

Algorithmique & Génie Logiciel avec ADA

Une Introduction

Version 1.0 , le jeudi 23 août 2007

La version la plus récente est disponible à <http://www.dgaudry.com>

Pour toute correspondance, utiliser : daniel@dgaudry.com

Download :

HTTP download open office version:

[VERSION OPEN OFFICE](#)

HTTP download pdf version:

[Version PDF](#)

MCours.com

Table des matières

1 INTRODUCTION AU LANGAGE.....	8		
2 LA STRUCTURE DE BASE.....	8		
2.1 CE QU'IL FAUT SAVOIR	8		
2.1.1 Les mots réservés.....	8		
2.1.2 Les attributs.....	8		
2.1.3 Des noms créés par l'utilisateur	9		
2.1.4 Des lignes de code.....	9		
2.1.5 Des structures.....	9		
2.1.6 Des opérateurs.....	9		
2.2 CRÉATION D'UN PROGRAMME.....	10		
2.2.1 Le fichier texte contenant le code source	10		
2.2.2 Zone 1.....	10		
2.2.3 Zone 2.....	10		
2.2.4 Zone 3.....	10		
2.3 LE CODE SOURCE ET SA TRADUCTION EN EXÉCUTABLE.....	10		
2.3.1 La compilation	10		
2.3.2 Le link.....	10		
2.3.3 L'éditeur.....	11		
2.3.4 Un premier exemple.....	11		
3 LES VARIABLES.....	11		
3.1 LES DIFFÉRENTS TYPES DE VARIABLES.....	12		
3.2 LES DÉCLARATIONS DE TYPE DE VARIABLES ET LES			
DÉCLARATIONS DE VARIABLES À PARTIR DE LEUR TYPE.....	12		
3.2.1 Les nombres constants.....	12		
3.2.2 Les entiers.....	12		
3.2.2.1 Integer ou long_integer.....	12		
3.2.2.2 Range.....	13		
3.2.2.3 Modulo.....	13		
3.2.2.4 Positive.....	13		
3.2.2.5 Natural.....	14		
3.2.2.6 Les attributs applicables aux types entier ou			
dérivés.....	14		
3.2.3 Les options pour les types.....	14		
3.2.3.1 Subtype.....	14		
3.2.3.2 New.....	15		
3.2.3.3 Private.....	15		
3.2.3.4 Limited private.....	15		
3.2.3.5 Aliased.....	16		
3.2.4 Les réels.....	16		
3.2.4.1 Digits.....	16		
3.2.4.2 Float ou long_float.....	16		
3.2.4.3 Delta.....	16		
3.2.4.4 Delta et digits.....	16		
3.2.4.5 Les attributs applicables aux types float ou			
dérivés.....	17		
3.2.5 Les booléens.....	17		
3.2.6 Les caractères.....	17		
3.2.6.1 La table ASCII.....	18		
3.2.7 Les énumérations	19		
3.2.8 Les tableaux et matrices.....	19		
3.2.8.1 L'index et le contenu.....	19		
3.2.8.2 Index de limites définies par des nombres.....	19		
3.2.8.3 Index de limites définies par type.....	19		
3.2.8.4 Index de limites définies par les limites d'un			
subtype.....	20		
3.2.8.5 Exemples de matrices.....	20		
3.2.9 Les chaînes de caractères.....	21		
3.2.10 Les records.....	21		
3.2.10.1 Les records simples.....	21		
3.2.10.2 Les records avec discriminants.....	22		
3.2.10.3 Les records avec des parties variables et des			
choix discrets.....	22		
3.2.11 Les pointeurs.....	22		
3.2.11.1 Déclaration de base.....	23		
3.2.11.2 Déclarations incomplètes.....	24		
3.2.11.3 Terminaison d'une déclaration incomplète.....	24		
3.2.11.4 Pointeurs vers des objets composés (records et			
tableaux).....	24		
3.2.11.5 Assignation et test avec pointeurs.....	25		
3.2.11.6 Effacement d'un pointeur et des données			
associées.....	25		
3.2.12 Programmation objet.....	25		
3.2.13 Abstract.....	25		
3.2.14 Tagged.....	26		
3.2.15 Extension et héritabilité des types "tagged".....	26		
3.2.16 Le type task (tâche).....	26		
3.3 DOMAINE D'EXISTENCE DES VARIABLES.....	26		
3.3.1 Domaine d'existence limité à quelques lignes dans un			
code.....	26		
3.3.2 Domaine d'existence limité à toutes les lignes d'une			
procédure / fonction.....	27		
3.3.3 Domaine d'existence limité à une partie des			
procédures / fonctions d'un package.....	27		
3.3.4 Domaine d'existence limité à toutes les lignes d'un			
package.....	27		
3.3.4.1 Le domaine est limité à toutes les lignes du			
package avec impossibilité d'accès externe.....	27		
3.3.4.1.1 Déclaration dans le "body".....	27		
3.3.4.1.2 Déclaration dans la spécification.....	28		
3.3.4.2 Le domaine est limité à toutes les lignes du			
package avec possibilité d'accès externe.....	28		
3.3.5 Domaine d'existence limité à toutes les lignes de tous			
les packages en utilisant "with ...".....	29		
3.3.6 Utilisation de "finalize" pour illustrer le domaine			
d'existence.....	29		
4 LE DÉCOUPAGE DES ROUTINES EXTERNES EN FICHIER			
'ADS' ET 'ADB'.....	30		
4.1 LE CHOIX ENTRE UNE FONCTION ET UNE PROCÉDURE.....	30		
4.1.1 Le passage de paramètres.....	30		
4.1.1.1 Le mode in.....	30		
4.1.1.2 Le mode out.....	31		
4.1.1.3 Le mode in out.....	31		
4.1.1.4 Access.....	31		
4.1.2 Les fonctions.....	31		
4.1.3 Les procédures.....	31		
5 LA SYNTAXE DU CODE.....	32		
5.1 LA SYNTAXE DES AFFECTATIONS.....	32		
5.1.1 Opérateurs logiques.....	33		
5.1.2 Opérateurs de comparaison	33		
5.1.3 Opérateurs d'addition.....	34		
5.1.4 Opérateurs de signe.....	34		
5.1.5 Opérateurs de multiplication.....	34		
5.1.6 Opérateurs de rang le plus haut	35		
5.1.7 Modification du sens des opérateurs classiques.....	35		
5.1.8 Conversion entre types.....	35		
5.1.8.1 Entier vers réel.....	35		
5.1.8.2 Réel vers entier.....	35		
5.1.8.3 Conversion par utilisation d'une adresse mémoire			
commune.....	35		
5.2 LA SYNTAXE DES TESTS.....	35		
5.2.1 Le test if.....	35		
5.2.2 Le test case.....	36		

5.3 LA SYNTAXE DES BOUCLES.....	36	8.1.1.1 Une partie générique, fichier s.ads.....	57
5.3.1 Boucle simple.....	36	8.1.1.2 Une partie générique, fichier s.adb.....	57
5.3.2 Boucle while.....	37	8.1.1.3 Un exemple de procédure d'utilisation, fichier	
5.3.3 Boucle for.....	37	d.adb.....	57
5.4 LA SYNTAXE D'APPEL DES FONCTIONS.....	37	8.2 L'INTÉRÊT DU GÉNÉRIQUE.....	58
5.5 LA SYNTAXE D'APPEL DES PROCÉDURES.....	38	8.3 LES VARIABLES GÉNÉRIQUES.....	58
5.6 LA SEGMENTATION EN PARTIES INDÉPENDANTES PAR 'DECLARE'		8.3.1 Les variables de type private.....	58
OU BEGIN	38	8.3.2 Les variables de type discrètes.....	58
5.7 GESTION DES ERREURS DURANT L'EXÉCUTION DU PROGRAMME		8.3.3 Les variables de type entier.....	59
.....	39	8.3.4 Les variables de type Modulo.....	59
5.7.1 La notion d'exception	39	8.3.5 Les variables de type Réel.....	59
5.7.2 Les exception intégrées au langage.....	39	8.4 LES PROCÉDURES ET FONCTIONS GÉNÉRIQUES.....	59
5.7.3 Définition d'une exception.....	39	8.4.1 Les changements dans le code.....	59
5.7.4 Gestion des exceptions.....	39	8.4.2 La spécification.....	59
5.7.5 Impression écran du type d'erreur rencontré.....	39	8.4.3 Le body.....	60
6 ENTRÉES ET SORTIES.....	40	8.5 LE PROGRAMME PRINCIPAL	61
6.1 ENTRÉE CLAVIER.....	40	8.5.1 Premier type de données.....	61
6.2 UTILISATION DE READ_WRITE.....	40	8.5.2 Instantiation du générique pour le premier type de	
6.2.1 Entrée d'un entier.....	40	données.....	61
6.2.2 Sortie écran d'un entier.....	40	8.5.3 Second type de données.....	62
6.2.3 Entrée d'un entier long.....	40	8.5.4 Instantiation du générique pour le second type de	
6.2.4 Sortie écran d'un entier long.....	41	données.....	62
6.2.5 Entrée d'un réel	41	8.5.5 Le code du programme principal.....	62
6.2.6 Sortie écran d'un réel	41	8.5.6 Le résultat du programme principal.....	64
6.2.7 Entrée d'un réel long.....	41	8.6 LES FONCTIONS ET PROCÉDURES DONT UN GÉNÉRIQUE A BESOIN	64
6.2.8 Sortie écran d'un réel long.....	41	8.7 LES FONCTIONS LOGIQUES: ÉGAL SUPÉRIEUR ET INFÉRIEURE.	65
6.2.9 Entrée d'une chaîne de caractères.....	42	8.7.1 La fonction <.....	65
6.2.10 Sortie écran d'une chaîne de caractères.....	42	8.7.2 La fonction >.....	65
6.3 UTILISATION DE Ada.TEXT_IO.....	42	8.7.3 Instantiation du générique.....	65
6.3.0.1 Lecture de nombre après instantiation:.....	42	8.7.4 programme principal.....	66
6.3.0.1.1 Entier:.....	42	8.7.5 résultat du programme principal	
6.3.0.1.2 Réel:.....	42	67
6.3.0.1.3 Chaîne de caractères	42	8.8 AUTRES EXEMPLES.....	67
6.3.1 Sortie écran.....	44	8.8.1 Utilisation de générique déjà écrits: Un exemple de tri	
6.3.1.1 Principes généraux.....	44	commenté.....	67
6.3.1.2 Chaîne de caractères.....	44	8.8.2 Fichier t.adb.....	68
6.3.1.3 Entier.....	44	8.8.3 fichier sort.ads.....	69
6.3.1.4 Réels.....	45	8.8.4 fichier sort.adb	69
6.3.1.4.1 Sans mise en forme.....	45	8.8.5 Le résultat écran.....	69
6.3.1.4.2 Avec mise en forme.....	45	9 PROGRAMMATION OBJET.....	70
6.3.1.5 Énumération / booléens.....	46	9.1 LE TYPE 'TAGGED'.....	70
6.4 LECTURE ET ÉCRITURE DE FICHIERS.....	46	9.2 L'EXTENSION D'UN TYPE 'TAGGED' ET HÉRITABILITÉ.....	70
6.4.1 Lecture de fichier texte.....	46	9.3 LE POLYMORPHISME EN UTILISANT LE CONCEPT DE	
6.4.2 Écriture de fichier texte.....	47	'DISPATCHING OPERATIONS'.....	71
7 LES ROUTINES: PROCEDURES ET FONCTIONS	47	9.4 EXEMPLE DE DISPATCHING POUR LE CALCUL DES SURFACES DE	
7.1 PREMIER EXEMPLE: LA SOMME D'UN TABLEAU D'ENTIERS.....	47	TRIANGLES.....	73
7.2 SECOND EXEMPLE: MANIPULATION DES BITS, APPLICATION À LA		9.5 CALCUL D'UNE EXPRESSION ARITHMÉTIQUE POSTSCRIPT EN	
LECTURE D'UN FICHIER TEXTE PAR BLOC POUR CODAGE.....	48	UTILISANT UN ARBRE D'EXPRESSIONS ET UN STACK.....	76
7.2.1 Utilisation des opérateurs logiques.....	48	10 TASK.....	79
7.2.1.1 Masque.....	49	10.1 INTRODUCTION.....	79
7.2.1.2 Assigment.....	49	10.2 UN PREMIER EXEMPLE: ÉCRITURE SUR L'ÉCRAN PAR	
7.2.1.3 Décalage gauche et droite.....	49	DEUX TÂCHES NON COORDONNÉES.....	79
7.2.1.4 Rotation.....	49	10.2.1 Le programme principal.....	79
7.2.4 Détails du stockage des entiers, caractères et réels		10.2.1.1 Définition des tâches.....	79
dans un mot de 32 bits.....	50	10.2.1.2 Activation des tâches.....	79
7.2.4.1 Partage de zone de mémoire.....	50	10.2.1.3 Démarrage et arrêt des tâches.....	80
7.2.4.2 Transformation little endian big endian.....	51	10.2.2 La tâche numéro 1.....	80
7.2.5 La lecture d'un fichier texte par bloc pour codage.....	52	10.2.2.1 Les différentes parties d'une tâche	80
7.3 PROGRAMMATION D'UN CODE À EXÉCUTER AU DÉBUT ET LA FIN		10.2.2.2 La partie s'exécutant seule	81
DU DOMAINE DE VALIDITÉ D'UNE VARIABLE.....	56	10.2.2.3 La partie s'exécutant simultanément avec le	
8 GÉNÉRIQUE.....	56	programme principal	81
8.1 UN CAS D'ÉCOLE.....	56	10.2.3 La tâche numéro 2.....	81
8.1.1 La solution (ici elle est plus longue que la duplication		10.3 SECOND EXEMPLE : UTILISATION D'UN SÉMAPHORE POUR	
mais c'est un exemple simpliste!) se compose de trois		COORDONNER LES DEUX TÂCHES.....	81
fichiers:.....	57	10.3.1 Introduction.....	81

10.3.2	But d'un sémaphore.....	82	11.1.8	Tris.....	115
10.3.2.1	Seize.....	82	11.1.9	Ensemble.....	116
10.3.2.2	Release.....	82	11.1.10	Anneau.....	116
10.3.3	Le sémaphore écrit en protected type.....	82	11.2	GRAMMAIRES ET LANGAGE FORMEL, AUTOMATES À ÉTATS FINIS	116
10.3.4	Fonctionnement du sémaphore.....	83	11.2.1	Les abréviations.....	116
10.3.5	Le même problème avec synchronisation par sémaphore.....	83	11.2.2	Fonction.....	116
10.4	TROISIÈME EXEMPLE: UTILISATION DE Ada.FINALIZATION POUR LA GESTION DU SÉMAPHORE.....	83	11.2.3	Procédure.....	116
10.4.1	Introduction à Ada.Finalization.....	84	11.2.4	L'algorithme.....	116
10.4.1.1	Fichier final.ads.....	84	11.2.5	La déclaration.....	116
10.4.1.2	Fichier final.adb.....	84	11.2.6	L'instruction.....	117
10.4.1.3	Fichier final-protects.ads.....	84	11.2.7	L'expression multiple.....	117
10.4.1.4	Fichier final-protects.adb.....	85	11.2.8	Le test.....	117
10.4.1.5	Fichier t_final.adb.....	85	11.2.9	L'itération.....	117
10.4.2	Utilisation pour la gestion du sémaphore.....	85	11.2.10	Le block d'instruction.....	117
10.4.3	Le code avec Ada.Finalization.....	85	11.3	INVARIANT DE BOUCLE ET VALIDATION.....	117
10.5	QUATRIÈME EXEMPLE: CRÉATION DYNAMIQUE DE PLUSIEURS TÂCHES.....	85	11.3.1	Utilisation de l'invariant de boucle.....	117
10.5.1	Le discriminant d'une tâche.....	86	11.4	COMPLEXITÉ DES ALGORITHMES.....	118
10.5.2	La déclaration d'une tâche en vue de sa création dynamique.....	86	11.5	TEMPS D'EXÉCUTION DES ALGORITHMES.....	118
10.5.3	L'appel d'une tâche avec discriminant.....	86	12	LES STRUCTURES CLASSIQUES.....	118
10.5.4	Création dynamique d'une tâche.....	86	12.1	L'ITÉRATEUR.....	118
10.5.5	Transmission de la variable d'appel à la partie de la tâche s'exécutant en parallèle et Utilisation du discriminant.....	87	12.2	INTRODUCTION.....	119
10.5.6	Résultat du fonctionnement.....	88	12.3	LA TABLE DE HASHING.....	119
10.6	CINQUIÈME EXEMPLE: LE DINNER DES PHILOSOPHES.....	88	12.3.1	Vitesse de traitement.....	120
10.7	LES CODES COMPLETS.....	92	12.3.2	Traduction de la clé en un nombre.....	120
10.8	PREMIER EXEMPLE.....	92	12.3.2.1	Numérisation par addition.....	120
10.8.1	Task_1.adb.....	92	12.3.2.2	Partage d'emplacement mémoire.....	120
10.8.2	Task_1_a.ads.....	93	12.3.2.3	Attribution d'une valeur numérique à chaque caractère.....	121
10.8.3	Task_1_a.adb.....	93	12.3.2.4	Numérisation par multiplication.....	122
10.9	SECOND EXEMPLE.....	95	12.3.2.5	Numérisation par division.....	123
10.9.1	Task_2.adb.....	95	12.3.2.6	Numérisation quadratique.....	123
10.9.2	Task_2_a.ads.....	95	12.3.2.7	Numérisation par décalage et manipulation des bits.....	123
10.9.3	Task_2_a.adb.....	96	12.3.3	Les collisions et leur résolution.....	124
10.10	TROISIÈME EXEMPLE.....	98	12.3.4	Table de Hashing: Implémentation avec un tableau simple.....	124
10.10.1	Fichier semaph.ads.....	98	12.3.4.1	Données et Types de données.....	124
10.10.2	Fichier semaph.adb.....	99	12.3.4.2	Initialiser.....	126
10.10.3	fichier Semaph-Protects.ads.....	100	12.3.4.3	Ajout.....	126
10.10.4	fichier Semaph-Protects.adb.....	101	12.3.4.4	Recherche.....	126
10.10.5	fichier task_3_a.ads.....	101	12.3.4.5	Suppression.....	127
10.10.6	fichier task_3_a.adb.....	102	12.3.4.6	itérateur.....	127
10.10.7	fichier task_3.adb.....	103	12.3.4.6.1	Initialiser.....	127
10.11	QUATRIÈME EXEMPLE.....	104	12.3.4.6.2	Suivant.....	128
10.11.1	Fichier a.adb.....	104	12.3.4.6.3	Valeur.....	128
10.11.2	Fichier call_task.ads.....	105	12.3.4.6.4	Fini.....	128
10.11.3	Fichier call_task.adb.....	105	12.3.5	Table de Hashing: Implémentation avec un tableau chaîné et des pointeurs.....	128
10.11.4	Fichier task_global.ads.....	105	12.3.5.1	Données et Types de données.....	129
10.11.5	Fichier task_global.adb.....	106	12.3.5.2	Initialiser.....	131
10.12	CINQUIÈME EXEMPLE.....	106	12.3.5.3	Ajout.....	131
10.12.1	Fichier Philosopher_Main.adb.....	106	12.3.5.4	Recherche.....	132
10.12.2	Fichier Philosopher_Data.ads.....	106	12.3.5.5	Suppression.....	132
10.12.3	Fichier Philosopher_Task.ads.....	107	12.3.5.6	itérateur.....	134
10.12.4	Fichier Philosopher_Task.adb.....	107	12.3.5.6.1	Initialiser.....	134
10.12.5	Fichier Random_Normal.ads.....	110	12.3.5.6.2	Suivant.....	134
10.12.6	Fichier Random_Normal.adb.....	110	12.3.5.6.3	Fini.....	134
11	ALGORITHMIQUE.....	115	12.3.5.6.4	Valeur.....	134
11.1	INTRODUCTION.....	115	12.4	LE STACK.....	134
11.1.1	Grammaires et langage formel, automates à états finis.....	115	12.4.0.1	Données et Types de données.....	135
11.1.2	Table de hashing.....	115	12.4.1	Le stack (pile) : Implémentation avec un tableau.....	136
11.1.3	Stack.....	115	12.4.1.1	Ajout (push).....	136
11.1.4	Queue.....	115	12.4.1.2	Délétion (pop).....	136
11.1.5	Arbre binaire.....	115	12.4.1.3	Dernière valeur (top).....	136
11.1.6	Arbre dictionnaire.....	115	12.4.1.4	Initialiser.....	136
11.1.7	Graphe.....	115	12.4.1.5	itérateur.....	137
			12.4.2	Le stack: Implémentation avec des pointeurs.....	137

12.4.2.1	Données et Types de données:.....	137	12.7.2.3.1	Recherche avec direction depuis le parent.....	176
12.4.2.2	Ajout (push).....	139	12.7.2.3.2	Suppression: le choix entre les QUATRE cas	176
12.4.2.3	Délétion (pop).....	139	12.7.2.4	Initialiser.....	180
12.4.2.4	Dernière valeur (top).....	139	12.7.2.5	Recherche.....	180
12.4.2.5	Initialiser.....	139	12.7.2.6	Itérateur (pre-order, in-order & post-order).....	181
12.4.2.6	Itérateur.....	140	12.7.2.6.1	Initialiser.....	181
12.4.2.6.1	Initialiser.....	140	12.7.2.6.2	Valeur.....	181
12.4.2.6.2	Valeur.....	140	12.7.2.6.3	Suivant.....	181
12.4.2.6.3	Suivant.....	140	12.7.2.6.4	Fini.....	184
12.4.2.6.4	Fini.....	141	13	LES ALGORITHMES DE TRI CLASSIQUES.....	184
12.5	LA QUEUE.....	141	13.1	LE TRI BULLE (BUBBLE SORT).....	184
12.5.1	<i>La queue: Implémentation avec un tableau.....</i>	<i>141</i>	13.2	LE TRI PAR TAS (HEAP SORT).....	185
12.5.1.1	Données et Types de données:.....	141	13.2.1	Algorithme.....	185
12.5.1.2	Ajout.....	142	13.2.2	Pseudo code.....	190
12.5.1.3	Délétion.....	143	13.2.2.1	Swap.....	190
12.5.1.4	Dernière valeur.....	143	13.2.2.2	transformation d'un sous arbre en tas.....	190
12.5.1.5	Initialiser.....	143	13.2.2.3	Construction du tas à partir d'un arbre quelconque	191
12.5.1.6	Itérateur.....	143	13.2.2.4	Tri à partir d'un tas.....	192
12.5.1.6.1	Initialiser.....	143	13.2.2.5	Programme principal.....	192
12.5.1.6.2	Valeur.....	144	13.3	LE TRI FUSION (MELT SORT).....	192
12.5.1.6.3	Suivant.....	144	13.3.1	<i>Le Rôle de la double récursion.....</i>	<i>192</i>
12.5.1.6.4	Fini.....	144	13.3.2	<i>La partie tri fusion.....</i>	<i>192</i>
12.5.2	<i>La queue: Implémentation avec des pointeurs.....</i>	<i>144</i>	13.3.3	<i>Le code en Ada.....</i>	<i>197</i>
12.5.2.1	Données et Types de données:.....	145	13.4	INTRODUCTION AUX GRAMMAIRES ET LANGAGE FORMEL, AUTOMATES À ÉTATS FINIS.....	198
12.5.2.2	Ajout.....	146	13.4.1	<i>Implémentation par un automate</i>	<i>198</i>
12.5.2.3	Délétion.....	148	13.4.1.1	Le problème.....	200
12.5.2.4	Dernière valeur.....	149	13.4.1.2	La solution.....	201
12.5.2.5	Initialiser.....	149	13.4.2	<i>Implémentation par une série de fonctions d'un exemple récursif.....</i>	<i>202</i>
12.5.2.6	Itérateur.....	149	13.4.2.1	Le problème.....	202
12.5.2.6.1	Initialiser.....	149	13.4.2.2	La solution.....	202
12.5.2.6.2	Valeur.....	149	13.4.2.2.1	Les types de données.....	202
12.5.2.6.3	Suivant.....	149	13.4.2.2.2	L'objet token et les opérations associées.....	202
12.5.2.6.4	Fini.....	149	13.5	L'ARBRE DICTIONNAIRE.....	204
12.6	L'ANNEAU.....	150	13.5.0.1	Données et Types de données:.....	204
12.6.1	<i>L'anneau: Implémentation avec des pointeurs.....</i>	<i>150</i>	13.6	TIRAGE AU HASARD.....	205
12.6.1.1	Ajout.....	152	13.6.1	<i>Utilisation des packages inclus dans le langage.....</i>	<i>205</i>
12.6.1.2	Délétion.....	156	13.6.2	<i>Utilisation d'un algorithme particulier: "mersenne twister".....</i>	<i>207</i>
12.6.1.3	Valeur.....	157	14	ANNEXES: LES CODES COMPLETS	211
12.6.1.4	Initialiser.....	158	14.1	LE PACKAGE READ_WRITE.....	211
12.6.1.5	Rotation.....	158	14.2	LE CODE DE LA TABLE DE HASHING EN TABLEAU SIMPLE.....	220
12.6.1.6	Itérateur.....	158	14.3	LE CODE DE LA TABLE DE HASHING EN TABLEAU CHAÎNÉ.....	225
12.6.1.6.1	Initialiser.....	158	14.4	LE CODE DU STACK (TABLEAU).....	231
12.6.1.6.2	Valeur.....	158	14.5	LE CODE DU STACK (POINTEURS).....	235
12.6.1.6.3	Suivant.....	158	14.6	LE CODE DE LA QUEUE (TABLEAU).....	240
12.6.1.6.4	Fini.....	159	14.7	LE CODE DE LA QUEUE (POINTEURS).....	244
12.7	L'ARBRE BINAIRE.....	159	14.8	LE CODE DE L'ANNEAU.....	249
12.7.1	<i>L'arbre binaire: Implémentation avec un tableau.....</i>	<i>160</i>	14.9	LE CODE DE L'ARBRE BINAIRE (TABLEAU).....	259
12.7.1.1	Données et Types de données:.....	163	14.10	LE CODE DE L'ARBRE BINAIRE (POINTEURS).....	267
12.7.1.2	Ajout.....	163	14.11	LE CODE DU TRI BULLE	277
12.7.1.3	Délétion.....	164	14.12	LE CODE DU TRI EN TAS.....	277
12.7.1.3.1	La recherche de l'élément à supprimer.....	164	14.13	LE CODE DU TRI FUSION.....	280
12.7.1.3.2	Suppression: le choix entre les trois cas	164	14.14	LE CODE DU TEST DE L'EXPRESSION ALGÈBRIQUE: AUTOMATE.....	281
12.7.1.3.3	Le cas où il n'y a aucun fils.....	164	14.15	LE CODE DU TEST DE L'EXPRESSION ALGÈBRIQUE: FONCTIONS.....	283
12.7.1.3.4	Le cas où il n'y a qu'un seul fils.....	164	14.16	LE CODE DE L'ARBRE DICTIONNAIRE.....	286
12.7.1.3.5	Le cas où il y a deux fils.....	165	15	L'ALGORITHMIQUE EN ACTION, EXEMPLE 1: UN CALCULATEUR SIMPLE.....	293
12.7.1.3.6	Remplacement par le sous arbre.....	165			
12.7.1.4	Recherche.....	169			
12.7.1.5	Initialiser.....	170			
12.7.1.6	itérateur (pre-order, in-order & post-order).....	170			
12.7.1.6.1	Initialiser.....	170			
12.7.1.6.2	Valeur.....	171			
12.7.1.6.3	Suivant.....	171			
12.7.1.6.4	Fini.....	172			
12.7.2	<i>L'arbre binaire: Implémentation avec des pointeurs</i>	<i>172</i>			
12.7.2.1	Données et Types de données:	172			
12.7.2.2	Ajout.....	174			
12.7.2.3	Délétion.....	176			

15.1 ANALYSE.....	293	15.3.7.11 validation.ads.....	300
15.1.1 Première approche du découpage.....	293	15.3.7.12 validation.adb.....	301
15.1.2 Entrée du calcul	293	15.4 LE TRAITEMENT DES DONNÉES.....	301
15.1.3 Test de la validité	293	15.4.1 Le module définition des données.....	301
15.1.4 Traduction du découpage précédent en postfix pour le calcul	293	15.4.1.1 Définition des procédure et fonctions.....	301
15.1.5 Calcul à partir de la traduction postfix.....	293	15.4.1.2 Traitement	301
15.1.6 Affichage du résultat.....	293	15.4.2 Le module principal.....	301
15.1.7 Découpage en tâches indépendantes.....	294	15.4.2.1 Définition des procédure et fonctions.....	301
15.1.8 Dépendances des modules.....	294	15.4.2.2 Traitement	301
15.2 DÉFINITIONS DES DONNÉES.....	294	15.4.3 Le module entrée utilisateur.....	301
15.2.1 Identification des données.....	294	15.4.3.1 Définition des procédure et fonctions.....	301
15.2.2 Le stockage des données.....	294	15.4.3.2 Traitement	302
15.2.3 Les types de données.....	294	15.4.3.2.1 Lecture de la commande.....	302
15.2.3.1 Chaîne de caractères.....	294	15.4.3.2.2 Analyse du problème.....	302
15.2.3.2 Tableau de chaînes de caractères.....	294	15.4.3.2.3 Lecture de la ligne de commande.....	302
15.2.4 Les données dans la spécification d'un « package » commun.....	295	15.4.3.2.4 Entrée par l'utilisateur s'il n'y a pas d'arguments sur la ligne de commande.....	304
15.2.4.1 Le code.....	295	15.4.3.3 Le code complet.....	304
15.3 RELATIONS ENTRE LES MODULES.....	295	15.4.4 Le module test de la validité.....	305
15.3.0.1 Nom du module.....	295	15.4.4.1 Définition des procédure et fonctions.....	305
15.3.0.2 Données en sortie.....	295	15.4.4.2 Traitement	305
15.3.1 Le module principal.....	295	15.4.4.2.1 Introduction: la grammaire d'une expression arithmétique.....	305
15.3.1.1 Nom du module.....	295	15.4.4.2.2 Traduction de la grammaire dans un automate à états finis.....	305
15.3.1.2 Données à l'entrée.....	295	15.4.4.2.3 Les transitions.....	305
15.3.1.3 Traitement des données.....	296	15.4.4.2.4 La table de traduction caractères ==> transitions.....	305
15.3.1.4 Données en sortie.....	296	15.4.4.2.5 La matrice états transitions	307
15.3.2 Le module entrée utilisateur.....	296	15.4.4.2.6 Le fonctionnement de l'automate.....	308
15.3.2.1 Nom du module.....	296	15.4.4.3 Le code complet.....	308
15.3.2.2 Données à l'entrée.....	296	15.4.5 Le Module découpage en opérateur opérande	309
15.3.2.3 Traitement des données.....	296	15.4.5.1 Définition des procédure et fonctions.....	309
15.3.2.4 Données en sortie.....	296	15.4.5.2 Traitement	309
15.3.3 Le module test de la validité.....	296	15.4.5.2.1 Le résumé.....	309
15.3.3.1 Nom du module.....	296	15.4.5.2.2 Les détails.....	310
15.3.3.2 Données à l'entrée.....	296	15.4.5.2.3 Parties copiées et collées du module précédent.....	310
15.3.3.3 Traitement des données.....	296	15.4.5.2.4 Les variables.....	310
15.3.3.4 Données en sortie.....	296	15.4.5.2.5 La table de vérité.....	311
15.3.3.5 Le Module découpage en opérateur opérande	297	15.4.5.2.6 Les détails du déroulement.....	311
15.3.3.5.1 Nom du module.....	297	15.4.5.3 Le code complet.....	312
15.3.3.5.2 Données à l'entrée.....	297	15.4.6 Le module traduction du découpage précédent en postfix.....	313
15.3.3.5.3 Traitement des données.....	297	15.4.6.1 Définition des procédure et fonctions.....	313
15.3.3.5.4 Données en sortie.....	297	15.4.6.2 Traitement	313
15.3.4 Le module traduction du découpage précédent en postfix.....	297	15.4.6.3 Nature des données d'entrée de l'algorithme.....	314
15.3.4.1 Nom du module.....	297	15.4.6.4 Algorithme de Traduction.....	314
15.3.4.2 Données à l'entrée.....	297	15.4.6.4.1 Le stack.....	314
15.3.4.3 Traitement des données.....	297	15.4.6.4.2 Priorité Des Opérateurs.....	315
15.3.4.4 Données en sortie.....	297	15.4.6.5 Partie principale.....	315
15.3.5 Le module Calcul à partir du postfix.....	297	15.4.6.6 L'algorithme plus détaillé.....	316
15.3.5.1 Nom du module.....	297	15.4.6.7 Analyse de l'algorithme détaillé.....	317
15.3.5.2 Données à l'entrée.....	297	15.4.6.8 Le code du stack.....	317
15.3.5.3 Traitement des données.....	297	15.4.6.8.1 Les variables.....	317
15.3.5.4 Données en sortie.....	298	15.4.6.8.2 Le code.....	317
15.3.6 Le module affichage du résultat	298	15.4.6.8.3 Push	317
15.3.6.1 Nom du module.....	298	15.4.6.8.4 Pop	317
15.3.6.2 Données à l'entrée.....	298	15.4.6.8.5 Value.....	317
15.3.6.3 Traitement des données.....	298	15.4.6.8.6 Clear	317
15.3.6.4 Données en sortie.....	298	15.4.6.9 le code du test de priorité des opérateurs.....	318
15.3.7 Le code : le point de départ.....	298	15.4.6.9.1 Les variables.....	318
15.3.7.1 data.ads.....	298	15.4.6.9.2 Le code.....	318
15.3.7.2 main.adb.....	298	15.4.6.10 Le code du test opérande.....	319
15.3.7.3 calcul.ads	299	15.4.6.11 Le code du programme principal.....	319
15.3.7.4 calcul.adb.....	299	15.4.7 Calculs à partir du postfix.....	322
15.3.7.5 data_io.ads.....	299	15.4.7.1 Définition des procédure et fonctions.....	322
15.3.7.6 data_io.adb.....	299	15.4.7.2 Traitement	322
15.3.7.7 découpage.ads.....	300	15.4.7.2.1 Résumé.....	322
15.3.7.8 découpage.adb.....	300	15.4.7.2.2 Exemple.....	322
15.3.7.9 traduction.ads.....	300	15.4.7.2.3 Détails des opérations.....	324
15.3.7.10 traduction.adb.....	300		

15.4.7.2.4 Le stack de réels.....	325	16.2.2.3 Existe dans la table de hashing du codage....	336
15.4.7.3 Le code complet.....	325	16.2.2.4 Lecture de la table de hashing du codage.....	336
15.4.8 Le module affichage du résultat	326	16.2.3 Tableau de chaînes de caractères de longueur	
15.4.8.1 Définition des procédures et fonctions.....	326	<i>variable et opérations associées au décodage.....</i>	337
15.4.8.2 Traitement	326	16.2.3.1 Initialisation du tableau de chaînes de caractères	
15.4.8.2.1 Exploration des possibilités du langage		du décodage.....	337
.....	327	16.2.3.2 Ajout au tableau de chaînes de caractères du	
15.4.8.2.2 Utilisation de « image ».....	327	decodage.....	337
15.4.8.2.3 Utilisation du générique « Float_lo ».....	327	16.2.3.3 Existe dans le tableau de chaînes de caractères	
15.4.8.2.4 Utilisation du générique « Float_lo »		du décodage.....	337
avec une chaîne de caractères	328	16.2.3.4 Lecture du tableau de chaînes de caractères du	
15.4.8.2.5 Traduction du réel en une chaîne de		decodage.....	338
caractères.	329	16.2.4 Gestion de variables, codées sur 8, 9, 10, 11 ou 12	
15.4.8.2.6 Élimination des espaces au début... ..	329	<i>bits sans signe.....</i>	338
15.4.8.2.7 Remplacement de tous les chiffres non		16.2.5 Lecture d'un fichier par bytes, envoi au décodage et	
significatifs par des zéros.....	329	<i>écriture codée sur 8, 9, 10, 11 ou 12 bits sans signe dans</i>	
15.4.8.2.8 Élimination des zéros non significatifs.		<i>un fichier</i>	338
.....	329	16.2.5.1 Lecture des caractères depuis le fichier à coder	
15.4.8.2.9 Affichage de la chaîne de caractères sur		et mise à disposition pour la routine de codage.....	338
l'écran.....	329	16.2.5.2 Réception des codes depuis la routine de	
15.4.8.2.10 La gestion d'exception avec affichage		codage, traduction en bytes et écriture dans un fichier.	340
en format scientifique.....	329	16.2.6 Réception de variables codées sur 8, 9, 10, 11 ou 12	
15.4.8.3 Le code complet.....	330	<i>bits sans signe, envoi au décodage et écriture dans un</i>	
16 L'ALGORITHMIQUE EN ACTION, EXEMPLE 2: LE		<i>fichier par bytes.....</i>	341
CODAGE ET DÉCODAGE "LZW".....	330	16.2.6.1 Lecture des codes depuis le fichier à décoder et	
16.1 INTRODUCTION.....	330	mise à disposition pour la routine de décodage.....	341
16.1.1 L'algorithme de compression.....	331	16.2.6.2 Réception des caractères depuis la routine de	
16.1.1.1 Initialisation de l'algorithme de compression.	331	decodage et écriture dans un fichier.....	342
16.1.1.2 Détails de l'algorithme de compression.....	332	16.2.7 Le codage.....	343
16.1.2 L'algorithme de décompression.....	332	16.2.8 Le décodage.....	344
16.1.2.1 Initialisation de l'algorithme de décompression		16.3 LE CODE COMPLET.....	345
.....	332	16.3.1 Fichier Lzw_1.ads	345
16.1.2.2 Détails de l'algorithme de décompression.....	332	16.3.2 Fichier Lzw_1.adb.....	345
16.1.3 L'algorithme LZW, détails supplémentaires.....	333	16.3.3 Fichier Lzw_2.ads.....	349
16.1.3.1 Exemple de codage.....	333	16.3.4 Fichier Lzw_2.adb.....	349
16.1.3.2 Exemple de décodage.....	334	16.3.5 Fichier Lzw_Data.ads.....	352
16.2 STRUCTURES ET OPÉRATIONS NÉCESSAIRES.....	335	16.3.6 Fichier Lzw_Debug.ads.....	352
16.2.1 Chaînes de caractères de longueur variable.....	335	16.3.7 Fichier Lzw_Debug.adb.....	352
16.2.2 Table de hashing et opérations associées au codage		16.3.8 Fichier Lzw_lo_Compress.ads.....	353
.....	335	16.3.9 Fichier Lzw_lo_Compress.adb.....	354
16.2.2.1 Initialisation de la table de hashing du codage		16.3.10 Fichier Lzw_lo_Expand.ads.....	357
.....	335	16.3.11 Fichier Lzw_lo_Expand.adb.....	358
16.2.2.2 Ajout à la table de hashing du codage.....	336	16.3.12 Fichier Lzw.adb.....	361
		16.3.13 Fichier Linked_Hash.ads.....	363
		16.3.14 Fichier Linked_Hash.adb.....	364

1 INTRODUCTION AU LANGAGE

Ce langage a été développé pour permettre la traduction directe de l'analyse intellectuelle d'un problème dans un code sans étape intermédiaire. Il permet de coder depuis l'application la plus simple jusqu'au code orienté objet multi-tâche. Il permet la capture complète au niveau de chaque élément du code des contraintes issues de l'analyse du problème. Ada permet également un traitement efficace et élégant des erreurs survenues pendant le déroulement du programme.

2 LA STRUCTURE DE BASE

La structure de base d'un langage est la grammaire (avec sa ponctuation) et le vocabulaire. La grammaire gouverne l'ordre des mots dans la 'phrase' et le vocabulaire est défini par:

2.1 CE QU'IL FAUT SAVOIR

2.1.1 Les mots réservés

- Des mots, déjà créés et connus du compilateur, dits **réservés**:
Leur signification est déjà fixée par le langage

Il ne peuvent pas servir de nom de variable ou de fonction / procédure :

abort	else	new	return
abs	elsif	not	reverse
abstract	end	null	
accept	entry		select
access	exception		separate
aliased	exit	of	subtype
all		or	synchronized
and	for	others	tagged
array	function	out	task
at		overriding	terminate
	generic	package	then
begin	goto	pragma	type
body		private	
	if	procedure	
case	in	protected	until
constant	interface	raise	use
declare	is	range	when
delay	limited	record	while
delta	loop	rem	with
digits		renames	
do	mod	requeue	xor

2.1.2 Les attributs

- Des 'Attributs' qui définissent les propriétés des variables:
liste des principaux attributs :

access	address	adjacent	aft
alignment	all	base	bit_order
body_version	callable	caller	ceiling
class	component_size	compose	constrained
copy_sign	count	definite	delta
denorm	digits	exponent	external_tag
first	first_bit	floor	fore

fraction	identity	image	input
last	last_bit	leading_part	length
machine	machine_emax	machine_mantissa	machine_overflows
machine_radix	machine_rounds	max	max_size_in_storage_elements
min	model_emin	model_epsilon	model_mantissa
model_small	modulus	new	output
pos	pred	range	read
remainder	round	rounding_safe_first	safe_last
scale	scaling	signed_zeros	size
small	storage_size	succ	tag
terminated	truncation	unbiased_rounding	unchecked_access
val	valid	value	version
wide_image	wide_value	wide_width	width
write			

2.1.3 Des noms créés par l'utilisateur

Il suivent une règle bien précise (voir plus loin), et servent à identifier les variables, le noms de procédure et les noms de fonctions. Quelques exemples (en ada il n'y a pas de différence entre majuscule et minuscule):

```
A
bonjour
Ma_feuille
a_1
```

2.1.4 Des lignes de code

Chaque 'phrase' se termine par ;

```
a := 1;
dsort(a => b);
x := 1 + x;
```

2.1.5 Des structures

Ces structures (procédure, boucle, test if,) récursives qui s'emboîtent un peu à la façon des poupées gigognes, elles se terminent **SYSTÉMATIQUEMENT** par **END** (loop, if,);

2.1.6 Des opérateurs

Assignment	:=
Addition	+
Soustraction	-
multiplication	*
Division	/
Puissance	**
Et	and
Ou	or
Non	not.
Ou exclusif	xor
Supérieur	>
Inférieur	<
Supérieur ou égal.	>=
Inférieur ou égal.	<=
égal	=
Différent	/=
Concaténation (de tableaux, de chaîne de caractères)	&
Choix multiple. (dans les «case» et les initialisation de tableaux)	
Explicitation de paramètres dans un appel fonction/procédure	=>

2.2 CRÉATION D'UN PROGRAMME

Pour créer un programme il faut:

2.2.1 Le fichier texte contenant le code source

Créer un fichier texte résidant sur le disque de votre ordinateur, par exemple aaa.adb (noter l'extension adb, et le nom aaa) dont voici un exemple valable (qui ne fait rien !). Il est divisé en plusieurs zones:

```
--zone 1
with bbb;

Procédure aaa
Is

--zone 2
Begin

--zone 3
Null;

End aaa;
```

Les lignes de code commençant par – sont des commentaires non pris en compte.

2.2.2 Zone 1

C'est ici que l'utilisateur déclare les procédures, fonctions et packages (qui sont des collections de procédures et de fonctions) contenues dans D'AUTRES FICHIERS ou déjà incorporés au langage. Cette zone s'arrête au mot clef «**procedure**» (ou «**package**» ou «**function**»).

2.2.3 Zone 2

Dans cette zone on déclare:

- Les types de variables.
- Les variables à partir de leur type.
- Des procédures et/ou fonctions à l'usage exclusif de la procédure aaa.
- Les limites d'utilisation des variables et des types de variables déclarés dans des packages extérieurs en ce qui concerne la comparaison.
- Les zones de validité des variables dans le cas d'usage de procédures et / ou fonctions à l'usage exclusif de la procédure aaa.

2.2.4 Zone 3

C'est là que se trouve le code source qui **D O I T** être segmenté en parties indépendantes. Ce code doit être **ABONDAMMENT COMMENTÉ** pour rendre sa logique lisible et facile à suivre.

2.3 LE CODE SOURCE ET SA TRADUCTION EN EXÉCUTABLE

Une fois le code écrit il faut le traduire dans un programme par un procédé qui s'effectue par:

2.3.1 La compilation

Le compilateur vérifie d'abord que les règles de grammaire et de syntaxe sont respectées et traduit le code source en un fichier 'objet' qui représente, pour simplifier, le code source en un code machine intermédiaire.

2.3.2 Le link

Le linker transforme le fichier objet et tous les fichiers objet associés dans la zone 1 (et ceux implicitement associés) en un programme que l'on peut exécuter. Il faut, dès le début, prendre comme habitude de créer des structures complètes et de demander **SYSTÉMATIQUEMENT AU COMPILATEUR DE TESTER LA SYNTAXE**.

2.3.3 L'éditeur

L'utilisation d'un éditeur spécialisé, et de conception moderne, permet en outre une productivité accrue, et facilite beaucoup l'apprentissage.

Les possibilités de l'éditeur **doivent** comprendre:

- Copier/coller par raccourci clavier.
- Macro pour automatiser les tâches d'édition répétitives.
- Codage coloré pour les différentes partie de la syntaxe.
- Sauvegarde automatique de l'état d'avancement du travail.
- Retour au même endroit après fermeture et ouverture de l'éditeur.
- Mise en forme automatique du code pour faciliter la lecture.
- Une grammaire élémentaire pour faciliter la recherche des erreurs de syntaxe.

2.3.4 Un premier exemple

Tous les détails seront expliqués plus tard, voici le texte du code stocké dans le fichier premier.adb et le résultat après compilation, link et exécution:

```
with Ada.Text_IO;

procedure Premier
is
  Resultat : Integer;

begin
  Resultat := 2;
  Resultat := Resultat ** 10;
  Ada.Text_IO.Put_Line("2 puissance 10 = " & Integer'Image(Resultat));
end Premier;
```

La compilation se fait **directement depuis l'éditeur** ou en ouvrant un fenêtre «dos» ou «xterm» selon l'O.S. employé, puis en utilisant la commande
gnatmake premier

Utilisation du compilateur GNAT (fenêtre DOS sous windows)

```
F:\ada\current\w\miage>gnatmake premier
gcc -c premier.adb
gnatbind -x premier.ali
gnatlink premier.ali
F:\ada\current\w\miage>
```

et le résultat:

```
F:\ada\current\w\miage>premier
2 puissance 10 = 1024
F:\ada\current\w\miage>
```

Utilisation du compilateur GNAT (fenêtre xterm sous linux)

```
[daniel@localhost miscellaneous]$ gnatmake premier
gcc -c premier.adb
gnatbind -x premier.ali
gnatlink premier.ali
[daniel@localhost miscellaneous]$ ./premier
2 puissance 10 = 1024
[daniel@localhost miscellaneous]$
```

D'autres compilateurs peuvent aussi être utilisés (Janus, Aonis,.....)

Quelques détails pour les curieux:

Sauf entre " et " les espaces et les retours à la ligne sont ignorés et sont seulement utilisés pour **rendre le code lisible**.

3 LES VARIABLES

Tous les langages de programmation modernes imposent une déclaration préalable des variables (basic n'est pas, de ce point de vue, un langage moderne).

ADA impose les règles suivantes pour la création de nom (variable, type de variable, nom de fonction de procédures de package,)

Les règles pour inventer un nom valable (identifiant) sont décrites comme suit:

```

Identifier      ::=  identifieur_letter { [ underline ] letter_or_digit }
letter_or_digit ::=  identifieur_letter | digit
identifieur_letter ::=  upper_case_identifieur_letter | lower_case_identifieur_letter
digit           ::=  '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'
underline      ::=  '_'
    
```

Les abréviations (généralement utilisées en algorithmique pour décrire une grammaire) sont les suivantes:

{ xxxxxx }	veut dire	0 à n répétitions de xxxxxx
[yyyyyyy]	veut dire	yyyyyy est optionnel
	veut dire	ou
::=	veut dire	défini par
upper_case_identifieur_letter	veut dire	toutes les lettres majuscules de A à Z
lower_case_identifieur_letter	veut dire	toutes les lettres Minuscules de a à z

Cette définition servira, dans un exercice, à illustrer la capacité du langage à exprimer directement un problème posé (illustration simple d'un automate à états finis contre des fonctions récursives avec test if imbriqués et boucles).

3.1 LES DIFFÉRENTS TYPES DE VARIABLES

Ada permet de représenter tous les objets que l'on peut rencontrer dans l'écriture d'un programme.

Certains types de variables sont déjà prédéfinis: les nombres, les tableaux et matrices, les caractères, les chaînes de caractères. D'autres sont créés par l'utilisateur selon ses besoins.

Nous allons voir systématiquement comment effectuer ces déclarations.

Chaque type a des attributs qui lui sont associés et décrivent ses propriétés. C'est un point important du langage car ces 'attributs' participent à l'écriture du code en facilitant sa compréhension et sa sûreté de fonctionnement

3.2 LES DÉCLARATIONS DE TYPE DE VARIABLES ET LES DÉCLARATIONS DE VARIABLES À PARTIR DE LEUR TYPE

3.2.1 Les nombres constants

Dans ce cas on sait que la valeur ne changera pas (d'ailleurs le compilateur y veillera)

```

Charge_de_rupture : constant := 8.0 * 1024.0;
Max                : constant := 500;
Taille_de_tableau  : constant := Max / 6
memory             : constant := 2 ** 16;
a, b ,c            : constant := 1;
    
```

Le mot clé **constant** sera utilisé dans toutes les déclarations **si le contenu de l'objet ne doit pas être modifié dans le programme.**

3.2.2 Les entiers

Un type entier est prédéfini et s'appelle integer (ou long_integer)

3.2.2.1 Integer ou long_integer

Ce sont deux types prédéfinis avec les limites suivantes (**peuvent varier d'un compilateur à l'autre et aussi en fonction du CPU**)

Integer varie de -2^{32} à $2^{32} - 1$ (par exemple)

Long_integer varie de -2^{64} à $2^{64} - 1$ (par exemple);

L'instruction:

```
Z: integer;
```

Défini une variable dont le nom est Z pour stocker des valeurs de -2^{32} à $2^{32} - 1$ (par exemple). Cette variable n'a pas de valeur stockée connue (ATTENTION!!!!!! selon les compilateurs elle peut contenir une valeur au hasard ou 0). La base mathématique utilisée pour représenter le nombre peut être différente de 10.

```

X : Long_integer := 15;      -- Notation Décimale
Y : Long_integer := 2#1111#; -- Notation Binaire      (base 2)
    
```

```
W : Long_integer := 8#77#;    -- Notation Octale      (base 8)
Z : Long_integer := 16#F#;    -- Notation Hexadécimale (base 16)
```

Définit des variables dont le nom est X, Y et Z pour stocker des valeurs de -2^{64} à $2^{64}-1$ (par exemple). X, Y, W et Z ont la même valeur 15. Observez bien la notation dans des bases autres que 10.

3.2.2.2 Range

On peut aussi définir un **nouveau type d'entier**, **non compatible directement** avec les deux types prédéfinis précédents.

```
Type my_integer_8 is range 1 .. 8;
```

Définit un **NOUVEAU** type contenant des entiers dont le nom est **my_integer_8** pour stocker des valeurs de -1 à 8 .

Ce type est différent du type integer prédéfini par le compilateur!!!!

```
A_1: my_integer_8:= my_integer_8'first;
```

La variable A_1 est du type my_integer_8 (**entier différent de integer!!! car créé spécialement**). Elle a comme valeur 1 noter l'utilisation de l'attribut FIRST qui équivaut à la plus petite valeur possible.

3.2.2.3 Modulo

C'est un type d'entier sans signe avec une arithmétique appropriée (qui comprend les opérateurs logiques or, and, et xor bit à bit):

```
Type my_modulo is mod 4;
```

Les variables de ce type peuvent avoir les valeurs 0, 1, 2 et 3. Avec les particularités suivantes:

3 + 1 donne 0
0 - 1 donne 3
de même pour * et /

```
mod_4: my_modulo:= my_modulo'last;
```

Cette instruction définit une variable dont le nom est Mod_4 pour stocker des valeurs de 0 à 3. Cette variable a la valeur 3, noter l'utilisation de l'attribut Last qui équivaut à la plus grande valeur possible pour les variables de type **my_modulo**.

```
Modular := 2 and 3;    -- modular est égal à 2
Modular := 2 or 3;    -- modular est égal à 3
Modular := 2 xor 3;   -- modular est égal à 1
Modular := 3 + 1;    -- modular est égal à 0
```

l'utilisation d'un masque permet de travailler au niveau des bits.

```
Modular := 2#10# and Mod_4;    -- modular est égal à 2
```

Les opérations suivantes sont utilisées de façon courante:

- Décalage de N bits à gauche.
Modular := Modular * 2**N;
- Décalage de N bits à droite.
Modular := Modular / 2**N;
- Effacement de bits avec le masque 02#0110#.
Modular := Modular and 02#0110#;-- ici les bits 1 et 4 sont effacés (remplacés par des zéros).
- Mise à 1 de bits d'un mot avec le masque 02#0110#.
Modular := Modular or 02#0110#;-- ici les bits 1 et 4 sont remplacés par des uns).
- Permutation circulaire des bits d'un mot de N fois à droite.
Modular := (Modular *2**N) or (Modular /2**(Modular'size-N));-- Modular'size = 4 étant le nombre de bits de modular

L'utilisation de l'hexadécimal permet une lecture plus simple si le nombre de bits est élevé:

```
Type modulo_64 is mod 2**64 ; - donne une variable avec 64 bits soit 16 chiffres hexadécimal.
```

```
Z:      modulo_64;
.....
z:= z and 16#F000000000000000#;--ne garde que les 4 bits de poids le plus élevé de Z;
z := (z *2**N) or (z /2**(z'size-N));-- permutation circulaire
```

3.2.2.4 Positive

C'est un subtype (voir plus loin) **prédéfini** avec les limites suivantes (peuvent varier d'un compilateur à l'autre et aussi en fonction du CPU)

Positive varie de 1 à $2^{32}-1$ (par exemple)

```
A_M_0: Positive := Positive'First;
```

Cette instruction définit une variable dont le nom est **A_M_0** pour stocker des valeurs de 1 à $2^{32} - 1$ (par exemple). Cette variable a la valeur 1, noter l'utilisation de l'attribut **First** qui équivaut à la plus petite valeur possible pour les variables de type **Positive**.

3.2.2.5 Natural

C'est un **subtype** (voir plus loin) **prédéfini** avec les limites suivantes (peuvent varier d'un compilateur à l'autre et aussi en fonction du CPU)

Natural varie de 0 à $2^{32} - 1$ (par exemple)

```
M_0: Natural := Natural'First;
```

Cette instruction définit une variable dont le nom est **M_0** pour stocker des valeurs de 1 à $2^{32} - 1$ (par exemple). Cette variable a la valeur 0, noter l'utilisation de l'attribut **First** qui équivaut à la plus petite valeur possible pour les variables de type **Natural**.

3.2.2.6 Les attributs applicables aux types entier ou dérivés

En plus des attributs **first** et **last** il existe aussi, entre autres, des attributs qui peuvent entre autre s'appliquer aux entiers :

```
Subtype test_type is integer range 1..5;
X: Test_Type:=2;
Y: Test_Type:=5;
Z: Test_Type;
```

Image

Transforme le contenu de la variable en un chaîne de caractères (principalement pour l'impression).

Test_type'image(x) renvoie le caractère 2 (avec un espace devant pour le signe +). Bien entendu, il existe dans le langage des méthodes permettant de contrôler le format des impressions.

Value

C'est l'inverse de la précédente, il transforme des caractères en un entier.

```
Z:= Test_type'Value(5);
```

Z contient maintenant 5.

Min

Permet de garder le minimum de deux variables

```
Z:= Test_type'Min(X,Y);
```

Z contient maintenant 2.

Max

Permet de garder le Maximum de deux variables

```
Z:= Test_type'Max(X,Y);
```

Z contient maintenant 5.

Range

C'est un attribut très utile qui équivaut à l'étendue des valeurs du type, il sert pour la logique, les tests et les boucles.

```
2 in Test_type'range renvoie vrai
```

3.2.3 Les options pour les types

Il est **peu pratique** (les types sont en effet **incompatibles entre eux voir 3.2.3.2**) de créer autant de types différents d'entiers que nécessaire pour couvrir les différences de nature des objets que l'on veut représenter. C'est pourquoi il existe un mécanisme pour limiter les bornes à partir d'un type (prédéfini ou créé).

3.2.3.1 Subtype

```
subtype eee is my_integer_8 range 2 .. 5;
```

Cela donne un *type* dont le nom est `eee` compatible avec `my_integer_8` mais limité à une plage de valeurs plus petite.

```
M_0: eee:= eee'last;
```

Cette instruction définit une variable de type `eee` dont le nom est `M_0` pour stocker des valeurs de 2 à 5. Cette variable a la valeur 5, noter l'utilisation de l'attribut **LAST** qui équivaut à la plus grande valeur possible pour les variables de type `eee`.

3.2.3.2 New

```
Type fruit_number_type is range 1..100;
```

[RAPPEL]

Cette instruction définit un **NOUVEAU** type contenant des entiers dont le nom est `fruit_number_type` pour stocker des valeurs de 1 à 100

Ce type est différent du type integer prédéfini par le compilateur!!!!!!

Vous ne pouvez pas les mélanger dans une même instruction, le compilateur vous donne un message semblable à:

```
xxx.adb:12:18: expected type "fruit_number_type" defined at line ...
xxx.adb:12:18: found type "Standard.Integer"
gnatmake: "premier.adb" compilation error
```

Ce type peut servir à définir des type dérivés:

```
Type apple_number_type is new fruit_number_type;
Type grapefruit_number_type is new fruit_number_type;
```

Ces instructions définissent DEUX **NOUVEAU** types contenant des entiers dont les nom sont `apple_number_type` et `grapefruit_number_type` pour stocker des valeurs de 1 à 100. Ces deux types **sont différent du type fruit_number_type** mais ont **conservé ses limites de valeurs de 1 à 100**.

```
apple_number: apple_number_type:= apple_number_type'first;
```

Cette instruction définit une variable de type `apple_number_type` dont le nom est `apple_number` pour stocker des valeurs de 1 à 100. Cette variable a la valeur 1, noter l'utilisation de l'attribut **First** qui équivaut à la plus petite valeur possible pour les variables de type `apple_number_type`.

```
grapefruit_number: grapefruit_number_type:= grapefruit_number_type;
```

Cette instruction définit une variable de type `grapefruit_number_type` dont le nom est `grapefruit_number` pour stocker des valeurs de 1 à 100. Cette variable n'a pas de valeur connue!..

3.2.3.3 Private

Les types de variables définis dans un package (c'est une collection de fonctions et de procédures) peuvent et sont utilisés dans les procédures et fonctions qui leur font référence dans la **ZONE 1** (voir plus haut). Le concepteur du programme DOIT décider de l'utilisation par l'extérieur des variables des types qu'il définit.

```
Type example is private;
.....
Private
.....
Type example is integer range 1..2;
```

Les variables de ce type, déclarées à l'extérieur du «package» ne pourront **PAS** y être manipulées, seuls l'opérateur d'assignation (`:=`) est autorisé.

3.2.3.4 Limited private

Les types de variables définis dans un package (c'est une collection de fonctions et de procédures) peuvent et sont utilisés dans les procédures et fonction qui leur font référence dans la **ZONE 1** (voir plus haut). Le concepteur du programme DOIT décider de l'utilisation par l'extérieur des variables des types qu'il définit.

```
Type example is limited private;
.....
Private
.....
Type example is integer range 1..2;
```

Les variables de ce type, déclarées à l'extérieur du «package» ne pourront **PAS** y être manipulées. L'utilisateur ne connaîtra pas les détails internes à ce type. Les objets de ce type sont en quelque sorte des mot de passe . Leur manipulation PASSERA OBLIGATOIREMENT par les procédures déclarées dans ce «package».

3.2.3.5 Aliased

```
type rr: aliased integer:=0;
```

Les variables de ce type pourront avoir leur adresse mémoire accessible par un pointeur.

3.2.4 Les réels

Les réels sont utilisés pour représenter les nombres avec décimales.

3.2.4.1 Digits

```
type Real is digits 2;
```

Cette instruction définit un **NOUVEAU** type contenant des réels dont le nom est **real** pour stocker des valeurs **avec deux chiffres après la virgule** la limite minimum et maximum ne sont pas précisées.

Le format de stockage des nombres dans la mémoire limite dans la réalité entre $-3.40 \cdot 10^{+38}$ et $3.40 \cdot 10^{+38}$.

```
type Coefficient is digits 10 range -1.0 .. 1.0;
```

Cette instruction définit un **NOUVEAU** type contenant des réels dont le nom est **real** pour stocker des valeurs **avec dix chiffres après la virgule**. la limite minimum et maximum est -1.0000000000 et 1.0000000000 .

```
AAA: Real;  
BBB: Coefficient := Coefficient'last;
```

Ces instructions déclarent deux variables correspondant aux types ci-dessus:

AAA peut représenter des nombres réels à deux décimales et n'est pas initialisée.

BBB peut représenter des nombres réels à dix décimales, est initialisée à 1.0000000000 et est limitée entre -1 et 1 .

3.2.4.2 Float ou long_float

Trois types prédéfinis **Float**, **Long_Float** et **Long_Long_Float** existent avec les spécifications suivantes

```
X: float := 0.0;
```

X peut varier entre $-3.40282E+38$ et $3.40282E+38$ avec **7** chiffres significatifs (stockage mémoire sur 32 bits).

```
Y: long_float := 0.0;
```

X peut varier entre $-1.79769313486232E+308$ et $1.79769313486232E+308$ avec **16** chiffres significatifs (stockage mémoire sur 64 bits).

3.2.4.3 Delta

```
type Volt is delta 0.125;
```

Cette instruction définit un type contenant des réels dont le nom est **volt** pour stocker des valeurs **arrondi à 0.125 près** la limite minimum et maximum ne sont pas précisées.

Par exemple 1 1.125 1.250 1.275 etc. Ce peut être utilisé pour stocker des valeurs de mesure physique pour lesquelles la précision de mesure est connue (le voltmètre a une précision de 0.125 V dans cet exemple).

3.2.4.4 Delta et digits

```
type Money is delta 0.01 digits 15;
```

Cette instruction définit un type contenant des réels dont le nom est **Money** pour stocker des valeurs **arrondi à 0.01 près** la limite minimum et maximum ne sont pas précisées. Par exemple 1 1.125 1.250 1.275 etc. Ce peut être utilisé pour stocker des valeurs de mesure physique pour lesquelles la précision de mesure est connue (le solde de votre compte en banque). 15 chiffres significatifs sont exigés pour les calculs (financiers dans cet exemple);

```
subtype Salary is Money digits 10;
```

C'est un exemple pour gérer les salaires des employés en modifiant une des caractéristiques.

3.2.4.5 Les attributs applicables aux types float ou dérivés

En plus des attributs applicables aux type entiers , il existe des attributs plus spécifiques:

3.2.5 Les booléens

C'est un type prédéfini qui peut avoir deux valeurs: **True** ou **False**.

```
D: Boolean:= False;
```

3.2.6 Les caractères

C'est un type prédéfini qui peut stocker un caractère;

```
A_char: character:= ' ';
```

A_char est initialisé avec un **ESPACE!!!**

Tous les caractères sont stockés en binaire par groupe de 8 bits selon un tableau. Ce tableau est prédéfini en ada . Par exemple:
A_char := Ascii.bs;

3.2.6.1 La table ASCII

Par exemple ^A signifie la clé ctrl et A en même temps

Dec	Hex	Char	clavier	Dec	Hex	Char	clavier	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
000	00	NUL	^@	018	12	DC2	^R	036	24	\$	054	36	6
001	01	SOH	^A	019	13	DC3	^S	037	25	%	055	37	7
002	02	STX	^B	020	14	DC4	^T	038	26	&	056	38	8
003	03	ETX	^C	021	15	NAK	^U	039	27	'	057	39	9
004	04	EOT	^D	022	16	SYN	^V	040	28	(058	3A	:
005	05	ENQ	^E	023	17	ETB	^W	041	29)	059	3B	;
006	06	ACK	^F	024	18	CAN	^X	042	2A	*	060	3C	<
007	07	BEL	^G	025	19	EM	^Y	043	2B	+	061	3D	=
008	08	BS	^H	026	1A	SUB	^Z	044	2C	,	062	3E	>
009	09	HT	^I	027	1B	ESC	^[045	2D	-	063	3F	?
010	0A	LF	^J	028	1C	FS	^\	046	2E	.	064	40	@
011	0B	VT	^K	029	1D	GS	^]	047	2F	/	065	41	A
012	0C	FF	^L	030	1E	RS	^^	048	30	0	066	42	B
013	0D	CR	^M	031	1F	US	^_	049	31	1	067	43	C
014	0E	SO	^N	032	20	SP		050	32	2	068	44	D
015	0F	SI	^O	033	21	!		051	33	3	069	45	E
016	10	DLE	^P	034	22	"		052	34	4	070	46	F
017	11	DC1	^Q	035	23	#		053	35	5	071	47	G

Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
072	48	H	090	5A	Z	108	6C	l	126	7E	~
073	49	I	091	5B	[109	6D	m	127	7F	
074	4A	J	092	5C	\	110	6E	n	128	80	~
075	4B	K	093	5D]	111	6F	o	129	81	~
076	4C	L	094	5E	^	112	70	p	130	82	~
077	4D	M	095	5F	~	113	71	q	131	83	~
078	4E	N	096	60		114	72	r	132	84	~
079	4F	O	097	61	a	115	73	s	133	85	~
080	50	P	098	62	b	116	74	t	134	86	~
081	51	Q	099	63	c	117	75	u	135	87	~
082	52	R	100	64	d	118	76	v	136	88	~
083	53	S	101	65	e	119	77	w	137	89	~
084	54	T	102	66	f	120	78	x	138	8A	~
085	55	U	103	67	g	121	79	y	139	8B	~
086	56	V	104	68	h	122	7A	z	140	8C	~
087	57	W	105	69	i	123	7B	{	141	8D	~
088	58	X	106	6A	j	124	7C		142	8E	~
089	59	Y	107	6B	k	125	7D	}	143	8F	~

Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
144	90	-	162	A2	¢	180	B4	Ž	198	C6	Æ
145	91	-	163	A3	£	181	B5	µ	199	C7	Ç
146	92	-	164	A4	€	182	B6	¶	200	C8	È
147	93	-	165	A5	¥	183	B7	·	201	C9	É
148	94	-	166	A6	§	184	B8	¸	202	CA	Ê
149	95	-	167	A7	§	185	B9	¸	203	CB	Ë
150	96	-	168	A8	§	186	BA	°	204	CC	Ì
151	97	-	169	A9	@	187	BB	»	205	CD	Í
152	98	-	170	AA	ª	188	BC	¸	206	CE	Î
153	99	-	171	AB	«	189	BD	¸	207	CF	Ï
154	9A	-	170	AA	ª	188	BC	¸	206	CE	Î
153	99	-	172	AC	¬	190	BE	Ý	208	D0	Ð
155	9B	-	173	AD		191	BF	¸	209	D1	Ñ
156	9C	9	174	AE	®	192	C0	À	210	D2	Ò
157	9D	9	175	AF	°	193	C1	Á	211	D3	Ó
158	9E	9	176	B0	º	194	C2	Â	212	D4	Ô
159	9F	9	177	B1	±	195	C3	Ã	213	D5	Õ
160	A0		178	B2	²	196	C4	Ä	214	D6	Ö
161	A1	i	179	B3	³	197	C5	Å	215	D7	×

Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
216	D8	ø	234	EA	ê	252	FC	ü			
217	D9	ù	235	EB	ë	253	FD	ý			
218	DA	ú	236	EC	ì	254	FE	þ			
219	DB	û	237	ED	í	255	FF				
220	DC	ü	238	EE	î						
221	DD	ý	239	EF	ï						
222	DE	þ	240	F0	ð						
223	DF	ß	241	F1	ñ						
224	E0	à	242	F2	ò						
225	E1	á	243	F3	ó						
226	E2	â	244	F4	ô						
227	E3	ã	245	F5	õ						
228	E4	ä	246	F6	ö						
229	E5	å	247	F7	÷						
230	E6	æ	248	F8	ø						
231	E7	ç	249	F9	ù						
232	E8	è	250	FA	ú						
233	E9	é	251	FB	û						

3.2.7 Les énumérations

Il arrive souvent que l'on désire représenter dans un projet, des objets définis par leur nom. Par exemple: des fruits peuvent être de oranges, des pommes, des poires, des cerises, etc. Dans les langages anciens, il fallait coder ces espèces de fruits par des nombres: c'est peu pratique, sujet à des erreurs et ne respecte pas les principes de la programmation orientée objet. Ada propose un type spécial:

```
Type fruit_type is (orange, apple, pea, cherry);
A_fruit:fruit_type :=fruit_type'last ;
```

A_fruit est une variable pouvant avoir seulement les valeurs déclarées { orange ou apple ou ...} dans le type et initialisé à cherry.

3.2.8 Les tableaux et matrices

Les tableaux (les matrices étant une généralisation des tableaux) permettent de stocker de nombreuses données de nature identique (de même type).

Chaque donnée individuelle est affectée d'un indice qui permet de les différencier de toutes les autres.

La notation traditionnelle s'écrit comme suit: X(i) ou x est le nom du tableau et i l'indice affecté à la valeur représenté par X(i).

Il faut IMPÉRATIVEMENT distinguer :

- Le type de variable **contenu** dans le tableau (la matrice).
- Le type de **l'indice** utilisé. Dans le cas des matrices les 2 indices peuvent être de nature différente !!

3.2.8.1 L'index et le contenu

Le type de variable contenu dans le tableau et **le type de l'indice utilisé** peuvent (ou non) être les mêmes. La limitation pour les indices est que leur nombre soit limité (pas de flottants par exemple).

L'opérateur de concaténation noté & permet de nombreuses opérations sur des fragments de tableaux. Il faut donc décider lors de l'analyse intellectuelle si ces possibilités seront utilisées (uniquement possible sur plusieurs tableaux de même type) car la déclaration pourra être différente ;

A cet effet il existe plusieurs méthode de déclaration de type de tableau. Il faut TOUJOURS commencer par déclarer les types de contenu et d'indice (sauf emploi des types prédéfinis par le langage).

3.2.8.2 Index de limites définies par des nombres

Un tableau

- contenant des entiers de 1 à 100
- indice entier de -2 à +3

```
Type U_Type is array (- 2 .. 3) of Integer range 1 .. 100;
U : U_Type := (others => 1);
```

C'est la plus directe: le type de tableau est déclaré de façon explicite. Le tableau: variable de type tableau_type initialisé a 0 pour toutes les valeurs des indices{-2, -1, 0, 1, 2 et 3}. L'inconvénient est qu'**aucun type ne correspond ni au contenu ni à l'indice!** Il n'est donc pas possible de déclarer des variables pour les représenter sans courir le danger de dépasser les limites des valeurs.

3.2.8.3 Index de limites définies par type

Un tableau

- contenant des booléens
- indice entier de -2 à +3

```
Type indice_type is new integer range -2..3;
Type tableau_type is array(indice_type'range) of boolean;
```

```
Tableau : tableau_type := (others=>true);
Indice : indice_type;
Contenu : boolean;
```

On défini

- le contenu
- l'indice
- le type de tableau

On déclare le tableau: variable de type tableau_type initialisé à «true» pour toutes les valeurs des indices{-2, -1, 0, 1, 2 et 3}.

Autre exemple:

Un tableau

- contenant des booléens
- indice fruit_type

```
Type fruit_type is (orange,apple,pear, cherry);
Type tableau_type is array(fruit_type'range) of boolean;
```

```
Tableau : tableau_type:=(others => true);
Indice : indice_type;
Contenu : boolean;
```

Autre exemple

Un tableau

- contenant des fruit_type
- indice booléen

```
Type fruit_type is (orange,apple,pear, cherry);
Type tableau_type is array (boolean) of fruit_type;
```

```
Tableau : tableau_type:= (others => apple);
Indice : boolean;
Contenu : fruit_type ;
```

3.2.8.4 Index de limites définies par les limites d'un subtype

Un tableau

- contenant des entiers de 1 à 2
- indice entier de -2 à +3

```
Subtype contenu_type is integer range 1..2;
Subtype indice_type is integer range -2..3;
Type tableau_type is array(indice_type'range) of contenu_type;
Tableau : tableau_type:=(others => 1);
Indice : indice_type;
Contenu : contenu_type;
```

On définit le contenu, l'indice, le type de tableau, le tableau: variable de type tableau_type initialisé à 0 pour toutes les valeurs des indices{-2, -1, 0, 1, 2 et 3}.

L'un des inconvénients est que la concaténation est limitée aux tableaux dont l'indice varie entre -2 et +3.

Autre exemple avec le même résultat

Un tableau

- contenant des entiers de 1 à 2
- indice entier de -2 à +3

```
Subtype contenu_type is integer range 1..2;
Subtype indice_type_a is integer range -2..3;
Subtype indice_type_b is integer range 10..20;
Type tableau_type is array(integer range <>) of contenu_type;
```

```
Tableau_a : tableau_type(indice_type_a'range) := (others => 1);
Tableau_b : tableau_type(indice_type_b'range) := (others => 1);
```

Maintenant **tableau_a** **ET** **tableau_b** sont de MÊME TYPE.

De cette façon on pourra écrire:

```
tableau_a(-2..0) := tableau_b(15..17);
```

Il y a aussi d'autres avantages que nous verrons plus loin.

3.2.8.5 Exemples de matrices

Dans la programmation avec des tableaux à N dimensions {matrices} il est particulièrement facile de mélanger lignes et colonnes si les deux indices sont de même type.

Les méthodes pour déclarer les tableaux se généralisent aux matrices.

Nous nous limiterons à quelques exemples:

Une matrice

- contenant des entiers de 1 à 200
- premier indice entier de -20 à +39
- second indice entier de 10 à +20

```
Subtype contenu_type is integer range 1..200;
type indice_type_a is NEW integer range -20..39;
```

```

type indice_type_b is NEW integer range 10..20;
Type matrice_type is array(integer range <>,
                           integer range <>) of contenu_type;

Matrice:matrice_type(indice_type_a'range,indice_type_b'range):=(others =>(others => 1));

indice_a : indice_type_a;
indice_b : indice_type_b;

```

La généralisation des écritures permet d'écrire

```
x := matrice(indice_a,indice_b);
```

La ligne de code

```
x := matrice(indice_b,indice_a);
```

Sera REJETÉE par le compilateur.

Une matrice

- contenant des fruits
- premier indice entier de -20 à +39
- second indice booléen
- initialisée à apple

```

Type fruit_type is (orange,apple,pear, cherry);
type indice_type is NEW integer range -20..39;
Type matrice_type is array(indice_type range <>,boolean range <>) of fruit_type;

Matrice: matrice_type(indice_type'range,boolean):= (others => (others => apple));

```

3.2.9 Les chaînes de caractères

Une chaîne de caractères est un **type prédéfini par le langage**: le type **string**. C'est un tableau de caractères avec un indice entier.

Sa définition POURRAIT s'écrire: array (positive range <>) of character;

Il possède toutes les caractéristiques des tableaux et en particulier, utilise l'opérateur &.

Toutes sortes de fonctions et procédures prédéfinies par le langage permettent de rechercher un mot, de transformer en minuscule, en majuscule, de traduire certaines lettres en d'autre lettres

Les bornes s'écrivent avec "

```

Chine: string (1..10);
R      : constant string :="bonjour"
V      : string (1..10)  :="01234456789";
-- attention!!! le compilateur compte les caractères il en faut 10

```

```

Subtype my_string_type is string(1..50);
my_string : my_string_type := (others => ' ');--initialisée avec 50 espaces
A_string   : my_string_type := (others => 'x');--initialisée avec 50 x

```

3.2.10 Les records

Décrivons un exemple de variables associées (par exemple appartenant au même objet). Le nom d'un article et son prix.

3.2.10.1 Les records simples

```

Type nom_type is (chaise,table,lampe,assiette);
Type prix_type is delta 0.10 digits 10 range 0.0 .. 1000.0;
Type article_type is record
Nom      : nom_type := nom_type'first;
Prix     : prix_type:= prix_type'first;
End record;

```

```
Article: article_type;
```

Le record 'capture' les propriétés de l'objet de l'exemple. La variable article a deux composants qui peuvent être d'un accès individuel:

```

article.Nom      := 10.51;
article.article := Lampe;
ou collectif:
article := (nom => table, prix => 20.0);

```

Bien que pratique dans les cas simples, il n'est pas adapté à des problèmes plus sophistiqués.

3.2.10.2 Les records avec discriminants

Il est possible d'inclure un tableau et sa taille dans un record:

```
type Storage_Array_Type is array (Long_Integer range <>) of integer;
type Storage_Type(Size : Long_Integer := Initial_Array_Size)
  is
  record
    Storage_Array      : Storage_Array_Type(0 .. Size);
    Current_Data_Position : Long_Integer := 0;
    Current_Last_Position : Long_Integer := 0;
    Bookmark_Position  : Long_Integer := 0;
  end record;

tableau: Storage_Type(Size => 10); -- initialisé avec un tableau d'indice 0 à 10;
```

3.2.10.3 Les records avec des parties variables et des choix discrets

Souvent les propriétés détaillées des articles sont différentes: il n'ont pas tous une couleur, se vendent au cageot, à la pièce ,....

```
Type nom_type is (chaise,table,pomme,poire,banane);
Type prix_type is delta 0.10 digits 10 range 0.0 .. 1000.0;
Subtype stock_type is integer range 1..100;
Type couleur_type is (blanc, brun, noir);

Type article_type (Article : nom_type := nom_type'first )
  is
  record
--c'est la partie commune à tous les articles :
stock: stock_type := stock_type'first;

-- partie spéciale pour table chaise et lampe qui sont compatibles : vente à l'unité et couleur

  case Article
  is
  when chaise | Table | Lampe=>
    prix_unitaire : prix_type := prix_type'first;
    couleur       : couleur_type := couleur_type'first;

  when Pomme | poire =>
    prix_au_kilo : prix_type := prix_type'first;
    prix_pour_un_cageot : prix_type := prix_type'first;

  when banane =>
    prix_a_la_piece : prix_type := prix_type'first;
    prix_pour_un_regime : prix_type := prix_type'first;

  End case;

End article_type;

Type banana_type is article_type (Article=>banana);
Banana : banana_type;
.....
Banana.prix_pour_un_regime := .....;
```

Ici on distingue pour les différents articles la façon de les vendre: à l'unité, au kilo, par cageot ou par régime. On se rapproche de la programmation 'objet' mais il manque l'héritabilité (entre autres). On peut aussi, comme illustré plus haut définir un «subtype» limité au bananes.

3.2.11 Les pointeurs

L'un des concepts utilisés lors de la création du langage ADA a été de garder une représentation statique du problème aussi longtemps que possible. La conséquence est que l'analyse de la robustesse et de la validité du code peut être faite par le compilateur: **si un programme compile, et si l'analyse du problème a été bien faite il fonctionnera sans problème**. De plus, pendant son exécution, les idées incorporées dans le code seront testées (valeur des variables, indice de tableau compris dans les limites déclarées ...). En effet certains langages concurrents, basés sur une utilisation préalable importante de l'assembleur utilise les pointeurs et l'arithmétique sur ceux-ci à un très grand degré. Cela même si ce n'est pas utile.

Les pointeurs en ada permettent un accès indirect à un «objet» en représentant l'adresse de cet objet qui peut être **une variable, une procédure, une fonction ou une tâche**. Il permettent, et c'est leur fonction la plus importante, la création dynamique d'objets n'existant pas quant le programme commence son exécution. Par exemple:

- Des objets peuvent être créés **et détruits** d'une manière imprévisible au moment de l'exécution du code (tampons dans un logiciel de messagerie, tâche opérant en parallèle, etc).

- **Plusieurs variables (de noms différents) peuvent représenter le même objet** (pour faciliter l'abstraction et la lecture du code selon le contexte envisagé).
- **Les relations entre les objets peuvent changer avec le temps** (les fils gauche et droits d'un arbre si on ajoute un composant ou on restructure l'arbre).
- **Stocker des données de nature différente dans la même structure** (entiers, réels et chaînes de caractères dans un même tableau).

Dés que l'objet n'est plus utile, il faut libérer la mémoire correspondante en utilisant l'instantiation d'un générique approprié !!!!
par exemple :

```
procedure Free is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => String,
                                                Name   => String_access_type);
```

3.2.11.1 Déclaration de base

Créons un exemple de type de pointeur à partir du type prédéfini string:

```
Type String_access_type is access all string;
```

Cet exemple permet d'illustrer quelques emplois possibles, créons une variable **qui est le pointeur**:

```
String_access: String_access_type := null;
```

Le mot clé **null** indique que le pointeur représenté par la variable **string_access** est vide et ne contient pas d'information valable. Le test d'un pointeur pour la valeur null est d'emploi courant (if null=string_access then ...).

```
Another_string_access : String_access_type:= new String'("bonjour");
```

```
--ou alors
Another_string_access : String_access_type := null;
.....
Another_string_access := new String'("bonjour");
```

C'est la création dynamique d'une chaîne de caractères, la variable `Another_string_access` pointe vers cette chaîne qui est accessible en utilisant l'**opérateur de dé-référence .all** :

`Another_string_access.all` est égal à "bonjour".

Ici, on ne définit pas la longueur de la chaîne de caractères à stocker, c'est un avantage primordial, le début et la fin sont accessibles par `Another_string_access.all'first` et `Another_string_access.all'last`:

```
Type String_array_type is array (1 .. 3) of String_access_type;
```

```
String_array : String_array_type := (1 => new'("01"),
                                     2 => new'("01234"),
                                     3 => new'("1"));
```

Cet autre exemple permet de construire **un tableau de chaînes de caractères de longueurs différentes**.

Il existe également la possibilité de **gérer le stockage associé** à ces pointeurs.

Par exemple:

```
with Ada.Unchecked_Deallocation;
...
procedure x ...

Type String_access_type is access all string;
X : String_access_type := null;

procedure Free is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => String,
                                                Name   => String_access_type);
...
Begin
.....
X := new string'("ee");
.....
Free (x);
.....
```

3.2.11.2 Déclarations incomplètes

L'une des applications les plus intéressantes des pointeurs est l'utilisation de records dont un des éléments est **un pointeur sur ce même record**. Cela pose le problème de **l'œuf et de la poule**: Chaque déclaration de l'un des deux types (le pointeur ou le record) dépend de l'autre déclaration qui est à la ligne suivante et donc encore inconnue du compilateur. Inverser les deux lignes ne change rien au problème: la poule précède l'œuf ou l'œuf précède la poule la question n'est pas résolue!!.

Le langage ADA résous le problème en **ne précisant pas tout de suite la nature du type vers lequel pointeront les variables du type pointeur**.

```
type a_record;
```

La nature exacte de ce type n'est pas encore définie

```
type record_access is access a_record;
```

Cette déclaration est incomplète!

3.2.11.3 Terminaison d'une déclaration incomplète

```
type A_record
is
record
Value           : Integer;
Pointeur_to_next_record : record_access:=null;
end record;
```

La déclaration du record est complétée et contient un pointeur sur lui-même qui permettra **d'accrocher dynamiquement des nouveaux records** selon les besoins. Par exemple:

```
Record:A_Record;
..
Record := new A_Record'(Value           => Data,
                          Pointeur_to_next_record => Record);
```

3.2.11.4 Pointeurs vers des objets composés (records et tableaux)

Examinons un exemple de déclaration:

```
type B is record
Plus : integer :=0;
Moins: integer :=0;
Egal : integer :=0;
end record;

type Access_To_B is access B;

X: Access_To_B;
```

Cela indique que tout nouvel objet de type Access_To_B créé par 'new B' sera initialisé tel que Plus, Moins et Egal seront à 0. L'allocation peut aussi avoir une initialisation explicite:

```
X:= new B'(Plus => 2,
           Moins => 3,
           Egal => 5);
```

Supposons l'utilisation d'un tableau dynamique tel que :

```
type Tableau_Type is array (integer range <>) of integer;
type Access_To_Tableau is access Tableau_Type;
```

pendant la création aucune borne n'est nécessaire:

```
V: Access_To_Tableau;
W: Access_To_Tableau;
```

Au moment de stocker des valeurs, la longueur doit être précisée:

```
V:= new Tableau_Type(3..19);
V:= new Tableau_Type(1..7);
```

le dé-référencement s'écrit alors

```
V.all(i);
X.Plus.all
```


3.2.11.5 Assignation et test avec pointeurs

Attention!! les assignations n'ont pas le même sens et ne conduisent pas au résultat à priori évident:

les valeurs deviennent identiques

```
X.all:=Y.all;
```

et

les pointeurs vont au même endroit

```
X:=Y;
```

sont différentes!!!

Les test peuvent s'écrire:

```
if X = null -- aucun objet
then
.....
end if;
```

```
if X.all = Y.all -- valeurs pointées égales
then
.....
end if;
```

3.2.11.6 Effacement d'un pointeur et des données associées

Quant le pointeur et son stockage associé ne sont plus nécessaires, il faut restituer la mémoire correspondante pour éviter les "fuites de mémoire". Par exemple:

déclaration du pointeur

```
type access_to_string is access all string;
```

instanciation de la procédure de restitution de la mémoire correspondante

```
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => string,
Name => access_to_string);
```

déclaration du pointeur

```
A: access_to_string;
```

assignation du contenu du stockage associé

```
A:=new string'("abc");
```

restitution de la mémoire correspondante

```
Free_Node(A);
```

assignation à une nouvelle valeur

```
A:=new string'("cde");
```

3.2.12 Programmation objet

Il n'est pas possible d'écrire de grandes applications sans utiliser les techniques modernes de programmation. Nous allons prendre l'exemple du magasin qui vend:

Des tables, des chaises, des oranges et des bananes.

