

# Fortran 90/95

## Quelles nouveautés ?

**Anne-Sophie Mouronval**

Laboratoire MSS-MAT

26 avril 2004

# Objectifs

- Connaître les **principaux apports** de F90/95
- Identifier les **aspects obsolètes**



Formations supplémentaires ou ateliers pour ceux qui le souhaiteront ...

# Historique

- 1954 -- Projet de création du premier langage symbolique par IBM :  
FORTRAN (Mathematical FORMula TRANslating System).
- 1966 -- Fortran IV (Fortran 66), première norme .
- 1977 -- Fortran V (Fortran 77).
- 1991/1992 -- Norme ANSI Fortran 90
- 1994 -- Premiers compilateurs Fortran 90 Cray et IBM.
- 1999 -- Sur Cray T3E puis IBM RS/6000 Fortran 95
- 2004 ? -- Fortran 2003

# Compatibilité F77/F90

- La norme 77 est totalemment incluse dans la norme 90.
- Quelques comportements différents parmi lesquels :
  - beaucoup plus de fonctions/sous-programmes intrinsèques.
    - ⇒ risque d'homonymie avec procédures externes F77.
    - ⇒ attribut `EXTERNAL` recommandé pour les procédures externes non intrinsèques.
  - attribut `SAVE` automatiquement donné aux variables initialisées par l'instruction `DATA` (en F77 c'était "constructeur dépendant").

# Apports de Fortran 90

1. "Format libre".
2. Objets de types dérivés.
3. Blocs `DO--END DO`, `SELECT CASE`, `WHERE`.
4. Extensions tableaux : profil, conformance, manipulation, fonctions intrinsèques.
5. Allocation dynamique de mémoire (`ALLOCATE`).
6. Pointeurs.
7. Procédures internes (`CONTAINS`), modules (`USE`).
8. Arguments : `OPTIONAL`, `INTENT`, `PRESENT`, passage par mot-clé.
9. Bloc interface, surcharge d'opérateurs ...
10. Procédures récursives.
11. Nouvelles fonctions intrinsèques.

# Format & syntaxe

Format libre:

- 132 caractères par ligne;
- `!` : commentaires;
- `&` : continuation de ligne;
- `;` : séparateur d'instruction;
- blancs significatifs.

Exemple :

```
a = 0. ; b = 3.
```

```
c = 4.0 * sin(a) * cos(b) + &  
    log(b)
```

```
PRINT*, "Cette ligne se continue &  
        &sur la ligne suivante"
```

Nouvelle syntaxe possible pour certains opérateurs logiques (F77 → F90):

.LE. → <=	.LT. → <	.EQ. → ==
.GE. → >=	.GT. → >	.NE. → /=

# Forme générale d'une déclaration

```
type[, liste_attributs ::] liste_objets
```

## Différents types :

- \* real
- \* integer
- \* double precision
- \* complex
- \* character
- \* logical
- \* type

## Différents attributs :

parameter	constante symbolique
dimension	taille d'un tableau
allocatable	objet dynamique
pointer	objet défini comme pointeur
target	objet accessible par pointeur (cible)
save	objet statique
intent	vocation d'un argument muet
optional	argument muet facultatif
public <b>ou</b> private	visibilité d'un objet défini dans un module
external <b>ou</b> intrinsic	nature d'une procédure

# Forme générale d'une déclaration (ii)

Exemple :

```
integer :: nbre, cumul
```

```
real :: x, y, z
```

```
integer, save :: compteur
```

```
integer, parameter :: n = 5
```

```
double precision a(100) ! Non recommandé
```

```
double precision, dimension(100) :: a
```

```
complex, dimension(-2:4, 0:5) :: c
```

```
real, pointer :: ptr
```



# Types dérivés (i)

**Structure de données** regroupant des données (composantes) hétérogènes.

## 1. Définition des types dérivés :

```
TYPE Personne
    CHARACTER (LEN=20)  :: nom
    INTEGER              :: age
    REAL                 :: taille
END TYPE Personne
```