Plusieurs opérations s'appliquent à ces objets (au sens propre et programme) vendus dans ce magasin. Mais, leurs différences sont suffisante (durée de stockage, unité de vente, unité de stockage) pour justifier un traitement différent:

- La durée de stockage ne s'applique pas aux tables et chaises
- L'unité de vente peut être au kilo pour les oranges et les bananes
- Une option d'unité de vente: au cageot pour les oranges, au régime pour les bananes avec des prix différents du prix au kilo;
- La durée maximum de stockage est très différente entre les oranges (durée longue) et les bananes (durée courte).
- Le délai de commande peut être significatif pour l'ameublement mais n'a pas de sens pour les fruits.

3.2.13 Abstract

Propriétés communes à tous ces objets:

Ils sont vendus dans le magasin et c'est tout !! on capture cette analyse (on dit abstraction) par une déclaration:

```
Type objet_vendus_dans_le magasin_type is abstract tagged with private;
```

L'utilisation du mot clé **abstract** indique que à ce stade, je ne désire pas de possibilité de traitement des données. Il sont vendus dans le magasin, ce qui peut se traduire par:

```
Procédure vendre(quoi: in out objet_vendus_dans_le magasin_type) is abstract;
```

A nouveau, à ce stade aucune action avec le mot clé **abstract**.

Private a son sens habituel de restriction d'usage.

3.2.14 Tagged

Bien sûr, je vais différencier par étapes successive entre les différents objets qui vont hériter des propriétés communes introduites dans les étapes précédentes .

3.2.15 Extension et héritabilité des types "tagged"

Tous ces objets sont stockés par unité de stockage (cageot, régime ou à la pièce)

```
Type unite_de stockage_type is (cageot, regime, par_piece);
Type objets_en_stock_type is new objet_vendus_dans_le magasin_type
with record
Unite_de_stokage: Unite_de_stokage_type:= Unite_de_stokage_type'first;
End record;
Et ainsi de suite pour les autres propriétés.
```

3.2.16 Le type task (tâche)

Ce type permet la création et l'exécution en parallèle de plusieurs parties du projet de manière indépendante et simultanée. Il possède de nombreuses possibilités telle que rendez-vous, délais variés. L'accès simultané de plusieurs tâches aux mêmes données présente la possibilité d'erreurs. Ada a prévu ce problème grâce à un «type particulier de package» :

```
protected type Protected_Storage_Type
is
....
end Protected_Storage_Type;
```

Toutes ces possibilités seront discutées dans la suite de ce cours.

3.3 DOMAINE D'EXISTENCE DES VARIABLES

Il est très important de prévoir expressément :

- Le domaine d'existence pour chaque variable utilisée dans un programme
- Le domaine de visibilité des opérations pour chaque variable utilisée dans un programme.

Ces domaines peuvent être très variés:

3.3.1 Domaine d'existence limité à quelques lignes dans un code

C'est le cas, par exemple, pour l'indice d'une boucle for:

```
Dummy existe uniquement dans l'intervalle loop .. end loop
...
...
For Dummy in 1..Er'Last loop
...
z:=2*I;
...
end loop;
...
```

L'utilisation de "declare" permet aussi une limitation du domaine d'existence:

```
procedure r
is
...
begin
...
...
x existe entre sa déclaration et end
declare
X:Integer;
begin
X:=Z+X;
end;
...
...
end r;
```

...

3.3.2 *Domaine d'existence limité à toutes les lignes d'une procédure / fonction*

C'est le plus classique:

```

....
....
procedure z
is
x:integer;
y existe entre sa déclaration et end z
y:integer;
begin
....
....
y:=y+1;
....
end z;
....
....

```

3.3.3 *Domaine d'existence limité à une partie des procédures / fonctions d'un package*

Aucune garantie n'est donnée pour la conservation de la valeur stockée entre deux appels à une procédure / fonction du package (en général elle est conservée).

```

Package body e
is

procedure One (...)
is
begin
...

end one;
Str "existe" entre sa déclaration et end E
str: string (1..10);

procedure two (...)
is
begin
...

end two;
...
end E;

```

3.3.4 *Domaine d'existence limité à toutes les lignes d'un package*

Il y a plusieurs cas possibles:

3.3.4.1 *Le domaine est limité à toutes les lignes du package avec impossibilité d'accès externe*

3.3.4.1.1 Déclaration dans le "body"

Aucune garantie n'est donnée pour la conservation de la valeur stockée entre deux appels à une procédure / fonction du package (en général elle est conservée).

```

Package body e
is
Str "existe" entre sa déclaration et end E
str: string (1..10);

procedure One (...)
is
begin
...

end one;

```

```

procedure two (...)
is
begin
...
end two;
...
end E;

```

3.3.4.1.2 Déclaration dans la spécification

La conservation de la valeur (str) stockée entre deux appels à une procédure / fonction du package est garantie

Fichier e.ads (spécification):

```

Package e
is

procedure One (...);
procedure two (...);
après private aucune vue externe des variables
private
str: string (1..10);
...
end E;

```

Fichier e.adb (body):

```

Package body e
is
procedure One (...)
is
begin
...
end one;
...
procedure two (...)
is
begin
...
end two;
...
end E;

```

3.3.4.2 Le domaine est limité à toutes les lignes du package avec possibilité d'accès externe

Dans ce cas la conservation de la valeur stockée entre deux appels à une procédure / fonction du 'package' est garantie.

Fichier e.ads (spécification):

```

Package e
is

type xyz_type is .....;
xyz: xyz_type;
...
procedure One (...);
procedure two (...);

end E;

```

Fichier e.adb (body):

```

Package body e
is
procedure One (...)
is
begin
...
end one;
...
procedure two (...)
is
begin
...
end two;
...
end E;

```

3.3.5 Domaine d'existence limité à toutes les lignes de tous les packages en utilisant "with ..."

C'est une variable globale, chaque fois que "with e;" est présent cette variable est globale pour ce package. Attention: "with e;" n'importe pas les opérateurs associés à cette variable pour cela il faut mettre "use type e.xyz_type;"

```
with e;
Package body z
is
procedure one (...)
is
Accès aux opérateurs associés au type e.xyz_type
use type e.xyz_type;
begin
Accès à une variable globale associée au package e
my_xyz: e.xyz_type;
...
end one;
...
procedure two (...)
is
begin
...
end two;
...
end E;
```

3.3.6 Utilisation de "finalize" pour illustrer le domaine d'existence

Le langage ada a prévu la possibilité d'action à la création et à la destruction d'une variable: voici un exemple simpliste:

Le programme bien que vide donne le résultat suivant:

```
[dg@newdg miage_2005_2006]$ ./z
Initialize
Finalize
```

Fichier x.ads:

```
with Ada.Finalization;
package X
is
Le type exemple est vide dans ce cas simpliste mais ce n'est pas l'emploi le plus fréquent.

type Example
is new Ada.Finalization.Limited_Controlled
with null record;

procedure Initialize(Object : in out Example);
procedure Finalize(Object : in out Example);
end X;
```

Fichier x.adb:

```
with Ada.Text_IO;
with Ada.Finalization;

package body X
is
procédure appelée lors de la création
procedure Initialize(Object : in out Example)
is
begin
Ada.Text_IO.Put_Line("Initialize");
end Initialize;
procédure appelée lors de la destruction
procedure Finalize(Object : in out Example)
is
begin
Ada.Text_IO.Put_Line("Finalize");
end Finalize;
end X;
```

Fichier z.adb:

```
with X;
procedure Z
is
création de la variable, appel automatique de Initialize
```

```
Dummy : X.Example;
begin
null;
destruction de la variable: appel automatique de Finalize
end Z;
```

4 LE DÉCOUPAGE DES ROUTINES EXTERNES EN FICHIER 'ADS' ET 'ADB'

Tout projet, **même simple** DOIT ÊTRE DÉCOUPÉ EN PLUSIEURS ROUTINES. L'exemple le plus simple est:

- Une routine de définition des types de variables.
- une routine entrée/sortie.
- une routine de calcul.

les fichiers se distinguent par leur nom, leur extension et le début de leur contenu. Tout projet ada contient un programme principal qui est une procédure sans paramètres. Le nom du fichier stocké est celui du nom de la procédure sans paramètre (cela oblige le nom du fichier à être un nom de procédure valide en ada). Par exemple, le fichier a.adb contiendra

```
-- des commentaires
with .....;
procedure a
is
.....
begin
.....
end a;
```

4.1 LE CHOIX ENTRE UNE FONCTION ET UNE PROCÉDURE

Il existe 2 choix principaux pour découper un problème en routines indépendantes: la procédure et la fonction. Le choix se fait selon plusieurs critères définis ci-dessous.

4.1.1 Le passage de paramètres

Le passage de paramètres (variables, tableaux, pointeurs,.....) se fait selon trois modes différents.

Ces modes permettent de 'capturer votre analyse intellectuelle' du problème et d'assurer un programme conforme, écrit plus rapidement et avec moins d'erreurs.

4.1.1.1 Le mode in

Dans ce mode, la 'variable' sera en **lecture seule** dans cette routine (procédure ou fonction). C'est le mode par défaut si rien n'est précisé.

```
procedure Test(I : in Integer := 2;
              A : in Integer;
              B : Integer)
is
begin
.....
end Test;
```

Remarquez la possibilité d'introduire une valeur par défaut pour la variable I. Toutes les variables I, A et B sont disponibles dans cette procédure avec les valeurs transférées lors de l'appel (pas de déclaration entre is et begin!!!). Par exemple, les trois instructions suivantes sont équivalentes:

```
Test(I => 1,
     A => 2,
     B => 3);
```

```
Test(1,
     2,
     3);
```

```
Test(1,
     A => 2,
     B => 3);
```

Elles appellent la procédure TEST avec les valeurs 1 pour I, 2 pour A et 3 pour B.

Les instructions suivantes appellent la procédure en utilisant la valeur par défaut.

```
Test(A => 2,
     B => 3);
```

```
Test(2,
  B => 3);
Test(2, 3);
```

4.1.1.2 Le mode out

Dans ce mode, la 'variable' sera en **écriture seule** (lecture permise après une écriture) dans cette routine (procédure ou fonction).

```
procedure Test(I : in Integer := 2;
              A : out Integer;
              B : out Integer)
Is
.....
end Test;
```

Les appels ont la même syntaxe que pour le mode in.

4.1.1.3 Le mode in out

Dans ce mode, la 'variable' sera en **lecture écriture** dans cette routine (procédure ou fonction)

```
procedure Test(I : in Integer := 2;
              A : in out Integer;
              B : out Integer)
Is
.....
end Test;
```

Les appels ont la même syntaxe que pour le mode in.

4.1.1.4 Access

Dans cette possibilité la 'variable' sera un pointeur en lecture seule.

```
procedure Test(I : in Integer := 2;
              A : in out Integer;
              B : Access Object'Class)
Is
.....
end Test;
```

4.1.2 Les fonctions

La fonction prend plusieurs arguments (in par défaut), **tous en lecture seule**, et renvoie **UNE SEULE VALEUR**. Elle s'apparente beaucoup à une variable dans sa syntaxe d'utilisation.

```
function A(A : Integer;
          B : Float)
  return Float
is
begin
  return B**A;
end A;
```

Cette fonction très simple renvoie B puissance A. Notez la syntaxe.

La syntaxe d'appel est simple, il suffit de se souvenir que c'est la même utilisation qu'une variable. Voici trois exemples équivalents (my_float est un réel déclaré avant):

```
My_Float:=A(2,3.0);
My_Float:=A(2,
  B => 3.0);
My_Float:=A(A => 2,
  B => 3.0);
```

4.1.3 Les procédures

Une procédure peut ne renvoyer aucune donnée (pas de paramètre, ou tous en mode **in**) mais ce n'est pas le cas général. Les paramètres en mode **in** peuvent avoir une valeur par défaut dans ce cas le paramètre peut être omis dans l'appel.

```

procedure A(I : in Integer := 2;
           A : in out Integer;
           B : out Integer)
is
begin
  B := A / I * I;
  A := A mod I;
end A;

```

La syntaxe d'appel à été explicitée auparavant. Voici deux exemples:

Utilisation de la valeur par défaut pour I

```

A(A =>1,
  B =>2);

```

Appel normal sans utilisation de la valeur par défaut

```

A(I => 4,
  A =>1,
  B =>2);

```

5 LA SYNTAXE DU CODE

5.1 LA SYNTAXE DES AFFECTATIONS

L'opérateur := est utilisé pour l'affectation du résultat à une variable d'un type précis. La syntaxe dépend du type, voici quelques exemples:

```

x := 4.0;
x := Pi;
x := (1 .. 10 => 0);
x := Sum;
x := indice_type_a'Last;
x := Sine(X);
x := long_integer'(2);
x := Float(M * N);
x := Z * (X + 10);

```

```

x := Volume;
x := not Destroyed ;
x := 2 * Line_Count;
x := - 4.0;
x := - 4.0 + A;
x := B ** 2 - 4.0 * A * C;
x := Password(1 .. 3) = "Bwv";
x := Count in indice_type_a;
x := Count not in indice_type_a;
x := Index = 0 or over;
x := (Rouge and vert) or jaune; -- (parenthèses obligatoires)
x := A ** (B ** C); -- (parenthèses obligatoires)
x := (1 => 1,
      others => 2);

```



```
x:= (un      => 1,
     deux | trois => 2,
     fin      => 35);
x.un  := 1;
x.deux := 2;
x.trois:= 2;
x.fin  := 35;
x      := T(1..N) & S(3..5);

x:= Ma_Fonction(A => 2.0,
                B => 5.0);

X:= new my_type'(x);
X := new Tagged_Data_Type'Class'(The_Record);
X := new Node'(Previous => null,
               The_Item => From_Index.The_Item,
               Next     => null);

Variable : C.My_Type := C.My_Type'(Ada.Finalization.Controlled with I => 0);
```

5.1.1 Opérateurs logiques

Les opérateurs classiques `and` `or` `xor` sont définis comme d'habitude, ils s'appliquent aussi A certains entiers.

A	B	(A and B)	(A or B)	(A xor B)
True	True	True	True	False
True	False	False	True	True
False	True	False	True	True
False	False	False	False	False

OR ELSE ou alors: le second terme n'est évalué que si le premier terme est faux.
AND THEN et alors: **le second terme n'est évalué que si le premier terme est vrai.**
IN compris dans l'intervalle
.. intervalle

Exemples:

```
Rouge or jaune
A(1 .. 10) and B(15 .. 24)
pointeur /= null and then Age > 25
N = 0 or else X(N) = vert
z in 1..5    -- z compris entre 1 et 5
```

un petit programme:

```
with Ada.Text_IO;

procedure One
is
    type Color_Type is(Yellow, Blue, Red, Cyan, Green, Magenta);
    color : Color_Type;
    Test : Boolean;

begin
    color := Red;
    Test := color = Yellow or color = Red;
    Ada.Text_IO.Put("test is " & Boolean'Image(Test));

end One;
```

et sa sortie écran:

```
test is true
```

5.1.2 Opérateurs de comparaison

Ces opérateurs classiques sont définis comme d'habitude:

= égal
/= différent

< inférieur
 <= inférieur ou égal
 > supérieur à
 >= supérieur ou égal

un exemple simple:

```
with Ada.Text_IO;

procedure Two
is
    A : Integer;
    B : Integer;
begin
    A := 2;
    B := 3;
    Ada.Text_IO.Put(" 2 > 3 is " & Boolean'Image(2 > 3));

end Two;
```

Et sa sortie écran:

2 > 3 is true

5.1.3 Opérateurs d'addition

Ces opérateurs classiques sont définis comme d'habitude. L'opérateur & s'applique seulement aux tableaux (dont les chaînes de caractères) et correspond au +.

+ plus
 - moins
 & concaténation
 | ou dans les 'case' et les assignations

```
x:= (un      => 1,
     deux | trois => 2,
     fin     => 35);
```

```
case x is
when 1|2 => ....
.....
end case;
```

5.1.4 Opérateurs de signe

Rien de spécial.

+ -

5.1.5 Opérateurs de multiplication

Ces opérateurs classiques sont définis comme d'habitude.

* Multiplication
 / Division
 mod Modulo
 rem Reste de la division

A	B	A/B	A rem B	A mod B	A	B	A/B	A rem B	A mod B
10	5	2	0	0	-10	5	-2	0	0
11	5	2	1	1	-11	5	-2	-1	4
12	5	2	2	2	-12	5	-2	-2	3
13	5	2	3	3	-13	5	-2	-3	2
14	5	2	4	4	-14	5	-2	-4	1

A	B	A/B	A rem B	A mod B	A	B	A/B	A rem B	A mod B
10	-5	-2	0	0	-10	-5	2	0	0
11	-5	-2	1	-4	-11	-5	2	-1	-1
12	-5	-2	2	-3	-12	-5	2	-2	-2
13	-5	-2	3	-2	-13	-5	2	-3	-3
14	-5	-2	4	-1	-14	-5	2	-4	-4

5.1.6 Opérateurs de rang le plus haut

Ces opérateurs classiques sont définis comme d'habitude.

**	Élévation à une puissance
abs	Valeur absolue
not	Négation logique (voir plus haut)

5.1.7 Modification du sens des opérateurs classiques

Il est toujours possible, pour permettre une lecture plus facile d'un code, de renommer les opérateurs (ou les fonctions et procédures).

```

Function mult_plus_un (left : in integer;
                      right : in integer)
return integer
is
begin
return left*right+1;
end mult_plus_un;
.....
function "*" (left :in integer; right : in integer) return integer renames mult_plus_un;
....
.....
begin
x:= a*b; -- calcule a*b+1
....

```

5.1.8 Conversion entre types

Bien que peu utile, Il faut savoir l'utiliser

5.1.8.1 Entier vers réel

```
x := float (i);
```

5.1.8.2 Réel vers entier

```
I := integer(x);
```

5.1.8.3 Conversion par utilisation d'une adresse mémoire commune

Cette méthode permet l'accès à un niveau très bas. Elle permet de lire la même adresse mémoire de deux façons différentes si les deux type sont représentés par le même nombre de bits. Son utilisation, un peu complexe, est illustrée dans les tables de hashing.

5.2 LA SYNTAXE DES TESTS

Le langage permet deux types différents: if et case.

5.2.1 Le test if

La grammaire ada indique:

```

if condition then sequence_of_statements
{elsif condition then sequence_of_statements}
[else sequence_of_statements]
end if;

```

Les abréviations sont les suivantes:

{ xxxxxx } veut dire 0 à n répétitions de xxxxxx
 [yyyyyyy] veut dire yyyyyy est optionnel
 sequence_of_statements veut dire 1 à N instructions

exemples :

```
If my_test = 1
Then
X:=I;
End if;
```

```
If my_test = 1
Then
X:=I;
.....
Elsif my_test = 0
Or else My_Test = 5
Then
Y:=I;
.....
Elsif my_test in 2..4
Then
W:=I;
.....
else -- optionnel!!
z:=I;
...
end if;
```

5.2.2 Le test case

Le test case permet beaucoup plus de possibilités et est plus lisible s'il y a beaucoup de 'elsif'; il oblige à traiter tous les cas, si tous les cas ne sont pas pris en compte on termine par others.

Pour le "else" final

Voici le même code que ci-dessus traduit en case:

```
Case My_Test
Is
when 1 =>
X:=I;
.....
when 0 | 5 => -- 0 ou 5
Y:=I;
.....
when 2 .. 4 => -- 2, 3 et 4
W:=I;
.....
when others => -- doit être le dernier choix
z:=I;
...
end case;
```

voici un autre exemple

```
Type jour_type is (lundi,mardi,mercredi,jeudi,vendredi,samedi,dimanche);
Jour: Jour_type;
...
Begin
.....
case jour
is
when lundi => nouvelle_semaine;
when mardi .. jeudi => travail;
when vendredi => vivement_ce_soir;
when samedi | dimanche => -- peut s'écrire samedi .. dimanche
repos;
end case;
```

5.3 LA SYNTAXE DES BOUCLES

Les boucles sont des outils très importants dans la programmation. La sortie de boucle s'effectue:

Boucle «while» : condition de «while» fausse
 Boucle «for» : indice supérieur à la borne
 Toutes boucles: exit simple ou exit conditionnel

5.3.1 Boucle simple

Nom_de_boucle : -- optionnel mais utile si plusieurs boucles imbriquées

Loop

```

.....
-- boucle infinie si pas de sortie
exit nom_de_boucle when a=0; -- exit conditionnel  nom de boucle optionnel
exit nom_de_boucle;         -- exit simple        nom de boucle optionnel
.....
end loop Nom_de_boucle;

```

5.3.2 Boucle while

```

while a>0 or else r <1 loop
.....
End loop;

```

La boucle se répète tant que la condition a>0 or else r <1 est vraie.

5.3.3 Boucle for

Ce type de boucle est souvent utilisé pour les indices de tableaux ou pour répéter le même code plusieurs fois.

```

Subtype contenu_type is integer range 1..2;
Subtype indice_type_a is integer range -2..3;
Subtype indice_type_b is integer range 10..20;
Type tableau_type is array(integer range <>) of contenu_type;
Tableau_a: tableau_type(indice_type_a'range):=(others=>1);
Tableau_b: tableau_type(indice_type_b'range):=(others=>1);
...
begin
...
x := 0;
for I in 1..2 loop
x:=x + Tableau_a(I);
end loop;

x := 0;
for I in tableau_a'range loop
x:= x + Tableau_a(I);
end loop;

nom_de_boucle :
for I in reverse tableau_a'range loop
for J in tableau_b'range loop
x:= x + Tableau_a(I)* tableau_b(j);
exit nom_de_boucle when 0 = Tableau_a(I);
end loop;
end loop_nom_de boucle;

```

I et J ne sont PLUS disponibles après la boucle. Si cela est nécessaire, il faut utiliser une boucle while, et modifier les valeurs des indices par vous même.

```

.....
I: integer ;
J : integer ;
.....
Begin
.....
I:= indice_type_a'last;
J:= indice_type_b'first;

nom_de_boucle :

while I in tableau_a'range loop
while J in tableau_b'range loop

x:= x + Tableau_a(I)* tableau_b(j);
exit nom_de_boucle when 0 = Tableau_a(I);
J:=1 + J;
end loop;

I:= I - 1;
end loop_nom_de boucle;

```

5.4 LA SYNTAXE D'APPEL DES FONCTIONS

Il suffit de se souvenir qu'une fonction s'utilise comme une variable.
Par exemple, une fonction de spécification:

```

Function abc(premier: in integer:=1;
            Second : in integer) return float;

```

Peut s'appeler comme suit:

```

A: integer;

```

```
B : integer;
C: float;
...
--premier prends la valeur de a et second la valeur de b
c := 2.0 * Abc(a,b);
--premier prends la valeur de a et second la valeur de b

c:= abc(premier => a,
        second => b);
--premier prends la valeur par défaut de 1 et second la valeur de b

c:= c + abc(second => b);
```

5.5 LA SYNTAXE D'APPEL DES PROCÉDURES

Soit une procédure:

```
Procedure Prod (A_1: in out A_type;
               A_2 : in   A_Type;
               A_3 : out  A_type :=a_type'first);
```

L'appel pourrait se faire comme suit

```
X: A_Type;
Y: A_Type;
Z: A_Type;
....
....
....
prod(x,y,z);

prod(x,y);-- utilisation de la valeur par défaut

prod (A_1=> 2 * X - 1,
      A_2 => X * y,
      A_3 => X * Y / z);
```

5.6 LA SEGMENTATION EN PARTIES INDÉPENDANTES PAR 'DECLARE' OU BEGIN

Le programme peut (*et doit*) être séparé en sections indépendantes. Il en existe toujours une par défaut entre begin et end. Toute erreur pendant l'exécution à l'intérieur de ces parties **DOIT** être gérée, voir plus bas. Des variables peuvent *éventuellement* être déclarées dans un nouvelle section (qui peut avoir un nom) et n'être valable que dans cette section. **Cette méthode permet de déclarer des tableaux (matrices) dynamiquement: leur longueur n'est pas connue du compilateur mais déterminée pendant le fonctionnement du programme:**

```
Procedure X ....
is
size :integer;
type table_type is array (integer range <>) of integer;
...
begin
... lecture de size ou affectation
size :=.....;

declare -- nécessaire si variable à déclarer
x: integer;
table: table_type(1..size);
begin - début d'une section supplémentaire
x:= .....;
...
table(x):=.....;

end; -- fin de cette section supplémentaire
-- X et table n'existent plus !!!!

endX;
```

Le même exemple avec un nom de section

```
Procedure X ....
is
...
begin
...
interne : -- nom de la section
declare -- nécessaire si variable à déclarer
x: integer;
begin - début d'une section supplémentaire
x:= .....;
...
end;
```

```
end interne; -- fin de cette section supplémentaire
-- X n'existe plus !!!!
endX;
```

5.7 GESTION DES ERREURS DURANT L'EXÉCUTION DU PROGRAMME

Il faut toujours programmer en prenant en compte **que l'utilisateur peut et fera des erreurs!**
 Pour le gérer on utilise la notion d'exceptions. C'est une réponse à une situation anormale.

...

5.7.1 La notion d'exception

Par exemple la racine carrée d'un nombre négatif n'est pas définie (sans nombres imaginaires!). On déclarera donc une exception:
Racine_imaginaire: exception;

Elle pourra servir plus loin dans le code par exemple

```
if x <=0.0
Then
Raise Racine_imaginaire;-- cette instruction renvoie à la gestion d'erreur et va
-- directement dans exception à la ligne correspondante
....
end if;
.....
exception
when Racine_imaginaire =>
..... traitement de l'exception
when ....=>
.....
when others =>
... traitement des exceptions non prise en compte ci dessus
end ....; fin de la routines
```

5.7.2 Les exception intégrées au langage

Les fonctions déjà définies dans le langage ont très souvent des exceptions intégrées.

5.7.3 Définition d'une exception

On utilise le mot réservé exception:

```
Table_pleine, pointeur_null: exception;
```

5.7.4 Gestion des exceptions

Elle se fait à la fin d'un block défini entre begin et end après la dernière instruction et avant end.

```
....
begin
....
if x <=0.0
Then
Raise Racine_imaginaire;-- cette instruction renvoie après exception
else
X:= racine-carrée(y);
...
end if;

exception
when Racine_imaginaire =>
... -- ici on gère les conséquences de l'erreur
when .... => .....

end;
```

5.7.5 Impression écran du type d'erreur rencontré

Si on désire imprimer le nom de l'erreur (avec le nom de la procédure):

```

with Ada.Exceptions;
with Ada.Text_IO;
....
procedure Initialize_Generator(.....)
....
begin
....
exception
    when Programing_Error : others =>
        Ada.Text_IO.Put("Initialize_Generator"
            & Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
end Initialize_Generator;
....

```

6 ENTRÉES ET SORTIES

6.1 ENTRÉE CLAVIER

Principes généraux:

Il y a deux choix possibles: cacher tous les détails dans un package spécial (forcément limité dans ses possibilités voir le «package ou tout expliquer en détail au risque de paraître fastidieux. Des exemples tout prêts seront utilisés.

6.2 UTILISATION DE READ_WRITE

Ce programme déjà écrit pour vous vous permet de ne pas entrer dans les détails du fonctionnement des entrées sorties. Voici les possibilités offertes ainsi qu'un exemple pour chaque

6.2.1 Entrée d'un entier

Vous pouvez aussi utiliser le code de Read_Write. (Voir Chapitre 14.1)

```

with Read_Write;

procedure XX
is
x:Integer;
begin
....
Read_Write.Read(Header => "valeur de x ?" ,
    Value => X);
....
end XX;

```

6.2.2 Sortie écran d'un entier

```

with Read_Write;

procedure XX
is
x:Integer;
begin
....
Read_Write.Write(Header => "La valeur de x est " ,
    Value => x);
....
end XX;

```

6.2.3 Entrée d'un entier long

```

with Read_Write;

procedure XX
is
x:Long_Integer;
begin

```



```
....
Read_Write.Read(Header => "valeur de x" ,
                Value => x);
....
end XX;
```

6.2.4 Sortie écran d'un entier long

```
with Read_Write;

procedure XX
is
x:Long_Integer;
begin
....
Read_Write.Write(Header => "valeur de x" ,
                 Value => x);
....
end XX;
```

6.2.5 Entrée d'un réel

```
with Read_Write;

procedure XX
is
x:Float;
begin
....
Read_Write.Read(Header => "valeur de x" ,
                Value => x);
....
end XX;
```

6.2.6 Sortie écran d'un réel

```
with Read_Write

procedure XX
is
x:Float;
begin
....
read_write.Write("valeur de x" , x);
....
end XX;
```

6.2.7 Entrée d'un réel long

```
with Read_Write;

procedure XX
is
x:Long_Float;
begin
....
Read_Write.Read(Header => "valeur de x" ,
                Value => x);
....
end XX;
```

6.2.8 Sortie écran d'un réel long

```
with Read_Write

procedure XX
is
x:Long_Float;
begin
....
read_write.Write("valeur de x" , x);
....
end XX;
```

6.2.9 Entrée d'une chaîne de caractères

```
with Read_Write;
procedure XX
is
x : String(1..50) := (others => ' ');
begin
....
Read_Write.Read(Header => "valeur de x",
                 value => x);
....
end XX;
```

6.2.10 Sortie écran d'une chaîne de caractères

```
with Read_Write;
procedure XX
is
x : String(1..50) := (others => ' ');
begin
....
Read_Write.Write(Header => "valeur de x",
                 value => x);
....
end XX;
```

6.3 UTILISATION DE ADA.TEXT_IO

L'utilisation de `ada.text_io` pour la lecture est simple à quelques exceptions près:

6.3.0.1 Lecture de nombre après instantiation:

6.3.0.1.1 Entier:

Si l'utilisateur entre 12 la valeur de I sera 12:

```
Package integer_io is new ada.text_io.integer_io(integer);
....
begin
integer_IO.get (I);
```

Si on entre 12X3 pendant l'utilisation du code précédent, l'exception `data_error` sera «générée» et le caractère X ne sera pas effacé du tampon d'entrée. Toute nouvelle lecture d'une nombre est devenue impossible! il faut donc purger les caractères restants avant tout nouvel essai:

```
Ada.text_io.Skip_Line;
```

6.3.0.1.2 Réel:

```
package My_Float_Io is new Ada.Text_IO.Float_IO(Float);
....
begin
My_float_IO.get(a_float);
```

6.3.0.1.3 Chaîne de caractères

Utilisation de `ada_text_io.get_line`

C'est la procédure de lecture d'une chaîne de caractères entrée par l'utilisateur, le code suivant peut paraître être à l'origine de DEUX entrées clavier successives, mais

Chaque `get_line` attend le «return» et renvoie: les caractères dans la chaîne et l'indice du dernier caractère dans la chaîne (ce qui n'est égal au nombre de caractères entrés qui si le tableau commence à 1!!!).

```
String_1 : String (1..5);
String_2 : String (1..5);
Last_1   : Natural;
Last_2   : Natural;

Begin
.....
String_1 := (others => ' ');-- ne jamais oublier
String_2 := (others => ' ');-- ne jamais oublier

ada.text_io.Get_Line (String_1, Last_1);
ada.text_io.Get_Line (String_2, Last_2);
```

Tous les problèmes disparaissent si la longueur des chaînes est > au nombre de caractères entrés par l'utilisateur par ligne. C'EST CE QU'IL FAUT FAIRE sauf difficultés spéciales. Ici on utilise pour la démonstration des chaînes de 5 caractères

Si il y a moins de 5 caractères pour la première ligne par exemple ABC, `string_1` contiendra «ABC » et `last_1` contiendra 3. le programme demandera ensuite la seconde ligne.

Si il y a 5 caractères pour la première ligne par exemple ABCDE, `string_1` contiendra «ABCDE » et `last_1` contiendra 5. `String_2` contiendra « » (5 espaces) et `last_2` contiendra 0 qui est le flag pour chaîne entrée vide (test facile pour «return» sans caractère avant).

Si il y a plus de 5 caractères pour la première ligne par exemple ABCDEFGH, `string_1` contiendra «ABCDE » et `last_1` contiendra 5. `String_2` contiendra «FGH » NOTER bien les deux espaces a la fin!! et `last_2` contiendra 3..

Pour purger entre les deux «`get_line`» utiliser la ligne de code suivante:

```
ada.text_io.Set_Col (ada.text_io.Current_Input, 1);
```

vous pouvez vérifier avec le programme `w.adb`

```
with Ada.Text_IO;

procedure W
is
String_1 : String(1 .. 5);
String_2 : String(1 .. 5);
Last_1   : Natural;
Last_2   : Natural;
begin

String_1 := (others => ' ');-- ne jamais oublier
String_2 := (others => ' ');-- ne jamais oublier

Ada.Text_IO.Put("string_1 ? ");
Ada.Text_IO.Get_Line(String_1, Last_1);
Ada.Text_IO.Put("string_2 ? ");
Ada.Text_IO.Get_Line(String_2, Last_2);
Ada.Text_IO.New_Line;
Ada.Text_IO.Put_Line('>' & String_1 & "< last_1 " & Integer'Image(Last_1));
Ada.Text_IO.Put_Line('>' & String_2 & "< last_2 " & Integer'Image(Last_2));

end W;
```

qui donne les résultats suivants:

2 entrées de moins de 5 caractères le programme demande les deux chaînes

```
string_1 ? ABC
string_2 ? DE

>ABC < last_1 3
>DE < last_2 2
```

1 entrée de 5 caractères => **le programme demande une seule chaîne et se termine en sautant le second `get_line`:**

```
string_1 ? ABCDE
string_2 ?
>ABCDE< last_1 5
```

```
> < last_2 0
```

1 entrée de plus de 5 caractères => le programme demande une seule chaîne et se termine en sautant le second `get_line`:

```
string_1 ? ABCDEFGH
string_2 ?
>ABCDE< last_1 5
>FGH < last_2 3
```

Essayez pour vous même en commentant la ligne qui initialise les chaînes avec des caractères. Que se passe-t-il?

6.3.1 Sortie écran

6.3.1.1 Principes généraux

La sortie écran d'une variable peut être simple si aucun format précis n'est nécessaire, Dans ce cas on utilise l'attribut **image** qui transforme en chaîne de caractères facile à utiliser

6.3.1.2 Chaîne de caractères

```
Chaîne :string (1..12);
.....
begin
.....
    Ada.Text_Io.Put(Item => " La valeur est "
                    & chaîne);
```

sur l'écran il apparaît:

La valeur est xyz

dans le cas ou vous voulez visualiser les espaces avant et après les autres caractères:

```
Ada.Text_Io.Put(Item => " Le valeur est >"
                & chaîne
                & '<');
```

sur l'écran il apparaît:

La valeur est > xyz <
Ce qui indique la présence d'espaces.

Vous pouvez aussi utiliser `Read_Write` (annexe 1)

```
with Read_Write
procedure XX
is
x:Float;
begin
.....
read_write.write(x);
read_write.write("valeur de x" , x);
.....
end XX;
```

6.3.1.3 Entier

```
K : integer;
.....
begin
.....
    Ada.Text_Io.Put(Item => " La valeur de k est "
                    & integer'image(k));
```

sur l'écran il apparaît:

La valeur de K est 3

Vous pouvez aussi utiliser `Read_Write` (annexe 1)

```
with Read_Write
procedure xx
is
x:Integer;
begin
....
read_write.write(x);
read_write.write(rvaleur de x , x);
....
end xx;
```

6.3.1.4 Réels

6.3.1.4.1 Sans mise en forme

```
K : float;
....
begin
....
k:=3.2;

Ada.Text_Io.Put(Item => " La valeur de k est "
& float'image(k));
```

sur l'écran il apparaît:

La valeur de K est 3.20000E+00

6.3.1.4.2 Avec mise en forme

La procédure put pour les réels est définie en terme de générique (voir plus loin) de façon à ce que ce soit la même quelque soit le type de réel .

```
procedure Put(Item : in Num;
Fore : in Field := Default_Fore;-- 2
Aft : in Field := Default_Aft; -- nombre de chiffres -1
Exp : in Field := Default_Exp); -- 3
```

Cette procédure écrit la valeur du paramètre item en utilisant le format de sortie défini par Fore, AFT et EXP.

Fore est le nombre de chiffres avant la virgule

Aft est le nombre de chiffres après la virgule

Exp est le nombre de chiffres de l'exposant

Si le réel est négatif, un signe – est inclus. Si EXP a pour valeur zéro, la partie entière du nombre contient autant de chiffres que nécessaire (la valeur de fore pourra être ignorée) ou contiendra le chiffre zéro si le nombre n'a pas de partie entière. Si EXP a une valeur plus grande que zéro, la partie entière écrite par cette procédure ne contient qu'un chiffre.

Dans ces deux cas, si la partie entière a moins de «FORE» chiffres des blancs seront ajoutés (pour aligner le point décimal sur plusieurs lignes successives).

Le nombre de chiffres des la partie décimale est donné par AFT (1 si aft=0) avec arrondi automatique à la précision demandée.

```
with Ada.Text_Io;
procedure M_03
is
package My_Float_Io is new Ada.Text_Io.Float_Io(Float);
X : Float := 123.123456;
begin
My_Float_Io.Put(Item => X,
Fore => 1,
Aft => 2,
Exp => 2);

Ada.Text_Io.New_Line;

My_Float_Io.Put(Item => X,
Fore => 1,
Aft => 5,
Exp => 3);

Ada.Text_Io.New_Line;

My_Float_Io.Put(Item => X,
Fore => 1,
```

```

Aft => 2,
Exp => 0);
Ada.Text_Io.New_Line;
end M_03;

```

Le résultat écran est:

```

F:\ada\current\w\miage>m_03
1.23E+2
1.23123E+02
123.12

```

6.3.1.5 Énumération / booléens

```

Type enum_type is (un,deux,trois);
K : enum_type;
B : boolean;
....
begin
....
Ada.Text_Io.Put(Item => " La valeur de k est "
& enum_type'image(k));

```

sur l'écran il apparaît:

La valeur de K est UN

```

Ada.Text_Io.Put(Item => " La valeur de b est "
& boolean'image(k));

```

sur l'écran il apparaît:

La valeur de K est «true».

6.4 LECTURE ET ÉCRITURE DE FICHIERS

6.4.1 Lecture de fichier texte

Voici un exemple de code

```

with Ada.Text_Io;
procedure Rw
is
Code_File : Ada.Text_Io.File_Type;
Elem : String(1 .. 100) := (others => ' ');
Dummy : Natural;
begin
-- ouverture du fichier à lire
Ada.Text_Io.Open(File => Code_File,
Mode => Ada.Text_Io.In_File,
Name => "rw.adb");
-- boucle sur toutes les lignes du fichier
while not Ada.Text_Io.End_Of_File(Code_File) loop
-- remplir avec des espaces
Elem := (others => ' ');
-- lire la ligne du fichier, dummy étant l'indice du dernier caractere lu
Ada.Text_Io.Get_Line(File => Code_File,
Item => Elem,
Last => Dummy);
-- *****
-- *** DEBUG ÉCRITURE DE CHAQUE LIGNE LUE SUR L'ECRAN ***
-- *****

Ada.Text_Io.Put_Line(Elem(Elem'First .. Dummy));
-- passer a la ligne suivante
end loop;
-- fermeture du fichier
Ada.Text_Io.Close(File => Code_File);
end rw;

```

6.4.2 Écriture de fichier texte

Voici un exemple de code:

```
with Ada.Text_Io;
procedure Rw
is
  Code_File : Ada.Text_Io.File_Type;
begin
  -- création d'un fichier texte
  Ada.Text_Io.Create(File => Code_File,
                    Mode => Ada.Text_Io.Out_File,
                    Name => "test.txt");
  -- boucle pour écrire 3 lignes identiques
  for I in 1 .. 3 loop
    -- écriture d'une ligne de texte
    Ada.Text_Io.Put_Line(File => Code_File,
                        Item => " test test test");
  end loop;
  -- fermeture du fichier
  Ada.Text_Io.Close(File => Code_File);
end Rw;
```

7 LES ROUTINES: PROCEDURES ET FONCTIONS

En général, les programmes à écrire ne se limitent pas à quelque dizaines de lignes et doivent donc être divisés en plusieurs parties différentes. Se pose aussitôt le problème de la gestion des types de variable définis par l'utilisateur et commun à plusieurs routines. Ada a prévu ces problèmes et dispose des possibilités suivantes:

Regroupement de plusieurs fonctions et procédure dans un "package" lui même dédouble en deux unités:

La spécification (extension ads) contenant:

Les types de variable définis par l'utilisateur et commun à plusieurs routines **externes**.
La spécification des procédure et fonctions accessibles à des routines externes.

Le "body" (extension adb) contenant:

Le code des procédure et fonctions définies dans la spécification et donc accessible à des routines externes.
Le code des procédure et fonctions internes au "body" et donc inaccessible à l'extérieur.

7.1 PREMIER EXEMPLE: LA SOMME D'UN TABLEAU D'ENTIERS

Cet exemple calcule la somme du contenu d'un tableau d'entiers et affiche le résultat.

Le fichier a.ads est la spécification d'un package nommé "a" qui ne contient que la définition du type du tableau. Ce type de variable, défini par l'utilisateur, sera utilisé dans d'autres routines. Ce package "a" **NE POSSÈDE PAS DE "BODY"** il ne sert qu'à définir des variables communes!

Le fichier a.ads contient:

```
package A
is
  Remarque que cette définition ne précise pas la taille du tableau: cela laisse plus de facilité pour son usage
  type My_Array_Type is array (Integer range <>) of Integer;
end A;
```

Le fichier c.ads est la spécification d'un package nommé "c" qui contient la définition de deux procédures: l'une calcule la somme et l'autre affiche le résultat. Leur fonctionnement interne sera implémenté dans le "body" correspondant et sera inaccessible pour les utilisateurs de ce "package". Noter son utilisation du package "a" pour **la définition du type du tableau**.

Le fichier c.ads contient:

```
with A;
package C
is
  procedure Sum(Table : in A.My_Array_Type;
                Into : out Integer);

  procedure Print_Result(R : in Integer);
end C;
```

Le fichier c.adb est le "body" d'un package nommé "c". Il contient le code des deux procédures définies dans la spécification correspondante (c.ads): l'une calcule la somme et l'autre affiche le résultat.

Le fichier c.adb contient:

```
with Ada.Text_Io;
package body C
is
procedure Sum(Table : in A.My_Array_Type;
              Into : out Integer)
is
begin
  Into := Table(Table'First);
  for I in 1 + Table'First .. Table'Last loop
    Into := Into + Table(I);
  end loop;
end Sum;

procedure Print_Result(R : in Integer)
is
begin
  Ada.Text_Io.Put("result" & Integer'Image(R));
end Print_Result;
end C;
```

Le fichier main.adb contient le programme principal. Noter sa simplicité! Appel au calcul puis appel à l'affichage.

Le fichier main.adb contient:

```
with A;
with C;

procedure Main
is
  Result : Integer;
  Déclaration d'un tableau t de type my_array_type défini dans le package "a" et initialisé à 1 et 2
  T: A.My_Array_Type(1..2):=(1,2);
  begin
  Appel à la procédure sum dans le package "C" avec comme arguments un tableau contenant 1 et 2, le résultat étant mis dans result.
  C.Sum(Table => (1, 2),
        Into => Result);
  Appel à la procédure Print_Result dans le package "C" avec comme argument result
  C.Print_Result(R => Result);
  Appel à la procédure sum dans le package "C" avec comme arguments le tableau T, le résultat étant mis dans result.
  C.Sum(Table => T,
        Into => Result);
  Appel à la procédure Print_Result dans le package "C" avec comme argument result
  C.Print_Result(R => Result);
end Main;
```

7.2 SECOND EXEMPLE: MANIPULATION DES BITS, APPLICATION À LA LECTURE D'UN FICHIER TEXTE PAR BLOC POUR CODAGE

Bien que d'un emploi peu fréquent, il est possible de manipuler les bits individuellement. Il faut simplement pour cela déclarer un type modulo:

```
Type mod_32 is mod 2**32;
Ce type servira dans tout ce qui suit .
```

7.2.1 Utilisation des opérateurs logiques

Les opérateurs logique classiques : ou et non ou exclusif fonctionnent pour chaque bit individuellement:

```
A: Mod_32;
B: Mod_32;
C: Mod_32;
```

....
L'écriture des valeurs en binaire et hexadécimal (ou toute autre base) est simple: base#valeur#

```
C := 16#F# -- 15
A := 2#101#;-- 5
```

A contient les 32 bits suivant: 00000000000000000000000000000101 noter l'usage de ne pas écrire les zéros non significatifs à gauche.

```
B:=2#010#;--2
```

```
C:=A and B;
```

C contient 0 car l'opérateur est appliqué bit après bit.

```
A      1      0      1
```



```
begin
Left := X * 2** Steps;
Right := X / 2 ** (32 - Steps);
Return left or right;
end Rotate_Left ;
```

7.2.4 Détails du stockage des entiers, caractères et réels dans un mot de 32 bits

Tout ce qui est discuté précédemment ne préjuge pas de la réalité physique représentée dans l'ordinateur. Cette réalité apparaît dans les conditions discutées ci dessous.

7.2.4.1 Partage de zone de mémoire

L'un des outils mis à disposition par le langage permet de l'affectation bit pour bit entre deux types de variables si le nombre de bits utilisé pour les représenter est identique.

Par exemple:

```
type byte is mod 2**8;
for Byte'size use 8;
type character_table is array (0..3) of character;
type byte_table is array (0..3) of bytes;
```

Les types `mod_32`, `character_table` et `byte_table` peuvent utiliser l'affectation bit par bit car leur longueur est de 32 bits. Cette conversion se fait en traduisant d'un type dans l'autre bit pour bit. Pour cela il faut définir une fonction qui permet cette conversion en indiquant le type de départ et le type d'arrivée.

Voici un exemple:

```
with Ada.Text_IO;
with Unchecked_Conversion;
procedure X
is
type Byte is mod 2 ** 8;
for Byte'size use 8;
type Character_Table is array (0 .. 3) of Character;

type Byte_Table is array (0 .. 3) of Byte;
type Mod_32 is mod 2 ** 32;
```

-- conversion entre byte_array et mod_32

```
function Byte_Table_To_Mod_32 is new Unchecked_Conversion(Source => Byte_Table,
Target => Mod_32);
```

```
function Mod_32_To_Byte_Table is new Unchecked_Conversion(Source => Mod_32,
Target => Byte_Table);
```

-- Conversion entre character_table et mod_32

```
function Character_Table_To_Mod_32 is new Unchecked_Conversion(Source => Character_Table,
Target => Mod_32);
```

```
function Mod_32_To_Character_Table is new Unchecked_Conversion(Source => Mod_32,
Target => Character_Table);
```

Routines de sortie écran

```
package Mod_32_Io is new Ada.Text_IO.Modular_Io(Mod_32);
package Byte_Io is new Ada.Text_IO.Modular_Io(Byte);
```

Mettons une valeur binaire dans x

```
X          : Mod_32 := 2#01100100011000110110001001100001#;
Character_T : Character_Table;
Byte_T      : Byte_Table;
begin
--|
--| to screen  base#xxxxxxx#
--|
Mod_32_Io.Put(Item => X,
Base => 2);
Ada.Text_IO.New_Line;
```

La sortie écran est : 2#01100100 01100011 01100010 01100001# (le 0 de gauche et les espaces sont ajoutés pour la lisibilité)

Traduction bit pour bit dans le tableau de 0 à 3 de caractères

```
Character_T := Mod_32_To_Character_Table(X);
Ada.Text_IO.Put_Line(Character_T(0) & Character_T(1) & Character_T(2) & Character_T(3));
```

La sortie écran est : abcd

Assignation des mêmes caractères

```
Character_T(0) := 'A';
Character_T(1) := 'B';
```

```
Character_T(2) := 'C';
Character_T(3) := 'D';

X := Character_Table_To_Mod_32(Character_T);

--|
--| to screen base#xxxxxxx#
--|
Mod_32_Io.Put(Item => X,
              Base => 2);
Ada.Text_Io.New_Line;
```

La sortie écran est : 2#01000100 01000011 01000010 01000001# (le 0 de gauche et les espaces sont ajoutés pour la lisibilité)
CELA CONFIRME QUE LE CARACTÈRE A BIEN QUE LE PREMIER DU TABLEAU EST STOCKÉ A DROITE DANS LE MOT DE 32 BITS (BITS 0 À 7)

```
--|
Byte_T := Mod_32_To_Byte_Table(X);
for I in Byte_T'Range loop
  Byte_Io.Put(Item => Byte_T(I),
              Base => 2);
end loop;
```

La sortie écran est : 2#1000001#2#1000010#2#1000011#2#1000100#
CELA CONFIRME QUE LE byte (0) BIEN QUE LE PREMIER DU TABLEAU EST STOCKÉ A DROITE DANS LE MOT DE 32 BITS (BITS 0 À 7)

EFFAÇONS les 8 bits de 0 à 7 à DROITE DU NOMBRE pour voir l'effet sur les bytes:

```
X:=X and 16#FFFFFF00#;
--|
--| to screen base#xxxxxxx#
--|
Mod_32_Io.Put(Item => X,
              Base => 2);
Ada.Text_Io.New_Line;
```

La sortie écran est : 2#00000000 01000011 01000010 01000001# (les 0 de gauche et les espaces sont ajoutés pour la lisibilité)
CELA CONFIRME QUE LE CARACTÈRE 'A' BIEN QUE LE PREMIER DU TABLEAU EST STOCKÉ A DROITE DANS LE MOT DE 32 BITS (BITS 0 À 7)

```
--|
Byte_T := Mod_32_To_Byte_Table(X);
for I in Byte_T'Range loop
  Byte_Io.Put(Item => Byte_T(I),
              Base => 2);
end loop;
```

La sortie écran est : 2#0# 2#1000010# 2#1000011# 2#1000100#
CELA CONFIRME QUE LE byte (0) BIEN QUE LE PREMIER DU TABLEAU EST STOCKÉ A DROITE DANS LE MOT DE 32 BITS (BITS 0 À 7)
 end X;

L'explication de ce comportement étrange est indiquée ci dessous:

7.2.4.2 Transformation little endian big endian

La façon réelle utilisée pour stocker les bits dans la mémoire physique:

Selon la marque du processeur de l'ordinateur utilisé, la façon dont les données sont stockées dans la mémoire peut se faire de deux méthodes différentes appelées "little endian" et big "endian". **Cette différence est invisible tant que les données ne sont pas échangées en binaire à travers un fichier** ou que l'on ne s'intéresse pas aux détails de la position des bits respectifs dans la mémoire. Cette différence apparaît au niveau du découpage par bytes et est valable que le stockage concerne un entier, un réel ou une chaîne de caractères. Prenons l'exemple du stockage de caractères dans la mémoire d'un ordinateur utilisant la méthode "little endian". Chaque caractère est codé sur un byte (8 bits) en utilisant le code international (ASCII). Ce code, défini il y a de nombreuses années, est maintenant très communément utilisé.

Supposons un emplacement mémoire de 32 bits (soit 4 caractères) et par exemple la chaîne "abcd". Numérotions les 32 bits de 0 à 31 tel que le nombre représenté par ces 32 bits soit un entier sans signe défini par:

$$\text{Nombre} = \text{Bit}_0 * 2^0 + \text{bit}_1 * 2^1 + \text{bit}_3 * 2^2 + \dots + \text{bit}_i * 2^i + \dots + \text{bit}_{31} * 2^{31}$$

Exemple avec une machine "little endian" (Intel par exemple)
 Pour mieux comprendre observons en binaire sur 32 bits.

abcd en binaire sur 32 bits : 01100100011000110110001001100001

Bit 31 bit 0

La lettre a code ASCII 01100001 (hexadecimal 31) est **stockée dans le byte de droite** dans les bits numérotés 7 à 0 et ainsi de suite.

Le même exemple avec une machine "big endian" (Motorola par exemple)
 Pour mieux comprendre observons en binaire sur 32 bits.

abcd en binaire sur 32 bits : 01100001 01100010 01100011 101100100

La lettre a code ASCII 01100001 (hexadecimal 31) est **stockée dans le byte de gauche** dans les bits numérotés 31 à 24 et ainsi de suite.

Voici deux version du code de la conversion de l'un dans l'autre et réciproquement:

```
with Ada.Text_Io;
with Unchecked_Conversion;
.....
type Mod_32 is mod 2 ** 32;
```

La première version utilise le décalage, les masques et les opérateurs logiques

```
function Little_Big_Endian(X : in Mod_32)
return Mod_32
is
Mod_32_0 : Mod_32;
Mod_32_1 : Mod_32;
Mod_32_2 : Mod_32;
Mod_32_3 : Mod_32;
begin

Mod_32_0 := (X and 16#FF000000#) / 2 ** 24;
Mod_32_1 := (X and 16#00FF0000#) / 2 ** 16;
Mod_32_2 := (X and 16#0000FF00#) / 2 ** 8;
Mod_32_3 := X and 16#000000FF#;

return
Mod_32_3 * 2 ** 24
or Mod_32_2 * 2 ** 16
or Mod_32_1 * 2 ** 8
or Mod_32_0;

end Little_Big_Endian;
```

La seconde version utilise le partage mémoire

```
function Little_Big_Endian_1(X : in Mod_32)
return Mod_32
is
type Byte is mod 2 ** 8;
for Byte'size use 8;
type Byte_Table is array (0 .. 3) of Byte;
function Byte_Table_To_Mod_32 is new Unchecked_Conversion(Source => Byte_Table,
Target => Mod_32);

function Mod_32_To_Byte_Table is new Unchecked_Conversion(Source => Mod_32,
Target => Byte_Table);

Byte_T : Byte_Table;
Result : Byte_Table;

begin

Byte_T := Mod_32_To_Byte_Table(X);

for I in Byte_T'Range loop
Result(Byte_T'Last - I) := Byte_T(I);
end loop;

return Byte_Table_To_Mod_32(Result);

end Little_Big_Endian_1;
```

7.2.5 La lecture d'un fichier texte par bloc pour codage

La plupart des systèmes de codage (AES, LZW,..) ou de calcul de hashing (SHA, MD5, ...) supposent une lecture d'un fichier texte façon big endian. En ada cela suppose une lecture de fichier et/ou un changement little endian big endian. Dans ce cas, il faut pour que le code soit lisible et modifiable utiliser un itérateur pour la lecture. Le fichier à lire sera considéré comme un objet muni d'opérations:

- `Init_reading(file_name):` Tente l'ouverture du fichier en lecture et initialise l'itérateur.
- `Assign_To_Current_State(state):` Charge les données courantes dans « state ».
- `Reading_Over :` Renvoi un booléen qui est vrai si il n'y a plus de données à lire.

- `Get_Next_State`: Avance d'un « block » dans le fichier.

L'utilisation des opérations ci-dessus peut se résumer comme suit:

```
Init_reading(file_name)
while not Reading_Over loop
Assign_To_Current_State(state)
TRAITEMENT DE « STATE »
.....
Get_Next_State
end loop;
```

De plus, le fichier pouvant être un fichier binaire ou un fichier texte, nous devons pour simplifier utiliser le package `stream_io`. La question la plus intéressante à résoudre est comment traiter les fichiers dont la taille est un multiple de 16 bytes ou non.

Pour la partie écriture, tout sera considéré comme des bytes. Cette partie dispose des opérations suivantes:

- `Init_Writing(File_Name)`: Tente l'ouverture du fichier en écriture
- `Write(State)`: Écrit par bytes

L'utilisation des deux s'écrit:

```
Init_reading(file_name)
Init_Writing(File_Name)
while not Reading_Over loop
Assign_To_Current_State(state)
TRAITEMENT DE « STATE »
.....
Write(State)
Get_Next_State
end loop
Close_File
```

Le code complet ci-dessous sera étudié attentivement pour découvrir comment utiliser le package `stream_io`:

```
package Rijndael_Data
is
.....
type Byte is mod 2 ** 8;
for Byte'size use 8;
type State_Array_Type is array (Byte range <>, Byte range <>) of Byte;
.....
end Rijndael_Data;

with Ada.Streams.Stream_Io;
with Rijndael_Data;

package Rijndael_Cipher_Io
is

function Init_Reading(File_Name : in String) return Boolean;

procedure Assign_To_Current_State(State : in out Rijndael_Data.State_Array_Type);

function Reading_Over return Boolean;

procedure Get_Next_State;

function Init_Writing(File_Name : in String) return Boolean;

procedure Write(State : Rijndael_Data.State_Array_Type);

procedure Close_File;

File_Not_Found : exception;

private

type Table_Of_Bytes_Type is array (0 .. 15) of Rijndael_Data.Byte;
Current_Table_Of_Bytes : Table_Of_Bytes_Type;
Next_Table_Of_Bytes : Table_Of_Bytes_Type;
The_File_In : Ada.Streams.Stream_Io.File_Type;
The_File_Out : Ada.Streams.Stream_Io.File_Type;
File_Stream_In : Ada.Streams.Stream_Io.Stream_Access;
```

```

File_Stream_Out      : Ada.Streams.Stream_Io.Stream_Access;
Done                 : Boolean := False;
First_Time           : Boolean := True;
Last_Block_In_File_Read : Boolean := False;

end Rijndael_Cipher_Io;

with Ada.Io_Exceptions;
with Rijndael_Data;

package body Rijndael_Cipher_Io
is
  procedure Get_Next_State
  is
    --|
    --| the input file will be read by 16 bytes at a time because this is the state size
    --| if the file size is not a multiple of 16 the remaining bytes are set to ASCII.space
    --| this is not documented in the AES standard
    --| an exception handler is used to catch the reading of the last incomple set of 16 bytes
    --|
    Index : Natural := Current_Table_Of_Bytes'First;
  begin
    --|
    --| is it over ??      (written this way "done" is only true the second time)
    --|
    Done := Done or Last_Block_In_File_Read;
    --|
    --| clear table
    --|
    Current_Table_Of_Bytes := (others => 32);-- ascii.space is dec 32 (hex 20)
    Next_Table_Of_Bytes   := (others => 32);
    --|
    --| the first time in the program attempts to load two set of states
    --| this way for the following read operations, it can cope with either
    --| the file size in bits modulo 128 is zero or not
    --|
    if First_Time
    then
      --|
      --| load 16 bytes into current_Table_Of_Bytes
      --|
      while Index in Current_Table_Of_Bytes'Range loop
        Rijndael_Data.Byte'Read(File_Stream_In,
                               Current_Table_Of_Bytes(Index));
          Index := 1 + Index;
        end loop;
        First_Time := False;
      else
        Current_Table_Of_Bytes := Next_Table_Of_Bytes;
      end if;
      --|
      --| load 16 bytes into next_Table_Of_Bytes
      --|
      Index := Next_Table_Of_Bytes'First;
      while Index in Next_Table_Of_Bytes'Range loop
        Rijndael_Data.Byte'Read(File_Stream_In,
                               Next_Table_Of_Bytes(Index));
          Index := 1 + Index;
        end loop;
      --|
      --| well, end of file reached: reading over before
      --| the end of the reading of 16 bytes
      --|
      exception
      when Ada.Io_Exceptions.End_Error =>
        Last_Block_In_File_Read := True;
      end Get_Next_State;

  function Init_Reading(File_Name : in String)
  return Boolean
  is
  begin
    --|
    --| close if previous file already used
    --|
    if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_In)
    then
      Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
    end if;
    --|
    --| set to false
    --|
    Done := False;
    Last_Block_In_File_Read := False;
    First_Time := True;
    --|
    --| try opening the file
    --|
    Ada.Streams.Stream_Io.Open(File => The_File_In,
                              Name => File_Name,
                              Mode => Ada.Streams.Stream_Io.In_File);
    --|
  end

```

```

--| get stream access
--|
File_Stream_In := Ada.Streams.Stream_Io.Stream(File => The_File_In);
--| fill first bytes from file into Table_Of_Bytes, ready for state
--|
Get_Next_State;
--|
--| file opened
--|
return True;
--|
--| no such file ??
--|
exception
when others =>
Done := True;
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
return False;
end Init_Reading;

procedure Assign_To_Current_State(State : in out Rijndael_Data.State_Array_Type)
is
use type Rijndael_Data.Byte;
Index : Natural := Current_Table_Of_Bytes'First;
begin
--| load from Table_Of_Bytes into state by exchanging lines and columns
--|
for Line in State'Range(1) loop
for Column in State'Range(2) loop
State(Column, Line) := Current_Table_Of_Bytes(Index);
Index := 1 + Index;
end loop;
end loop;
end Assign_To_Current_State;

function Reading_Over
return Boolean
is
begin
return Done;
end Reading_Over;
--
--
-----
--***** W R I T I N G *****
-----

function Init_writing(File_Name : in String)
return Boolean
is
begin
--|
--| close if previous file already used
--|
if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_Out)
then
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_Out);
end if;
--|
--| try opening the file
--|
Ada.Streams.Stream_Io.Create(File => The_File_Out,
Name => File_Name,
Mode => Ada.Streams.Stream_Io.Out_File);

--|
--| get stream access
--|
File_Stream_Out := Ada.Streams.Stream_Io.Stream(File => The_File_Out);
--|
--| file created
--|
return True;
--|
--| creation problem ??
--|
exception
when others =>
return False;
end Init_Writing;

procedure Write(State : Rijndael_Data.State_Array_Type)
is
use type Rijndael_Data.Byte;
Dummy_State : Rijndael_Data.State_Array_Type := State;
begin
--|
--| exchange lines and columns
--|
for Line in State'Range(1) loop
for Column in State'Range(2) loop
Dummy_State(Line, Column) := State(Column, Line);
end loop;
end loop;
--|
--| on disk

```

```

--|
Rijndael_Data.State_Array_Type'write(File_Stream_Out,
                                   Dummy_State);
end Write;

procedure Close_File
is
begin
--| close files
--|
Ada.Streams.Stream_IO.Close(File => The_File_Out);
Ada.Streams.Stream_IO.Close(File => The_File_In);
end Close_File;

end Rijndael_Cipher_Io;

```

7.3 PROGRAMMATION D'UN CODE À EXÉCUTER AU DÉBUT ET LA FIN DU DOMAINE DE VALIDITÉ D'UNE VARIABLE

Il peut arriver de vouloir exécuter un code au début du domaine de validité d'une variable (sa déclaration) et à la fin de cette période. Une librairie est prévue à cet effet: `Ada.Finalization`. Vous trouverez ci-dessous un code simple illustrant cette possibilité:

```

with Ada.Finalization;
package C
is
type My_Type is new Ada.Finalization.Controlled with
record
I : Integer;
end record;
procedure Initialize(Object : in out My_Type);
procedure Finalize(Object : in out My_Type);
end C;

with Ada.Text_IO;
package body C
is
procedure Initialize(Object : in out My_Type)
is
begin
Ada.Text_IO.Put_Line("Initialize " & Integer'Image(Object.I));
end Initialize;

procedure Adjust(Object : in out My_Type)
is
begin
Ada.Text_IO.Put_Line("Adjust " & Integer'Image(Object.I));
end Adjust;

procedure Finalize(Object : in out My_Type)
is
begin
Ada.Text_IO.Put_Line("Finalize " & Integer'Image(Object.I));
end Finalize;
end C;

with C;
with Ada.Finalization;
procedure Main
is
début du domaine de validité de variable
Variable : C.My_Type;
begin
Variable := C.My_Type'(Ada.Finalization.Controlled with I => 0);
Variable.I := Variable.I + 1;
fin du domaine de validité de variable
end Main;

```

8 GÉNÉRIQUE

8.1 UN CAS D'ÉCOLE

Prenons un exemple ridiculement simple: L'égalité de deux variables. Ce problème semble impliquer plusieurs procédures différentes, une pour chaque type de variable à comparer. Voici un code possible pour un record avec deux comparaisons différentes:


```

.....
type My_Record
  is record
    A : Integer := Integer'First;
    B : String(1 .. 5) := (others => ' ');
  end record;

function Egal_1(X : in My_Record;
               Y : in My_Record)
  return Boolean
  is
  begin
    return X.A = Y.A;
  end Egal_1;

function Egal_2(X : in My_Record;
               Y : in My_Record)
  return Boolean
  is
  begin
    return X.B = Y.B;
  end Egal_2;

```

La différence réside seulement dans la comparaison! De plus ce code est très court, que faire si le code est beaucoup plus long . Comment ne pas dupliquer ce code. C'est là le GROS défaut du code précédent: Il ne peut fonctionner que si les données sont des records du type défini et la comparaison implique une duplication. Que faire si je veux le même programme pour des entiers, des réels, des énumérations, des caractères, des records, des types non encore connus. La solution du langage Ada est **le générique**.

8.1.1 La solution (**ici elle est plus longue que la duplication mais c'est un exemple simpliste!**) se compose de trois fichiers:

8.1.1.1 Une partie générique, fichier s.ads

```

generic
  Ici on indique que le type de données est totalement inconnu et sera au choix de l'utilisateur
  type Record_X is private;
  L'instruction suivante précise que la fonction = SERA écrite par l'utilisateur
  with function "=" (X : in Record_X;
                   Y : in Record_X) return Boolean;
  Déclaration de la fonction générique
  function S(X : in Record_X;
            Y : in Record_X) return Boolean;

```

8.1.1.2 Une partie générique, fichier s.adb

La fonction de comparaison

```

function S(X : in Record_X;
          Y : in Record_X)
  return Boolean
  is
  begin
    return X = Y;
  end S;

```

8.1.1.3 Un exemple de procédure d'utilisation, fichier d.adb

```

with S;
procedure D
  is
  Le type de données est un "record" contenant un entier et une chaîne de caractères
  type My_Record
    is record
      A : Integer := Integer'First;
      B : String(1 .. 5) := (others => ' ');
    end record;
  L'utilisateur DOIT définir la fonction =
  Cette fonction défini = en comparant les deux entiers
  function Egal_1(X : in My_Record;
                Y : in My_Record)
    return Boolean
    is
    begin
      return X.A = Y.A;

```

```

end Egal_1;
L'utilisateur DOIT définir la fonction =
Cette fonction défini = en comparant les deux chaînes de caractères
function Egal_2(X : in My_Record;
               Y : in My_Record)
  return Boolean
  is
  begin
  return X.B = Y.B;
  end Egal_2;

```

Il faut maintenant associer (une instantiation) la fonction générique avec sont type de données et la fonction contenant la définition de l'opérateur =

Première instantiation en utilisant la comparaison des entiers car la fonction Egal_1 est le paramètre correspondant :

```

function Egal_A is new S(Record_X => My_Record,
                       "=" => Egal_1);

```

Seconde instantiation en utilisant la comparaison des chaînes de caractères car la fonction Egal_2 est le paramètre correspondant :

```

function Egal_B is new S(Record_X => My_Record,
                       "=" => Egal_2);

```

Deux fonctions différentes, Egal_A et Egal_B sont à notre disposition pour effectuer la comparaison de notre choix.

Déclaration et initialisation des variables

```

My_Rec_1 : My_Record := (A => 1,
                       B => "12345");

My_Rec_2 : My_Record := (A => 2,
                       B => "12345");

X : Boolean;
Y : Boolean;

begin

X := Egal_A(X => My_Rec_1,
           Y => My_Rec_2);

Y := Egal_B(X => My_Rec_1,
           Y => My_Rec_2);

end D;

```

Après exécution du code, x et y sont respectivement faux et vrai.

8.2 L'INTÉRÊT DU GÉNÉRIQUE

Le générique

- La même logique
- Avec les mêmes opérations
- Mais sans que l'objet soit défini d'avance.

8.3 LES VARIABLES GÉNÉRIQUES

Les solutions suivantes sont disponibles pour les variables de type (plus ou moins) inconnu.

8.3.1 Les variables de type private

Ces variables ont un type complètement inconnu et par conséquent aucun opérateur n'est défini.

```

type Object_Type is private;

```

8.3.2 Les variables de type discrètes

Ces variables peuvent être soit des entiers, une énumération, un booléen ou des caractères. Ce type est souvent utilisé comme indice d'un tableau. Les opérateurs usuels des variables de type discret sont disponibles, en particulier, l'opérateur (+1) passage à l'élément suivant et l'opérateur (-1) passage à l'élément précédent sont définis. Ils sont utilisés, en particulier, pour la gestion des indices génériques dans les boucles:

```

x:= Index_Type'succ(x);-- pour +1
x:= index_type'pred(x) ;-- pour -1

```

```

type is (<>);

```

Un type de tableau de contenu inconnu et d'indice entier, énumération, caractères pourrait être codé:

```
type Object_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Object_Type;
```

8.3.3 Les variables de type entier

Un entier (normal ou long) sans connaissance des détails (début et fin)

```
type entier_Type is range <>;
```

8.3.4 Les variables de type Modulo

Un modulo sans connaissance des détails (début et fin)

```
type entier_Type is mod <>;
```

8.3.5 Les variables de type Réel

Ces types correspondent exactement aux possibilités du langage.

```
type Coefficient is digits 10 range -1.0 .. 1.0;
deviendra
type Coefficient is digits <>;
```

```
type Volt is delta 0.125;
deviendra
type Volt is delta <>;
```

```
type Money is delta 0.01 digits 15;
deviendra
type Money is delta <> digits <>;
```

8.4 LES PROCÉDURES ET FONCTIONS GÉNÉRIQUES

8.4.1 Les changements dans le code

Certaines modifications sont nécessaire pour prendre en compte:

- Le cas des indices de tableaux car les opérations arithmétiques (+ - * /) ne sont pas définies directement. Il faut utiliser les **attributs** pour transformer les indices en «rang» dans le tableau, faire l'arithmétique sur le «rang» dans le tableau puis transformer en indice.
- Les opérations logique car les opérateurs >, < <= et >=, peuvent ne pas être définis. Le générique comportera des fonctions / procédures, incomplètes pour ces opérations. L'utilisateur, au moment de l'emploi du générique, précisera ces procédures.

8.4.2 La spécification

Le code commence par «generic» puis a la même architecture que les spécifications habituelles;

Les types sont déclarés comme décrit plus haut. Les opérateurs logiques n'existent plus pour "private", il faut créer le code qui demandera à l'utilisateur ce créer une fonction à cet effet:

- Une pour l'opérateur >
- Une pour l'opérateur <

```
with function ">" (X : in Object_Type;
                 Y : in Object_Type) return Boolean is <>;

with function "<" (X : in Object_Type;
                 Y : in Object_Type) return Boolean is <>;
```

Souvenez vous que le contraire de l'opérateur > n'est pas l'opérateur < mais <=.

Par exemple pour trouver:

- Le plus petit élément d'un tableau et son indice associé
- Le plus grand élément d'un tableau et son indice associé
- L'élément situé au milieu d'un tableau
- Le nombre d'élément dans ce tableau

on peut écrire pour la spécification fichier demo.ads:

```

generic
type Object_Type is private;
type Index_Type is (<>);
type Object_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Object_Type;

with function ">" (X : in Object_Type;
                  Y : in Object_Type) return Boolean is <>;

with function "<" (X : in Object_Type;
                  Y : in Object_Type) return Boolean is <>;

package demo
is
procedure bornes(Tableau      : in Object_Array_Type;
                 Min          : out Object_Type;
                 Max          : out Object_Type;
                 Value_At_Middle : out Object_Type;
                 Indice_Min   : out Index_Type;
                 Indice_Max   : out Index_Type;
                 Size         : out Integer);

end Demo;

```

8.4.3 Le body

Les éléments non présents dans les paramètres d'appel sont déclarés:

```
Indice_At_Middle : Index_Type;
```

Pour la valeur minimum il faut utiliser l'attribut first pour avoir l'indice du premier élément, de même pour le dernier. C'est l'initialisation des valeurs .

```

Indice_Min := Tableau'First;
Min        := Tableau(Indice_Min);
Indice_Max := Tableau'last;
Max        := Tableau(Indice_Max);

```

L'attribut «pos» renvoie l'offset en entier correspondant à l'indice 0 pour le premier, 0 pour le second,.....

Exemple:

Un tableau d'indice entier de -3 .. +3 dans ce cas index_type'pos(0) renvoie l'entier 3

Type z is(ab, bc, de, fg) Un tableau d'indice de type z dans ce cas cas z'pos(de) renvoie l'entier 2

L'attribut «val» fait l'opération inverse, il renvoie l'indice du tableau à partir du «rang» de l'indice

```

Size           := Index_Type'Pos(Indice_Max) - Index_Type'Pos(Indice_Min) + 1;
Indice_At_Middle := Index_Type'Val(Size / 2);
Value_At_Middle := Tableau(Indice_At_Middle);

```

La recherche du max et du min est classique. Remarquez la syntaxe de la boucle

```
for Index in Tableau'range loop
```

```
    ...
end loop;
```

Le code est dans le fichier demo.adb

```

package body Demo
is
procedure Bornes(Tableau      : in Object_Array_Type;
                 Min          : out Object_Type;
                 Max          : out Object_Type;
                 Value_At_Middle : out Object_Type;
                 Indice_Min   : out Index_Type;
                 Indice_Max   : out Index_Type;
                 Size         : out Integer)

is
Indice_At_Middle : Index_Type;
begin
Indice_Min := Tableau'First;
Min        := Tableau(Indice_Min);

Indice_Max := Tableau'Last;
Max        := Tableau(Indice_Max);

Size           := Index_Type'Pos(Indice_Max) - Index_Type'Pos(Indice_Min) + 1;
Indice_At_Middle := Index_Type'Val(Size / 2);
Value_At_Middle := Tableau(Indice_At_Middle);

for Index in Tableau'range loop
if Tableau(Index) < Min
then
Indice_Min := Index;
Min        := Tableau(Index);
end if;
if Tableau(Index) > Max
then

```

```

    Indice_Max := Index;
    Max       := Tableau(Index);
end if;
end loop;
end Bornes;
end Demo;

```

8.5 LE PROGRAMME PRINCIPAL

Il utilise le générique précédent et imprime les résultats pour deux données différentes. Détaillons ensemble sa syntaxe et sa structure. Il est divisé en deux types de données différentes **«utilisant le même générique»**.

8.5.1 Premier type de données

L'index du tableau est un entier de -2 à 3

```
subtype U_Index_Type is Integer range - 2 .. 3;
```

Le contenu du tableau est un entier de 1 à 5

```
subtype U_Object_Type is Integer range 1 .. 5;
```

Le tableau contient des U_Object_Type et a pour indice U_Index_Type de début et fin non encore déterminés

```
type U_Type is array (U_Index_Type range <>) of U_Object_Type;
```

Le tableau est déclaré avec in indice couvrant toutes les valeurs de U_Index_Type et est initialisé

Directement.

```

U_Table : U_Type(U_Index_Type'Range) := (- 2 => 2,
                                         - 1 => 1,
                                         0  => 5,
                                         1  => 3,
                                         2  => 4,
                                         3  => 2);

```

8.5.2 Instantiation du générique pour le premier type de données

Il faut utiliser le début de la déclaration du générique:

- type Object_Type is private;
- type Index_Type is (<>);
- type Object_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Object_Type;
- with function ">" (X : in Object_Type;
 Y : in Object_Type) return Boolean is <>;
- with function "<" (X : in Object_Type;
-

Chaque ligne doit associer les types réelles utilisés à ceux indéterminés contenus dans le code générique

- type Object_Type is private;

C'est le type de l'objet stock dans le tableau: Object_Array_Type => U_Type

- type Index_Type is (<>);

C'est le type de l'index du tableau: Index_Type => U_Index_Type

- type Object_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Object_Type;

C'est le type de tableau: Object_Array_Type => U_Type

- with function ">" (X : in Object_Type;
 Y : in Object_Type) return Boolean is <>;

C'est la fonction logique > pour Object_Type, si elle existe par défaut (c'est le cas ici). On l'indique au compilateur : ">" => ">"

- with function "<" (X : in Object_Type;
 Y : in Object_Type) return Boolean is <>;

C'est la fonction logique < pour Object_Type, si elle existe par défaut (c'est le cas ici). On l'indique au compilateur : "<" => "<"

La syntaxe complète:

```

package U_Bornes is new Demo(Object_Type => U_Object_Type,
                             Index_Type  => U_Index_Type,
                             Object_Array_Type => U_Type,
                             ">"         => ">",
                             "<"         => "<");

```

8.5.3 Second type de données

L'index du tableau est une énumération:

```
type Fruit_Type is (Orange, Apple, Pear, Cherry);
```

Le contenu du tableau est un entier

Le tableau contient des integer et a pour indice Fruit_Type de début et fin non encore déterminés.

```
type Tableau_Type is array (Fruit_Type range <>) of Integer;
```

Le tableau est déclaré avec in indice couvrant toutes les valeurs de Fruit_Type et est initialisé Directement.

```
F_Table : Tableau_Type(Fruit_Type'Range) := (Orange => 25,
                                           Apple  => 4,
                                           Pear   => 8,
                                           Cherry => 1);
```

8.5.4 Instantiation du générique pour le second type de données

Il faut utiliser le début de la déclaration du générique:

```
■ type Object_Type is private;
■ type Index_Type is (<>);
■ type Object_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Object_Type;
■ with function ">" (X : in Object_Type;
                    Y : in Object_Type) return Boolean is <>;
■ with function "<" (X : in Object_Type;
```

Chaque ligne doit associer les types réellement utilisés à ceux indéterminés contenus dans le code générique

```
■ type Object_Type is private;
```

C'est le type de l'objet stock dans le tableau: Object_Array_Type => Integer

```
■ type Index_Type is (<>);
```

C'est le type de l'index du tableau: Index_Type => Fruit_Type

```
■ type Object_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Object_Type;
```

C'est le type de tableau: Object_Array_Type => Tableau_Type

```
■ with function ">" (X : in Object_Type;
                    Y : in Object_Type) return Boolean is <>;
```

C'est la fonction logique > pour Object_Type, si elle existe par défaut (c'est le cas ici). On l'indique au compilateur : ">" => ">"

```
■ with function "<" (X : in Object_Type;
                    Y : in Object_Type) return Boolean is <>;
```

C'est la fonction logique < pour Object_Type, si elle existe par défaut (c'est le cas ici). On l'indique au compilateur : "<" => "<"

La syntaxe complète:

```
package F_Bornes is new Demo(Object_Type      => Integer,
                             Index_Type      => Fruit_Type,
                             Object_Array_Type => Tableau_Type,
                             ">"            => ">",
                             "<"            => "<");
```

8.5.5 Le code du programme principal

Il est dans tdemo.adb

```
with Demo;
```

```

with Ada.Text_Io;

procedure Tdemo
is

subtype U_Index_Type is Integer range - 2 .. 3;
subtype U_Object_Type is Integer range 1 .. 5;

type U_Type is array (U_Index_Type range <>) of U_Object_Type;

U_Table : U_Type(U_Index_Type'Range) := (- 2 => 2,
- 1 => 1,
0 => 5,
1 => 3,
2 => 4,
3 => 2);

package U_Bornes is new Demo(Object_Type => U_Object_Type,
Index_Type => U_Index_Type,
Object_Array_Type => U_Type,
">" => ">",
"<" => "<");

type Fruit_Type is (Orange, Apple, Pear, Cherry);
type Tableau_Type is array (Fruit_Type range <>) of Integer;

F_Table : Tableau_Type(Fruit_Type'Range) := (Orange => 25,
Apple => 4,
Pear => 8,
Cherry => 1);

package F_Bornes is new Demo(Object_Type => Integer,
Index_Type => Fruit_Type,
Object_Array_Type => Tableau_Type,
">" => ">",
"<" => "<");

U_Min : U_Object_Type;
U_Max : U_Object_Type;
U_Value_At_Middle : U_Object_Type;
U_Index_Min : U_Index_Type;
U_Index_Max : U_Index_Type;
U_Size : Integer;

begin

U_Bornes.Bornes(Tableau => U_Table,
Min => U_Min,
Max => U_Max,
Value_At_Middle => U_Value_At_Middle,
Index_Min => U_Index_Min,
Index_Max => U_Index_Max,
Size => U_Size);

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Min "
& U_Object_Type'Image(U_Min));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Max "
& U_Object_Type'Image(U_Max));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Value_At_Middle "
& U_Object_Type'Image(U_Value_At_Middle));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Index_Min "
& U_Index_Type'Image(U_Index_Min));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Index_Max "
& U_Index_Type'Image(U_Index_Max));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Size "
& Integer'Image(U_Size));

Ada.Text_Io.New_Line;

declare

type Fruit_Type is (Orange, Apple, Pear, Cherry);
type Tableau_Type is array (Fruit_Type range <>) of Integer;

F_Table : Tableau_Type(Fruit_Type'Range) := (Orange => 25,
Apple => 4,
Pear => 8,
Cherry => 1);

package F_Bornes is new Demo(Object_Type => Integer,
Index_Type => Fruit_Type,
Object_Array_Type => Tableau_Type,
">" => ">",
"<" => "<");

F_Min : Integer;

```

```

F_Max      : Integer;
F_Value_At_Middle : Integer;
F_Indice_Min  : Fruit_Type;
F_Indice_Max  : Fruit_Type;
F_Size       : Integer;

begin

  F_Bornes.Bornes(Tableau => F_Table,
                  Min     => F_Min,
                  Max     => F_Max,
                  Value_At_Middle => F_Value_At_Middle,
                  Indice_Min  => F_Indice_Min,
                  Indice_Max  => F_Indice_Max,
                  Size       => F_Size);

  Ada.Text_Io.Put_Line("F_Min "
                      & Integer'Image(F_Min));

  Ada.Text_Io.Put_Line("F_Max "
                      & Integer'Image(F_Max));

  Ada.Text_Io.Put_Line("F_Value_At_Middle "
                      & Integer'Image(F_Value_At_Middle));

  Ada.Text_Io.Put_Line("F_Indice_Min "
                      & Fruit_Type'Image(F_Indice_Min));

  Ada.Text_Io.Put_Line("F_Indice_Max "
                      & Fruit_Type'Image(F_Indice_Max));

  Ada.Text_Io.Put_Line("F_Size "
                      & Integer'Image(F_Size));

end;

end Tdemo;

```

8.5.6 Le résultat du programme principal

```

F:\ada\current\w\miage>tdemo
U_Min 1
U_Max 5
U_Value_At_Middle 2
U_Indice_Min -1
U_Indice_Max 0
U_Size 6

F_Min 1
F_Max 25
F_Value_At_Middle 8
F_Indice_Min CHERRY
F_Indice_Max ORANGE
F_Size 4
F:\ada\current\w\miage>

```

8.6 LES FONCTIONS ET PROCÉDURES DONT UN GÉNÉRIQUE A BESOIN

Dans l'exemple précédent les données ont les opérateurs de comparaison définis par défaut.

Ce n'est pas toujours le cas. Complétons l'exemple précédent par un tableau contenant nom et prénom, défini comme suit:

```

type String_Access_Type is access all String;

type Record_Type is record
  First_Name : String_Access_Type := null;
  Last_Name  : String_Access_Type := null;
end record;

subtype U_Index_Type is Integer range 1 .. 5;

type U_Type is array (U_Index_Type range <>) of Record_Type;

U_Table : U_Type(U_Index_Type'Range) := (1
                                         =>
                                         (First_Name => new String'("Andre"),
                                          Last_Name  => new String'("Abadie")),
                                         2
                                         =>
                                         (First_Name => new String'("Daniel"),
                                          Last_Name  => new String'("Levi")),
                                         3
                                         =>
                                         (First_Name => new String'("David"),
                                          Last_Name  => new String'("Levi")),
                                         4
                                         =>
                                         (First_Name => new String'("Daniel"),
                                          Last_Name  => new String'("Dupont")),
                                         5
                                         =>
                                         (First_Name => new String'("David"),
                                          Last_Name  => new String'("Dupont")));

```

Les fonctions logiques ne sont plus définies pour Record_Type.

8.7 LES FONCTIONS LOGIQUES: ÉGAL SUPÉRIEUR ET INFÉRIEURE

Dans ce cas il faut créer les deux fonctions correspondantes décrivant comment classer un nom et un prénom. Par nom puis par prénom ou l'inverse!!

8.7.1 La fonction <

```
--|
--|      Less_Than
--|
--|
function Less_Than(Left  : in   Record_Type;
                  Right : in   Record_Type)
return Boolean
is
Answer : Boolean := False;
begin
--|  check if Last_Name are equal on both side
--|
if Left.Last_Name.all = Right.Last_Name.all
then
--|   Last_Name are equal use First_Name
--|
Answer := Left.First_Name.all < Right.First_Name.all;
else
--|   Last_Name are different use Last_Name
--|
Answer := Left.Last_Name.all < Right.Last_Name.all;
end if;

return Answer;
end Less_Than;
```

8.7.2 La fonction >

```
--|
--|      More_Than
--|
--|
function More_Than(Left  : in   Record_Type;
                  Right : in   Record_Type)
return Boolean
is
Answer : Boolean := False;
begin
--|  check if Last_Name are equal on both side
--|
if Left.Last_Name.all = Right.Last_Name.all
then
--|   Last_Name are equal use First_Name
--|
Answer := Left.First_Name.all > Right.First_Name.all;
else
--|   Last_Name are different use Last_Name
--|
Answer := Left.Last_Name.all > Right.Last_Name.all;
end if;

return Answer;
end More_Than;
```

8.7.3 Instantiation du générique

Tout a fait semblable mais les fonctions > et < sont explicitement définies:

```
package U_Bornes is new Demo(Object_Type    => Record_Type,
                             Index_Type    => U_Index_Type,
                             Object_Array_Type => U_Type,
                             ">"          => More_Than,
                             "<"          => Less_Than);
```



```

        Object_Array_Type => U_Type,
        ">"                => More_Than,
        "<"                => Less_Than);

U_Min      : Record_Type;
U_Max      : Record_Type;
U_Value_At_Middle : Record_Type;
U_Indice_Min : U_Index_Type;
U_Indice_Max : U_Index_Type;
U_Size     : Integer;

begin

U_Bornes.Bornes(Tableau      => U_Table,
                 Min         => U_Min,
                 Max         => U_Max,
                 Value_At_Middle => U_Value_At_Middle,
                 Indice_Min   => U_Indice_Min,
                 Indice_Max   => U_Indice_Max,
                 Size         => U_Size);

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Min "
                    & U_Min.First_Name.all
                    & " "
                    & U_Min.Last_Name.all);

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Max "
                    & U_Max.First_Name.all
                    & " "
                    & U_Max.Last_Name.all);

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Value_At_Middle "
                    & U_Value_At_Middle.First_Name.all
                    & " "
                    & U_Value_At_Middle.Last_Name.all);

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Indice_Min "
                    & U_Index_Type'Image(U_Indice_Min));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Indice_Max "
                    & U_Index_Type'Image(U_Indice_Max));

Ada.Text_Io.Put_Line("U_Size "
                    & Integer'Image(U_Size));

Ada.Text_Io.New_Line;

end Tdemo_1;

```

8.7.5 résultat du programme principal

Voici l'écran correspondant

```

F:\ada\current\w\miage>gnatmake tdemo_1
gcc -c tdemo_1.adb
gcc -c demo.adb
gnatbind -x tdemo_1.ali
gnatlink tdemo_1.ali

```

```

F:\ada\current\w\miage>tdemo_1
U_Min Andre Abadie
U_Max David Levi
U_Value_At_Middle Daniel Levi
U_Indice_Min 1
U_Indice_Max 3
U_Size 5
F:\ada\current\w\miage>

```

8.8 AUTRES EXEMPLES

8.8.1 Utilisation de générique déjà écrits: Un exemple de tri commenté

Nous allons mettre en œuvre un tri générique (c'est un exemple très courant). Voici l'extrait du code correspondant à la déclaration:

```
type Data_Type is private;
```

```

type Index_Type is (<>);
type Array_Type is array (Index_Type range <>) of Data_Type;
with function "<" (Left : in Data_Type;
                 Right : in Data_Type)
return Boolean is <>;

```

Tableau d'entier indice entier

Tri d'un tableau d'entiers avec un indice entier.

```

subtype I_Index_Type is Integer range 1 .. 10;
type I_Array_Type is array (I_Index_Type range <>) of Integer;

```

L'instantiation du générique suit les règles vues plus haut:

- Indice du tableau Index_Type => I_Index_Type
- Contenu du tableau Data_Type => Integer
- Type de tableau Array_Type => I_Array_Type

L'instruction complète:

```

package Si is new Sort(Index_Type => I_Index_Type,
                      Data_Type => Integer,
                      Array_Type => I_Array_Type);

```

Tableau de réels indice énumération

Tri d'un tableau de réels avec un indice énumération.

```

type E_Index_Type is (Vert, Jaune, Rouge, Bleu, Noir, Blanc, Magenta, Cyan);
type E_Array_Type is array (E_Index_Type range <>) of Float;

```

L'instantiation du générique suit les règles vues plus haut:

- Indice du tableau Index_Type => E_Index_Type
- Contenu du tableau Data_Type => Float
- Type de tableau Array_Type => E_Array_Type

L'instruction complète:

```

package Se is new Sort(Index_Type => E_Index_Type,
                      Data_Type => Float,
                      Array_Type => E_Array_Type);

```

8.8.2 Fichier t.adb

Le code complet du test:

```

with Sort;
with Ada.Text_IO;
procedure T
is
    subtype I_Index_Type is Integer range 1 .. 10;
    type I_Array_Type is array (I_Index_Type range <>) of Integer;
    I_Array : I_Array_Type(I_Index_Type'Range);
    package Si is new Sort(Index_Type => I_Index_Type,
                          Data_Type => Integer,
                          Array_Type => I_Array_Type);

    type E_Index_Type is (Vert, Jaune, Rouge, Bleu, Noir, Blanc, Magenta, Cyan);
    type E_Array_Type is array (E_Index_Type range <>) of Float;
    E_Array : E_Array_Type(E_Index_Type'Range);
    package Se is new Sort(Index_Type => E_Index_Type,
                          Data_Type => Float,
                          Array_Type => E_Array_Type);

begin
    I_Array := (9, 8, 7, 5, 6, 4, 3, 1, 0, 2);
    Si.Shell(I_Array);
    for K in I_Array'Range loop
        Ada.Text_IO.Put_Line("k"
                             & I_Index_Type'Image(K)
                             & " I_Array(k)"
                             & Integer'Image(I_Array(K)));
    end loop;

```

```
Ada.Text_Io.New_Line(Spacing => 2);
E_Array := (- 1.1, 7.0, 3.2, 4.9, 3.3, 2.5, 3.8, 99.0);
Se.Shell(E_Array);
for K in E_Array'Range loop
  Ada.Text_Io.Put_Line(" k "
    & E_Index_Type'Image(K)
    & " I_Array(K)"
    & Float'Image(E_Array(K)));
end loop;
end T;
```

8.8.3 fichier sort.ads

```
-- shell sort from SOFTWARE COMPONENTS WITH ADA, GRADY BOOCH 1986 page 466,....
generic
type Data_Type is private;
type Index_Type is (<>);
type Array_Type is array (Index_Type range <>) of Data_Type;
with function "<" (Left : in Data_Type;
                  Right : in Data_Type)
return Boolean is <>;
package Sort
is
procedure Shell(Data_Array : in out Array_Type);
end Sort;
```

8.8.4 fichier sort.adb

```
-- shell sort from SOFTWARE COMPONENTS WITH ADA, GRADY BOOCH 1986 page 466,....
package body Sort
is
  procedure Shell(Data_Array : in out Array_Type)
  is
    Outer_Index : Index_Type;
    Dummy_Data : Data_Type;
    Inner_Index : Index_Type;
    Increment : Positive := 1;
  begin
    loop
      exit when (((9 * Increment) + 4) >= (Index_Type'Pos(Data_Array'Last)
        - Index_Type'Pos(Data_Array'First)
        + 1));
      Increment := 1 + (3 * Increment);
    end loop;
    loop
      Outer_Index := Index_Type'Val(Index_Type'Pos(Data_Array'First) + Increment);
      loop
        Dummy_Data := Data_Array(Outer_Index);
        Inner_Index := Outer_Index;
        while
          Dummy_Data
            <
              Data_Array(Index_Type'Val(Index_Type'Pos(Inner_Index)- increment))
          loop
            Data_Array(Inner_Index) :=Data_Array(Index_Type'Val(Index_Type'Pos(Inner_Index)
              - Increment));
            Inner_Index := Index_Type'Val(Index_Type'Pos(Inner_Index) - Increment);
            exit when (Index_Type'Pos(Inner_Index) - Increment
              < Index_Type'Pos(Data_Array'First));
          end loop;
          Data_Array(Inner_Index) := Dummy_Data;
          exit when ((Index_Type'Pos(Outer_Index) + Increment)
            > Index_Type'Pos(Data_Array'Last));
          Outer_Index := Index_Type'Val(Index_Type'Pos(Outer_Index) + Increment);
        end loop;
        exit when Increment = 1;
        Increment := (Increment - 1) / 3;
      end loop;
    end Shell;
  end Sort;
```

8.8.5 Le résultat écran

```
F:\ada\today>t
k 1 I_Array(K) 0
k 2 I_Array(K) 1
k 3 I_Array(K) 2
```

```
k 4 I_Array(K) 3
k 5 I_Array(K) 4
k 6 I_Array(K) 5
k 7 I_Array(K) 6
k 8 I_Array(K) 7
k 9 I_Array(K) 8
k 10 I_Array(K) 9
```

```
k VERT I_Array(K)-1.10000E+00
k JAUNE I_Array(K) 2.50000E+00
k ROUGE I_Array(K) 3.20000E+00
k BLEU I_Array(K) 3.30000E+00
k NOIR I_Array(K) 3.80000E+00
k BLANC I_Array(K) 4.90000E+00
k MAGENTA I_Array(K) 7.00000E+00
k CYAN I_Array(K) 9.90000E+01
```

F:\ada\today>

9 PROGRAMMATION OBJET

9.1 LE TYPE 'TAGGED'

Exemple de déclaration de coordonnées x y:

```
type Point is tagged record
X, Y : float := 0.0;
end record;
```

exemple de déclaration vide pouvant être utilisée directement.

```
type Expression is tagged null record;
```

exemple de déclaration vide NE pouvant PAS être utilisée directement: aucun objet de ce type ne peut être créé il servira d'ancêtre pour tous les types hérités.

```
type Data_Type is abstract tagged null record;
```

et le pointeur associé pour pouvoir lire les données stockées

```
type Data_Access_Type is access all Data_Type'Class;
```

fonction sans code (body) associée devant être héritée et étendue

```
function init(data: out Data_Type) is abstract;
```

9.2 L'EXTENSION D'UN TYPE 'TAGGED' ET HÉRITABILITÉ

Les composant x et y sont hérités du type ancestral:

```
type Painted_Point is new Point with record Paint : Color := White; end record; -
```

exemple de déclaration et d'initialisation d'un objet de ce type

```
Origin : constant Painted_Point := (X | Y => 0.0, Paint => Black);
```

une feuille d'un arbre représentant une expression arithmétique contient un opérande

```
type Literal is new Expression with record
Value : float;
end record;
```

et le pointeur associé (pour construire l'arbre)

```
type Expr_Ptr is access all Expression'Class; _
```

```
type Binary_Operation is new Expression with record
Left, Right : Expr_Ptr;
end record;
```

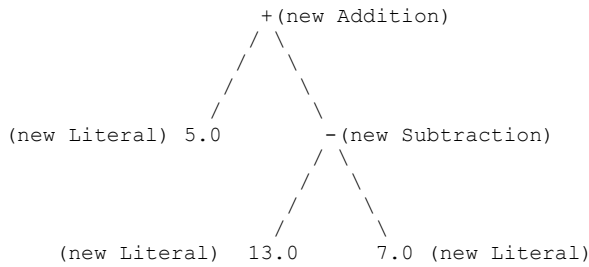
Aucun composant supplémentaire n'est nécessaire pour les opérateurs ici + et -

```
type Addition is new Binary_Operation with null record;
type Subtraction is new Binary_Operation with null record;
```

```
Tree : Expr_Ptr :=
new Addition'( Left => new Literal'(Value => 5.0),
Right => new Subtraction'( Left => new Literal'(Value => 13.0),
```

Right => new Literal(Value => 7.0));

l'arbre construit ci-dessus représentant 5.0+(13.0-7.0) se dessine (remarquer le stockage dans un même objet, ici un arbre d'abstractions différentes: opérateurs et opérands) les parenthèses sont intégrées pendant le codage en arbre:



Une possibilité de calcul peut être écrite comme suit:

```

function Calcul(T : in Tagged_Expression_Tree.Expr_Ptr)
  return Float
  is
  begin
  if T.all in Tagged_Expression_Tree.Literal'Class
    then
    return Tagged_Expression_Tree.Literal(T.all).Value;
  elsif T.all in Tagged_Expression_Tree.Addition'Class
    then
    return Calcul(Tagged_Expression_Tree.Addition(T.all).Left)
    + Calcul(Tagged_Expression_Tree.Addition(T.all).Right);
  elsif T.all in Tagged_Expression_Tree.Subtraction'Class
    then
    return Calcul(Tagged_Expression_Tree.Subtraction(T.all).Left)
    - Calcul(Tagged_Expression_Tree.Subtraction(T.all).Right);
  end if;
  return 0.0;
end Calcul;
    
```

9.3 LE POLYMORPHISME EN UTILISANT LE CONCEPT DE 'DISPATCHING OPERATIONS'

Pour cet exemple nous reprendrons le code du calculateur ci dessus avec utilisation du dispatching.

```

package Tagged_Expression_Tree
  is
  --exemple de déclaration vide pouvant être utilisée directement.
  -- elle servira pour définir tous les types feuilles et de noeuds de l'arbre
  type Expression is abstract tagged null record;

  --et le pointeur associé (pour construire l'arbre)
  type Expr_Ptr is access all Expression'Class;

  -- sa fonction associée est "abstract" : elle servira
  -- pour toutes les extensions et le 'dispatching automatique'.
  function Do_Calcul(T : in Expression) return Float is abstract;

  -- les opérands ont deux opérateurs, il faut définir une extension
  -- avec une branche gauche et une branche droite en utilisant deux pointeurs
  type Binary_Operation is new Expression with record
    Left, Right : Expr_Ptr;
  end record;

  -- et sa fonction associée
  function Do_Calcul(T : in Binary_Operation) return Float;

  -- Aucun composant supplémentaire n'est nécessaire pour les opérateurs ici + , - , / et *
  -- ils sont définis pour utiliser le dispatching à travers les fonctions associées

  type Addition is new Binary_Operation with null record;
  type Subtraction is new Binary_Operation with null record;
  type Multiplication is new Binary_Operation with null record;
  type Division is new Binary_Operation with null record;
    
```

-- et leurs fonctions associées

```
function Do_Calcul(T : in      Addition) return Float;
function Do_Calcul(T : in      Subtraction) return Float;
function Do_Calcul(T : in      Multiplication) return Float;
function Do_Calcul(T : in      Division) return Float;
```

-- une feuille d'un arbre représentant une expression arithmétique contient un opérande:
 -- il manque une extension pour les nombres;

```
type Literal is new Expression with record
    Value : Float;
end record;
```

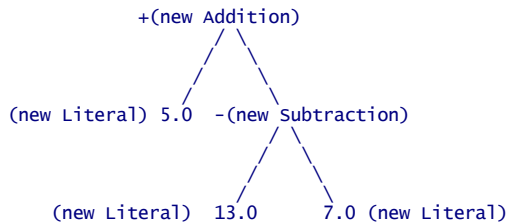
-- et sa fonction associée

```
function Do_Calcul(T : in      Literal) return Float;
```

EXEMPLE D'ARBRE

```
-- Tree : Expr_Ptr :=
-- new Addition'(Left => new Literal'(Value => 5.0),
--                Right =>
--                new Subtraction'(Left =>
--                new Literal'(Value => 13.0),
--                Right => new Literal'(Value => 7.0)));
```

-- l'arbre construit ci-dessus représentant 5.0+(13.0-7.0) se dessine (remarquer le stockage dans un même objet,
 -- ici un arbre d'abstractions différentes: opérateurs et opérandes).
 -- Il faut remarquer que les opérateurs sont stockés sous forme d'un type!!!!
 -- les parenthèses sont intégrées pendant le codage en arbre:
 -- postfix 5.0 13.0 7.0 - 6 * et parcours post order de l'arbre



end Tagged_Expression_Tree;

L'observation du fonctionnement avec un "debugger" symbolique permet de voir tous les détails du fonctionnement. Voici les codes:

Fichier : Tagged_Expression_Tree.adb

```
package body Tagged_Expression_Tree
is
--
-- fonction utilise pour le 'dispatching' de +
--
function Do_Calcul(T : in      Addition)
return Float
is
begin
return Do_Calcul(T.Left.all) + Do_Calcul(T.Right.all);
-- dispatching dispatching
end Do_Calcul;
--
-- fonction utilise pour le 'dispatching' de /
--
function Do_Calcul(T : in      Division)
return Float
is
begin
return Do_Calcul(T.Left.all) / Do_Calcul(T.Right.all);
-- dispatching dispatching
end Do_Calcul;
--
-- fonction utilise pour le 'dispatching' de littéral
--
function Do_Calcul(T : in      Binary_Operation)
return Float
is
begin
return Do_Calcul(T);
-- dispatching vers l'une des fonctions precedentes
end Do_Calcul;
```



```

procedure Lecture(T : in out Triangle_Equilateral);
-- deux longueurs de côté
type Triangle_Isocele is new Triangle_Type with record
  Longueur_Du_Cote_1 : Float;
  Longueur_Du_Cote_2 : Float;
end record;
function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Isocele) return Float;
procedure Lecture(T : in out Triangle_Isocele);
-- deux longueurs de côté aussi mais le calcul est différent
type Triangle_Rectangle is new Triangle_Isocele with null record;
function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Rectangle) return Float;
procedure Lecture(T : in out Triangle_Rectangle);
-- trois longueurs de côtés
type Triangle_Simple is new Triangle_Rectangle with record
  Longueur_Du_Cote_3 : Float;
end record;
function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Simple) return Float;
procedure Lecture(T : in out Triangle_Simple);
end Triangle;

```

Fichier triangle.adb

```

with Ada.Numerics.Generic_Elementary_Functions;
-- sin log exp racine puissance
with Ada.Text_IO;

package body Triangle
is
  package Math is new Ada.Numerics.Generic_Elementary_Functions(Float_Type => Float);

  function "***" (X : in Float; Y : in Float)
  return Float
  renames Math."***";
  -- La surface d'un triangle de cotes de longueur a, b et c est calculée comme suit:
  -- soit  $P = 1/2(a+b+c)$ 
  --  $s = (p(p-a)(p-b)(p-c))^{0.5}$ 
  -- LE MÊME CALCUL EST UTILISE POUR TOUS LES CAS

  function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Equilateral)
  return Float
  is
    A, B, C : Float := T.Longueur_Du_Cote_1;
    P : Float := 0.5 * (A + B + C);
  begin
    return (P * (P - A) * (P - B) * (P - C)) ** 0.5;
  end Surface_Du_Triangle;

  function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Isocele)
  return Float
  is
    A, B : Float := T.Longueur_Du_Cote_1;
    C : Float := T.Longueur_Du_Cote_2;
    P : Float := 0.5 * (A + B + C);
  begin
    return (P * (P - A) * (P - B) * (P - C)) ** 0.5;
  end Surface_Du_Triangle;

  function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Rectangle)
  return Float
  is
    A : Float := T.Longueur_Du_Cote_1;
    B : Float := T.Longueur_Du_Cote_2;
    C : Float := (T.Longueur_Du_Cote_1 ** 2 + T.Longueur_Du_Cote_2 ** 2) ** 0.5;
    P : Float := 0.5 * (A + B + C);
  begin
    return (P * (P - A) * (P - B) * (P - C)) ** 0.5;
  end Surface_Du_Triangle;

  function Surface_Du_Triangle(T : in Triangle_Simple)
  return Float
  is
    A : Float := T.Longueur_Du_Cote_1;
    B : Float := T.Longueur_Du_Cote_2;
    C : Float := T.Longueur_Du_Cote_3;
    P : Float := 0.5 * (A + B + C);
  begin
    return (P * (P - A) * (P - B) * (P - C)) ** 0.5;
  end Surface_Du_Triangle;

  procedure Lecture(T : in out Triangle_Equilateral)
  is
    E : String(1 .. 10);
    I : Positive;

```

```

begin
Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle equilateral, entrer la longueur du cote ");
E := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_1 := Float'Value(E(E'First .. I));
end Lecture;

procedure Lecture(T : in out Triangle_Isocele)
is
E_1, E_2 : String(1 .. 10);
I        : Positive;
begin
Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle isocèle, entrer la longueur des deux cotes identiques ");
E_1 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_1,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_1 := Float'Value(E_1(E_1'First .. I));

Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle isocèle, entrer la longueur du cote different ");
E_2 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_2,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_2 := Float'Value(E_2(E_2'First .. I));
end Lecture;

procedure Lecture(T : in out Triangle_Rectangle)
is
E_1, E_2 : String(1 .. 10);
I        : Positive;
begin
Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle rectangle, entrer la longueur du cote angle gauche  ");
E_1 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_1,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_1 := Float'Value(E_1(E_1'First .. I));

Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle rectangle, entrer la longueur du du cote angle droit ");
E_2 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_2,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_2 := Float'Value(E_2(E_2'First .. I));
end Lecture;

procedure Lecture(T : in out Triangle_Simple)
is
E_1, E_2, E_3 : String(1 .. 10);
I             : Positive;
begin
Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle quelconque, entrer la longueur du premier cote ");
E_1 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_1,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_1 := Float'Value(E_1(E_1'First .. I));

Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle quelconque, entrer la longueur du second cote ");
E_2 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_2,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_2 := Float'Value(E_2(E_2'First .. I));

Ada.Text_Io.Put_Line(" triangle quelconque, entrer la longueur du troisième cote ");
E_3 := (others => ' ');
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => E_3,
                    Last => I);
T.Longueur_Du_Cote_3 := Float'Value(E_3(E_3'First .. I));
end Lecture;

end Triangle;

```

Fichier Test_Triangle.adb

```

with Ada.Text_Io;
with Triangle;

procedure Test_Triangle
is
package My_Float_Io is new Ada.Text_Io.Float_Io(Float);

Entree      : String(1 .. 100)           := (others => ' ');
Longueur    : Natural                   := Natural'First;
Pointeur    : Triangle.Pointeur_Vers_Triangle := null;
Triangle_Equi : Triangle.Triangle_Equilateral;
Triangle_Iso : Triangle.Triangle_Isocele;
Triangle_Rect : Triangle.Triangle_Rectangle;
Triangle_Sim : Triangle.Triangle_Simple;
Surface     : Float;
begin

Ada.Text_Io.Put_Line("choix : 1= equilateral, 2= isocèle, 3= rectangle , 4=quelquonque");
Ada.Text_Io.Get_Line(Entree, Longueur);

case Entree(Entree'First)
is

```

```

when '1'=>
  Pointeur := new Triangle.Triangle_Equilateral'(Triangle_Equi);

when '2'=>
  Pointeur := new Triangle.Triangle_Isocele'(Triangle_Iso);

when '3'=>
  Pointeur := new Triangle.Triangle_Rectangle'(Triangle_Rect);

when '4'=>
  Pointeur := new Triangle.Triangle_Simple'(Triangle_Sim);

when others =>
  Ada.Text_Io.Put(" entree inconnue");
  return;
end case;

-- lecture des donnees avec "dispatching"
Triangle.Lecture(T => Pointeur.all);
-- calcul de la surface avec "dispatching"
Surface := Triangle.Surface_Du_Triangle(T => Pointeur.all);
-- impression écran avec mise en forme
My_Float_Io.Put(Item => Surface,
                Fore => 5,
                Aft => 2,
                Exp => 0);
end Test_Triangle;

```

9.5 CALCUL D'UNE EXPRESSION ARITHMÉTIQUE POSTSCRIPT EN UTILISANT UN ARBRE D'EXPRESSIONS ET UN STACK

C'est une réutilisation du code d'un exemple précédent. Cette fois l'arbre est construit directement à partir de l'expression en postscript et un stack (voir le code du stack dans ce cours).

```

with Tagged_Expression_Tree;
with Ada.Text_Io;
with Simple_Stack;

procedure T
  is
-- declaration d'un stack de pointeurs vers les noeuds et feuilles de l'arbre
  package Stack is new Simple_Stack(Data_Type      => Tagged_Expression_Tree.Expr_Ptr,
                                    Stack_Size     => 10);
  package My_Float_Io is new Ada.Text_Io.Float_Io(Num => Float);
  subtype Str is String(1 .. 10);
  type Chain is array (1 .. 13) of Str;
-- chaîne contient les opérateurs et opérandes
  Chaîne      : Chain      := (others => (others => ' '));
  Node_Pointer : Tagged_Expression_Tree.Expr_Ptr := null;
  A           : Tagged_Expression_Tree.Expr_Ptr := null;
  B           : Tagged_Expression_Tree.Expr_Ptr := null;
  Tree        : Tagged_Expression_Tree.Expr_Ptr := null;
  Data        : Float      := 0.0;
  S           : Stack.Stack_Type;

  begin
-- toujours initialiser une structure avant de s'en servir
  Stack.Initialize(The_Stack => S);

-- 2*3/(2-1)+5*(4-1)  2 3 * 2 1 - / 5 4 1 - * +  ces données sont codées ci-dessous dans chaîne
  Chaîne := (01 => "2" & (2 .. Str'Last => ' '),
            02 => "3" & (2 .. Str'Last => ' '),
            03 => "*" & (2 .. Str'Last => ' '),
            04 => "2" & (2 .. Str'Last => ' '),
            05 => "1" & (2 .. Str'Last => ' '),
            06 => "-" & (2 .. Str'Last => ' '),
            07 => "/" & (2 .. Str'Last => ' '),
            08 => "5" & (2 .. Str'Last => ' '),
            09 => "4" & (2 .. Str'Last => ' '),
            10 => "1" & (2 .. Str'Last => ' '),
            11 => "-" & (2 .. Str'Last => ' '),
            12 => "*" & (2 .. Str'Last => ' '),
            13 => "+" & (2 .. Str'Last => ' '));

  for I in Chaîne'Range loop
    case Chaîne(I) (1)
      is
-- ALGORITHME DE TRADUCTION
-- POSTSCRIPT => ARBRE D'EXPRESSION

```

```

-- boucle sur toute l'expression
--si operande
-- créer une feuille, la remplir avec la valeur et la mettre dans le stack
-- si operateur:
--lire le stack dans A
--pop stack
--lire le stack dans b
--pop stack
--créer un noeud du type correspondant à l'operateur avec:
--
--          à gauche B
--          à droite A
--le mettre dans le stack
--fin boucle
-- l'arbre est dans le stack

  when '+'=>

-- lecture A (pointeur vers le sous arbre de ce coté)

  A := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

-- lecture B (pointeur vers le sous arbre de ce coté)

  B := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

-- creation du nouveau pointeur vers le noeud correspondant à l'operateur
-- avec B a gauche et A a droite

  Node_Pointer := new Tagged_Expression_Tree.Addition'(Left => B,
                                                         Right => A);

-- mettre dans le stack

  Stack.Push(Data      => Node_Pointer,
              In_The_Stack => S);
-- mêmes commentaires que pour l'opérateur précédent
when '-'=>

  A := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

  B := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

  Node_Pointer := new Tagged_Expression_Tree.Subtraction'(Left => B,
                                                          Right => A);

  Stack.Push(Data      => Node_Pointer,
              In_The_Stack => S);
-- mêmes commentaires que pour l'opérateur précédent
when '/'=>

  A := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

  B := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

  Node_Pointer := new Tagged_Expression_Tree.Division'(Left => B,
                                                       Right => A);

  Stack.Push(Data      => Node_Pointer,
              In_The_Stack => S);
-- mêmes commentaires que pour l'opérateur précédent
when '*':=>

  A := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

  B := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
  Stack.Pop(The_Stack      => S);

  Node_Pointer := new Tagged_Expression_Tree.Multiplication'(Left => B,
                                                             Right => A);

  Stack.Push(Data      => Node_Pointer,
              In_The_Stack => S);

  when others =>
-- c'est un operande créer une feuille, la remplir avec la valeur float
-- et la mettre le pointeur dans le stack
  Node_Pointer := new Tagged_Expression_Tree.Literal'(Value => Float'Value(Chaine(I)));

  Stack.Push(Data      => Node_Pointer,
              In_The_Stack => S);
end case;
end loop;

```

```
-- lire dans le stack le pointeur vers le sommet de l'arbre
Tree := Stack.Top_Of(The_Stack => S);
--faire le calcul
Data := Tagged_Expression_Tree.Do_Calcul(T => Tree.all);
-- affichage écran
My_Float_Io.Put(Item => Data,
                Fore => 5,
                Aft  => 2,
                Exp  => 0);
end T;
```

10 TASK

10.1 INTRODUCTION

Dans la plupart des projets, il existe des parties de code qui sont **indépendantes** et peuvent s'**exécuter en même temps**. Le langage Ada a prévu cette possibilité sous forme de "tasks". Ces parties indépendantes, s'exécutent simultanément. Elles peuvent communiquer entre elles, s'attendre à des rendez-vous pour synchroniser leur action, partager des données de manière sécurisée (protected body) , etc.

10.2 UN PREMIER EXEMPLE: ÉCRITURE SUR L'ÉCRAN PAR DEUX TÂCHES NON COORDONNÉES

Dans cet exemple nous allons illustrer d'un manière très simple le fonctionnement d'un programme principal et de deux tâches s'exécutant simultanément au programme principal. Nous avons donc trois parties de code s'exécutant simultanément. Voici le résultat pour le programme task_1:

```
[dg@newdg miage_2005_2006]$ ./task_1
the A's are from task 1, the B's from task 2 and the spaces from the main
task 1 started
A task 2 started
BABAB BABABA BABABA BABABA BAB ABA BBABAA BBBAA ABBB AAABB BAAA BBBAAA BBB AAAB BBAAA BBBAAA BBBA
AAB BBAAA BBBAAA BBBA AABBB AAA BBBA AABBB AAABBB ABABAB A BABAB ABABAB task 2 Terminated
task 1 Terminated
[dg@newdg miage_2005_2006]$
```

On observe l'apparition aléatoire des espaces, des A et des B.

10.2.1 Le programme principal

10.2.1.1 Définition des tâches

Les tâches sont définies comme suit dans le fichier task_1_A.Ads, pour simplifier il n'y a qu'une seule entrée sans paramètre.

```
task type Example_Of_Task_1_Task_Type
is
Une entrée est comme une procédure dans un package (ici un task)
entry Start;
end Example_Of_Task_1_Task_Type;

task type Example_Of_Task_2_Task_Type
is
entry Start;
end Example_Of_Task_1_Task_Type;
```

Pour simplifier encore davantage les codes des deux tâches sont identiques (sauf la lettre imprimée).

10.2.1.2 Activation des tâches

Les tâches sont activées dès leur déclaration dans task_1_A.Ads (plusieurs tâches de même type peuvent être "créées" , il existe des possibilités de création dynamique avec pointeurs,.....)

```
Example_Of_Task_1_Task : Example_Of_Task_1_Task_Type;
Example_Of_Task_2_Task : Example_Of_Task_2_Task_Type;
```

10.2.1.3 Démarrage et arrêt des tâches

```
procedure Run_Tasks
is
begin
```

Pour simplifier la communication entre le programme principal et les tâches, la communication se fait par un drapeau logique en variable commune, des méthodes plus sophistiquées existent mais en introduction nous utiliserons une méthode simpliste.

```
--|
--| reset exit flag
--|
Task_1_A.Exit_The_Task := False;
```

L'activation est faite à la déclaration, le démarrage se fait par l'appel de l'entrée. Il existe des moyens de vérifier que la tâche est toujours active par des "chien de garde,...")

```
--|
--| start task number 1
--|
Task_1_A.Example_Of_Task_1_Task.Start;
--|
--| start task number 2
--|
Task_1_A.Example_Of_Task_2_Task.Start;
```

Le programme principal fonctionne ici en parallèle avec les deux tâches et imprime des espaces avec une boucle simulant un travail pendant 30 secondes.

```
--|
--| simulate something going on here for 30 seconds
--|
for I in 1 .. 30 loop
  delay 1.0;
  Ada.Text_IO.Put(' ');
end loop;
```

Ici le drapeau est mis à vrai pour communiquer aux deux tâches de s'achever à la prochaine exécution de la boucle.

```
--|
--| set exit flag => both tasks will exit
--|
Task_1_A.Exit_The_Task := True;
```

Il faut attendre que la boucle des deux tâches ait le temps de s'exécuter

```
delay 3.0;-- wait for tasks to terminate
end Run_Tasks;
```

10.2.2 La tâche numéro 1

10.2.2.1 Les différentes parties d'une tâche

```
task body Example_Of_Task_1_Task_Type
is
begin
```

C'est là la boucle sur toutes les entrées définies pour cette tâche

```
loop
  select
    accept Start
    do
      .....
```

*Le code situé ici est exécuté **AVANT** de rendre la main au programme appelant cette entrée. Attention, les variables déclarées ici ou reçues en paramètre ne sont **PLUS** visibles dans la partie simultanée ci-dessous!*

```
end Start;
```

```
or
  terminate;
end select;
```

Nom de la partie simultanée

```
Scroll_When_Mouse_On_Frame :
declare
```

Partie déclarative pour le code exécuté simultanément avec le programme principal

```
begin
```

*Le code situé ici est exécuté **UNE FOIS parallèlement** avec le programme principal et les autres tâches*

```
loop
```

La boucle permet une exécution aussi longue que possible ce code étant exécuté une seule fois

```
end loop;
```

Fin de la partie simultanée

```
end Scroll_When_Mouse_On_Frame;
```

```
end loop;
```

```
end Example_Of_Task_1_Task_Type;
```


10.2.2.2 La partie s'exécutant seule

```

accept Start
do
--|
--|-----|
--| this is where the code of the task is |
--| executed in exclusion to anything else |
--|-----|
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 1 started");
end Start;
    
```

10.2.2.3 La partie s'exécutant simultanément avec le programme principal

Nom de cette partie

```

Scroll_When_Mouse_On_Frame :
declare
    
```

Partie déclarative (ici vide mais c'est parce que le programme est simpliste)

```
begin
```

Partie exécutée une fois en parallèle la boucle permet de fonctionner aussi longtemps que nécessaire

```
loop
```

Sorte de boucle et fin de la tâche dès que le drapeau est vrai

```
exit when Exit_The_Task;
```

Impression de 3 lettres A simulant du temps de traitement

```
Ada.Text_Io.Put("A");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("A");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("A");
delay 0.1;
    
```

Simulation d'un traitement

```
delay 1.0;
end loop;
```

Fin de la tâche avec impression écran

```
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 1 Terminated");
```

*Une exception est **INDISPENSABLE** pour les tâches qui peuvent se terminer sans message pendant que le programme principal et les autres tâches se poursuivent. Dans un programme réel il faut un message et un traitement approprié!*

```
exception
when Info : others => null;
```

Fin de la partie simultanée

```
end Scroll_When_Mouse_On_Frame;
```

10.2.3 La tâche numéro 2

Le code est le même sauf que La tâche numéro 2 imprime des B.

```

Ada.Text_Io.Put("A");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;
    
```

10.3 SECOND EXEMPLE : UTILISATION D'UN SÉMAPHORE POUR COORDONNER LES DEUX TÂCHES

10.3.1 Introduction

L'absence totale de synchronisation observée ci-dessus ne permet qu'une utilisation simpliste des tâches. Bien entendu, une grande variété de méthodes existent pour synchroniser une ou plusieurs tâches et un programme principal. Le plus simple est le sémaphore.

10.3.2 But d'un sémaphore

Un sémaphore permet à une tâche de bloquer le fonctionnement de l'autre tâche. Il possède deux routines seize et release. Seize permet au premier appelant de 'prendre la main' les tâches suivantes sont mises dans une queue et ne peuvent continuer leur exécution. Release est l'opération inverse. Pour éviter tout appel de seize ou release avant la fin de leur exécution (OS multi-tâche préemptif) le langage ada a prévu la notion de 'protected'. L'utilisation de protected oblige un appel à se terminer avant l'exécution de l'appel suivant. Il ne peut donc pas y avoir deux appels de plusieurs tâches s'exécutant simultanément. Les opérations seize et release sont protégées et ne peuvent s'exécuter simultanément.

10.3.2.1 Seize

Cette routine permet à la première tâche qui appelle de continuer son fonctionnement. Les tâches suivantes qui appellent sont mises en attente dans une QUEUE et ne s'exécutent plus.

10.3.2.2 Release

Cette routine permet à la tâche qui a pris le contrôle de le relâcher permettant ainsi à la tâche suivante de la queue de s'exécuter

10.3.3 Le sémaphore écrit en protected type

```
protected type Semaphore_Type
is
Protected est utilisé pour empêcher un appel ré-entrant par le multi-tâche au milieu de l'exécution de seize et de release
  procedure Release;

  entry Seize;

  private
Défini waiting comme interne
  entry waiting;
Permet d'identifier la tâche appelant seize, la même tâche ayant appelé avec succès seize pourra le rappeler sans être bloquée
  Owner : Ada.Task_Identification.Task_Id;
  Count : Natural := 0;
end Semaphore_Type;

protected body Semaphore_Type
is
  procedure Release
  is
  begin
Le code est simple car une tâche bloquée ne peut appeler release
    Count := Count - 1;
  end Release;

  entry Seize when True
  is
    use type Ada.Task_Identification.Task_Id;
    begin
      if Owner = Seize'Caller
      then
        Count := Count + 1;
      else
        requeue waiting with abort;
      end if;
    end Seize;

  entry Waiting when Count = 0
  is
    begin
      Count := 1;
      Owner := Waiting'Caller;
    end Waiting;
end Semaphore_Type;
```

10.3.4 Fonctionnement du sémaphore

Release est simpliste mais il est "protected" il se déroule jusqu'à la fin excluant tout fonctionnement en parallèle de seize!!!. L'appel de seize étant "protected" possède les mêmes propriétés de fonctionnement exclusif. Son déroulement est illustré ci-dessous:

```
entry Seize when True
is
  use type Ada.Task_Identification.Task_Id;
begin
```

1er appel le test est faux

1er appel par une autre procédure/fonction le test est faux

Nième appel par la procédure/fonction dont le nom est enregistré le test est vrai: incrémentation de count. Il faudra donc appeler release autant de fois que seize pour remettre count à zéro.

```
  if Owner = Seize'Caller
  then
    Count := Count + 1;
  else
    requeue Waiting with abort;
```

```
  end if;
end Seize;
```

1er appel count = 0 Le code s'exécute

1er appel par une autre procédure/fonction: la barrière est fautive mis en attente dans une queue avec possibilité d'utiliser "abort" pour le programme appelant pour éviter un blockage si cette ressource n'est pas disponible (par exemple après un temps d'attente si la tâche contient:

```
select xxx(yyy);
or delay 7.0; -- délai avant abort
end select;
```

```
entry Waiting when Count = 0
is
begin
  Count := 1;
  Owner := Waiting'Caller;
```

Count est 1 et owner est le nom du programme(procédure/fonction) appelant

```
end Waiting;
```

10.3.5 Le même problème avec synchronisation par sémaphore

La sortie écran est:

2nd part: concurrency with semaphore

task 1 started

A task 2 started

AABBB AAABBB AA AB BB AAABBB AAABBB AAA BBB AAABBB AA AB BB AAA BBBA AABBB AAABBB AAABB BAA AB BB AAABBB

AAABBB AAA BBB AAABBB AAAB BBAAA BBB AAABBB AAABB BAA AB BB task 1 Terminated

task 2 Terminated

On observe bien :

Les deux tâches sont maintenant mutuellement exclusives car il y a toujours 3 A ou 3 B de suite. Les espaces en provenance du programme principal sont distribués au hasard car il n'est pas synchronisé.

10.4 TROISIÈME EXEMPLE: UTILISATION DE ADA.FINALIZATION POUR LA GESTION DU SÉMAPHORE

L'inconvénient majeur du système précédent est la **possibilité pour le programmeur d'oublier l'appel à la procédure release.**

Le langage ada possède un outil qui permet de s'**assurer de l'appel de seize et release automatiquement.** Il est basé sur la création d'une variable et le moment où cette variable cesse d'exister:

```
procedure xxx ...
is
  --x est créé
  X: special;
begin
  ....
  --x disparaît
end xxx;
```

...

L'outil Ada.Finalization permet d'associer un code à :

- La 'création' d'une variable
- La 'modification' de la valeur d'une variable
- La 'disparition' de la variable

10.4.1 Introduction à Ada.Finalization

Ce package propose les 3 procédures suivantes qui ne font rien par défaut mais peuvent être associées à des actions.

```
procedure Initialize (Object : in out Controlled);
procedure Adjust (Object : in out Controlled);
procedure Finalize (Object : in out Controlled);
```

Pour comprendre le fonctionnement un exemple simple utilisant initialize et finalize:

10.4.1.1 Fichier final.ads

```
package Final
is
Création d'un type test_type qui est "protected"
  type Test_Type;
  type Access_Test_Type is access all Test_Type;
Le "protected type" est vide et n'est associé à aucune action
  protected type Test_Type
  is
  end Test_Type;
end Final;
```

10.4.1.2 Fichier final.adb

Le fichier adb est vide (mais nécessaire au compilateur) car aucune action associée n'est présente

```
package body Final
is
  protected body Test_Type
  is
  end Test_Type;
end Final;
```

10.4.1.3 Fichier final-protects.ads

Le code associe le type test_type à initialize et finalize

```
with Ada.Finalization;

package Final.Protects
is
  type Example(Data : access Test_Type)
  is limited private;

  private

  Null record car le type example est vide
  type Example(Data : access Test_Type)
  is new Ada.Finalization.Limited_Controlled
  with null record;

  procedure Initialize(Protect : in out Example);
  procedure Finalize(Protect : in out Example);
end Final.Protects;
```

10.4.1.4 Fichier final-protects.adb

```
with Ada.Text_IO;
with System;

package body Final.Protects
is
quant une variable de type exemple est initialisée cette procédure est appelée
  procedure Initialize(Protect : in out Example)
  is
  begin
    Ada.Text_IO.Put("INITIALIZE S");
  end Initialize;
quant une variable de type exemple est détruite cette procédure est appelée
  procedure Finalize(Protect : in out Example)
  is
  begin
    Ada.Text_IO.Put("FINALIZE S");
  end Finalize;
end Final.Protects;
```

10.4.1.5 Fichier t_final.adb

Le programme principal ne fait rien!! pourtant il imprime INITIALIZE S FINALIZE S sur l'écran

```
with Final;
with Final.Protects;

procedure T_Final
is
  S : aliased Final.Test_Type;
l'initialisation de z appelle AUTOMATIQUEMENT initialize
  Z : Final.Protects.Example(Data => S'Access);
begin
  null;
la "destruction" de z appelle AUTOMATIQUEMENT finalize
end T_Final;
```

10.4.2 Utilisation pour la gestion du sémaphore

L'idée illustrée ci dessus peut et va servir a appeler seize au moment de l'initialisation et release en fin de scope.

10.4.3 Le code avec Ada.Finalization

Le code est comme précédemment sauf pour l'appel à seize et à release qui est effectué par la variable z.

```
loop
  exit when Exit_The_Task;
  Semaphore_Seize : declare
    S : aliased Semaph.Semaphore_Type;
Seize est appelé automatiquement à l'initialisation de Z
    Z : Semaph.Protects.Semaphore_Protect_Single(Semaphore => S'Access);
  begin
    --|
    --| SIMULATE HEAVY CALCULATIONS
    --|
    Ada.Text_IO.Put("A");
    delay 0.1;
    Ada.Text_IO.Put("A");
    delay 0.1;
    Ada.Text_IO.Put("A");
    delay 0.1;

    --|
    --| simulate complex calculations
    --|
    delay 1.0;
release est appelé automatiquement à la fin du 'scope' de Z
  end Semaphore_Seize;
end loop;
```

10.5 QUATRIÈME EXEMPLE: CRÉATION DYNAMIQUE DE PLUSIEURS TÂCHES

L'objet de cet exemple est de montrer comment, pendant le fonctionnement d'un programme, on peut créer et détruire des tâches. Le calcul en parallèle de factorielle N, pour différentes valeurs de N, sera utilisé avec un code de tâche unique. En partant de ce code, on crée dynamiquement plusieurs fois cette tâche. Toutes les tâches ainsi créées fonctionnent en parallèle pour chaque calcul de factorielle.

10.5.1 Le discriminant d'une tâche

Lors de la création dynamique d'une tâche on peut transmettre à cette tâche nouvellement créée une ou plusieurs variables dont la valeur est STATIQUE et spécifique à cette nouvelle tâche ce qui permet de les différencier entre elles. Dans le cas présent il faut créer un nouveau discriminant pour chaque création d'une nouvelle tâche. C'est pourquoi un pointeur est utilisé.

Création d'un type record pour servir de discriminant, ici il est simpliste

```
type Data_Type is record
  N : Integer;
end record;
```

Création d'un type pointeur pour le discriminant pour permettre sa création dynamique en même temps que la tâche associée.

```
type Data_Access_Type is access all Data_Type;
```

Création d'un type task avec le discriminant associé

```
task type Create_Task_Type(Data_Access : Data_Access_Type) is .....
```

10.5.2 La déclaration d'une tâche en vue de sa création dynamique

Toute création dynamique d'un objet se fait en utilisant un pointeur et le mot clé **NEW**. Il faut donc définir un type à cet effet:

Déclaration du type Create_Task_Type avec un discriminant (data_access)

```
task type Create_Task_Type(Data_Access : Data_Access_Type)
is
```

Déclaration de la taille du stack associé à cette tâche

```
pragma Storage_Size(12 * 1024);
```

Pour simplifier cette tâche n'a qu'une entrée

```
entry Create(Task_Number : in Integer);
end Create_Task_Type;
```

Définition du type de pointeur associé au type de la tâche pour pouvoir créer des tâches de ce type dynamiquement

```
type Create_Task_Access_Type is access Create_Task_Type;
```

10.5.3 L'appel d'une tâche avec discriminant

L'appel à la procédure calcul crée le pointeur qui sera initialisé pour le discriminant et la tâche

```
procedure Calcul(Number : in Positive;
  Task_Number : in Positive)
is
  Create_Task_Access : Task_Global.Create_Task_Access_Type := null;
  Local_Data_Access : Task_Global.Data_Access_Type := null;
  Data : Task_Global.Data_Type := (N => Number);
```

10.5.4 Création dynamique d'une tâche

Cette création se fait en créant un nouvel objet à partir du type pointeur. On crée deux objets, le discriminant et la tâche:

Création de l'objet qui sert de discriminant (data est initialisé avant cette ligne)

```
Local_Data_Access := new Task_Global.Data_Type'(Data);
```

Création de la tâche avec initialisation du discriminant en utilisant l'objet créé ci-dessus (qui sert de discriminant)

```
Create_Task_Access := new Task_Global.Create_Task_Type(Data_Access => Local_Data_Access);
```

activation de la tâche avec un délai maximum autorisé pour cela:

```
select
```

Activation de la tâche

```
Create_Task_Access.Create(Task_Number => Task_Number);
or
```

Spécification du délai maximum de création

```
delay 0.2;
```

Action en cas de dépassement du délai maximum de création (tâche terminée par exemple)

```
Ada.Text_Io.Put_Line("task not ready");
end select;
```

10.5.5 Transmission de la variable d'appel à la partie de la tâche s'exécutant en parallèle et Utilisation du discriminant

```
with Ada.Text_Io;
```

```
package body Task_Global
is
  task body Create_Task_Type
  is
```

La partie rouge s'exécute seule en exclusivité et ne rend la main que quand elle est terminée. Dummy est une variable globale qui sert à transmettre la valeur de Task_Number entre la partie rouge et la partie verte. En effet le domaine d'existence de la variable Task_Number est limitée à la partie rouge.

```
Dummy : Integer;
begin
loop
  select
    accept Create(Task_Number : in Integer)
    do
      Dummy := Task_Number;
    end Create;
    or
    terminate;
  end select;
```

La partie verte s'exécute parallèlement à toutes les autres tâches et au programme principal appelant. Le calcul de la factorielle est simpliste mais permet au calcul le plus long de durer plus longtemps.

```
Calcul_Of_Factorial :
declare
```

Variable auxiliaire X initialisée en utilisant la valeur transmise par le discriminant contenu dans la variable data_access

```
X : Data_Access_Type := Data_Access;
Result : Long_Float := 1.0;
begin
```

Impression écran immédiate du numéro de tâche

```
Ada.Text_Io.Put_Line("task number "
& Integer'Image(Dummy));
```

Calcul simpliste de N! En utilisant la valeur transmise par le discriminant contenu dans la variable data_access

```
for I in Long_Integer(2) .. Long_Integer(X.all.N) loop
  Result := Result * Long_Float(I);
```

Rendre la main en cas d' "Operating system" non préemptif

```
delay 0.01;
end loop;
```

Impression écran du résultat du calcul

```
Ada.Text_Io.Put_Line("factorial"
& Integer'Image(X.all.N)
& " ="
& Long_Float'Image(Result));
```

Fin de la tâche et destruction automatique de celle-ci

```
end Calcul_Of_Factorial;
end loop;
end Create_Task_Type;
end Task_Global;
```

10.5.6 Résultat du fonctionnement

Tout le code est disponible ci-dessous. Le résultat du fonctionnement illustre l'indépendance des tâches car **la première tâche qui imprime les résultat est la dernière tâche créée**. (Cet effet est créé volontairement pour illustrer le comportement).

```
with Call_Task;
procedure A
is
begin
  Call_Task.Calcul(Number => 70,
                  Task_Number => 1);
  Call_Task.Calcul(Number => 60,
                  Task_Number => 2);
  Call_Task.Calcul(Number => 50,
                  Task_Number => 3);
  Call_Task.Calcul(Number => 40,
                  Task_Number => 4);
  Call_Task.Calcul(Number => 30,
                  Task_Number => 5);
  Call_Task.Calcul(Number => 20,
                  Task_Number => 6);
  Call_Task.Calcul(Number => 10,
                  Task_Number => 7);
end A;
```

```
[dg@newdg x]$ ./a
task number 1
task number 2
task number 3
task number 4
task number 5
task number 6
task number 7
factorial 10 = 3.628800000000000E+06
factorial 20 = 2.43290200817664E+18
factorial 30 = 2.65252859812191E+32
factorial 40 = 8.15915283247898E+47
factorial 50 = 3.04140932017134E+64
factorial 60 = 8.32098711274139E+81
factorial 70 = 1.19785716699699E+100
[dg@newdg x]$
```

10.6 CINQUIÈME EXEMPLE: LE DINNER DES PHILOSOPHES

C'est le plus grand classique d'actions simultanées et bloquantes.

Le texte ci-dessous vient de wikipedia

La situation est la suivante :

- Cinq philosophes (initialement mais il peut y en avoir beaucoup plus) entrent dans un restaurant chacun à leur tour et se trouvent autour d'une table **RONDE**.
- Chacun des philosophes a devant lui un plat de spaghetti.
- A gauche de chaque assiette se trouve une SEULE fourchette.

Un philosophe n'a que trois états possibles :

- penser pendant un temps indéterminé;
- être affamé (pendant un temps déterminé et fini sinon il y a famine) ;
- manger pendant un temps déterminé et fini.

Des contraintes extérieures s'imposent à cette situation :

- Si un philosophe a faim, il va entrer au restaurant si il y a une place à table. Ensuite il attend que les fourchettes gauche et droite soient libres.
- pour manger, un philosophe a besoin de deux fourchettes : celle qui se trouve à gauche de sa propre assiette, et celle qui se trouve à gauche de celle de son voisin de droite (c'est-à-dire les deux fourchettes qui entourent sa propre assiette) ;

- si un philosophe n'arrive pas à s'emparer d'une fourchette, il reste affamé pendant un temps déterminé, en attendant de renouveler sa tentative.

Le problème consiste à trouver un ordonnancement des philosophes tel qu'ils puissent tous manger, chacun à leur tour. Cet ordre est imposé par la solution que l'on considère .

Ici les temps d'attente sont tirés au sort.

Il y a plusieurs tâches:

- Une tâche par philosophe
- Une tâche par fourchette
- Une tâche représentant le restaurant.

Voici la partie principale commentée, le code complet est plus bas.

```
with Random_Normal;
with Ada.Text_IO;

package body Philosopher_Task
is
  --|
  --| cette tache a pour but d'obliger une fourchette PRECISE
  --| ( il y a 5 fourchettes) à être reposée sur la
  --| table avant de pouvoir être prise par une autre personne. cette tâche se termine
  --| quant Ada_PHILOSOPHE se termine
  --|
  task body Fork
  is
    begin
      --|
      --| boucle classique des taches en ada
      --|
      loop
        select
          --|
          --| entree prendre une fourchette PRECISE
          --| =====
          accept Pick_Up
          do
            Ada.Text_IO.Put_Line("  fourchette prise");
            null;
          end Pick_Up;

          --|
          --| entree reposer une fourchette PRECISE
          --| =====
          accept Put_Down
          do
            Ada.Text_IO.Put_Line("  fourchette posee");
            null;
          end Put_Down;

          --|
          --| suite syntaxe tache
          --|
          or
            terminate;
          end select;
        end loop;
      end Fork;

      --|
      --| GESTION ENTREE SORTIE DES PHILOSOPHES dans le restaurant
      --|
      task body Host
      is
        --|
        --| global pour host
        --|
        I : Integer := 0; --number of philosophers in the room
        begin
          loop
            select
              --|
              --| test si entree possible
              --|
              when I < 4 =>
                --|
                --| ok
                --|
                accept Enter(Name : Philosopher_Data.Philosophe_Name)
                do
                  Ada.Text_IO.Put_Line("Bonjour ")
                end Enter;
            end select;
          end loop;
        end Host;
      end;
    end;
end;
```

```

                                & Name);
    null;
end Enter;
--|
--| nombre de philosophes
--|
    I := I + 1;
    --|
    --|
    or
    --|
    --|
accept Leave(Name : Philosopher_Data.Philopophe_Name)
do
    Ada.Text_Io.Put_Line("AU revoir "
                        & Name);
    null;
end Leave;
--|
--| nombre de philosophes
--|
    I := I - 1;

    or
    terminate;
end select;
end loop;
end Host;
--|
--| GESTION DU philosophe
--|
task body Ada_Philopophe
is
--|
--|
--|
    I          : Philosopher_Data.Id;--numero du philosophe
    Max_Eats_Per_Day : constant := 4;
    Times_Eaten : Integer := 0;
    Left_Fork_Number : Philosopher_Data.Id;
    Right_Fork_Number : Philosopher_Data.Id;
    My_Name       : Philosopher_Data.Philopophe_Name;
    Random_Delay  : Long_Float;
begin
--|
--| noter la syntaxe differente de cette tache
--|
accept Get_Id(J : in Philosopher_Data.Id;
              Name : in Philosopher_Data.Philopophe_Name)
do
    --|
    --| j disparaît après end Get_Id, il est mis en global pour la suite
    --|
    I := J;
    --|
    --|
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " marche vers le restaurant");
--|
--| cette partie du code est en arrêt jusqu'à la fin du delai.
--|
    Random_Delay := Random_Normal.Draw_Random(Mean => 2.0,
                                              Standard_Deviation => 1.0,
                                              Max => Long_Float'Last,
                                              Min => 0.0);

    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " attend pendant "
                        & Long_Float'Image(Random_Delay)
                        & " en marchant");
--|
--| attente
--|
    delay Duration(Random_Delay);
end Get_Id;
--|
--| les fourchettes sont numérotées à partir du numéro du
--| philosophe (i):
--|
--|
--|
--| PHILOSOPHE      FOURCHETTE GAUCHE      FOURCHETTE DROITE
--|
--| 1                1                      2
--| 2                2                      3
--| 3                3                      4

```

```

--|      4      4      5
--|      5      5      1
--|
--| Left_Fork_Number := I;
--| Right_Fork_Number := I mod 5 + 1;
--|
--| le philosophe peut manger 4 fois
--|
while Times_Eaten /= Max_Eats_Per_Day loop
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & "discute avec son voisin ");
--|
--| calcul de l'attente avant d'entrer dans le restaurant
--|
    Random_Delay := Random_Normal.Draw_Random(Mean      => 20.0,
                                              Standard_Deviation => 3.0,
                                              Max          => Long_Float'Last,
                                              Min          => 0.0);

    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " lis le menu"
                        & Long_Float'Image(Random_Delay));
--|
--| attente avant d'entrer dans le restaurant
--|
    delay Duration(Random_Delay);
--|
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
    Host.Enter(My_Name);
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " entre et prend un siege ");
--|
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
    Forks(Right_Fork_Number).Pick_Up;
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " prend sa fourchette droite ");
--|
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
    Forks(Left_Fork_Number).Pick_Up;
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " prend sa fourchette droite ");
--|
--| calcul du temps pour manger
--|
    Random_Delay := Random_Normal.Draw_Random(Mean      => 8.0,
                                              Standard_Deviation => 2.0,
                                              Max          => Long_Float'Last,
                                              Min          => 0.0);

    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " va manger pendant "
                        & Long_Float'Image(Random_Delay));
--|
--| attente du temps pour manger
--|
    delay Duration(Random_Delay);
--|
--| repas termine: poser la fourchette gauche : elle devient libre
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
    Forks(Left_Fork_Number).Put_Down;
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " a fini et repose sa fourchette gauche");
--|
--| repas termine: poser la fourchette droite : elle devient libre
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
    Forks(Right_Fork_Number).Put_Down;
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                        & " repose sa fourchette droite");
--|

```

```

--| nombre de repas
--|
    Times_Eaten := Times_Eaten + 1;
    Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
        & " se leve et part");
--|
--|appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
    Host.Leave(My_Name);
end Loop;

Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
    & " va se coucher");
-- c'est la fin de cette tache elle disparaît
end Ada_Philosophe;
end Philosopher_Task;
    
```

10.7 LES CODES COMPLETS

10.8 PREMIER EXEMPLE

10.8.1 Task_1.adb

```

with Ada.Text_Io;-- this is a routine already available in ada for i/o of t e x t (strings)
with Task_1_A;
with Ada.Task_Identification;
--|
--|                                     task_1
--|
--|
procedure Task_1
is
    procedure Run_Tasks
    is
        begin
            --| reset exit flag
            --|
            Task_1_A.Exit_The_Task := False;
            --|
            --|start task number 1
            --|
            Task_1_A.Example_Of_Task_1_Task.Start;
            --|
            --|start task number 2
            --|
            Task_1_A.Example_Of_Task_2_Task.Start;
            --|
            --|simulate something going on here for 30 seconds
            --|
            for I in 1 .. 30 loop
                delay 1.0;
                Ada.Text_Io.Put(' ');
            end loop;
            --|
            --| set exit flag => both tasks will exit
            --|
            Task_1_A.Exit_The_Task := True;
            delay 3.0;-- wait for tasks to terminate
        end Run_Tasks;

begin
    Ada.Text_Io.Put_Line("the A's are from task 1, the B's from task 2 and the spaces from the main");
    --|
    --| put header and start both tasks without semaphore
    --|

    Run_Tasks ;
    Ada.Text_Io.New_Line;
    --|
    --|is task number 1 still alive and running if so kill the task
    --|
    if Ada.Task_Identification.Is_Callable(T => Task_1_A.Example_Of_Task_1_Task'Identity)
    then
        abort Task_1_A.Example_Of_Task_1_Task;
    end if;
    --|
    --|is task number 2 still alive and running if so kill the task
    --|
    if Ada.Task_Identification.Is_Callable(T => Task_1_A.Example_Of_Task_2_Task'Identity)
    then
    
```

```

    abort Task_1_A.Example_Of_Task_2_Task;
end if;
end Task_1;

```

10.8.2 Task_1_a.ads

```

package Task_1_A
is
  --|
  --|          T A S K S   D E C L A R A T I O N S
  --|          -----
  --|
  --|          Scroll_When_Mouse_On_Frame
  --|
  task type Example_Of_Task_1_Task_Type
  is
    entry Start;
  end Example_Of_Task_1_Task_Type;
  for Example_Of_Task_1_Task_Type'Storage_Size use 4 * 1024;
  --|
  --|          Scroll_When_Mouse_On_Frame
  --|
  task type Example_Of_Task_2_Task_Type
  is
    entry Start;
  end Example_Of_Task_2_Task_Type;
  for Example_Of_Task_2_Task_Type'Storage_Size use 4 * 1024;
  --|
  --|tasks instantiation
  --|
  Example_Of_Task_1_Task : Example_Of_Task_1_Task_Type;
  Example_Of_Task_2_Task : Example_Of_Task_2_Task_Type;
  Exit_The_Task : Boolean := False;
end Task_1_A;

```

10.8.3 Task_1_a.adb

```

with Ada.Text_IO;
with Ada.Task_Identification;

```

```

package body Task_1_A
is
  --|
  --| |=====|
  --| | Example_of_task_1 |
  --| |=====|
  --|
  task body Example_Of_Task_1_Task_Type
  is
    --|
    --| |=====|
    --| | M A I N   Example_of_task |
    --| |=====|
    --|
    begin
    loop
      select
        accept Start
        do
          --|
          --| -----|
          --| this is where the code of the task is |
          --| executed in exclusion to anything else |
          --| -----|
          --|
          Ada.Text_IO.Put_Line(" task 1 started");
        end Start;
        or
        terminate;
      end select;
      Scroll_When_Mouse_On_Frame :
      declare
        begin
          --|
          --| -----|
          --| this is where the code of the task is |
          --| executed AS AN INDEPENDENT PROCESS |
          --| -----|
        end
      end
    end
  end
end

```

```

--|-----|
--|
loop
    exit when Exit_The_Task;

    --|
    --| SIMULATE HEAVY CALCULATIONS
    --|
    Ada.Text_Io.Put("A");
    delay 0.1;
    Ada.Text_Io.Put("A");
    delay 0.1;
    Ada.Text_Io.Put("A");
    delay 0.1;

    --|
    --| simulate complex calculations
    --|
    delay 1.0;
end loop;
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 1 Terminated");
exception
when Info : others => null;
end Scroll_When_Mouse_On_Frame;
end loop;
end Example_Of_Task_1_Task_Type;
--|
--| =====
--| Example_of_task_2
--| =====
--|
task body Example_Of_Task_2_Task_Type
is
--|
--| =====
--| M A I N Example_of_task
--| =====
--|
begin
loop
select
accept Start
do
--|
--| -----|
--| this is where the code of the task is
--| executed in exclusion to anything else
--| -----|
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 2 started");
end Start;
or
terminate;
end select;
Scroll_When_Mouse_On_Frame :
declare

begin
--|
--| -----|
--| this is where the code of the task is
--| executed AS AN INDEPENDENT PROCESS
--| -----|
--|

loop
exit when Exit_The_Task;

--|
--| put number on screen
--|
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;

--|
--| simulate complex calculations
--|
delay 0.95;
end loop;
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 2 Terminated");

exception
when Info : others => null;
end Scroll_When_Mouse_On_Frame;
end loop;
end Example_Of_Task_2_Task_Type;

```

```
end Task_1_A;
```

10.9 SECOND EXEMPLE

10.9.1 Task_2.adb

```
with Ada.Text_IO;-- this is a routine already available in ada for i/o of t e x t (strings)
with Task_2_A;
with Ada.Task_Identification;
--|
--|           | task_2 |
--|           |-----|
--|
procedure Task_2
is
  procedure Run_Tasks(Choice : in    Boolean)
  is
    begin
      --|
      --| reset exit flag
      --|
      Task_2_A.Exit_The_Task := False;
      --|
      --| start task number 1
      --|
      Task_2_A.Example_Of_Task_1_Task.Start(Use_The_Semaphore => Choice);
      --|
      --| start task number 2
      --|
      Task_2_A.Example_Of_Task_2_Task.Start(Use_The_Semaphore => Choice);
      --|
      --| simulate something going on here for 30 seconds
      --|
      for I in 1 .. 30 loop
        delay 1.0;
        Ada.Text_IO.Put(' ');
      end loop;
      --|
      --| set exit flag => both tasks will exit
      --|
      Task_2_A.Exit_The_Task := True;
      delay 3.0;-- wait for tasks to terminate
    end Run_Tasks;

begin
  Ada.Text_IO.Put_Line("the A's are from task 1, the B's from task 2 and the spaces from the main");
  --|
  --| put header and start both tasks without semaphore
  --|
  Ada.Text_IO.Put_Line("1st Part: concurrency WITHOUT semaphore ");
  Run_Tasks(Choice => False);
  Ada.Text_IO.New_Line;
  --|
  --| put header and start both tasks with semaphore
  --|
  Ada.Text_IO.Put_Line("2nd part: concurrency with semaphore ");
  Run_Tasks(Choice => True);
  --|
  --| is task number 1 still alive and running if so kill the task
  --|
  if Ada.Task_Identification.Is_Callable(T => Task_2_A.Example_Of_Task_2_Task'Identity)
  then
    abort Task_2_A.Example_Of_Task_2_Task;
  end if;
  --|
  --| is task number 1 still alive and running if so kill the task
  --|
  if Ada.Task_Identification.Is_Callable(T => Task_2_A.Example_Of_Task_2_Task'Identity)
  then
    abort Task_2_A.Example_Of_Task_2_Task;
  end if;
end Task_2;
```

10.9.2 Task_2_a.ads

```
package Task_2_A
is
  --|
  --|           T A S K S   D E C L A R A T I O N S
  --|           -----
  --|
  --|           Scroll_when_Mouse_On_Frame
  --|
  task type Example_Of_Task_1_Task_Type
```

```

    is
    entry Start(Use_The_Semaphore : in Boolean := True);
end Example_Of_Task_1_Task_Type;
for Example_Of_Task_1_Task_Type'Storage_Size use 4 * 1024;

--|
--|           Scroll_When_Mouse_On_Frame
--|
task type Example_Of_Task_2_Task_Type
is
    entry Start(Use_The_Semaphore : in Boolean := True);
end Example_Of_Task_2_Task_Type;
for Example_Of_Task_2_Task_Type'Storage_Size use 4 * 1024;

--|
--|tasks instantiation
--|

Example_Of_Task_1_Task : Example_Of_Task_1_Task_Type;
Example_Of_Task_2_Task : Example_Of_Task_2_Task_Type;

Exit_The_Task : Boolean := False;
end Task_2_A;
```

10.9.3 Task_2_a.adb

```

with Ada.Text_IO;
with Ada.Task_Identification;
```

```

package body Task_2_A
is
    --|
    --|           Semaphore_Type
    --|           =====
    --|
    --|a semaphore to avoid the simultaneous call of a procedure/function by two tasks .TO use from taskings-protects.ads
    --|
    type Semaphore_Type;
    type Access_Semaphore_Type is access all Semaphore_Type;

    protected type Semaphore_Type
    is
        procedure Release;

        entry Seize;

        private
        entry Waiting;
        Owner : Ada.Task_Identification.Task_Id;
        Count : Natural := 0;
    end Semaphore_Type;

    protected body Semaphore_Type
    is
        procedure Release
        is
            begin
                Count := Count - 1;
            end Release;

        entry Seize when True
        is
            use type Ada.Task_Identification.Task_Id;
            begin
                if Owner = Seize'Caller
                then
                    Count := Count + 1;

                else
                    requeue Waiting with abort;
                end if;
            end Seize;

        entry Waiting when Count = 0
        is
            begin
                Count := 1;
                Owner := Waiting'Caller;
            end Waiting;
    end Semaphore_Type;

    --|
    --|           |=====|
    --|           |GLOBAL SEMAPHORE|
    --|           |=====|
    --|
```



```

Semaphore : Semaphore_Type;
--|
--| |=====|
--| | Example_of_task_1 |
--| |=====|
--|
task body Example_Of_Task_1_Task_Type
is
  Local_Use_The_Semaphore : Boolean := False;

  --|
  --| |=====|
  --| | M A I N   Example_of_task |
  --| |=====|
  --|
begin
loop
select
  accept Start(Use_The_Semaphore : in   Boolean := True)
  do
    --|
    --| -----|
    --| this is where the code of the task is |
    --| executed in exclusion to anything else |
    --| -----|
    --|
    Local_Use_The_Semaphore := Use_The_Semaphore;
    Ada.Text_Io.Put_Line(" task 1 started");
  end Start;
  or
  terminate;
end select;
Scroll_When_Mouse_On_Frame :
declare

begin
  --|
  --| -----|
  --| this is where the code of the task is |
  --| executed AS AN INDEPENDENT PROCESS |
  --| -----|
  --|

loop

  exit when Exit_The_Task;
  --|
  --| wait until semaphore is free
  --|
  if Local_Use_The_Semaphore
  then
    Semaphore.Seize;
  end if;
  --|
  --| SIMULATE HEAVY CALCULATIONS
  --|
  Ada.Text_Io.Put("A");
  delay 0.1;
  Ada.Text_Io.Put("A");
  delay 0.1;
  Ada.Text_Io.Put("A");
  delay 0.1;
  --|
  --| release semaphore
  --|
  if Local_Use_The_Semaphore
  then
    Semaphore.Release;
  end if;
  --|
  --| simulate complex calculations
  --|
  delay 1.0;
end loop;
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 1 Terminated");
exception
  when Info : others => null;
end Scroll_When_Mouse_On_Frame;
end loop;
end Example_Of_Task_1_Task_Type;
--|
--| |=====|
--| | Example_of_task_2 |
--| |=====|
--|
task body Example_Of_Task_2_Task_Type
is
  Local_Use_The_Semaphore : Boolean := False;

  --|
  --| |=====|
  --| | M A I N   Example_of_task |
  --| |=====|
  --|
begin
loop
select

```

```

accept Start(Use_The_Semaphore : in      Boolean := True)
do
  --|
  --|-----|
  --| this is where the code of the task is |
  --| executed in exclusion to anything else |
  --|-----|
  --|
  Local_Use_The_Semaphore := Use_The_Semaphore;
  Ada.Text_Io.Put_Line(" task 2 started");
end Start;
or
terminate;
end select;
Scroll_When_Mouse_On_Frame :
declare

begin
  --|
  --|-----|
  --| this is where the code of the task is |
  --| executed AS AN INDEPENDENT PROCESS   |
  --|-----|
  --|

loop
  exit when Exit_The_Task;
  --|
  --| wait until semaphore is free
  --|
  if Local_Use_The_Semaphore
  then
    Semaphore.Seize;
  end if;
  --|
  --| put number on screen
  --|
  Ada.Text_Io.Put("B");
  delay 0.1;
  Ada.Text_Io.Put("B");
  delay 0.1;
  Ada.Text_Io.Put("B");
  delay 0.1;
  --|
  --| release semaphore
  --|
  if Local_Use_The_Semaphore
  then
    Semaphore.Release;
  end if;
  --|
  --| simulate complex calculations
  --|
  delay 0.95;
end loop;
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 2 Terminated");

exception
when Info : others => null;
end Scroll_When_Mouse_On_Frame;
end loop;
end Example_Of_Task_2_Task_Type;

```

end Task_2_A;

10.10 TROISIÈME EXEMPLE

10.10.1 Fichier *semaph.ads*

```

with Ada.Task_Identification;

package Semaph is

  pragma Elaborate_Body;

  -----
  --| mandatory for compatibility with tagged types
  --| used in the BC components
  --| to be used as for example :
  --|
  --| TYPE DOUBLE_LIST IS NEW CONTAINER WITH RECORD
  --|   REP           : DOUBLE_NODES.DOUBLE_NODE_REF;
  --|   ACCESS_TO_SEMAPHORE : GUARD.PROTECTS.ACCESS_SEMAPHORE_TYPE
  --|   := NEW GUARD.SEMAPHORE_TYPE;
  --| END RECORD;
  --|
  -----

```

```
--| please take note of the initialization !!!
=====

type Semaphore_Type;
type Access_Semaphore_Type is access all Semaphore_Type;

protected type Semaphore_Type is
  procedure Release;
  entry Seize;

  private
  entry Waiting;

  Owner : Ada.Task_Identification.Task_Id;
  Count : Natural := 0;

end Semaphore_Type;

end Semaph;
```

10.10.2 Fichier semaph.adb

```
-- Version 1.0 July, 1999
-- Daniel.Gaudry@wanadoo.fr
```

```
with Ada.Text_IO;

package body Semaph
is
  Debug : constant Boolean := True;

  use type Ada.Task_Identification.Task_Id;

  protected body Semaphore_Type
  is
    procedure Release
    is
      begin
        if Debug then
          Ada.Text_IO.Put_Line(" releasing "
                               & " # "
                               & Integer'Image(Count));
        end if;

        Count := Count - 1;
      end Release;

    entry Seize
    when True
    is
      begin
        if Owner = Seize'Caller
        then
          Count := Count + 1;

          if Debug then
            Ada.Text_IO.Put_Line(" seizing : "
                                  & Ada.Task_Identification.Image(Seize'Caller)
                                  & " # "
                                  & Integer'Image(Count));
          end if;
        else
          if Debug then
            Ada.Text_IO.Put_Line(" REQUEUE WAITING : "
                                  & Ada.Task_Identification.Image(Seize'Caller)
                                  & " # "
                                  & Integer'Image(Count));
          end if;

          requeue waiting with abort;
        end if;
      end Seize;

    entry waiting
    when Count = 0
    is
      begin
        if Debug then
          Ada.Text_IO.Put_Line(" waiting : "
                               & Ada.Task_Identification.Image(waiting'Caller));
        end if;
        Count := 1;
        Owner := waiting'Caller;
      end waiting;

    end Semaphore_Type;
  end Semaph;
```

10.10.3 fichier Semaph-Protects.ads

```
-- Version 1.0 July, 1999
-- Daniel.Gaudry@wanadoo.fr

--|this routine was written over the years from contributions from quite a few people among them
--|original idea (Dijkstra)
--|Steve CarlSen
--|Mike Hayes
--|R.bruckard
--|Matthew Heaney
--|Yours Truly (double seize for procedures with two 'containers' as parameters
--| and access_semaphore_type for compatibility of a protected type with tagged type

with Ada.Finalization;

package Semaph.Protects
is
  pragma Elaborate_Body;

  =====
  --| mandatory for compatibility with tagged types
  --| used in the BC components
  --| to be used as for example :
  --|
  --| TYPE DOUBLE_LIST IS NEW CONTAINER WITH RECORD
  --|   REP           : DOUBLE_NODES.DOUBLE_NODE_REF;
  --|   ACCESS_TO_SEMAPHORE : GUARD.PROTECTS.ACCESS_SEMAPHORE_TYPE
  --|   := NEW GUARD.SEMAPHORE_TYPE;
  --| END RECORD;
  --|
  --| please take note of the initialization !!!
  =====

  =====
  --|protect procedure/function with one 'container' in the parameter's
  --| list to be used as example :
  --|
  --|PROCEDURE CLEAR(OBJ : IN OUT DOUBLE_LIST) IS
  --|
  --|   X      : GUARD.PROTECTS.SEMAPHORE_PROTECT_SINGLE(SEMAPHORE => OBJ.ACCESS_TO_SEMAPHORE);
  --|   CURR  : DOUBLE_NODES.DOUBLE_NODE_REF := OBJ.REP;
  --|   PTR   : DOUBLE_NODES.DOUBLE_NODE_REF;
  --|
  --| BEGIN
  --| .....
  --|
  =====

  type Semaphore_Protect_Single(Semaphore : access Semaphore_Type)
  is limited private;

  =====
  --|protect procedure/function with TWO 'containers' in the parameter's
  --| list to be used as example :
  --|
  --|FUNCTION "="(L, R : DOUBLE_LIST) RETURN BOOLEAN IS
  --|
  --|   X_0      : GUARD.PROTECTS.SEMAPHORE_PROTECT_DOUBLE(SEMAPHORE_1 => L.ACCESS_TO_SEMAPHORE,
  --|                                                    SEMAPHORE_2 => R.ACCESS_TO_SEMAPHORE);
  --| BEGIN
  --|
  --|   RETURN L.REP = R.REP;
  --| END "=";
  --|
  =====

  type Semaphore_Protect_Double(Semaphore_1 : access Semaphore_Type;
                                Semaphore_2 : access Semaphore_Type)
  is limited private;

  private

  type Semaphore_Protect_Single(Semaphore : access Semaphore_Type)
  is new Ada.Finalization.Limited_Controlled with null record;

  type Semaphore_Protect_Double(Semaphore_1 : access Semaphore_Type;
                                Semaphore_2 : access Semaphore_Type)
  is new Ada.Finalization.Limited_Controlled with null record;

  procedure Initialize(Protect : in out Semaphore_Protect_Single);
  procedure Finalize(Protect  : in out Semaphore_Protect_Single);

  procedure Initialize(Protect : in out Semaphore_Protect_Double);
  procedure Finalize(Protect  : in out Semaphore_Protect_Double);

end Semaph.Protects;
```

10.10.4 fichier Semaph-Protects.adb

```
-- Version 1.0 July, 1999
-- Daniel.Gaudry@wanadoo.fr

with Ada.Text_Io;
with System;

package body Semaph.Protects
is
=====
--|creating an object of type semaphore_control seizes the semaphore
=====

procedure Initialize(Protect : in out Semaphore_Protect_Single) is
begin
  Ada.Text_Io.Put("INITIALIZE S");
  Protect.Semaphore.Seize;
end;

procedure Initialize(Protect : in out Semaphore_Protect_Double) is
use type System.Address;
begin
=====
--| the key is to seize the semaphore of both 'containers'
--| in the same order regardless of which is first
--| in the event that two different tasks call this very
--| procedure at the same time for the same two lists as for example :
--| task1
--| if (A=B) ...
--| task2
--| if (B=A) ...
--| which is the most difficult case to care for
--| the address is used to force the seize in the same order
--| in both calls thereby preventing deadlock
=====

if Protect.Semaphore_1.all'Address < Protect.Semaphore_2.all'Address
then
  Protect.Semaphore_1.Seize;
  Protect.Semaphore_2.Seize;

else
  Protect.Semaphore_2.Seize;
  Protect.Semaphore_1.Seize;

end if;

end;

=====
--| and at the end of its scope, the object is finalized and the semaphore released
--| S I M P L E !!!
=====

procedure Finalize(Protect : in out Semaphore_Protect_Single) is
begin
  Ada.Text_Io.Put("FINALIZE S");
  Protect.Semaphore.Release;
end;

procedure Finalize(Protect : in out Semaphore_Protect_Double) is
begin
  Ada.Text_Io.Put("FINALIZE D");
  Protect.Semaphore_1.Release;
  Protect.Semaphore_2.Release;
end;

end Semaph.Protects;
```

10.10.5 fichier task_3_a.ads

```
-- --|Daniel.Gaudry@wanadoo.fr
--|
--| M_28_A
--|
--| Version 1.00 June 02 nd 2000 initial coding
```

```
package Task_3_A
is
--|
--| T A S K S D E C L A R A T I O N S
```

```

--|          -----
--|
--|                      Scroll_When_Mouse_On_Frame
--|
task type Example_Of_Task_1_Task_Type
is
  pragma Storage_Size(4 * 1024);
  entry Start;
end Example_Of_Task_1_Task_Type;

--|
--|                      Scroll_When_Mouse_On_Frame
--|
task type Example_Of_Task_2_Task_Type
is
  entry Start;
  pragma Storage_Size(4 * 1024);
end Example_Of_Task_2_Task_Type;

--|
--|tasks instantiation
--|

Example_Of_Task_1_Task : Example_Of_Task_1_Task_Type;
Example_Of_Task_2_Task : Example_Of_Task_2_Task_Type;

Exit_The_Task : Boolean := False;
end Task_3_A;

```

10.10.6 fichier task_3_a.adb

```

with Ada.Text_IO;
--with Ada.Task_Identification;
with Semaph.Protects;
with Semaph;
with Ada.Exceptions;
pragma Elaborate_All(Semaph.Protects);

package body Task_3_A
is
--|
--| |=====|
--| | Example_of_task_1 |
--| |=====|
--|
task body Example_Of_Task_1_Task_Type
is
--|
--| |=====|
--| | M A I N   Example_of_task |
--| |=====|
--|
begin
loop
select
  accept Start
  do
--|
--| |-----|
--| | this is where the code of the task is |
--| | executed in exclusion to anything else |
--| |-----|
--|
Ada.Text_IO.Put_Line(" task 1 started");
end Start;
or
  terminate;
end select;
Independent_Process :
declare
begin
--|
--| |-----|
--| | this is where the code of the task is |
--| | executed AS AN INDEPENDENT PROCESS |
--| |-----|
--|
Loop

  exit when Exit_The_Task;
  Semaphore_Seize : declare
  S                : aliased Semaph.Semaphore_Type;
  Z                : Semaph.Protects.Semaphore_Protect_Single(Semaphore => S'Access);
  begin
--|
--| | SIMULATE HEAVY CALCULATIONS |
--|
Ada.Text_IO.Put("A");
delay 0.1;
Ada.Text_IO.Put("A");

```

```

        delay 0.1;
        Ada.Text_Io.Put("A");
        delay 0.1;

        --|
        --| simulate complex calculations
        --|
        delay 1.0;
    end Semaphore_Seize;
end loop;
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 1 Terminated");
exception
when Info : others => null;
Ada.Text_Io.Put_Line(" Example_Of_Task_1_Task_Type exception raised: "
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Info));
end Independent_Process;
end loop;
end Example_Of_Task_1_Task_Type;
--|
--| =====
--| Example_of_task_2
--| =====
--|
task body Example_Of_Task_2_Task_Type
is
--|
--| =====
--| M A I N Example_of_task
--| =====
--|
begin
loop
select
accept Start
do
--|
--| -----
--| this is where the code of the task is
--| executed in exclusion to anything else
--| -----
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 2 started");
end Start;
or
terminate;
end select;
Independent_Process_Declaration :
declare

begin
--|
--| -----
--| this is where the code of the task is
--| executed AS AN INDEPENDENT PROCESS
--| -----
--|
loop
exit when Exit_The_Task;
Semaphore_Seize :
declare
S : aliased Semaph.Semaphore_Type;
Z : Semaph.Protects.Semaphore_Protect_Single(Semaphore => S'Access);
begin
--|
--| put number on screen
--|
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;
Ada.Text_Io.Put("B");
delay 0.1;

--|
--| simulate complex calculations
--|
delay 0.95;
end Semaphore_Seize;
end loop;
Ada.Text_Io.Put_Line(" task 2 Terminated");

exception
when Info : others => null;
Ada.Text_Io.Put_Line("Example_Of_Task_2_Task_Type exception raised: "
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Info));
end Independent_Process_Declaration;
end loop;
end Example_Of_Task_2_Task_Type;
end Task_3_A;

```

10.10.7 fichier task_3.adb

```

--|
--| T A S K I N G E X A M P L E
--|

```

```

--|
--|
--| University of Paris 12 ADA Introductory Course Jan 2001
--| Daniel.Gaudry@wanadoo.fr
--|
--| Version 1.00 october 12th 2001 initial coding

-- this very simple tasking example will put on the screen
-- AAA from one task and BBB from the other task
-- screen
-- the following difficulties will be illustrated:
-- the pattern ( normally AAABBBAAABBB....)
-- will not be respected if the semaphoer is not used
-- because the screen can receive characters from the two tasks
-- at the same time resulting in an incorect order
-- a semaphore will be illustrated to remedy this problem

with Ada.Text_IO;-- this is a routine already available in ada for i/o of t e x t (strings)
with Task_3_A;
with Ada.Task_Identification;
--|
--|
--| TASK_3 |
--|
--|
procedure Task_3
is
  procedure Run_Tasks(Choice : in Boolean)
  is
    begin
      --| reset exit flag
      Task_3_A.Exit_The_Task := False;
      --|
      --| start task number 1
      --|
      Task_3_A.Example_Of_Task_1_Task.Start;
      --|
      --| start task number 2
      --|
      Task_3_A.Example_Of_Task_2_Task.Start;
      --|
      --| Simulate something going on here for 30 seconds
      --|
      for I in 1 .. 30 loop
        delay 1.0;
        Ada.Text_IO.Put(' ');
      end loop;
      --|
      --| set exit flag => both tasks will exit
      --|
      Task_3_A.Exit_The_Task := True;
      delay 3.0;-- wait for tasks to terminate
    end Run_Tasks;

begin
  Ada.Text_IO.Put_Line("the A's are from task 1, the B's from task 2 and the spaces from the main");
  --|
  --| put header and start both tasks without semaphore
  --|

  Run_Tasks(Choice => False);
  Ada.Text_IO.New_Line;
  --|
  --| is task number 1 still alive and running if so kill the task
  --|
  if Ada.Task_Identification.Is_Callable(T => Task_3_A.Example_Of_Task_1_Task'Identity)
  then
    abort Task_3_A.Example_Of_Task_1_Task;
  end if;
  --|
  --| is task number 2 still alive and running if so kill the task
  --|
  if Ada.Task_Identification.Is_Callable(T => Task_3_A.Example_Of_Task_2_Task'Identity)
  then
    abort Task_3_A.Example_Of_Task_2_Task;
  end if;
end Task_3;

```

10.11 QUATRIÈME EXEMPLE

10.11.1 Fichier a.adb

```

with Call_Task;

procedure A
is

```



```
begin
Call_Task.Calcul(Number => 70,
                 Task_Number => 1);
Call_Task.Calcul(Number => 60,
                 Task_Number => 2);
Call_Task.Calcul(Number => 50,
                 Task_Number => 3);
Call_Task.Calcul(Number => 40,
                 Task_Number => 4);
Call_Task.Calcul(Number => 30,
                 Task_Number => 5);
Call_Task.Calcul(Number => 20,
                 Task_Number => 6);
Call_Task.Calcul(Number => 10,
                 Task_Number => 7);
end A;
```

10.11.2 Fichier call_task.ads

```
package Call_Task
is
    procedure Calcul(Number : in Positive;
                    Task_Number : in Positive);
end Call_Task;
```

10.11.3 Fichier call_task.adb

```
with Ada.Text_Io;
with Task_Global;

package body Call_Task
is
    procedure Calcul(Number : in Positive;
                    Task_Number : in Positive)
    is
        Create_Task_Access : Task_Global.Create_Task_Access_Type := null;
        Local_Data_Access : Task_Global.Data_Access_Type := null;
        Data : Task_Global.Data_Type := (N => Number);
    begin
        --| create a fresh new data set and initialize it
        --|
        Local_Data_Access := new Task_Global.Data_Type'(Data);
        --| create a fresh new task with DISCRIMINANT INITIALIZED {to pass the data}
        --|
        Create_Task_Access := new Task_Global.Create_Task_Type(Data_Access => Local_Data_Access);
        --|
        --| start the task
        --|
        select
            Create_Task_Access.Create(Task_Number => Task_Number);
        or
            delay 0.2;
        --| The task wasn't ready, skip the command.
        --|
            Ada.Text_Io.Put_Line("task not ready");
        end select;
    end Calcul;
end Call_Task;
```

10.11.4 Fichier task_global.ads

```
Package Task_Global
is
    type Data_Type is record
        N : Integer;
    end record;
    --|
    --| global data types
    --|
    type Data_Access_Type is access all Data_Type;
    --|
    --| task create
    --|
    task type Create_Task_Type(Data_Access : Data_Access_Type)
    is
        pragma Storage_Size(12 * 1024);
        entry Create(Task_Number : in Integer);
    end Create_Task_Type;
    --|
    --| define access type for the task so that you can create several
    --|
    type Create_Task_Access_Type is access Create_Task_Type;
end Task_Global;
```