## 2. Déclaration (attribut TYPE) :

```
TYPE(Personne) :: ind1, ind2, ind3, ind4
```

## 3. Initialisation *via* un **constructeur de structure** (du même nom que le type créé) :

```
ind1 = Personne ( 'Durand', 45, 1.70 )
ind2 = Personne ( 'Dupont', 30, 1.64 )
```

# Types dérivés (ii)

## Affectation et manipulation :

```
ind3 = ind2    ! Possible car opérateur =  
              ! sur-défini par la norme 90
```

```
ind4 = ind2 + ind3 ! Illicite
```

## Accès à un champ : l'opérateur "%" :

```
ind1%nom    ! Durand  
ind2%age    ! 30
```

## Opérations sur les composantes :

```
INTEGER :: somme  
somme = ind1%age + ind2%age
```

# Structures de contrôle (i) : boucles DO

Principales nouveautés :

## 1. Possibilité de nommer les boucles

```
[étiquette:] DO [contrôle de boucle]
    bloc
END DO [étiquette]
```

## 2. Boucles DO sans contrôle de boucle (condition + EXIT pour en sortir)

```
do
    read(*, *) nombre
    if (nombre == 0) EXIT
    somme = somme + nombre
end do
```

## 3. Instruction CYCLE (abandonne le traitement de l'itération courante)

```
do
    read(*, *, iostat=eof) x
    if (eof /= 0) EXIT
    if (x <= 0.) CYCLE
    y = log(x)
end do
```

# Structures de contrôle (ii) : SELECT CASE

## Exemple

```
integer :: n
```

```
.....
```

```
SELECT CASE (n)
```

```
    CASE (0)                ! n=0  
        print *, ' il est nul '
```

```
    CASE (1, 2)             ! n=1 ou 2  
        print *, ' il est petit '
```

```
    CASE (3:10)            ! 3 <= n <= 10  
        print *, ' il est moyen '
```

```
    CASE (11:)              ! n <= 11  
        print *, ' il est grand '
```

```
    CASE DEFAULT          ! autres cas  
        print *, ' il est négatif '
```

```
END SELECT
```

# Tableaux : définitions

Déclaration d'un tableau : attribut DIMENSION.

- **Étendue** d'un tableau dans une dimension = nombre d'éléments dans cette dimension.
- **Profil** d'un tableau = **vecteur** dont chaque élément est l'étendue du tableau dans la dimension correspondante.

Deux tableaux sont **conformants** s'ils ont le même profil.

Exemple :

```
real, dimension(-5:4,0:2) :: x  
real, dimension(0:9,-1:1) :: y
```

L'étendue des tableaux  $x$  et  $y$  est 10 dans la 1<sup>ère</sup> dimension et 3 dans la 2<sup>ème</sup>.

Ils ont même profil : le vecteur (/ 10, 3 /),  
⇒ ils sont conformants.

# Tableaux : initialisation

Possibilité d'initialiser un tableau 1D au moment de sa déclaration ou lors d'une instruction d'affectation au moyen de **constructeur de tableaux**.

- Pour les tableaux de rang supérieur à 1 on utilisera la fonction `RESHAPE` que nous verrons plus loin.
- Constructeur de tableau : vecteur de scalaires dont les valeurs sont encadrées par les caractères `(/` et `/)` .

Exemple :

```
integer, dimension(4) :: t1, t2,  
integer                :: i
```

```
t1 = (/ 6, 5, 10, 1 /)  
t2 = (/ (i*i, i=1,4) /)
```

Rq ; utilisation de boucles implicites possible.

# Tableaux : manipulation

F90 permet de manipuler globalement l'ensemble des éléments d'un tableau (en fait, plusieurs opérateurs ont été sur-définis afin d'accepter des objets de type tableau comme opérande).

**Important : les tableaux intervenant dans une expression doivent être conformants.**

Exemple :

```
real,    dimension(6,7)      :: a, b
real,    dimension(2:7,5:11) :: c
```

```
b = 1.5 ! possible car un scalaire est
        ! supposé conforment à tout tableau
```

```
c = b
```

```
a = (b * c) + 4.0
```

Remarque :

Ici l'opérateur \* est une multiplication terme à terme (différent de MATMUL)

# Tableaux : sections

Il est possible de faire référence à une partie d'un tableau appelée "section de tableau" ou "sous-tableau".