10.11.5 Fichier *task_global.adb*

```
with Ada.Text_IO;

package body Task_Global
is
  task body Create_Task_Type
  is
    Dummy : Integer;
  begin
    loop
      select
        accept Create(Task_Number : in Integer)
        do
          Dummy := Task_Number;
        end Create;
      or
        terminate;
      end select;

    Calcul_Of_Factorial :
    declare
      X : Data_Access_Type := Data_Access;
      Result : Long_Float := 1.0;
    begin
      Ada.Text_IO.Put_Line("task number "
        & Integer'Image(Dummy));
      for I in Long_Integer(2) .. Long_Integer(X.all.N) loop
        Result := Result * Long_Float(I);
        delay 0.01;
      end loop;
      Ada.Text_IO.Put_Line("factorial"
        & Integer'Image(X.all.N)
        & " ="
        & Long_Float'Image(Result));
    end Calcul_Of_Factorial;
  end loop;
end Create_Task_Type;
end Task_Global;
```

10.12 CINQUIÈME EXEMPLE

10.12.1 Fichier *Philosopher_Main.adb*

```
with Text_IO;
with Philosopher_Task;

procedure Philosopher_Main
is
begin
  --| demarrer chaque tache une pour chaque invité
  Philosopher_Task.Philosophes(1).Get_Id(1,"Gerry");
  Philosopher_Task.Philosophes(2).Get_Id(2,"Randy");
  Philosopher_Task.Philosophes(3).Get_Id(3,"Dan ");
  Philosopher_Task.Philosophes(4).Get_Id(4,"Carl ");
  Philosopher_Task.Philosophes(5).Get_Id(5,"Jean ");
end Philosopher_Main;
```

10.12.2 Fichier *Philosopher_Data.ads*

```
-- This example, and some code was
-- borrowed from the Ada teaching book "Ada: An Advanced Introduction", by
-- Narian Gehani, Prentice-Hall, 1983, pp 177-182.
--
```

```
-----
--EDIT HISTORY:
```

```
-- Created "The Mortal Dining Philosophers" 11/13/87 tak
-- Converted to "The Five Dining Ada Gurus" 11/19/87 tak
-- Prettied up for outside use             12/17/87 RLB
-- put in french D.G 02/26/2007
```

```
-----
package Philosopher_Data
is
    Num_Philosophes : constant := 5;
    subtype Id is Integer range 1 .. Num_Philosophes;
    subtype Philosophe_Name is String(1 .. 5);

end Philosopher_Data;
```

10.12.3 Fichier *Philosopher_Task.ads*

```
with Philosopher_Data;
package Philosopher_Task
is
    task type Ada_Philosophe
    is
        entry Get_Id(J : in Philosopher_Data.Id;
                    Name : in Philosopher_Data.Philosophe_Name);
    end Ada_Philosophe;

    task type Fork
    is
        entry Pick_Up;
        entry Put_Down;
    end Fork;

    task Host
    is
        entry Enter(Name : Philosopher_Data.Philosophe_Name);
        entry Leave(Name : Philosopher_Data.Philosophe_Name);
    end Host;
    --|declaration des taches :
    --|Il y a 5 fourchettes
    Forks : array (Philosopher_Data.Id) of Fork;
    --|il y a 5 philosophes
    Philosophes : array (Philosopher_Data.Id) of Ada_Philosophe;

end Philosopher_Task;
```

10.12.4 Fichier *Philosopher_Task.adb*

```
with Random_Normal;
with Ada.Text_IO;

package body Philosopher_Task
is
    --|
    --| cette tache a pour but d'obliger une fourchette PRECISE
    --| ( il y a 5 fourchettes) a etre reposee sur la
    --| table avant de pouvoir etre prise par une autre personne. cette tache se termine
    --| quant Ada_PHILOSOPHE se termine
    --|
    task body Fork
    is
        begin
            --|
            --| boucle classique des taches en ada
            --|
            loop
                select
                    --|
                    --| entree prendre une fourchette      P R E C I S E
                    --|                                     =====
                    accept Pick_Up
                    do
                        Ada.Text_IO.Put_Line(" fourchette prise");
                        null;
                    end Pick_Up;
                    --|
                    --| entree reposer une fourchette      P R E C I S E
                    --|                                     =====
            end select;
        end loop;
    end Fork;

end Philosopher_Task;
```

```

        accept Put_Down
        do
            Ada.Text_Io.Put_Line("  fourchette posee");
        null;
    end Put_Down;
    --|
    --| suite syntaxe tache
    --|
    or
    terminate;
end select;
end loop;
end Fork;
--|
--| GESTION ENTREE SORTIE DES PHILOSOPHES
--|
task body Host
is
--|
--| global pour host
--|
I : Integer := 0;--number of philosophers in the room
begin
loop
select
--|
--| test si entree possible
--|
when I < 4 =>
--a philosopher can enter if there are less then 4
--philosophers in the dining room.
--|
--| ok
--|
accept Enter(Name : Philosopher_Data.Philosophe_Name)
do
Ada.Text_Io.Put_Line("Bonjour "
                    & Name);

    null;
end Enter;
--|
--| nombre de philosophes
--|
I := I + 1;
--|
--|
--|
or
--|
--|
--|
accept Leave(Name : Philosopher_Data.Philosophe_Name)
do
Ada.Text_Io.Put_Line("AU revoir "
                    & Name);

    null;
end Leave;
--|
--| nombre de philosophes
--|
I := I - 1;
--|
--|
or
terminate;
end select;
end loop;
end Host;
--|
--| GESTION DU RESTAURANT ET DE LA TABLE
--|
task body Ada_Philosophe
is
--|
--|
--|
I
: Philosopher_Data.Id;--numero du philosophe
Max_Eats_Per_Day : constant := 4;
Times_Eaten      : Integer := 0;
Left_Fork_Number : Philosopher_Data.Id;
Right_Fork_Number : Philosopher_Data.Id;
My_Name          : Philosopher_Data.Philosophe_Name;
Random_Delay     : Long_Float;
begin
--|
--| noter la syntaxe differente de cette tache
--|
accept Get_Id(J : in Philosopher_Data.Id;
              Name : in Philosopher_Data.Philosophe_Name)
do
-- Get the identification number
--|
--|
--|
I := J;-- j disparaît après end Get_Id, il est mis en global pour la suite
--|
--|
--|

```

```

Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                    & " marche vers le restaurant");
--|
--| cette partie du code est en arret jusqu'a la fin du delai.
--|
Random_Delay := Random_Normal.Draw_Random(Mean      => 2.0,
                                          Standard_Deviation => 1.0,
                                          Max          => Long_Float'Last,
                                          Min          => 0.0);

Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                    & " attend pendant "
                    & Long_Float'Image(Random_Delay)
                    & " en marchant");
--|
--| attente
--|
delay_Duration(Random_Delay);
end Get_Id;
--|
--| les fourchettes sont numerotees a partir du numero du
--| philosophe (i):
--|
--|
--|          PHILOSOPHE          FOURCHETTE GAUCHE          FOURCHETTE DROITE
--|          1                  1                          2
--|          2                  2                          3
--|          3                  3                          4
--|          4                  4                          5
--|          5                  5                          1
--|
Left_Fork_Number := I;
Right_Fork_Number := I mod 5 + 1;
--|
--| le philosophe peut manger 4 fois
--|
while Times_Eaten /= Max_Eats_Per_Day loop

  Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                      & "discute avec son voisin ");
  --|
  --| calcul de l'attente avant d'entrer dans le restaurant
  --|
  Random_Delay := Random_Normal.Draw_Random(Mean      => 20.0,
                                          Standard_Deviation => 3.0,
                                          Max          => Long_Float'Last,
                                          Min          => 0.0);

  Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                      & " lis le menu"
                      & Long_Float'Image(Random_Delay));
  --|
  --| attente avant d'entrer dans le restaurant
  --|
  delay_Duration(Random_Delay);
  --|
  --| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
  --| si elle n'est pas vide
  --|
  Host.Enter(My_Name);

  Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                      & " entre et prend un siege ");
  --|
  --| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
  --| si elle n'est pas vide
  --|
  Forks(Right_Fork_Number).Pick_Up;
  Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                      & " prend sa fourchette droite ");
  --|
  --| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
  --| si elle n'est pas vide
  --|
  Forks(Left_Fork_Number).Pick_Up;
  Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                      & " prend sa fourchette droite ");
  --|
  --| calcul du temps pour manger
  --|
  Random_Delay := Random_Normal.Draw_Random(Mean      => 8.0,
                                          Standard_Deviation => 2.0,
                                          Max          => Long_Float'Last,
                                          Min          => 0.0);

  Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                      & " va manger pendant "
                      & Long_Float'Image(Random_Delay));
  --|
  --| attente du temps pour manger
  --|
  delay_Duration(Random_Delay);
  --|
  --| repas termine: poser la fourchette gauche : elle devient libre
  --| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante

```

```

--| si elle n'est pas vide
--|
Forks(Left_Fork_Number).Put_Down;
Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                    & " a fini et repose sa fourchette gauche");
--|
--| repas termine: poser la fourchette droite : elle devient libre
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
Forks(Right_Fork_Number).Put_Down;
Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                    & " repose sa fourchette droite");
--|
--| nombre de repas
--|
Times_Eaten := Times_Eaten + 1;

Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                    & " se leve et part");
--|
--| appel a une entree de tache: doit attendre dans la queue correspondante
--| si elle n'est pas vide
--|
Host.Leave(My_Name);
end loop;

Ada.Text_Io.Put_Line(My_Name
                    & " va se coucher");
-- c'est la fin de cette tache elle disparaît
end Ada_Philosophe;
end Philosopher_Task;

```

10.12.5 Fichier *Random_Normal.ads*

```

package Random_Normal
is
    function Draw_Random(Mean           : in    Long_Float;
                        Standard_Deviation : in    Long_Float;
                        Max             : in    Long_Float := Long_Float'Last;
                        Min             : in    Long_Float := Long_Float'First)
    return Long_Float;

    private

    subtype Index_Type is Integer range 0 .. 623;
    type Mod_32_Type is mod 2 ** 32;
    type Mod_64_Type is mod 2 ** 64;
    type Mod_32_Array_Type is array (Index_Type'Range) of Mod_32_Type;

    Mod_32_Array : Mod_32_Array_Type := (others => Mod_32_Type'First);
    Index        : Index_Type       := Index_Type'First;
    First_Time   : Boolean           := True;
end Random_Normal;

```

10.12.6 Fichier *Random_Normal.adb*

```

--
--          M E R S E N N E   T W I S T E R
--          =====
--
-- Pseudocode
-- The following generates uniformly 32 bit integers in the range [0, 2^32 - 1]
-- with the MT19937 algorithm:
-- // Create a length 624 array to store the state of the generator
-- var int[0..623] MT
-- var int y
-- // Initialise the generator from a seed
-- function initialiseGenerator ( 32-bit int seed ) {
--     MT[0] := seed
--     for i from 1 to 623 { // loop over each other element
--         MT[i] := last_32bits_of((69069 * MT[i-1]) + 1)
--     }
-- }
--
-- // Generate an array of 624 untempered numbers
-- function generateNumbers() {
--     for i from 0 to 622 {
--         y := 32nd_bit_of(MT[i]) + last_31bits_of(MT[i+1])
--         if y even {

```

```
--      MT[i] := MT[(i + 397) % 624] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--      } else if y odd {
--      MT[i] := MT[(i + 397) % 624] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--      bitwise_xor (2567483615)
--      }
--    }
--    y := 32nd_bit_of(MT[623]) + last_31bits_of(MT[0])
--    if y even {
--    MT[623] := MT[396] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--    } else if y odd {
--    MT[623] := MT[396] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--    bitwise_xor (2567483615)
--    }
--  }
--
-- // Extract a tempered pseudorandom number based on the i-th value
-- function extractNumber(int i) {
--   y := MT[i]
--   y := y bitwise_xor (right_shift_by_11_bits(y))
--   y := y bitwise_xor (left_shift_by_7_bits(y) bitwise_and (2636928640))
--   y := y bitwise_xor (left_shift_by_15_bits(y) bitwise_and (4022730752))
--   y := y bitwise_xor (right_shift_by_18_bits(y))
--   return y
-- }
--
--
```

-- Reference
 -- M. Matsumoto and T. Nishimura, Mersenne twister: A 623-dimensionally
 -- equidistributed uniform pseudorandom number generator,
 -- ACM Trans. on Modeling and Computer Simulations, 1998.

```
with Ada.Exceptions;
with Ada.Numerics.Generic_Elementary_Functions;-- for **, sin, log, exp .....
with Ada.Text_IO;
```

```
package body Random_Normal
is
  -----
  | Initialize_Generator |
  -----

  --| Initialise the generator from a seed
  --|
  procedure Initialize_Generator(Seed : in      Mod_32_Type := 5489)
  is
  --|
  --| needed to avoid 32 bits to overflow when *1812433253 ( see below)
  --|
  Mod_64 : Mod_64_Type;
  begin
  --| get start from seed
  Mod_32_Array(0) := Seed;--and 16#FFFFFFFF#;
  --|
  --| loop to fill the array from seed ( done once at init)
  for I in 1 .. Mod_32_Array'Last loop
  --|
  --| no risk to overflow: changed to 64 bits storage before operation
  --|
  Mod_64 := Mod_64_Type(Mod_32_Array(I - 1)
  xor Mod_32_Array(I - 1) / 2 ** 30) + Mod_64_Type(I);
  --|
  --| here the risk is avoided 32 bits *1812433253 cannot overflow in 64 bit storage
  --|
  Mod_64 := 1812433253 * Mod_64;
  --|
  --| zero all high order bits keeping only 32 and back to 32 bit storage
  Mod_32_Array(I) := Mod_32_Type(Mod_64 and 16#FFFFFFFF#);
  end loop;
  --|
  --|
  --| error handler
  --|
  exception
  --|
  when Programing_Error : others =>
  Ada.Text_IO.Put("Random_Normal.Initialize_Generator"
  & Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
  end Initialize_Generator;
  -----
  | Generate_a_new_array |
  -----

  procedure Generate_A_New_Array
  is
  -- Generate a new array of 64 untempered numbers from the previous state of the array
  is
  end Generate_A_New_Array;
end Random_Normal;
```

```

Y : Mod_32_Type;
begin
  --|
  --| loop
  --|
  for I in Index_Type'First .. (Index_Type'Last - 1) loop
    Y := (Mod_32_Array(I) and 16#80000000#) + (Mod_32_Array(I + 1) and 16#7FFFFFFF#);
    --|
    --| odd or even
    --|
    if (Y and 1) = 1
    then
      Mod_32_Array(I) := Mod_32_Array((I + 397) mod (Index_Type'Last + 1))
      xor Y / 2 xor 2567483615;
    else
      Mod_32_Array(I) := Mod_32_Array((I + 397) mod (Index_Type'Last + 1)) xor Y / 2;
    end if;
  end loop;
  --|
  --| last one
  --|
  Y := (Mod_32_Array(Index_Type'Last) and 16#80000000#) + (Mod_32_Array(0) and 16#7FFFFFFF#);
  --|
  --| odd or even
  --|
  if (Y and 1) = 1
  then
    Mod_32_Array(Index_Type'Last) := Mod_32_Array(Index_Type'Last) xor Y / 2 xor 2567483615;
  else
    Mod_32_Array(Index_Type'Last) := Mod_32_Array(Index_Type'Last) xor Y / 2;
  end if;
  --|
  --|
  --|
  --|
  --|
  exception
  when Programing_Error : others =>
    Ada.Text_Io.Put("Random_Normal.Generate_A_New_Array"
    & Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
end Generate_A_New_Array;
--|
--|
--| Generate_Numbers |
--|
--|
function Generate_Numbers
return Mod_32_Type
is
Y : Mod_32_Type;
begin
  --|
  --| init
  --|
  if First_Time
  then
    Initialize_Generator(Seed => 5489);
    First_Time := False;
    Index      := 0;
    Generate_A_New_Array;
  end if;
  --|
  --| see algo
  --|
  Y := Mod_32_Array(Index);
  Y := Y xor (Y / 2 ** 11);
  Y := Y xor (Y * 2 ** 7 and 2636928640);
  Y := Y xor (Y * 2 ** 15 and 4022730752);
  Y := Y xor (Y / 2 ** 18);
  --|
  --| all used up ? if so shuffle array, if not increment index for next call
  --|
  if Index = Index_Type'Last
  then
    Index := Index_Type'First;
    Generate_A_New_Array;
  else
    Index := 1 + Index;
  end if;
  --|
  --| debug
  --|
  --Ada.Text_Io.Put(" Index"
  --& Index_Type'Image(Index)
  --& " Y"
  --& Mod_32_Type'Image(Y));
  --|
  --| done
  --|
  return Y;
  --|
  --|
  --|
  --|
  --|
  exception

```

=====
error handler
=====

=====
error handler
=====


```

when Programing_Error : others =>
Ada.Text_Io.Put("Random_Normal.Generate_Numbers"
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
return 0;
end Generate_Numbers;
--|
--|         | Draw_Random |
--|         |-----|
--|
function Draw_Random(Mean          : in   Long_Float;
                    Standard_Deviation : in Long_Float;
                    Max            : in   Long_Float := Long_Float'Last;
                    Min            : in   Long_Float := Long_Float'First)
return Long_Float
is
--|
--|         | Get_One |
--|         |-----|
--|
function Get_One
return Long_Float
is
--|
--| needed to get log and ** on float
--|
package Math is new Ada.Numerics.Generic_Elementary_Functions(Float_Type => Long_Float);

function Ln(X : in Long_Float)
return Long_Float
renames Math.Log;

function "*" (X : in Long_Float;
             Y : in Long_Float)
return Long_Float
renames Math.*;

X          : Long_Float;
Y          : Long_Float;
Radius     : Long_Float;
Normal_Random : Long_Float;

begin
--|
--| box muller transform ( from a random 0..1 to normal distribution)
--| z= x square root(-2Ln r/r)
--|
loop
--|
--| get two random in the range 0 .. 2**32
--| and change range from 0 .. 2**32 to 0.0 .. 1.0
--|
Y := Long_Float(Generate_Numbers) / (2.0 ** 32 - 1.0);
X := Long_Float(Generate_Numbers) / (2.0 ** 32 - 1.0);
--|
--| change to -1.0 .. 1.0
--|
X := X * 2.0 - 1.0;
Y := Y * 2.0 - 1.0;
--|
--| check if within unit circle
--|
Radius := X ** 2 + Y ** 2;

exit when Radius > 0.0 and Radius < 1.0;
end loop;
--|
--| change into normal distribution with mean 0 and SD=1
--|
Normal_Random := X * (- 2.0 * Ln(Radius) / Radius) ** 0.5;
--|
--| change from normal with mean 0 and SD=1 into mean and sd as needed
--|
Normal_Random := Normal_Random * Standard_Deviation + Mean;
--|
--| done
--|
return Normal_Random;
--|
--|
--|         =====
--|         e r r o r   h a n d l e r
--|         =====
--|
exception

when Programing_Error : others =>
Ada.Text_Io.Put("Random_Normal.Get_One"
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
return 0.0;
end Get_One;
--|
--|         | Draw_Random |
Result : Long_Float;
begin
--|
--| check if within limits, if not try again

```

```

--|
loop
  Result := Get_One;
  --Ada.Text_Io.Put( " Result"
  --& Long_Float'Image(Result));
  exit when Result in Min .. Max;
end loop;
--|
--|done
--|
return Result;
--|
--|
--|
--|
--|
exception

when Programing_Error : others =>
Ada.Text_Io.Put("Random_Normal.Draw_Random"
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
return 0.0;
end Draw_Random;
end Random_Normal;

```

=====

e r r o r h a n d l e r

=====

11 ALGORITHMIQUE

11.1 INTRODUCTION

Les structures de base permettent une approche systématique du ou des problèmes posés car elles sont spécialisées de par leur propriétés.

11.1.1 Grammaires et langage formel, automates à états finis

Ils permettent de valider une entrée utilisateur, adresse, expression,... de faire le découpage de données en éléments individuels, de reconnaissance de mots d'un langage.

11.1.2 Table de hashing

Une table de hashing permet la recherche, l'ajout et la suppression d'enregistrements en optimisant la rapidité des opérations.

11.1.3 Stack

Un stack permet de stocker des informations et de les lire dans l'ordre inverse de l'ajout.

11.1.4 Queue

Une queue permet de stocker des informations et de les lire dans l'ordre de l'ajout.

11.1.5 Arbre binaire

Un arbre binaire permet le stockage de données en ordonnant leur valeurs. Il peut être lu (entres autre) de façon à ce que les données soit triées en ordre croissant. Il permet un accès aux données en un temps au plus égal à $O(\log N)$. Il permet toutes sorte d'applications.

11.1.6 Arbre dictionnaire

Un arbre dictionnaire permet le stockage de mots et leur recherche en un temps de l'ordre de $O(\text{taille du mot})$.

11.1.7 Graphe

Un graphe permet l'association de données en créant des "chemins" entre elles. Il peut être parcouru de diverses manières y compris par la recherche du plus court chemin entre deux données.

11.1.8 Tris

Permet d'ordonner des données selon un opérateur de comparaison défini par l'utilisateur.

11.1.9 Ensemble

Permet toutes les opérations classiques sur les ensembles: union, intersection,.....

11.1.10 Anneau

C'est une liste circulaire double.

11.2 GRAMMAIRES ET LANGAGE FORMEL, AUTOMATES À ÉTATS FINIS

11.2.1 Les abréviations

Les abréviations utilisées sont les suivantes :

{ xxxxxx }	veut dire	0 à n répétitions de xxxxxx
[yyyyyy]	veut dire	yyyyyy est optionnel
	veut dire	ou
::=	veut dire	défini par
<AA>		AA non terminal (utilisé pour définir la grammaire)
'BB'		BB terminal (caractère, ou mot appartenant au langage)

11.2.2 Fonction

Une fonction sera définie comme suit:

```
'Fonction' <nom_de_fonction>(<nom_de_variable> : <type_de_variable>
{';' <nom_de_variable> : <type_de_variable>})
'renvoie' <type_de_variable>
<déclaration> 'Début' <instruction> {<instruction>}}
'fin fonction'
```

11.2.3 Procédure

Une procédure sera définie comme suit:

```
'Procédure' <nom_de_procédure> ( <nom_de_variable> : <type_de_variable>
{';' <nom_de_variable> : <type_de_variable> })
<déclaration> 'Début' <instruction> {<instruction>}}
'fin procédure'
```

11.2.4 L'algorithme

```
algorithme ::= <nom_algo>
<déclaration>
<block_instructions>
```

11.2.5 La déclaration

```
déclaration ::= 'Variable'
{<nom_de_variable> ':' <type_de_variable>}
```

11.2.6 L'instruction

```
instruction ::= <nom_de_variable > '←' <expression>
| <expression_multiple>
| 'renvoi' '(' <nom_de_variable > ')'
```

11.2.7 L'expression multiple

```
expression_multiple ::= <test>
| <itération>
| <appel_procedure>
```

11.2.8 Le test

```
test ::= 'si' <expression >
' alors'
<instruction>
{<instruction>}
[' sinon'
<instruction>
{<instruction>}]
' fin si'
```

11.2.9 L'itération

```
itération ::= 'tant que'
<expression>
' boucle'
<instruction>
{<instruction>}
' fin boucle'
```

11.2.10 Le block d'instruction

```
block_instructions ::= 'Début'
<instruction>
{<instruction>}
'Fin'
```

11.3 INVARIANT DE BOUCLE ET VALIDATION

Un invariant de boucle est une relation entre les variables d'un programme possédant les propriétés suivantes:

- Cette relation est vraie avant l'entrée dans la boucle.
- Cette relation est vraie avant chaque itération (tour de la boucle) et reste vraie avant la dernière itération de la boucle.
- Quant la boucle est terminée, l'invariant de boucle possède une propriété qui permet de démontrer la validité de l'algorithme par comparaison avec une propriété mathématique du problème à résoudre.

11.3.1 Utilisation de l'invariant de boucle

Comme premier exemple d'utilisation, nous considéreront un programme qui fait la somme de tous les éléments contenus dans un tableau. Soit T le tableau. La somme S de tous les éléments du tableau se définit comme:

Sum = T(1)+.. + T(i). Cette formulation souligne le fait que l'invariant est une expression qui est toujours VRAIE

Voici le code d'une telle fonction:

```
function Sum(T : in      My_Array_Type)
return Integer
is
S : Integer;
begin
S := 0;
for I in T'Range loop
-- s <= T(1) + ... + T(i-1)
  S := S + T(I);
end loop;
-- s <= T(1) + ... + T(N)
return S;
end Sum;
```

Les commentaires indiquent l'usage de l'invariant de boucle pour justifier de la validité du code. La première fois que l'itération est exécutée, $i=1$ et $s=0$ avant et $s=t(1)$ après la première itération. L'utilisation d'une boucle « for » cache une partie du fonctionnement. Un programme avec une boucle « while » est beaucoup plus clair:

```
function Sum(T : in      My_Array_Type)
return Integer
is
S : Integer;
I : Integer := T'First;
begin
S := 0;
while I in T'Range loop
-- s <= T(1) + ... + T(i-1)
  S := S + T(I);
  I := I + 1;
end loop;
-- s <= T(1) + ... + T(n)
return S;
end Sum;
```

Maintenant, nous pouvons écrire les conditions de validité d'une itération :

- L'invariant est vrai avant le début de la boucle : $S := 0$;
- L'invariant est vrai pendant l'exécution de la boucle.
- L'indice indique l'avancement du calcul.
- La boucle se termine avec la dernière itération.
- Après l'exécution l'invariant est toujours vrai et correspond au but recherché.

11.4 COMPLEXITÉ DES ALGORITHMES

11.5 TEMPS D'EXÉCUTION DES ALGORITHMES

12 LES STRUCTURES CLASSIQUES

Une structure est utilisée pour enregistrer, stocker et traiter des données selon des propriétés qui dépendent du type de structure. Pour simplifier et rationaliser, toutes les structures, seront munies d'opérations utilisant les mêmes noms (y compris dans le cas ou des noms spécifiques ou consacrés par l'usage existent déjà). Ces structures auront leur intégrité protégée: les seuls accès possibles aux données et à leur stockage se feront obligatoirement en utilisant les opérations dont la structure est munie.

12.1 L'ITÉRATEUR

Dans toutes ces structures, l'accès direct au stockage utilisé sera impossible, il faut donc proposer à l'utilisateur toutes les opérations nécessaires. L'une d'entre elle, l'accès direct en utilisant, par exemple, l'indice du tableau ou sont stockées les données devient impossible. Une opération spéciale remplacera cet accès direct:

Toutes ces structures seront donc munies d'une opération spéciale: un **itérateur**. Cette abstraction, qui remplace une boucle accédant directement au stockage utilisé par la structure, est un objet qui permet de visiter tous les éléments stockés dans la structure. La visite se fera dans l'ordre spécial déterminé par le type de la structure utilisée (y compris sans aucun ordre particulier si la structure utilisée n'en spécifie aucun). Cet itérateur sera divisé en plusieurs sous-opérations qui fonctionnent comme suit pour que la variable **élément** prenne successivement toutes les valeurs des éléments stockés dans la structure:

Pseudo-code d'utilisation de l'itérateur :

un_itérateur ← **initialisation**

boucle tant que non **fini**(un_itérateur)

élément ← **valeur**(un_itérateur)

suivant(un_itérateur)

fin boucle

Toutes les structures seront munies des opérations suivantes permettant d'utiliser l'itérateur:

initialisation

Met à jour toutes les variables de l'itérateur, charge la première valeur et renvoie une variable de type itérateur (on peut avoir besoin de plus d'un itérateur).

fini

Renvoie faux tant qu'il reste des éléments non visités, vrai quant tous les éléments sont visités

valeur

Renvoie l'élément courant.

suivant

Passé à l'élément suivant si il existe.

12.2 INTRODUCTION

Les structures classiques seront codées en utilisant le concept de générique. De cette façon, elles pourront être utilisées quelque soit le type de variable.

12.3 LA TABLE DE HASHING

Une table de hashing est une structure permettant le stocker et de retrouver **très** rapidement des données. L'ajout, la recherche et l'effacement sont basées sur une **clé pour laquelle on peut définir l'opérateur logique égal**. L'algorithme de la version à taille fixe nécessite également de définir deux éléments spéciaux: **vide** et **déjà utilisé**. L'ordre des données à l'intérieur de la structure peut être considéré comme aléatoire. L'itérateur visitera donc chaque élément mais sans aucun ordre.

L'idée de base de la table de hashing consiste à transformer la clé en l'indice d'un tableau en dispersant autant que possible les valeurs numériques obtenues pour améliorer la vitesse. Pour l'implémentation utilisant un tableau simple de taille fixe, Il faut utiliser un tableau dont la taille est un nombre premier plus grand d'un facteur 2 que le nombre prévu d'éléments à y ajouter.

Il est évident qu'il existe **TOUJOURS** plus d'éléments possibles que de places dans le tableau. Il est donc **certain que deux clés différentes seront traduites dans le même indice**. Cela s'appelle une **collision**. Son traitement est différent selon le type d'implémentation choisi (taille fixe dans un tableau simple ou taille variable dans un tableau chaîné avec pointeurs).

12.3.1 Vitesse de traitement

Soit α le rapport du nombre d'éléments à la taille du tableau

Opération	Tableau Simple	Tableau Chaîné
Addition ou Recherche infructueuse	$O(1/(1-\alpha))$	$O(1+\alpha)$
Recherche ou addition fructueuse	$O(1/\alpha * \ln(1+\alpha))$	$O(1+\alpha)$

Ces résultats ne sont réalistes que si le nombre d'éléments est petit, dans le cas contraire des contraintes indépendantes du raisonnement algorithmique entrent en jeu pendant l'exécution: saut de page de mémoire, défaut de page mémoire, passage en mémoire virtuelle avec accès disque,.....

12.3.2 Traduction de la clé en un nombre

C'est l'étape fondamentale de fonctionnement d'une table de hashing. Elle se décompose généralement en deux étapes:

1. Transformation des caractères de la clé en un nombre quelconque (optionnel si la clé est déjà numérique)
2. Transformation du nombre quelconque en indice du tableau compris entre le premier et le dernier.

Il existe de nombreuses façons de faire. En voici quelques unes:

12.3.2.1 Numérisation par addition

Les valeurs ASCII des caractères de la clé sont additionnées modulo N.

12.3.2.2 Partage d'emplacement mémoire

Un emplacement mémoire, généralement 32 bits, est partagé entre un entier sans signe codé sur 32 bits et une chaîne de 4 caractères codées selon le code ASCII. On découpe la série de caractères à coder 4 par 4 et on additionne les valeurs numériques correspondant à l'entier sans signe partageant le même espace mémoire (sans retenue dans ce cas). Si le nombre de caractères n'est pas divisible par 4 on complète avec des espaces ou toute autre valeur.

Exemple avec abcdefghij

Pour mieux comprendre prenons abcd en binaire sur 32 bits.

abcd en binaire sur 32 bits : 01100100011000110110001001100001

Notez le fait que a est stocké à droite du mot sur 32 bits, en non pas à gauche comme on pourrait le penser : il y a deux types de stockage possibles appelés little endian et big endian et le constructeur du matériel a choisi l'un des deux modes, cela ne change pas la validité de ce code, mais ce n'est pas toujours le cas.

a b c d	traduit en entier	1 6 8 4 2 3 4 8 4 9	total	1 6 8 4 2 3 4 8 4 9	
e f g h	traduit en entier	1 7 5 1 6 0 6 8 8 5	total	1 2 8 8 3 5 8 0 8 7	noter l'overflow
β β i j	traduit en entier	1 7 8 5 2 7 4 4 0 0	total	9 2 6 1 4 8 8 4 0	

(avec β= espace)

la valeur numérisée de abcdefghij = 926148840

Le code ada:

```
with Unchecked_Conversion;
with Ada.Text_IO;

.....

Modulo : constant Integer := 2 ** 31 - 1; -- par exemple

function Hash(String_To_Be_Hashed : in String)
return Integer
is
type Hash_Value_Type is mod Modulo;
Flag : Boolean := False;
First : Integer;
Last : Integer;
Temp : Hash_Value_Type := Hash_Value_Type'First;
Value : Hash_Value_Type := Hash_Value_Type'First;
--|
--| CALCULATE THE NUMBER OF CHARACTERS THAT FIT IN AN INTEGER
--|
Chars_In_Int : constant := Integer'Size / Character'Size;
--|
--| CREATE AND DECLARE SUCH A STRING
```



```

--|
subtype Substring is String(1 .. Chars_In_Int);
S : Substring;
--|
--| THIS FUNCTION :
--| ASSIGNS THE SAME ADDRESS TO THE STRING TYPE SUBSTRING AND AN INTEGER AND
--| RETURNS THE INTEGER VALUE
--|
function Substring_To_Integer is new Unchecked_Conversion(Source => Substring,
Target => Integer);
begin
--| GET THE FIRST CHARACTER TO HASH
--|
First := String_To_Be_Hashed'First;
--| LOOP TILL ALL CHARACTERS HASHED
--|
Main_Cycle :
loop
--| SET THE END OF THE SLICE TO BE CUT
--|
Last := First + Chars_In_Int - 1;
--| IS IT THE END OF THE STRING TO HASH
--|
if Last >= String_To_Be_Hashed'Last
then
--| YES PAD WITH SPACES
--|
S := (S'Range => ' ');

S((Last - String_To_Be_Hashed'Last + 1) .. Chars_In_Int)
:= String_To_Be_Hashed(First .. String_To_Be_Hashed'Last);
--| THIS IS THE END OF THE HASHING
--|
Flag := True;
else
--| NO CUT A SLICE
--|
S := String_To_Be_Hashed(First .. Last);
end if;
--| TRANSLATE STRING TO INTEGER AND GET MODULO VALUE
--|
Temp := Hash_Value_Type(Substring_To_Integer(S) mod Modulo);
--| KEEP ADDING (MODULO)
--|
Value := Value + Temp;
--| over exit
--|
exit Main_Cycle when Flag;
--| not over go to next slice
--|
First := Last + 1;
end loop Main_Cycle;
--| return integer value
--|
return Integer(Value);
end Hash;

```

12.3.2.3 Attribution d'une valeur numérique à chaque caractère

On affecte, généralement par tirage au hasard, un chiffre à chaque caractère et on fait la somme des valeurs correspondant aux caractères à stocker.

Le code ada:

```

with Ada.Text_IO;
with Ada.Numerics.Discrete_Random;

.....

subtype Normal_Character_Type is Character range Character'Val(16#07#) .. Character'Val(16#FF#);
type Special_Integer_Type is mod 2 ** 22;

type Random_Value_Of_Character_Array_Type is
array(Normal_Character_Type'Range) of Special_Integer_Type;

package Random_Integer_Package is new
Ada.Numerics.Discrete_Random(Result_Subtype => Special_Integer_Type);

Random_Value_Of_Character_Array : Random_Value_Of_Character_Array_Type;

```

```

Random_Integer_Generator      : Random_Integer_Package.Generator;
--|
--|      |=====|
--|      |  Init  |
--|      |=====|
--|
--| create random values associated with every character
--|
procedure Init(Seed : Long_Integer := 10009)
is
begin
--| initialize Randomize_Note_Name with seed
--|
Random_Integer_Package.Reset(Gen      => Random_Integer_Generator,
                             Initiator => Integer(Seed));
--|
--| initialize Random_Value_Of_Character_Array() with a random number
--|
for K in Normal_Character_Type'Range loop
    Random_Value_Of_Character_Array(K)
        := Random_Integer_Package.Random(Gen => Random_Integer_Generator);
end loop;

Number_Of_Collision := 0;
Number_Of_Hash      := 0;
end Init;
--|
--|      |=====|
--|      | Hash_Of |
--|      |=====|
--|
function Hash_Of(S           : in      String;
                 Hash_Table_Size : in   Long_Integer := 1021)
return Long_Integer
is
    K       : Special_Integer_Type := 0;
    N       : Special_Integer_Type := 0;
    M       : Special_Integer_Type := 1;
    Hash_Value : Long_Integer;
begin
--|
--| an empty string needs not hashing and always returns the same value
--|
if S = ""
then
    raise Hashing_Empty_String;
end if;
--|
--| use the random look up table and add time m
--|
for L in S'Range loop
    N := Random_Value_Of_Character_Array(S(L));
    K := K + M * N;
    M := 1 + M;
end loop;
--|
--| apply modulo to keep index in user's range
--|
Hash_Value := Long_Integer(K) + Long_Integer(S'Size);
Hash_Value := Hash_Value mod Hash_Table_Size;
--|
--| modulo can return zero which is not a valid index
--|
return Hash_Value + 1;
--|
--| non text string with strange ascii char not in Normal_Character_Type'range
--|
exception
when Constraint_Error =>
    raise Hashing_Empty_String;
end Hash_Of;

```

12.3.2.4 Numérisation par multiplication

Si la clé est déjà numérique, une formule souvent employée est (calculs en réels) :

$$\text{hash} \leftarrow \lfloor m (\text{clé } A \text{ modulo } 1) \rfloor$$

Avec $\lfloor X \rfloor$ = partie entière de $(x - 0.5)$

$$A : (\sqrt{5} - 1)/2 = 0.6180339887498948502129840487651080138676$$

Par exemple si clé = 123456

On a pour un tableau de 16381 places ($m = 16381$ est un nombre premier et c'est IMPORTANT) :

$$\text{Hashing} = \lfloor 16381 (123456 * 0.6180339887498948502129840487651080138676 \text{ modulo } 1) \rfloor$$

$$= \lfloor 16381 (76300.00411510701862738415002240799367428 \text{ modulo } 1) \rfloor$$

= ⌊ 16381 (0.00411510701862738415002240799367428) ⌋
 = ⌊ 67.40956807823900001630512690553587162867 ⌋
 =66

```
code_ada:
function Hash_By_Multi(Cle      : in      Long_Float;
                      Table_Size : in      Integer)
return Integer
is
A : constant Long_Float := 0.6180339887498948502129840487651080138676;
M : Long_Float      := Long_Float(Table_Size);
Z : Long_Float;
begin
Z := Cle * A;
Z := Z - Long_Float(Long_Integer(Z)); -- modulo 1
Z := M * Z;
return Integer(Z - 0.5);
end Hash_By_Multi;
```

12.3.2.5 Numérisation par division

Hashing ← clé modulo m

Extrêmement simple!!! et surtout utilisé pour un re hash après collision.

12.3.2.6 Numérisation quadratique

Surtout utilisée pour les collision

Hash ← (ancienne valeur de hash + $C_1i + C_2i^2$) modulo taille du tableau

I : nombre d'essais successifs (après collisions)

12.3.2.7 Numérisation par décalage et manipulation des bits

Cette Méthode donne de très bons résultats:

(H & Z sur 32 bits sans signe)

H ← 0

Boucle sur tous les caractères de la clé

Décaler H de 4 bits vers la gauche

H ← H + valeur ASCII du caractère courant

Si l'un des 4 bits de poids le plus élevé est égal à 1

Alors

Z ← H

Décaler H de 24 bits vers la droite

H ← H xor Z

Mettre à 0 les 4 bits de poids le plus élevé de H

Fin si

Fin boucle

Renvoi H modulo la taille du tableau

Code ada:

```
Type index_type is mod .....;-- taille du tableau (nombre premier)
```

```
function H_Of(The_String : in      String)
return Index_Type
is
--|
--| From Compilers principles, techniques and tools
--| AHO et all addison wesley      page 436
--|
type H_Type is mod 2 ** 32;
H : H_Type := H_Type'First;
Z : H_Type := H_Type'First;
begin
for I in The_String'Range loop
H := H * 2 ** 4;
H := H + Character'Pos(The_String(I));
```

```

if (H and 16#F0000000#) /= 0
then
  Z := H;
  H := H / 2 ** 24;
  H := H xor Z;
  H := H and 16#0FFFFFFF#;
end if;
end loop;
return Index_Type(H mod (1 + H_Type(Index_Type'Last)));
end H_Of;

```

12.3.3 Les collisions et leur résolution

Choisir un nombre premier compris entre 1 et m (environ m/3 par exemple) soit K ce nombre qui est toujours le même!!!

Nouveau hash ← (ancien hash + k) modulo taille du tableau

12.3.4 Table de Hashing: Implémentation avec un tableau simple

Les pseudo code sont écrits avec une taille de tableau et un ajout après collision. L'ajout après collision est environ la taille du tableau divisé par 3 (Nombre premiers). Il faut définir la fonction logique =, et les élément rien et déjà utilisé.

12.3.4.1 Données et Types de données:

Déclaration du générique

```

generic
type Data_Type is private;
Null_Record      : Data_Type;-- rien
Record_Already_Used : Data_Type;-- déjà utilisé

type Index_Type is mod <>;-- nécessaire pour les opérations modulo
Increment_After_Collision : Index_Type;-- devra être premier environ la taille du tableau/3

--|
--| for = operator
--|
with function "=" (Left : in Data_Type;
                  Right : in Data_Type) return Boolean is <>;

```

Exemple d'instantiation

```

--|
--| index definition for the hash table
--|
type Index_Type is mod 2 ** 18 - 1;-- prime
--|
--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;
--|
--| beware : Left may be different from right while Left.all=right.all
--| define = for the hash table algo
--|
function "=" (Left : in My_Data_Type;
             Right : in My_Data_Type)
return Boolean
is
begin
return Left.all = Right.all;
end "=";
--|
--| the algo needs these two to be defined as not in normal use
--|
Null_Record      : constant My_Data_Type := new String'("~");-- rien
Record_Already_Used : constant My_Data_Type := new String'("@");-- déjà utilisé
--|
--| instantiation
--|
package H_Table is new Simple_Hash(Data_Type           => My_Data_Type,
                                Null_Record           => Null_Record,
                                Record_Already_Used   => Record_Already_Used,
                                Increment_After_Collision => 255,-- prime
                                Index_Type            => Index_Type,
                                "="                   => "=");

```

Limited private pour obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.

```
package Simple_Hash
is
  Record_Not_Found_On_Delete      : exception;
  type Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Index_Type := Index_Type'Last) is limited private;
  type Iterator_Type is limited private;

  .....

private
```

La table est déclarée avec un indice et un contenu inconnus à ce stade, ils seront précisés à l'instantiation.

```
type Hash_Table_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Data_Type;
```

La table de hashing est déclarée comme record avec le tableau rempli vide et le nombre d'élément stockés. La variable est déclarée aliased pour permettre de la désigner par un pointeur.

```
type Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Index_Type := Index_Type'Last)
is
  record
    Hash_Table_Array : aliased Hash_Table_Array_Type(0 .. Number_Of_Buckets)
    := (others => Null_Record);
    How_Many_Stored : Natural := 0;
  end record;
```

Le type du pointeur sur le tableau

```
type Hash_Table_Array_Access_Type is access all Hash_Table_Array_Type;
```

Le type de l'itérateur est un record comprenant: le pointeur sur le tableau, le booléen de fin, l'indice courant et le dernier indice du tableau.

```
type Iterator_Type is
  record
    Done : Boolean := False;
    Hash_Table_Index : Index_Type := Index_Type'First;
    Number_Of_Buckets : Index_Type := Index_Type'First;
    Hash_Table_Array_Access : Hash_Table_Array_Access_Type := null;
  end record;
.....
end Simple_Hash;
```

Exemple d'utilisation:

Pour tous les exemples, le calcul de l'indice est intégré à l'appel en utilisant le calcul inclus par défaut h_of(...) dans le programme, mais vous pouvez utiliser le calcul de hashing de votre choix (voir plus haut).

```
My_Hash_Table      : H_Table.Hash_Table_Type;
My_Iterator        : H_Table.Iterator_Type;

.....
H_Table.Initialize(Hash_Table => My_Hash_Table);

H_Table.Add(Data      => new String("A"),
  To_The_Hash_Table => My_Hash_Table,
  Bucket_Number     => H_Table.H_Of(The_String => "A"));

H_Table.Seek(Data      => new String("ABCDE"),
  In_The_Hash_Table   => My_Hash_Table,
  Success              => Ok,
  Found_Record        => My_Data,
  Bucket_Number       => H_Table.H_Of(The_String => "ABCDE"));

H_Table.Delete(Data      => new String("ABCDE"),
  In_The_Hash_Table     => My_Hash_Table,
  Bucket_Number         => H_Table.H_Of(The_String => "ABCDE"));

H_Table.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
  For_The_Hash_Table            => My_Hash_Table);
--|
--| print all string in hash table
--|
while not H_Table.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  --| read and put to screen
  --|
  My_Data := H_Table.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_IO.Put_Line('>' & My_Data.all & '<');
  --| to next if any
  --|
  H_Table.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;
```

12.3.4.2 Initialiser

Mettre tout le tableau à rien et initialiser les indices.

12.3.4.3 Ajout

La taille de tableau et l'ajout après collision (environ la taille du tableau divisé par 3) sont tous deux des nombres premiers.

Calcul de la valeur de hash

```

Hash ← Calculer la valeur de hashing pour la clé
boucle sur la taille du tableau
    si Tableau(hash) = rien
    ou alors Tableau(hash) = déjà utilisé
        tableau(hash) ← élément
        sortie
    fin si
    hash ← (ajout après collision +hash) modulo taille de tableau
fin boucle
erreur table pleine
    
```

Le code:

Bucket_Number = Calcul de la valeur de hash

```

procedure Add(Data      : in   Data_Type;
              To_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type;
              Bucket_Number : in   Index_Type) -- from hash calculation
is
    Dummy_Bucket_Number : Index_Type := Bucket_Number;
begin
    for K in To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
        if To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Null_Record
        or else To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Record_Already_Used
        then
            To_The_Hash_Table.How_Many_Stored := To_The_Hash_Table.How_Many_Stored + 1;
            To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) := Data;
            exit;
        end if;
        Dummy_Bucket_Number := Dummy_Bucket_Number + Increment_After_Collision;
    end loop;
end Add;
    
```

12.3.4.4 Recherche

La recherche se fait sur la chaîne correspondant à l'indice avec deux possibilités: l'élément s'y trouve ou pas!. Si l'élément est trouvé il est retourné. En effet seule la fonction = définie par l'utilisateur sur la partie « clé » des données sert à la recherche. L'élément complet comprenant toutes les données est retourné.

La taille de tableau et l'ajout après collision (environ la taille du tableau divisé par 3) sont tous deux des nombres premiers.

```

Hash ← Calculer la valeur de hashing pour la clé
boucle sur la taille du tableau
    si Tableau(hash) = clé
        renvoi vrai
    fin si
    si Tableau(hash) = rien
        renvoi faux
    fin si
    hash ← (ajout après collision +hash) modulo taille de tableau
fin boucle
renvoi faux
    
```

Le code:

Bucket_Number = Calcul de la valeur de hash

```

procedure Seek(Data      : in   Data_Type;
               In_The_Hash_Table : in   Hash_Table_Type;
               Success     : out Boolean;
               Found_Record : in out Data_Type;
               Bucket_Number : in   Index_Type)
is
    Dummy_Bucket_Number : Index_Type := Bucket_Number;
begin
    for K in In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
        if In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Data
            
```

```

then
Found_Record := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number);
Success      := True;
return;
elsif In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Null_Record
then
Success := False;
return;
end if;
Dummy_Bucket_Number      := Dummy_Bucket_Number + Increment_After_Collision;
end loop;
Success := False;
end Seek;

```

12.3.4.5 Suppression

La suppression est basée sur le fait que l'élément à supprimer EST PRESENT. Si ce n'est pas le cas l'exception Record_Not_Found_On_Delete est utilisée.

La taille de tableau et l'ajout après collision (environ la taille du tableau divisé par 3) sont tous deux des nombres premiers.

```

Hash ← Calculer la valeur de hashing pour la clé
boucle sur la taille du tableau
    si Tableau(hash) contient la clé
        tableau(hash)← déjà utilisé
        sortie
    fin si
    hash ← (ajout après collision +hash) modulo taille de tableau
fin boucle

```

Le code:

Bucket_Number= Calcul de la valeur de hash

```

procedure Delete(Data      : in   Data_Type;
                 In_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type;
                 Bucket_Number : in   Index_Type)
is
Dummy_Index : Index_Type := Bucket_Number;
begin
for K in In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
if In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Index) = Data
then
In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Index) := Record_Already_Used;
In_The_Hash_Table.How_Many_Stored                := In_The_Hash_Table.How_Many_Stored - 1;
return;
end if;
Dummy_Index := Dummy_Index + Increment_After_Collision;
end loop;
raise Record_Not_Found_On_Delete;
end Delete;

```

12.3.4.6 itérateur

Pour utiliser l'itérateur, le tableau sera parcouru jusqu'à trouver un élément valable (ni rien, ni déjà utilisé). L'index correspondant est conservé. Un booléen sert à définir la fin. Il est initialisé à faux. Un pointeur sert à conserver l'accès au tableau.

12.3.4.6.1 Initialiser

```

procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
                   For_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type)
is
begin

```

Initialisation des variables

```

Iterator.Done                := False;
Iterator.Hash_Table_Index    := 0;
Iterator.Number_Of_Buckets   := Index_Type'Last;
Iterator.Hash_Table_Array_Access
:= new Hash_Table_Array_Type'(For_The_Hash_Table.Hash_Table_Array);

```

Rechercher le premier enregistrement

```

for I in Index_Type'Range loop
if Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Null_Record

```

```

        and Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Record_Already_Used
        then
            Iterator.Hash_Table_Index := I;
            return;
        end if;
    end loop;

```

Aucun enregistrement trouvé, la structure est vide: mettre le drapeau à vrai

```

    Iterator.Done := True;
end Initialize;

```

12.3.4.6.2 Suivant

```

procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is

```

Passer d'office à l'enregistrement suivant

```

    I : Index_Type := 1 + Iterator.Hash_Table_Index;
begin

```

Chercher l'enregistrement suivant si il existe

```

    while I in Iterator.Hash_Table_Index .. Index_Type'Last loop
        if Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Null_Record
            and Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Record_Already_Used
            then
                Iterator.Hash_Table_Index := I;
                return;
            end if;
            I := 1 + I;
    end loop;

```

Aucun enregistrement trouvé : tous les éléments ont été visités mettre le drapeau à vrai

```

    Iterator.Done := True;
end To_Next_Value;

```

12.3.4.6.3 Valeur

```

function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
    return Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (Iterator.Hash_Table_Index);
end Current_Value;

```

12.3.4.6.4 Fini

```

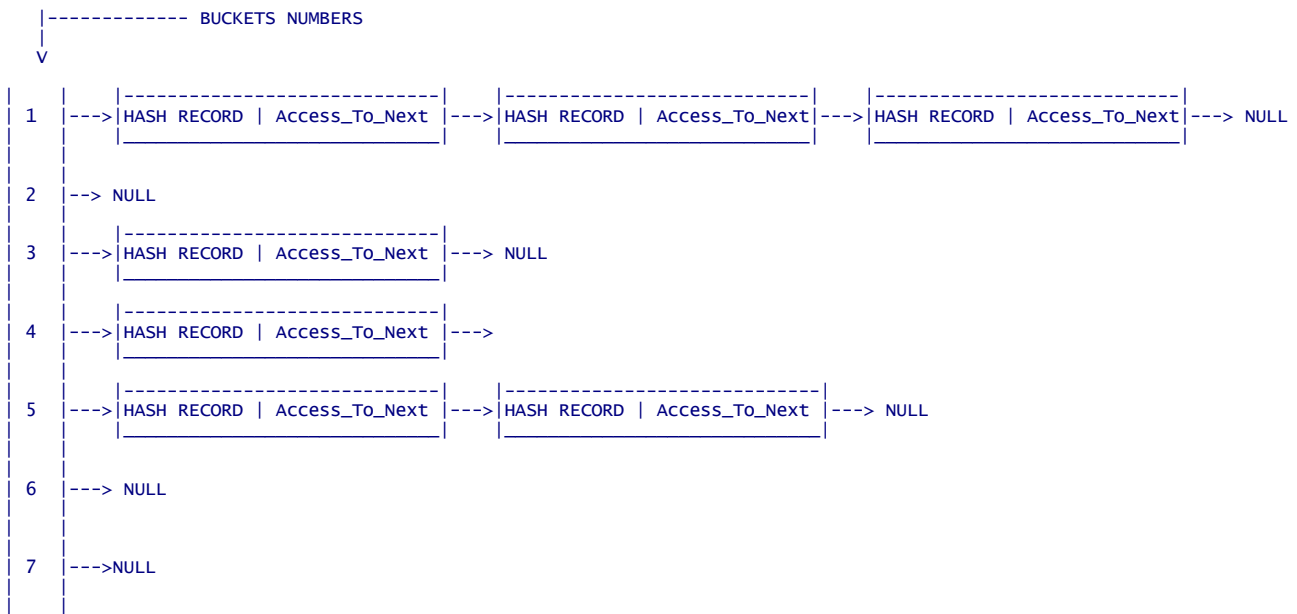
function Is_Done(Iterator : in Iterator_Type)
return Boolean
is
begin
    return Iterator.Done;
end Is_Done;

```

12.3.5 Table de Hashing: Implémentation avec un tableau Chaîné et des pointeurs

Ici un tableau de pointeurs est utilisé. Chaque pointeur peut être vide (null) ou pointer vers un élément composite, formé d'une partie donnée « hash record » et d'une partie pointeur « Access_To_Next ». Chaque position du tableau (ici indice est appelé « bucket number ». Lors de l'ajout, l'indice est calculé par hashing et le nouvel élément introduit avant le premier élément déjà en place. Le concept de collision ne s'applique plus!! **L'ajout est en temps constant** (du moins en théorie!). La recherche parcourt la « chaîne » déjà attachée au contenu du tableau correspondant à la valeur de hashing calculé. La recherche parcourt donc en moyenne la moitié de la chaîne. **La recherche est en temps proportionnel au rapport du nombre d'éléments à la taille du tableau** (du moins en théorie!).

Voici un exemple de remplissage d'un tel tableau (7 cases pour faciliter le dessin):



12.3.5.1 Données et Types de données:

Déclaration du générique

```
with Ada.Unchecked_Deallocation;
--|
--| needed for hash_of availability
--|
generic
type Data_Type is private;
--|
--| for = operator
--|
with function "=" (Left : in Data_Type;
                  Right : in Data_Type)
return Boolean
is <>;

package Linked_Hash
is
Record_Not_Found_On_Delete : exception;
type Linked_Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Positive) is limited private;
type Iterator_Type is limited private;
```

Exemple d'instantiation:

```
.....
procedure Test_Linked_Hash
is
--| index definition for the hash table
--|
type Index_Type is mod 2 ** 18 - 1;
--|
--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;
--|
--| beware :Left may be different from right while Left.all=right.all
--| define = for the hash table algo
--|
function "=" (Left : in My_Data_Type;
             Right : in My_Data_Type)
return Boolean
is
begin
return Left.all = Right.all;
end "=";
--|
--| instantiation
--|
package H_Table is new Linked_Hash(Data_Type => My_Data_Type,
```

```

                                "="      => "=");
--|
--| general data
--|
My_Hash_Table      : H_Table.Linked_Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets => 2 ** 10 - 1);
My_Iterator        : H_Table.Iterator_Type;
.....

```

Limited private: pour obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.

```

private
type Node_Type;
type Node_Access_Type is access all Node_Type;
type Node_Type is
  record
    Data          : Data_Type;
    Access_To_Next : Node_Access_Type := null;
  end record;
--|
--| used in delete
--|
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
                                                    Name   => Node_Access_Type);
--|
--| hash table
--|
type Hash_Table_Array_Type is array (Integer range <>) of Node_Access_Type;
--|
--|
type Linked_Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Positive)
  is
  record
    Hash_Table_Array : aliased Hash_Table_Array_Type(0 .. Number_Of_Buckets) := (others => null);
    How_Many_Stored  : Natural                                               := 0;
  end record;
--|
--| needed for the iterator
--|
type Hash_Table_Array_Access_Type is access all Hash_Table_Array_Type;
--|
--| iterator
--|
type Iterator_Type is
  record
    Current_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    Hash_Table_Index    : Integer         := 0;
    Number_Of_Buckets  : Integer         := 0;
    Hash_Table_Array_Access : Hash_Table_Array_Access_Type := null;
  end record;

end Linked_Hash;

```

Exemple d'utilisation:

Pour tous les exemples, le calcul de l'indice est intégré à l'appel en utilisant le calcul inclus par défaut `h_of(...)` dans le programme, mais vous pouvez utiliser le calcul de hashing de votre choix (voir plus haut).

```

My_Hash_Table      : H_Table.Hash_Table_Type;
My_Iterator        : H_Table.Iterator_Type;

.....
H_Table.Initialize(Hash_Table => My_Hash_Table);

H_Table.Add(Data      => new String("A"),
            To_The_Hash_Table => My_Hash_Table,
            Bucket_Number => H_Table.H_Of(The_String => "A"));

H_Table.Seek(Data      => new String("ABCDE"),
              In_The_Hash_Table => My_Hash_Table,
              Success    => Ok,
              Found_Record => My_Data,
              Bucket_Number => H_Table.H_Of(The_String => "ABCDE"));

H_Table.Delete(Data      => new String("ABCDE"),
                In_The_Hash_Table => My_Hash_Table,
                Bucket_Number => H_Table.H_Of(The_String => "ABCDE"));

H_Table.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                  For_The_Hash_Table => My_Hash_Table);
--|
--| print all string in hash table

```

```
--|
while not H_Table.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  --|
  --| read and put to screen
  My_Data := H_Table.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_IO.Put_Line('>& My_Data.all & '<');
  --|
  --| to next if any
  --|
  H_Table.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;
```

12.3.5.2 Initialiser

Ici, la situation est plus compliquée. Une boucle sur tous les indices du tableau sert à visiter tous les départs possible de chaînes d'éléments. Chaque élément de chaque chaîne est « détruit » l'un après l'autre pour libérer la mémoire correspondante (free_node(...)) jusqu'à ce que la chaîne soit vide ce qui s'écrit: null /= Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number). Le nombre d'éléments est mis à zéro.

Pseudo-code:

```
pointeur ← null
index ← 0
tant que index < longueur du tableau boucle
  tant que table(index) ≠ null boucle
    Faire pointer le pointeur au même endroit que table (index)
    pointeur ← table(index)
    Faire pointer table (index) sur l'élément suivant ou sur vide
    table(index) ← pointeur.access_to_next
    Libérer l'espace mémoire
    effacer (pointeur)
    index ← 1+ index
  fin boucle
fin boucle
nombre d'élément ← 0
```

Code ada:

```
procedure Initialize(Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type)
is
  Dummy_Node_Access : Node_Access_Type;
begin
  for Local_Bucket_Number in Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
    while null /= Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number) loop
      Dummy_Node_Access := Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);
      Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number) := Dummy_Node_Access.Access_To_Next;
      Free_Node(Dummy_Node_Access);
    end loop;
  end loop;
  Hash_Table.How_Many_Stored := 0;
end Initialize;
```

12.3.5.3 Ajout

Il n'existe pas de collision!! chaque élément est mis en tête de chaîne (cela va plus vite). Un nouvel élément est créé puis inséré au début de la chaîne en utilisant une seule instruction. Bucket_Number= Calcul de la valeur de hash.

Pseudo-code:

```
Calcul index
index ← hash(clé)
Créer dynamiquement un élément contenant data et retourner un pointeur vers cet élément.
pointeur ← créer_élément(data)
Faire pointer le pointeur de l'élément créé ci-dessus au même endroit que table (index)
pointeur.access_to_next ← table(index)
Faire pointer table (index) vers le nouvel élément
```

table(index) ← pointeur
Libérer l'espace mémoire
 effacer (pointeur)
 nombre d'éléments ← 1 + nombre d'éléments

Code ada:

```

procedure Add(Data      : in   Data_Type;
              To_The_Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type;
              Bucket_Number : in   Natural)
is
    Local_Bucket_Number : Natural := Bucket_Number mod (1 + To_The_Hash_Table.Number_Of_Buckets);
begin
    Statistics.Add_Calls := 1 + Statistics.Add_Calls;
    --| insert
    --|
    To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number)
    := new Node_Type'(Data => Data,
                      Access_To_Next => To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number));

    To_The_Hash_Table.How_Many_Stored := 1 + To_The_Hash_Table.How_Many_Stored;
end Add;
    
```

12.3.5.4 Recherche

La recherche se fait sur la chaîne correspondant à l'indice avec deux possibilités: l'élément s'y trouve ou pas!. Si l'élément est trouvé il est retourné. En effet seule la fonction = définie par l'utilisateur sur la partie « clé » des données sert à la recherche. L'élément complet comprenant toutes les données est retourné. Bucket_Number= Calcul de la valeur de hash.

Pseudo-code:

Calcul index
 index ← hash(clé)
Faire pointer le pointeur au même endroit que table (index)
 pointeur ← table(index)
 Boucle pour chercher l'élément si il existe
 tant que pointeur ≠ null boucle
L'opérateur = est spécialement défini pour comparer la clé avec celle contenue dans data
 Si pointeur . Data = clé
 alors
 trouvé ← vrai
 élément ← data
 sortie
 Fin si
 Fin boucle
Libérer l'espace mémoire
 effacer (pointeur)

Code ada:

```

procedure Seek(Data      : in   Data_Type;
               In_The_Hash_Table : in   Linked_Hash_Table_Type;
               Success      : out Boolean;
               Found_Record  : in out Data_Type;
               Bucket_Number : in   Natural)
is
    Local_Bucket_Number : Natural := Bucket_Number mod (1 + In_The_Hash_Table.Number_Of_Buckets);
    Node_Access : Node_Access_Type := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);
begin
    Success := False;
    while null /= Node_Access loop
        if Data = Node_Access.all.Data
        then
            Success := True;
            Found_Record := Node_Access.all.Data;
            Return;
        end if;
        Node_Access := Node_Access.Access_To_Next;
    end loop;
end Seek;
    
```

12.3.5.5 Suppression

La suppression est basée sur le fait que l'élément à supprimer EST PRESENT. Si ce n'est pas le cas, l'exception « Record_Not_Found_On_Delete » est utilisée. Bucket_Number= Calcul de la valeur de hash. C'est la première fois qu'il faut **distinguer**

la suppression du **premier élément** de celle du **nième élément**. De plus, il faut deux pointeurs pour éliminer un élément au milieu d'une liste chaînée.

Pseudo-code:

Calcul index

index ← hash(clé)

Faire pointer les pointeurs au même endroit que table (index)

pointeur_précédent ← table(index)

pointeur ← table(index)

Boucle pour chercher l'élément si il existe

tant que pointeur ≠ null boucle

L'opérateur = est spécialement défini pour comparer la clé avec celle contenue dans data

Si pointeur . Data = clé

alors

L'élément à supprimer est trouvé

sortie boucle

Fin si

L'élément à trouver n'est pas celui là

pointeur_précédent ← pointeur

pointeur ← pointeur.suivant

Fin boucle

si pointeur = null

alors

L'élément à trouver n'existe pas! Sortir du programme avec une erreur

sortie erreur

fin si

Suppression du premier élément de la chaîne ??

si pointeur = pointeur.suivant

alors

Modification directe du pointeur du tableau

table(index) ← table(index).suivant

sinon

pointeur_précédent.suivant ← pointeur.suivant

fin si

Libérer l'espace mémoire

effacer (pointeur)

Code ada:

```

procedure Delete(Data      : in   Data_Type;
                  In_The_Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type;
                  Bucket_Number : in   Natural)
is
  Local_Bucket_Number : Natural := Bucket_Number mod (1 + In_The_Hash_Table.Number_Of_Buckets);
  Current_Node_Access: Node_Access_Type := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);
  Previous_Node_Access: Node_Access_Type := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);

begin
  --| find the item to remove
  while null /= Current_Node_Access loop
    exit when Data = Current_Node_Access.all.Data;
    Previous_Node_Access := Current_Node_Access;
    Current_Node_Access := Current_Node_Access.Access_To_Next;
  end loop;

  if null = Current_Node_Access
  then
    raise Record_Not_Found_On_Delete;
  end if;
  --| first one on linked list
  if Current_Node_Access = Previous_Node_Access
  then
    In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number)
    := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number).Access_To_Next;
  else
    Previous_Node_Access.Access_To_Next := Current_Node_Access.Access_To_Next;
  end if;
  Free_Node(Current_Node_Access);
  In_The_Hash_Table.How_Many_Stored := In_The_Hash_Table.How_Many_Stored - 1;
end Delete;

```

12.3.5.6 itérateur

12.3.5.6.1 Initialiser

```

procedure Initialize(Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type)
is
  Dummy_Node_Access : Node_Access_Type;
begin
  for Local_Bucket_Number in Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
    while null /= Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number) loop
      Dummy_Node_Access := Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);
      Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number) := Dummy_Node_Access.Access_To_Next;
      Free_Node(Dummy_Node_Access);
    end loop;
  end loop;
  Hash_Table.How_Many_Stored := 0;
end Initialize;

```

12.3.5.6.2 Suivant

```

procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
  procedure Get_Next_Valid_Record(Iterator : in out Iterator_Type)
  is
  begin
    loop
      exit when Iterator.Current_Node_Access /= null;
      Iterator.Hash_Table_Index := 1 + Iterator.Hash_Table_Index;
      exit when Iterator.Hash_Table_Index > Iterator.Number_Of_Buckets;
      Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (Iterator.Hash_Table_Index);
    end loop;
  end Get_Next_Valid_Record;
begin
  -- go one step further
  Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Access_To_Next;
  -- get next valid record (if any)
  Get_Next_Valid_Record(Iterator => Iterator);
end To_Next_Value;

```

12.3.5.6.3 Fini

```

function Is_Done(Iterator : in Iterator_Type)
return Boolean
is
begin
  return Iterator.Hash_Table_Index > Iterator.Number_Of_Buckets;
end Is_Done;

```

12.3.5.6.4 Valeur

```

function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
  return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;

```

12.4 LE STACK

C'est une structure de type LIFO (last in first out). Son implémentation dans un tableau est simple: un tableau et un indice pointant sur la valeur la plus récente.

Il y a deux choix possibles:

- Incrémenter l'indice avant l'assignation.
- **Incrémenter l'indice après l'assignation (c'est l'option choisie ici).**

12.4.0.1 Données et Types de données:

La partie générique

```
generic
type Data_Type is private;
Stack_Size : Positive;

package Simple_Stack
is
Stack_Full : exception;
Stack_Empty : exception;
```

Limited private: pour **obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.**

```
type Iterator_Type is limited private;
type Stack_Type is limited private;

private
--|
--| stack table
--|
type Stack_Table_Array_Type is array (Positive range <>) of Data_Type;
--|
--|
type Stack_Type(Size : Positive := Stack_Size)
is
record
Stack_Table_Array : aliased Stack_Table_Array_Type(1 .. Stack_Size);
Current_Index : Positive := 1;
end record;
--|
--| needed for the iterator
--|
type Stack_Table_Array_Access_Type is access all Stack_Table_Array_Type;
--|
--| iterator
--|
type Iterator_Type is
record
Stack_Table_Index : Integer := 0;
Stack_Table_Array_Access : Stack_Table_Array_Access_Type := null;
end record;
.....
end Simple_Stack;
```

Exemple d'instantiation:

```
.....
--|
--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;
--|
--| size definition for the stack
--|
How_Many_Records : constant := 2 ** 19;
--|
--| instantiation
--|
package My_Stack is new Simple_Stack(Data_Type => My_Data_Type,
Stack_Size => How_Many_Records);

--|
--| general data
--|
A_Stack : My_Stack.Stack_Type;
My_Iterator : My_Stack.Iterator_Type;
.....;

end Test_Simple_Stack;
```

Exemple d'utilisation:

```
.....
My_Stack.Initialize(The_Stack => A_Stack);

My_Stack.Push(Data => new String("A"),
In_The_Stack => A_Stack);
```

```

--|=====
--| iterator test
--|=====
--|
My_Stack.Initialize(Iterator => My_Iterator,
                   For_The_Stack => A_Stack);

while not My_Stack.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  --|
  --| read and put to screen
  --|
  My_Data := My_Stack.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_Io.Put_Line('>& My_Data.all & '<');
  --|
  --| to next if any
  --|
  My_Stack.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

My_Stack.Pop(The_Stack => A_Stack);
.....

```

12.4.1 Le stack (pile) : Implémentation avec un tableau

Ici, l'indice est incrémenté **après** l'assignation. Le code de l'ajout, de la déletion, de la valeur et de l'initialisation en tiennent compte. Un code tout aussi valable peut être écrit en utilisant l'assignation après l'incrémentatation mais est laissé au lecteur comme exercice.

12.4.1.1 Ajout (push)

Grande simplicité du code : incrémentatation après l'assignation.

```

procedure Push(Data      : in   Data_Type;
              In_The_Stack : in out Stack_Type)
is
begin
  In_The_Stack.Stack_Table_Array(In_The_Stack.Current_Index) := Data;
  In_The_Stack.Current_Index := 1 + In_The_Stack.Current_Index;
exception
when Constraint_Error => raise Stack_Full;
end Push;

```

12.4.1.2 Déletion (pop)

Notez la simplicité du code: on "oublie" le dernier élément entré en ajoutant -1 à l'indice.

```

procedure Pop(The_Stack : in out Stack_Type)
is
begin
  The_Stack.Current_Index := The_Stack.Current_Index - 1;

exception
when Constraint_Error => raise Stack_Empty;
end Pop;

```

12.4.1.3 Dernière valeur (top)

Renvoi la dernière valeur entrée.

```

function Top_Of(The_Stack : in   Stack_Type)
return Data_Type
is
begin
  return The_Stack.Stack_Table_Array(The_Stack.Current_Index - 1);
exception
when Constraint_Error => raise Stack_Empty;
end Top_Of;

```

12.4.1.4 Initialiser

Notez la simplicité du code: on "oublie" tous les éléments entrés en mettant l'indice à 1;

```

procedure Initialize(The_Stack : in out Stack_Type)

```



```

is
begin
  The_Stack.Current_Index := 1;
end Initialize;

```

12.4.1.5 itérateur

Tous ces codes sont d'une grande simplicité!

Initialiser

```

procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
                    For_The_Stack : in   Stack_Type)
is
begin
  Iterator := (Stack_Table_Index => For_The_Stack.Current_Index - 1,
              Stack_Table_Array_Access => new Stack_Table_Array_Type'(For_The_Stack.Stack_Table_Array));
end Initialize;

```

Valeur

```

function Current_Value(Iterator : in   Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
  return Iterator.Stack_Table_Array_Access.all (Iterator.Stack_Table_Index);
end Current_Value;

```

Suivant

```

procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
  Iterator.Stack_Table_Index := Iterator.Stack_Table_Index - 1;
end To_Next_Value;

```

Fini

```

function Is_Done(Iterator : in   Iterator_Type)
return Boolean
is
begin
  return Iterator.Stack_Table_Index = 0;
end Is_Done;

```

12.4.2 Le stack: Implémentation avec des pointeurs

Une liste chaînée du même type que celle utilisée pour la table de hashing sert pour l'implémentation.

12.4.2.1 Données et Types de données:

La partie générique:

```

generic
  type Data_Type is private;

package Linked_Stack
is

  Stack_Empty : exception;

  type Iterator_Type is limited private;
  type Stack_Type is limited private;

```

Limited private: pour obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.

```

.....
private
  type Node_Type;
  ---|
  ---|
  ---|
  type Node_Access_Type is access all Node_Type;
  ---|
  ---|
  type Node_Type is
    record
      Data      : Data_Type;
      Access_To_Next : Node_Access_Type := null;
    end record;
  ---|
  ---| used in pop
  ---|
  procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
                                                       Name   => Node_Access_Type);

  ---|
  ---| the stack itself
  ---|
  type Stack_Type
    is
    record
      Node_Access      : Node_Access_Type := null;
      How_Many_Stored : Natural          := 0;
    end record;

  ---|
  ---| iterator
  ---|
  type Iterator_Type is
    record
      Current_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    end record;
.....

```

Cette instantiation, que vous retrouverez dans tous les programmes avec pointeurs sert à récupérer la mémoire quand on détruit l'objet pointé et le pointeur.

Exemple d'instantiation:

```

---|
---| data as a pointer to a string
---|
type My_Data_Type is access all String;
---|
---| instantiation
package My_Stack is new Linked_Stack(Data_Type => My_Data_Type);

---|
---| general data
---|
A_Stack      : My_Stack.Stack_Type;
My_Iterator  : My_Stack.Iterator_Type;

```

Exemples d'utilisation:

```

---|
---| init table data structures
---|
My_Stack.Initialize(The_Stack => A_Stack);

My_Stack.Push(Data      => new String("A"),
              In_The_Stack => A_Stack);

My_Stack.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                  For_The_Stack => A_Stack);

---|
---| print all string in hash table
---|
while not My_Stack.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  ---|
  ---| read and put to screen
  ---|
  My_Data := My_Stack.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_Io.Put_Line('>' & My_Data.all & '<');
  ---|
  ---| to next if any
  ---|
  My_Stack.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

```

```
My_Stack.Pop(The_Stack => A_Stack);
```

12.4.2.2 Ajout (push)

Pseudo-code:

Créer dynamiquement un élément contenant data et retourner un pointeur vers cet élément.

pointeur ← créer_élément(data)

Faire pointer le pointeur de l'élément créé ci-dessus au même endroit que le stack

pointeur.access_to_next ← stack

Faire pointer le stack vers le nouvel élément

stack ← pointeur

CES TROIS INSTRUCTIONS EN ADA (une seule instruction regroupe toutes ces actions):

```
In_The_Stack.Node_Access := new Node_Type'(Data => Data,
Access_To_Next => In_The_Stack.Node_Access);
```

Libérer l'espace mémoire

effacer (pointeur)

nombre d'éléments ← 1 + nombre d'éléments

Code ada:

```
procedure Push(Data      : in   Data_Type;
               In_The_Stack : in out Stack_Type)
is
begin
  In_The_Stack.How_Many_Stored := 1 + In_The_Stack.How_Many_Stored;
  In_The_Stack.Node_Access    := new Node_Type'(Data      => Data,
                                                Access_To_Next => In_The_Stack.Node_Access);
end Push;
```

12.4.2.3 Délétion (pop)

Pseudo-code:

pointeur ← vide

Faire pointer le pointeur au même endroit que le stack

pointeur.access_to_next ← stack

Avancer le stack vers l'élément suivant

stack ← pointeur

Libérer l'espace mémoire

effacer (pointeur)

nombre d'éléments ← 1 + nombre d'éléments

Code ada:

```
procedure Pop(The_Stack : in out Stack_Type)
is
  Z : Node_Access_Type := null;
begin
  Z := The_Stack.Node_Access;
  The_Stack.Node_Access := The_Stack.Node_Access.Access_To_Next;
  The_Stack.How_Many_Stored := The_Stack.How_Many_Stored - 1;
  Free_Node(X => Z);
end Pop;
```

12.4.2.4 Dernière valeur (top)

```
function Top_Of(The_Stack : in   Stack_Type)
  return Data_Type
is
begin
  return The_Stack.Node_Access.Data;
end Top_Of;
```

12.4.2.5 Initialiser

Remarquer l'ordre des instructions: **Il ne faut pas perdre le pointeur «z» !**

Pseudo-code:

```

pointeur ← stack
Boucle tant que tous les éléments ne sont pas supprimés
tant que pointeur ≠ null boucle
effacer (pointeur)
stack ← stack.suivant
fin boucle
nombre d'éléments ← 1 + nombre d'éléments
    
```

Code ada:

```

procedure Initialize(The_Stack : in out Stack_Type)
is
Z : Node_Access_Type := The_Stack.Node_Access;
begin
while null /= Z loop
Free_Node(X => Z);
The_Stack.Node_Access := The_Stack.Node_Access.Access_To_Next;
Z := The_Stack.Node_Access;
end loop;
The_Stack.How_Many_Stored := 0;
end Initialize;
    
```

12.4.2.6 Itérateur

12.4.2.6.1 Initialiser

Le pointeur visitera les éléments dans l'ordre d'un stack: le plus récent en premier.

```

procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
For_The_Stack : in Stack_Type)
is
begin
Iterator.Current_Node_Access := For_The_Stack.Node_Access;
end Initialize;
    
```

12.4.2.6.2 Valeur

Renvoi simplement les données courantes

```

function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;
    
```

12.4.2.6.3 Suivant

Le pointeur avance d'un cran.

```

procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Access_To_Next;
end To_Next_Value;
    
```

12.4.2.6.4 Fini

Quant le pointeur est vide: le parcours est terminé.

```
function Is_Done(Iterator : in   Iterator_Type)
  return Boolean
  is
  begin
    return Iterator.Current_Node_Access = null;
  end Is_Done;
```

12.5 LA QUEUE

C'est une structure de type FIFO (first in first out).

12.5.1 La queue: Implémentation avec un tableau

La queue est la première structure dont la complexité de l'implémentation impose une étude approfondie du fonctionnement. L'utilisation d'un tableau circulaire se compose d'un tableau ordinaire dont l'indice est d'un type modulo (comme pour la table de hashing). La complexité est introduite par l'utilisation de 2 indices: un pour le début de la queue et un pour la fin de la queue. Par définition, les nouveaux éléments sont ajoutés à l fin de la queue et les éléments sont lus ou supprimés au début de la queue. La gestion d'erreurs se fait par des exceptions. Le calcul du nombre d'éléments stockés dans la structure est plus compliqué. Il était simpliste jusqu'à présent. Ici, l'indice est incrémenté après l'assignation. Le code de l'ajout, de la déletion, de la valeur et de l'initialisation en tiennent compte.

12.5.1.1 Données et Types de données:

La partie générique:

```
generic
type Data_Type is private;
type Index_Type is mod <>;
package Simple_Queue
  is
  Queue_Full : exception;
  Queue_Empty : exception;
  type Iterator_Type is limited private;
  type Queue_Type is limited private;
```

Limited private: pour **obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.**

```
.....
private
--|
--| queue table
--|
type Queue_Table_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Data_Type;
--|
--| declare queue
--|
type Queue_Type
  is
  record
    Queue_Table_Array : aliased Queue_Table_Array_Type(Index_Type'Range);
    Head_Index       : Index_Type := 0;
    Tail_Index       : Index_Type := 0;
  end record;
--|
--| needed for the iterator
--|
type Queue_Table_Array_Access_Type is access all Queue_Table_Array_Type;
--|
--| iterator
--|
type Iterator_Type is
  record
```

```

Current_Iterator_Index : Index_Type := 0;
Queue_Iterator_Index  : Index_Type := 0;
Queue_Table_Array_Access : Queue_Table_Array_Access_Type := null;
end record;
.....

```

Example d'instantiation:

```

--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;
--|
--| size definition for the Queue
--|
How_Many_Records : constant := 2 ** 19;
type Index_Type is mod How_Many_Records;
--|
--| instantiation
--|
package My_Queue is new Simple_Queue(Data_Type => My_Data_Type,
                                     Index_Type => Index_Type);

--|
--| general data
--|
A_Queue          : My_Queue.Queue_Type;
My_Iterator      : My_Queue.Iterator_Type;

```

Example d'utilisation:

```

My_Queue.Initialize(The_Queue => A_Queue);

My_Queue.Add_To_Tail(Data      => new String'("ABCDE"),
                    To_The_Queue => A_Queue);

My_Queue.Initialize(Iterator   => My_Iterator,
                   For_The_Queue => A_Queue);
--|
--| print all strings in Queue
--|
while not My_Queue.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  --|
  --| read and put to screen
  --|
  My_Data := My_Queue.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_IO.Put_Line('>' & My_Data.all & '<');
  --|
  --| to next if any
  --|
  My_Queue.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

My_Queue.Remove_From_Head(The_Queue => A_Queue);
.....

```

12.5.1.2 Ajout

Pseudo-code:

Test tableau plein

```

Si Tail_Index + 1 = Head_Index
alors
sortie erreur tableau plein
fin si

```

Assignment

```

tableau(Tail_Index) ← data
incrément de l'indice de queue
Tail_Index ← 1+ Tail_Index

```

Code ada:

```

procedure Add_To_Tail(Data      : in   Data_Type;
                    To_The_Queue : in out Queue_Type)
is
begin
  if To_The_Queue.Tail_Index + 1 = To_The_Queue.Head_Index
  then
    raise Queue_Full;
  end if;

```

```

end if;

To_The_Queue.Queue_Table_Array(To_The_Queue.Tail_Index) := Data;
To_The_Queue.Tail_Index := 1 + To_The_Queue.Tail_Index;
end Add_To_Tail;

```

12.5.1.3 Déléition

Pseudo-code:

Test tableau vide

Si Tail_Index = Head_Index
alors
sortie erreur tableau vide
fin si

incrément de l'indice pour « oublier » l'élément

Head_Index ← 1+ Head_Index

Code ada:

```

procedure Remove_From_Head(The_Queue : in out Queue_Type)
is
begin

if The_Queue.Tail_Index = The_Queue.Head_Index
then
raise Queue_Empty;
end if;

The_Queue.Head_Index := 1 + The_Queue.Head_Index;

end Remove_From_Head;

```

12.5.1.4 Dernière valeur

```

function Head_Of(The_Queue : in Queue_Type)
return Data_Type
is
begin
return The_Queue.Queue_Table_Array(The_Queue.Head_Index);
end Head_Of;

```

12.5.1.5 Initialiser

Attention, head=tail veut dire tableau vide et Tail + 1 = Head_ tableau plein. Il y a donc une case de perdue!!!.

```

procedure Initialize(The_Queue : in out Queue_Type)
is
begin
The_Queue.Tail_Index := The_Queue.Head_Index;
end Initialize;

```

12.5.1.6 Itérateur

12.5.1.6.1 Initialiser

Création des variables utilisées par l'itérateur et initialisation de l'index de début, de fin et du pointeur vers la table qui contient les données.

```

procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
                    For_The_Queue : in Queue_Type)
is
begin

Iterator := (Current_Iterator_Index => For_The_Queue.Head_Index,
            Queue_Iterator_Index   => For_The_Queue.Tail_Index,
            Queue_Table_Array_Access => new Queue_Table_Array_Type'(For_The_Queue.Queue_Table_Array));

end Initialize;

```

12.5.1.6.2 Valeur

Renvoi de la valeur courante.

```
function Current_Value(Iterator : in   Iterator_Type)
  return Data_Type
  is
  begin
    return Iterator.Queue_Table_Array_Access.all (Iterator.Current_Iterator_Index);
  end Current_Value;
```

12.5.1.6.3 Suivant

Incrémentation de l'index.

```
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
  is
  begin
    Iterator.Current_Iterator_Index := 1 + Iterator.Current_Iterator_Index;
  end To_Next_Value;
```

12.5.1.6.4 Fini

Test si courant = fin.

```
function Is_Done(Iterator : in   Iterator_Type)
  return Boolean
  is
  begin
    return Iterator.Current_Iterator_Index = Iterator.Queue_Iterator_Index;
  end Is_Done;
```

12.5.2 **La queue: Implémentation avec des pointeurs**

La queue est implémentée avec deux pointeurs H et T, La queue vide, la queue avec un seul élément et la queue avec n éléments est illustrée ci-dessous. C'est une liste chaînée attachée au pointeur H avec comme particularité que l'élément le plus récent est ajouté en bout de chaîne et est pointé par le pointeur T pour pouvoir y accéder rapidement dans le cas d'un ajout. Le pointeur H sert à la lecture de l'élément le plus ancien et à sa suppression. Comme dans toutes les structures avec pointeurs, le nombre d'objets est conservé séparément.


```

H -----> null
T -----> null

après addition d'un élément

H ----->| first |----> null
           ^
T -----|

après addition d'un second élément

H ----->| first |----
           |
           |-----|
           |
           |
           V
T ----->| 2nd  |----> null

après addition d'un troisième élément

H ----->| first |----
           |
           |-----|
           |
           |
           V
           |
           |-----|
           |
           |
           V
T ----->| 3rd  |----> null
    
```

12.5.2.1 Données et Types de données:

La partie générique:

```

with Ada.Unchecked_Deallocation;

generic
type Data_Type is private;

package Linked_Queue
is

    Queue_Empty : exception;
    type Iterator_Type is limited private;
    type Queue_Type is limited private;
    
```

Limited private: pour obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.

```

private
type Node_Type;
--|
--|
--|
type Node_Access_Type is access all Node_Type;
--|
--|
type Node_Type is
record
    Data : Data_Type;
    Access_To_Next : Node_Access_Type := null;
end record;
--|
--| used in deletions
--|
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
Name => Node_Access_Type);
    
```

```

--|
--| the queue itself
--|
type Queue_Type
  is
  record
    Head_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    Tail_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    How_Many_Stored   : Natural          := 0;
  end record;

--|
--| iterator
--|
type Iterator_Type is
  record
    Current_Node_Access : Node_Access_Type := null;
  end record;

```

Exemple d'instantiation:

```

--|
--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;
--|
--| size definition for the Queue
--|
How_Many_Records : constant := 2 ** 20;
--|
--| instantiation
--|
package My_Queue is new Linked_Queue(Data_Type => My_Data_Type);
--|
--| general data
--|
A_Queue           : My_Queue.Queue_Type;
My_Iterator       : My_Queue.Iterator_Type;

```

Exemples d'utilisation:

```

My_Queue.Add_To_Tail(Data      => new String'("ABCDE"),
                    To_The_Queue => A_Queue);

--|
--| =====
--| iterator test
--| =====
--|
Ada.Text_IO.Put_Line("iterator");

My_Queue.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                   For_The_Queue => A_Queue);

--|
--| print all strings in Queue
--|
while not My_Queue.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  --|
  --| read and put to screen
  --|
  My_Data := My_Queue.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_IO.Put_Line('>' & My_Data.all & '<');
  --|
  --| to next if any
  --|
  My_Queue.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

My_Queue.Remove_From_Head(The_Queue => A_Queue);

```

12.5.2.2 Ajout

Ici, le mécanisme d'addition est différent pour le premier élément de celui pour l'élément numéro n:

Départ vide

```
H -----> null
T -----> null
```

ajout du premier élément

```
H ----->| first |-----> null
              ^
T -----|
```

ajout du second élément

```
H ----->| first |-----
              |
              |-----|
              |
              |
              v
T ----->| 2nd  |-----> null
```

ajout du troisième élément

```
H ----->| first |-----
              |
              |-----|
              |
              |
              v
              | 2nd  |-----
              |-----|
              |
              |
              v
T ----->| 3rd  |-----> null
```

et ainsi de suite

```
procedure Add_To_Tail(Data      : in   Data_Type;
                     To_The_Queue : in out Queue_Type)
is
begin

if 0 = To_The_Queue.How_Many_Stored
then
--
-- ===== from
--
-- H -----> null
-- T -----> null
--
-- ===== to
--
-- H ----->| first |-----> null
--              ^
-- T -----|
--
To_The_Queue.Head_Node_Access := new Node_Type'(Data      => Data,
                                                Access_To_Next => null);
To_The_Queue.Tail_Node_Access := To_The_Queue.Head_Node_Access;

else
--
-- ===== starting at =====
--
-- H ----->| first |-----
--              |
--              |-----|
--              |
--              |
--              v
-- T ----->| 2nd  |-----> null
--
-- ===== after 1 st step =====
--
-- H ----->| first |-----
--              |
--              |-----|
--              |
--              |
--              v
-- T ----->| 2nd  |-----
--              |
--              |-----|
--              |
```

```

--          V
--          | 3rd |----> null
--
To_The_Queue.Tail_Node_Access.Access_To_Next := new Node_Type'(Data      => Data,
                                                                Access_To_Next => null);

--
===== after 2 nd step =====
-- H ---->| first |----
--          |-----|
--          |
--          V
--          | 2nd |----
--          |-----|
--          |
--          V
-- T ---->| 3rd |----> null
--
To_The_Queue.Tail_Node_Access := To_The_Queue.Tail_Node_Access.Access_To_Next;
end if;

To_The_Queue.How_Many_Stored := 1 To_The_Queue.How_Many_Stored;
end Add_To_Tail;

```

12.5.2.3 Déléition

Ici, le mécanisme de suppression est différent pour le dernier élément de celui pour l'élément numéro n:

```

procedure Remove_From_Head(The_Queue : in out Queue_Type)
is
Z : Node_Access_Type := null;
begin
case The_Queue.How_Many_Stored
is
when 0 => raise Queue_Empty;

when 1 =>
--
-- ===== from
-- H ---->| first |----> null
--          ^
-- T -----|
--
-- ===== to
--
-- H ----> null
-- T ----> null
--
Z := The_Queue.Head_Node_Access;
The_Queue.Head_Node_Access := null;
The_Queue.Tail_Node_Access := null;

Free_Node(X => Z);

when others =>
--
===== from
-- H ---->| first |----
--          |-----|
--          |
--          V
--          | 2nd |----
--          |-----|
--          |
--          V
-- T ---->| 3rd |----> null
--
--
-- ===== to =====
--
-- H ---->| 2nd |----
--          |-----|
--          |
--          V
-- T ---->| 3rd |----> null
--
--
Z := The_Queue.Head_Node_Access;
The_Queue.Head_Node_Access := The_Queue.Head_Node_Access.Access_To_Next;
Free_Node(X => Z);
end case;

```

```
The_Queue.How_Many_Stored := The_Queue.How_Many_Stored - 1;
end Remove_From_Head;
```

12.5.2.4 Dernière valeur

Renvoie la valeur courante.

```
function Head_Of(The_Queue : in Queue_Type)
return Data_Type
is
begin
return The_Queue.Head_Node_Access.Data;
end Head_Of;
```

12.5.2.5 Initialiser

Noter l'utilisation de la procédure de suppression décrite plus haut. Cette méthode est à recommander à chaque fois que son utilisation est possible.

```
procedure Initialize(The_Queue : in out Queue_Type)
is
begin
while The_Queue.How_Many_Stored /= 0 loop
Remove_From_Head(The_Queue => The_Queue);
end loop;
end Initialize;
```

12.5.2.6 Itérateur

12.5.2.6.1 Initialiser

Fait pointer le pointeur auxiliaire vers le premier élément de la queue (le plus ancien).

```
procedure Initialize(Iterator : out Iterator_Type;
For_The_Queue : in Queue_Type)
is
begin
Iterator.Current_Node_Access := For_The_Queue.Head_Node_Access;
end Initialize;
```

12.5.2.6.2 Valeur

Renvoie la valeur courante.

```
function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;
```

12.5.2.6.3 Suivant

Fait avancer d'une position le pointeur auxiliaire.

```
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Access_To_Next;
end To_Next_Value;
```

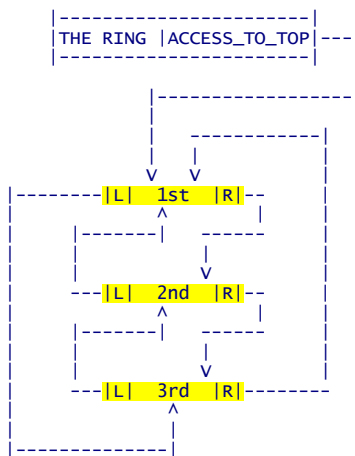
12.5.2.6.4 Fini

Est vrai quant le pointeur auxiliaire est vide.

```
function Is_Done(Iterator : in Iterator_Type)
  return Boolean
  is
  begin
    return Iterator.Current_Node_Access = null;
  end Is_Done;
```

12.6 L'ANNEAU

C'est une structure totalement symétrique. Il est possible de se déplacer d'un cran vers la gauche ou la droite de l'élément courant. Cet élément courant est le seul directement accessible. Un nouvel élément peut être inséré/supprimé à gauche ou à droite de l'élément courant. Les codes correspondant sont donc eux aussi symétriques. Chaque **élément** comprend : un pointeur gauche (L), un élément (1st, 2nd, 3rd,) et un pointeur droit (R). Voici une représentation d'un anneau avec 3 éléments. L'anneau lui même est une structure composite comprenant, entre autres, le pointeur sur l'élément courant.