- **Sections régulières** : ensemble d'éléments dont les indices forment une progression arithmétique (**notation par triplets**) de la forme :

```
val_init:val_fin:pas
```

- La notation dégénérée ":" correspond à l'étendue de la dimension considérée.

Exemple :

```
integer, dimension(10)  :: a,b
integer, dimension(20)  :: vec
integer                  :: i
```

```
a(1:9:2) = (/ (i,i=1,9,2) /)
a(2:10:2) = (/ (i,i=-1,-9,-2) /)
b(:)      = (/ (i+1,i=1,7), a(1:3) /)
vec(4:13) = a**2 + b**2
```



## Tableaux : sections (ii)

La valeur d'une expression tableau est entièrement évaluée avant d'être affectée.

Ainsi, pour inverser un tableau, on pourra écrire :

```
real, dimension(20) :: tab
    tab(:) = tab(20:1:-1)
```

Ce qui n'est pas du tout équivalent à :

```
integer    :: i
    do i=1,20
        tab(i) = tab(21-i)
    end do
```

Remarque :

il est également possible d'accéder à des éléments quelconques d'un tableau par l'intermédiaire d'un vecteur d'indices ("**indexation indirecte**").

On parle alors de **section irrégulière** ...

# Tableaux : fonctions intrinsèques (i)

## Interrogation

`SHAPE(array)` **et** `SIZE(array[, dim])` :

**profil et taille** (ou étendue de la dimension indiquée *via* `dim`) de `array`.

`UBOUND(array[, dim])` **et** `LBOUND(array[, dim])` :

**bornes sup/inf de chacune des dimensions** (ou seulement de celle indiquée *via* `dim`) de `array`.

`MAXVAL(array[, dim][, mask])` **et**

`MINVAL(array[, dim][, mask])`

**où `mask` est un tableau de type logical** conformant avec `array`.

**max et min de `array`.**

**Exemple :**

```
A =      | 1  3  5 |  
         |      |  
         | 2  4  6 |
```

`MINVAL(A, dim=2, mask=A>3)` **retourne** (/ 5, 4 /).

**Autres fonctions :** `MAXLOC(...)`, `MINLOC(...)`,  
`ALL(...)`, `ANY(...)`, `COUNT(...)` .

# Tableaux : fonctions intrinsèques (ii)

## Construction/transformation

```
RESHAPE (source, shape [, pad] [, order])
```

Cette fonction permet de construire un tableau d'un profil donné à partir d'éléments d'un autre tableau.

Exemple :

```
RESHAPE ((/ (i, i=1, 6) /), (/ 2, 3 /))
```

a pour résultat :

```
| 1  3  5 |  
| 2  4  6 |
```

Autres fonctions :

```
CSHIFT (...), EOSHIFT (...),  
PACK (...), UNPACK (...),  
SPREAD (...), MERGE (...),  
TRANSPOS (...).
```

# Tableaux : fonctions intrinsèques (iii)

`PRODUCT(array[,dim][,mask])` **et**

`SUM(array[,dim][,mask])` :

**somme et produit des éléments d'un tableau.**

**Exemple :**

```
A =      | 1  3  5 |
         |     |
         | 2  4  6 |
```

`SUM(A, dim=1)` **retourne** (/ 3, 7, 11 /) .

`DOT_PRODUCT(vector_a, vector_b)` :

**produit scalaire des deux vecteurs.**

`MATMUL(matrix_a, matrix_b)` :

**produit matriciel de deux matrices ou d'une  
matrice et d'un vecteur.**

# Tableaux : instruction et bloc WHERE

L'instruction `WHERE` permet d'effectuer des affectations de type tableau par l'intermédiaire d'un filtre (masque logique).

Forme générale :

```
WHERE (mask)
      bloc1
ELSEWHERE
      bloc2
END WHERE
```

où `mask` est une expression logique retournant un tableau de logiques.