12.6.1 L'anneau: Implémentation avec des pointeurs

La partie générique:

```
.....
generic
  type Data_Type is private;

package Linked_Ring
  is
    Ring_Empty      : exception;
    Bookmark_Empty : exception;

    type Iterator_Type is limited private;
    type Ring_Type is limited private;

    type Direction_Type is (Left_Sided, Right_Sided);
```

Limited private: pour **obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.**

```
private
  ---|
  ---|
  type Node_Type;
  ---|
  ---|
  type Node_Access_Type is access all Node_Type;
  ---|
  ---|
  type Ring_Type is
  record
```

```

    Access_To_Top      : Node_Access_Type := null;
    Access_To_Bookmark : Node_Access_Type := null;
    How_Many_Stored    : Integer          := 0;
end record;
--|
--|
--|
type Node_Type is
  record
    Data : Data_Type;
    Left : Node_Access_Type := null;
    Right: Node_Access_Type := null;
  end record;

type Iterator_Type is
  record
    Current_Node_Access : Node_Access_Type;
    Count                : Integer          := 0;
    Count_Until          : Integer          := 0;
    Side                 : Direction_Type := Direction_Type'First;
  end record;
--|
--| used in deletions
--|
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
  Name => Node_Access_Type);

```

Exemple d'instantiation:

```

--|
--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;
--|
--| size definition for the RING
--|
How_Many_Records : constant := 2 ** 20;
--|
--| instantiation
--|
package My_Ring is new Linked_Ring(Data_Type => My_Data_Type);
--|
--| general data
--|
A_Ring          : My_Ring.Ring_Type;
My_Iterator     : My_Ring.Iterator_Type;

```

Exemple d'utilisation:

```

--|
--| init table data structures
--|
My_Ring.Clear(The_Ring => A_Ring);
--|
--| add strings
--|
My_Ring.Insert(The_Item => new String("A"),
  In_The_Ring => A_Ring);

```

Noter l'utilisation du paramètre par défaut décrit dans le code de la procédure insert:

Direction : in Direction_Type := Left_Sided

Voir la définition de cet appel dans le code ci-dessous.

```

My_Ring.Insert(The_Item => new String("ABCDE"),
  In_The_Ring => A_Ring);

```

```

--|
--|=====
--| interator test
--|=====
--|

```

```

My_Ring.Initialize(Iterator => My_Iterator,
  For_The_Ring => A_Ring);
--|
--| print all strings in RING
--|
while not My_Ring.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  --|
  --| read and put to screen
  --|
  My_Data := My_Ring.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_Io.Put_Line('>' & My_Data.all & '<');
--|

```

```
--| to next if any
--|
My_Ring.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;
```

```
My_Ring.Delete_Top(In_The_Ring => A_Ring);
```

Même utilisation du paramètre par défaut décrit dans le code de la procédure delete:
 Direction : in Direction_Type := Left_Sided
 Voir la définition de cet appel dans le code ci-dessous.

12.6.1.1 Ajout

Ici, le mécanisme d'addition est différent pour le premier élément de celui pour l'élément numéro n:

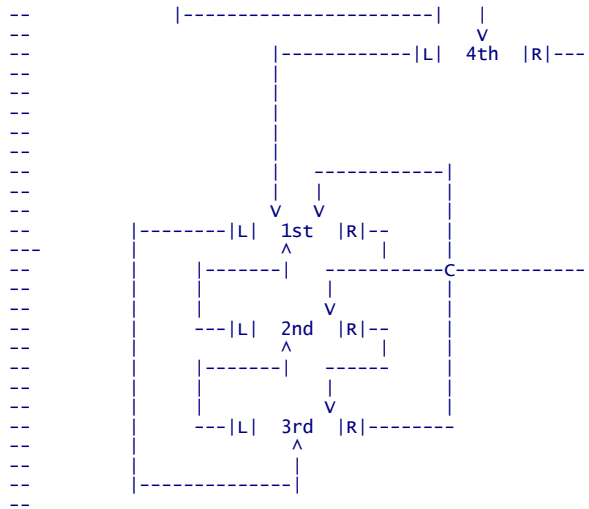
```
procedure Insert_At_The_Left_Of_The_Top(The_Item : in Data_Type;
                                        In_The_Ring : in out Ring_Type)
is
begin
--| first time ?
--|
if In_The_Ring.Access_To_Top = null
then
--| create and attach node
--|
In_The_Ring.Access_To_Top := new Node_Type'(Left => null,
                                             Data => The_Item,
                                             Right => null);

--| loop on itself
--|
In_The_Ring.Access_To_Top.Left := In_The_Ring.Access_To_Top;
In_The_Ring.Access_To_Top.Right := In_The_Ring.Access_To_Top;

--| Nth time ?
--|

--| STARTING AT
--|
--| THE RING | ACCESS_TO_TOP |
--|-----|-----|
--|
--| V V
--| | 1st |R|
--| ^ |
--| | 2nd |R|
--| ^ |
--| | 3rd |R|
--| ^ |
--|-----|-----|
--|
else
--| create and attach node
--|
In_The_Ring.Access_To_Top := new Node_Type'(Left => In_The_Ring.Access_To_Top.Left,
                                             Data => The_Item,
                                             Right => In_The_Ring.Access_To_Top);

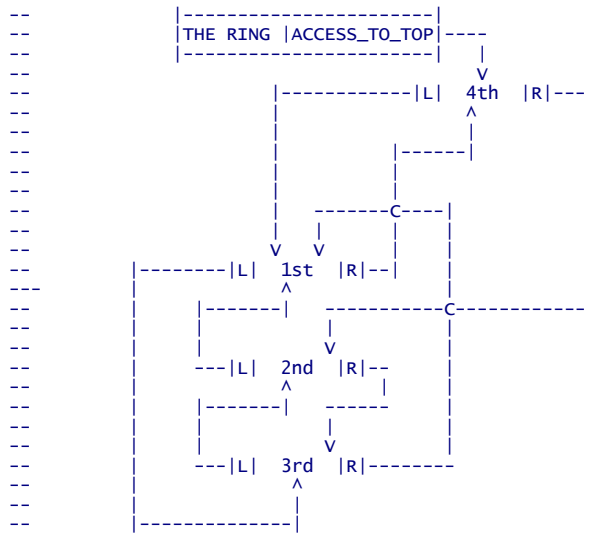
--|
--| After create and attach node
--|
--| THE RING | ACCESS_TO_TOP |
--|-----|-----|
--|
--| | 4th |R|
--|-----|-----|
--|
--| V V
--| |
--|-----|-----|
```

```
--|
--| insert
--|
```

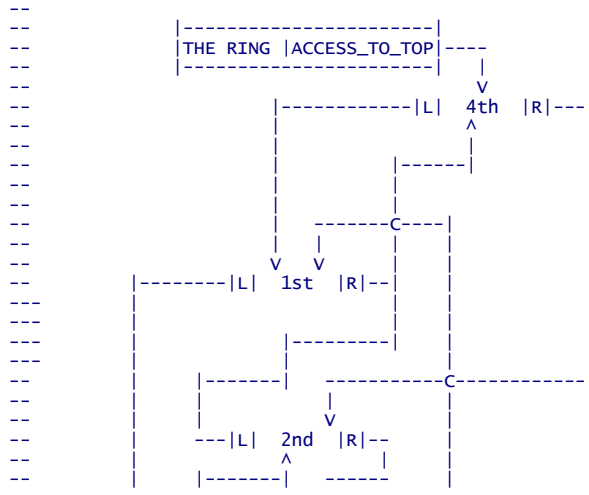
```
In_The_Ring.Access_To_Top.Left.Right := In_The_Ring.Access_To_Top;
```

```
--
-- After In_The_Ring.Access_To_Top.LEFT.RIGHT := In_The_Ring.Access_To_Top
--
```



```
In_The_Ring.Access_To_Top.Right.Left := In_The_Ring.Access_To_Top;
```

```
--
-- After In_The_Ring.Access_To_Top.LEFT.RIGHT := In_The_Ring.Access_To_Top
--
```




```

The_Ring.Access_To_Top.Left.Right := The_Ring.Access_To_Top.Right;
The_Ring.Access_To_Top.Right.Left := The_Ring.Access_To_Top.Left;
---
---
---
if The_Ring.Access_To_Bookmark = The_Ring.Access_To_Top
then
  The_Ring.Access_To_Bookmark := null;
end if;
---
---
---
The_Ring.Access_To_Top := The_Ring.Access_To_Top.Right;
Free_Node(X => Z);
end if;

end Pop_To_Right;
---
---
---
|-----|
| Pop_To_Left |
|-----|
---
procedure Pop_To_Left(The_Ring : in out Ring_Type)
is
  Z : Node_Access_Type := The_Ring.Access_To_Top;
begin
  ---
  ---
  ---
  if The_Ring.Access_To_Top = The_Ring.Access_To_Top.Left
  then
    ---
    ---
    ---
    Free_Node(X => The_Ring.Access_To_Top);
    Free_Node(X => The_Ring.Access_To_Bookmark);
  else
    ---
    ---
    ---
    The_Ring.Access_To_Top.Right.Left := The_Ring.Access_To_Top.Left;
    The_Ring.Access_To_Top.Left.Right := The_Ring.Access_To_Top.Right;
    ---
    ---
    ---
    if The_Ring.Access_To_Bookmark = The_Ring.Access_To_Top
    then
      The_Ring.Access_To_Bookmark := null;
    end if;
    ---
    ---
    ---
    The_Ring.Access_To_Top := The_Ring.Access_To_Top.Left;
    Free_Node(X => Z);
  end if;

end Pop_To_Left;
---
---
---
|-----|
| Delete_Top |
|-----|
---
procedure Delete_Top(In_The_Ring : in out Ring_Type;
  Direction : in Direction_Type := Left_Sided)
is
begin
  if Direction = Left_Sided
  then
    Pop_To_Left(The_Ring => In_The_Ring);
  elsif Direction = Right_Sided
  then
    Pop_To_Right(The_Ring => In_The_Ring);
  end if;

  In_The_Ring.How_Many_Stored := In_The_Ring.How_Many_Stored - 1;
end Delete_Top;

```

12.6.1.3 Valeur

```

function Top_Of(The_Ring : in Ring_Type)
return Data_Type
is
begin
  if null = The_Ring.Access_To_Top
  then
    raise Ring_Empty;
  else
    return The_Ring.Access_To_Top.all.Data;
  end if;

```

end Top_Of;

12.6.1.4 Initialiser

```

procedure Clear(The_Ring : in out Ring_Type)
is
begin
    while not (0 = The_Ring.How_Many_Stored) loop
        Delete_Top(In_The_Ring => The_Ring);
    end loop;
end Clear;

```

12.6.1.5 Rotation

```

procedure Rotate(The_Ring : in out Ring_Type;
                Direction : in Direction_Type := Left_Sided)
is
begin
    if Direction = Left_Sided
    then
        The_Ring.Access_To_Top := The_Ring.Access_To_Top.Left;
    elsif Direction = Right_Sided
    then
        The_Ring.Access_To_Top := The_Ring.Access_To_Top.Right;
    end if;
end Rotate;

```

12.6.1.6 Itérateur

12.6.1.6.1 Initialiser

```

procedure Initialize(Iterator : out Iterator_Type;
                  For_The_Ring : in out Ring_Type;
                  Direction : in Direction_Type := Left_Sided)
is
begin
    Iterator := (Current_Node_Access => For_The_Ring.Access_To_Top,
                Count => 0,
                Count_Until => For_The_Ring.How_Many_Stored,
                Side => Direction);
    To_Next_Value(Iterator => Iterator);
end Initialize;

```

12.6.1.6.2 Valeur

```

function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
    return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;

```

12.6.1.6.3 Suivant

```

procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
if Iterator.Side = Left_Sided
then
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
else
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
end if;
Iterator.Count := 1 + Iterator.Count;
end To_Next_Value;

```

12.6.1.6.4 Fini

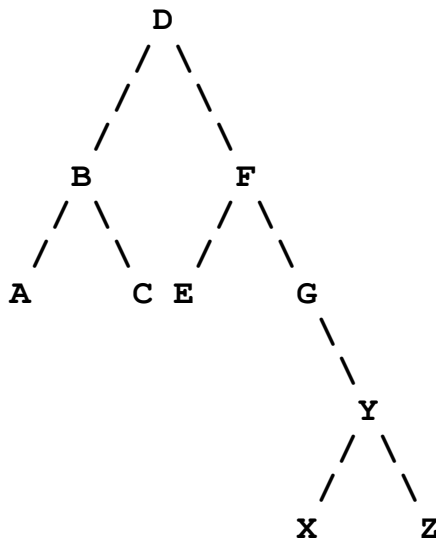
```

function Is_Done(Iterator : in Iterator_Type)
return Boolean
is
begin
return Iterator.Count = 1 + Iterator.Count_Until;
end Is_Done;

```

12.7 L'ARBRE BINAIRE

Voici un exemple d'arbre binaire:



Un arbre binaire est une structure ordonnée. Les éléments sont stockés dans les noeuds de l'arbre (B, D, F, G, Y). Les noeuds externes de l'arbre sont appelés feuilles (A, C, E, X, Z). Dans l'exemple ci-dessus les éléments stockés sont simples sont des lettres pour lesquels la clé et l'élément contenu sont identiques. Les opérateurs =, > et < sont définis par l'ordre alphabétique de la lettre qui est à la fois le contenu et la clé. Chaque élément a un parent (sauf celui du haut (D) qui est le sommet) et peut avoir un fils gauche et/ou un fils droit.

La relation est :

clé de l'élément du fils gauche < clé de l'élément du parent < clé de l'élément du fils droit.

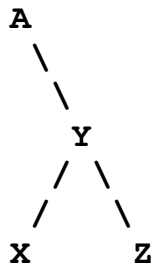
Elle est respectée dans tout l'arbre et a comme conséquence que le stockage deux deux élément dont la clé est identique est impossible. En général, il est utile de distinguer la clé de l'élément dans le cas d'éléments composites : par exemple numéro de compte en banque, nom du titulaire, adresse du titulaire,....

Les opérations usuelles : initialisation, ajout, suppression, recherche sont bien entendu définis. Par contre, la notion d'ordre d'introduction n'existe pas **MAIS** l'ordre d'ajout des éléments détermine la forme de l'arbre.

Une nouvelle opération est définie: le **parcours d'un arbre**. Il y a trois types de parcours classiques: pre-order, in-order, post-order. La base commune est le parcours d'un arbre qui commence au sommet et est défini comme suit pour chaque noeud:

Pour chaque noeud ou feuille de l'arbre :

1. Arrivée depuis le parent (sauf début = sommet).
2. Retour Immédiat vers le parent si le noeud est vide
3. Visite "pre-order"
4. Départ RÉCURSIF vers le fils gauche .
5. Retour du fils gauche.
6. Visite "in-order"
7. Départ RÉCURSIF vers le fils droit .
8. Retour du fils droit.
9. Visite "post-order"
10. Retour vers le parent (ou fin si sommet).



Le résultat des trois types de parcours sont:

"Pre-order " : A Y X Z
 "In-order " : A X Y Z
 "Post-order" : X Z Y A

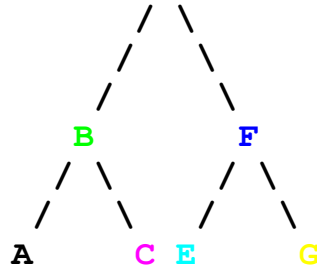
12.7.1 L'arbre binaire: Implémentation avec un tableau

L'implémentation d'un arbre binaire dans un tableau est illustrée ci-dessous:



D

Indice	Contenu
1	D
2	B
3	F
4	A
5	C
6	E
7	G



Le calcul de l'indice du tableau est déterminé selon:

1. Le sommet à l'indice 1.
2. Le fils gauche a l'indice du parent * 2.
3. Le fils droit a l'indice du parent * 2 + 1.

L'indice du parent peut être obtenu en divisant par 2 l'indice des fils.

Les différents algorithmes correspondant aux opérations nécessitent un élément "neutre" permettant d'identifier une case vide dans le tableau et donc un noeud/feuille qui n'existe pas (encore). La clé de comparaison étant spécifique de l'application, il est nécessaire de définir les opérateurs de comparaisons en prenant soin de renvoyer faux pour toute comparaison avec l'élément neutre !!! (voir l'implantation du générique).

La partie générique:

generic

```

type Data_Type is private;
Max_Number_Of_Items : Positive;
Null_Data           : Data_Type;
    
```

La clé peut être différente de l'élément

```

--| for = operator
--|
--| with function "=" (Left  : in Data_Type;
--|                   Right : in  Data_Type) return Boolean is <>;
--|
--| for > operator
--|
--| with function ">" (Left  : in Data_Type;
--|                   Right : in  Data_Type) return Boolean is <>;
    
```

```

package Simple_Bin_Tree
is
    
```

```

Bin_Tree_Full           : exception;
Bin_Tree_Empty          : exception;
Record_Not_Found_On_Delete : exception;
    
```

```

type Iterator_Type is limited private;
type Bin_Tree_Type is limited private;
    
```

Nouveau

```

type Iterator_Kind_Type is (Pre_Order, In_Order, Post_Order);
    
```

Limited private: pour **obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du package et interdire l'assignation.**

```

private
--|
--| BIN_TREE table
--|
type Bin_Tree_Table_Array_Type is array (1 .. 2 ** Max_Number_Of_Items - 1) of Data_Type;

type Bin_Tree_Type
is
record
    Bin_Tree_Table_Array : aliased Bin_Tree_Table_Array_Type;
    How_Many              : Natural := 0;
end record;
--|
--| needed for the iterator
--|
type Bin_Tree_Table_Array_Access_Type is access all Bin_Tree_Table_Array_Type;
--|
--| iterator
--|
type Iterator_Type is
record
    Iterator_Kind           : Iterator_Kind_Type           := In_Order;
    Current_Index          : Integer                     := 0;
    Previous_Index         : Integer                     := 0;
    
```

```

    Bin_Tree_Table_Array_Access : Bin_Tree_Table_Array_Access_Type := null;
end record;
Post_Order_Done : Boolean := False;

```

Example d'instantiation:

```

with Simple_Bin_Tree;
with Ada.Text_IO;
with Calendar;

procedure Test_Simple_Bin_Tree
is
  --|
  --| the BIN_TREE table
  --|
  Tree_Depth : constant := 19;
  --|
  --| the algo needs these to be defined as not in normal use
  --|
  Null_Record : constant Integer := Integer'First;
  --|
  --| instantiation
  --|
  package My_Bin_Tree is new Simple_Bin_Tree(Data_Type      => Integer,
                                             Null_Data       => Null_Record,
                                             Max_Number_Of_Items => Tree_Depth,
                                             "="            => "=",
                                             ">"           => ">");

  --|
  --| general data
  --|
  A_Bin_Tree      : My_Bin_Tree.Bin_Tree_Type;
  My_Iterator     : My_Bin_Tree.Iterator_Type;

```

Example d'utilisation:

```

.....

My_Bin_Tree.Add(Data      => I,
                In_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree);

My_Bin_Tree.Seek(Data      => I,
                 In_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                 Success     => Ok,

My_Bin_Tree.Clear(The_Bin_Tree => A_Bin_Tree);

```

PRE ORDER ITERATOR

```

My_Bin_Tree.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                      For_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                      Iterator_Kind   => My_Bin_Tree.Pre_Order);

--|
--| print all string in BIN_TREE table
--|
while not My_Bin_Tree.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  My_Data := My_Bin_Tree.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_IO.Put(Integer'Image(My_Data));

  My_Bin_Tree.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

```

IN ORDER ITERATOR

```

My_Bin_Tree.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                      For_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                      Iterator_Kind   => My_Bin_Tree.In_Order);

while not My_Bin_Tree.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  My_Data := My_Bin_Tree.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_IO.Put(Integer'Image(My_Data));

  My_Bin_Tree.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

```

POST ORDER ITERATOR

```

My_Bin_Tree.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                      For_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                      Iterator_Kind   => My_Bin_Tree.Post_Order);

```

```
while not My_Bin_Tree.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
  My_Data := My_Bin_Tree.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
  Ada.Text_Io.Put(Integer'Image(My_Data));
  My_Bin_Tree.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;
```

12.7.1.1 Données et Types de données:

```
type Bin_Tree_Table_Array_Type is array (1 .. 2 ** Max_Number_Of_Items - 1) of Data_Type;
type Bin_Tree_Type
  is
  record
    Bin_Tree_Table_Array : aliased Bin_Tree_Table_Array_Type;
    How_Many              : Natural := 0;
  end record;
type Bin_Tree_Table_Array_Access_Type is access all Bin_Tree_Table_Array_Type;
type Iterator_Type is
  record
    Iterator_Kind           : Iterator_Kind_Type           := In_Order;
    Current_Index          : Integer                      := 0;
    Previous_Index         : Integer                      := 0;
    Bin_Tree_Table_Array_Access : Bin_Tree_Table_Array_Access_Type := null;
  end record;
```

12.7.1.2 Ajout

Le but est de trouver un emplacement vide pour mettre le nouvel élément. Commencer au sommet en mettant l'indice à 1
 index←1

Boucle tant que le noeud/feuille n'est pas vide (non égal)

tant que tableau(index) ≠ vide boucle

Si la nouvelle clé est < que la clé du noeud courant

si tableau(index) < clé

*index←index *2*

Aller au fils gauche

sinon

Aller au fils droit

*index←index *2 +1*

fin si

fin boucle

Insérer le nouvel élément

tableau(index) ← élément

```
procedure Add(Data          : in   Data_Type;
              In_The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
  is
  Index : Positive := 1;
  begin
    while not (Null_Data = In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)) loop
      if Data > In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)
      then
        Index := 2 * Index 1;
      else
        Index := 2 * Index;
      end if;
    end loop;
    In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index) := Data;
    In_The_Bin_Tree.How_Many                    := In_The_Bin_Tree.How_Many 1;
  Tableau Plein !!!!
  exception
  when Constraint_Error =>
    Ada.Text_Io.Put("add" & Integer'Image(Index) & Integer'Image(In_The_Bin_Tree.How_Many));
  end Add;
```

12.7.1.3 Déléation

La déléation d'un élément est l'opération la plus compliquée. Après avoir trouvé dans l'arbre l'élément à supprimer appelé A, il y a trois cas à prendre en compte: pas de fils, un seul fils ou deux fils:

1. L'élément A à supprimer est stocké dans une feuille, elle n'a donc pas de fils et sa suppression est simple: le contenu est remplacé par l'élément «vide».
2. L'élément A à supprimer est stocké dans un noeud qui n'a qu'un seul fils: on le **remplace A par le sous arbre** dont le sommet est le fils.
3. L'élément A à supprimer est stocké dans un noeud qui a deux fils:
La première étape consiste a trouver:
 - **Ou bien** son successeur in-order (appelons le B) qui est le fils le plus à gauche du sous arbre droit de A
 - **Ou bien** son prédécesseur in-order (appelons le B) qui est le fils le plus à droite du sous arbre gauche de A.
 Comme aucun de ces noeuds ne peut avoir plus d'un fils sinon ils ne peuvent pas être le prédécesseur ou le successeur "in-order", il peut être supprimé en utilisant le cas numéro 2.
4. Une fois B trouvé par une des méthodes ci-dessus, on **remplace A par le sous arbre** dont B est le sommet et on supprime cet élément avec deux cas : il n'a pas de fils (cas numéro 1) ou il a un fils cas numéro 2).

L'opération "*remplace A par le sous arbre*" apparaît deux fois et sera donc implémentée séparément pour ne pas dupliquer un code qui est complexe et sera étudié à part.

12.7.1.3.1 La recherche de l'élément à supprimer

```
Commencer au sommet en mettant l'indice à 1
index←1
Boucle tant que le noeud/feuille n'est pas vide (non égal)
tant que tableau(index) ≠ vide boucle
Si la nouvelle clé est < que la clé du noeud courant
si tableau(index) < clé
index←index * 2
fin si
Aller au fils gauche
si tableau(index) > clé
Aller au fils droit
index←index * 2 +1
sinon trouvé: appel suppression
fin si
fin boucle
Non trouvé erreur !!!
```

12.7.1.3.2 Suppression: le choix entre les trois cas_

```
Test aucun fils
si tableau(Indice * 2 + 1) = vide
et tableau(Indice * 2) = vide ...
Test deux fils
si tableau(Indice * 2 + 1) ≠ vide
et tableau(Indice * 2) ≠ vide
Sinon un seul fils
sinon ...
```

12.7.1.3.3 Le cas où il n'y a aucun fils

Mettre l'élément vide dans cette case du tableau.
tableau(index) ← élément neutre

12.7.1.3.4 Le cas où il n'y a qu'un seul fils

Appel de Remplacement par le sous arbre pour le noeud de l'élément trouvé
remplacer_Parent(Indice)

12.7.1.3.5 Le cas où il y a deux fils.

Trouver l'indice du successeur in-order qui est le fils le plus à gauche du sous arbre droit de l'indice de l'élément à supprimer
Aller au fils droit
index ← index * 2 + 1
trouver le fils le plus à gauche qui n'a pas de fils gauche
Tant que tableau(index * 2) ≠ vide boucle
index ← index * 2 + 1
fin boucle
échanger les 2
tableau(indice de l'élément à supprimer) ← tableau(index)
Il reste deux cas: existence ou non d'un fils droit (il ne peut pas y avoir de fils gauche ou ce n'est pas le successeur in-order):
Pas de fils?
si tableau(Indice * 2 + 1) = vide
tableau(Indice * 2) ← vide
*Un fils droit: attacher le sous arbre au parent **INDICE / 2***
sinon
remplacer_Parent(Indice/2)
fin si

12.7.1.3.6 Remplacement par le sous arbre

Les éléments étant stockés dans un tableau, la solution correspond à une modification des indices des éléments concernés:

1. Identifier et stocker les indices concernés dans un tableau. Le sous arbre correspondant sera visité "in-order" et les indices conservés dans le tableau.
2. Calculer et stocker les corrections à appliquer.
3. Traiter le cas du premier indice en le divisant par 2.
4. Traiter les autres indices s'ils existent en utilisant les corrections à appliquer.

Identifier et stocker les indices concernés dans un tableau.

Le sous arbre correspondant sera visité "pre-order" et les indices conservés dans le tableau.

La nature récursive du parcours impose:

```
i ← 1
Fill_Table(Index )
si tableau(Indice ) = vide
retour
fin si
table(i) ← index
i ← i + 1
Fill_Table( 2 * Index)
Fill_Table( 2 * Index + 1)
```

Calculer et stocker les corrections à appliquer.

Un arbre binaire ayant une construction logarithmique base 2, la table de correction suit la même logique. Voici ce qu'il faut réaliser: pour chaque index il faut soustraire la correction notée corr. Dans la table ci-dessous. Par exemple, l'élément stocké dans le tableau à l'indice 45 devra être déplacé à l'indice 29 = 45 – 16. La création de ce tableau se fait comme suit:

```
Dummy ← 6
Sub ← 2
boucle de 3 à la dernière valeur de l'indice
si Dummy=Indice de la boucle
Sub ← 2 * Sub
Dummy ← 2 * Dummy
fin si
tableau de correction(i) ← Sub
```

fin boucle

Index	Corr.	Index	Corr.	Index	Corr.	Index	Corr.	Index	Corr.	Index	Corr.	Index	Corr.	Index	Corr.
3	2	4	2	5	2	6	4	7	4	8	4	9	4	10	4
11	4	12	8	13	8	14	8	15	8	16	8	17	8	18	8
19	8	20	8	21	8	22	8	23	8	24	16	25	16	26	16
27	16	28	16	29	16	30	16	31	16	32	16	33	16	34	16
35	16	36	16	37	16	38	16	39	16	40	16	41	16	42	16
43	16	44	16	45	16	46	16	47	16	48	32	49	32	50	32
51	32	52	32	53	32	54	32	55	32	56	32	57	32	58	32
59	32	60	32	61	32	62	32	63	32	64	32	65	32	66	32
67	32	68	32	69	32	70	32	71	32	72	32	73	32	74	32
75	32	76	32	77	32	78	32	79	32	80	32	81	32	82	32
83	32	84	32	85	32	86	32	87	32	88	32	89	32	90	32
91	32	92	32	93	32	94	32	95	32	96	64	97	64	98	64
99	64	100	64	101	64	102	64	103	64	104	64	105	64	106	64
107	64	108	64	109	64	110	64	111	64	112	64	113	64	114	64
115	64	116	64	117	64	118	64	119	64	120	64	121	64	122	64
123	64	124	64	125	64	126	64	127	64	128	64	129	64	130	64
131	64	132	64	133	64	134	64	135	64	136	64	137	64	138	64
139	64	140	64	141	64	142	64	143	64	144	64	145	64	146	64
147	64	148	64	149	64	150	64	151	64	152	64	153	64	154	64
155	64	156	64	157	64	158	64	159	64	160	64	161	64	162	64
163	64	164	64	165	64	166	64	167	64	168	64	169	64	170	64
171	64	172	64	173	64	174	64	175	64	176	64	177	64	178	64
179	64	180	64	181	64	182	64	183	64	184	64	185	64	186	64
187	64	188	64	189	64	190	64	191	64	192	128	193	128

Traiter le cas du premier indice en le divisant par 2.

Parent devient fils en utilisant table(2) qui contient le fils
 tableau(table(2)/2) ← tableau(table(2))

Fils devient vide
 tableau(table(2)) ← vide

Traiter les autres indices s'ils existent en utilisant les corrections à appliquer.

Boucle de 3 au dernier élément dans le sous arbre
 Tableau(table(i) - tableau de correction(i)) ← tableau(table(i))
 Tableau(table(i)) ← vide
 fin boucle

Le code complet :

```

procedure Remove(The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type;
                 Data         : in   Data_Type)
is
--
--           There are several cases to consider:
--
--1) Deleting a leaf: Deleting a node with no children is easy,
--   as we can simply remove it from the tree.
--
--2) Deleting a node with one child: Delete it and replace it with its child.
--
--3) Deleting a node with two children:
--   Suppose the node to be deleted is called Z.
--   We replace the value of Z with either its in-order successor
--   (the left-most child of the right subtree)
--   or the in-order predecessor (the right-most child of the left subtree).
    
```

```

-- Once we find either the in-order successor or predecessor,
-- swap it with Z, and then delete it.
-- Since either of these nodes must have less than two children
-- (otherwise it cannot be the in-order successor or predecessor),
-- it can be deleted using the previous two cases.
--
-- In a good implementation, it is generally recommended
-- to avoid consistently using one of these nodes,
-- because this can unbalance the tree (to be done).

--|
--|-----|
--| Delete_A_Node |
--|-----|
--|
procedure Delete_A_Node(Index_Of_Node_To_Be_Deleted : in Positive)
is
type Table_Type is array (1 .. 2 ** Max_Number_Of_Items - 1) of Natural;
--|
--|-----|
--| Attach_Subtree_To_Parent |
--|-----|
--|
procedure Attach_Subtree_To_Parent(Index_Of_Current : in Positive)
is
Index           : Natural := Index_Of_Current;
Table_Index     : Positive := Positive'First;
Table           : Table_Type := (others => 0);

procedure Fill_Table(Index : in Positive)
is
begin
--| end of branch ? go back up
--|
if Null_Data = The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)
then
return;
end if;
--| LOAD INDEX PRE ORDER !!!!
--|
Table(Table_Index) := Index;
Table_Index := 1 + Table_Index;
--| none of the above : keep walking the tree (customary dual recursion)
--|
Fill_Table(Index => 2 * Index);
Fill_Table(Index => 2 * Index + 1);

end Fill_Table;
Subtract_Table : Table_Type := (others => 0);
Dummy_Index    : Positive := Positive'First;
Sub_Value      : Positive := Positive'First;

begin
--|
--| create a table to change the indexes in the tree by subtraction
--|
Dummy_Index := 6;
Sub_Value := 2;

for I in 3 .. Subtract_Table'Last loop
if I = Dummy_Index
then
Sub_Value := 2 * Sub_Value;
Dummy_Index := 2 * Dummy_Index;
end if;
Subtract_Table(I) := Sub_Value;
end loop;

Table := (others => 0);
Fill_Table(Index => Index_Of_Current);

--|
--| care for the first one :: go up one step => /2
--|
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Table(2) / 2) :=
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Table(2));
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Table(2)) := Null_Data;
--|
--| care for the others using subtraction table
--|
for I in 3 .. Table_Index - 1 loop
if Table(I) /= 0
then
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Table(I) - Subtract_Table(Table(I))) :=
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Table(I));
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Table(I)) := Null_Data;
end if;
end loop;

```

```

end Attach_Subtree_To_Parent;

Index_Of_Successor : Positive;
Index_Of_Current   : Positive := Index_Of_Node_To_Be_Deleted;

begin

--|
--|=====
--| The Node to be deleted has no children
--|=====
--|
if The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) = Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) = Null_Data
then
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current) := Null_Data;
--|
--|=====
--| The Node To Be Deleted Has A Right Child But No Left Child
--|=====
--|
elsif The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) /= Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) = Null_Data
then
--|
--| Attach right subtree To Parent
--|
Attach_Subtree_To_Parent(Index_Of_Current => Index_Of_Current);
--|
--|=====
--| The Node To Be Deleted Has A Left Child But No Right Child
--|=====
--|
elsif The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) = Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) /= Null_Data
then
--|
--| Attach left subtree To Parent
--|
Attach_Subtree_To_Parent(Index_Of_Current => Index_Of_Current);
--|
--|=====
--| The Node To Be Deleted Has Two Children
--|=====
--|
elsif The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) /= Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) /= Null_Data
then

--3) Deleting a node with two children:
-- Suppose the node to be deleted is called Z.
-- We replace the value of Z with either its in-order successor
-- (the left-most child of the right subtree)
-- or the in-order predecessor (the right-most child of the left subtree).
-- Once we find either the in-order successor or predecessor,
-- swap it with Z, and then delete it.
-- Since either of these nodes must have less than two children
-- (otherwise it cannot be the in-order successor or predecessor),
-- it can be deleted using the previous two cases.
--
-- In a good implementation, it is generally recommended
-- to avoid consistently using one of these nodes,
-- because this can unbalance the tree (to be done).

--|
--| get inorder successor : the left-most child of the right subtree
--|

--|
--| 1) get to the right subtree
--|
Index_Of_Current := 2 * Index_Of_Current + 1;
--|
--| 2) find out the leftmost child: it has no left child !
--|
while not (The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current) /= Null_Data) loop
Index_Of_Current := 2 * Index_Of_Current;
end loop;
--|
--| swap both
--|
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Node_To_Be_Deleted)
:= The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current);
--|
--| two cases left: no child at all or a right child
--|
if The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) = Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) = Null_Data
then
--|
--| no child clear node
--|
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current) := Null_Data;
else

```



```

--|
--| a right child : Attach right subtree To PARENT =====>>> (Index_Of_Current/2)
--|
Attach_Subtree_To_Parent(Index_Of_Current => Index_Of_Current / 2);
end if;
end if;
end Delete_A_Node;

Found : Boolean := False;
Index : Positive := 1;
--|
--| find the node to be removed
--|
begin
while not (Null_Data = The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)) loop

if Data > The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)
then
Index := 2 * Index + 1;
elsif Data = The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)
then
Found := True;
exit;
else
Index := 2 * Index;
end if;
end loop;
--|
--| ok remove else raise error
--|
if Found
then
Delete_A_Node(Index_Of_Node_To_Be_Deleted => Index);
else
raise Record_Not_Found_On_Delete;
end if;
--|
--| keep track
--|
The_Bin_Tree.How_Many := The_Bin_Tree.How_Many - 1;
end Remove;

```

12.7.1.4 Recherche

Commencer au sommet en mettant l'indice à 1

index←1

Boucle tant que le noeud/feuille n'est pas vide (non égal)

tant que tableau(index) ≠ vide boucle

Si la nouvelle clé est < que la clé du noeud courant

si tableau(index) < clé

index←index * 2

fin si

Aller au fils gauche

si tableau(index) > clé

Aller au fils droit

index←index * 2 + 1

sinon trouvé

fin si

fin boucle

Non trouvé

Code:

```

procedure Seek(In_The_Bin_Tree : in Bin_Tree_Type;
Data : in Data_Type;
Success : out Boolean;
Found_Record : out Data_Type)
is
Index : Positive := 1;
begin
while not (Null_Data = In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)) loop

if Data > In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)
then
Index := 2 * Index - 1;

elsif Data = In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index)
then
Success := True;
Found_Record := In_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index);
return;
else

```

```

        Index := 2 * Index;
    end if;

end loop;

Success := False;
exception
when Constraint_Error =>
Ada.Text_Io.Put(Integer'Image(Index));
Success := False;
end Seek;

```

12.7.1.5 Initialiser

Le tableau est initialisé utilisant "l'élément neutre" et le nombre d'éléments est mis à zéro.

```

procedure Clear(The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
is
begin
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array := (others => Null_Data);
The_Bin_Tree.How_Many := 0;
end Clear;

```

12.7.1.6 itérateur (pre-order, in-order & post-order)

Les itérateurs sont basés sur le parcours de l'arbre binaire. Ici une difficulté supplémentaire: Le parcours classique par double récursion n'est pas utilisable. En effet, il est impossible dans un itérateur "actif" de sortir puis de rentrer au beau milieu d'une récursion. La solution itérative est donc seule possible. Dans ce cas, il est possible d'effectuer les "tours de boucle" un par un.

Considérons chaque noeud (ou feuille) de l'arbre:

pour différencier les 3 origines possibles du retour à ce noeud il faut utiliser 2 variables: l'indice courant dans le tableau, et l'indice précédent.

A chaque étape du parcours itératif, les conditions suivantes peuvent se présenter:

L'élément contenu dans le noeud visité est "l'élément neutre": la position est vide => retour immédiat vers le parent en divisant l'indice par 2. Sinon les trois choix suivants sont appliqués:

1. C'est la première visite car $\text{l'indice courant} / 2 = \text{l'indice précédent}$: départ pour le sous arbre gauche.
2. C'est la seconde visite (retour du sous arbre gauche) car $\text{l'indice courant} * 2 = \text{l'indice précédent}$: départ pour le sous arbre droit.
3. C'est la troisième visite (retour du sous arbre droit) car $\text{l'indice courant} * 2 + 1 = \text{l'indice précédent}$: retour au noeud parent.

Les détails: ils sont décrits ci-dessous.

12.7.1.6.1 Initialiser

Les variables de l'itérateur sont initialisées (noter en particulier le pointeur vers le tableau de données). La procédure `to_next_value` est appelée pour que la fonction valeur renvoie le premier élément s'il existe. S'il n'existe pas, la fonction fini sera vrai.

```

procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
                   For_The_Bin_Tree : in   Bin_Tree_Type;
                   Iterator_Kind   : in   Iterator_Kind_Type := In_Order)
is
begin
Iterator := (Iterator_Kind      => Iterator_Kind,
            Previous_Index      => 0,
            Current_Index       => 1,
            Bin_Tree_Table_Array_Access =>
            new Bin_Tree_Table_Array_Type'(For_The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array));
--|
--| get first value if any
--|
To_Next_Value(Iterator => Iterator);
end Initialize;

```

12.7.1.6.2 Valeur

Cette fonction est appelée **APRÈS** le passage au suivant donc l'indice à utiliser est l'indice précédent.

```
function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type) return Data_Type
is
  Data : Data_Type;
begin
  return Iterator.Bin_Tree_Table_Array_Access.all (Iterator.Previous_Index);
end Current_Value;
```

12.7.1.6.3 Suivant

Cette procédure utilise le parcours décrit plus haut et sort de la boucle en trois positions correspondant and trois types d'itération implémentés.

Boucle tant que la parcours n'est pas terminé.

Boucle tant que non vrai (indice=0 et précédent =1)

Vide ? retour au parent, et continuation de la boucle

Si table(index)=élément neutre

précédent ← index

index ← index /2

Première fois ??

ou alors si index/2= précédent

Si oui, preparation de l'indice pour un départ vers le sous arbre gauche qui ne sera effectif que durant l'appel suivant à la procédure , puis sortie de procédure si le parcours est pre-order, sinon la boucle principale continue.

précédent ← index

index ← index * 2

Sortie de procédure (ou de boucle principale) si pre-order

si pre_order

return (exit)

fin si

Seconde fois ??

ou alors si index*2= précédent

Si oui, preparation de l'indice pour un départ vers le sous arbre droit qui ne sera effectif que durant l'appel suivant à la procédure , puis sortie de procédure si le parcours est pre-order, sinon la boucle principale continue.

précédent ← index

index ← index * 2 +1

Sortie de procédure (ou de boucle principale) si in-order

si in_order

return (exit)

fin si

Troisième fois ??

ou alors si index*2 +1= précédent

Si oui, preparation de l'indice pour un retour vers le parent qui ne sera effectif que durant l'appel suivant à la procédure , puis sortie de procédure si le parcours est pre-order, sinon la boucle principale continue.

précédent ← index

index ← index /2

Sortie de procédure (ou de boucle principale) si post-order

si post_order

return (exit)

Fin si

Fin si

Fin boucle.

Le code:

```
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
  while not (Iterator.Current_Index = 0 and then Iterator.Previous_Index = 1) loop
    --|
    --|1) the position is void : go up by dividing by 2
    --|
    if Null_Data = Iterator.Bin_Tree_Table_Array_Access.all (Iterator.Current_Index)
    then
```

```

Iterator.Previous_Index := Iterator.Current_Index;
Iterator.Current_Index := Iterator.Previous_Index / 2;
--|
--|2) it is the first time we arrive in this node (current/2 = previous) go left
--|
elsif Iterator.Current_Index / 2 = Iterator.Previous_Index
then
Iterator.Previous_Index := Iterator.Current_Index;
Iterator.Current_Index := Iterator.Previous_Index * 2;

if Pre_Order = Iterator.Iterator_Kind
then
return;
end if;
--|
--|3) it is the second time we arrive in this node as we are returning from the left
--| (current *2 = previous ) go right
--|
elsif Iterator.Current_Index * 2 = Iterator.Previous_Index
then
Iterator.Previous_Index := Iterator.Current_Index;
Iterator.Current_Index := Iterator.Previous_Index * 2 + 1;

if In_Order = Iterator.Iterator_Kind
then
return;
end if;
--|
--|4) it is the third time we arrive in this node as we are returning from the right
--| (current *2 +1 = previous ) go up
--|
elsif Iterator.Current_Index * 2 + 1 = Iterator.Previous_Index
then
Iterator.Previous_Index := Iterator.Current_Index;
Iterator.Current_Index := Iterator.Previous_Index / 2;

if Post_Order = Iterator.Iterator_Kind
then
return;
end if;
end if;
end loop;
end To_Next_Value;

```

12.7.1.6.4 Fini

Noter que le test de fin post-order doit "tourner" un fois de plus pour visiter le sommet.

```

function Is_Done(Iterator : in Iterator_Type) return Boolean
is
begin
if Post_Order = Iterator.Iterator_Kind
then
if Post_Order_Done
then return True;
end if;
Post_Order_Done := Iterator.Current_Index = 0 and then Iterator.Previous_Index = 1;
return False;
else
return Iterator.Current_Index = 0 and then Iterator.Previous_Index = 1;
end if;
end Is_Done;

```

12.7.2 L'arbre binaire: Implémentation avec des pointeurs

Beaucoup d'aspects de la partie programmation sont simplifiés, sauf l'itérateur qui doit être écrit actif (et cette fois c'est difficile !!!).

12.7.2.1 Données et Types de données:

La partie générique:

```

generic
type Data_Type is private;
--|
--| for = operator
--|
with function "=" (Left : in Data_Type;
Right : in Data_Type) return Boolean is <>;

```

```
--|
--| for > operator
--|
with function ">" (Left : in Data_Type;
                  Right : in Data_Type) return Boolean is <>;

package Linked_Bin_Tree
is
    Bin_Tree_Empty          : exception;
    Record_Not_Found_On_Delete : exception;

    type Iterator_Type is limited private;
    type Bin_Tree_Type is limited private;
    type Iterator_Kind_Type is (Pre_Order, In_Order, Post_Order);
.....
```

Limited private: pour **obliger l'utilisateur à utiliser les opérations du "package" et interdire l'assignation.**

```
private

type Node_Type;

type Node_Access_Type is access all Node_Type;

type Bin_Tree_Type is
record
    Access_To_Top : Node_Access_Type := null;
    How_Many_Stored : Integer := 0;
end record;

type Node_Type is
record
    Data : Data_Type;
    Left : Node_Access_Type := null;
    Right : Node_Access_Type := null;
end record;
```

l'utilisation d'un stack est indispensable pour programmer une récursion et sera utilisé dans l'itérateur.

```
package My_Stack is new Linked_Stack(Data_Type => Node_Access_Type);
Iterator_Stack : My_Stack.Stack_Type;

type Iterator_Type is
record
    Current_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    Iterator_Kind : Iterator_Kind_Type := In_Order;
    First_Time : Boolean := True;
    How_Many_Stored : Natural := 0;
    Current_Count : Natural := 0;
    On_Off : Boolean := True;
    Loop_Done : Boolean := False;
    Q : Node_Access_Type := null;
end record;

procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
                                                    Name => Node_Access_Type);
```

Exemple d'instantiation:

```
--|
--| data as a pointer to a string
--|
type My_Data_Type is access all String;

function "=" (Left : in My_Data_Type;
              Right : in My_Data_Type)
return Boolean
is
begin
return Left.all = Right.all;
end "=";

function ">" (Left : in My_Data_Type;
              Right : in My_Data_Type)
return Boolean
is
begin
return Left.all > Right.all;
end ">";

package My_Bin_Tree is new Linked_Bin_Tree(Data_Type => My_Data_Type,
                                           "=" => "=",
                                           ">" => ">");

A_Bin_Tree : My_Bin_Tree.Bin_Tree_Type;
```

```
My_Iterator      : My_Bin_Tree.Iterator_Type;
```

Exemple d'utilisation:

```
My_Bin_Tree.Clear(The_Bin_Tree => A_Bin_Tree);

My_Bin_Tree.Insert(The_Data      => new String('A"),
                  In_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree);

My_Bin_Tree.Seek(Data           => new String("ABCDE"),
                 In_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                 Success         => OK,
                 Found_Record    => My_Data);
```

Premier itérateur: pre-order

```
My_Bin_Tree.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                    For_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                    Iterator_Kind    => My_Bin_Tree.Pre_Order);

while not My_Bin_Tree.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
    My_Data := My_Bin_Tree.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
    Ada.Text_Io.Put(My_Data.all & ' ');

    My_Bin_Tree.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;
```

Second itérateur: in-order

```
My_Bin_Tree.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                    For_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                    Iterator_Kind    => My_Bin_Tree.In_Order);

while not My_Bin_Tree.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
    My_Data := My_Bin_Tree.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
    Ada.Text_Io.Put(My_Data.all & ' ');

    My_Bin_Tree.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;
```

Troisième itérateur: post-order

```
My_Bin_Tree.Initialize(Iterator      => My_Iterator,
                    For_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree,
                    Iterator_Kind    => My_Bin_Tree.Post_Order);

while not My_Bin_Tree.Is_Done(Iterator => My_Iterator) loop
    My_Data := My_Bin_Tree.Current_Value(Iterator => My_Iterator);
    Ada.Text_Io.Put(My_Data.all & ' ');

    My_Bin_Tree.To_Next_Value(Iterator => My_Iterator);
end loop;

My_Bin_Tree.Delete(The_Data      => new String(String_32),
                  In_The_Bin_Tree => A_Bin_Tree);
```

12.7.2.2 Ajout

Deux pointeurs auxiliaires sont nécessaires. : *previous* et *current*. L'ajout du premier élément est différent de l'ajout d'un nième comme dans beaucoup de structures avec pointeurs. Il faut également conserver la direction du sous arbre (Droit ou gauche pour l'ajout du nouvel élément dans l'arbre.

previous←pointeur du sommet
current←pointeur du sommet

Si premier élément :créer et attacher au pointeur de la structure vers le sommet et laisser vide les pointeurs gauches et droit..

Si pointeur du sommet est vide: créer un nouveau noeud, y mettre les données du nouvel élément , laisser vide les pointeurs gauche et droit et l'attacher au pointeur du sommet.

En ada:

```
Access_To_Top := new Node_Type'(Left => null,
                                Data => The_Data,
                                Right => null);
```

Le but est de trouver un emplacement vide pour mettre le nouvel élément.

Boucle tant que le noeud/feuille n'est pas vide (non égal)

tant que current ≠ null boucle

Garder le précédent

previous← current

Si la nouvelle clé est < que la clé du noeud courant

current.data < clé
direction← gauche
index←index.gauche

Aller au fils gauche

sinon

Aller au fils droit

direction← droite
index←index.droit

fin si

fin boucle

Insérer le nouvel élément

tableau(index) ← élément

Si la direction est à gauche, créer un nouveau noeud, y mettre les données du nouvel élément et l'attacher au pointeur GAUCHE du parent . **Noter l'utilisation de "previous" qui pointe sur le parent, c'est NÉCESSAIRE CAR IL N'Y A AUCUN MOYEN D'ACCÉDER AU PARENT À PARTIR DE SON FILS (CURRENT) !!!!!**

Si direction = gauche

```
Previous.left := new Node_Type'(Left => null,
                                Data => The_Data,
                                Right => null);
```

Sinon, créer un nouveau noeud, y mettre les données du nouvel élément et l'attacher au pointeur DROIT du parent . En ada:

```
Previous.right := new Node_Type'(Left => null,
                                  Data => The_Data,
                                  Right => null);
```

Fin si

Code:

```
procedure Insert(The_Data      : in   Data_Type;
                 In_The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
is
  type Right_Left_Type is (R, L);
  Right_Left      : Right_Left_Type := Right_Left_Type'First;
  Link_To_Previous_Node : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
  Link_To_Current_Node  : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
begin
  --| first node ??
  --|
  if null = Link_To_Current_Node
  then
    In_The_Bin_Tree.Access_To_Top := new Node_Type'(Left => null,
                                                    Data => The_Data,
                                                    Right => null);

  else
    --| not the first to be added: seek position to insert
    --|
    while null /= Link_To_Current_Node loop
      --| keep previous   S O   T H A T   Y O U   C A N   A D D   !!!!!
      --|
      Link_To_Previous_Node := Link_To_Current_Node;
      --| left or right
      --|
      if Link_To_Current_Node.Data > The_Data
      then
        Right_Left      := L;
        Link_To_Current_Node := Link_To_Current_Node.Left;
      else
        Link_To_Current_Node := Link_To_Current_Node.Right;
        Right_Left      := R;
      end if;
    end loop;
    --| position found do the insert
    --|
    if Right_Left = L
    then
      Link_To_Previous_Node.Left := new Node_Type'(Left => null,
                                                    Data => The_Data,
                                                    Right => null);

    else
      Link_To_Previous_Node.Right := new Node_Type'(Left => null,
                                                    Data => The_Data,
                                                    Right => null);

    end if;
  end if;
  --| keep track
  --|
  In_The_Bin_Tree.How_Many_Stored := 1 In_The_Bin_Tree.How_Many_Stored;
end Insert;
```

12.7.2.3 Déléation

L'idée est la même que dans le cas de l'implémentation dans un tableau. Ici, l'emploi de pointeurs simplifient les détails. Après avoir trouvé dans l'arbre l'élément à supprimer appelé A et conservé son origine (fils droit ou gauche du parent), il y a trois cas à prendre en compte: pas de fils, un seul fils ou deux fils:

1. L'élément A à supprimer est stocké dans une feuille, elle n'a donc pas de fils et sa suppression est simple: le contenu est remplacé par un pointeur vide.
2. L'élément A à supprimer est stocké dans un noeud qui n'a qu'un seul fils: on le **remplace A par le sous arbre** dont le sommet est le fils.
3. L'élément A à supprimer est stocké dans un noeud qui a deux fils:

La première étape consiste à trouver:

- Ou bien son successeur in-order (appelons le B) qui est le fils le plus à gauche du sous arbre droit de A
 - Ou bien son prédécesseur in-order (appelons le B) qui est le fils le plus à droite du sous arbre gauche de A.
- Comme aucun de ces noeuds ne peut avoir plus d'un fils sinon ils ne peuvent pas être le prédécesseur ou le successeur "in-order", il peut être supprimé en utilisant le cas numéro 2.
5. Une fois trouvé, on **remplace A par le sous arbre** dont B est le sommet et on supprime cet élément avec deux cas : il n'a pas de fils (cas numéro 1) ou il a un fils cas numéro 2).

Le problème se décompose en deux parties :

1. Recherche de l'élément à supprimer.
2. Effacement du noeud avec les trois cas décrits ci-dessus

12.7.2.3.1 Recherche avec direction depuis le parent

Commencer au sommet en faisant pointer un pointeur auxiliaire sur le sommet de l'arbre

courant ← structure.pointeur sur le sommet

Conservation du pointeur courant et précédent

précédent ← courant

Boucle tant que le noeud/feuille n'est pas vide (non égal)

tant que auxiliaire ≠ null boucle

Si la nouvelle clé est < que la clé du noeud courant

si courant.data < clé

Aller au fils gauche

précédent ← courant

courant ← courant.gauche

direction ← gauche

fin si

Si la nouvelle clé est > que la clé du noeud courant

si tableau(index) > clé

Aller au fils droit

précédent ← courant

courant ← courant.droit

Direction ← droite

sinon trouvé

appel déléation du noeud

Sortie ok

fin si

fin boucle

Non trouvé

Sortie ERREUR

12.7.2.3.2 Suppression: le choix entre les QUATRE cas_

Test aucun fils

si courant.droit = vide

et courant.gauche = vide

Test deux fils

si courant.droit ≠ vide

et courant.gauche ≠ vide

Test un fils gauche

si courant.droit = vide
 et courant.droit ≠ vide
Sinon un fils droit

Le cas où il n'y a aucun fils

Récupération de la place mémoire. En ada:
 Free_Node(X => Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left);

Le cas où il n'y a un fils gauche

Appel de Remplacement par le sous arbre pour le noeud de l'élément trouvé, ici on manoeuvre les pointeurs en utilisant l'origine depuis le parent.

Mettre un pointeur auxiliaire
 auxiliaire ← courant.droit

Attacher au parent du bon côté!!
 si direction = gauche
 parent .gauche ←auxiliaire
 ou bien
 parent .droit ←auxiliaire
 si direction = gauche

Le cas où il y a deux fils.

Trouver le successeur in-order qui est le fils le plus à gauche du sous arbre droit de indice de l'élément à supprimer

Aller au fils gauche
 courant ←courant.gauche
un fils droit ??

si courant.droit ≠ null
OUI: trouver le fils le plus à droite qui n'a pas de fils droit

Tant que courant.droit ≠ null boucle
 courant ←successeur
 successeur ← courant.droit
 fin boucle

Remplacer le noeud à supprimer par le noeud trouvé ci-dessus

successeur.gauche ← noeud à supprimer.gauche
 successeur.droit ← noeud à supprimer.droit

En utilisant la direction connecter au parent du noeud à effacer

si direction=gauche parent du noeud à effacer. Gauche pointe vers le successeur
 parent du noeud à effacer .gauche ← successeur
 sinon
 parent du noeud à effacer .droit ← successeur
 fin si

NON: il n'y a pas de fils droit

sinon
 successeur ← Current;
 successeur.droit ← noeud à effacer.droit

En utilisant la direction, connecter au parent du noeud à effacer

si direction=gauche parent du noeud à effacer. Gauche pointe vers le successeur
 parent du noeud à effacer .gauche ← successeur
 sinon
 parent du noeud à effacer .droit ← successeur
 fin si

Effacer et récupérer l'espace mémoire, en ada:

Free_Node(X => Node_To_Be_Deleted);

Code:

```

procedure Delete(The_Data      : in   Data_Type;
                 In_The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
is
--
--There are several cases to consider:
--
--1) Deleting a leaf: Deleting a node with no children is easy,
--   as we can simply remove it from the tree.
--
--2) Deleting a node with one child: Delete it and replace it with its child.
--
--3) Deleting a node with two children:
--   Suppose the node to be deleted is called z.
    
```

```

-- We replace the value of Z with either its in-order successor
-- (the left-most child of the right subtree)
-- or the in-order predecessor (the right-most child of the left subtree).
-- Once we find either the in-order successor or predecessor,
-- swap it with Z, and then delete it.
-- Since either of these nodes must have less than two children
-- (otherwise it cannot be the in-order successor or predecessor),
-- it can be deleted using the previous two cases.
--
-- In a good implementation, it is generally recommended
-- to avoid consistently using one of these nodes,
-- because this can unbalance the tree (to be done).

type Right_Left_Type is (R, L);

procedure Delete_A_Node(Node_To_Be_Deleted : in out Node_Access_Type;
                       Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted : in out Node_Access_Type;
                       Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted : in out Right_Left_Type)
is
  Successor : Node_Access_Type;
  Current   : Node_Access_Type := Node_To_Be_Deleted;
begin
  ---|=====
  ---| The Node to be deleted has no children
  ---|=====
  ---|
  if Current.Right = null
  and then Current.Left = null
  then
    ---|
    ---| Clear the Appropriate Side of Parent
    ---|
    if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
    then
      Free_Node(X => Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left);
    else
      Free_Node(X => Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right);
    end if;
    ---|
    ---|=====
    ---| The Node To Be Deleted Has A Right Child But No Left Child
    ---|=====
    ---|
  elsif Current.Right /= null
  and then Current.Left = null
  then
    Successor := Current.Right;
    ---|
    ---| Attach Node To Parent
    ---|
    if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
    then
      Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
    else
      Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
    end if;
    Free_Node(X => Current);
    ---|
    ---|=====
    ---| The Node To Be Deleted Has A Left Child But No Right Child
    ---|=====
    ---|
  elsif Current.Right = null
  and then Current.Left /= null
  then
    Successor := Current.Left;
    ---|
    ---| Attach Node To Parent
    ---|
    if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
    then
      Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
    else
      Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
    end if;
    Free_Node(X => Current);
    ---|
    ---|=====
    ---| Node To Be Deleted Has Two Children
    ---|=====
    ---|
  elsif Current.Right /= null
  and then Current.Left /= null
  then
    ---|
    ---| Set Current To The Left Child of The Node To Be Deleted
    ---|
    Current := Current.Left;
    if Current.Right /= null
    then
      Successor := Current.Right;
      ---|
      ---| walk Down To The Right end of The Subtree of The Left Child
      ---| of The Node To Be Deleted

```

```

--|
while Current.Right /= null loop
  Current := Successor;
  Successor := Current.Right;
end loop;
--|
--| replace The Node To Be Deleted with The Node Found
--| in this case :
--| Attach left Child of Node To Be Deleted
--|
Current.Right := null;
Successor.Left := Node_To_Be_Deleted.Left;
Successor.Right := Node_To_Be_Deleted.Right;
--|
--| Attach Node To Parent
--|
if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
  then
    Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
  else
    Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
  end if;
--|
--| There is No Right subtree because the right pointer is null :
--| Replace The Node To Be Deleted with Its Left Child
--| in this case :
--| Attach Right Child of Node To Be Deleted
--|
else
  Successor := Current;
  Successor.Right := Node_To_Be_Deleted.Right;
  --|
  --| Attach Node To Parent
  --|
  if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
    then
      Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
    else
      Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
    end if;
  Free_Node(X => Node_To_Be_Deleted);
end if;
end if;
end Delete_A_Node;

Right_Left      : Right_Left_Type := Right_Left_Type'First;
Parent_Node     : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
Current_Node    : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
Found           : Boolean          := False;
Side_From_Parent_To_Current : Right_Left_Type := Right_Left_Type'First;

begin
--|
--| find the node to be removed
--|
while not (null = Current_Node
  or else Found) loop

  if Current_Node.Data = The_Data
  then
    Found := True;

  elsif The_Data > Current_Node.Data
  then
    Side_From_Parent_To_Current := R;
    Parent_Node                 := Current_Node;
    Current_Node                 := Current_Node.Right;

  elsif Current_Node.Data > The_Data
  then
    Side_From_Parent_To_Current := L;
    Parent_Node                 := Current_Node;
    Current_Node                 := Current_Node.Left;
  end if;
end loop;
--|
--| ok remove else raise error
--|
if Found
then
  Delete_A_Node(Node_To_Be_Deleted           => Current_Node,
                Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted => Parent_Node,
                Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted => Side_From_Parent_To_Current);

  else
    raise Record_Not_Found_On_Delete;
  end if;
--|
--| keep track
--|
In_The_Bin_Tree.How_Many_Stored := In_The_Bin_Tree.How_Many_Stored - 1;

end Delete;

```

12.7.2.4 Initialiser

Cette procédure parcourt **RÉCURSIVEMENT** l'arbre en mode post-order jusqu'à visiter une feuille (POST ORDER => c'est le dernier accès à cette feuille), efface cette feuille et poursuit le parcours post-order classique avec sa double récursion.

```

procédure récursion(courant : pointeur)
si le pointeur courant est null retour récursion
si courant =null
retour
fin si
appel avec fils gauche
récursion(courant .gauche)
appel avec fils droit
récursion(courant .droit)
effacer le noeud courant c'est la dernière fois qu'il est visité (post-order)
En ada:
Free_Node(X => courant);
fin procédure
Premier appel pour démarrer la récursion avec courant pointant vers le sommet.
récursion(pointeur vers le sommet)
    
```

Code:

```

procédure Clear(The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
is
--
-- The procedure "Destroy_Tree"
-- uses a P O S T O R D E R w a l k :it deletes every node it visits
-- =====
--
procédure Destroy_Tree(Link_To_Current_Node : in out Node_Access_Type)
is
begin
--| end of branch ? go back up
--|
if null = Link_To_Current_Node
then
return;
end if;
--| none of the above : keep walking the tree (customary POST ORDER walk)
--|
Destroy_Tree(Link_To_Current_Node => Link_To_Current_Node.Left);
Destroy_Tree(Link_To_Current_Node => Link_To_Current_Node.Right);
--| clear leaf
--|
Free_Node(X => Link_To_Current_Node);
end Destroy_Tree;

begin
--| clear tree
--|
Destroy_Tree(Link_To_Current_Node => The_Bin_Tree.Access_To_Top);
--| clear number
--|
The_Bin_Tree.How_Many_Stored := 0;
end Clear;
    
```

12.7.2.5 Recherche

Commencer au sommet en faisant pointer un pointeur auxiliaire sur le sommet de l'arbre
 auxiliaire ← structure.pointeur sur le sommet

Boucle tant que le noeud/feuille n'est pas vide (non égal)

tant que auxiliaire ≠ null boucle

Si la nouvelle clé est < que la clé du noeud courant

si tableau(index) < clé

auxiliaire ← auxiliaire.gauche

fin si

Aller au fils gauche

si tableau(index) > clé

Aller au fils droit

auxiliaire ← auxiliaire.droit

sinon trouvé

fin si

fin boucle
Non trouvé

```

procedure Seek(In_The_Bin_Tree : in   Bin_Tree_Type;
              Data             : in   Data_Type;
              Success          : out Boolean;
              Found_Record     : out Data_Type)
is
  Link_To_Current_Node : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
begin
  --| kepp looking
  --|
  while null /= Link_To_Current_Node loop
    if Link_To_Current_Node.Data = Data
    then
      Found_Record := Link_To_Current_Node.Data;
      Success      := True;
      return;
    elsif Link_To_Current_Node.Data > Data
    then
      Link_To_Current_Node := Link_To_Current_Node.Left;
    else
      Link_To_Current_Node := Link_To_Current_Node.Right;
    end if;
  end loop;
  --|
  --| not found
  --|
  Success := False;
end Seek;

```

12.7.2.6 Itérateur (pre-order, in-order & post-order)

12.7.2.6.1 Initialiser

```

procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
                   For_The_Bin_Tree : in   Bin_Tree_Type;
                   Iterator_Kind   : in   Iterator_Kind_Type := In_Order)
is
begin
  --| reset and initialize
  --|
  Iterator := (Current_Node_Access => For_The_Bin_Tree.Access_To_Top,
              Iterator_Kind       => Iterator_Kind,
              First_Time          => True,
              How_Many_Stored     => For_The_Bin_Tree.How_Many_Stored,
              Current_Count       => 0,
              On_Off              => True,
              Loop_Done           => False,
              Q                   => null);
  --|
  --| clear stack
  --|
  My_Stack.Initialize(The_Stack => Iterator_Stack);
  --|
  --| get first data
  --|
  To_Next_Value(Iterator => Iterator);
end Initialize;

```

12.7.2.6.2 Valeur

```

function Current_Value(Iterator : in   Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
  return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;

```

12.7.2.6.3 Suivant

Tous les détails sont dans le livre célèbre [D. Knuth The Art of Computer Programming, Volume 1 page 320 Addison Wesley](#), le code lui même est extrêmement détaillé et commenté.

```

procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
--| three iterators select the one needed
--|
case Iterator.Iterator_Kind
is
--|=====
--| P R E   O R D E R   I T E R A T O R
--|=====
--|
when Pre_Order =>
--|
--| D. Knuth the art of computer programming volume 1 page 320 Addison wesley
--|
--| T1: set stack empty
--| p <- top of tree
--| T2: if p=null go to T4
--| T3: visit pre order
--| push p in stack
--| p <- p.left
--| go to T2
--| T4: if stack empty algo is over
--| else p<- top of stack
--| pop stack
--| T5: p <- P.Right
--| go to T2
--|
In_Pre_Order_walk : declare
begin
--|
--| loop to go back up if needed
--|
Main : loop
--|
--| not to be done the first time: we go to the deepest left immediately
--|
if Iterator.First_Time
then
Iterator.On_Off := False;
Iterator.Current_Count := 1 Iterator.Current_Count;
Iterator.First_Time := False;
exit Main;
end if;
--|
--| the jump inside a loop is replaced by a test that's true 1/2 of the time
--|
while null /= Iterator.Current_Node_Access loop
--|
--| this time return and set flag
--|
if Iterator.On_Off
then
Iterator.Current_Count := 1 Iterator.Current_Count;
Iterator.On_Off := False;
exit Main;
end if;
--|
--| set flag and push pointer
--|
Iterator.On_Off := True;
My_Stack.Push(Data => Iterator.Current_Node_Access,
In_The_Stack => Iterator_Stack);

Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
end loop;
--|
--| retrieve pointer
--|
Iterator.Current_Node_Access := My_Stack.Top_Of(The_Stack => Iterator_Stack);
--|
--| remove last used and go right
--|
My_Stack.Pop(The_Stack => Iterator_Stack);
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
end loop Main;
--|
--| catch popping an empty stack (it also could be done by a test)
--|
exception
when Constraint_Error =>
Iterator.Current_Count := 1 Iterator.Current_Count;
end In_Pre_Order_walk;
--|
--|=====
--| I N   O R D E R   I T E R A T O R
--|=====
--|
when In_Order =>

```

```

--
-- D. Knuth the art of computer programming volume 1 page 320 Addison Wesley
--
-- T1: set stack empty
--     p <- top of tree
-- T2: if p=null go to T4
-- T3: push p in stack
--     p <- p.left
--     go to T2
-- T4: if stack empty algo is over
--     else p<- top of stack
--     pop stack
-- T5: visit in order
--     p <- P.Right
--     go to T2
--
In_Order_walk : declare
begin
  --|
  --| not to be done the first time: we go to the deepest left immediately
  --|
  if not Iterator.First_Time
  then
    Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
  end if;
  --|
  --| go as far to the left as you can, pushing pointers in the stack
  --|
  while not (null = Iterator.Current_Node_Access) loop
    My_Stack.Push(Data      => Iterator.Current_Node_Access,
                  In_The_Stack => Iterator_Stack);

    Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
  end loop;
  --|
  --| we reached an empty pointer get back one step
  --|
  Iterator.Current_Node_Access := My_Stack.Top_Of(The_Stack => Iterator_Stack);
  --|
  --| remove the last visited one
  --|
  My_Stack.Pop(The_Stack => Iterator_Stack);
  --|
  --| set flag so that we go to the right at the next call to To_Next_Value
  --|
  Iterator.First_Time := False;
  Iterator.Current_Count := 1 Iterator.Current_Count;
  --|
  --| catch popping an empty stack (it also could be done by a test)
  --|
  exception
  when Constraint_Error =>
    Iterator.Current_Count := 1 Iterator.Current_Count;
end In_Order_walk;
--|
--| =====
--| P O S T   O R D E R   I T E R A T O R
--| =====
--|
when Post_Order =>
--
-- D. Knuth the art of computer programming Volume 1 page 565 Addison Wesley
--
-- T1: set stack empty
--     p <- top of tree
--     Q <- null
-- T2: if p=null go to T4
-- T3: push p in stack
--     p <- p.left
--     go to T2
-- T4: if stack empty algo is over
--     else p<- top of stack
--     pop stack
-- T5: if p.right = null or P.left =Q  got to T6
--     p <- P.Right
--     go to T2
-- T6: visit post_order
--     Q <- P
--     go to T4
--
Post_Order_walk : declare
begin
  loop
    --|
    --| go as far to the left as you can, pushing pointers in the stack
    --|
    if Iterator.On_Off
    then
      while not (null = Iterator.Current_Node_Access) loop
        My_Stack.Push(Data      => Iterator.Current_Node_Access,
                      In_The_Stack => Iterator_Stack);

        Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
      end loop;
    end if;
  end loop;
end if;

```

```

--|
--| we reached an empty pointer get back one step
--|
Iterator.Current_Node_Access := My_Stack.Top_Of(The_Stack => Iterator_Stack);
--|
--| back from right or right is null ???
--|
if (Iterator.Current_Node_Access.Right = null
   or else Iterator.Current_Node_Access.Right = Iterator.Q)
then
--|
--| YES keep Q for next time pop latest in stack and visit post_order
--|
Iterator.Q := Iterator.Current_Node_Access;
Iterator.Current_Count := 1 - Iterator.Current_Count;
Iterator.On_Off := False;
My_Stack.Pop(The_Stack => Iterator_Stack);
exit;
else
--|
--| NO use the loop to move in the tree
--|
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
Iterator.On_Off := True;
end if;
end loop;
--| catch popping an empty stack (it also could be done by a test)
--|
exception
when Constraint_Error =>
Iterator.Current_Count := 1 - Iterator.Current_Count;
end Post_Order_walk;
end case;
end To_Next_Value;

```

12.7.2.6.4 Fini

```

function Is_Done(iterator : in Iterator_Type)
return Boolean
is
begin
return Iterator.Current_Count = 1 - Iterator.How_Many_Stored;
end Is_Done;

```

13 LES ALGORITHMES DE TRI CLASSIQUES

13.1 LE TRI BULLE (BUBBLE SORT)

Horreur !!!! , c'est un tri en $O(N^2)$. Ne JAMAIS l'utiliser!!!!
 Néanmoins, pour des tableaux **TRÈS PETITS**,

Ce tri consiste à pousser la valeur la plus grande trouvée en parcourant le tableau à la dernière place. Soit le tableau T dimensionné de 1 à N:

Après le premier parcours (de 1 à N), la valeur la plus grande entre T(1) et T(N) est maintenant dans T(N).

Après le second parcours (de 1 à N-1), la valeur la plus grande entre T(1) et T(N-1) est maintenant dans T(N-1).

Après le parcours Numéro l (de 1 à l-1), la valeur la plus grande entre T(1) et T(l-1) est maintenant dans T(l-1)

...

soit N parcours à effectuer (de $N/2$ en moyenne) le temps de calcul est donc proportionnel à $N(N/2)$ soit $\frac{1}{2} N^2$. Il est donc proportionnel à N^2 .

Pseudo code:

Boucle d'indice i de 1 à N

Boucle d'indice J de 1 à N-i

si T(J) > T(1+J) inverser T(J) et T(1+J)

fin boucle

fin boucle

13.2 LE TRI PAR TAS (HEAP SORT)

C'est un tri en $O(N \log N)$

13.2.1 Algorithme

Le tri par tas est basé sur la relation tableau \Leftrightarrow arbre binaire et les propriétés des tas. Un tas est un arbre binaire ayant comme propriété la relation:

Valeur du parent > valeur des fils gauches et droits sans préciser de relation entre les fils gauches et droits.

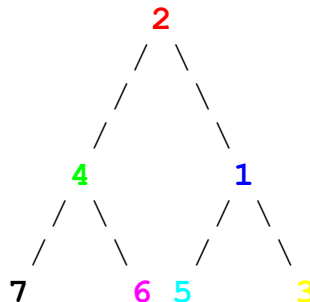
Le stockage d'un arbre binaire dans un tableau se fait en utilisant la règle des indices qui est comme suit:

- indice fils gauche = $2 * \text{indice du parent}$
- indice fils droit = $2 * \text{indice du parent} + 1$
- indice du parent = $\text{indice du fils (gauche ou droit)} / 2$

Cela permet une relation directe entre un arbre et un tableau. Le tri est basé sur le fait que le sommet est toujours l'élément dont la valeur est la plus élevée. Le tri commence par le tableau initial, qui en général, ne satisfait pas les propriétés d'un tas. On le transforme donc en un tas. Une fois cette transformation effectuée le sommet (l'élément dont la valeur est la plus élevée) est changé pour le dernier élément du tableau. LA TAILLE DU TABLEAU EST DIMINUÉE D'UNE UNITE. L'arbre correspondant n'est donc plus un tas et est transformé à nouveau en un tas (seul le sommet doit être vérifié). La procédure est répétée et on obtient un tableau trié.

Illustration avec un tableau de 7 cases et l'arbre correspondant.

taille utilisée	
7	
indice	contenu
1	2
2	4
3	1
4	7
5	6
6	5
7	3



Cet arbre a une profondeur de 3 et contient 2^3-1 éléments. La transformation en tas commence au dernier élément à droite profondeur 2, c'est à dire la profondeur de l'arbre -1. L'indice correspondant est, par définition de l'équivalence tableaux \Leftrightarrow arbres binaires, $7/2=3$ ou 7 est le nombre d'éléments contenus dans l'arbre. On appelle la procédure `Move_In_Heap(parent=>3)`. C'est le début de l'algorithme « `Move_In_Heap(parent)` ».

On recherche le plus grand des trois éléments suivants: parent, fils gauche et fils droit:

il y a trois possibilités (si le fils correspondant n'existe pas on ne compare pas):

1. Le plus grand est le parent : Il n'y a rien à modifier
2. Le plus grand est le fils gauche : Parent et fils gauche sont échangés et le procédé recommence récursivement pour le fils gauche
3. Le plus grand est le fils droit : Parent et fils droit sont échangés et le procédé recommence récursivement pour le fils droit

PREMIERE PARTIE: TRANSFORMATION DE L'ARBRE DE DÉPART EN TAS

CONSTRUCTION DU TAS: ÉTAPE NUMERO 1

étape numéro 1.1: appel avec comme parent l'élément d'indice 3

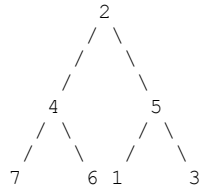
Dans cet exemple, le parent d'indice 3 contient 1, le fils gauche d'indice $3 * 2$ contient 5 et le fils droit d'indice $3 * 2 + 1$ contient 3: c'est le fils gauche le plus grand.

étape numéro 1.1: échange du parent et du fils gauche:

```

|-----|
|taille utilisée|
|      7      |
|-----|
|indice|contenu|
|  1   |   2   |
|  2   |   4   |
|  3   |   5   |
|  4   |   7   |
|  5   |   6   |
|  6   |   1   |
|  7   |   3   |
|-----|
    
```

ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte la taille utilisée



étape numéro 1.2: appel récursif avec comme parent le fils gauche, cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

CONSTRUCTION DU TAS: ÉTAPE NUMERO 2

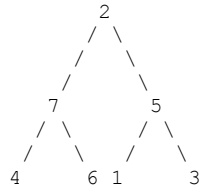
étape numéro 2.1: appel avec comme parent l'élément d'indice 2: le parent d'indice 2 contient 4, le fils gauche d'indice $2 * 2$ contient 7 et le fils droit d'indice $2 * 2 + 1$ contient 6: c'est le fils gauche le plus grand: échange du parent et du fils gauche.

étape numéro 2.1: échange du parent et du fils gauche

```

|-----|
|taille utilisée|
|      7      |
|-----|
|indice|contenu|
|  1   |   2   |
|  2   |   7   |
|  3   |   5   |
|  4   |   4   |
|  5   |   6   |
|  6   |   1   |
|  7   |   3   |
|-----|
    
```

ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte la taille utilisée



étape numéro 2.2: appel récursif avec comme parent le fils gauche, cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

CONSTRUCTION DU TAS: ÉTAPE NUMERO 3

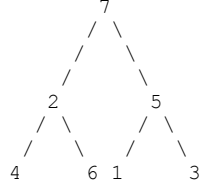
étape numéro 3.1: appel avec comme parent l'élément d'indice 1, le parent d'indice 1 contient 2, le fils gauche d'indice $1 * 2$ contient 7 et le fils droit d'indice $1 * 2 + 1$ contient 5: c'est le fils gauche le plus grand: échange du parent et du fils gauche.

étape numéro 3.1: échange du parent et du fils gauche

```

|-----|
|taille utilisée|
|      7      |
|-----|
|indice|contenu|
|  1   |   7   |
|  2   |   2   |
|  3   |   5   |
|  4   |   4   |
|  5   |   6   |
|  6   |   1   |
|  7   |   3   |
|-----|
    
```

ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte la taille utilisée



étape numéro 3.2: appel récursif avec comme parent le fils gauche, le parent d'indice 2 contient 2, le fils gauche d'indice $2 * 2$ contient 4 et le fils droit d'indice $2 * 2 + 1$ contient 6: c'est le fils droit le plus grand: échange du parent et du fils droit.

étape numéro 3.1: échange du parent et du fils droit.

-----		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte
taille utilisée		la taille utilisée

indice contenu		
1	7	
2	6	
3	5	
4	4	
5	2	
6	1	
7	3	

```

      7
     / \
    6   5
   / \ / \
  4  2 1  3
  
```

étape numéro 3.3: appel récursif avec comme parent le fils droit: cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

L'ARBRE EST MAINTENANT UN TAS

SECONDE PARTIE: ÉCHANGER LE CONTENU DE L'INDICE 1 ET DE LA TAILLE UTILISÉE et TRANSFORMER EN TAS

chaque étape comprend 3 opérations :

échange

diminution de la taille utilisée

transformation en tas (plus simple il n'y a qu'une modification)

ÉCHANGE ET DIMINUTION DE TAILLE: ÉTAPE NUMERO 1

étape numéro 1.1: échange et diminution de la taille

-----		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte
taille utilisée		L A T A I L L E U T I L I S E E

indice contenu		
1	3	
2	6	
3	5	
4	4	
5	2	
6	1	
7	7	

```

      3
     / \
    6   5
   / \ / \
  4  2 1
  
```

Le fils droit de 5 d'indice 7 n'est pas dessiné car la taille utilisée est de 6.

étape numéro 1.2: appel avec comme parent l'élément d'indice 1, le parent d'indice 1 contient 3, le fils gauche d'indice 1 * 2 contient 6 et le fils droit d'indice 1 * 2 + 1 contient 5: c'est le fils gauche le plus grand: échange du parent et du fils gauche.