Exemple :

```
real, dimension(10) :: a

WHERE (a > 0.)
      a = log(a)
ELSEWHERE
a = 1.
END WHERE
```

# Tableaux dynamiques (i)

- En Fortran 90, il est possible de faire de l'**allocation dynamique de mémoire**.
- Les tableaux ainsi créés sont appelés "**tableaux dynamiques**" ou "**tableaux à profil différé**".
- Déclaration : spécifier l'attribut `ALLOCATABLE`.
- Allocation *via* l'instruction `ALLOCATE` à laquelle on indique le profil désiré.
- Libération de l'espace mémoire allouée : instruction `DEALLOCATE`.
- La fonction intrinsèque `ALLOCATED` permet d'interroger le système pour savoir si un tableau est alloué ou non.

# Tableaux dynamiques (ii)

Exemple :

```
real, dimension(:, :), ALLOCATABLE :: a
```

```
Integer :: n, m, err
```

```
read *, n, m
```

```
if (.not. ALLOCATED(a)) then
```

```
    ALLOCATE(a(n, m), stat=err)
```

```
    if (err /= 0) then
```

```
        print *, "Erreur à l'allocation &  
                &du tableau a"
```

```
        stop 4
```

```
    end if
```

```
end if
```

```
DEALLOCATE(a)
```

# Pointeurs (i)

- Définition

En C, Pascal  $\Rightarrow$  variable contenant l'adresse d'objets.

En Fortran 90  $\Rightarrow$  **alias**.

- États d'un pointeur

1. **Indéfini** : à sa déclaration en tête de programme

2. **Nul** : alias d'aucun objet

3. **Associé** : alias d'un objet appelé cible.



# Pointeur (ii)

- **Cible** : objet pointé (attribut TARGET).
- Le **symbole binaire** `=>` sert à valoriser un pointeur.

Exemple :

```
integer, target  :: n
integer, pointer :: ptr1, ptr2

n = 10
ptr1 => n
ptr2 => ptr1
n = 20
print *, ptr2 ! on trouve 20
```

Remarques :

1. `p1` et `p2` étant deux pointeurs, `p1 => p2` implique que `p1` prend l'état de `p2` (indéfini, nul ou associé à la même cible)
2. La fonction intrinsèque `ASSOCIATED` permet de comparer deux pointeurs

# Procédures (i)

F77 : procédures externes (= unité de compilation)

F90 : nouvelles possibilités :

## 1. Procédure interne :

procédure contenue à l'intérieur d'un programme principal, d'une procédure externe ou d'une procédure-module. Elle

- est appelée de la même façon qu'une procédure externe
- est compilée en même temps que l'unité qui l'héberge (son **hôte**)
- a accès à des informations appartenant à son hôte
- est placée après le mot clé `CONTAINS`
- n'est pas visible de l'extérieur de son hôte.

## 2. Procédure-module :

procédure contenue dans un module après le mot clé `CONTAINS`. Elle peut contenir une procédure interne.

# Procédure interne : exemple

```
PROGRAM Thingy
```

```
IMPLICIT NONE
```

```
.....
```

```
CALL OutputFigures (NumberSet)
```

```
.....
```

## CONTAINS

```
SUBROUTINE OutputFigures (Num)
```

```
REAL, DIMENSION (:), INTENT (IN) :: Num
```

```
PRINT*, "Here are the figures", Num
```

```
END SUBROUTINE OutputFigures
```

```
END PROGRAM Thingy
```

Remarque :

Ne pas confondre les procédures **internes/externes** (lieu d'apparition de la procédure) et les procédures **intrinsèques/"extrinsèques"** (provenance de la procédure).

# Procédure : interface

En F77 : procédures externes, **interface inexistante**.

⇒ Risque d'incohérence entre l'utilisation de cette procédure et sa déclaration locale  
(erreurs non détectées à la compilation : nombre d'arguments incorrect *etc* ...).

Solutions en Fortran 90 :

1/ par le biais de procédures internes ou de procédures-modules (**interfaçage automatique**)

2/ par le biais de **blocs-interfaces explicites** présents ou accessibles permettant de préciser à l'unité appelante toutes les contraintes d'appel.

⇒ Les erreurs de cohérence seront détectées à la compilation.

Remarque :

Pour les fonctions intrinsèques, l'interface est implicite.