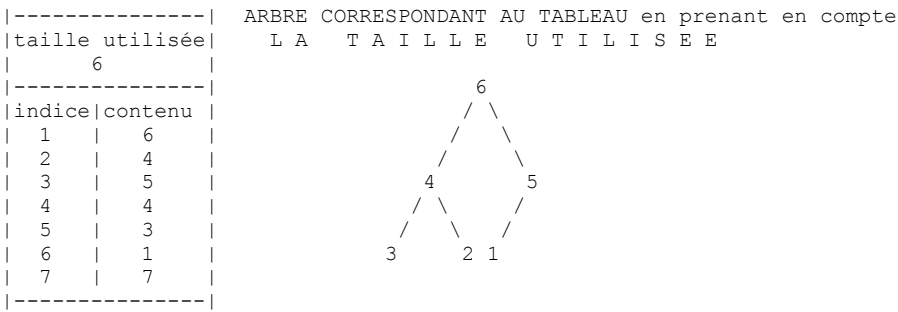
-----		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte
taille utilisée		L A T A I L L E U T I L I S E E

indice contenu		
1	6	
2	3	
3	5	
4	4	
5	2	
6	1	
7	7	

```

      6
     / \
    3   5
   / \ / \
  4  2 1
  
```

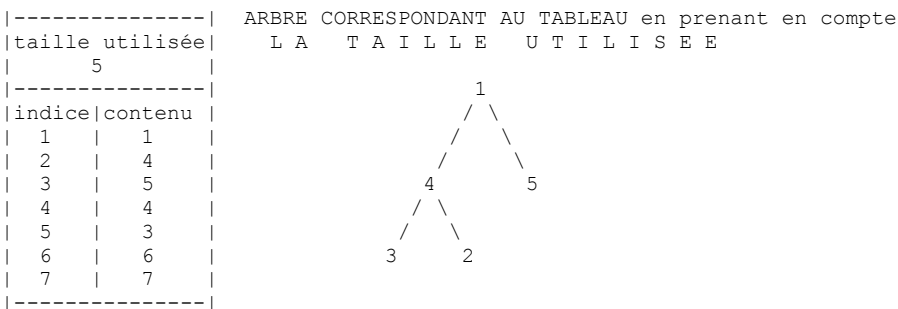
étape numéro 1.3: appel récursif avec comme parent le fils gauche, le parent d'indice 2 contient 3 le fils gauche d'indice 2 * 2 contient 4 et le fils droit d'indice 2 * 2 + 1 contient 2: c'est le fils gauche le plus grand: change du parent et du fils gauche.



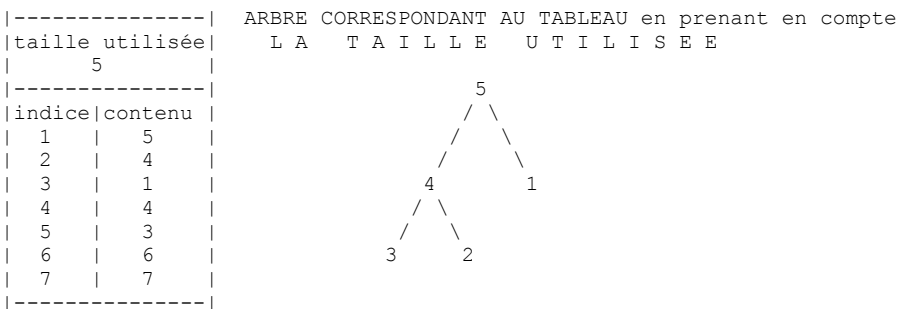
étape numéro 1.3: appel récursif avec comme parent le fils gauche, cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

ÉCHANGE ET DIMINUTION DE TAILLE: ÉTAPE NUMERO 2

étape numéro 2.1: change et diminution de la taille



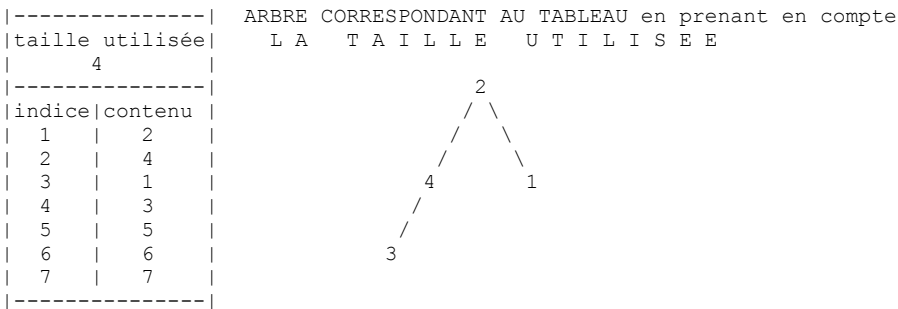
étape numéro 2.2: appel avec comme parent l'élément d'indice 1, le parent d'indice 1 contient 1, le fils gauche d'indice $1 * 2$ contient 4 et le fils droit d'indice $1 * 2 + 1$ contient 5: c'est le fils droit le plus grand: échange du parent et du fils droit.



étape numéro 2.3: appel récursif avec comme parent le fils droit: cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

ÉCHANGE ET DIMINUTION DE TAILLE: ÉTAPE NUMERO 3

étape numéro 3.1: échange et diminution de la taille



étape numéro 3.2: appel avec comme parent l'élément d'indice 1, le parent d'indice 1 contient 2, le fils gauche d'indice $1 * 2$ contient 4 et le fils droit d'indice $1 * 2 + 1$ contient 1: c'est le fils gauche le plus grand: échange du parent et du fils gauche

taille utilisée		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte	
4		L A T A I L L E U T I L I S E E	
-----		<pre> 4 / \ 2 1 / 3 </pre>	
indice	contenu		
1	4		
2	2		
3	1		
4	3		
5	5		
6	6		
7	7		

étape numéro 3.2: appel récursif avec comme parent le fils gauche, le parent d'indice 2 contient 2, le fils gauche d'indice $2 * 2$ contient 3 et le fils droit d'indice $2 * 2 + 1$ est vide: c'est le fils gauche le plus grand: change du parent et du fils gauche.

taille utilisée		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte	
4		L A T A I L L E U T I L I S E E	
-----		<pre> 4 / \ 3 1 / 2 </pre>	
indice	contenu		
1	4		
2	3		
3	1		
4	2		
5	5		
6	6		
7	7		

étape numéro 3.3: appel récursif avec comme parent le fils gauche: cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

ÉCHANGE ET DIMINUTION DE TAILLE: ÉTAPE NUMERO 4

étape numéro 4.1: échange et diminution de la taille

taille utilisée		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte	
3		L A T A I L L E U T I L I S E E	
-----		<pre> 2 / \ 3 1 </pre>	
indice	contenu		
1	2		
2	3		
3	1		
4	4		
5	5		
6	6		
7	7		

étape numéro 4.2: appel avec comme parent l'élément d'indice 1, le parent d'indice 1 contient 2, le fils gauche d'indice $1 * 2$ contient 3 et le fils droit d'indice $1 * 2 + 1$ contient 1: c'est le fils gauche le plus grand: échange du parent et du fils gauche.

taille utilisée		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte	
3		L A T A I L L E U T I L I S E E	
-----		<pre> 3 / \ 2 1 </pre>	
indice	contenu		
1	3		
2	2		
3	1		
4	4		
5	5		
6	6		
7	7		

étape numéro 4.2: appel récursif avec comme parent le fils gauche: cet appel ne modifie rien car il n'y a aucun fils.

ÉCHANGE ET DIMINUTION DE TAILLE: ÉTAPE NUMERO 5

étape numéro 5.1: change et diminution de la taille

taille utilisée		ARBRE CORRESPONDANT AU TABLEAU en prenant en compte L A T A I L L E U T I L I S E E	
2			
indice	contenu		
1	1		
2	2		
3	3		
4	4		
5	5		
6	6		
7	7		

plus rien a modifier le tableau est trié

13.2.2 Pseudo code

13.2.2.1 Swap

C'est simplement un échange de deux éléments d'un tableau avec une variable auxiliaire. Son utilisation rends le programme plus lisible.

```

procedure Swap(A : in out A_Type;
               I : in Index_Type;
               J : in Index_Type)
is
    Dummy : Data_Type;
begin
    Dummy := A(I);
    A(I) := A(J);
    A(J) := Dummy;
end Swap;
    
```

13.2.2.2 transformation d'un sous arbre en tas

On recherche le plus grand des trois éléments suivants parent fils gauche et fils droit:

il y a trois possibilités (si le fils n'existe pas on ne compare pas):

- le plus grand est le parent : il n'y a rien a modifier
- le plus grand est le fils gauche : on change parent et fils gauche
on recommence récursivement pour le fils gauche
- le plus grand est le fils droit : on change parent et fils droit
on recommence récursivement pour le fils droit.

Il se résume ainsi (A: tableau contenant l'arbre et I: indice du parent):

calcul indices fils gauche et droit

si le fils gauche existe et si il est plus grand que le parent

noter l'utilisation de « and then » qui évite de faire le second test si le premier est faux (ce qui correspond au cas ou il n'y a pas de fils.

index← index du fils gauche

fin si

si le fils droit existe et si il est plus grand que le parent

noter l'utilisation de « and then » qui évite de faire le second test si le premier est faux (ce qui correspond au cas ou il n'y a pas de fils.

index← index du fils droit

fin si

si l'index est différent de celui du parent

swap parent et fils

appel récursif sur l'indice du fils le plus grand

fin si

soit en résumé:

*transformer_en_tas(A : tableau contenant l'arbre ,
I : indice du parent,
Taille: taille du tableau)*

*Index_du_fils_gauche ← 2*I
Index_du_fils_droit ← 1+ 2*I
Index_du_plus_grand ← I*

*si Index_du_fils_gauche <= Taille
et aussi A(Index_du_fils_gauche) > A(I)
Index_du_plus_grand ← Index_du_fils_gauche
fin si*

*si Index_du_fils_droit <= Taille
et aussi A(Index_du_fils_droit) > A(I)
Index_du_plus_grand ← Index_du_fils_droit
fin si*

*si I /= Index_du_plus_grand
échanger A(I) avec A(Index_du_plus_grand)
transformer_en_tas(A, Index_du_plus_grand, Taille)
fin si*

Le code Ada :

```

procedure Move_In_Heap(A : in out A_Type;
                      I : in Index_Type)
is
  Index_Of_Left_Child : constant Integer := 2 * I;
  Index_Of_Right_Child : constant Integer := Index_Of_Left_Child + 1;
  Index_Of_Largest_Item : Index_Type := I;
begin
  if Index_Of_Left_Child <= Heap_Size
    and then A(Index_Of_Left_Child) > A(I)
  then
    Index_Of_Largest_Item := Index_Of_Left_Child;
  end if;

  if Index_Of_Right_Child <= Heap_Size
    and then A(Index_Of_Right_Child) > A(Index_Of_Largest_Item)
  then
    Index_Of_Largest_Item := Index_Of_Right_Child;
  end if;

  if Index_Of_Largest_Item /= I
  then
    Swap(A => A,
         I => I,
         J => Index_Of_Largest_Item);

    Move_In_Heap(A => A,
                 I => Index_Of_Largest_Item);
  end if;
end Move_In_Heap;

```

13.2.2.3 Construction du tas à partir d'un arbre quelconque

C'est une simple boucle inversée de 1 à la taille de l'arbre / 2 qui appelle la procédure précédente.

```

procedure Build_The_Heap(A : in out A_Type)
is
begin
  for I in reverse 1 .. A'Last / 2 loop
    Move_In_Heap(A => A,
                 I => I);
  end loop;
end Build_The_Heap;

```

13.2.2.4 Tri à partir d'un tas

C'est une procédure simple : une boucle inversée de 2 à la taille du tableau. Il y a trois étapes:
 swap du premier avec le dernier courant
 diminution de 1 de la taille courantes
 Appel pour ordonner le tas

```

procédure Sort(A : in out A_Type)
is
begin
  for I in reverse 2 .. A'Last loop
    Swap(A => A,
         I => 1,
         J => I);
    Heap_Size := Heap_Size - 1;
    Move_In_Heap(A => A,
                 I => 1);
  end loop;
end Sort;
    
```

13.2.2.5 Programme principal

On ne peut pas faire plus simple: ordonner le tas, trier le tas.

```

Build_The_Heap(A => A);
Sort(A => A);
    
```

13.3 LE TRI FUSION (MELT SORT)

C'est un tri en $N \log N$. L'algorithme est divisé en deux procédures, l'une d'entre elle est une récursion double, l'autre fusionne deux demi-tableaux déjà triés. Un stockage auxiliaire est nécessaire. Le rôle de la récursion est de découper le tableau initial en tableaux contigus et de les rassembler ensuite après le tri. Cet algorithme est basé sur:

- Un tableau contenant un élément est déjà trié.
- À partir de deux tableaux contigus triés on peut facilement générer un tableau trié.

Par exemple un tableau de 7 éléments.

13.3.1 Le Rôle de la double récursion

Le pseudo code de cette partie s'écrit:

```

Récursion (D,F)
Si D >= F sortie de la récursion
M ← (D + F) / 2
Récursion (D,M)
Récursion (1+M,F)
Appel tri fusion(D,F)
    
```

Au niveau de l'appel à tri fusion, les valeurs successives de D et F permettent le fonctionnement du tri. Par exemple, si on appelle Récursion(1,7), les appels successifs à tri fusion s'écrivent:
 Tri Fusion(1, 2), Tri Fusion(3, 4), Tri Fusion(1, 4), et Tri Fusion(1, 7)

13.3.2 La partie tri fusion

Soit le tableau initial suivant (et le tableau auxiliaire nécessaire de même taille)

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	18	17	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire							

Appel avec D=1 et F=2

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	18	17	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire							

Copie des éléments d'indice 1 .. 2 dans le tableau auxiliaire: $AUX(D..F) \leftarrow T(D..F)$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	18	17	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17					

Trois indices auxiliaires I, J et K sont utilisés. Ils sont initialisés : $i \leftarrow D, j \leftarrow 1+(D+F)/2$ et $K \leftarrow D$
 Comparaison du contenu du tableau auxiliaire $AUX(I)$ avec $AUX(J)$: $AUX(J)$ est le plus petit il est recopié dans le tableau initial $T(K) \leftarrow AUX(J), J \leftarrow 1+J$ et $K \leftarrow 1+K$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	17	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17					

$J = F$ il n'y a plus de comparaisons possibles, Le tableau initial est rempli avec les valeurs non utilisées pour i. Ici il n'en reste qu'une:

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17					

Appel avec D=3 et F=4

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17					

Copie des éléments d'indice 3 .. 4 dans le tableau auxiliaire: $AUX(D..F) \leftarrow T(D..F)$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	15	11	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17	15	11			

Trois indices auxiliaires I, J et K sont utilisés. Ils sont initialisés : $i \leftarrow D, j \leftarrow 1+(D+F)/2$ et $K \leftarrow D$

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(J) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial : $T(K) \leftarrow AUX(J)$, $J \leftarrow 1+J$ et $K \leftarrow 1+K$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	11	11	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17	15	11			

J = F il n'y a plus de comparaisons possibles, Le tableau initial est rempli avec les valeurs non utilisées pour i. Ici il n'en reste qu'une:

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	11	15	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17	15	11			

Appel avec D=1 et F =4

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	11	15	13	12	19
Tableau auxiliaire	18	17	15	11			

Copie des éléments d'indice 1 .. 4 dans le tableau auxiliaire: $AUX(D..F) \leftarrow T(D..F)$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	17	18	11	15	13	12	19
Tableau auxiliaire	17	18	11	15			

Trois indices auxiliaires I, J et K sont utilisés. Ils sont initialisés : $i \leftarrow D$, $j \leftarrow 1+(D+F)/2$ et $K \leftarrow D$
 Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(J) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: $T(K) \leftarrow AUX(J)$, $J \leftarrow 1+J$ et $K \leftarrow 1+K$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	18	11	15	13	12	19
Tableau auxiliaire	17	18	11	15			

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(J) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial : $T(K) \leftarrow AUX(J)$, $J \leftarrow 1+J$ et $K \leftarrow 1+K$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	18	11	15	13	12	19
Tableau auxiliaire	17	18	11	15			

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(J) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial : $T(K) \leftarrow AUX(J)$, $J \leftarrow 1+J$ et $K \leftarrow 1+K$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	15	11	15	13	12	19
Tableau auxiliaire	17	18	11	15			

J = F il n'y a plus de comparaisons possibles, Le tableau initial est rempli avec les valeurs non utilisées pour i. Ici il n'en reste deux:

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	15	17	18	13	12	19
Tableau auxiliaire	17	18	11	15			

Et ainsi de suite jusqu'au dernier appel:

Appel avec D=1 et F =4

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	15	17	18	12	13	19
Tableau auxiliaire	17	18	11	15	13	12	19

Copie des éléments d'indice 1 .. 7 dans le tableau auxiliaire: $AUX(D..F) \leftarrow T(D..F)$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	15	17	18	12	13	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

Trois indices auxiliaires I, J et K sont utilisés. Ils sont initialisés : $i \leftarrow D, j \leftarrow 1+(D+F)/2$ et $K \leftarrow D$

$I=1, J=5$ et $K=1$

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire $AUX(I)$ avec $AUX(J)$: $AUX(I)$ est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: $T(K) \leftarrow AUX(I), I \leftarrow I+1$ et $K \leftarrow K+1$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	15	17	18	12	13	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

$I=2, J=5$ et $K=2$

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire $AUX(I)$ avec $AUX(J)$: $AUX(J)$ est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: $T(K) \leftarrow AUX(J), J \leftarrow J+1$ et $K \leftarrow K+1$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	12	17	18	12	13	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

$I=2, J=6$ et $K=3$

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire $AUX(I)$ avec $AUX(J)$: $AUX(J)$ est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: $T(K) \leftarrow AUX(J), J \leftarrow J+1$ et $K \leftarrow K+1$

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	12	13	18	12	13	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

I=2, J=7 et K=4

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(I) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: T(K) ← AUX(I), I←1+I et K←1+K

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	12	13	15	12	13	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

I=3, J=7 et K=5

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(I) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: T(K) ← AUX(I), I←1+I et K←1+K

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	12	13	15	17	13	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

I=4, J=7 et K=6

Comparaison du contenu du tableau auxiliaire AUX(I) avec AUX(J): AUX(I) est le plus petit il est recopié dans le tableau initial: T(K) ← AUX(I), I←1+I et K←1+K

Indice	1	2	3	4	5	6	7
Tableau initial	11	12	13	15	17	18	19
Tableau auxiliaire	11	15	17	18	12	13	19

I=5 la boucle s'arrête, Toutes les valeurs de I ont été utilisées, le tri fusion est terminé pour ce niveau de récursion, de plus la récursion elle même est terminée et le tri complet est effectué. Le pseudo-code s'écrit:

Tri Fusion (D,F)

--INITIALISATION

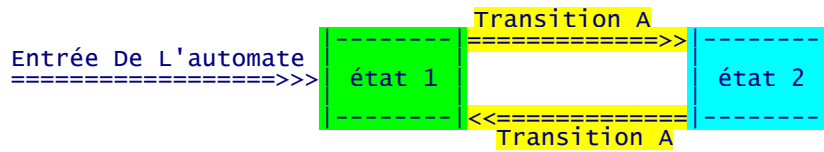
```
I ← D
M ← (D+F)/2
J ← 1+M
K ← D
AUX(D .. F) ← T(D .. F)
```

-- BOUCLE SUR I ET J

```
tant que I <= M et J <= F boucle
  si AUX(I) <= AUX(J)
    alors
      T(K) ← AUX(I)
      I ← I + 1
    ou alors
      T(K) ← AUX(J)
      J ← J + 1
    fin si
  K ← K + 1
fin boucle
```

--Remplissage avec les valeurs restantes si il y en a

Prenons un exemple pour illustrer ces concepts: déterminer si un nombre d'objets est pair ou impair. Les objets sont placés sur deux tas (vides au début). Le premier objet est déposé sur le tas numéro 1 le second sur le tas numéro 2 , etc. Si le dernier objet est déposé sur le tas 1 le nombre d'objets est impair, sinon le nombre est pair. Appelons le fait de déposer l'objet sur un tas la **transition A**, le tas 1 **l'état 1** et le tas 2 **l'état 2**.

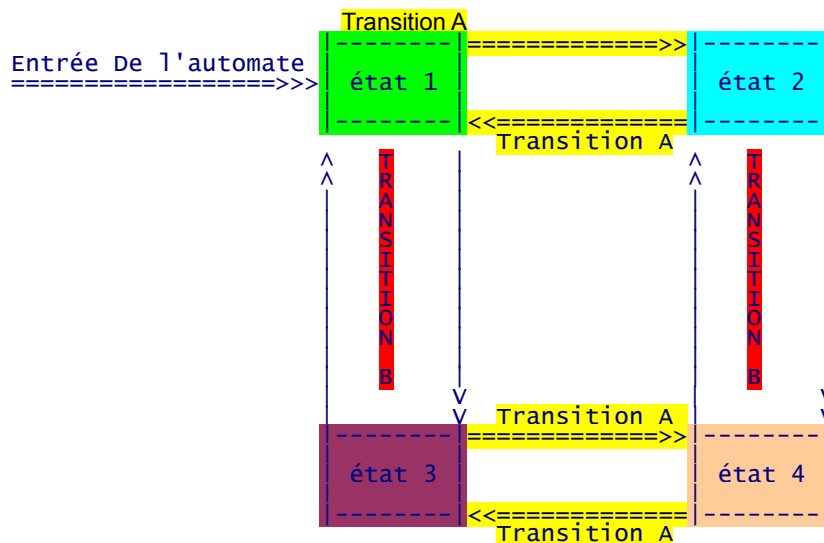


Au début, l'automate est dans l'état 1
 Le dépôt d'un objet, traduit en transition A modifie l'état de l'automate
 L'automate est dans l'état 2
 Le dépôt d'un objet, traduit en transition A modifie l'état de l'automate
 L'automate est dans l'état 2

.....
 Si l'état final de l'automate est l'état 1 le nombre d'objets est pair sinon le nombre d'objets est pair. Remarquez bien que le nombre total d'objets n'est pas connu. Ce n'était pas le problème posé.

Compliquons l'exemple avec deux types d'objets et la même question pair/impair: Il y a 4 possibilités!

Le dessin de l'automate se complique également. Il y a maintenant 4 états et 2 transitions (une pour chaque type d'objet).



Il y a maintenant 2 transitions différentes partant de chaque état:
transition A pour les objets de type A
transition B pour les objets de type B.

Au début, l'automate est dans l'état 1
 Le dépôt d'un objet A, traduit en transition A modifie l'état de l'automate
 L'automate est dans l'état 2
 Le dépôt d'un objet B, traduit en transition B modifie l'état de l'automate
 L'automate est dans l'état 4
 Le dépôt d'un objet A, traduit en transition A modifie l'état de l'automate
 L'automate est dans l'état 3
 Le dépôt d'un objet B, traduit en transition B modifie l'état de l'automate
 L'automate est dans l'état 1

.....

Quant tous les objets ont été traités: l'automate s'arrête sur l'état final :

L'état 1: les objets A sont en nombre pair et les objets B sont en nombre pair

L'état 2: les objets A sont en nombre impair et les objets B sont en nombre pair

L'état 3: les objets A sont en nombre pair et les objets B sont en nombre impair

L'état 4: les objets A sont en nombre impair et les objets B sont en nombre impair

traduction d'un automate en code

Reprenons l'exemple précédent il faut:

le dessin de l'automate

une série d'objets a et b par exemple dans un texte les lettres aA et bB

une représentation pour les deux transitions

une représentation pour les 4 états

un représentation du dessin de l'automate

un algorithme

13.4.1.1 Le problème

Validation d'une expression arithmétique:

EXPRESSION ::= [ADDING_OPERATOR] TERM { ADDING_OPERATOR TERM }

TERM ::= FACTOR { MULTIPLYING_OPERATOR [ADDING_OPERATOR] FACTOR }

FACTOR ::= NUMBER | '(' EXPRESSION ')'

ADDING_OPERATOR ::= '+' | '-'

MULTIPLYING_OPERATOR ::= '*' | '/' | '^'

NUMBER ::= DIGIT { DIGIT } ['.' DIGIT { DIGIT }]

DIGIT ::= '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'

Exemples :

10 + 311 * 54 - (47 / 85)

1127 / 1283 + (45 * 87)

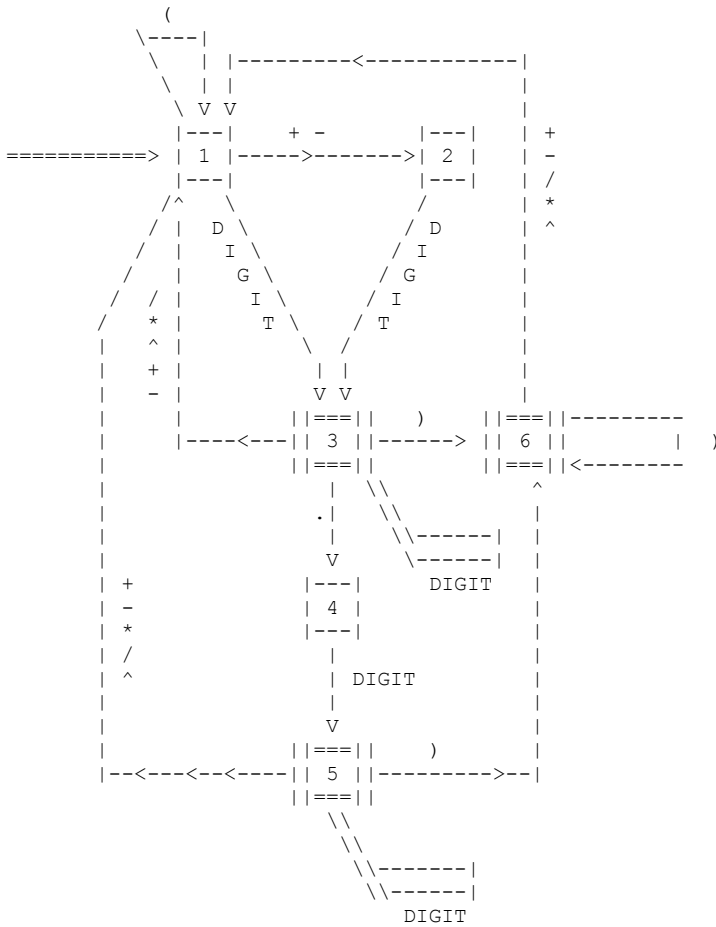
- 14 * 78 + (588 - 78) / 32^41.5

21 * 87 + 8 ^ -23.5

Informations :

Les abréviations (généralement utilisées en algorithmique pour décrire une grammaire) sont les suivantes:

{ xxxxxx }	veut dire	0 à n répétitions de xxxxxx
[yyyyyyy]	veut dire	yyyyyy est optionnel
	veut dire	ou
::=	veut dire	défini par
'xyz'		xyz sont des caractères obligatoires



3, 5 and 6 are final states

13.4.1.2 La solution

La traduction de l'automate ci-dessus :

```
with Ada.Text_Io;
procedure Test_Arithmetic
is
Les transitions
type Transition_Type is
(Digit, Left_Parenthesis, Right_Parenthesis, Dot, Plus, Minus, Divide, Multiply, Power, Unknown);
Il y à 6 états avec l'état 0 représentant l'état erreur
type State_Type is new Integer range 0 .. 6;
type Matrix_Type is array (Transition_Type'Range, State_Type'Range) of State_Type;
type Look_Up_Table_Type is array (Character'Range) of Transition_Type;
traduction de caractère à transition avec une table de vérité
Look_Up_Table : constant Look_Up_Table_Type := ('0' .. '9' => Digit,
'(' => Left_Parenthesis,
')' => Right_Parenthesis,
'.' => Dot,
'+' => Plus,
'-' => Minus,
'/' => Divide,
'*' => Multiply,
'^' => Power,
others => Unknown);
la matrice représentant l'automate
--
Matrix : constant Matrix_Type := (Digit => (0, 3, 3, 3, 5, 5, 0),
Left_Parenthesis => (0, 1, 0, 0, 0, 0, 0),
Right_Parenthesis => (0, 0, 0, 6, 0, 6, 6),
Dot => (0, 0, 0, 4, 0, 0, 0),
Plus => (0, 2, 0, 1, 0, 1, 1),
Minus => (0, 2, 0, 1, 0, 1, 1),
Divide => (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1),
Multiply => (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1),
Power => (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1),
Unknown => (0, 0, 0, 0, 0, 0, 1));
```

l'état initial est à 1 c'est l'entrée dans l'automate

```
State           : State_Type      := 1;
Transition      : Transition_Type := Transition_Type'First;
Current_Character : Character       := ' ';
User_S_Entry    : String(1 .. 50) := (others => ' ');
Last            : Integer          := 0;
```

begin

debug avec une entrée en dur dans le code

```
Last           := 31;
User_S_Entry(1 .. Last) := "2+(3/54.8*(4-7)^3.543*-5*(5-4))";
```

for I in 1 .. Last loop

lecture du caractère courant

```
Current_Character := User_S_Entry(I);
```

traduction du caractère courant en transition

```
Transition := Look_Up_Table(Current_Character);
```

avance à l'état suivant en utilisant la matric qui représente l'automate

```
State := Matrix(Transition, State);
```

end loop;

le résultat est ok pour l'état final 3,4 et 6

```
Ada.Text_Io.Put(State_Type'Image(State));
end Test_Arithmetic;
```

Le code complet est page: 281

13.4.2 Implémentation par une série de fonctions d'un exemple récursif

13.4.2.1 Le problème

C'est le même mais son implémentation est réalisée différemment:

l'entrée utilisateur est "découpée" en "tokens" qui sont les caractères de l'expression à tester.

L'accès à ces *token* se fait en utilisant les opérations: value, next, init et fini:

Chaque ligne de la grammaire est traduite par une fonction (généralement récursive) qui renvoie vrai faux selon que cette ligne est vraie ou fausse.

13.4.2.2 La solution

13.4.2.2.1 Les types de données

```
subtype User_Entry_Type is String(1 .. 100);

type Data_Type is
  record
    Chaîne           : User_Entry_Type := (others => ' ');
    Result           : Boolean         := True;
    Position_Of_Current_Character : Integer := 1;
    Position_Of_Last_Character   : Integer := 0;
  end record;

Data : Data_Type;
```

13.4.2.2.2 L'objet token et les opérations associées

lecture terminée

```
function Reading_Over
  return Boolean
  is
  begin
    return Data.Position_Of_Last_Character + 1 = Data.Position_Of_Current_Character;
  end Reading_Over;
```

passe au token suivant

```
procedure Next
  is
```

```
begin
  Data.Position_Of_Current_Character := 1 + Data.Position_Of_Current_Character;
end Next;
```

lecture entrée utilisateur

```
procedure Get_Data(Header : in String;
                  Data : in out Data_Type)
is
begin
  Ada.Text_Io.Put(Header & ' ');
  Ada.Text_Io.Get_Line(Data.Chaine, Data.Position_Of_Last_Character);
exception
when others =>
  Data.Chaine := (others => ' ');
  Data.Position_Of_Last_Character := 0;
end Get_Data;
```

lecture du token courant

```
function Current_Character
return Character
is
begin
  return Data.Chaine(Data.Position_Of_Current_Character);
end Current_Character;
```

Les fonctions sont déclarées avant pour éviter les problèmes d'ordre d'écriture

```
function Expression return Boolean;
function Term return Boolean;
function Factor return Boolean;
function Adding_Operator return Boolean;
function Multiplying_Operator return Boolean;
function Number return Boolean;
function Digit return Boolean;
```

Les fonctions ont le nom utilisé dans la grammaire pour faciliter la lecture du programme:

EXPRESSION ::= [ADDING_OPERATOR] TERM { ADDING_OPERATOR TERM }

```
function Expression return Boolean
is
  Dummy : Boolean;
begin
  Dummy := Adding_Operator;
  if not Term
  then
    return False;
  end if;
  while Adding_Operator loop
    if not Term
    then
      return False;
    end if;
  end loop;
  return True;
end Expression;
```

TERM ::= FACTOR { MULTIPLYING_OPERATOR [ADDING_OPERATOR] FACTOR }

```
function Term return Boolean
is
  Dummy : Boolean;
begin
  if not Factor
  then
    return False;
  end if;
  while Multiplying_Operator loop
    Dummy := Adding_Operator;
    if not Factor
    then
      return False;
    end if;
  end loop;
  return True;
end Term;
```

FACTOR ::= NUMBER | '(' EXPRESSION ')'

```
function Factor return Boolean
is
begin
  if Number
  then
    return True;
  elsif Current_Character = '('
  then
    Next;
    if not Expression
    then
      return False;
    end if;
  if Current_Character = ')'
  then
    Next;
    return True;
  end if;
end if;
end Factor;
```

```

        end if;
    end if;
    return False;
end Factor;
ADDING_OPERATOR ::= '+' | '-'
function Adding_Operator return Boolean
is
begin
    if Current_Character = '+'
    or else Current_Character = '-'
    then
        Next;
        return True;
    end if;
    return False;
end Adding_Operator;
MULTIPLYING_OPERATOR ::= '*' | '/' | '^'
function Multiplying_Operator return Boolean
is
begin
    if Current_Character = '*'
    or else Current_Character = '/'
    or else Current_Character = '^'
    then
        Next;
        return True;
    end if;
    return False;
end Multiplying_Operator;
NUMBER ::= DIGIT {DIGIT} [ '.' DIGIT {DIGIT} ]
function Number return Boolean
is
begin
    if not Digit
    then
        return False;
    end if;
    while Digit loop
        null;
    end loop;
    if Current_Character = '.'
    then
        Next;
        if not Digit
        then
            return False;
        end if;
        while Digit loop
            null;
        end loop;
    end if;
    return True;
end Number;
DIGIT ::= '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'
function Digit return Boolean
is
begin
    if Current_Character in '0' .. '9'
    then
        Next;
        return True;
    else
        return False;
    end if;
end Digit;

```

le résultat s'obtient très simplement:

```
Data.Result := Data.Result and Reading_Over;
```

Le code complet est page:283

13.5 L'ARBRE DICTIONNAIRE

13.5.0.1 Données et Types de données:

L

Exemples d'utilisation:

le code est page 286

13.6 TIRAGE AU HASARD

13.6.1 Utilisation des packages inclus dans le langage

L'exemple suivant illustre l'utilisation des packages inclus dans le langage pour le tirage au hasard de différent type de données. La distribution est uniforme (chaque valeur à la même probabilité). Ce package est particulièrement utile pour tester des programme en générant un grand nombre de données.

Le fichier rnd_data.ads

```
package Rnd_Data is
  function Random return String;
  function Random return Integer;
  function Random return Long_Integer;
  function Random return Float;
  function Random return Long_Float;
-- sert à initialiser la longueur des chaînes de caractères
  procedure Init(Generated_String_Length : in Positive := 10);
  private
    String_Length : Positive := 10;
end Rnd_Data;
```

Le fichier rnd_data.adb

```
with Ada.Numerics.Discrete_Random;
with Ada.Numerics.Float_Random;

package body Rnd_Data
  is
-- définition des longueurs et du type de caractère pour les chaînes
    subtype Word_Length_Type is Integer range 1 .. 120;
    subtype Normal_Char_Type is Character range 'A' .. 'Z';
-- instantiation des divers module de tirage au sort
    package Random_Word_Length is new Ada.Numerics.Discrete_Random(Result_Subtype => Word_Length_Type);
    package Random_Character_Value is new Ada.Numerics.Discrete_Random(Result_Subtype => Normal_Char_Type);
    package Random_Integer is new Ada.Numerics.Discrete_Random(Result_Subtype => Integer);
    package Random_Long_Integer is new Ada.Numerics.Discrete_Random(Result_Subtype => Long_Integer);
-- ce module sert à initialiser à chaque fois les autres modules pour que le résultat ne soit pas toujours le même.
    package Randomize_Seeds is new Ada.Numerics.Discrete_Random(Result_Subtype => Integer);
-- les générateurs
    G_Float : Ada.Numerics.Float_Random.Generator;
    G_Char : Random_Character_Value.Generator;
    G_Word : Random_Word_Length.Generator;
    G_Integer : Random_Integer.Generator;
    G_Long_Integer : Random_Long_Integer.Generator;
    Randomize_Seeds_Generator : Randomize_Seeds.Generator;
    Dummy_String : String(Word_Length_Type'Range);

    procedure Init(Generated_String_Length : in Positive := 10)
      is
      begin
        Rnd_Data.String_Length := Generated_String_Length;
        --|
        --| initialize seed randomization, this is M A N D A T O R Y to insure independent
```

```

--| seeding of all generators
--|
Randomize_Seeds.Reset(Gen => Random_Seeds_Generator);
--|
--| initialize all with a random seed
--|
Random_Character_Value.Reset(Gen => G_Char,
                             Initiator => Randomize_Seeds.Random
                             (Gen => Random_Seeds_Generator));

Random_Word_Lenght.Reset(Gen => G_Word,
                         Initiator => Randomize_Seeds.Random
                         (Gen => Random_Seeds_Generator));

Random_Integer.Reset(Gen => G_Integer,
                    Initiator => Randomize_Seeds.Random
                    (Gen => Random_Seeds_Generator));

Random_Long_Integer.Reset(Gen => G_Long_Integer,
                          Initiator => Randomize_Seeds.Random
                          (Gen => Random_Seeds_Generator));

Ada.Numerics.Float_Random.Reset(Gen => G_Float,
                                Initiator => Randomize_Seeds.Random
                                (Gen => Random_Seeds_Generator));
end Init;

function Random
return String
is
begin
--word_Lenght := Random_Word_Lenght.Random(Gen => G_Word);
Dummy_String := (Dummy_String'Range => ' ');

for K in 1 .. String_Length loop
    Dummy_String(K) := Random_Character_Value.Random(Gen => G_Char);
end loop;

return Dummy_String(1 .. String_Length);
end Random;

function Random
return Integer
is
begin
return Random_Integer.Random(Gen => G_Integer);
end Random;

function Random
return Long_Integer
is
begin
return Random_Long_Integer.Random(Gen => G_Long_Integer);
end Random;

function Random
return Float
is
X : Float;
K : Integer;

begin

K := Random mod 37;
-- K := Integer'Max(K, - K);
X := Ada.Numerics.Float_Random.Random(Gen => G_Float);
X := X * 10.0 ** K;

return X;
end Random;

function Random
return Long_Float
is
X : Long_Float;
K : Integer;

begin

K := Random mod 307;
-- K := Integer'Max(K, - K);
X := Long_Float(Ada.Numerics.Float_Random.Random(Gen => G_Float));
X := X * 10.0 ** K;

return X;
end Random;
end Rnd_Data;

```

13.6.2 Utilisation d'un algorithme particulier: "mersenne twister"

L'algorithme utilisé garanti un très bon tirage au sort Il est divisé en plusieurs parties Tirage au sort selon une distribution uniforme, puis transformation en un distribution normale.

Le fichier random_normal.ads

```
package Random_Normal
is
-- tirage au sort selon une distribution normale de moyenne Mean et deviation standard Standard_deviation
function Draw_Random(Mean      : in      Long_Float;
                    Standard_Deviation : in Long_Float;
                    Max        : in      Long_Float := Long_Float'Last;
                    Min        : in      Long_Float := Long_Float'First)
return Long_Float;

private

subtype Index_Type is Integer range 0 .. 623;
type Mod_32_Type is mod 2 ** 32;
type Mod_64_Type is mod 2 ** 64;
type Mod_32_Array_Type is array (Index_Type'Range) of Mod_32_Type;

Mod_32_Array : Mod_32_Array_Type := (others => Mod_32_Type'First);
Index       : Index_Type       := Index_Type'First;
First_Time  : Boolean          := True;

end Random_Normal;
```

Le fichier random_normal.adb

```
--
--           M E R S E N N E   T W I S T E R
--           =====
-- Pseudocode
-- The following generates uniformly 32 bit integers in the range [0, 2^32 - 1]
-- with the MT19937 algorithm:
-- // Create a length 624 array to store the state of the generator
-- var int[0..623] MT
-- var int y
-- // Initialise the generator from a seed
-- function initialiseGenerator ( 32-bit int seed ) {
--     MT[0] := seed
--     for i from 1 to 623 { // loop over each other element
--         MT[i] := last_32bits_of((69069 * MT[i-1]) + 1)
--     }
-- }
--
-- // Generate an array of 624 untempered numbers
-- function generateNumbers() {
--     for i from 0 to 622 {
--         y := 32nd_bit_of(MT[i]) + last_31bits_of(MT[i+1])
--         if y even {
--             MT[i] := MT[(i + 397) % 624] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--         } else if y odd {
--             MT[i] := MT[(i + 397) % 624] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--             bitwise_xor (2567483615)
--         }
--     }
--     y := 32nd_bit_of(MT[623]) + last_31bits_of(MT[0])
--     if y even {
--         MT[623] := MT[396] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--     } else if y odd {
--         MT[623] := MT[396] bitwise_xor (right_shift_by_1_bit(y))
--         bitwise_xor (2567483615)
--     }
-- }
--
-- // Extract a tempered pseudorandom number based on the i-th value
-- function extractNumber(int i) {
--     y := MT[i]
--     y := y bitwise_xor (right_shift_by_11_bits(y))
--     y := y bitwise_xor (left_shift_by_7_bits(y) bitwise_and (2636928640))
--     y := y bitwise_xor (left_shift_by_15_bits(y) bitwise_and (4022730752))
--     y := y bitwise_xor (right_shift_by_18_bits(y))
--     return y
-- }
--
--
-- Reference
-- M. Matsumoto and T. Nishimura, Mersenne twister: A 623-dimensionally
-- equidistributed uniform pseudorandom number generator,
-- ACM Trans. on Modeling and Computer Simulations, 1998.

with Ada.Exceptions;
with Ada.Numerics.Generic_Elementary_Functions;-- for sin log .....
with Ada.Text_IO;

package body Random_Normal
```



```

Y := Y * 2.0 - 1.0;
--|
--|check if within unit circle
--|
Radius := X ** 2 + Y ** 2;

exit when Radius > 0.0 and Radius < 1.0;
end loop;
--|
--| change into normal distribution with mean 0 and SD=1
--|
Normal_Random := X * (- 2.0 * Ln(Radius) / Radius) ** 0.5;
--|
--|change from normal with mean 0 and SD=1 into mean and sd as needed
--|
Normal_Random := Normal_Random * Standard_Deviation + Mean;
--|
--| done
--|
return Normal_Random;
--|
--|=====
--| e r r o r   h a n d l e r
--|=====
exception

when Programing_Error : others =>
Ada.Text_Io.Put("Random_Normal.Get_One"
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
return 0.0;
end Get_One;
--|
--| | Draw_Random |
Result : Long_Float;
begin
--|
--| check if within limits, if not try again
--|
loop
Result := Get_One;
--Ada.Text_Io.Put( " Result"
--& Long_Float'Image(Result));
exit when Result in Min .. Max;
end loop;
--|
--|done
--|
return Result;
--|
--|=====
--| e r r o r   h a n d l e r
--|=====
exception

when Programing_Error : others =>
Ada.Text_Io.Put("Random_Normal.Draw_Random"
& Ada.Exceptions.Exception_Information(Programing_Error));
return 0.0;
end Draw_Random;
end Random_Normal;

```



```

--|
--| translation ok: exit loop
--|
exit;
--|
--| something's wrong in the translation: the program jumps here
--|
exception
--|
--| same treatment for all possible errors
--|
when others =>
--|
--| put error message and start again
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(Item => " essayez encore ");
end;
end loop;
end Read;

```

```

procedure Read(Value : out Long_Integer;
               Header : in String := "")
is
  Aborted_By_User : Boolean := True;
begin
  loop
    --|
    --| declare local temporary variables
    --|
    declare
      A_String : String(1 .. 100) := (others => ' ');
      End_Of_Line : Natural := 0;
    begin
      --|
      --| put header
      --|
      Ada.Text_Io.Put(Item => Header);
      --|
      --| get characters from user
      --|
      Ada.Text_Io.Get_Line(Item => A_String,
                          Last => End_Of_Line);
      --|
      --| Cr means aborted by user
      --|
      Aborted_By_User := 0 = End_Of_Line;
      --|
      exit when Aborted_By_User;
      --|
      --| try translation of user's characters into integer
      --|
      Value := Long_Integer'Value(A_String(A_String'First .. End_Of_Line));
      --|
      --| translation ok: exit loop
      --|
      exit;
      --|
      --| something's wrong in the translation: the program jumps here
      --|
      exception
      --|
      --| same treatment for all possible errors
      --|
      when others =>
      --|
      --| put error message and start again
      --|
      Ada.Text_Io.Put_Line(Item => " essayez encore ");
    end;
  end loop;
end Read;

```

```

procedure Read(Value : out Float;
               Header : in String := "")
is
  Aborted_By_User : Boolean := True;
begin
  loop
    --|
    --| declare local temporary variables
    --|
    declare
      A_String : String(1 .. 100) := (others => ' ');
      End_Of_Line : Natural := 0;
    begin
      --|
      --| put header
      --|
      Ada.Text_Io.Put(Item => Header);
      --|
      --| get characters from user
      --|
      Ada.Text_Io.Get_Line(Item => A_String,
                          Last => End_Of_Line);
      --|
    end;
  end loop;
end Read;

```

```

--| Cr means aborted by user
--|
Aborted_By_User := 0 = End_Of_Line;

exit when Aborted_By_User;
--| try translation of user's characters into integer
--|
Value := Float'Value(A_String(A_String'First .. End_Of_Line));
--| translation ok: exit loop
--|
exit;
--| something's wrong in the translation: the program jumps here
--|
exception
--| same treatment for all possible errors
--|
when others =>
--| put error message and start again
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(Item => " essayez encore ");
end;
end loop;
end Read;

```

```

procedure Read(Value : out Long_Float;
              Header : in String := "")
is
begin
loop
--|
--| declare local temporary variables
--|
declare
A_String : String(1 .. 100) := (others => ' ');
End_Of_Line : Natural := 0;
begin
--|
--| put header
--|
Ada.Text_Io.Put(Item => Header);
--|
--| get characters from user
--|
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => A_String,
                    Last => End_Of_Line);
--|
--| Cr means aborted by user
--|
exit when 0 = End_Of_Line;
--| try translation of user's characters into integer
--|
Value := Long_Float'Value(A_String(A_String'First .. End_Of_Line));
--| translation ok: exit loop
--|
exit;
--| something's wrong in the translation: the program jumps here
--|
exception
--| same treatment for all possible errors
--|
when others =>
--| put error message and start again
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(Item => " essayez encore ");
end;
end loop;
end Read;

```

```

procedure Read(Value : out Boolean;
              Header : in String := "")
is
begin
loop
--|
--| declare local temporary variables
--|
declare
A_String : String(1 .. 100) := (others => ' ');
End_Of_Line : Natural := 0;
begin
--|
--| put header
--|
Ada.Text_Io.Put(Item => Header);
--|

```

```

--| get characters from user
--|
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => A_String,
                    Last => End_Of_Line);
--|
--| Cr means aborted by user
--|
exit when 0 = End_Of_Line;
--|
--| try translation of user's characters into integer
--|
Value := Boolean'Value(A_String(A_String'First .. End_Of_Line));
--|
--| translation ok: exit loop
--|
exit;
--|
--| something's wrong in the translation: the program jumps here
--|
exception
--|
--| same treatment for all possible errors
--|
when others =>
--|
--| put error message and start again
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(Item => " essayez encore ");
end;
end loop;
end Read;

procedure Read(Value : out String;
              Header : in String := "")
is
procedure Insert(what : in String;
                Into : in out String)
is
L_what : constant Natural := Ada.Strings.Fixed.Index_Non_Blank(Source => what,
                                                             Going => Ada.Strings.Backward);

L_Into : constant Natural := Integer'Max(Into'First - 1, Ada.Strings.Fixed.Index_Non_Blank(Source => Into,
                                                                                       Going => Ada.Strings.Backward));

begin
Into(L_Into + 1 .. L_Into + 1 + L_what - what'First) := what(what'First .. L_what);
end Insert;

A_String : String(1 .. 300) := (others => ' ');
End_Of_Line : Natural := 0;
begin
loop
begin
--|
--| put header
--|
Ada.Text_Io.Put(Item => Header);
--|
--| get characters from user
--|
Ada.Text_Io.Get_Line(Item => A_String,
                    Last => End_Of_Line);
--|
--| clear
--|
Value := (others => ' ');
--|
--| insert input into output
--|
Insert(what => A_String(1 .. End_Of_Line),
      Into => Value);
--|
exit;
--|
--| something's wrong in the INPUT: the program jumps here
--|
exception
--|
--| same treatment for all possible errors mostly too many characters
--|
when others =>
--|
--| put error message and start again
--|
Ada.Text_Io.Put_Line(Item => " trop de car. essayez encore ");
end;
end loop;
end Read;

function Read(Header : in String := "")
return String_Access_Type
is
A_String : String(1 .. 300) := (others => ' ');
End_Of_Line : Natural := 0;
begin

```



```

        Last := I - 1;
      else
        exit;
      end if;
    end loop;
  end if;
  --|
  --|  output
  --|
  Ada.Text_Io.Put_Line(Header & Strg(First .. Last));
  --|
  --|  problem ??
  --|
  exception
  when others =>
    Ada.Text_Io.Put_Line(Header & Float'Image(Value));

end To_Screen;
begin
if abs (Value) not in 1.0e-15 .. 1.0e15
then
  Ada.Text_Io.Put_Line(Header & Float'Image(Value));
else
  To_Screen(Value => Value);
end if;
end write;

procedure write(Value : in      Long_Float;
                Header : in      String := "")
is
  procedure To_Screen(Value : in      Long_Float)
  is
    Strg      : String(1 .. 50);
    Last      : Natural := Strg'Last;
    First     : Natural := Strg'First;
    Decimal_Point : Natural := Strg'First;
    L         : Integer := 0;
    package F_Io is new Ada.Text_Io.Float_Io(Long_Float);
    begin
      --|
      --|  to string
      --|
      F_Io.Put(To => Strg,
              Item => Value,
              Aft => 10,
              Exp => 0);

      --|
      --|  remove non significant digits
      --|
      for K in Strg'Range loop
        if Strg(K) in '1' .. '9'
          or L > 1
          then L := 1 + L;
            if L > Long_Float'Digits
              then Strg(K) := '0';
            end if;
          end if;
        end loop;
      --|
      --|  get First non blank
      --|
      for I in Strg'Range loop
        if Strg(I) = ' '
          then
            First := I;
          else
            exit;
          end if;
        end loop;
      --|
      --|  decimal point position
      --|
      for I in Strg'Range loop
        if Strg(I) = '.'
          then
            Decimal_Point := I;
            exit;
          end if;
        end loop;
      --|
      --|  get last non 0 or .
      --|
      if Decimal_Point /= Strg'First
        then
          for I in reverse Decimal_Point .. Strg'Last loop
            if Strg(I) = '0'
              or else Strg(I) = '.'
              then
                Last := I - 1;
              else
                exit;
              end if;
            end loop;
          end if;
        --|

```



```

when others =>
  Success := False;
end Open_The_File_For_Read;

function Is_Reading_Over(File_Reference : in    Access_To_File_Type)
  return Boolean
  is
  begin
  return Ada.Text_Io.End_Of_File(File => File_Reference.all);
end Is_Reading_Over;

function Read_A_Line(File_Reference : in    Access_To_File_Type)
  return String
  is
  The_Line          : String(1 .. 10000) := (others => ' ');
  Last_Character_In_Line : Natural      := 0;
  begin
  --|
  --| READ LINE FROM FILE
  --|
  Ada.Text_Io.Get_Line(File => File_Reference.all,
                      Item => The_Line,
                      Last => Last_Character_In_Line);

  return The_Line(1 .. Last_Character_In_Line);
end Read_A_Line;

function Read_A_Line(File_Reference : in    Access_To_File_Type)
  return String_Access_Type
  is
  The_Line          : String(1 .. 10000) := (others => ' ');
  Last_Character_In_Line : Natural      := 0;
  begin
  --|
  --| READ LINE FROM FILE
  --|
  Ada.Text_Io.Get_Line(File => File_Reference.all,
                      Item => The_Line,
                      Last => Last_Character_In_Line);

  return new String'(The_Line(1 .. Last_Character_In_Line));
end Read_A_Line;

procedure Open_The_File_For_Write(File_Name      : in    String;
                                  Success        : out Boolean;
                                  File_Reference  : out Access_To_File_Type)
  is
  begin
  File_Reference := new Ada.Text_Io.File_Type;
  --|
  --|open the corresponding file for output
  --|
  Ada.Text_Io.Create(File => File_Reference.all,
                    Mode => Ada.Text_Io.Out_File,
                    Name => File_Name);

  Success := True;
  exception
  when others =>
  Success := False;
end Open_The_File_For_Write;

procedure Append_A_Line(The_Line      : in    String;
                        File_Reference : in    Access_To_File_Type)
  is
  begin
  --|
  --|put line
  --|
  Ada.Text_Io.Put_Line(File => File_Reference.all,
                      Item => The_Line);
end Append_A_Line;

procedure Close_The_Opened_File(File_Reference : in    Access_To_File_Type)
  is
  begin
  Ada.Text_Io.Close(File => File_Reference.all);
end Close_The_Opened_File;

end Read_Write;

```

14.2 LE CODE DE LA TABLE DE HASHING EN TABLEAU SIMPLE

Fichier simple_hash.ads

```

generic
type Data_Type is private;
Null_Record      : Data_Type;
Record_Already_Used : Data_Type;

type Index_Type is mod <>;
Increment_After_Collision : Index_Type;

--|
--| for = operator
--|
with function "=" (Left : in Data_Type;
                  Right : in Data_Type) return Boolean is <>;

package Simple_Hash
is
Record_Not_Found_On_Delete : exception;
type Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Index_Type := Index_Type'Last) is limited private;
type Iterator_Type is limited private;

--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
function H_Of(The_String : in String)
return Index_Type;

--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
procedure Seek(Data : in Data_Type;
              In_The_Hash_Table : in Hash_Table_Type;
              Success : out Boolean;
              Found_Record : in out Data_Type;
              Bucket_Number : in Index_Type);

--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
procedure Add(Data : in Data_Type;
             To_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type;
             Bucket_Number : in Index_Type);

--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
procedure Delete(Data : in Data_Type;
                In_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type;
                Bucket_Number : in Index_Type);

--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
function Size_Of(The_Hash_Table : in Hash_Table_Type)
return Integer;

--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
procedure Initialize(Iterator : out Iterator_Type;
                   For_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type);

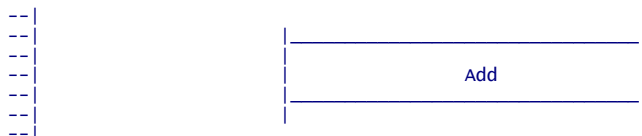
--|
--|
--|-----|
--|              |
--|              |
--|              |
--|              |
--|-----|
Is_Done

```



```
--|
--
--
function H_Of(The_String : in String)
  return Index_Type
  is
  --|
  --| From Compilers principles, techniques and tools
  --| AHO et al Addison Wesley page 436
  --|
  type H_Type is mod 2 ** 32;
  H : H_Type := H_Type'First;
  Z : H_Type := H_Type'First;
  begin
  for I in The_String'Range loop
    H := H * 2 ** 4;
    H := H + Character'Pos(The_String(I));
    if (H and 16#F0000000#) /= 0
      then
        Z := H;
        H := H / 2 ** 24;
        H := H xor Z;
        H := H and 16#0FFFFFFF#;
      end if;
  end loop;
  return Index_Type(H mod (1 + H_Type(Index_Type'Last)));
end H_Of;
```

```
-- Ajouter
-- Hash <- Calculer la valeur de hashing pour la clé
-- boucle sur la taille du tableau
-- si Tableau(hash) = rien
-- ou alors Tableau(hash) = marqueur spécial
-- tableau(hash) <- À l'élément
-- sortie
-- fin si
-- hash <- (7+hash) modulo 13
-- fin boucle
-- erreur table pleine
```

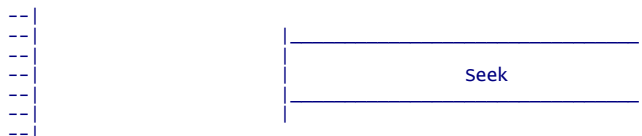


```
procedure Add(Data : in Data_Type;
  To_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type;
  Bucket_Number : in Index_Type)

  is
  Dummy_Bucket_Number : Index_Type := Bucket_Number;
  begin
  Statistics.Add_Calls := 1 + Statistics.Add_Calls;

  for K in To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop

    if To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Null_Record
      or else To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Record_Already_Used
      then
      To_The_Hash_Table.How_Many_Stored := To_The_Hash_Table.How_Many_Stored + 1;
      To_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) := Data;
      exit;
    end if;
    Statistics.Collisions_Add := 1 + Statistics.Collisions_Add;
    Dummy_Bucket_Number := Dummy_Bucket_Number + Increment_After_Collision;
  end loop;
end Add;
```



```
procedure Seek(Data : in Data_Type;
  In_The_Hash_Table : in Hash_Table_Type;
  Success : in out Boolean;
  Found_Record : in out Data_Type;
  Bucket_Number : in Index_Type)

  is
  Dummy_Bucket_Number : Index_Type := Bucket_Number;
  begin
  Statistics.Seek_Calls := 1 + Statistics.Seek_Calls;

  for K in In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
    if In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Data
      then
      Found_Record := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number);
    end if;
  end loop;
```

```

Success      := True;
return;
elsif In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Bucket_Number) = Null_Record
then
Success := False;
return;
end if;
Statistics.Collisions_Seek := 1 + Statistics.Collisions_Seek;
Dummy_Bucket_Number      := Dummy_Bucket_Number + Increment_After_Collision;
end loop;
Success := False;
end Seek;

```

```

--|
--|                                     |
--|                                     | Delete
--|                                     |
--|                                     |
--|

```

```

procedure Delete(Data           : in   Data_Type;
                 In_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type;
                 Bucket_Number   : in   Index_Type)
is
Dummy_Index : Index_Type := Bucket_Number;
begin

Statistics.Delete_Calls := 1 + Statistics.Delete_Calls;

for K in In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
if In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Index) = Data
then
In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Dummy_Index) := Record_Already_Used;
In_The_Hash_Table.How_Many_Stored                := In_The_Hash_Table.How_Many_Stored - 1;
return;
end if;
Statistics.Collisions_Delete := 1 + Statistics.Collisions_Delete;
Dummy_Index                  := Dummy_Index + Increment_After_Collision;
end loop;
raise Record_Not_Found_On_Delete;
end Delete;

```

```

--|
--|                                     |
--|                                     | Size_Of
--|                                     |
--|                                     |
--|

```

```

function Size_Of(The_Hash_Table : in   Hash_Table_Type)
return Integer
is
begin
return The_Hash_Table.How_Many_Stored;
end Size_Of;

```

```

--|
--|                                     |
--|                                     | Initialize
--|                                     |
--|                                     |
--|

```

```

procedure Initialize(Iterator           :   out Iterator_Type;
                    For_The_Hash_Table : in out Hash_Table_Type)
is
begin

Iterator.Done           := False;
Iterator.Hash_Table_Index := 0;
Iterator.Number_Of_Buckets := Index_Type'Last;
Iterator.Hash_Table_Array_Access := new Hash_Table_Array_Type'(For_The_Hash_Table.Hash_Table_Array);

for I in Index_Type'Range loop
if Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Null_Record
and Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Record_Already_Used
then
Iterator.Hash_Table_Index := I;
return;
end if;
end loop;

Iterator.Done := True;

end Initialize;

```

```

--|
--|                                     |
--|                                     | Is_Done
--|                                     |
--|                                     |
--|

```

```

function Is_Done(Iterator : in   Iterator_Type)
return Boolean
is
begin

```

```

return Iterator.Done;
end Is_Done;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     |Current_Value|
--|                                     |-----|
--|
function Current_Value(Iterator : in   Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
return Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (Iterator.Hash_Table_Index);
end Current_Value;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     |To_Next_Value|
--|                                     |-----|
--|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
I : Index_Type := 1 + Iterator.Hash_Table_Index;
begin

while I in Iterator.Hash_Table_Index .. Index_Type'Last loop
if Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Null_Record
and Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (I) /= Record_Already_Used
then
Iterator.Hash_Table_Index := I;
return;
end if;
I := 1 + I;
end loop;

Iterator.Done := True;

end To_Next_Value;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     |Initialize|
--|                                     |-----|
--|
procedure Initialize(Hash_Table : in out Hash_Table_Type)
is
begin
Hash_Table.Hash_Table_Array := (others => Null_Record);
Hash_Table.How_Many_Stored := 0;

Statistics.Collisions_Add      := 0;
Statistics.Collisions_Delete := 0;
Statistics.Collisions_Seek    := 0;
Statistics.Add_Calls          := 0;
Statistics.Delete_Calls       := 0;
Statistics.Seek_Calls         := 0;

end Initialize;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     |Print_Statistics|
--|                                     |-----|
--|
procedure Print_Statistics(Hash_Table : in   Hash_Table_Type)
is
package My_Float_Io is new Ada.Text_Io.Float_Io(Float);
begin
Ada.Text_Io.Put_Line("How_Many_Stored" & Integer'Image(Hash_Table.How_Many_Stored)
& " Collisions_Add" & Integer'Image(Statistics.Collisions_Add)
& " Collisions_Delete" & Integer'Image(Statistics.Collisions_Delete)
& " Collisions_Seek" & Integer'Image(Statistics.Collisions_Seek)
& " Fill ratio "
& Integer'Image(100 * Hash_Table.How_Many_Stored
/ Integer(Hash_Table.Number_Of_Buckets))
& "%");

Ada.Text_Io.Put_Line(" Add_Calls" & Integer'Image(Statistics.Add_Calls)
& " Delete_Calls" & Integer'Image(Statistics.Delete_Calls)
& " Seek_Calls" & Integer'Image(Statistics.Seek_Calls));

Ada.Text_Io.Put_Line("Average collisions per ADD call ");
My_Float_Io.Put(Item => Float(Statistics.Collisions_Add) / Float(Statistics.Add_Calls),
Fore => 2,
Aft => 2,
Exp => 0);
Ada.Text_Io.New_Line;

Ada.Text_Io.Put_Line("Average collisions per DELETE call ");
My_Float_Io.Put(Item => Float(Statistics.Collisions_Delete) / Float(Statistics.Delete_Calls),
Fore => 2,
Aft => 2,
Exp => 0);

```



```

function Size_Of(The_Hash_Table : in    Linked_Hash_Table_Type)
return Integer;
--|
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
--|
--|           |
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
procedure Initialize(Iterator          : out Iterator_Type;
                    For_The_Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type);
--|
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
function Is_Done(Iterator : in    Iterator_Type)
return Boolean;
--|
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
function Current_Value(Iterator : in    Iterator_Type)
return Data_Type;
--|
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type);
--|
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
procedure Initialize(Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type);
--|
--|-----|
--|           |
--|           |
--|           |
--|-----|
procedure Print_Statistics(Hash_Table : in    Linked_Hash_Table_Type);

private

type Node_Type;
--|
--|
--|
type Node_Access_Type is access all Node_Type;
--|
--|
--|
type Node_Type is
record
    Data          : Data_Type;
    Access_To_Next : Node_Access_Type := null;
end record;
--|
--|    used in delete
--|
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
                                                    Name   => Node_Access_Type);
--|
--|    hash table
--|
type Hash_Table_Array_Type is array (Integer range <>) of Node_Access_Type;
--|
--|
type Linked_Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Positive)
is
record
    Hash_Table_Array : aliased Hash_Table_Array_Type(0 .. Number_Of_Buckets) := (others => null);
    How_Many_Stored  : Natural := 0;
end record;
--|
--|    needed for the iterator
--|
type Hash_Table_Array_Access_Type is access all Hash_Table_Array_Type;
--|
--|    iterator
--|
type Iterator_Type is
record

```

```

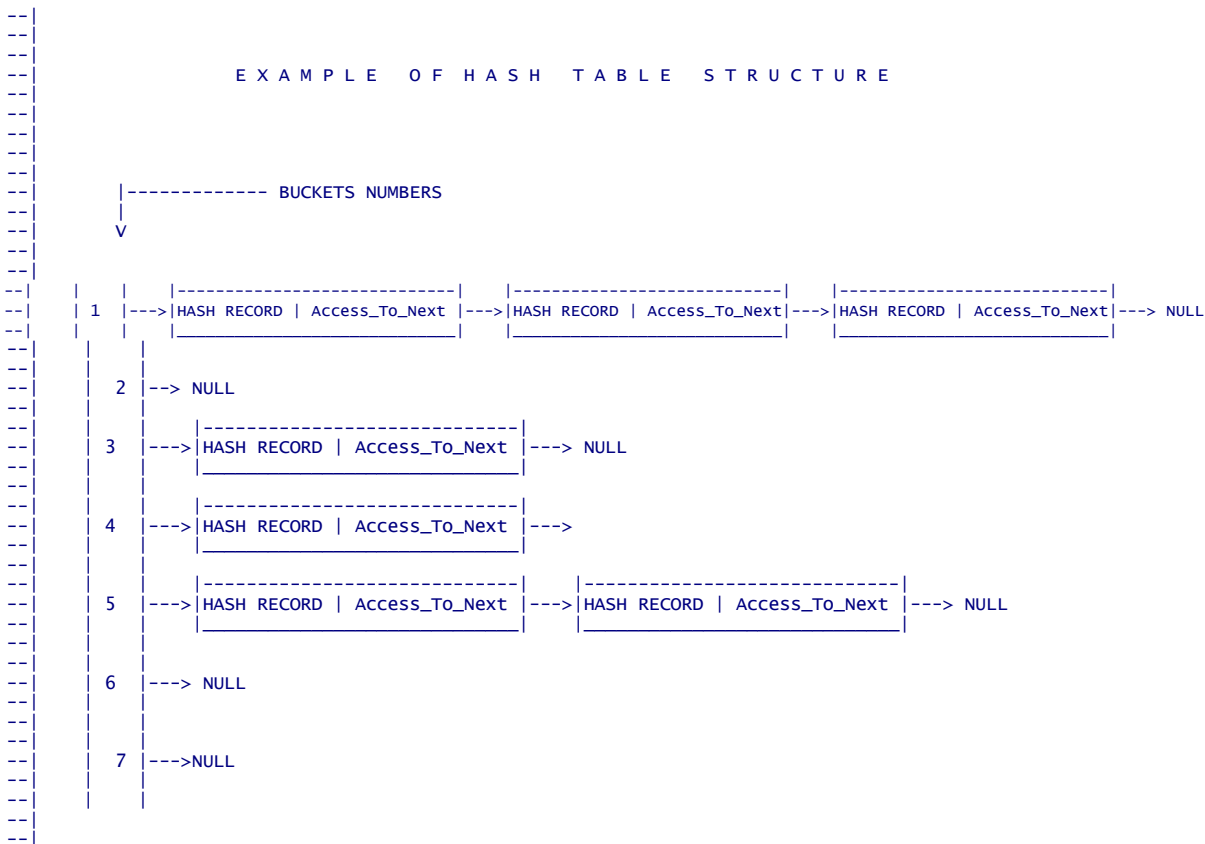
Current_Node_Access      : Node_Access_Type          := null;
Hash_Table_Index        : Integer                   := 0;
Number_Of_Buckets       : Integer                   := 0;
Hash_Table_Array_Access : Hash_Table_Array_Access_Type := null;
end record;

type Statistics_Type is
record
Add_Calls      : Integer := 0;
Delete_Calls   : Integer := 0;
Seek_Calls     : Integer := 0;

end record;
Statistics : Statistics_Type;
end Linked_Hash;

```

Fichier linked_hash.adb



```

with Ada.Text_IO;

package body Linked_Hash
is
--|
--|          |-----|
--|          |----- H_Of -----|
--|          |-----|
--|
function H_Of(The_String : in String)
return Integer
is
--|
--| 32 bits avec fonctions logiques or and xor ,.....
type H_Type is mod 2 ** 32;
--|
--| H <- 0 z <- 0
--|
H : H_Type := H_Type'First;
Z : H_Type := H_Type'First;

procedure Debug_Hexadecimal(X : in H_Type)
is
package Iio is new Ada.Text_IO.Modular_Io(H_Type);

```

```

begin
  Iio.Put(Item => X,
         Base => 16,
         width => 12);
  Ada.Text_Io.Put(' ');
end Debug_Hexadecimal;

begin
--Ada.Text_Io.Put('!'&The_String&'!');
--|
--| Boucle sur tous les caractères
--|
for I in The_String'Range loop
  --| Décaler H de 4 bits vers la gauche
  --|
  H := H * 2 ** 4;
  --| H <- H + valeur ASCII du caractère courant
  --|
  H := H + Character'Pos(The_String(I));
  --| Si l'un des 4 bits de poids le plus élevé est égal à 1
  --|
  if (H and 16#F0000000#) /= 0
  --|
  --| Alors
  --|
  then
  --|
  --| Z <- H
  --|
  Z := H;
  --Ada.Text_Io.Put("Z ");
  --Debug_Hexadecimal(X => Z);
  --| Décaler h de 24 bit ( 6 positions hexadecimal) vers la droite
  --|
  H := H / 2 ** 24;
  --Ada.Text_Io.Put("h24 ");
  --Debug_Hexadecimal(X => H);
  --|
  --| H <- H xor Z
  --|
  H := H xor Z;
  --Ada.Text_Io.Put("h xor ");
  --Debug_Hexadecimal(X => H);
  --|
  --| Mettre à 0 les 4 bits de poids le plus élevés de H
  --|
  H := H and 16#0FFFFFFF#;
  --Ada.Text_Io.Put(" and ");
  --Debug_Hexadecimal(X => H);
  --Ada.Text_Io.New_Line;
  --|
  --| Fin si
  --|
  end if;
end loop;
--|
--| Renvoi H
return Integer(H);
end H_Of;

```



```

procedure Seek(Data : in Data_Type;
              In_The_Hash_Table : in Linked_Hash_Table_Type;
              Success : out Boolean;
              Found_Record : in out Data_Type;
              Bucket_Number : in Natural)
is
  Local_Bucket_Number : Natural := Bucket_Number mod (1 + In_The_Hash_Table.Number_Of_Buckets);
  Node_Access : Node_Access_Type := In_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);
begin
  Statistics.Seek_Calls := 1 + Statistics.Seek_Calls;
  Success := False;
  while null /= Node_Access loop
    if Data = Node_Access.all.Data
    then
      Success := True;
      Found_Record := Node_Access.all.Data;
    end if;
    Node_Access := Node_Access.Access_To_Next;
  end loop;
end Seek;

```




```

--|                                     |-----|
--|                                     | Is_Done |
--|                                     |-----|
--|
function Is_Done(Iterator : in      Iterator_Type)
  return Boolean
  is
  begin
  return Iterator.Stack_Table_Index = 0;--Iterator.Last_Index;
end Is_Done;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     | Current_Value |
--|                                     |-----|
--|
function Current_Value(Iterator : in      Iterator_Type)
  return Data_Type
  is
  begin
  return Iterator.Stack_Table_Array_Access.all (Iterator.Stack_Table_Index);
end Current_Value;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     | To_Next_Value |
--|                                     |-----|
--|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
  is
  begin
  Iterator.Stack_Table_Index := Iterator.Stack_Table_Index - 1;
end To_Next_Value;
--|
-----
-----  S T A T I S T I C S  -----
-----
--|
--|
--|                                     |-----|
--|                                     | Print_Statistics |
--|                                     |-----|
--|
procedure Print_Statistics(Stack : in      Stack_Type)
  is
  begin
  null;
end Print_Statistics;
end Simple_Stack;

```

14.5 LE CODE DU STACK (POINTEURS)

Fichier .ads :

```

with Ada.Unchecked_Deallocation;
--|
--|
--|
generic
type Data_Type is private;

package Linked_Stack
  is
    Stack_Empty : exception;
    type Iterator_Type is limited private;
    type Stack_Type is limited private;
    --|
    --|
    -----
    -----  S T A C K   O P E R A T I O N S  -----
    -----

```



```

--|                                     | top_of |
--|-----|-----|
--|
function Top_Of(The_Stack : in Stack_Type)
  return Data_Type
  is
  begin
  return The_Stack.Node_Access.Data;
end Top_Of;
--|                                     | Initialize |
--|-----|-----|
--|
procedure Initialize(The_Stack : in out Stack_Type)
  is
  Z : Node_Access_Type := The_Stack.Node_Access;
  begin

  while null /= Z loop
    Free_Node(X => Z);
    The_Stack.Node_Access := The_Stack.Node_Access.Access_To_Next;
    Z := The_Stack.Node_Access;

  end loop;

  The_Stack.How_Many_Stored := 0;

end Initialize;
--|
--|-----|-----|
--|                                     | I T E R A T O R |
--|-----|-----|
--|
--|
--|                                     | Initialize |
--|-----|-----|
--|
procedure Initialize(Iterator : out Iterator_Type;
  For_The_Stack : in Stack_Type)
  is
  begin
  Iterator.Current_Node_Access := For_The_Stack.Node_Access;
end Initialize;
--|                                     | Is_Done |
--|-----|-----|
--|
function Is_Done(Iterator : in Iterator_Type)
  return Boolean
  is
  begin
  return Iterator.Current_Node_Access = null;
end Is_Done;
--|                                     | Current_Value |
--|-----|-----|
--|
function Current_Value(Iterator : in Iterator_Type)
  return Data_Type
  is
  begin
  return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;
--|                                     | To_Next_Value |
--|-----|-----|
--|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
  is
  begin
  Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Access_To_Next;
end To_Next_Value;
--|
--|-----|-----|

```



```

--|                                     | Initialize |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| procedure Initialize(The_Queue : in out Queue_Type);
--|
--|-----|-----|-----|-----|
--|                                     | I T E R A T O R |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--|
--|                                     | Initialize |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| procedure Initialize(Iterator      : out Iterator_Type;
--|                    For_The_Queue : in   Queue_Type);
--|
--|                                     | Is_Done |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| function Is_Done(Iterator : in   Iterator_Type)
--| return Boolean;
--|
--|                                     | Current_Value |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| function Current_Value(Iterator : in   Iterator_Type)
--| return Data_Type;
--|
--|                                     | To_Next_Value |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type);
--|
--|-----|-----|-----|-----|
--|                                     | S T A T I S T I C S |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--|
--|                                     | Print_Statistics |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| procedure Print_Statistics(Queue : in   Queue_Type);
--|
--|-----|-----|-----|-----|
--|                                     | P R I V A T E   P A R T |
--|-----|-----|-----|-----|
--|
--| private
--|
--| type Node_Type;
--|
--| type Node_Access_Type is access all Node_Type;
--|
--| type Node_Type is
--|   record
--|     Data           : Data_Type;
--|     Access_To_Next : Node_Access_Type := null;
--|   end record;
--|
--|   used in deletions
--|
--| procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
--|                                                       Name   => Node_Access_Type);

```



```

-- and so one and so forth
--
--

if 0 = To_The_Queue.How_Many_Stored
then
--
-- ===== from
--
-- H ----> null
-- T ----> null
--
-- ===== to
--
-- H ---->| first |----> null
--           ^
-- T -----|
To_The_Queue.Head_Node_Access := new Node_Type'(Data      => Data,
                                                Access_To_Next => null);
To_The_Queue.Tail_Node_Access := To_The_Queue.Head_Node_Access;

else
--
-- ===== starting at =====
--
-- H ---->| first |----
--           |
--           |-----|
--           |
--           v
-- T ---->| 2nd  |----> null
--
-- ===== after 1 st step =====
--
-- H ---->| first |----
--           |
--           |-----|
--           |
--           v
-- T ---->| 2nd  |----
--           |
--           |-----|
--           |
--           v
--           | 3rd  |----> null
--
To_The_Queue.Tail_Node_Access.Access_To_Next := new Node_Type'(Data      => Data,
                                                                Access_To_Next => null);

--
-- ===== after 2 nd step =====
--
-- H ---->| first |----
--           |
--           |-----|
--           |
--           v
--           | 2nd  |----
--           |
--           |-----|
--           |
--           v
-- T ---->| 3rd  |----> null
--
To_The_Queue.Tail_Node_Access := To_The_Queue.Tail_Node_Access.Access_To_Next;
end if;

To_The_Queue.How_Many_Stored := 1 + To_The_Queue.How_Many_Stored;

end Add_To_Tail;

```

Remove_From_Head

```

procedure Remove_From_Head(The_Queue : in out Queue_Type)
is
Z : Node_Access_Type := null;
begin
case The_Queue.How_Many_Stored
is
when 0 => raise Queue_Empty;

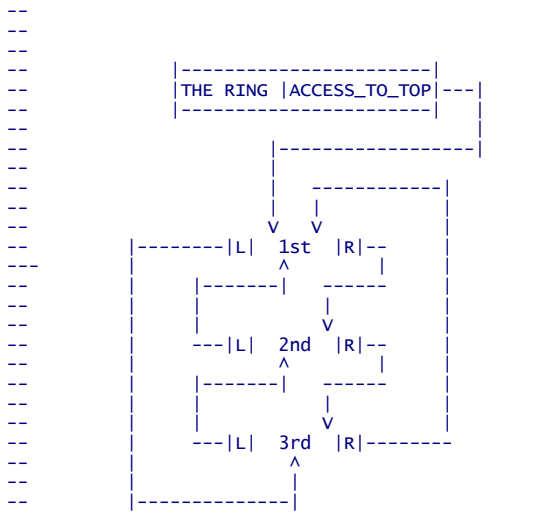
when 1 =>
--
-- ===== from
--
-- H ---->| first |----> null
--           ^
-- T -----|

```



```
--|
--|
--|          |-----|
--|          | Clear |
--|          |-----|
--|
procedure Clear(The_Ring : in out Ring_Type)
is
begin
  while not (0 = The_Ring.How_Many_Stored) loop
    Delete_Top(In_The_Ring => The_Ring);
  end loop;
end Clear;
```

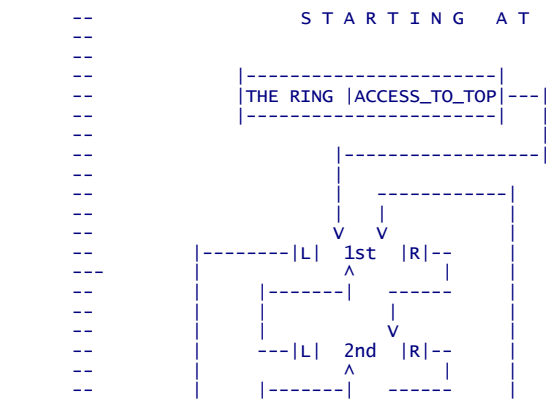
```
--|          |-----|
--|          | Insert_At_The_Left_Of_The_Top |
--|          |-----|
--|
--|
--|
```



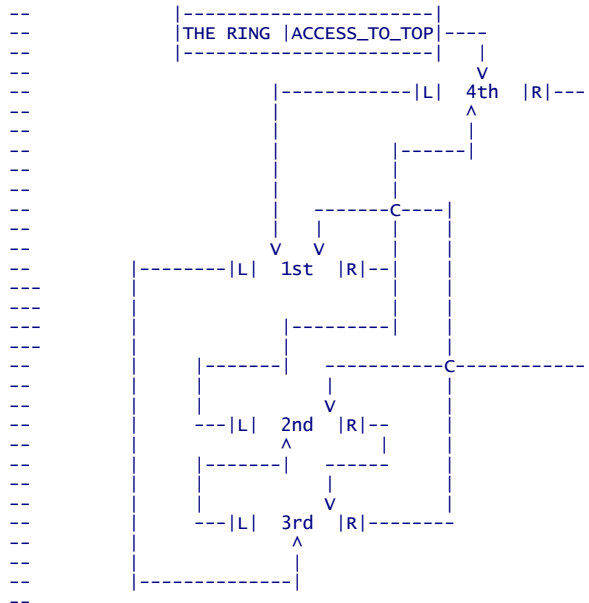
```
procedure Insert_At_The_Left_Of_The_Top(The_Item : in Data_Type;
                                         In_The_Ring : in out Ring_Type)
is
begin
  --| first time ?
  --|
  if In_The_Ring.Access_To_Top = null
  then
    --| create and attach node
    --|
    In_The_Ring.Access_To_Top := new Node_Type'(Left => null,
                                                  Data => The_Item,
                                                  Right => null);

    --| loop on itself
    --|
    In_The_Ring.Access_To_Top.Left := In_The_Ring.Access_To_Top;
    In_The_Ring.Access_To_Top.Right := In_The_Ring.Access_To_Top;

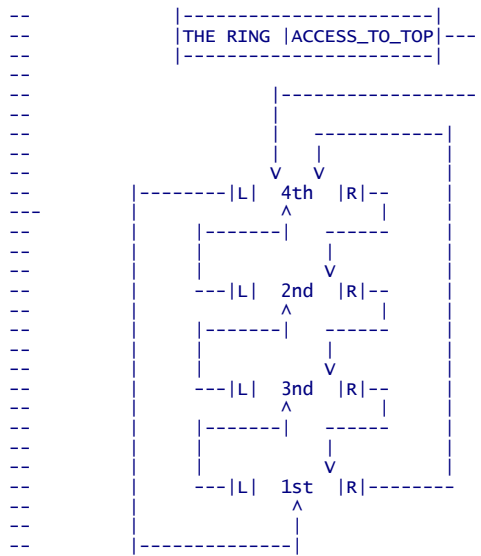
    --| Nth time ?
    --|
```




```
--
-- After In_The_Ring.Access_To_Top.LEFT.RIGHT := In_The_Ring.Access_To_Top
```



```
-- ENDING WITH (same as above redrawn)
```



```
end if;
```

```
In_The_Ring.How_Many_Stored := 1 + In_The_Ring.How_Many_Stored;
```

```
end Insert_At_The_Right_Of_The_Top;
```



```
procedure Insert(The_Item : in Data_Type;
                In_The_Ring : in out Ring_Type;
                Direction : in Direction_Type := Left_Sided)
```

```
is
begin
```

```
if Direction = Left_Sided
then
  Insert_At_The_Left_Of_The_Top(The_Item => The_Item,
                                In_The_Ring => In_The_Ring);
```

```
elsif Direction = Right_Sided
then
  Insert_At_The_Right_Of_The_Top(The_Item => The_Item,
                                  In_The_Ring => In_The_Ring);
```

```
end if;
```



```

end Insert;
--|
--|          |-----|
--|          | Pop_To_Right |
--|          |-----|
--|
procedure Pop_To_Right(The_Ring : in out Ring_Type)
is
  Z : Node_Access_Type := The_Ring.Access_To_Top;
begin
  --|
  --|
  if The_Ring.Access_To_Top = The_Ring.Access_To_Top.Right
  then
    --|
    --|
    Free_Node(X => The_Ring.Access_To_Top);
    Free_Node(X => The_Ring.Access_To_Bookmark);
  else
    --|
    --|
    The_Ring.Access_To_Top.Left.Right := The_Ring.Access_To_Top.Right;
    The_Ring.Access_To_Top.Right.Left := The_Ring.Access_To_Top.Left;
    --|
    --|
    if The_Ring.Access_To_Bookmark = The_Ring.Access_To_Top
    then
      The_Ring.Access_To_Bookmark := null;
    end if;
    --|
    --|
    The_Ring.Access_To_Top := The_Ring.Access_To_Top.Right;
    Free_Node(X => Z);
  end if;

```

```

end Pop_To_Right;
--|
--|          |-----|
--|          | Pop_To_Left |
--|          |-----|
--|
procedure Pop_To_Left(The_Ring : in out Ring_Type)
is
  Z : Node_Access_Type := The_Ring.Access_To_Top;
begin
  --|
  --|
  if The_Ring.Access_To_Top = The_Ring.Access_To_Top.Left
  then
    --|
    --|
    Free_Node(X => The_Ring.Access_To_Top);
    Free_Node(X => The_Ring.Access_To_Bookmark);
  else
    --|
    --|
    The_Ring.Access_To_Top.Right.Left := The_Ring.Access_To_Top.Left;
    The_Ring.Access_To_Top.Left.Right := The_Ring.Access_To_Top.Right;
    --|
    --|
    if The_Ring.Access_To_Bookmark = The_Ring.Access_To_Top
    then
      The_Ring.Access_To_Bookmark := null;
    end if;
    --|
    --|
    The_Ring.Access_To_Top := The_Ring.Access_To_Top.Left;
    Free_Node(X => Z);
  end if;

```

```

end Pop_To_Left;
--|
--|          |-----|
--|          | Delete_Top |
--|          |-----|
--|
procedure Delete_Top(In_The_Ring : in out Ring_Type;
  Direction : in Direction_Type := Left_Sided)
is
begin
  if Direction = Left_Sided
  then
    Pop_To_Left(The_Ring => In_The_Ring);
  end if;

```



```

--Ada.Text_Io.Put_Line("Index_Of_Current"
--& Integer'Image(Index_Of_Current));
--|
--|=====
--| The Node to be deleted has no children
--|=====
--|
if The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) = Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) = Null_Data
then
--Ada.Text_Io.Put_Line("The Node to be deleted has no children");

The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current) := Null_Data;
--|
--|=====
--| The Node To Be Deleted Has A Right Child But No Left Child
--|=====
--|
elsif The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) /= Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) = Null_Data
then
--Ada.Text_Io.Put_Line("The Node To Be Deleted Has A Right Child But No Left Child");
--|
--| Attach right subtree To Parent
--|
Attach_Subtree_To_Parent(Index_Of_Current => Index_Of_Current);
--|
--|=====
--| The Node To Be Deleted Has A Left Child But No Right Child
--|=====
--|
elsif The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) = Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) /= Null_Data
then
--Ada.Text_Io.Put_Line("The Node To Be Deleted Has A Left Child But No Right Child");
--|
--| Attach left subtree To Parent
--|
Attach_Subtree_To_Parent(Index_Of_Current => Index_Of_Current);
--|
--|=====
--| The Node To Be Deleted Has Two Children
--|=====
--|
elsif The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) /= Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) /= Null_Data
then
--Ada.Text_Io.Put_Line("The Node To Be Deleted Has Two Children");

--3) Deleting a node with two children:
-- Suppose the node to be deleted is called Z.
-- We replace the value of Z with either its in-order successor
-- (the left-most child of the right subtree)
-- or the in-order predecessor (the right-most child of the left subtree).
-- Once we find either the in-order successor or predecessor,
-- swap it with Z, and then delete it.
-- Since either of these nodes must have less than two children
-- (otherwise it cannot be the in-order successor or predecessor),
-- it can be deleted using the previous two cases.
--
-- In a good implementation, it is generally recommended
-- to avoid consistently using one of these nodes,
-- because this can unbalance the tree (to be done).

--|
--| get inorder successor : the left-most child of the right subtree
--|
--|
--| 1) get to the right subtree
--|
Index_Of_Current := 2 * Index_Of_Current + 1;
--|
--| 2) find out the leftmost child: it has no left child !
--|
while not (The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current) /= Null_Data) loop
  Index_Of_Current := 2 * Index_Of_Current;
end loop;
--|
--| swap both
--|
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Node_To_Be_Deleted)
:= The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current);
--|
--| two cases left: no child at all or a right child
--|
if The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2 + 1) = Null_Data
and then The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current * 2) = Null_Data
then
--|
--| no child clear node
--|
The_Bin_Tree.Bin_Tree_Table_Array(Index_Of_Current) := Null_Data;
else
--|
--| a right child : Attach right subtree To PARENT =====>>> (Index_Of_Current/2)

```



```

--|
--|
--|          |-----|
--|          | To_Next_Value |
--|          |-----|
--|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type);
--|
-----
----- S T A T I S T I C S -----
-----
--|
--|
--|          |-----|
--|          | Print_Statistics |
--|          |-----|
--|
procedure Print_Statistics(Bin_Tree : in Bin_Tree_Type);
--|
-----
----- P R I V A T E -----
-----
--|
private
--|
type Node_Type;
--|
type Node_Access_Type is access all Node_Type;
--|
type Bin_Tree_Type is
  record
    Access_To_Top : Node_Access_Type := null;
    How_Many_Stored : Integer := 0;
  end record;
--|
type Node_Type is
  record
    Data : Data_Type;
    Left : Node_Access_Type := null;
    Right : Node_Access_Type := null;
  end record;
--|
package My_Stack is new Linked_Stack(Data_Type => Node_Access_Type);
Iterator_Stack : My_Stack.Stack_Type;

--|
--| general data
--|
type Iterator_Type is
  record
    Current_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    Iterator_Kind : Iterator_Kind_Type := In_Order;
    First_Time : Boolean := True;
    How_Many_Stored : Natural := 0;
    Current_Count : Natural := 0;
    On_Off : Boolean := True;
    Loop_Done : Boolean := False;
    Q : Node_Access_Type := null;
  end record;
--|
--| used in deletions
--|
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
                                                    Name => Node_Access_Type);

end Linked_Bin_Tree;

```

Fichier linked_bin_tree.adb :

```

with Ada.Text_IO;

package body Linked_Bin_Tree
is

```

```

--|
--|          |-----|
--|          | Clear |
--|          |-----|
--|
procedure Clear(The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
is
--
-- The procedure "Destroy_Tree" goes to the bottom of each part of the tree,
-- that is, searching while there is a non-null node,
-- deletes that leaf, and then it works its way back up.
-- The procedure deletes the leftmost node, then the right child node
-- from the leftmost node's parent node,
-- then it deletes the parent node, then works its way back to deleting
-- the other child node of the parent of the node it just deleted,
-- and it continues this deletion working its way up to the node
-- of the tree upon which delete_tree was originally called.
--
--
procedure Destroy_Tree(Link_To_Current_Node : in out Node_Access_Type)
is
begin
--| end of branch ? go back up
--|
if null = Link_To_Current_Node
then
return;
end if;
--| none of the above : keep walking the tree (customary dual recursion)
--|
Destroy_Tree(Link_To_Current_Node => Link_To_Current_Node.Left);
Destroy_Tree(Link_To_Current_Node => Link_To_Current_Node.Right);
--| clear leaf
--|
Free_Node(X => Link_To_Current_Node);
end Destroy_Tree;

begin
--| clear tree
--|
Destroy_Tree(Link_To_Current_Node => The_Bin_Tree.Access_To_Top);
--| clear number
--|
The_Bin_Tree.How_Many_Stored := 0;
end Clear;
--|
--|          |-----|
--|          | Insert |
--|          |-----|
--|
procedure Insert(The_Data : in Data_Type;
                In_The_Bin_Tree : in out Bin_Tree_Type)
is
type Right_Left_Type is (R, L);
Right_Left : Right_Left_Type := Right_Left_Type'First;
Link_To_Previous_Node : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
Link_To_Current_Node : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
begin
--| first node ??
--|
if null = Link_To_Current_Node
then
In_The_Bin_Tree.Access_To_Top := new Node_Type'(Left => null,
                                                Data => The_Data,
                                                Right => null);

else
--| not the first to be added: seek position to insert
--|
while null /= Link_To_Current_Node loop
--| keep previous S O T H A T Y O U C A N A D D !!!!
--|
Link_To_Previous_Node := Link_To_Current_Node;
--| left or right
--|
if Link_To_Current_Node.Data > The_Data
then
Right_Left := L;
Link_To_Current_Node := Link_To_Current_Node.Left;
else
Link_To_Current_Node := Link_To_Current_Node.Right;
Right_Left := R;
end if;
end loop;
--| position found do the insert
--|

```



```

--|
elsif Current.Right = null
and then Current.Left /= null
then
Successor := Current.Left;
--|
--| Attach Node To Parent
--|
if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
then
Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
else
Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
end if;

Free_Node(X => Current);
--|
--| =====
--| Node To Be Deleted Has Two Children
--| =====
--|
elsif Current.Right /= null
and then Current.Left /= null
then
--|
--| Set Current To The Left Child of The Node To Be Deleted
--|
Current := Current.Left;
if Current.Right /= null
then
Successor := Current.Right;
--|
--| walk Down To The Right end of The Subtree of The Left Child
--| of The Node To Be Deleted
--|
while Current.Right /= null loop
Current := Successor;
Successor := Current.Right;
end loop;
--|
--| replace The Node To Be Deleted with The Node Found
--| in this case :
--| Attach left Child of Node To Be Deleted
--|
Current.Right := null;
Successor.Left := Node_To_Be_Deleted.Left;
Successor.Right := Node_To_Be_Deleted.Right;
--|
--| Attach Node To Parent
--|
if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
then
Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
else
Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
end if;
--|
--| There is No Right Subtree because the right pointer is null :
--| Replace The Node To Be Deleted with Its Left child
--| in this case :
--| Attach Right Child of Node To Be Deleted
--|
else
Successor := Current;
Successor.Right := Node_To_Be_Deleted.Right;
--|
--| Attach Node To Parent
--|
if Side_From_The_Parent_To_The_Node_To_Be_Deleted = L
then
Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Left := Successor;
else
Parent_Of_The_Node_To_Be_Deleted.Right := Successor;
end if;
Free_Node(X => Node_To_Be_Deleted);
end if;
end if;
end Delete_A_Node;

Right_Left : Right_Left_Type := Right_Left_Type'First;
Parent_Node : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
Current_Node : Node_Access_Type := In_The_Bin_Tree.Access_To_Top;
Found : Boolean := False;
Side_From_Parent_To_Current : Right_Left_Type := Right_Left_Type'First;

begin
--|
--| find the node to be removed
--|
while not (null = Current_Node
or else Found) loop

if Current_Node.Data = The_Data
then
Found := True;

```



```

        For_The_Bin_Tree : in    Bin_Tree_Type;
        Iterator_Kind    : in    Iterator_Kind_Type := In_Order)
is
begin
--| reset and initialize
--|
Iterator := (Current_Node_Access => For_The_Bin_Tree.Access_To_Top,
            Iterator_Kind        => Iterator_Kind,
            First_Time           => True,
            How_Many_Stored      => For_The_Bin_Tree.How_Many_Stored,
            Current_Count        => 0,
            On_Off               => True,
            Loop_Done            => False,
            Q                    => null);

--| clear stack
--|
My_Stack.Initialize(The_Stack => Iterator_Stack);
--| get first data
--|
To_Next_Value(Iterator => Iterator);

end Initialize;
--|
--|-----|
--| Is_Done |
--|-----|
--|
function Is_Done(Iterator : in    Iterator_Type)
return Boolean
is
begin
return Iterator.Current_Count = 1 + Iterator.How_Many_Stored;
end Is_Done;
--|
--|-----|
--| Current_value |
--|-----|
--|
function Current_value(Iterator : in    Iterator_Type)
return Data_Type
is
begin
return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_value;
--|
--|-----|
--| To_Next_value |
--|-----|
--|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
is
begin
--| three iterators select the one needed
--|
case Iterator.Iterator_Kind
is
--|-----|
--| P R E   O R D E R   I T E R A T O R |
--|-----|
when Pre_Order =>
--|
--| D. Knuth the art of computer programming volume 1 page 320 Addison wesley
--|
--| T1: set stack empty
--| p <- top of tree
--| T2: if p=null go to T4
--| T3: visit pre order
--| push p in stack
--| p <- p.left
--| go to T2
--| T4: if stack empty algo is over
--| else p<- top of stack
--| pop stack
--| T5: p <- P.Right
--| go to T2
--|
In_Pre_Order_walk : declare
begin
--| loop to go back up if needed
--|
Main : loop
--|
--| not to be done the first time: we go to the deepest left immediately
--|

```

```

if Iterator.First_Time
then
  Iterator.On_Off      := False;
  Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
  Iterator.First_Time  := False;
  exit Main;
end if;
--|
--| the jump inside a loop is replaced by a test that's true 1/2 of the time
--|
while null /= Iterator.Current_Node_Access loop
--|
--| this time return and set flag
--|
  if Iterator.On_Off
  then
    Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
    Iterator.On_Off        := False;
    exit Main;
  end if;
--|
--| set flag and push pointer
--|
  Iterator.On_Off := True;
  My_Stack.Push(Data      => Iterator.Current_Node_Access,
                  In_The_Stack => Iterator_Stack);

  Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
end loop;
--|
--| retrieve pointer
--|
Iterator.Current_Node_Access := My_Stack.Top_Of(The_Stack => Iterator_Stack);
--|
--| remove last used and go right
--|
My_Stack.Pop(The_Stack => Iterator_Stack);
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
end loop Main;
--|
--| catch popping an empty stack (it also could be done by a test)
--|
exception
when Constraint_Error =>
  Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
end In_Pre_Order_Walk;
--|
--| =====
--| I N   O R D E R   I T E R A T O R
--| =====
--|
when In_Order =>
--|
--| D. Knuth the art of computer programming Volume 1 page 320 Addison Wesley
--|
--| T1: set stack empty
--| p <- top of tree
--| T2: if p=null go to T4
--| T3: push p in stack
--| p <- p.left
--| go to T2
--| T4: if stack empty algo is over
--| else p<- top of stack
--| pop stack
--| T5: visit in order
--| p <- P.Right
--| go to T2
--| In_Order_walk : declare
begin
--|
--| not to be done the first time: we go to the deepest left immediately
--|
  if not Iterator.First_Time
  then
    Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
  end if;
--|
--| go as far to the left as you can, pushing pointers in the stack
--|
  while not (null = Iterator.Current_Node_Access) loop
    My_Stack.Push(Data      => Iterator.Current_Node_Access,
                  In_The_Stack => Iterator_Stack);

    Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
  end loop;
--|
--| we reached an empty pointer get back one step
--|
  Iterator.Current_Node_Access := My_Stack.Top_Of(The_Stack => Iterator_Stack);
--|
--| remove the last visited one
--|
  My_Stack.Pop(The_Stack => Iterator_Stack);
--|
--| set flag so that we go to the right at the next call to To_Next_Value
--|

```

```

Iterator.First_Time := False;
Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
--|
--|catch popping an empty stack (it also could be done by a test)
--|
exception
when Constraint_Error =>
Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
end In_Order_walk;
--|
-----
--| P O S T   O R D E R   I T E R A T O R
-----
--|
when Post_Order =>
--|
--| D. Knuth the art of computer programming Volume 1 page 565 Addison wesley
--|
--| T1: set stack empty
--|   p <- top of tree
--|   Q <- null
--| T2: if p=null go to T4
--| T3: push p in stack
--|     p <- p.left
--|     go to T2
--| T4: if stack empty algo is over
--|     else p<- top of stack
--|     pop stack
--| T5: if p.right = null or P.left =Q  got to T6
--|     p <- P.Right
--|     go to T2
--| T6: visit post_order
--|     Q <- P
--|     go to T4
--|
Post_Order_walk : declare
begin
loop
--|
--| go as far to the left as you can, pushing pointers in the stack
--|
if Iterator.On_Off
then
while not (null = Iterator.Current_Node_Access) loop

My_Stack.Push(Data      => Iterator.Current_Node_Access,
In_The_Stack => Iterator_Stack);

Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Left;
end loop;
end if;
--|
--| we reached an empty pointer get back one step
--|
Iterator.Current_Node_Access := My_Stack.Top_Of(The_Stack => Iterator_Stack);
--|
--| back from right or right is null ????
--|
if (Iterator.Current_Node_Access.Right = null
or else Iterator.Current_Node_Access.Right = Iterator.Q)
then
--|
--| YES keep Q for next time pop latest in stack and visit post_order
--|
Iterator.Q := Iterator.Current_Node_Access;
Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
Iterator.On_Off := False;
My_Stack.Pop(The_Stack => Iterator_Stack);
exit;
else
--|
--| NO use the loop to move in the tree
--|
Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Right;
Iterator.On_Off := True;
end if;
end loop;
--|
--|catch popping an empty stack (it also could be done by a test)
--|
exception
when Constraint_Error =>
Iterator.Current_Count := 1 + Iterator.Current_Count;
end Post_Order_walk;
end case;
end To_Next_Value;
--|
-----
--|
-----
--|
-----
--|
-----

```


14.13 LE CODE DU TRI FUSION

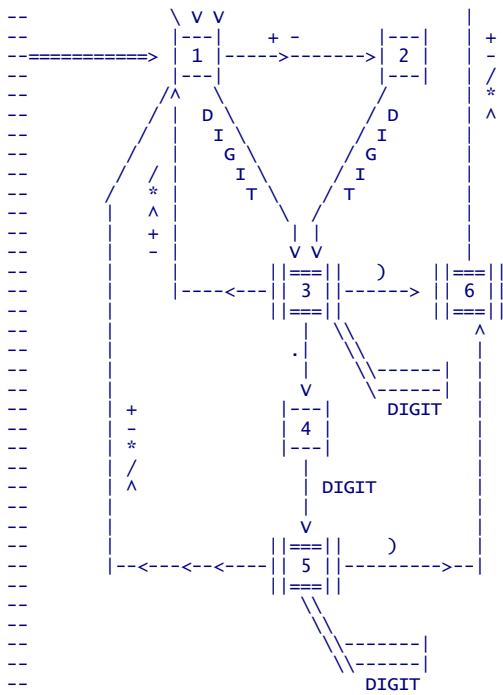
```

--|                                     M E R G E   S O R T

with Ada.Text_Io;
--|
--|                                     |-----|
--|                                     |   Exo_6   |
--|                                     |-----|
--|
procedure Exo_6
is
  --| data and index types
  subtype Data_Type is Integer range 1 .. 100;
  subtype Index_Type is Integer range 1 .. 7;
  --| array type
  type The_Array_Type is array (Index_Type range <>) of Data_Type;
  --|
  --|                                     |-----|
  --|                                     | To_Screen |
  --|                                     |-----|
  --|
  procedure To_Screen(The_Array : in      The_Array_Type)
  is
  begin
    for I in The_Array'Range loop
      Ada.Text_Io.Put("i="
        & Integer'Image(I)
        & " A="
        & Integer'Image(The_Array(I)));
    end loop;

    Ada.Text_Io.New_Line;
  end To_Screen;
  --|
  --|                                     |-----|
  --|                                     |   Merge   |
  --|                                     |-----|
  --|
  procedure Merge(Array_To_Sort : in out The_Array_Type;
    Temporary_Array : in out The_Array_Type;
    Low : in Index_Type;
    Middle : in Index_Type;
    High : in Index_Type)
  is
    I : Integer := Low;
    J : Integer := 1 + Middle;
    K : Integer := Low;
  begin
    --| copy both halves into temporary
    --|
    Temporary_Array(Low .. High) := Array_To_Sort(Low .. High);
    --| merge the two sorted lists ( from both recursive calls ) :
    --| Array_To_Sort(Low .. middle) and
    --| Array_To_Sort(middle +1 .. High) into one
    --| Array_To_Sort(low .. high)
    while I <= Middle and then J <= High loop
      --| store lowest one of Temporary_Array(i) or Temporary_Array(J)
      --| in Array_To_Sort(K)
      --| and increment index of the lowest side ( i or J )
      --| increment k (storage index)
      --|
      if Temporary_Array(I) <= Temporary_Array(J)
      then
        Array_To_Sort(K) := Temporary_Array(I);
        I := I + 1;
      else
        Array_To_Sort(K) := Temporary_Array(J);
        J := J + 1;
      end if;
      --| increment storage index
      --|
      K := K + 1;
    end loop;
    --| fill in data not used if any
    --|
    while I <= Middle loop
      Array_To_Sort(K) := Temporary_Array(I);
      K := K + 1;
      I := I + 1;
    end while;
  end Merge;

```

-- 3, 5 and 6 are final states

```
type Transition_Type is
(Digit, Left_Parenthesis, Right_Parenthesis, Dot, Plus, Minus, Divide, Multiply, Power, Unknown);
```

```
type State_Type is new Integer range 0 .. 6;
type Matrix_Type is array (Transition_Type'Range, State_Type'Range) of State_Type;
type Look_Up_Table_Type is array (Character'Range) of Transition_Type;
```

```
Look_Up_Table : constant Look_Up_Table_Type := ('0' .. '9' => Digit,
'(' => Left_Parenthesis,
')' => Right_Parenthesis,
'.' => Dot,
'+' => Plus,
'-' => Minus,
'/' => Divide,
'*' => Multiply,
'^' => Power,
others => Unknown);
```

```
-- transition états 0 1 2 3 4 5 6
Matrix : constant Matrix_Type := (Digit => (0, 3, 3, 3, 5, 5, 0),
Left_Parenthesis => (0, 1, 0, 0, 0, 0, 0),
Right_Parenthesis => (0, 0, 0, 6, 0, 6, 0),
Dot => (0, 0, 0, 4, 0, 0, 0),
Plus => (0, 2, 0, 1, 0, 1, 1),
Minus => (0, 2, 0, 1, 0, 1, 1),
Divide => (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1),
Multiply => (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1),
Power => (0, 0, 0, 1, 0, 1, 1),
Unknown => (0, 0, 0, 0, 0, 0, 1));
```

```
State : State_Type := 1;
Transition : Transition_Type := Transition_Type'First;
Current_Character : Character := ' ';
User_S_Entry : String(1 .. 50) := (others => ' ');
Last : Integer := 0;
```

```
begin
--| fake user entry
--|
Last := 29;
User_S_Entry(1 .. Last) := "2+3/54.8*(4-7)^3.543*-5*(5-4)";
--| run the finite states automaton
--|
for I in 1 .. Last loop
Current_Character := User_S_Entry(I);
Transition := Look_Up_Table(Current_Character);
State := Matrix(Transition, State);

Ada.Text_Io.Put_Line(Current_Character
& " "
& Transition_Type'Image(Transition)
& State_Type'Image(State));
end loop;
```

```
--| only 3, 5 and 6 ok
--|
Ada.Text_Io.Put(State_Type'Image(State));
end Test_Arithmetic;
```

14.15 LE CODE DU TEST DE L'EXPRESSION ALGÈBRIQUE: FONCTIONS

```
--
--| UNIVERSITY TEACHING CLASS 2005 2006
--| 'ALGORITHMS USING ADVANCED ADA'
--| Daniel@dgaudry.com
--| version 1.0 29th september 2005

with Ada.Text_Io;

--|
--|      |-----|
--|      |   exo_3   |
--|      |-----|
--|

procedure Exo_3
is
--|
--|          type definitions
subtype User_Entry_Type is String(1 .. 100);

type Data_Type is
record
Chaine           : User_Entry_Type := (others => ' ');
Result           : Boolean         := True;
Position_Of_Current_Character : Integer := 1;
Position_Of_Last_Character   : Integer := 0;
end record;

--|
--|          global data
Data : Data_Type;

--|
--|      |-----|
--|      | Reading_Over |
--|      |-----|
--|

function Reading_Over
return Boolean
is
begin
--|
--|      return the result
--|
return Data.Position_Of_Last_Character + 1 = Data.Position_Of_Current_Character;
end Reading_Over;

--|
--|      |-----|
--|      |           Next           |
--|      |-----|
--|

procedure Next
is
begin
--|
--|      go to next index
--|
Data.Position_Of_Current_Character := 1 + Data.Position_Of_Current_Character;
end Next;

--|
--|      |-----|
--|      |   Get_Data   |
--|      |-----|
--|

procedure Get_Data(Header : in String;
Data : in out Data_Type)
is
begin
--|
--|      put header on screen
--|
Ada.Text_Io.Put(Header & ' ');
--|
--|      get characters from user'input
--|
Ada.Text_Io.Get_Line(Data.Chaine, Data.Position_Of_Last_Character);
--|
```



```

        then
            return False;
        end if;

        while Digit loop
            null;
        end loop;

    end if;

    return True;
end Number;
--|
--|          |-----|
--|          | Digit |
--|          |-----|
--|
function Digit return Boolean
is
begin
--DIGIT ::= '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'

    case Current_Character
    is
        when '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9' =>
            Next;
            return True;

        when others =>
            return False;

    end case;

end Digit;
--|
--|          |-----|
--|          | To_Screen |
--|          |-----|
--|
procedure To_Screen
is
begin
    Ada.Text_Io.Put(Data.Chaine(1 .. Data.Position_Of_Last_Character)
        & " 'validity is "
        & Boolean'Image(Data.Result));

end To_Screen;
--|
--|      M A I N
--|      =====
begin
--|
--|      data input
Get_Data(Header => " expression ?? ",
    Data => Data);
--|
--|      test validity
Data.Result := Expression;
--|
--|      add check for characters unaccounted for at the end
Data.Result := Data.Result and Reading_Over;
--|
--|      put result on screen
--|
To_Screen;
end Exo_3;

```

14.16 LE CODE DE L'ARBRE DICTIONNAIRE

Le fichier poly_dic_tree.ads:

```

package Poly_Dic_Tree
is
--      COMMENTS will be appreciated
--      Daniel.Gaudry@wanadoo.fr

No_Such_A_Word : exception;
Wrong_Tag_Type : exception;

```

```

-----
--|          CHARACTER IN DICTIONARY TREE TYPE DECLARATION
--|
--|  T O B E  M O D I F I E D  A C C O R D I N G
--|  T O  Y O U R  N E E D S
--|  currently set from space to ~
-----

subtype Character_Value_Type is Character range Character'val(16#32#) .. Character'val(16#7f#);
--|
--|          TAGGED TYPE DECLARATION
--|
type Tagged_Data_Type is abstract tagged null record;
type Tagged_Data_Access_Type is access all Tagged_Data_Type'Class;
--|
--|          NODE TYPE DECLARATION
--|
type Dictionary_Tree_Type is limited private;
--|
--|          ||
--|          | Clear_Dictionary |
--|          ||
--|
procedure Clear_Dictionary(The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type);
--|
--|          ||
--|          | Add_To_Dictionary |
--|          ||
--|
procedure Add_To_Dictionary(The_Record           : in   Tagged_Data_Type'Class;
                           In_The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type;
                           with_The_Label        : in   String);
--|
--|          ||
--|          | Print_Dictionary |
--|          ||
--|
procedure Print_Dictionary(Dictionary_Tree : in   Dictionary_Tree_Type);
--|
--|          ||
--|          | Stat |
--|          ||
--|
procedure Stat(How_Many_Nodes_Created :   out Long_Integer);
--|
--|          ||
--|          | Get_Record_Access_From_Label |
--|          ||
--|
procedure Get_Record_Access_From_Label(From_The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type;
                                       And_The_Label              : in   String;
                                       Tagged_Data_Access         :   out Tagged_Data_Access_Type);
-----

--|          P A S S I V E  I T E R A T O R          --|
-----

generic
--|
--|          ||
--|          | Iterate |
--|          ||
--|
with procedure Iterate(The_Node_Access : in out Tagged_Data_Access_Type;
                      Next_One        : in out Boolean;
                      The_Label       : in out String);
--|
--|          ||
--|          | Visit_All |
--|          ||
--|
procedure Visit_All(Dictionary_Tree : in   Dictionary_Tree_Type);
-----

private

type Node_Access_Type is access Dictionary_Tree_Type;
type Node_Access_Array_Type is array (Character_Value_Type'Range) of Node_Access_Type;
type Dictionary_Tree_Type is
record
  End_Of_Word           : Boolean           := False;
  Node_Access_Array     : Node_Access_Array_Type := (others => null);
  Character_Value       : Character_Value_Type := Character_Value_Type'First;
  Tagged_Data_Access    : Tagged_Data_Access_Type := null;
end record;

Local_Hash_Value : Integer := 0;
Index             : Integer := 0;
Node_Num         : Long_Integer := 0;

end Poly_Dic_Tree;

```

Le fichier poly_dic_tree.adb:

```

with Ada.Text_IO;
with Ada.Tags;

package body Poly_Dic_Tree
is
--|
--|      ||
--|      || Clear_Dictionary ||
--|      ||
--|
procedure Clear_Dictionary(The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type)
is
--|
--|      ||
--|      || Clear_Next_Letter ||
--|      ||
--|
procedure Clear_Next_Letter(Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type)
is
begin
--|
--| loop On all Possible Char at That Level
--|
for Char in Character_Value_Type'range loop
--|
--| is is the end no continue loop yes recursive call
--|
if Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) /= null
then
--|
--| recursive call
--|
Clear_Next_Letter(Dictionary_Tree => Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).all);
--|
--| back from recursive call clear node
--|
Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) := null;
Dictionary_Tree.Tagged_Data_Access := null;
end if;
end loop;
end Clear_Next_Letter;
--|
--|      ||
--|      || main Clear_Dictionary ||
--|      ||
--|
begin
--|
--| start customary recursion
--|
Clear_Next_Letter(Dictionary_Tree => The_Dictionary_Tree);

Index := 0;
Node_Num := 0;

end Clear_Dictionary;
--|
--|      ||
--|      || Add_To_Dictionary ||
--|      ||
--|
procedure Add_To_Dictionary(The_Record : in Tagged_Data_Type'Class;
In_The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type;
With_The_Label : in String)
is
--|
--|      ||
--|      || Add_word ||
--|      ||
--|
procedure Add_Word(In_The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type;
With_The_Label : in String)
is
Char : Character := With_The_Label(With_The_Label'First);
begin
--|
--| SUCH A CHARACTER ALREADY EXISTS IN THE DICTIONNARY ?
--|
if In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) = null
then
--|
--| NO, CREATE THE NEW NODE AND ASSIGN CHARACTER VALUE
--|
Node_Num := 1 + Node_Num;
In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) := new Dictionary_Tree_Type;
--|
--| MAKE IT BLANK
--|
In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).End_of_Word := False;
In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Node_Access_Array := (others => null);
--|
--| ASSIGN CHAR VALUE

```



```

--|
In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Character_Value := Char;
end if;
--|
--| IS IT THE LAST CHARACTER
--|
if With_The_Label'First = With_The_Label'Last
then
--|
--| IS IT ALSO THE END OF A WORD PREVIOUSLY RECORDED
--|
if In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).End_Of_Word = True
then
null;
else
--|
--| NO RECORD IT AND UPDATE
--|
In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).End_Of_Word := True;
end if;
--|
--| LAST LETTER OF WORD => LOAD/UPDATE CLASS DATA
--|
In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Tagged_Data_Access := new Tagged_Data_Type'Class'(The_Record);
else
--|
--| REMOVE ONE CHAR FROM THE WORD AND CALL AGAIN WITH THIS NODE
--|
Add_Word(In_The_Dictionary_Tree => In_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).all,
With_The_Label => With_The_Label(1 + With_The_Label'First .. With_The_Label'Last));
end if;
end Add_Word;
--|
--|
--|      ||
--|      | main Add_To_Dictionary |
--|      |_____||
--|
begin
Add_Word(In_The_Dictionary_Tree => In_The_Dictionary_Tree,
With_The_Label => With_The_Label);
end Add_To_Dictionary;
--|
--|
--|      ||
--|      | Print_Dictionary |
--|      |_____||
--|
procedure Print_Dictionary(Dictionary_Tree : in Dictionary_Tree_Type)
is
S : String(1 .. 200);
Depth_Of_Recursion : Integer := 0;
--|
--|
--|      ||
--|      | Next_Letter |
--|      |_____||
--|
procedure Next_Letter(Dictionary_Tree : in Dictionary_Tree_Type)
is
begin
--|
--| KEEP TRACK OF RECURSION LEVEL
--|
Depth_Of_Recursion := 1 + Depth_Of_Recursion;
--|
--| LOOP ON ALL POSSIBLE CHAR AT THAT LEVEL
--|
for Char in Character_Value_Type'Range loop
--|
--| IF NULL NO SUCH CHAR WAS RECORDED
--|
if Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) /= null
then
--|
--| LOAD CHAR
--|
S(Depth_Of_Recursion) := Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Character_Value;
--|
--| IF END OF WORD PRINT
--|
if Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).End_Of_Word
then
Ada.Text_Io.Put("->" & S(1 .. Depth_Of_Recursion) & Ascii.Lf);
end if;
--|
--| RECURSE ONCE MORE
--|
Next_Letter(Dictionary_Tree => Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).all);
end if;
end loop;
--|
--| UPDATE RECURSION LEVEL
--|
Depth_Of_Recursion := Depth_Of_Recursion - 1;
end Next_Letter;
--|
--|
--|      ||
--|      | main Print_Dictionary |
--|      |_____||

```

```

--|
begin
--|
--| CLEAN AND GO
--|
S := (S'Range           => ' ');
Next_Letter(Dictionary_Tree => Dictionary_Tree);
end Print_Dictionary;

--|
--|          ||
--|          | Stat |
--|          |_____|
--|
procedure Stat(How_Many_Nodes_Created : out Long_Integer)
is
begin
How_Many_Nodes_Created := Node_Num;
end Stat;

--|
--|          ||
--|          | Visit_All |
--|          |_____|
--|
procedure Visit_All(Dictionary_Tree : in Dictionary_Tree_Type)
is
S : String(1 .. 200);
Depth_Of_Recursion : Integer := 0;
Next_One : Boolean := True;
--|
--|          ||
--|          | Next_Letter |
--|          |_____|
--|
procedure Next_Letter(Dictionary_Tree : in Dictionary_Tree_Type)
is
begin
if not Next_One
then
return;
end if;
--|
--| KEEP TRACK OF RECURSION LEVEL
--|
Depth_Of_Recursion := 1 + Depth_Of_Recursion;
--|
--| LOOP ON ALL POSSIBLE CHAR AT THAT LEVEL
--|
for Char in Character_Value_Type'Range loop
--|
--| IF NULL NO SUCH CHAR WAS RECORDED
--|
if Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) /= null
then
--|
--| LOAD CHAR
--|
S(Depth_Of_Recursion) := Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Character_Value;
--|
--| IF END OF WORD return to main
--|
if Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).End_Of_Word
then
Iterate(The_Node_Access => Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Tagged_Data_Access,
Next_One => Next_One,
The_Label => S(1 .. Depth_Of_Recursion));
end if;
--|
--| RECURSE ONCE MORE if user wants it
--|
if Next_One
then
Next_Letter(Dictionary_Tree => Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).all);
end if;
end if;
end loop;
--|
--| over ?
--|
if not Next_One then
return;
end if;
--|
--| UPDATE RECURSION LEVEL
--|
Depth_Of_Recursion := Depth_Of_Recursion - 1;
end Next_Letter;

--|
--|          ||
--|          | main Visit_All |
--|          |_____|
--|
begin
--|
--| CLEAN AND GO
--|
S := (S'Range           => ' ');

```

```

Next_Letter(Dictionary_Tree => Dictionary_Tree);
end Visit_All;
--|
--|           ||
--|           || Get_Record_Access_From_Label ||
--|           ||
--|
--|
procedure Get_Record_Access_From_Label(From_The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type;
                                       And_The_Label           : in   String;
                                       Tagged_Data_Access       :   out Tagged_Data_Access_Type)
is
--|
--|           ||
--|           || Seek_Word ||
--|           ||
--|
--| procedure Seek_Word(From_The_Dictionary_Tree : in out Dictionary_Tree_Type;
--|                   And_The_Label           : in   String)
--| is
--| Char : Character := And_The_Label(And_The_Label'First);
--| begin
--| --| SUCH A CHARACTER EXISTS IN THE DICTIONNARY ?
--| --|
--| if From_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char) = null
--| then
--|   raise No_Such_A_Word;
--| end if;
--| --| LAST LETTER
--| --|
--| if And_The_Label'First = And_The_Label'Last
--| then
--|   --| IS IT ALSO THE END OF THE WORD
--|   --|
--|   if True = From_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).End_Of_Word
--|   then
--|     --| LOAD SEEKED FOR DATA
--|     --|
--|     Tagged_Data_Access := From_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).Tagged_Data_Access;
--|   else
--|     --| IF END OF WORD WITHOUT END OF WORD
--|     --|
--|     raise No_Such_A_Word;
--|   end if;
--| else
--|   --| REMOVE ONE CHAR FROM THE WORD AND CALL AGAIN WITH THIS NODE
--|   --|
--|   Seek_Word(From_The_Dictionary_Tree => From_The_Dictionary_Tree.Node_Access_Array(Char).all,
--|             And_The_Label           => And_The_Label(1 + And_The_Label'First .. And_The_Label'Last));
--| end if;
--| end Seek_Word;
--|
--|           ||
--|           || main Get_Record_Access_From_Label ||
--|           ||
--|
begin
--| --| START RECURSION
--| --|
--| Seek_Word(From_The_Dictionary_Tree => From_The_Dictionary_Tree,
--|           And_The_Label           => And_The_Label);
--| end Get_Record_Access_From_Label;
-----
-----
-----
end Poly_Dic_Tree;

```


15 L'ALGORITHMIQUE EN ACTION, EXEMPLE 1: UN CALCULATEUR SIMPLE

Nous allons réaliser un calculateur simple : les 4 opérations sans parenthèses (espaces non significatifs : $2+3$ équivalent à $2 + 3$).

15.1 ANALYSE

15.1.1 Première approche du découpage

La décomposition du problème est assez simple:

1. Éliminer les espaces
2. Identifier le début des opérateurs
3. identifier le début des opérandes
4. Découper en opérateurs et opérandes (début .. fin-1)
5. Traiter la fin de chaîne spécialement pour stoker l'opérande final.

exemple : $2/-3$ sera découpé en

2	(opérande)
/	(opérateur)
-3	(opérande)

15.1.2 Entrée du calcul

Sous forme d'un chaîne de caractères par l'utilisateur:

- Soit comme paramètre d'appel : main $2+3/4$
- Soit comme réponse à une question si pas de paramètre d'appel

15.1.3 Test de la validité

$2+3$ est valide $2+*3$ n'est pas valide => rejet si non valide:
utilisation d'une grammaire et d'automates à états finis.

15.1.4 Traduction du découpage précédent en postfix pour le calcul

(élimination du problème de la priorité des opérateurs) $2+3 \Rightarrow 23+1$, $5/3/2 \Rightarrow (15/3)/2 = 2.5$ et non pas $15/(3/2)$.

15.1.5 Calcul à partir de la traduction postfix.

La solution classique du stack sera employée.

15.1.6 Affichage du résultat

Traduction postfix et résultat du calcul.

15.1.7 Découpage en tâches indépendantes

Ces tâches sont intellectuellement indépendantes. Dans la réalité on peut imaginer plusieurs équipes chacune occupée à la solution de sa partie.

Le codage de chacune des parties nous permettra d'apprendre le langage progressivement et de voir la construction d'un projet informatique.

15.1.8 Dépendances des modules

1. Une lecture attentive montre que les parties 1, 2 et 3 **utilisent** la chaîne de caractères entrée par l'utilisateur.
2. Les parties 2 et 3 **nécessitent la lecture de la chaîne** de caractères.
3. La partie 4 utilise le résultat de la partie 3.
4. La partie 5 utilise le résultat de la partie 4.

il nous faudra définir en détails les **modes** et **format** des **données** pour la transmission entre 3 => 4 => 5.

De même, il faudra **identifier les opérations sur la chaîne de caractères communes à 1, 2 et 3**. Elles seront implémentées séparément dans la partie 6 qui sera donc utilisée par 1, 2 et 3 dans l'interaction avec la chaîne de caractères entrée par l'utilisateur.

15.2 DÉFINITIONS DES DONNÉES

15.2.1 Identification des données

Les données étant utilisées par plusieurs parties (packages) différents, nous centraliseront les types de ces données dans un package unique, utilisé par tous les autres packages.

Ce package sera appelé data.ads NOTER L'EXTENSION ADS

Nous devons manipuler par exemple :

-2
*

5.31

/

3.018

c'est un tableau de chaînes de caractères de longueurs différentes:

2

1

4

1

5

15.2.2 Le stockage des données

Le stockage et la manipulation de tableau de chaînes de caractères de longueurs différentes en ada impose un tableau de pointeurs vers des chaînes de caractères.

15.2.3 Les types de données

Il se définit comme suit:

15.2.3.1 Chaîne de caractères

le pointeur vers une chaîne de caractères:

```
type string_access_type is access all string;
```

15.2.3.2 Tableau de chaînes de caractères

le tableau de chaînes de caractères:

```
type string_access_table_type is array (integer range <>) of string_access_type;
```

l'entrée utilisateur sera stockée dans une variable de type `string_access_type`;

la déclaration des variables sera effectuée au début du programme principal

15.2.4 Les données dans la spécification d'un « package » commun

15.2.4.1 Le code

Le code de `data.ads` peut s'écrire comme suit:

```
package data
is
```

Le pointeur vers une chaîne de caractères:

```
type string_access_type is access all string;
```

le tableau de chaînes de caractères

```
type string_access_table_type is array (integer range <>) of string_access_type;
end data;
```

L'utilisation (programme principal) pourrait être :

```
with data;
```

.....

déclaration et initialisation

```
tableau: string_access_table_type(1..10):=(others=> null);
```

```
user_input: string_access_type:=null;
```

stockage

```
tableau(i):= new string'(my_string);
```

lecture (dé-référencement)

```
x...:=tableau(i).all;
```

15.3 RELATIONS ENTRE LES MODULES

Le module définition des données

15.3.0.1 Nom du module

`Data.ads`

15.3.0.2 Données en sortie

Les type de données servant au stockage de l'entrée utilisateur et au traitement.

15.3.1 Le module principal

15.3.1.1 Nom du module

`Main.adb`

15.3.1.2 Données à l'entrée

Les déclarations de variables:

Un pointeur sur une chaîne de caractères pour la sortie de l'entrée des données et l'entrée découpage.

Une matrice de pointeurs sur des chaînes de caractères pour la sortie du découpage et l'entrée de la traduction postfix.

Une autre matrice de pointeurs sur des chaînes de caractères pour la sortie de la traduction postfix et l'entrée calcul.

Un réel pour la sortie calcul et l'entrée affichage.

15.3.1.3 Traitement des données

LE MODULE PRINCIPAL NE FAIT AUCUN TRAITEMENT. Il fait la liaison entre les autres modules. Il peut toutefois contenir boucles et tests pour faire plusieurs fois le traitement.

Il fait les appel successifs aux autres modules.

Entry
Validation
decoupage
postfix
calcul
affichage

15.3.1.4 Données en sortie

Aucune.

15.3.2 Le module entrée utilisateur

15.3.2.1 Nom du module

Utilisateur en deux fichiers : data_io.ads et data_io.adb

15.3.2.2 Données à l'entrée

Aucune.

15.3.2.3 Traitement des données

S'il existe des paramètres d'appel, il retourne ces paramètres, sinon il demande à l'utilisateur le calcul à effectuer.

15.3.2.4 Données en sortie

Le calcul à effectuer en un pointeur sur une chaîne de caractères.

15.3.3 Le module test de la validité

15.3.3.1 Nom du module

Deux fichiers Validation.ads et Validation.adb

15.3.3.2 Données à l'entrée

Le calcul à effectuer (un pointeur sur une chaîne de caractères).

15.3.3.3 Traitement des données

Test de grammaire

15.3.3.4 Données en sortie

Booléen vrai faux

15.3.3.5 Le Module découpage en opérateur opérande

15.3.3.5.1 Nom du module

Parse en deux fichiers decoupage.ads et decoupage.adb

15.3.3.5.2 Données à l'entrée

Le calcul (un pointeur sur une chaîne de caractères) sous une forme grammaticalement correcte. Cela simplifie beaucoup le code car on est sûr qu'il n'y a pas d'erreurs de syntaxe.

15.3.3.5.3 Traitement des données

Découpage en opérateur et opérande.

15.3.3.5.4 Données en sortie

Une matrice de pointeurs sur des chaînes de caractères contenant opérateur et opérandes dans l'ordre prefix habituel. Sans espaces au début de la chaîne.

15.3.4 Le module traduction du découpage précédent en postfix

15.3.4.1 *Nom du module*

Traduction.adb et Traduction.ads

15.3.4.2 *Données à l'entrée*

Tableau dans l'ordre infix

15.3.4.3 *Traitement des données*

Traduction et postfix

15.3.4.4 *Données en sortie*

Tableau dans l'ordre postfix.

15.3.5 Le module Calcul à partir du postfix

15.3.5.1 *Nom du module*

Calcul.adb et Calcul.ads

15.3.5.2 *Données à l'entrée*

Tableau dans l'ordre postfix.

15.3.5.3 *Traitement des données*

Calcul avec un stack de réels.

15.3.5.4 Données en sortie

Le réel qui est le résultat du calcul.

15.3.6 Le module affichage du résultat

15.3.6.1 Nom du module

Dat_io.ads et Data_io.adb

15.3.6.2 Données à l'entrée

Le réel résultat du calcul

15.3.6.3 Traitement des données

Mise en forme avec format xxx.xxxx sans espaces ni zéros non significatifs
Impression écran.

15.3.6.4 Données en sortie

Acune

15.3.7 Le code : le point de départ

Ce code, **NE FAISANT AUCUN TRAITEMENT DES DONNES**, peut maintenant être écrit en ce qui concerne:

- les modules
- les liens entre modules
- les appels des fonctions

• Il compile

- Il ne fait rien
- chaque module renvoie la valeur attendue pour l'exemple 2+3/4

Il faut maintenant remplir chaque fonction/ procédure dans chaque module ce qui permet une division du travail ou un travail successif sur chaque module.

Voici le code fichier par fichier

15.3.7.1 data.ads

```
package Data
is
  --Le pointeur vers une chaîne de caractères:
  type String_Access_Type is access all String;
  --le tableau de chaînes de caractères
  subtype Table_Size is Integer range 1 .. 50;
  type String_Access_Array_Type
  is array(Integer range <>) of String_Access_Type;
  subtype String_Access_Table_Type
  is String_Access_Array_Type(Table_Size'Range);
end Data;
```

15.3.7.2 main.adb

```
-- calculateur simple avc traduction infix postfix
with Data;
```

```

with Validation;
with Decoupage;
with Data_Io;
with Calcul;
with Traduction;

procedure Main
is
  Infix   : Data.String_Access_Table_Type := (others => null);
  Postfix : Data.String_Access_Table_Type := (others => null);
  Input   : Data.String_Access_Type      := null;
  Result  : Float                        := 0.0;

begin
  Input := Data_Io.Data_Entry;
  if Validation.Valid_User_Input(User_Input => Input)
  then
    Infix := Decoupage.Parse(User_Input => Input);
    Postfix := Traduction.Infix_To_Postfix(From => Infix);
    Result := Calcul.Calcul_From_Postfix(Postfix => Postfix);
    Data_Io.To_Screen(Value => Result);
  end if;
end Main;

```

15.3.7.3 *calcul.ads*

```

with Data;
package Calcul
is
  function Calcul_From_Postfix(Postfix : in Data.String_Access_Table_Type)
  return Float;
end Calcul;

```

15.3.7.4 *calcul.adb*

```

package body Calcul
is
  function Calcul_From_Postfix(Postfix : in Data.String_Access_Table_Type)
  return Float
  is
  begin
    return 2.0 + 3.0 / 4.0;
  end Calcul_From_Postfix;
end Calcul;

```

15.3.7.5 *data_io.ads*

```

with Data;
package Data_Io
is
  function Data_Entry return Data.String_Access_Type;
  procedure To_Screen(Value : in Float);
end Data_Io;

```

15.3.7.6 *data_io.adb*

```

with Data;
with Ada.Text_IO;

package body Data_Io
is
  function Data_Entry
  return Data.String_Access_Type
  is
  begin
    return new String'("2+3/4");
  end Data_Entry;

  procedure To_Screen(Value : in Float)
  is

```

```
begin
  Ada.Text_Io.Put(Float'Image(Value));
end To_Screen;
end Data_Io;
```

15.3.7.7 *decoupage.ads*

```
with Data;
package Decoupage
is

  function Parse(User_Input : in      Data.String_Access_Type)
    return Data.String_Access_Table_Type;
end Decoupage;
```

15.3.7.8 *decoupage.adb*

```
package body Decoupage
is

  function Parse(User_Input : in      Data.String_Access_Type)
    return Data.String_Access_Table_Type
  is
    Dummy : Data.String_Access_Table_Type;
  begin
    Dummy(1) := new String'("2");
    Dummy(2) := new String'("+");
    Dummy(3) := new String'("3");
    Dummy(4) := new String'("/");
    Dummy(5) := new String'("4");
    return Dummy;
  end Parse;
end Decoupage;
```

15.3.7.9 *traduction.ads*

```
with Data;
package Traduction
is
  function Infix_To_Postfix(From : in      Data.String_Access_Table_Type)
    return Data.String_Access_Table_Type;
end Traduction;
```

15.3.7.10 *traduction.adb*

```
with Data;
package body Traduction
is

  function Infix_To_Postfix(From : in      Data.String_Access_Table_Type)
    return Data.String_Access_Table_Type
  is
    Dummy : Data.String_Access_Table_Type;
  begin
    Dummy(1) := new String'("2");
    Dummy(2) := new String'("3");
    Dummy(3) := new String'("4");
    Dummy(4) := new String'("/");
    Dummy(5) := new String'("+");
    return Dummy;
  end Infix_To_Postfix;
end Traduction;
```

15.3.7.11 *validation.ads*

```
with Data;
package Validation
is
  function Valid_User_Input(User_Input : in      Data.String_Access_Type)
    return Boolean;
end Validation;
```

15.3.7.12 validation.adb

```
with Data;
package body Validation
is
function Valid_User_Input(User_Input : in Data.String_Access_Type)
return Boolean
is
begin
return True;
end Valid_User_Input;
end Validation;
```

15.4 LE TRAITEMENT DES DONNÉES

Maintenant, nous allons remplir le code des modules les uns après les autres.

15.4.1 Le module définition des données

15.4.1.1 Définition des procédure et fonctions

Aucune procédure ni fonctions déjà écrit dans la phase préliminaire précédente.

15.4.1.2 Traitement

Aucun .

15.4.2 Le module principal

15.4.2.1 Définition des procédure et fonctions

C'est la procédure principale qui appelle toutes les autres

15.4.2.2 Traitement

```
With .....;
Procedure main
is
infix: data.string_access_type:=(others=>null);
postfix: data.string_access_type:=(others=>null);
input: string_access_type:=null;
result: float;
begin
input:=data_Entry;
if Validation.valid_user_input(user_input=>input)
then
infix:=decoupage.parse (user_input=>input) ;
postfix:=traduction.infix_to_postfix ( from =>infix);
result:=calcul.calcul_from_postfix (postfix =>postfix);
affichage.to_screen(resultat => result);
end if;
end main;
```

15.4.3 Le module entrée utilisateur

15.4.3.1 Définition des procédure et fonctions

```
function Data_Entry
return Data.String_Access_Type
```

15.4.3.2 Traitement

Lit la ligne de commande, par exemple ./main 2+3 -9/8
si elle est absente demande à l'utilisateur.

15.4.3.2.1 Lecture de la commande

C'est très spécifique à un langage .

15.4.3.2.2 Analyse du problème

Deux choix :les paramètres sont présents dans la ligne de commande ou entrée après demande si pas de paramètre.

15.4.3.2.3 Lecture de la ligne de commande

A priori, je ne connais pas le comportement du package command line. je sais en lisant la doc que:

1. j'ai accès au nombre d'arguments :

```
Ada.Command_Line.Argument_Count
```

2. je peux obtenir tous les arguments en utilisant le numéro de cet argument:

```
Ada.Command_Line.Argument(Number => k)
```

3. si aucun argument

```
Ada.Command_Line.Argument_Count
```

renvoie zéro et cela permet **un test facile pour savoir si il y a des arguments ou si il faut demander à l'utilisateur.**

Le fait qu'il peut y avoir **un nombre variable d'arguments** de 1 à

```
Ada.Command_Line.Argument_Count
```

et qu'il faut **tous successivement les traiter** indique **une boucle for** :

Par exemple :

```
for k in 1 .. Ada.Command_Line.Argument_Count loop
  .....
end loop;
```

nous utiliserons k comme numéro courant de l'argument k ira de 1 à

```
Ada.Command_Line.Argument_Count
```

pour en savoir plus il faut écrire un morceau de code qui affichera tous les arguments dans l'ordre imposé par l'os employé.

```
for k in 1 .. Ada.Command_Line.Argument_Count loop
  ada.text_io.put_line(" cmd line "
    & Integer'Image(k)
    & " >"
    & Ada.Command_Line.Argument(Number => k)
    & '<'
  );
end loop;
```

les ">" et '<' servent à vérifier qu'il n'y a pas d'espace avant ou après l'argument, ce qui modifierait le code. On affichera aussi le numéro courant.

Si > z< il y a un espace avant qui ne serait pas détecté sans cette précaution.

Après compilation procédons à des essais :

Essai 1 pas d'espaces dans la ligne de commande :

```
[danie]@localhost simple_calc_solution]$ ./main 1+2
cmd line 1 >1+2<
2.75000E+00
```

On observe un seul argument (la boucle s'arrête après 1) et aucun espace ni avant ni après.

```
[danie]@localhost simple_calc_solution]$ ./main 1 + 2
cmd line 1 >1<
cmd line 2 >+<
cmd line 3 >2<
2.75000E+00
```

On observe 3 arguments (la boucle s'arrête après 3) et aucun espace ni avant ni après. **Les espaces dans la ligne de commande sont interprétés par l'os comme des séparateurs.**

```
[danie]@localhost simple_calc_solution]$ ./main 1 + 2 /33.2
cmd line 1 >1<
cmd line 2 >+<
cmd line 3 >2<
cmd line 4 >/33.2<
2.75000E+00
```

Les essais suivants confirment : aucun espace ni avant ni après. Les espaces dans la ligne de commande sont interprétés par l'O.S. comme des séparateurs.

```
[danie]@localhost simple_calc_solution]$ ./main 1 + 2 / 33.2
cmd line 1 >1<
cmd line 2 >+<
cmd line 3 >2<
cmd line 4 >/<
cmd line 5 >33.2<
2.75000E+00
[danie]@localhost simple_calc_solution]$ ./main 1 + 2 / -33.2
cmd line 1 >1<
cmd line 2 >+<
cmd line 3 >2<
cmd line 4 >/<
cmd line 5 >-33.2<
2.75000E+00
[danie]@localhost simple_calc_solution]$ ./main 1 + 2 / - 33.2
cmd line 1 >1<
cmd line 2 >+<
cmd line 3 >2<
cmd line 4 >/<
cmd line 5 >-<
cmd line 6 >33.2<
2.75000E+00
```

Il nous faut donc construire la réponse utilisateur à partir de la ligne de commande en mettant bout à bout les différentes parties renvoyées par l'O.S..

Nous déclarerons une chaîne de caractères (elle servira aussi pour la demande si il n'y a aucun argument dans la ligne de commande).

```
Chaîne : string (1..50):=(others=>' ');
```

Une chaîne de 50 caractères initialisée avec des espaces dans toutes les positions de 1 à 50. le (others signifie toutes les positions et => ' ') la valeur à leur donner.

Il nous faut maintenant décomposer le problème de l'ajout successif de tous les arguments:

le type string étant un tableau, le langage oblige à une compatibilité des positions.

Chaîne := Ada.Command_Line.Argument(Number => k)

ne marchera pas car chaîne a une longueur de 1 .. 50 et la **longueur de**

Ada.Command_Line.Argument(Number => k) est inconnue et variable!!!!!!!

il faut donc garder la première position libre dans chaîne (1 au début) dans une variable (par exemple position).

Il faut aussi pouvoir connaître la longueur de l'argument.

- Déclaration:

```
command_line_length : integer :=0;
```

- Usage:

```
command_line_length :=Ada.Command_Line.Argument(Number => k)'length;
```

nous pouvons maintenant insérer à chaque tour de la boucle les arguments un par un

Insertion attention au problème des piquets et des intervalles !!!! le -1 est très important!!

```
chaîne(position..position+command_line_length-1) := Ada.Command_Line.Argument(Number => k);
```

Mise à jour de la position pour l'insertion suivante:

```
position := position+command_line_length;
```

A la fin de la boucle il faut remettre à jour la position car elle est prête pour l'insertion suivante c'est à dire **une position trop loin !!** la syntaxe originale peut permettre de souligner.

```
Position := - 1 + Position;
```

Mise en forme finale du code pour cette partie

```
.....
.....
Command_Line_Length : Integer      := 0;
Position             : Positive    := 1;
Chaîne               : String(1 .. 50) := (others => ' ');
```

```

begin
for K in 1 .. Ada.Command_Line.Argument_Count loop
  Command_Line_Length := Ada.Command_Line.Argument(Number => K)'Length;
  Chaîne(Position .. Position + Command_Line_Length - 1)
  := Ada.Command_Line.Argument(Number => K);
  Position := Position + Command_Line_Length;
end loop;

Position := - 1 + Position;
-- debug

Ada.Text_Io.Put_Line('>& Chaîne(1 .. Position) & '<');

```

15.4.3.2.4 Entrée par l'utilisateur s'il n'y a pas d'arguments sur la ligne de commande.

La première chose à faire est de tester la longueur de la ligne de commande si 0 demander à l'utilisateur. Sinon lire la ligne de commande
Le test est très simple:

```

.....
if 0 = Ada.Command_Line.Argument_Count
  then

```

.....
Affichage de la demande :

```
Ada.Text_Io.Put(" enter calculation : ");
```

Lecture de l'entrée clavier:

```
Ada.Text_Io.Get_Line(Chaîne, Position);
```

15.4.3.3 *Le code complet*

```

function Data_Entry
return Data.String_Access_Type
is
Command_Line_Length : Integer := 0;
Position             : Positive := 1;
Chaîne               : String(1 .. 50) := (others => ' ');
begin
if 0 = Ada.Command_Line.Argument_Count
then
Ada.Text_Io.Put(" enter calculation : ");
Ada.Text_Io.Get_Line(Chaîne, Position);

else
for K in 1 .. Ada.Command_Line.Argument_Count loop
  Command_Line_Length := Ada.Command_Line.Argument(Number => K)'Length;
  Chaîne(Position .. Position + Command_Line_Length - 1)
  := Ada.Command_Line.Argument(Number => K);
  Position := Position + Command_Line_Length;
  --Ada.Text_Io.Put_Line(" cmd line "
  --& Integer'Image(K)
  --& " >"
  --& Ada.Command_Line.Argument(Number => K)
  --& '<'
  --& Integer'Image(Command_Line_Length)
  --& Chaîne(1 .. Position)
  --);
end loop;
Position := - 1 + Position;

end if;
-- debug

Ada.Text_Io.Put_Line("Data_IO.Data_Entry debug chaîne =>"
& Chaîne(1 .. Position)
& '<');

return new String'(Chaîne(1 .. Position));
end Data_Entry;

```


15.4.4 Le module test de la validité

15.4.4.1 Définition des procédure et fonctions

Function `valid_user_input(user_input: in string_access_type) return boolean;`

15.4.4.2 Traitement

15.4.4.2.1 Introduction: la grammaire d'une expression arithmétique

Le test de validité se fera en utilisant une grammaire.

Rappel: la grammaire d'une expression arithmétique en notation infix, avec prise en compte de la dualité signe/opérateur pour + et -, peut s'écrire :

```

EXPRESSION      ::= [ ADD_OPERATOR ] TERM { ADD_OPERATOR TERM}
TERM             ::= NUMBER { MULT_OPERATOR [ADD_OPERATOR] NUMBER}
ADD_OPERATOR    ::= + | -
MULT_OPERATOR   ::= * | /
NUMBER          ::= DIGIT { DIGIT } [ . DIGIT { DIGIT } ]
DIGIT           ::= 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9
    
```

Rappel: Les abréviations (généralement utilisées en algorithmique pour décrire une grammaire) sont les suivantes :

{ xxxxxx }	veut dire	0 à n répétitions de xxxxxx
[yyyyyy]	veut dire	yyyyyy est optionnel
	veut dire	ou

15.4.4.2.2 Traduction de la grammaire dans un automate à états finis

15.4.4.2.3 Les transitions

Une lecture attentive de la grammaire permet de faire la liste des *symboles terminaux*, qui ne peuvent pas se décomposer davantage: ce sont les transitions. Tous les caractères du clavier doivent être pris en compte.

1. digits	les caractères 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
2. add_operator	les caractères + -
3. mult_operator	les caractères * /
4. decimal_point	le caractère .
5. Miscellaneous	tous les autres caractères du clavier
6. Space	le caractère espace

15.4.4.2.4 La table de traduction caractères ==> transitions

Chaque caractère de l'entrée utilisateur sera scanné un par un et pour utiliser l'automate il faut affecter chaque caractère à une transition.

Le faire avec des tests n'est pas une bonne idée car les « if » imbriqués seraient très difficilement lisibles. Nous le ferons avec une table de vérité.

• les caractères 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9	digits
• les caractères + -	add_operator
• les caractères * /	mult_operator
• le caractère .	decimal_point
• le caractère espace	space
• tous les autres caractères du clavier	Miscellaneous

Caractères => Transitions	
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9	digits
+ -	add_operator
* /	mult_operator
.	decimal_point
espace	space
Tous les autres caractères	Miscellaneous

Nous déclarerons donc un tableau :

la démarche est toujours la même : déclarer le **type du contenu**, déclarer le **type de l'indice**, déclarer le **type du tableau**, déclarer la **variable de type tableau** et **initialiser le contenu** de la variable.

1) déclarer le type pour le contenu

contenu => transition

le type est une liste de noms (add_operator, digits,...) en ada c'est une énumération voir cours chapitre 3.2.7:

```
type Transition_Type is(Digit,
                        Add_Operator,
                        Mult_Operator,
                        Decimal_Point,
                        Space,
                        Miscellaneous);
```

2) déclarer le type pour l'indice du tableau

indice => caractères

Le **caractère** est un type prédéfini , nous avons besoin de tous les caractères sans restriction => **aucun besoin de déclaration**. Le type **character** sera utilisé.

3) déclarer le type du tableau

Voir le cours chapitre 3.2.8

```
type Character_To_Transition_Table_Type is array(Character'Range) of Transition_Type;
```

4) déclarer la variable de type tableau et initialiser le contenu en respectant ce qui est illustré ci-dessus

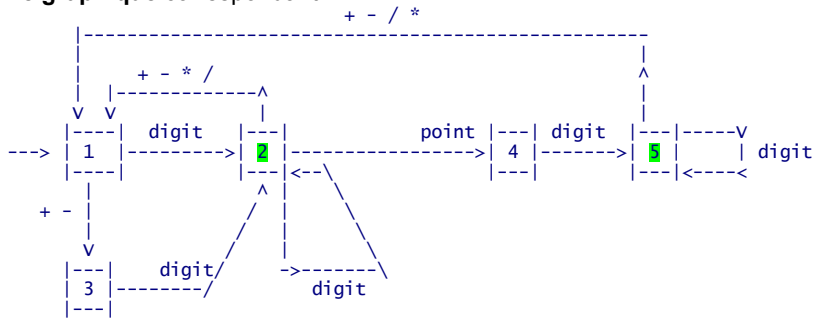
```
Character_To_Transition_Table : constant Character_To_Transition_Table_Type
:= ('0' .. '9' => Digit,
    '+' | '-' => Add_Operator,
    '*' | '/' => Mult_Operator,
    '.' => Decimal_Point,
    ' ' => Space,
    others => Miscellaneous);
```

La ligne '0'..'9' signifie tous les caractères de 0 à 9

la ligne '+'| '-' signifie le caractère + et le caractère – la barre verticale | signifie et

Noter l'emploi de « others » qui permet d'associer tous les autres caractères à Miscellaneous

Le graphique correspondant



Les états valables sont 2 et 5

15.4.4.2.5 La matrice états transitions

C'est la traduction directe du graphique. **Chaque case de la matrice contient le numéro de l'état suivant** pour la combinaison état / transition.

		états						
		0	1	2	3	4	5	
transitions	Digit	0	2	2	2	5	5	
	Add_Operator	0	3	1	0	0	1	
	Mult_Operator	0	0	1	0	0	1	
	Decimal_Point	0	0	4	0	0	0	
	Miscellaneous	0	0	0	0	0	0	
	Space	0	1	2	3	4	5	
		0	1	2	3	4	5	

Les **zéros correspondent** à des combinaisons états transitions non définies par la grammaire et par conséquent à **des erreurs**.
Remarquer:

- L'usage de l'état zéro pour figer le processus dès qu'une erreur est rencontrée. Un fois dans cet état l'automate n'en sort pas!
- Que la transition « space » ne modifie pas l'état de l'automate, l'espace ne change rien et n'a pas d'influence.
- Les états valables en sortie de l'automate sont 2 et 5

- Déclaration du type des deux indices
Le type transition est déjà défini plus haut
Une variable de type transition peut se déclarer comme suit:

```
Transition      : Transition_Type;
```

- Le type état de l'automate peut se définir comme:
type State_Type is new Integer range 0 .. 5;
la variable correspondante peut se déclarer comme :
State : State_Type := 1;
Elle est initialisée à 1 ce qui est indispensable l'automate commence à l'état 1

- Déclaration du type de contenu
Le contenu de la matrice est un état déjà déclaré plus haut

- Déclaration du type de la matrice

```
type State_Transition_Matrix_Type
  is array(Transition_Type'Range, State_Type'Range)
  of
    State_Type;
```

- Déclaration de la variable (matrice) et son initialisation

Remarquer l'initialisation:

Elle est lisible

Le mot réservé « constant » qui protège contre toute modification ultérieure

La ligne commentée – S T A T E S qui permet de mettre des titres aux colonnes

```
State_Transition_Matrix : constant State_Transition_Matrix_Type
-- S T A T E S      0  1  2  3  4  5
:= (Digit           => (0, 2, 2, 2, 5, 5),
    Add_Operator    => (0, 3, 1, 0, 0, 1),
    Mult_Operator   => (0, 0, 1, 0, 0, 1),
    Decimal_Point   => (0, 0, 1, 0, 0, 0),
    Space           => (0, 1, 2, 3, 4, 5),
    Miscellaneous   => (0, 0, 0, 0, 0, 0));
```

- Déclaration du caractère courant:

```
Current_Character : Character;
```

15.4.4.2.6 Le fonctionnement de l'automate

pour traiter chaque caractère on utilisera une boucle sur le nombre de caractères à traiter.

Initialiser l'état à 1:

Fait à la déclaration

boucle pour chaque caractère:

for K in User_Input.all'Range loop

Lecture du caractère

Current_Character := User_Input.all(K);

traduire en transitions avec la table de vérité

Transition:= Character_To_Transition_Table

(Current_Character);

faire état := matrice(transition,état);

State:=State_Transition_Matrix(Transition,

State);

fin boucle

end loop;

la grammaire est correcte si état = 2 ou 5.

return state=2 or else state=5;

Le code est très simple et c'est toujours le même pour tous les automates à états finis. Seuls changent la table de traduction et la matrice.

15.4.4.3 **Le code complet**

```
function Valid_User_Input(User_Input : in      Data.String_Access_Type)
  return Boolean
  is
    type Transition_Type is(Digit,
                            Add_Operator,
                            Mult_Operator,
                            Decimal_Point,
                            Space,
                            Miscellaneous);

    type Character_To_Transition_Table_Type
  is array(Character'Range) of Transition_Type;

    Character_To_Transition_Table : constant Character_To_Transition_Table_Type
  := ('0'..'9'=> Digit,
      '+'|'|'-' => Add_Operator,
      '*'|'|'/' => Mult_Operator,
      '.'      => Decimal_Point,
      ' '      => Space,
      others   => Miscellaneous);

    type State_Type is new Integer range 0 .. 5;

    type State_Transition_Matrix_Type
  is array(Transition_Type'Range, State_Type'Range)
  of
```

```

State_Type;

State_Transition_Matrix : constant State_Transition_Matrix_Type
-- S T A T E S      0 1 2 3 4 5
:= (Digit          => (0, 2, 2, 2, 5, 5),
    Add_Operator   => (0, 3, 1, 0, 0, 1),
    Mult_Operator  => (0, 0, 1, 0, 0, 1),
    Decimal_Point  => (0, 0, 1, 0, 0, 0),
    Space          => (0, 1, 2, 3, 4, 5),
    Miscellaneous => (0, 0, 0, 0, 0, 0));

State          : State_Type := 1;
Transition     : Transition_Type;
Current_Character : Character;

begin
for K in User_Input.all'Range loop
    Current_Character := User_Input.all(K);
    Transition := Character_To_Transition_Table(Current_Character);
    State := State_Transition_Matrix(Transition, State);

    Ada.Text_Io.Put_Line("Validation.Valid_User_Input k"
        & Integer'Image(K)
        & " char "
        & Current_Character
        & " transition "
        & Transition_Type'Image(Transition)
        & " state "
        & State_Type'Image(State));
end loop;

Ada.Text_Io.Put_Line("Validation.Valid_User_Input "
    & Boolean'Image(State = 2 or else State = 5));

return State = 2 or else State = 5;
end Valid_User_Input;

```

15.4.5 Le Module découpage en opérateur opérande

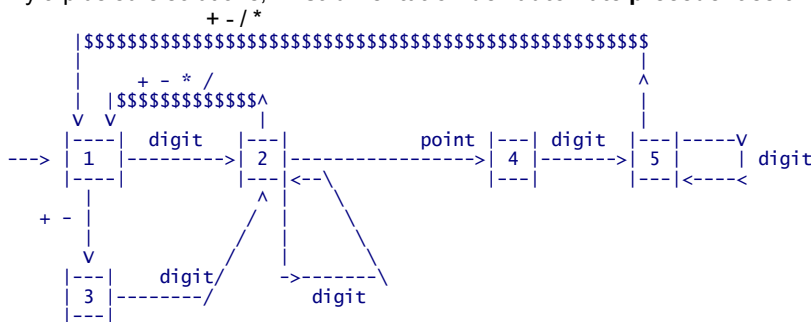
15.4.5.1 Définition des procédure et fonctions

Function parse (user_input : in string_access_type) return string_access_table_type;

15.4.5.2 Traitement

15.4.5.2.1 Le résumé

Il y a plusieurs solutions, l'instrumentation de l'automate précédent sera mise en oeuvre:



Remarquez que les transitions marquées avec les signes \$ correspondent :

A la fin d'un opérande

Ont lieu quand un **opérateur** est le **caractère courant** cela permettra un découpage (parsing) facile :

Réutilisation du code précédent avec ajout d'un test et du stockage successif des opérateurs et opérandes.

Ce test n'étant pas simple sera réalisé avec un table de vérité.

Etats		0	1	2	3	4	5	
transitions	Digit	faux	faux	faux	faux	faux	faux	
	Add_Operator	faux	faux	vrai	faux	faux	vrai	
	Mult_Operator	faux	faux	vrai	faux	faux	vrai	
	Decimal_Point	faux	faux	faux	faux	faux	faux	
	Miscellaneous	faux	faux	faux	faux	faux	faux	
	Space	faux	faux	faux	faux	faux	faux	

La boucle de fonctionnement de l'automate est la même que pour le test grammatical. Un test est introduit avant la ligne qui fait avancer l'automate. Ceci pour pouvoir tester l'état courant et la transition courante. En utilisant la table de vérité ci-dessus.

Si le test est vrai
c'est la fin de l'opérande courant => il faut le stocker dans le tableau de sortie.
Qui dit stock dans un tableau dit **indice courant** à conserver et incrémenter : il faut donc une variable.
Le caractère courant est l'opérateur => il faut le stocker dans le tableau de sortie.
Incrémenter l'indice du tableau.

l'opérateur a toujours une longueur de 1 et c'est toujours le caractère courant:
il n'y a aucun besoin de conserver le début.

L'opérande a une longueur variable depuis la position suivant celle du dernier opérateur jusqu'à la **position du caractère courant -1**. Il faut donc une variable pour stocker la valeur de la **dernière position stockée**.

Le cas du premier opérande et du dernier opérande sont à traiter séparément.

Le premier:

Il se traite en initialisant la variable de position à 1;

Le dernier:

Après la fin de la boucle de l'automate, il faut pouvoir disposer de la position du caractère courant. Dans le code du test grammatical que nous réutiliseront ici en grande partie c'était l'indice de la boucle « for ». Il faut changer cette boucle « for » en boucle « while », créer une variable pour stocker l'indice courant, et l'incrémenter à l'intérieur de la boucle comme dernière instruction avant le « end if; ». De cette façon cette variable sera toujours disponible après la fin de la boucle.

15.4.5.2.2 Les détails

15.4.5.2.3 Parties copiées et collées du module précédent

Les parties communes avec le module précédent ne seront pas commentées.

15.4.5.2.4 Les variables

La fonction renvoie une variable de type Data.String_Access_Table_Type. Il faut créer une variable de ce type, l'initialiser à vide si nécessaire ici un pointeur vide représenté par « null », la remplir pendant le fonctionnement et la renvoyer par return xxx; à la fin. Voici la déclaration:

```
Dummy : Data.String_Access_Table_Type := (others => null);
```

k comme indice de boucle

```
K : Integer := 1;
```

how_many_tokens comme indice courant du tableau de sortie {ici dummy}.

```
How_Many_Tokens : Natural := 0;
```

end_of_token comme début de l'opérande, initialisé au premier indice du tableau {first}.

```
End_Of-Token : Natural := User_Input.all'First;
```

15.4.5.2.5 La table de vérité

Cette table permet: **pendant le fonctionnement de l'automate** et **avant de faire passer l'automate dans l'état suivant**, de **tester si le caractère courant est un opérande**.

Il faut, comme d'habitude, type des indices, type du contenu et type de la matrice.

Ici tout est déjà déclaré: état, transition sont les mêmes que pour l'automate et le contenu est un booléen qui est un type prédéfini du langage.

```
type End_Of-Token_Matrix_Type
is array(Transition_Type'Range, State_Type'Range)
of Boolean;

End_Of-Token_Matrix : constant End_Of-Token_Matrix_Type
-- S T A T E S      0      1      2      3      4      5
:= (Digit           => (False, False, False, False, False, False),
   Add_Operator     => (False, False, True, False, False, True),
   Mult_Operator    => (False, False, True, False, False, True),
   Decimal_Point    => (False, False, False, False, False, False),
   Space            => (False, False, False, False, False, False),
   Miscellaneous    => (False, False, False, False, False, False));
```

15.4.5.2.6 Les détails du déroulement

Une boucle while s'écrira : tant que k est compris entre le premier et le dernier indice de l'entrée utilisateur exécuter la boucle. Ada nous permet plusieurs raccourcis différents en utilisant les attributs first last ou range

```
while K in User_Input'first .. User_Input'first loop
```

Ou, ce qui est équivalent :

```
while K in User_Input'Range loop
.....
.....
k :=k+1;
end loop;
```

Complétons la boucle avec ce qui proviens du code du module précédent et instrumentons la boucle:

```
while k in ..... loop
Current_Character := User_Input.all(k);
Transition := Character_To_Transition_Table(Current_Character);
```

Ici, AVANT le passage de l'automate à l'état suivant on teste si c'est un opérande

```
State := State_Transition_Matrix(Transition, State);
K := 1 + K;
end loop;
```

Le test s'écrit simplement :

```
if End_Of-Token_Matrix(Transition, State)
then
.....
.....
end if;
```

Voyons les détails du fonctionnement avec un exemple simple
 k comme indice de boucle
 dummy comme nom du tableau de sortie
 how_many_tokens comme indice courant du tableau de sortie
 end_of_token comme début de l'opérande.

```
test positif
  |  |
  v  v
22+33*-44
```

L'automate se déroulera comme précédemment et le test opérateur tel que décrit ci-dessus sera positif comme indiqué avec k égal 3 puis k=7.

Quant un opérateur est détecté {le test renvoie vrai}, il faut
 Incrémenter l'indice du tableau
 stocker l'opérande précédent qui commence au caractère 1 et fini au caractère k-1 dans la structure de sortie (ici un tableau avec indice)

```
How_Many_Tokens := 1 + How_Many_Tokens;
Dummy(How_Many_Tokens) := new String'(User_Input.all(End_Of-Token .. K - 1));
```

stocker l'opérateur courant qui a une longueur de **UN** (k..k) dans la structure de sortie

```
How_Many_Tokens := 1 + How_Many_Tokens;
Dummy(How_Many_Tokens) := new String'(User_Input.all(K .. K));
```

mettre dans une variable la position ou commence l'opérande suivant (qui existe obligatoirement puisque la grammaire est correcte)

```
End_Of-Token := 1 + K;
```

A la fin de la boucle, le dernier opérande n'est pas stocké, il faut le faire et c'est là que nous utilisons après la fin de boucle l'indice k de la boucle. C'est pour cette ligne que nous utilisons une boucle « while » et non pas une boucle « for »

```
How_Many_Tokens := 1 + How_Many_Tokens;
Dummy(How_Many_Tokens) := new String'(User_Input.all(End_Of-Token .. K - 1));
```

Maintenant il ne reste plus qu'à renvoyer le tableau :

```
Return dummy;
```

15.4.5.3 Le code complet

```
function Parse(User_Input : in Data.String_Access_Type)
return Data.String_Access_Table_Type
is
    Dummy : Data.String_Access_Table_Type;

    type Transition_Type is(Digit,
        Add_Operator,
        Mult_Operator,
        Decimal_Point,
        Space,
        Miscellaneous);

    type Character_To_Transition_Table_Type
    is array(Character'Range) of Transition_Type;

    Character_To_Transition_Table : constant Character_To_Transition_Table_Type
    := ('0' .. '9' => Digit,
        '+' | '-' => Add_Operator,
        '*' | '/' => Mult_Operator,
        '.' => Decimal_Point,
        ' ' => Space,
        others => Miscellaneous);

    type State_Type is new Integer range 0 .. 5;

    type State_Transition_Matrix_Type
    is array(Transition_Type'Range, State_Type'Range)
    of
        State_Type;
```



```

State_Transition_Matrix : constant State_Transition_Matrix_Type
-- S T A T E S      0  1  2  3  4  5
:= (Digit          => (0, 2, 2, 2, 5, 5),
    Add_Operator   => (0, 3, 1, 0, 0, 1),
    Mult_Operator  => (0, 0, 1, 0, 0, 1),
    Decimal_Point  => (0, 0, 1, 0, 0, 0),
    Space          => (0, 1, 2, 3, 4, 5),
    Miscellaneous  => (0, 0, 0, 0, 0, 0));

type End_Of-Token_Matrix_Type
is array(Transition_Type'Range, State_Type'Range)
of Boolean;

End_Of-Token_Matrix : constant End_Of-Token_Matrix_Type
-- S T A T E S      0  1  2  3  4  5
:= (Digit          => (False, False, False, False, False, False),
    Add_Operator   => (False, False, True, False, False, True),
    Mult_Operator  => (False, False, True, False, False, True),
    Decimal_Point  => (False, False, False, False, False, False),
    Space          => (False, False, False, False, False, False),
    Miscellaneous  => (False, False, False, False, False, False));

State          : State_Type := 1;
Transition     : Transition_Type;
Current_Character : Character;
End_Of-Token   : Natural := User_Input.all'First;
How_Many_Tokens : Natural := 0;
K              : Integer := 1;

begin

while K in User_Input'Range loop

    Current_Character := User_Input.all(K);

    Transition := Character_To_Transition_Table(Current_Character);

    if End_Of-Token_Matrix(Transition, State)
    then

        How_Many_Tokens := 1 + How_Many_Tokens;

        Dummy(How_Many_Tokens) := new String'(User_Input.all(End_Of-Token .. K - 1));

        How_Many_Tokens := 1 + How_Many_Tokens;

        Dummy(How_Many_Tokens) := new String'(User_Input.all(K .. K));

        End_Of-Token := 1 + K;

    end if;

    State := State_Transition_Matrix(Transition, State);

    K := 1 + K;

end loop;

How_Many_Tokens := 1 + How_Many_Tokens;

Dummy(How_Many_Tokens) := new String'(User_Input.all(End_Of-Token .. K - 1));

return Dummy;
end Parse;

```

15.4.6 Le module traduction du découpage précédent en postfix

C'est la partie la plus difficile, elle vous permet de traduire un algorithme, trouvé dans la littérature en code. l'algorithme de traduction fait appel à un stack. C'est une structure munie d'opérations que l'auteur du livre admet être connu de l'utilisateur. Le stack sera explicité dans son fonctionnement théorique et un code simple sera écrit.

15.4.6.1 Définition des procédure et fonctions

```

function infix_to_postfix ( from : in Data.string_access_table_type)
return data.string_access_table_type;

```

15.4.6.2 Traitement

Exemples :

2+3-4-5	= 2 3 4 5--+	= 6
2-3+4+5	= 2 3 4 5++-	= -10
2+3-4+5	= 2 3 4 5+-+	= -4
2-3+4-5	= 2 3 4 5-+-	= 0
2*3+4/5	= 2 3* 4 5/+	= 6.8
2+3/4-5	= 2 3 4/ 5-+	= -2.25
2*3/4*5	= 2 3* 4/ 5*	= 7.5
2/3/4/5	= 2 3/ 4/ 5/	= 0.0333333333
2/3*4/5	= 2 3/ 4* 5/	= 0.5333333333
2+3-4*5	= 2 3 4 5*-+	= -15

15.4.6.3 Nature des données d'entrée de l'algorithme

1. L'algorithme ci-dessous n'est valable que si l'expression infix RESPECTE la grammaire.
2. Le découpage de l'entrée utilisateur en opérateur et opérande en éléments est supposé déjà fait (c'est un autre algorithme).
3. La priorité des opérateurs est bien entendu : * et / > + et - > signe spécial { voir algorithme ci-dessous}.
4. L'associativité des opérateurs est prise en compte.

15.4.6.4 Algorithme de Traduction

Pour cette section vous allez traduire un algorithme pré-existant en code (voir plus bas).

L'algorithme fait référence à un « stack » qui est une structure munie d'opérations: un stack fonctionne selon le principe **dernier entré => premier sorti** (last in first out).

15.4.6.4.1 Le stack

Un stack possède un « **sommet** » qui est la valeur la plus récente introduite dans le « stack », c'est la **seule valeur accessible!** Il fonctionne selon le principe **dernier entré premier sorti**. C'est cette propriété qui justifie son utilisation car elle **INVERSE L'ODRE D'ENTREE**.

Cette structure va être implémentée spécialement avec les opérations suivantes:

1. **push** introduit une valeur au sommet du stack.
2. **pop** enlève la valeur du sommet du stack.
3. **Value** renvoie la valeur du sommet du stack.
4. **clear** initialise le stack et « vide le contenu si nécessaire ».

Nous utiliseront un stack très simplifié qui permettra de coder des routines internes à une procédure / fonction. Leur position dans le code est indiquée ci-dessous

```
function infix_to_postfix ( from : in string_access_table_type)
is
les routines du gestion du stack seront introduites ici
begin
.....
```

Les données du stack seront stockées dans un tableau (de même nature que les données d'entrée: data.string_access_table_type) avec un indice qui conservera la position du sommet.

Il faut créer les variables correspondantes :

top_of_stack un entier de 0 à ...
stack un tableau de type data.string_access_table_type initialisé vide

- Procédure push (data :in data.string_access_type)

incrémenter top_of_stack.
 mettre data dans le tableau à l'indice top_of_stack.

- fonction value return data.string_access_type

renvoie le contenu du tableau à l'indice top_of_stack.

- procédure pop

décrémente l'indice top_of_stack.

- procédure clear

met l'indice top_of_stack à zéro.

15.4.6.4.2 Priorité Des Opérateurs

La priorité des opérateurs va influencer le déroulement du programme. La table de vérité de la comparaison :

opérateur courant < opérateur du sommet du stack

s'écrit comme suit { le signe spécial, introduit dans le stack au début, est une astuce qui sert à ne **JAMAIS** comparer un stack vide avec un opérateur, les parenthèses sont traitées comme le signe spécial }. La table de vérité prends en compte l'associativité des opérateurs :

24/3/4 signifie (24/3)/4

24/3*4 signifie (24/3)*4

**Table de vérité de la comparaison opérateur courant < opérateur du sommet du stack.
 Si vrai, il y a sortie de la boucle qui sert à vider le contenu du stack d'opérateurs vers la sortie**

Opérateur Courant	Opérateur du sommet du stack					Signe Spécial
		*	/	+	-	
*		True	False	True	True	True
/		False	False	True	True	True
+		False	False	True	True	True
-		False	False	True	True	True
Signe Spécial		False	False	False	False	True

L'implémentation de la priorité des opérateurs se fait en deux étapes: la traduction opérateur en symboles (pour conserver un taille raisonnable à la table de vérité) et la lecture de la table de vérité.

15.4.6.5 Partie principale

L'algorithme très simplifié dans la littérature (traduit de l'anglais) est comme suit :

Initialiser le stack qui contiendra les opérateurs.

Mettre le **marqueur spécial** de priorité la plus faible possible dans le stack
Boucle principale

Lecture de l'élément suivant (opérande, opérateur ou fin de l'expression à traduire)

{L'action dépend du type de l'élément}

1. L'élément est un opérande

Envoyer cet élément en sortie

2. L'élément est un opérateur

1. Boucle
2. Sortie de la boucle si l'élément a une priorité < que le sommet du stack : *{élément < opérateur du sommet du stack ou le signe spécial si le stack ne contient pas d'opérateur}*
3. Envoyer le sommet du stack en sortie
4. Pop stack
5. Fin boucle
6. Mettre l'élément *{ c'est le dernier opérateur lu }* dans le stack

3. Il n'y a plus d'élément à lire

1. Sortie de la boucle principale

Fin boucle principale

4. Vider les opérateurs restant dans le stack

1. Boucle
2. Sortie de la boucle si le sommet du stack est le signe spécial
3. Envoyer le sommet du stack en sortie
4. Pop stack
5. Fin boucle

15.4.6.6 L'algorithm plus détaillé

Clear stack

Push signe spécial dans le stack

boucle sur tous les tokens possibles

```

lire le token courant dans la variable token
sortie boucle si le token courant est vide
    si token est un opérande
        alors
            remplir la position courante en sortie avec ce token
    
```

```

sinon (le token est un opérateur)
    boucle
        mettre le sommet du stack dans la variable sommet_du_stack
        sortie de boucle si Token < sommet du stack
        remplir la position courante en sortie avec sommet_du_stack
        Pop stack
    fin boucle
    push token

```

fin si

fin boucle

fin boucle

```

boucle tant que sommet du stack est différent du signe spécial
    remplir la position courante en sortie avec sommet_du_stack
    Pop
fin boucle

```

15.4.6.7 Analyse de l'algorithme détaillé

L'entrée est un tableau de type `Data.String_Access_Table_Type`

la sortie est un tableau de type `Data.String_Access_Table_Type`

Il faut créer un index de tableau: une variable pour la lecture de l'entrée et une variable pour l'écriture en sortie, nous utiliserons le type de variable déjà définies pour l'index des tableaux entrée/sortie :

Il faut aussi un signe spécial compatible avec le type des données contenues dans le stack d'opérateurs.

Il faut une variable pour le token courant et le sommet du stack d'opérateurs.

15.4.6.8 Le code du stack

C'est le premier exemple de routine interne à un autre routine. Il est donc situé entre `is` et `begin`.

15.4.6.8.1 Les variables

Une version extrêmement simple est utilisée:
un tableau pour stocker les valeurs.

```
Top_Of_Stack : Integer range 0 .. Data.Table_Size'Last := 0;
```

un indice pour indiquer le sommet.

```
Stack          : Data.String_Access_Table_Type          := (others => null);
```

15.4.6.8.2 Le code

15.4.6.8.3 Push _____

Introduit une valeur au sommet du stack: stock de la valeur et incrémentation de l'indice.

```
procedure Push(The_Item : in Data.String_Access_Type)
is
begin
  Top_Of_Stack := Top_Of_Stack + 1;
  Stack(Top_Of_Stack) := The_Item;
end Push;
```

15.4.6.8.4 Pop _____

Enlève la valeur du sommet du stack. (Rend invisible la valeur précédente sans l'effacer).

```
procedure Pop
is
begin
  Top_Of_Stack := Top_Of_Stack - 1;
end Pop;
```

15.4.6.8.5 Value _____

Renvoie la valeur du sommet du stack.

```
function Value return Data.String_Access_Type
is
begin
  return Stack(Top_Of_Stack);
end Value;
```

15.4.6.8.6 Clear _____

Initialise le stack et « vide le contenu si nécessaire ». Ici il rend invisible tout le contenu mais n'efface rien.

```
procedure Clear
is
```

```
begin
  Top_Of_Stack := 0;
end Clear;
```

15.4.6.9 le code du test de priorité des opérateurs

Deux notions nouvelles vont être introduites à cette occasion :

- Overloading

C'est le fait d'avoir plus d'une fonction ou procédure avec les mêmes noms et les mêmes paramètres. La différence se situe au niveau du type des paramètres.

- Création d'une fonction dont le nom est un opérateur prédéfini.

Pour que le code soit lisible aussi naturellement que possible, je veux utiliser le signe « < » pour signifier plus petit pour comparer les priorités des opérateurs.

15.4.6.9.1 Les variables

L'entrée se fait par `Data.String_Access_Type` pour les deux côtés de la comparaison.