# Interface explicite "simple" (ou anonyme)

Subroutine externe maxmin :

```
Subroutine maxmin(vect,v_max,v_min,ctl,rgmax)
  implicit none
  real,dimension(:),intent(in)      :: vect
  real,                intent(out)   :: v_max,v_min
  integer,optional,   intent(out)   :: rgmax
  integer,                intent(inout) :: ctl

  v_max = MAXVAL(vect) ; v_min = MINVAL(vect)
  ctl = 1; ...

end subroutine maxmin
```

Interface à placer dans chaque unité appelante :

```
!----- Bloc interface-----
interface
  Subroutine maxmin(vect,v_max,v_min,ctl,rgmax)
    real,dimension(:), intent(in)      :: vect
    real,                intent(out)   :: v_max,v_min
    integer, optional,   intent(out)   :: rgmax
    integer,                intent(inout) :: ctl
  end subroutine maxmin
end interface
!-----
```

# Apports des interfaces

- Détection des erreurs liées à la non cohérence des arguments d'appel et des arguments muets (type, attributs et nombre).
- Possibilité de contrôler la **vocation** des arguments en fonction des attributs `INTENT` et `OPTIONAL`.
- Possibilité de tester l'absence des arguments optionnels (fonction `PRESENT`).
- Passage d'arguments par mot-clé.
- Transmission du profil et de la taille des tableaux à **profil implicite** et possibilité de les récupérer *via* les fonctions `SHAPE` et `SIZE`.

# Attributs INTENT et OPTIONAL, passage par mot-clé

Préciser la **vocation des arguments** muets de façon à pouvoir contrôler plus finement l'usage qui en est fait.

Pour ce faire, F90 a prévu :

1. l'attribut `INTENT` d'un argument :

- o entrée seulement  $\Rightarrow$  `INTENT (IN)` ,
- o sortie seulement  $\Rightarrow$  `INTENT (OUT)` ,
- o mixte  $\Rightarrow$  `INTENT (INOUT)`

2. l'attribut `OPTIONAL` pour déclarer certains **arguments** comme **optionnels** et pouvoir tester leur présence éventuelle dans la liste des arguments d'appel (fonction intrinsèque `PRESENT`).

Par ailleurs, F90 permet aussi le **passage des arguments par mot-clé** (+ fiable que le passage positionnel).

# Exemple (i)

On considère la subroutine externe suivante :

```
Subroutine maxmin(vect,v_max,v_min,ctl,rgmax)
```

```
implicit none
```

```
real,dimension(:),intent(in)      :: vect
```

```
real,                intent(out)  :: v_max,v_min
```

```
integer,optional, intent(out)    :: rgmax
```

```
integer,                intent(inout) :: ctl
```

```
v_max = MAXVAL(vect)
```

```
v_min = MINVAL(vect)
```

```
ctl = 1
```

```
if(present(rgmax)) then
```

```
    rgmax = MAXLOC(vect, DIM=1)
```

```
    ctl = 2
```

```
endif
```

```
print *, 'Taille vecteur :', SIZE(vect)
```

```
print *, 'Profil vecteur :', SHAPE(vect)
```

```
end subroutine maxmin
```



# Exemple (ii)

## Program inout

```
implicit none
integer,parameter    :: n=5
integer              :: rgmax=0,ctl=0
real,dimension(n)   :: v=(/ 1.,2.,40.,3.,4. /)
real                 :: vmax,vmin
```

```
!----- Bloc interface-----
```

### Interface

```
Subroutine maxmin(vect,v_max,v_min,ctl,rgmax)
  real,dimension(:), intent(in)    :: vect
  real,                intent(out)   :: v_max,v_min
  integer, optional,  intent(out)   :: rgmax
  integer,                intent(inout) :: ctl
end subroutine maxmin
```

### end interface

```
!-----
```

```
!-- Appel positionnel
call maxmin(v, vmax, vmin, ctl, rgmax)
!-- Appel positionnel ss arg. optionnel rgmax
call maxmin(v, vmax, vmin, ctl)
!-- Idem a mot cle
call maxmin(vect=v, v_max=vmax, &
           ctl=ctl, v_min=vmin)
.....
```

### end program inout



# Cas d'interface "explicite" obligatoire

Il existe **10 cas** où une **interface** est **obligatoire**, parmi lesquels :

- fonction à valeur tableau,
- fonction à valeur pointeur,
- tableau à profil implicite,
- passage d'arguments à mots-clé,
- argument optionnel,
- procédure générique,
- surcharge ou définition d'un opérateur,
- surcharge du symbole d'affectation.