Il faut quelque part les transformer en opérateurs puis utiliser la table de vérité. Nous utiliserons une fonction interne à la fonction "<". Cette fonction « `Operator_Type_Of` » traduira en un opérateur de type « `Operator_Type` » qui permettra un code LISIBLE

```
function "<" (Left : in Data.String_Access_Type;
             Right : in Data.String_Access_Type)
return Boolean
is
  type Operator_Type is (Multiply,
                        Divide,
                        Plus,
                        Minus,
                        End_Of_Expression-Token);

  function Operator_Type_Of(The-Token : in Data.String_Access_Type)
return Operator_Type
is
  .....
end Operator_Type_Of;
.....<";
```

Une table de vérité (matrice avec lignes et colonnes de type « `Operator_Type` » contenant des booléens.

```
type Truth_Table_Type is array(Operator_Type, Operator_Type) of Boolean;

Truth_Table : constant Truth_Table_Type
--
-- token          *      /      +      -      EOT
:= (Multiply      => (True,  False, True,  True,  True),
  Divide         => (False, False, True,  True,  True),
  Plus           => (False, False, True,  True,  True),
  Minus          => (False, False, True,  True,  True),
  End_Of_Expression-Token => (False, False, False, False, True));
```

Le reste du code est très lisible car décomposé complètement.

15.4.6.9.2 Le code

```
function "<" (Left : in Data.String_Access_Type;
             Right : in Data.String_Access_Type)
return Boolean
is
  Result : Boolean;

  type Operator_Type is (Multiply,
                        Divide,
                        Plus,
                        Minus,
                        End_Of_Expression-Token);

  function Operator_Type_Of(The-Token : in Data.String_Access_Type)
return Operator_Type
is
  Operator : Operator_Type := Operator_Type'Last;
  begin
    if The-Token.all = "+"
    then
      Operator := Plus;
    elsif The-Token.all = "-"
```



```

is
begin
  Top_Of_Stack := 0;
end Clear;

-----
--                O P E R A T O R   P R I O R I T Y
-----

--|                |
--|                |
--|                |
--|                |
function "<" (Left : in Data.String_Access_Type;
             Right : in Data.String_Access_Type)
return Boolean
is
  Result : Boolean;

  type Operator_Type is(Multiply,
                        Divide,
                        Plus,
                        Minus,
                        End_Of_Expression-Token);

--|                |
--|                |
--|                |
--|                |
function Operator_Type_Of(The-Token : in Data.String_Access_Type)
return Operator_Type
is
  Operator : Operator_Type := Operator_Type'Last;
begin
  --| convert to operator_type
  --|
  if The-Token.all = "+"
  then
    Operator := Plus;
  elsif The-Token.all = "-"
  then
    Operator := Minus;
  elsif The-Token.all = "/"
  then
    Operator := Divide;
  elsif The-Token.all = "*"
  then
    Operator := Multiply;
  else
    Operator := End_Of_Expression-Token;
  end if;

  return Operator;
end Operator_Type_Of;
--|
--|
--|
--|
type Truth_Table_Type is array(Operator_Type, Operator_Type) of Boolean;

Truth_Table : constant Truth_Table_Type
--
-- token                *      /      +      -      EOT
:= (Multiply           => (True,  False, True,  True,  True),
   Divide              => (False, False, True,  True,  True),
   Plus                => (False, False, True,  True,  True),
   Minus               => (False, False, True,  True,  True),
   End_Of_Expression-Token => (False, False, False, False, True));

Left_Operator : Operator_Type;
Right_Operator : Operator_Type;

begin
  --| convert left to operator_type
  --|
  Left_Operator := Operator_Type_Of(The-Token => Left);
  --|
  --| convert right to operator_type
  --|
  Right_Operator := Operator_Type_Of(The-Token => Right);
  --|
  --| operator precedence reading from truth table
  --|
  Result := Truth_Table(Left_Operator, Right_Operator);
  --|
  --| return operator priority
  --|
  return Result;
end "<";

```



```

        Push(The_Item => Token);
        --|
        --|end if operator operande
        --|
    end if;
    --|
    --|end loop on tokens
    --|
end loop;
--|
--| emptying the rest of the stack but not the end_of_line marker
--|
loop
    exit when value = Special_Sign;
    --|
    --|Output top(operator_stack)
    --|
    Index           := 1 + Index;
    Program_Output(Index) := Value;
    --|
    --|pop(operator_stack)
    --|
    Pop;
end loop;
--|
--|clear operator_stack
--|
Clear;
--|
--|debug output
--|
for Z in 1 .. Index loop

    Ada.Text_Io.Put_Line("Traduction.Infix_To_Postfix Program_Output("
        & Integer'Image(Z)
        & ").all >"
        & Program_Output(Z).all
        & '<');

end loop;
--|
--|all done
--|
return Program_Output;
end Infix_To_Postfix;

```

15.4.7 Calculs à partir du postfix

15.4.7.1 Définition des procédure et fonctions

Function calcul_from_postfix (postfix : in string_access_table_type)
return float;

15.4.7.2 Traitement

15.4.7.2.1 Résumé

1. On dispose d'un stack pouvant contenir les opérands, vide au début.
2. On lit successivement tous les opérateurs et opérands contenus dans la traduction posifix.
3. Si l'élément courant est un opérande on le met dans le stack
4. Si l'élément courant est un opérateur on extrait les deux derniers opérands du stack, on effectue le calcul demandé par l'opérande et on remet le résultat dans le stack.
5. Quand il n'y a plus d'élément, le stack ne contient qu'une valeur, le résultat.

15.4.7.2.2 Exemple

Par exemple, pour calculer 2+3/4 en notation postfix : 2 3 4 / +

les étapes sont:

stack vide au départ

Sommet du stack	Vide
Partie cachée	Vide
Partie cachée	Vide

lecture de 2 c'est un opérande le mettre dans le stack

Sommet du stack	2
Partie cachée	Vide
Partie cachée	Vide

Lecture de 3 c'est un opérande le mettre dans le stack

Sommet du stack	3
Partie cachée	2
Partie cachée	Vide

Lecture de 4 c'est un opérande le mettre dans le stack

Sommet du stack	4
Partie cachée	3
Partie cachée	2

Lecture de / c'est un opérateur

x <- sommet du stack
pop stack

Sommet du stack	3
Partie cachée	2
Partie cachée	Vide

Et x =4

y <- sommet du stack
pop stack

Sommet du stack	2
Partie cachée	Vide
Partie cachée	Vide

Et x =4, y=3

calcul de $z = y/x = 3/4 = 0.75$

Push z dans le stack

Sommet du stack	0.75
Partie cachée	2
Partie cachée	Vide

Lecture de + c'est un opérateur

x <- sommet du stack
pop stack

Sommet du stack	2
Partie cachée	vide
Partie cachée	Vide

Et x =0.75

y <- sommet du stack
pop stack

Sommet du stack	Vide
Partie cachée	Vide
Partie cachée	Vide

Et x =0.75, y=2
calcul de z = y+x = 2+ 0.75 = 2.75
Push z dans le stack

Sommet du stack	2.75
Partie cachée	Vide
Partie cachée	Vide

Fin de lecture la valeur est dans le sommet du stack.

15.4.7.2.3 Détails des opérations

vider le stack

Clear;

boucle sur le contenu postfix découpé en éléments successifs

while Postfix(Current_Index) /= null loop

élément courant = opérande :

oui
if Is_Operand(Postfix(Current_Index))
then

traduire opérande de chaîne de caractère en un réel **en ignorant les espaces.**

Number := Float'Value(Postfix(Current_Index).all);

push opérande dans le stack

Push(Number);

non

operand_1:= sommet du stack

pop stack

operand_1 := Value;
Pop;

operand_2:= sommet du stack

pop stack

operand_2 := Value;
Pop;

test sur opérande

si + faire number:= operand_2 + operand_1

if Postfix(Current_Index).all = "+"
then
Number := Operand_2 + Operand_1;

si - faire number:= operand_2 - operand_1

elsif Postfix(Current_Index).all = "-"
then
Number := Operand_2 - Operand_1;

```

si * faire number:= operande_2 * operand_1

elsif Postfix(Current_Index).all = "*"
then
Number := Operand_2 * operand_1;

si / faire number:= operande_2 / operand_1

elsif Postfix(Current_Index).all = "/"
then
Number := Operand_2 / operand_1;

Plus d'autre choix :

end if;

mettre number dans le stack

Push(Number);

fin boucle

Current_Index := 1 + Current_Index;
end loop;

résultat:= sommet du stack;

return value;

```

15.4.7.2.4 Le stack de réels

C'est le même que le stack d'opérateurs, utilisé dans la partie précédente, mais modifié pour stocker des réels. Les trois lignes ci-dessous sont modifiées (indiqué en italique et gras).

```

Stack : array(1 .. 50) of Float := (others => 0.0);
procedure Push(The_Item : in Float) ....
function Value return Float .....

```

15.4.7.3 Le code complet

```

function Calcul_From_Postfix(Postfix : in Data.String_Access_Table_Type)
return Float
is

Top_Of_Stack : Integer range 0 .. Data.Table_Size'Last := 0;

Stack : array(1 .. 50) of Float := (others => 0.0);

procedure Push(The_Item : in Float)
is
begin
Top_Of_Stack := Top_Of_Stack + 1;
Stack(Top_Of_Stack) := The_Item;
end Push;

function Value return Float
is
begin
return Stack(Top_Of_Stack);
end Value;

procedure Pop
is
begin
Top_Of_Stack := Top_Of_Stack - 1;
end Pop;

procedure Clear
is
begin
Top_Of_Stack := 0;
end Clear;

function Is_Operand(X : in Data.String_Access_Type)
return Boolean
is
begin
return X.all /= "+"
and then X.all /= "-"
and then X.all /= "*"
and then X.all /= "/";
end Is_Operand;

Current_Index : Data.Table_Size := Data.Table_Size'First;
Number : Float := 0.0;

```

```

Operand_1   : Float           := 0.0;
Operand_2   : Float           := 0.0;

use type Data.String_Access_Type;
begin
Clear;

while Postfix(Current_Index) /= null loop
Ada.Text_Io.Put(Postfix(Current_Index).all & ' ');

if Is_Operand(Postfix(Current_Index))
then
Number := Float'Value(Postfix(Current_Index).all);
Push(Number);

else
Operand_1 := Value;
Pop;

Operand_2 := Value;
Pop;

if Postfix(Current_Index).all = "+"
then
Number := Operand_2 + Operand_1;

elsif Postfix(Current_Index).all = "-"
then
Number := Operand_2 - Operand_1;

elsif Postfix(Current_Index).all = "*"
then
Number := Operand_2 * Operand_1;

elsif Postfix(Current_Index).all = "/"
then
Number := Operand_2 / Operand_1;

end if;

Push(Number);

end if;
Current_Index := 1 + Current_Index;
end loop;
return Value;
end Calcul_From_Postfix;

```

15.4.8 Le module affichage du résultat

15.4.8.1 Définition des procédure et fonctions

Procédure affichage.to_screen (value : in float);

15.4.8.2 Traitement

IL s'agit d'afficher le résultat sur l'écran sans zéros non significatifs ni exposant ni espaces.

Par exemple:
0.0000333333
0.0000001137
123456.78
32267.7

Nous nous trouvons dans le cas du premier module, il faut utiliser une partie du langage qui ne nous est pas familière :

Voici donc comme point de départ, extrait du manuel ada, les instructions qui permettent l'impression des réels:

A.10.9 Input-Output for Real Types

Static Semantics

The following procedures are defined in the generic packages Float_IO, Fixed_IO, and Decimal_IO, which have to be instantiated for the appropriate floating point, ordinary fixed point, or decimal fixed point type respectively (indicated by Num in the specifications).

Values are output as decimal literals without low line characters. The format of each value output consists of a Fore field, a decimal point, an Aft field, and (if a nonzero Exp parameter is supplied) the letter E and an Exp field. The two possible formats thus correspond to: Fore . Aft and to: Fore . Aft E Exp without any spaces between these fields. The Fore field may include leading spaces, and a minus sign for negative values. The Aft field includes only decimal digits (possibly with trailing zeros). The Exp field includes the sign (plus or minus) and the exponent (possibly with leading zeros). For floating point types, the default lengths of these fields are defined by the following variables that are declared in the generic package Float_IO:

```
Default_Fore : Field := 2;
Default_Aft  : Field := Num'Digits-1; *
Default_Exp  : Field := 3;
```

For ordinary or decimal fixed point types, the default lengths of these fields are defined by the following variables that are declared in the generic packages Fixed_IO and Decimal_IO, respectively:

```
Default_Fore : Field := Num'Fore; **
Default_Aft  : Field := Num'Aft;  ***
Default_Exp  : Field := 0;
```

```
procedure Put(File : in File_Type;
              Item  : in Num;
              Fore  : in Field := Default_Fore;
              Aft   : in Field := Default_Aft;
              Exp   : in Field := Default_Exp);
```

```
procedure Put(Item : in Num;
              Fore  : in Field := Default_Fore;
              Aft   : in Field := Default_Aft;
              Exp   : in Field := Default_Exp);
```

Outputs the value of the parameter Item as a decimal literal with the format defined by Fore, Aft and Exp. If the value is negative, or if Num is a floating point type where Num'Signed_Zeros is True and the value is a negatively signed zero, then a minus sign is included in the integer part. If Exp has the value zero, then the integer part to be output has as many digits as are needed to represent the integer part of the value of Item, overriding Fore if necessary, or consists of the digit zero if the value of Item has no integer part. If Exp has a value greater than zero, then the integer part to be output has a single digit, which is nonzero except for the value 0.0 of Item. In both cases, however, if the integer part to be output has fewer than Fore characters, including any minus sign, then leading spaces are first output to make up the difference. The number of digits of the fractional part is given by Aft, or is one if Aft equals zero. The value is rounded; a value of

Nous allons:

1. Essayer ces instructions pour comprendre les détails de leur fonctionnement.
2. Mettre en oeuvre ces instructions pour réaliser le traitement des données.

15.4.8.2.1 Exploration des possibilités du langage

15.4.8.2.2 Utilisation de « image »

```
with Ada.Text_IO;
.....
Ada.Text_IO.Put(Float'Image(x));
.....
```

Le résultat sera toujours de la forme : -1.2345670E+02, ce qui ne convient pas.

15.4.8.2.3 Utilisation du générique « Float_Io »

L'utilisation d'un générique implique une syntaxe particulière, qui s'appelle « instantiation » en anglais (voir le cours chapitre 8). C'est l'instruction `package My_Float_Io is new Ada.Text_IO.Float_Io(Float);` dans le code ci-dessous:

```
with Ada.Text_IO;

procedure .....
is
package My_Float_Io is new Ada.Text_IO.Float_Io(Float);
.....
begin
My_Float_Io.Put(Item => X,
```

exactly one half in the last place is rounded away from zero. If Exp has the value zero, there is no exponent part. If Exp has a value greater than zero, then the exponent part to be output has as many digits as are needed to represent the exponent part of the value of Item (for which a single digit integer part is used), and includes an initial sign (plus or minus). If the exponent part to be output has fewer than Exp characters, including the sign, then leading zeros precede the digits, to make up the difference. For the value 0.0 of Item, the exponent has the value zero.

```
procedure Put(To : out String;
              Item : in Num;
              Aft : in Field := Default_Aft;
              Exp : in Field := Default_Exp);
```

Outputs the value of the parameter Item to the given string, following the same rule as for output to a file, using a value for Fore such that the sequence of characters output exactly fills the string, including any leading spaces.

Example: (b means space)

```
package Real_IO is new Float_IO(Real); use Real_IO;
-- default format used at instantiation, Default_Exp = 3
42
X : Real := -123.4567; -- digits 8 (see 3.5.7)
43
Put(X); -- default format          "-1.2345670E+02"
Put(X, Fore => 5, Aft => 3, Exp => 2); -- "bbb-1.235E+2"
Put(X, 5, 3, 0); -- "b-123.457"
```

* Num'Digits renvoie le nombre de chiffres significatifs
** Num'Fore; used for fixed point floats
*** Num'Aft; used for fixed point floats

```

Fore => 3,
Aft  => 2,
Exp  => 0);
.....

```

Le résultat n'est pas bien précis car le langage modifiera les paramètres « fore » et « aft » si le nombre à imprimer est trop grand ou trop petit.

15.4.8.2.4 Utilisation du générique « Float_Io » avec une chaîne de caractères

```

with Ada.Text_IO;

procedure X
is
  package My_Float_Io is new Ada.Text_IO.Float_Io(Float);

  Strg : String(1 .. 20) := (others => ' ');

  Value : Float;
begin

  My_Float_Io.Get(Value);

  My_Float_Io.Put(To   => Strg,
                  Item => Value,
                  Aft  => 10,
                  Exp  => 0);

  Ada.Text_IO.Put('>' & Strg & '<');
end X;

```

Essayons ensemble ce petit bout de programme pour voir:

```

[dg@home simple_calc_solution]$ ./x
1
> 1.0000000000<
[dg@home simple_calc_solution]$ ./x
.123456789
> 0.1234567910<
[dg@home simple_calc_solution]$ ./x
1000000
> 1000000.0000000000<
[dg@home simple_calc_solution]$ ./x
781859.158752
> 781859.1875000000<
[dg@home simple_calc_solution]$ ./x
666666.666666
> 666666.6875000000<
123456789
>123456792.0000000000<
[daniel@localhost simple_calc_solution]$ ./x
1234567890
raised ADA.IO_EXCEPTIONS.LAYOUT_ERROR : a-tiflau.adb:218
[daniel@localhost simple_calc_solution]$

```

Ici il n'y a plus de limitation mais le résultat est mis dans une chaîne de caractères avec des espaces avant, un trop grand nombre de chiffres significatifs et des zéros non significatifs. De plus si le nombre est trop grand, il y a une erreur pendant le fonctionnement qui sera capturée par le mécanisme d'«exception». Mais c'est là la seule solution. Il faut donc :

1. Traduire le réel en une chaîne de caractères, assez longue pour la plupart des valeurs, et prévoir un affichage scientifique si le nombre est vraiment très petit ou très grand en utilisant la gestion d'exceptions.

Exemple :

ββββββββ123.45000 (β représente un espace)

2. Éliminer les espaces au début (attention au signe -).
3. Remplacer tous les chiffres non significatifs par des zéros.
4. Éliminer les zéros non significatifs (attention au point décimal).
5. Afficher la chaîne de caractères sur l'écran.
6. Implémenter la gestion d'exception avec affichage en format scientifique.

1000000.0000000000	devient	1000000
0.1234567910	devient	0.1234567
781859.158752	devient	781859.1

15.4.8.2.5 Traduction du réel en une chaîne de caractères.

C'est l'application de ce que nous venons d'étudier :

```
F_Io.Put(To => Strg,
        Item => Value,
        Aft => 10,
        Exp => 0);
```

15.4.8.2.6 Élimination des espaces au début.

Un compteur (first) est introduit. Une boucle parcourt la chaîne de caractères et avance « first » aussi longtemps que le caractère courant est un espace.

```
for I in Strg'Range loop
    if Strg(I) = ' '
        then
            First := I;
        else
            exit;
        end if;
end loop;
```

15.4.8.2.7 Remplacement de tous les chiffres non significatifs par des zéros.

Un compteur «L» est introduit. Une boucle parcourt la chaîne de caractères et avance «L» quand le caractère courant est un chiffre de 1 à 9. Dès que le nombre de chiffres significatifs est dépassé (if L > Float'Digits ...) tous les chiffres de 1 à 9 sont remplacés par des 0 qui seront éliminés à l'étape suivante.

```
for K in Strg'Range loop
    if Strg(K) in '1' .. '9'
        then L := 1 + L;
        if L > Float'Digits
            then Strg(K) := '0';
        end if;
    end if;
end loop;
```

15.4.8.2.8 Élimination des zéros non significatifs.

Il faut éliminer les zéros après et le point décimal si il n'y a plus de zéros (10.000 devient 10). La position du point décimal est trouvée puis une boucle « reverse » sert à éliminer les zéros (et le point décimal si nécessaire).

```
for I in Strg'Range loop
    if Strg(I) = '.'
        then
            Decimal_Point := I;
            exit;
        end if;
end loop;

if Decimal_Point /= Strg'First
    then
        for I in reverse Decimal_Point .. Strg'Last loop
            if Strg(I) = '0'
                or else Strg(I) = '.'
                    then
                        Last := I - 1;
                    else
                        exit;
                end if;
            end loop;
        end if;
```

15.4.8.2.9 Affichage de la chaîne de caractères sur l'écran.

```
Ada.Text_Io.Put("= " & Strg(First .. Last));
```

15.4.8.2.10 La gestion d'exception avec affichage en format scientifique.

Ada inclut aussi une gestion d'exception qui permet de **réagir durant l'exécution du programme** à des valeurs imprévues des données. Ici on capture toutes les erreurs (when others) et on utilise dans ce cas la notation scientifique.

```
exception
when others =>
Ada.Text_Io.Put(Float'Image(Value));
```

15.4.8.3 Le code complet

```
procedure To_Screen(Value : in      Float)
is
  Strg      : String(1 .. 50);
  Last      : Natural := Strg'Last;
  First     : Natural := Strg'First;
  Decimal_Point : Natural := Strg'First;
  L         : Integer := 0;
  package F_Io is new Ada.Text_Io.Float_Io(Float);
begin
  F_Io.Put(To => Strg,
           Item => Value,
           Aft => 10,
           Exp => 0);

  for K in Strg'Range loop
    if Strg(K) in '1' .. '9'
    then L := 1 + L;
    if L > Float'Digits
    then Strg(K) := '0';
    end if;
    end if;
  end loop;

  for I in Strg'Range loop
    if Strg(I) = ' '
    then
      First := I;
    else
      exit;
    end if;
  end loop;

  for I in Strg'Range loop
    if Strg(I) = '.'
    then
      Decimal_Point := I;
      exit;
    end if;
  end loop;

  if Decimal_Point /= Strg'First
  then
    for I in reverse Decimal_Point .. Strg'Last loop
      if Strg(I) = '0'
      or else Strg(I) = '.'
      then
        Last := I - 1;
      else
        exit;
      end if;
    end loop;
  end if;

  Ada.Text_Io.Put("=" & Strg(First .. Last));

  exception
  when others =>
  Ada.Text_Io.Put(Float'Image(Value));

end To_Screen;
```

16 L'ALGORITHMIQUE EN ACTION, EXEMPLE 2: LE CODAGE ET DÉCODAGE "LZW"

16.1 INTRODUCTION

Ce projet est beaucoup plus ambitieux que le précédent et il fait appel à des ressources diverses et variées. Il existe plusieurs variantes différentes. Voici l'algorithme détaillé tel que compilé d'après plusieurs sources dont l'original: T.Welsh IEEE Computer June 1984.

16.1.1 L'algorithme de compression

Cet algorithme fait beaucoup appel à la table ASCII qui établit la relation entre les lettres et le code binaire correspondant. Vous la trouverez ci-dessous avec les équivalences décimales et hexadécimales.

La table ASCII

Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
000	00	NUL ^@	018	12	DC2 ^R	036	24	\$	054	36	6
001	01	SOH ^A	019	13	DC3 ^S	037	25	%	055	37	7
002	02	STX ^B	020	14	DC4 ^T	038	26	&	056	38	8
003	03	ETX ^C	021	15	NAK ^U	039	27	'	057	39	9
004	04	EOT ^D	022	16	SYN ^V	040	28	(058	3A	:
005	05	ENQ ^E	023	17	ETB ^W	041	29)	059	3B	;
006	06	ACK ^F	024	18	CAN ^X	042	2A	*	060	3C	<
007	07	BEL ^G	025	19	EM ^Y	043	2B	+	061	3D	=
008	08	BS ^H	026	1A	SUB ^Z	044	2C	,	062	3E	>
009	09	HT ^I	027	1B	ESC ^[045	2D	-	063	3F	?
010	0A	LF ^J	028	1C	FS ^\	046	2E	.	064	40	@
011	0B	VT ^K	029	1D	GS ^]	047	2F	/	065	41	A
012	0C	FF ^L	030	1E	RS ^^	048	30	0	066	42	B
013	0D	CR ^M	031	1F	US ^_	049	31	1	067	43	C
014	0E	SO ^N	032	20	SP	050	32	2	068	44	D
015	0F	SI ^O	033	21	!	051	33	3	069	45	E
016	10	DLE ^P	034	22	"	052	34	4	070	46	F
017	11	DC1 ^Q	035	23	#	053	35	5	071	47	G
Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
072	48	H	090	5A	Z	108	6C	l	126	7E	~
073	49	I	091	5B	[109	6D	m	127	7F	
074	4A	J	092	5C	\	110	6E	n	128	80	~
075	4B	K	093	5D]	111	6F	o	129	81	~
076	4C	L	094	5E	^	112	70	p	130	82	~
077	4D	M	095	5F	~	113	71	q	131	83	~
078	4E	N	096	60		114	72	r	132	84	~
079	4F	O	097	61	a	115	73	s	133	85	~
080	50	P	098	62	b	116	74	t	134	86	~
081	51	Q	099	63	c	117	75	u	135	87	~
082	52	R	100	64	d	118	76	v	136	88	~
083	53	S	101	65	e	119	77	w	137	89	~
084	54	T	102	66	f	120	78	x	138	8A	~
085	55	U	103	67	g	121	79	y	139	8B	~
086	56	V	104	68	h	122	7A	z	140	8C	~
087	57	W	105	69	i	123	7B	{	141	8D	~
088	58	X	106	6A	j	124	7C	}	142	8E	~
089	59	Y	107	6B	k	125	7D	}	143	8F	~
Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
144	90	-	162	A2	€	180	B4	Z	198	C6	Æ
145	91	-	163	A3	£	181	B5	µ	199	C7	Ç
146	92	-	164	A4	€	182	B6	¶	200	C8	È
147	93	-	165	A5	¥	183	B7	·	201	C9	É
148	94	-	166	A6	§	184	B8	¸	202	CA	Ê
149	95	-	167	A7	§	185	B9	¸	203	CB	Ë
150	96	-	168	A8	§	186	BA	¸	204	CC	Ì
151	97	-	169	A9	¸	187	BB	»	205	CD	Í
152	98	-	170	AA	¸	188	BC	¸	206	CE	Î
153	99	-	171	AB	«	189	BD	¸	207	CF	Ï
154	9A	-	170	AA	¸	188	BC	¸	206	CE	Î
155	9B	-	173	AD	¸	190	BE	ÿ	208	D0	Ð
156	9C	9	174	AE	¸	191	BF	¸	209	D1	Ñ
157	9D	9	175	AF	¸	192	C0	À	210	D2	Ò
158	9E	9	176	B0	¸	193	C1	Á	211	D3	Ó
159	9F	9	177	B1	¸	194	C2	Â	212	D4	Ô
160	A0		178	B2	¸	195	C3	Ã	213	D5	Õ
161	A1	i	179	B3	¸	196	C4	Ä	214	D6	Ö
Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char	Dec	Hex	Char
216	D8	ø	234	EA	ê	252	FC	û			
217	D9	ù	235	EB	ë	253	FD	ü			
218	DA	ú	236	EC	ì	254	FE	ý			
219	DB	û	237	ED	í	255	FF	þ			
220	DC	ü	238	EE	î						
221	DD	ý	239	EF	ï						
222	DE	þ	240	F0	ð						
223	DF	ß	241	F1	ñ						
224	E0	à	242	F2	ò						
225	E1	á	243	F3	ó						
226	E2	â	244	F4	ô						
227	E3	ã	245	F5	õ						
228	E4	ä	246	F6	ö						
229	E5	å	247	F7	÷						
230	E6	æ	248	F8	ø						
231	E7	ç	249	F9	ù						
232	E8	è	250	FA	ú						
233	E9	é	251	FB	û						

16.1.1.1 Initialisation de l'algorithme de compression

Tous les caractères de la table ASCII sont ajoutés à une table de hashing en association avec un index entier de 0 à 255 (l'utilisation d'un record est utile). L'index associé sera codé en utilisant un nombre de bits variable de 9 à 12. Deux valeurs spéciales "clear" (256) et "eod" (257) sont réservées. L'index associé au dernier ajout dans la table de hashing est conservé pour les additions futures dans cette table de hashing. Pour l'ajout, **l'index est incrémenté après l'assignation**. La table de hashing implémente les opérations suivantes :

- Initialize

Initialiser la table de hashing avec un indice sur 9 bits et tous les caractères du code ASCII. après l'ajout, l'index est mis à 258. Un marqueur "clear" est ajouté en début du fichier compressé au moment de sa création.

- Add(string)
Ajout à la table de hashing d'une chaîne de caractères de longueur variable (string) avec l'index associé, si l'index = 511, 1023 ou 2047, le nombre de bits utilisés pour stocker l'index augmente de 1. Si l'index atteint 4095, un marqueur "Eod" est ajouté dans le fichier compressé et on appelle initialize.
- Exist(string) return boolean
Test l'existence de cette chaîne dans la table de hashing.
- Read(string) return index
Lecture de l'index associé à une chaîne de caractères de longueur variable en utilisant la recherche dans la table de hashing.

16.1.1.2 Détails de l'algorithme de compression

```
Appel de initialize
Omega <- Premier caractère du fichier à compresser;
Boucle tant que tout le fichier n'est pas lu
k <- caractère suivant dans le fichier à compresser.
Si exists( omega + k)
alors
omega <- omega + k
ou
écrire read(omega) (9-12 bits) dans le fichier compressé
Appel de add ( omega + k)
omega <- k
fin si
fin boucle
écrire read(omega) (9-12 bits) dans le fichier compressé
```

16.1.2 L'algorithme de décompression

16.1.2.1 Initialisation de l'algorithme de décompression

Tous les caractères du code ASCII sont ajoutés à une tableau de chaînes de caractères de longueur variable en association avec un index entier de 0 à 255. L'index associé sera codé en utilisant un nombre de bits variable de 9 à 12. L'index associé est conservé pour les additions futures dans cette tableau. Le tableau implémente le opérations suivantes :

- Initialize
Initialiser la tableau avec un indice sur 9 bits et tous les caractères du code ASCII. après l'ajout, l'index est mis à 258.
- Append(string)
Ajout d'une chaîne de caractères avec l'index associé, si l'index = 511, 1023 ou 2047, le nombre de bits utilisés pour stocker l'index augmente de 1. Pour l'ajout, l'index est incrémenté après l'assignation.
- Exist(index)
Teste l'existence d'une chaîne pour cet index dans la tableau.
- Read_table(index)
Lecture de la chaîne de caractères de longueur variable correspondant à cet index du tableau

16.1.2.2 Détails de l'algorithme de décompression

```
Appel de initialize
incode <- premiers 9 bits du fichier à décompresser.
oldcode <- incode
écrire read_table(incode) dans le fichier résultat
Boucle tant qu'il reste des entiers de 9-12 bits à lire dans le fichier à décompresser.
incode <- lecture des 9-12 bits suivants dans le fichier à décompresser.
Si incode = clear table marker
alors
Appel de initialize
Lecture de incode
oldcode <- incode
fin si
si exists(incode)
alors
append_to_table ( read_table(oldcode) + first char of (read_table(incode)) )
ou
append_to_table ( read_table(oldcode) + first char of (read_table(oldcode)) )
```

```

fin si
écrire read_table(incode) dans le fichier résultat
oldcode <- incode
fin boucle
    
```

16.1.3 L'algorithme LZW, détails supplémentaires

Ce type de codage consiste à remplacer une chaîne de caractère de longueur variable (de 1 à n) par un nombre de bits compris entre 9 et 12. C'est l'inverse du code de hamming qui remplace chaque caractère par un nombre variable de bits.

Les données codées en utilisant la méthode de compression LZW consistent en une suite de données de longueur variable entre 9 et 12 bits. Chaque code représente un seul caractère si le code est compris entre 0 et 255, un marqueur "clear table" 256, un marqueur "eod" 257, ou un chaîne de caractères déjà rencontrée auparavant si le code est supérieur à 257.

Au début la longueur est fixée à 9 bits et la table contient seulement les entrées correspondant au 258 codes définis par tous les caractères de la table ASCII et les marqueurs. Au fur et à mesure que le codage progresse, de nouvelles entrées sont ajoutées à la table. Elles associent ces nouveaux code avec des chaînes de caractères de plus en plus longues. Bien entendu, le codeur et le décodeur construisent les mêmes tables.

Au moment où le codeur et le décodeur découvrent (de manière synchrone et indépendante) que le nombre de bits est devenu insuffisant, ils augmentent de 1 le nombre de bits utilisés. Le premier code qui à une longueur de 10 bits est celui qui suit la création de l'entrée de valeur 511, de même après 1023 (11 bits) et 2047 (12 bits). Comme les codes ne sont jamais plus longs que 12 bits, 4095 est la dernière entrée dans la table. Dans ce cas la table est ré-initialisée comme au début et on continue avec 9 bits.

En résumé:

le codeur accumule une chaîne de caractères en concaténant les caractère en entrée tant que la chaîne correspondante est déjà présente (a déjà été rencontrée).

Sinon: il envoie en sortie ce code

Il crée une nouvelle entrée dans la table avec cette nouvelle chaîne de caractères. Cette nouvelle chaîne est égale à la chaîne accumulée plus le nouveau caractère. Et ainsi de suite.

16.1.3.1 Exemple de codage

La chaîne à coder est E E E E e E E E f en hexadécimal : 45 45 45 45 45 65 45 45 45 66 :

<u>Suite de caractères en entrée</u> (Hexadécimal)	<u>Code de sortie</u> (décimal)	<u>Indice des chaînes ajoutées à la table</u> (décimal)	<u>Chaînes de caractères correspondant à ces codes</u> (Hexadécimal)
Aucun, initialisation	256 (clear table)	Non applicable	Non applicable
E (45)	45	258	E E (45 45)
E E (45 45)	258	259	E E E (45 45 45)
E E (45 45)	258	260	E E e (45 45 65)
e (65)	65	261	e E (65 45)
E E E (45 45 45)	259	262	E E E f (45 45 45 66)
f (66)	66	Non applicable	Non applicable
Aucun terminaison	257 (EOD)	Non applicable	Non applicable

Dans cet exemple, le codage fonctionne comme suit:

1. Initialisation: (chargement de tous les caractères de la table ASCII) et envoi du marqueur "clear table" code de sortie 245
2. Lecture du premier caractère ici: E, la chaîne (ici E) est dans la table: continuer la lecture
3. Lecture du second caractère ici: E, la chaîne (ici EE) n'est pas dans la table
Envoi du code pour la chaîne précédente (E) code de sortie 45
Ajout de EE dans la table indice 258, la chaîne est maintenant égale au dernier caractère lu ici E
4. Lecture du troisième caractère ici E, la chaîne (ici EE) est dans la table:
5. Lecture du quatrième caractère ici E, la chaîne (ici EEE) n'est pas dans la table:
Envoi du code pour la chaîne précédente (EE) code de sortie 258
Ajout de EEE dans la table indice 259, la chaîne est maintenant égale au dernier caractère lu ici E
6. Lecture du cinquième caractère ici E, la chaîne (ici EE) est dans la table:
7. Lecture du sixième caractère ici: e, la chaîne (ici EEe) n'est pas dans la table:
Envoi du code pour la chaîne précédente (EE) code de sortie 258

- Ajout de Ee dans la table indice 260, la chaîne est maintenant égale au dernier caractère lu ici e
8. Lecture du septième caractère ici: E la chaîne (ici eE) n'est pas dans la table:
Envoi du code pour la chaîne précédente (e) code de sortie 65
Ajout de eE dans la table indice 261, la chaîne est maintenant égale au dernier caractère lu ici E
 9. Lecture du huitième caractère ici: E, la chaîne (ici EE) est dans la table:
 10. Lecture du neuvième caractère ici: E la chaîne (ici EEE) est dans la table:
 11. Lecture du dixième caractère ici: f, la chaîne (ici EEEf) n'est pas dans la table:
Envoi du code pour la chaîne précédente (EEE) code de sortie 259
Ajout de f dans la table indice 262, la chaîne est maintenant égale au dernier caractère lu ici f
 12. Fin de lecture :
Envoi du code pour la chaîne (f) code de sortie 66
Envoi du code du marqueur (eof) code de sortie 257

Le codes sont concaténés en une suite de bits (attention au problème little endian big endian). La concaténation se fait de gauche à droite (bits de poids faible en premier à gauche). Cette suite de bits est ensuite découpés en bytes (8 bits) pour être écrit dans le fichier de sortie. En conséquence, des codes peuvent être divisés entre deux bytes successifs. Le début du code étant dans la fin d'un byte et la fin du code dans le début du byte suivant. Après le marqueur de fin (eod) les bits inutilisés du dernier byte sont remplis de 0.

Comme l'exemple précédent est court, tous les codes sont stockés sur 9 bits. Les codes seront colorés pour vous permettre de suivre le devenir des bits lors du passage 9 bits vers 8 bits (bytes). Ici, 8 codes de 9 bits deviennent 9 bytes de 8 bits.

1. Valeurs décimale des 8 codes sur 9 bits (voir le tableau ci-dessus):
256 45 258 258 65 259 66 257
2. Valeurs binaires de ces 8 codes sur 9 bits:
100000000 000101101 100000010 100000010 001000001 100000011 001000010 100000001
3. Les mêmes bits concaténés :
1000000000001011011000000100010000100010000011001000010100000001
4. Les mêmes bits découpés par bytes (8 bits) ce sont ces valeurs qui sont stockés dans le fichier compressé:
10000000 00001011 01100000 01010000 00100001 00010000 00001100 10000010 00000001
5. Les mêmes en hexadécimal:
80 0B 60 50 22 0C 0C 85 01

Pour s'adapter à un changement dans l'entrée des données à encoder, le codeur peut a tout moment, envoyer un marqueur "clear table". De cette façon, le codeur et le décodeur initialiserons les tables. Bien entendu ce marqueur sera obligatoirement envoyé quand tous les codes à 12 bits seront utilisés. Ce type de codage peut être utilisé sans connaître à priori les fréquences d'apparition des caractères (par exemple pour un canal de communication).

16.1.3.2 Exemple de décodage

Soit à décoder le résultat de l'exemple de codage précédent : 80 0B 60 50 22 0C 0C 85 01 (hexadécimal)

1. Les mêmes bits en binaire découpés par bytes
10000000 00001011 01100000 01010000 00100010 00001100 00001100 10000101 00000001
2. Les mêmes bits après concaténation
1000000000001011011000000101000000100000011001000010100000001
3. Les mêmes découpés par groupes de 9 bits
100000000 000101101 100000010 100000010 001000001 100000011 001000010 100000001
4. Les mêmes groupes en décimal
256 45 258 258 65 259 66 257

Les détails du décodage:

1. Lecture de 256: c'est le marqueur "clear table" Initialisation de la table de décodage.
2. Lecture de 45 : incode est à 45
Écriture de table(54) dans le fichier décompressé soit E
3. Lecture de 258, incode est à 258
Table (258) n'existe pas: Ajout de table(54) & le premier caractère de Table(54) soit EE à la table pour l'index 258
Écriture de table(258) dans le fichier décompressé soit EE
Oldcode est à 258
4. Lecture de 258, incode est à 258
Table (258) existe: Ajout de table(258) & le premier caractère de Table(258) soit EEE à la table pour l'index 259
Écriture de table(258) dans le fichier décompressé soit EE
Oldcode est à 258
5. Lecture de 65, incode est à 65
Table (65) existe: Ajout de table(258) & le premier caractère de Table(65) soit Ee à la table pour l'index 260
Écriture de table(65) dans le fichier décompressé soit e
6. Lecture de 259, incode est à 259
Table (259) existe: Ajout de table(65) & le premier caractère de Table(259) soit eE à la table pour l'index 261
Écriture de table(259) dans le fichier décompressé soit EEE
Oldcode est à 259
7. Lecture de 66, incode est à 66

Table (66) existe: Ajout de table(259) & le premier caractère de Table(66) soit EEEf à la table pour l'index 262
 Écriture de table(66) dans le fichier décompressé soit F
 Oldcode est à 66

8. Lecture de 257, incode est à 66: c'est le marqueur de fin eod : fin de décompression.

16.2 STRUCTURES ET OPÉRATIONS NÉCESSAIRES

Un projet de cette dimension (bien que très réduite) ne peut réussir qu'après une réflexion intellectuelle prolongée et détaillée. Chaque structure sera implémentée et testée indépendamment, le tout étant réuni à la fin.

16.2.1 Chaînes de caractères de longueur variable

Un type de données contenant une chaîne de caractères de longueur variable est nécessaire pour le codage et le décodage. Cette "structure" doit permettre l'implémentation des opérations de création, d'assignation, d'égalité, de concaténation et de lecture du premier caractère.

La déclaration s'écrit:

```
type String_Access_Type is access all String;
```

S'agissant d'un pointeur il faut toujours prévoir son effacement avec récupération de l'espace mémoire.

```
procedure Free is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => String,
                                                Name   => String_Access_Type);
```

Création et assignation (x est une chaîne de caractères de longueur variable, string_data une variable de type String_Access_Type) :

```
Free(string_data);
String_Data := new String'(X);
```

Égalité:

```
string_data_1.all=string_data_2.all
```

La concaténation fait partie des opérateurs définis par le langage:

```
String_Data := new String'(X & Y);
```

Le premier caractère d'un chaîne s'obtient par:

```
x(x'first)
```

16.2.2 Table de hashing et opérations associées au codage

L'emploi d'une table de hashing à taille fixe n'est pas envisageable car toutes les combinaisons de caractères sont possibles et il n'est pas possible de réserver d'avance deux séquences de caractères. En effet, deux combinaisons de caractères impossibles à rencontrer sont nécessaires pour l'emploi d'une table de hashing à taille fixe pour indiquer une place vide et une place déjà occupée.

Une table de hashing avec pointeur sera utilisé. Celle décrite dans ce cours convient parfaitement. Il n'y a aucune difficulté particulière pour le codage des opérations nécessaires.

Il faut implémenter:

16.2.2.1 Initialisation de la table de hashing du codage

Initialiser la table de hashing avec un indice sur 9 bits et ajouter tous les caractères du code ASCII. Après l'ajout, l'index est mis à 258. Un marqueur "clear" est ajouté en début du fichier compressé.

```
procedure Initialize
is
Indispensable pour traduire un caractère en une chaîne de 1 caractère
  subtype One_String_Type is String(1 .. 1);
  One_String : One_String_Type;
begin
Initialisation de la table de hashing
  H_Table.Initialize(Hash_Table => My_Hash_Table);
Ajout de la table ASCII
  for Ascii_Code in 0 .. 255 loop
Traduction d'un caractère en chaîne de 1 caractère
    One_String(1) := Character'Val(Ascii_Code);

    Add(X => One_String);
```

```

end loop;
Initialisation de l'index courant et du nombre de bits
Current_Index := 258;
Current_Number_Of_Bits := 9;
Écriture dans le fichier compressé du marqueur "clear table"
Lzw_To_Compress.Write(Item => Lzw_Data.Clear_Table_Marker,
Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);
end Initialize;

```

16.2.2.2 Ajout à la table de hashing du codage

Ajout d'une chaîne de caractères de longueur variable avec l'index associé, si l'index = 511, 1023 ou 2047, le nombre de bits utilisés pour stocker l'index augmente de 1. Si l'index atteint 4095, un marqueur "Eod" est ajouté en début du fichier compressé et on appelle initialize.

```

procedure Add(X : in String)
is
use type Lzw_Data.Modulo_16_Type;

Data : My_Data_Type;
begin
Donnée à stocker : indice + chaîne
Data := (String_Data => new String'(X),
Index => Current_Index);
Ajout à la table de hashing
H_Table.Add(Data => Data,
To_The_Hash_Table => My_Hash_Table,
Bucket_Number => H_Table.H_Of(The_String => X));
Test si il faut modifier le nombre de bits
if Current_Index = 511 or else Current_Index = 1023 or else Current_Index = 2047
then
Current_Number_Of_Bits := 1 + Current_Number_Of_Bits;
Test si il faut réinitialiser
elsif Current_Index = 4095
then
Appel du code initialisation
initialize;
end if;
Indice incrémenté APRÈS l'assignation
Current_Index := 1 + Current_Index;
end Add;

```

16.2.2.3 Existe dans la table de hashing du codage

Test l'existence de cette chaîne dans la table de hashing.

```

function Exists(X : in String)
return Boolean
is
Bool : Boolean;
My_Data : My_Data_Type;
begin
Créer les données pour la comparaison
My_Data := (String_Data => new String'(X),
Index => 0);--unused: the string is used as the key
Appel de l'opération correspondante de la table de hashing
H_Table.Seek(Data => My_Data,
In_The_Hash_Table => My_Hash_Table,
Success => Bool,
Found_Record => My_Data,
Bucket_Number => H_Table.H_Of(The_String => X));

return Bool;
end Exists;

```

16.2.2.4 Lecture de la table de hashing du codage

Lecture de l'index associé à une chaîne de caractères de longueur variable.

```

function Read(From : in String)
return Lzw_Data.Modulo_16_Type
is
Bool : Boolean;
My_Data : My_Data_Type;
begin
Créer les données pour la recherche
My_Data := (String_Data => new String'(From),
Index => 0);--unused: the string is used as the key
Appel de l'opération recherche de la table de hashing
H_Table.Seek(Data=> My_Data,
In_The_Hash_Table => My_Hash_Table,

```



```

Success    => Bool,
Found_Record => My_Data,
Bucket_Number => H_Table.H_Of(The_String => From));

return My_Data.Index;
end Read;

```

16.2.3 Tableau de chaînes de caractères de longueur variable et opérations associées au décodage

Un tableau de pointeur vers une chaîne de caractères permettra l'implémentation des opérations souhaitées. Une case du tableau n'est occupée que si le pointeur correspondant n'est pas null. Le tableau est déclaré comme suit:

```

type Modulo_16_Type is mod 2 ** 16;
for Modulo_16_Type'Size use 16;
.....
type Table_Type is array (Modulo_16_Type range 0 .. 2 ** 12 - 1) of String_Access_Type;
Table : Table_Type := (Others => null);

```

16.2.3.1 Initialisation du tableau de chaînes de caractères du décodage

Initialiser le tableau avec un indice sur 9 bits et tous les caractères du code ASCII. après l'ajout, l'index est mis à 258.

```

procedure Initialize
is
Indispensable pour traduire un caractère en une chaîne de 1 caractère
subtype One_String_Type is string(1 .. 1);
One_String : One_String_Type;
begin
Suppression des pointeurs et récupération de l'espace mémoire correspondant
for I in Table'Range loop
Free(Table(I));
end loop;
Ajout de la table ASCII
for Ascii_Code in 0 .. 255 loop
One_String(1) := Character'Val(Ascii_Code);
Append_To_Table(X => One_String);
end loop;
Initialisation de l'index et du nombre de bits
Current_Index := 258;
Current_Number_Of_Bits := 9;
end Initialize;

```

16.2.3.2 Ajout au tableau de chaînes de caractères du décodage

Ajout d'une chaîne de caractères avec l'index associé, si l'index = 511, 1023 ou 2047, le nombre de bits utilisés pour stocker l'index augmente de 1. Pour l'ajout, l'index est incrémenté après l'assignation.

```

procedure Append_To_Table(X : in String)
is
begin
Donnée à stocker : chaîne de caractères
Table(Current_Index) := new String'(X);
Indice incrémenté APRÈS l'assignation
Current_Index := 1 + Current_Index;
Si l'index = 511, 1023 ou 2047, le nombre de bits utilisés pour stocker l'index augmente de 1
if Current_Index = 511 or else Current_Index = 1023 or else Current_Index = 2047
then
Current_Number_Of_Bits := 1 + Current_Number_Of_Bits;
end if;
end Append_To_Table;

```

16.2.3.3 Existe dans le tableau de chaînes de caractères du décodage

Teste l'existence d'une chaîne quelle qu'elle soit pour cet indice dans le tableau.

```

function Exists(Index : in Lzw_Data.Modulo_16_Type)
return Boolean
is
begin
Si le contenu (pointeur vers une chaîne de caractères) n'est pas null, une chaîne quelle qu'elle soit existe
return Table(Index) /= null;
end Exists;

```

16.2.3.4 Lecture du tableau de chaînes de caractères du décodage

Renvoie la chaîne de caractères correspondant à un indice.

```
function Read_Table(Index : in Modulo_16_Type)
  return String
  is
  begin
    Renvoie la chaîne de caractères correspondant à un indice (noter la dé-référence)
    return Table(Index).all;
  end Read_Table;
```

16.2.4 Gestion de variables, codées sur 8, 9, 10, 11 ou 12 bits sans signe

Ce problème est résolu le plus simplement en utilisant une variable de type modulo et en conservant la taille en bits dans une variable globale. Le même type sera utilisé comme indice du tableau pour le décodage car il y est utilisé directement. Un autre avantage es type modulo est l'accès aux opérateurs logiques sur les bits pour l'utilisation de masques ainsi que la possibilité de faire des décalages par division ou multiplication par des puissances de 2. Ces opérations seront nécessaires pour traduire l'arrivée de bits groupés par 9, 10, 11 ou 12 bits et leur écriture par groupe de 8 (codage) et inversement (décodage). Toutes ces définitions seront déclarées dans un package spécial qui sera utilisé par tous les modules qui en ont besoin.

```
package Lzw_Data
  is
  .....
  type Modulo_16_Type is mod 2 ** 16;
  for Modulo_16_Type'size use 16;
  .....
```

16.2.5 Lecture d'un fichier par bytes, envoi au décodage et écriture codée sur 8, 9, 10, 11 ou 12 bits sans signe dans un fichier

C'est probablement la partie la plus délicate à coder. Il faut ici dissocier absolument la lecture du fichier de la traduction et de l'écriture des codes. Une interface simple, du type itérateur devra être proposé à la routine de codage pour conserver sa simplicité d'écriture.

16.2.5.1 Lecture des caractères depuis le fichier à coder et mise à disposition pour la routine de codage.

L'interface avec la routine de codage peut se concevoir comme un "itérateur" muni des opérations suivantes:

1. **Initialiser la lecture:** Ouverture du fichier sur disque et initialisation de l'itérateur.
2. **Lecture terminée:** L'itérateur a visité dans l'ordre tous les caractères du fichier.
3. **Caractère courant:** Renvoi le caractère courant.
4. **Passage au suivant:** Avance au caractère suivant du fichier.

Initialiser la lecture

Ouverture du fichier sur disque et initialisation de l'itérateur

Pour accélérer le fonctionnement le code utilise un tampon. Pour homogénéiser le code avec l'écriture nous utiliseront "stream io" qui permet de lire et d'écrire des nombre de bits variable.

```
function Init_Reading(File_Name : in String)
  return Boolean
  is
  begin
    Fermer le fichier si déjà ouvert (c'est une bonne précaution)
    if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_In)
      then
        Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
      end if;
    Initialiser les drapeaux utilisés
    Current_Character := Ascii.Nul;
    Done := False;
```

```

Read_Count      := 1;
Ouverture du fichier ???
Ada.Streams.Stream_Io.Open(File => The_File_In,
                           Name => File_Name,
                           Mode => Ada.Streams.Stream_Io.In_File);
Si ok lire un block depuis le fichier et initialiser le premier caractère du fichier pour que caractère courant soit prêt
Get_Next_Block;
Next_Character;
Renvoi ok pour cette opération
return True;
Fichier n'existe pas?
exception
when others =>
Done := True;
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
return False;
end Init_Reading;

```

Nous avons besoin de deux autre routines Get_Next_Block et Next_Character décrit plus bas

```

procédure Get_Next_Block
is
Cette fonction traduit un block de bytes lu du fichier texte en un block de caractères
function Data_To_Block is new Unchecked_Conversion(Source => Read_Stream_Data_Type,
                                                    Target => Lzw_Data.Block_Type);
begin
Lire un block depuis le fichier à coder:
Si Read_Length=0 le fichier est lu en entier et sa longueur est un multiple de 64
Si Read_Length < 64 le fichier est lu en entier et il reste length à traiter
Si Read_Length = 64 la lecture du fichier n'est pas terminée et le block est plein
Ada.Streams.Stream_Io.Read(File => The_File_In,
                          Item => Read_Data,
                          Last => Read_Length,
                          From => Read_Count);
Traduction bytes en caractères
Read_Block := Data_To_Block(Read_Data);
Conservé l'endroit ou la lecture se trouve dans le fichier pour la prochaine opération de lecture
Read_Count := Ada.Streams.Stream_Io.Count(128) + Read_Count;
Fini=> mettre le drapeau
Last_Block_In_File_Read := Integer(Read_Length) < 128 ;-- done
end Get_Next_Block;

```

Lecture terminée

L'itérateur a visité dans l'ordre tous les caractères du fichier: Renvoie le drapeau correspondant. La simplicité du code ne doit pas faire illusion: Ces routines doivent être séparés du programme de codage pour respecter la division des tâches, permettre une lecture facile et éliminer les accès par le programme de codage aux détails et variables utilisés par la lecture qui ne sont pas nécessaire au strict fonctionnement.

```

function Reading_Over
return Boolean
is
begin
return Done;
end Reading_Over;

```

Caractère courant

Renvoi le caractère courant: La simplicité du code ne doit pas faire illusion: Ces routines doivent être séparés du programme de codage pour respecter la division des tâches, permettre une lecture facile et éliminer les accès par le programme de codage aux détails et variables utilisés par la lecture qui ne sont pas nécessaire au strict fonctionnement.

```

function Value
return Character
is
begin
return Current_Character;
end Value;

```

Passage au suivant

Avance au caractère suivant du fichier.

```

procédure Next_Character
is
begin
Done := Last_Block_In_File_Read and Current_Position_In_Block = 1 + Integer(Read_Length);
Si la lecture n'est pas terminée vérifier que tous les caractères ont été utilisés
if not Done
then
Non: passer au caractère suivant dans le block
Current_Character := Read_Block(Current_Position_In_Block);

```

```

Current_Position_In_Block := 1 + Current_Position_In_Block;
C'était le dernier caractère du block ? Si oui lire le block suivant
if Current_Position_In_Block > 128
then
Current_Position_In_Block := 1;
Get_Next_Block;
end if;
end if;
end Next_Character;

```

16.2.5.2 Réception des codes depuis la routine de codage, traduction en bytes et écriture dans un fichier.

L'interface avec la routine de codage sera implémentée avec:

1. **Initialisation** :
Ouverture du fichier en écriture
2. **Écrire** :
Réception des 9, 10, 11 ou 12 bits et écriture disque par bytes
3. **Fermeture**:
Vider le tampon des bits et fermeture du fichier disque

Initialisation

Ouverture du fichier en écriture

```

function Init_Writing(File_Name : in String)
return Boolean
is
begin
Fermer le fichier si déjà ouvert (c'est une bonne précaution)
if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_Out)
then
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_Out);
end if;
Ouverture du fichier ???
Ada.Streams.Stream_Io.Create(File => The_File_Out,
Name => File_Name,
Mode => Ada.Streams.Stream_Io.Out_File);
Traduction de The_File_Out en File_Stream_Out (nécessaire pour écriture)
File_Stream_Out := Ada.Streams.Stream_Io.Stream(File => The_File_Out);
Renvoi succès
return True;
Erreur ?
exception
when others =>
Done := True;
return False;
end Init_Writing;

```

Écrire

Réception des 9, 10, 11 ou 12 bits et écriture disque par bytes

```

procedure Write(Item : Lzw_Data.Modulo_16_Type;
Number_Of_Bits : Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type)
is
Nécessaire en ada pour avoir les opérateurs associés
use type Lzw_Data.Modulo_8_Type;
use type Lzw_Data.Modulo_16_Type;
use type Lzw_Data.Modulo_32_Type;
Définition du tampon de stockage et du byte à écrire
Byte_To_Write_On_File : Lzw_Data.Modulo_8_Type;
Temporary_Storage : Lzw_Data.Modulo_32_Type;
begin
Mettre les bits reçus depuis une variable sur 16 bits dans une variable sur 32 bits (ces bits sont alignés à droite)
Temporary_Storage := Lzw_Data.Modulo_32_Type(Item);
Mettre ces bits à la bonne position à gauche en décalant
Temporary_Storage := Temporary_Storage * 2 ** (Free_Position - Number_Of_Bits + 1);
Introduction de ces bits dans le tampon à leur place avec l'opérateur OU
Modulo_32 := Modulo_32 or Temporary_Storage;
Calcul de la nouvelle valeur du premier bit libre pour le prochain APPEL
Free_Position := Free_Position - Number_Of_Bits;
Maintenant il faut écrire le ou les bytes disponibles dans le fichier ( en effet si il reste 7 bits et que l'on en ajoute 11 il faut écrire 2 fois 8 bits et il en restera 2)
while Free_Position < 23 loop

```

Mettre les 8 bits qui sont le plus à gauche dans une variable temporaire

```
Temporary_Storage := Modulo_32 / 2 ** 24;
```

Mettre les 8 bits depuis une variable sur 32 bits dans une variable sur 8 bits

```
Byte_To_Write_On_File := Lzw_Data.Modulo_8_Type(Temporary_Storage);
```

écriture disque

```
Lzw_Data.Modulo_8_Type'write(File_Stream_Out,
                             Byte_To_Write_On_File);
```

Réajustement du premier bit libre dans le tampon

```
Free_Position := Free_Position + 8;
```

Effacement des bits écrits sur disque

```
Modulo_32 := Modulo_32 * 2 ** 8;
end loop;
end write;
```

Fermeture

Vider le tampon des bits et fermeture du fichier disque

Le mécanisme décrit pour l'écriture disque implique qu'il peut rester des bits non sauvés dans le fichier. Cette routine sera appelée par la routine de codage pour vider le tampon et fermer le fichier

```
procedure Flush_Buffer_And_Close_File
```

```
is
begin
```

Envoyer le marqueur eod cela forcera une écriture disque des bits restant dans le tampon

```
write(Item => Lzw_Data.Eod_Marker,
      Number_Of_Bits => 9);
```

Fermeture des fichiers ouverts

```
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_Out);
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
end Flush_Buffer_And_Close_File;
```

16.2.6 Réception de variables codées sur 8, 9, 10, 11 ou 12 bits sans signe, envoi au décodage et écriture dans un fichier par bytes

Les problèmes sont du même ordre que pour le codage et seront résolus d'une manière similaire.

16.2.6.1 Lecture des codes depuis le fichier à décodage et mise à disposition pour la routine de décodage.

L'interface avec la routine de décodage peut se concevoir comme un "itérateur" muni des opérations suivantes:

1. **Initialiser la lecture:** Ouverture du fichier sur disque et initialisation de l'itérateur.
2. **Lecture terminée:** L'itérateur a visité dans l'ordre tous les codes du fichier.
3. **Code courant:** Renvoi le code courant.
4. **Passage au suivant:** Avance au code suivant dans le fichier.

Initialiser la lecture

Ouverture du fichier sur disque et initialisation de l'itérateur.

```
function Init_Reading(File_Name : in String;
                    Number_Of_Bits : in Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type)
```

```
return Boolean
is
begin
```

Fermer le fichier si déjà ouvert (c'est une bonne précaution)

```
if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_In)
then
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
end if;
```

Ouverture si le fichier existe sinon exception

```
Ada.Streams.Stream_Io.Open(File => The_File_In,
                          Name => File_Name,
                          Mode => Ada.Streams.Stream_Io.In_File);
```

Traduction de The_File_In en File_Stream_In (nécessaire pour lecture)

```
File_Stream_In := Ada.Streams.Stream_Io.Stream(File => The_File_In);
```

Initialisation avec le chargement du premier code

```
Next_Item(Number_Of_Bits => Number_Of_Bits);
```

Ok ?

```
return True;
```

Fichier non trouvé?

```
exception
when others =>
Done := True;
```

```
return False;
end Init_Reading;
```

Lecture terminée

L'itérateur a visité dans l'ordre tous les codes du fichier.

```
function Reading_Over
return Boolean
is
begin
return Done;
end Reading_Over;
```

Code courant

Renvoi le code courant.

```
function Value
return Lzw_Data.Modulo_16_Type
is
begin
return Item;
end Value;
```

Passage au suivant

Avance au code suivant dans le fichier. La lecture se fait comme l'écriture par 8 bits.

```
procedure Next_Item(Number_Of_Bits : in Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type)
is
```

Deux variables: une de 8 bits et une de 32 bits pour le stockage et les décalages

```
Byte_Read_From_File : Lzw_Data.Modulo_8_Type;
Temporary_Storage : Lzw_Data.Modulo_32_Type;
begin
```

Lecture de suffisamment de bits pour en avoir assez pour fournir le nombre de bits demandés

```
while Free_Position > 31 - Number_Of_Bits loop
```

Lire 8 bits

```
Lzw_Data.Modulo_8_Type'Read(File_Stream_In,
Byte_Read_From_File);
```

Traduction d'une variable sur 8 bits à une variable sur 32 bits

```
Temporary_Storage := Lzw_Data.Modulo_32_Type(Byte_Read_From_File);
```

Décaler ces 8 bits à gauche jusqu'à la position libre

```
Temporary_Storage := Temporary_Storage * 2 ** (Free_Position - 7);
```

Introduction de ces bits dans le tampon à leur place avec l'opérateur OU

```
Modulo_32 := Modulo_32 or Temporary_Storage;
```

Calcul de la nouvelle valeur du premier bit libre pour le prochain tour de boucle

```
Free_Position := Free_Position - 8;
end loop;
```

Décalage à droite pour conserver le nombre de bits demandés par la routine de décodage

```
Temporary_Storage := Modulo_32 / 2 ** (32 - Number_Of_Bits);
```

Traduction d'une variable sur 32 bits à une variable sur 16 bits

```
Item := Lzw_Data.Modulo_16_Type(Temporary_Storage);
```

Calcul de la nouvelle valeur du premier bit libre pour le prochain APPEL

```
Free_Position := Free_Position + Number_Of_Bits;
```

Effacement des bits envoyés au décodage

```
Modulo_32 := Modulo_32 * 2 ** Number_Of_Bits;
```

Gestion d'erreur

```
exception
when Ada.Io.Exceptions.End_Error =>
Done := True;
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
end Next_Item;
```

16.2.6.2 Réception des caractères depuis la routine de décodage et écriture dans un fichier.

L'interface avec la routine de décodage sera implémentée avec:

1. **Initialisation** :
Ouverture du fichier en écriture
2. **Écrire** :
écriture disque par caractères
3. **Fermeture** :
Fermeture du fichier disque

Initialisation

Ouverture du fichier en écriture

```
function Init_Writing(File_Name : in String)
return Boolean
is
begin
```

Fermer le fichier si déjà ouvert (c'est une bonne précaution)

```

if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_Out)
then
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_Out);
end if;

```

Ouverture si le fichier existe sinon exception

```

Ada.Streams.Stream_Io.Create(File => The_File_Out,
                             Name => File_Name,
                             Mode => Ada.Streams.Stream_Io.Out_File);

```

Traduction de The_File_Out en File_Stream_Out (nécessaire pour l'écriture)

```

File_Stream_Out := Ada.Streams.Stream_Io.Stream(File => The_File_Out);

```

Ok

```

return True;

```

Problème ?

```

exception
when others =>
Done := True;
return False;
end Init_Writing;

```

Écrire

Écriture disque par caractères

```

procedure Write(Item : in Character)
is
begin

```

écriture après traduction en byte

```

Lzw_Data.Modulo_8_Type'write(File_Stream_Out,
                              Character'Pos(Item));
end write;

```

Fermeture

Fermeture du fichier disque

```

procedure Close_Write
is
begin

```

Fermeture du fichier

```

Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_Out);
end Close_Write;

```

16.2.7 Le codage

Toutes les routines nécessaires sont maintenant disponibles, nous pouvons (enfin) écrire le code:

```

procedure Compress(The_File : in String;
                  Into_The_File : in String)
is
    subtype One_String_Type is String(1 .. 1);
    Bool : Boolean;
    Omega : String(1 .. 10000) := (others => ' ');
    K : One_String_Type := (others => ' ');
    Curent_Position_In_Omega : Integer range 1 .. 10000 := 1;
    -- Codes are never longer than
    -- 12 bits; therefore, entry 4095 is the last entry of the LZW table.
    Item : Lzw_Data.Modulo_16_Type range 0 .. 4095;
    use_type Lzw_Data.Modulo_16_Type;
begin
    Ouverture des fichiers et appel de initialize (test bool à écrire)
    Bool := Lzw_Io_Compress.Init_Reading(File_Name => The_File);
    Bool := Bool and Lzw_Io_Compress.Init_Writing(File_Name => Into_The_File);
    Initialize;

    Omega <- Premier caractère du fichier à compresser;
    Omega(1) := Lzw_Io_Compress.Value;
    Lzw_Io_Compress.Next_Character;

    Boucle tant que tout le fichier n'est pas lu
    while not Lzw_Io_Compress.Reading_Over loop
    k <- caractère suivant dans le fichier à compresser.
        K(1) := Lzw_Io_Compress.Value;

    Si exists(omega + k)
    alors
    omega <- omega + k
        if Exists(Omega(1 .. Curent_Position_In_Omega) & K)
        then
            Curent_Position_In_Omega := 1 + Curent_Position_In_Omega;
            Omega(Curent_Position_In_Omega) := K(1);

    ou
        else
    écrire read(omega) (9-12 bits) dans le fichier compressé
            Item := Read(Omega(1 .. Curent_Position_In_Omega));

            Lzw_Io_Compress.Write(Item => Item,
                                  Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);

    Appel de add (omega + k)
            Add(Omega(1 .. Curent_Position_In_Omega) & K);
    omega <- k

```

```

        Omega(1 .. 1)           := K;
        Curent_Position_In_Omega := 1;
    fin si
    end if;
    Valeur lue: passer l'itérateur au suivant
    Lzw_Io_Compress.Next_Character;
    fin boucle
    end loop;
    écrire read(omega) (9-12 bits) dans le fichier compressé
    Item := Read(Omega(1 .. Curent_Position_In_Omega));

    Lzw_Io_Compress.Write(Item      => Item,
                          Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);
    Fermeture des fichiers
    Lzw_Io_Compress.Flush_Buffer_And_Close_File;
end Compress;

```

16.2.8 Le décodage

Toutes les routines nécessaires sont maintenant disponibles, nous pouvons (enfin) écrire le code:

```

procedure Expand(The_File   : in   String;
                 Into_The_File : in   String)
is
    Permet d'écrire une chaîne de caractères un caractère à la fois
    procedure Output(S : in   String)
    is
        begin
            for I in S'Range loop
                Lzw_Io_Expand.write(Item => S(I));
            end loop;
        end Output;
    Bool : Boolean;
    12 bits maximum (4095)
    Incode  : Lzw_Data.Modulo_16_Type range 0 .. 4095;
    Oldcode : Lzw_Data.Modulo_16_Type range 0 .. 4095;
    use type Lzw_Data.Modulo_16_Type;
    begin
    Ouverture des fichiers et initialisation de l'itérateur (bool devrait être testé)
        Bool := Lzw_Io_Expand.Init_Reading(File_Name => The_File,
                                           Number_Of_Bits => 9);

        Bool := Bool and Lzw_Io_Expand.Init_Writing(File_Name => Into_The_File);
    Appel de initialize
        Initialize;
    Lire le masque clear table (initialisation déjà faite)
        Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => 9);
    incode <- premiers 9 bits du fichier à décompresser.
        Incode := Lzw_Io_Expand.Value;
    Valeur lue: passer l'itérateur au suivant
        Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => 9);
    oldcode <- incode
        Oldcode := Incode;
    écrire read_table(incode) dans le fichier résultat
        Output(S => Read_Table(Incode));
    Boucle tant qu'il reste des entiers de 9-12 bits à lire dans le fichier à décompresser.
        while not Lzw_Io_Expand.Reading_Over loop
    incode <- lecture des 9-12 bits suivants dans le fichier à décompresser.
            Incode := Lzw_Io_Expand.Value;
    Lecture terminée sortie
            exit when Incode = Lzw_Data.Eod_Marker;
    Si incode = clear table marker
            alors
    Appel de initialize
                Initialize;
    Lecture de incode
                Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => 9);
    oldcode <- incode
                Oldcode := Incode;
            fin si
            if Incode = Lzw_Data.Clear_Table_Marker
            then
                Current_Index      := 258;
                Current_Number_Of_Bits := 9;
                for I in 258 .. Table'Last loop
                    Free(Table(I));
                end loop;
                Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);
                Incode := Lzw_Io_Expand.Value;
                Oldcode := Incode;
            end if;
    si exists(incode)
            if Exists(Incode)
            then
    append_to_table ( read_table(oldcode) + first char of (read_table(incode)) )
                Append_To_Table(Read_Table(Oldcode)
                                &

```



```

        Read_Table(Incode) (Read_Table(Incode)'First));
ou alors
    else
append_to_table ( read_table(oldcode) + first char of (read_table(oldcode)) )
    Append_To_Table(Read_Table(Oldcode)
        &
        Read_Table(Oldcode) (Read_Table(Oldcode)'First));
fin si
    end if;
écrire read_table(incode) dans le fichier résultat
    Output(S => Read_Table(Incode));
oldcode <- incode
    Oldcode := Incode;
fin boucle
    Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);
    end loop;
Fermeture des fichiers
    Lzw_Io_Expand.Close_Write;
end Expand;

```

16.3 LE CODE COMPLET

16.3.1 Fichier Lzw_1.ads

```

with Linked_Hash;
with Lzw_Data;
package Lzw_1
is
    |-----|
    |-----| Compress |-----|
    |-----|
    procedure Compress(The_File      : in   String;
        Into_The_File : in   String);

private
Current_Number_Of_Bits : Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type := Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type'First;
Current_Index          : Lzw_Data.Modulo_16_Type      := 0;
    |-----|
    |-----| index definition for the hash table should be a prime
    |-----|
    |-----| Codes are never longer than
    |-----| 12 bits; therefore, entry 4095 is the last entry of the LZW table.
    |-----| but the size of an hash table must be larger than the expected number
    |-----| of items because the speed of access depends heavily on the load
    |-----|
    |-----| data as a pointer to a string and an integer
    |-----|
type String_Data_Type is access all String;
type My_Data_Type is
    record
        String_Data : String_Data_Type := null;
        Index       : Lzw_Data.Modulo_16_Type := 0;
    end record;
    |-----|
    |-----| beware :Left may be different from right while Left.all=right.all
    |-----| define = for the hash table algo
    |-----|
function "=" (Left  : in My_Data_Type;
    Right : in My_Data_Type)
return Boolean;
    |-----|
    |-----| instantiation of hash
    |-----|
package H_Table is new Linked_Hash(Data_Type => My_Data_Type,
    "=" => "=");

My_Hash_Table : H_Table.Linked_Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets => 2 ** 10 - 1);

--My_Iterator : H_Table.Iterator_Type;-- debug only
end Lzw_1;

```

16.3.2 Fichier Lzw_1.adb

```

with Lzw_Io_Compress;
with Lzw_Data;
with Ada.Text_IO;
|-----|
|-----|
|-----|
|-----|
|-----|

```



```

--|
--| initialize the first time is with 9 bits
--|
Bool := Lzw_Io_Expand.Init_Reading(File_Name => The_File,
                                   Number_Of_Bits => 9);

Bool := Bool and Lzw_Io_Expand.Init_Writing(File_Name => Into_The_File);
--|
--| init table and associated variables
--|
Initialize;
--|
--| clear clear_code in front
--|
Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => 9);
--|
--| incode <- first 9 bits in file
--|
Incode := Lzw_Io_Expand.Value;
Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => 9);
--|
--| oldcode <- incode
--|
Oldcode := Incode;
--|
--| output <- read_table(incode)
--|
Output(S => Read_Table(Incode));
--|
--| while 9 -12 bits integers to read from file loop
--|
while not Lzw_Io_Expand.Reading_Over loop
  --|
  --| incode <- input from file (next 9 bits)
  --|
  Incode := Lzw_Io_Expand.Value;
  --|
  --| over exit
  --|
  exit when Incode = Lzw_Data.Eod_Marker;
  --|
  --| clear table marker ? if so init again
  --|
  if Incode = Lzw_Data.Clear_Table_Marker
    then
      Current_Index := 258;
      Current_Number_Of_Bits := 9;
      --|
      --| init table data structures
      --|
      for I in 258 .. Table'Last loop
        Free(Table(I));
      end loop;
      Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);
      Incode := Lzw_Io_Expand.Value;
      Oldcode := Incode;
    end if;
  --|
  --| if exists(incode)
  --|
  if Exists(Incode)
    then
      --|
      --| append_to_table ( read_table(oldcode) + first char of read_table(incode) )
      --|
      Append_To_Table(Read_Table(Oldcode)
                      &
                      Read_Table(Incode) (Read_Table(Incode)'First));
      --|
      --| else
      --|
      else
        --|
        --| append_to_table ( read_table(oldcode) + first char of read_table(oldcode) )
        --|
        Append_To_Table(Read_Table(Oldcode)
                        &
                        Read_Table(Oldcode) (Read_Table(Oldcode)'First));
        --|
        --| end if
        --|
      end if;
    --|
    --| output <- read_table(incode)
    --|
    Output(S => Read_Table(Incode));
    --|
    --| oldcode <- incode
    --|
    Oldcode := Incode;
    --|
    --| end loop get next if any
    --|
    Lzw_Io_Expand.Next_Item(Number_Of_Bits => Current_Number_Of_Bits);
  end loop;
--|

```

```

--|
--|
Lzw_Io_Expand.Close_Write;
end Expand;
end Lzw_2;

```

16.3.5 Fichier Lzw_Data.ads

```

package Lzw_Data
is
--|
--| data types from standard
--|
subtype Block_Type is String(1 .. 128);

type Modulo_8_Type is mod 2 ** 8;
for Modulo_8_Type'Size use 8;

type Modulo_16_Type is mod 2 ** 16;
for Modulo_16_Type'Size use 16;

type Modulo_32_Type is mod 2 ** 32;
for Modulo_32_Type'Size use 32;

subtype Number_Of_Bits_Type is Integer range 9 .. 12;

Debug_On          : constant Boolean      := False;
Clear_Table_Marker : constant Modulo_16_Type := 256;
Eod_Marker        : constant Modulo_16_Type := 257;

end Lzw_Data;

```

16.3.6 Fichier Lzw_Debug.ads

```

with Lzw_Data;

package Lzw_Debug
is
    subtype Base_Type is Integer range 2 .. 16;

    generic
    type Index_Type is mod <>;
    --|
    --|
    --|
    --|
    --|
    procedure Print_Modulo_Data(X : in Index_Type;
                               Base : in Base_Type);

end Lzw_Debug;

```

16.3.7 Fichier Lzw_Debug.adb

```

with Ada.Text_Io;

package body Lzw_Debug
is
--|
--|
--|
--|
--|
    procedure Print_Modulo_Data(X : in Index_Type;
                               Base : in Base_Type)
    is
        Mod_Length : constant Integer := X'Size;-- number of digits in x
        S : String(1 .. Mod_Length + 4);
        First : Integer;
        package Mod_32_Io is new Ada.Text_Io.Modular_Io(Index_Type);
        begin
            --| translate into string base#xxxxxxx#
            --|
            Mod_32_Io.Put(Item => X,
                        Base => Base,
                        To => S);

            --|
            --| get position of last #
            --|
            for I in reverse 1 .. Mod_Length + 3 loop
                if S(I) = '#'
                then
                    First := I;
                    exit;
                end if;
            end loop;
        end Print_Modulo_Data;

end Lzw_Debug;

```



```

is
begin
Done := Last_Block_In_File_Read
and Current_Position_In_Block = 1 + Integer(Read_Length);

if not Done
then
Current_Character := Read_Block(Current_Position_In_Block);
Current_Position_In_Block := 1 + Current_Position_In_Block;

if Current_Position_In_Block > 128
then
Current_Position_In_Block := 1;
Get_Next_Block;
end if;
end if;
end Next_Character;
--|
--|                                     |=====|
--|                                     |   Init   |
--|                                     |=====|
--|
function Init_Reading(File_Name : in   String)
return Boolean
is
begin
--| close if previous file already used
--|
if Ada.Streams.Stream_Io.Is_Open(File => The_File_In)
then
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
end if;
--|
--| set to ascii.nul, zero and false
--|
Current_Character := Ascii.Nul;
Done := False;
Read_Count := 1;
--|
--| try opening the file
Ada.Streams.Stream_Io.Open(File => The_File_In,
Name => File_Name,
Mode => Ada.Streams.Stream_Io.In_File);

--|
--| success get first block and init first char if any :
--|
Get_Next_Block;
Next_Character;
--|
--| file opened
--|
return True;
--|
--| no such file ??
--|
exception
when others =>
Done := True;
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);

return False;
end Init_Reading;
--|
--|                                     |=====|
--|                                     |   Value  |
--|                                     |=====|
--|
function Value
return Character
is
begin
return Current_Character;
end Value;
--|
--|                                     |=====|
--|                                     |   Over   |
--|                                     |=====|
--|
function Reading_Over
return Boolean
is
begin
return Done;
end Reading_Over;

--*****
--***** WRITING *****
--*****

--|
--|                                     |=====|
--|                                     |   Init   |
--|                                     |=====|

```



```

--|
--|=====|
function Reading_Over return Boolean;
--|
--|=====|
--|      Next      |
--|=====|
--|
procedure Next_Item(Number_Of_Bits : in      Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type);
--|
--|=====|
--|      Init_Writing      |
--|=====|
--|
function Init_Writing(File_Name : in      String) return Boolean;
--|
--|=====|
--|      Write      |
--|=====|
--|
procedure Write(Item : in      Character);
--|
--|=====|
--|      Close_Write      |
--|=====|
--|
procedure Close_Write;
--|
--|
File_Not_Found : exception;
--|
--|
private
subtype Position_Type is Integer range 0 .. 31;
The_File_In      : Ada.Streams.Stream_Io.File_Type;
The_File_Out     : Ada.Streams.Stream_Io.File_Type;
File_Stream_In   : Ada.Streams.Stream_Io.Stream_Access;
File_Stream_Out  : Ada.Streams.Stream_Io.Stream_Access;

Done             : Boolean := False;
Item             : Lzw_Data.Modulo_16_Type := 0;
Modulo_32       : Lzw_Data.Modulo_32_Type := 0;
Free_Position    : Position_Type := 31;-- position from 0 to 31

end Lzw_Io_Expand;

```

16.3.11 Fichier Lzw_Io_Expand.adb

```

with Ada.Text_Io;
with Ada.Streams.Stream_Io;
with Ada.Io_Exceptions;
with Lzw_Data;
with Lzw_Debug;
--|
--|
--|=====|
--|      Lzw_Io_Expand      |
--|=====|
--|
package body Lzw_Io_Expand
is
--|
--|      needed, for arithmetic
--|
use type Lzw_Data.Modulo_8_Type;
use type Lzw_Data.Modulo_16_Type;
use type Lzw_Data.Modulo_32_Type;
--|
--|      instantiations for debug
--|
procedure Print_Bits is new Lzw_Debug.Print_Modulo_Data(Index_Type => Lzw_Data.Modulo_8_Type);
procedure Print_Bits is new Lzw_Debug.Print_Modulo_Data(Index_Type => Lzw_Data.Modulo_16_Type);
procedure Print_Bits is new Lzw_Debug.Print_Modulo_Data(Index_Type => Lzw_Data.Modulo_32_Type);

--*****
--*****      R E A D I N G      *****
--*****

--|
--|=====|
--|      Value      |
--|=====|
--|
function Value
return Lzw_Data.Modulo_16_Type
is
begin
return Item;
end Value;

```

```

end value;
--|
--|                                     =====
--|                                     Over
--|                                     =====
--|
function Reading_Over
return Boolean
is
begin
return Done;
end Reading_Over;
--|
--|                                     =====
--|                                     Next_Item
--|                                     =====
--|
procedure Next_Item(Number_Of_Bits : in      Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type)
is
Byte_Read_From_File : Lzw_Data.Modulo_8_Type;
Temporary_Storage   : Lzw_Data.Modulo_32_Type;
begin
--|
--| read enough bits to have a least Number_Of_Bits available
--|
while Free_Position > 31 - Number_Of_Bits loop
--|
--| read
--|
Lzw_Data.Modulo_8_Type'Read(File_Stream_In,
                             Byte_Read_From_File);
--|
--| put item into temp
--|
Temporary_Storage := Lzw_Data.Modulo_32_Type(Byte_Read_From_File);
--|
--| move 8 bits left
--|
Temporary_Storage := Temporary_Storage * 2 ** (Free_Position - 7);
--|
--| "ADD" these bits
--|
Modulo_32 := Modulo_32 or Temporary_Storage;
--|
--| update free pos for next time
--|
Free_Position := Free_Position - 8;
end loop;
--|
--| shift right to keep only Number_Of_Bits bits
--|
Temporary_Storage := Modulo_32 / 2 ** (32 - Number_Of_Bits);
--|
--| load
--|
Item := Lzw_Data.Modulo_16_Type(Temporary_Storage);
--|
--| update
--|
Free_Position := Free_Position + Number_Of_Bits;
--|
--| shift left to clear already written bits
--|
Modulo_32 := Modulo_32 * 2 ** Number_Of_Bits;
--|
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
if Lzw_Data.Debug_On
then
Ada.Text_Io.Put("Item ");
Print_Bits(X => Item,
           Base => 2);

Ada.Text_Io.Put("222 Free_Position"
                & Integer'Image(Free_Position));
Ada.Text_Io.New_Line;
end if;
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
exception
when Ada.Io_Exceptions.End_Error =>
Done := True;
Ada.Streams.Stream_Io.Close(File => The_File_In);
end Next_Item;
--|
--|                                     =====
--|                                     Init
--|                                     =====
--|
function Init_Reading(File_Name      : in      String;
                     Number_Of_Bits : in      Lzw_Data.Number_Of_Bits_Type)
return Boolean
is
begin

```



```

--|
--|          Current_Value
--|          -----
--|
function Current_Value(Iterator : in   Iterator_Type)
return Data_Type;
--|
--|          To_Next_Value
--|          -----
--|
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type);
--|
--|          Initialize
--|          -----
--|
procedure Initialize(Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type);
--|
--|          Print_Statistics
--|          -----
--|
procedure Print_Statistics(Hash_Table : in   Linked_Hash_Table_Type);

private

type Node_Type;
--|
--|
type Node_Access_Type is access all Node_Type;
--|
--|
type Node_Type is
  record
    Data           : Data_Type;
    Access_To_Next : Node_Access_Type := null;
  end record;
--|
--|  used in delete
--|
procedure Free_Node is new Ada.Unchecked_Deallocation(Object => Node_Type,
                                                    Name   => Node_Access_Type);
--|
--|  hash table
--|
type Hash_Table_Array_Type is array (Integer range <>) of Node_Access_Type;
--|
--|
type Linked_Hash_Table_Type(Number_Of_Buckets : Positive)
  is
  record
    Hash_Table_Array : aliased Hash_Table_Array_Type(0 .. Number_Of_Buckets) := (others => null);
    How_Many_Stored  : Natural := 0;
  end record;
--|
--|  needed for the iterator
--|
type Hash_Table_Array_Access_Type is access all Hash_Table_Array_Type;
--|
--|  iterator
--|
type Iterator_Type is
  record
    Current_Node_Access : Node_Access_Type := null;
    Hash_Table_Index    : Integer := 0;
    Number_Of_Buckets  : Integer := 0;
    Hash_Table_Array_Access : Hash_Table_Array_Access_Type := null;
  end record;

type Statistics_Type is
  record
    Add_Calls   : Integer := 0;
    Delete_Calls : Integer := 0;
    Seek_Calls  : Integer := 0;
  end record;
Statistics : Statistics_Type;
end Linked_Hash;

```

16.3.14 Fichier *Linked_Hash.adb*

with Ada.Text_IO;


```

--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
function Is_Done(Iterator : in      Iterator_Type)
  return Boolean
  is
  begin
  return Iterator.Hash_Table_Index > Iterator.Number_Of_Buckets;
end Is_Done;
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
function Current_Value(Iterator : in      Iterator_Type)
  return Data_Type
  is
  begin
  return Iterator.Current_Node_Access.Data;
end Current_Value;
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
procedure Get_Next_Valid_Record(Iterator : in out Iterator_Type)
  is
  begin
  loop
  --Ada.Text_IO.Put_Line("  Iterator.Hash_Table_Index" & Integer'Image(Iterator.Hash_Table_Index));

  exit when Iterator.Current_Node_Access /= null;
  Iterator.Hash_Table_Index := 1 + Iterator.Hash_Table_Index;
  exit when Iterator.Hash_Table_Index > Iterator.Number_Of_Buckets;
  Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Hash_Table_Array_Access.all (Iterator.Hash_Table_Index);

  end loop;
end Get_Next_Valid_Record;
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
procedure To_Next_Value(Iterator : in out Iterator_Type)
  is
  begin
  -- go one step further
  Iterator.Current_Node_Access := Iterator.Current_Node_Access.Access_To_Next;
  -- get next valid record (if any)
  Get_Next_Valid_Record(Iterator => Iterator);
end To_Next_Value;
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
procedure Initialize(Iterator          :      out Iterator_Type;
                    For_The_Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type)
  is
  begin
  -- iterator can be used several times so init everything every time
  Iterator.Hash_Table_Index      := 0;
  Iterator.Current_Node_Access   := For_The_Hash_Table.Hash_Table_Array(Iterator.Hash_Table_Index);
  Iterator.Number_Of_Buckets     := For_The_Hash_Table.Number_Of_Buckets;
  Iterator.Hash_Table_Array_Access := new Hash_Table_Array_Type'(For_The_Hash_Table.Hash_Table_Array);
  -- seek first non empty position in hash table (if any)
  Get_Next_Valid_Record(Iterator => Iterator);
end Initialize;
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
--|                                     |
procedure Initialize(Hash_Table : in out Linked_Hash_Table_Type)
  is
  Dummy_Node_Access : Node_Access_Type;
  begin

  for Local_Bucket_Number in Hash_Table.Hash_Table_Array'Range loop
  while null /= Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number) loop

  Dummy_Node_Access := Hash_Table.Hash_Table_Array(Local_Bucket_Number);

```