...

# Interfaces génériques (i)

En + des interfaces "simples", il existe des interfaces "génériques" (3 types).

## 1. Les interfaces "nommées" (ou génériques *stricto sensu*)

Exemple (à placer dans un module) :

```
INTERFACE CLEAR      ! Nom fct generique
  MODULE PROCEDURE  clear_int
  MODULE PROCEDURE  clear_real
END INTERFACE
```

+ définition des procédures `clear_int` et `clear_real`

## 2. Les interfaces opérateurs (création ou sur-définition d'opérateurs)

Exemples (à placer dans un module) :

```
INTERFACE OPERATOR (.TWIDDLE.)
  MODULE PROCEDURE itwiddle, rtwiddle
END INTERFACE
```

```
INTERFACE OPERATOR (*)
  MODULE PROCEDURE mult
END INTERFACE
```

+ définition des procédures

# Interfaces génériques (ii)

## 3. Les interfaces-assignations (pour surcharger le symbole d'affectation =)

Exemple (à placer dans un module) :

```
INTERFACE ASSIGNMENT (=)
  MODULE PROCEDURE real_to_int
END INTERFACE
```

+ définition de la fonction `real_to_int`

# MODULES

- Un **module** est une **unité de programme** particulière (mot clé `MODULE`) introduite en Fortran 90 pour **encapsuler** :

- des données et des définitions de types dérivés,
- des blocs interfaces,
- des procédures (après l'instruction `CONTAINS`),
- ...

- Son utilisation au sein d'un programme se fait grâce à l'instruction `USE` suivi du nom du module [+ mot clé `ONLY`].

- Ces ressources sont par défaut accessibles à l'utilisateur (attribut `PUBLIC`) mais peuvent être rendues privées (attribut `PRIVATE`).

- Il doit être compilé séparément avant de pouvoir être utilisé.

# Exemple

Module (dans un fichier sépare de préférence) :

```
MODULE stack
```

```
IMPLICIT NONE
```

```
INTEGER, PARAMETER :: stack_size = 100
```

```
INTEGER, SAVE :: store(stack_size), pos= 0
```

```
  CONTAINS
```

```
    SUBROUTINE push(i)
```

```
      ...
```

```
    END SUBROUTINE push
```

```
END MODULE stack
```

Programme utilisant ce module :

```
PROGRAM StackUser
```

```
USE stack  ! Place avant tout le reste
```

```
IMPLICIT NONE
```

```
  ...
```

```
    CALL push(14); CALL push(21);
```

```
  ...
```

```
END PROGRAM StackUser
```

# Quelques fonctions intrinsèques utiles (i)

- Les types prédéfinis en F90 sont en fait des noms génériques renfermant chacun un certain nombre de **variantes** ou **sous-types** que l'on peut **sélectionner** à l'aide du **paramètre** `KIND` lors de la déclaration des objets.

- Fonction intrinsèque `SELECTED_INT_KIND(r)`

Elle retourne un entier qui correspond au sous-type permettant de représenter les entiers  $n$  tels que :

$$-10^r < n < 10^r$$

- Fonction intrinsèque `SELECTED_REAL_KIND(p, r)` ( $p$ =précision et  $r$ =étendue).

Elle retourne un entier qui correspondant au sous-type permettant de représenter les réels  $x$  répondant à la demande avec :

$$10^{-r} < |x| < 10^{+r}$$

## Exemple

! On décide que les entiers  $n, m$  sont  $< 99$

```
integer, parameter :: p = selected_int_kind(2)
```

```
integer(kind=p) :: n, m
```



## Quelques fonctions intrinsèques utiles (ii)

`TINY (x)` : plus petite valeur réelle représentable dans le sous-type de `x` (limite d'underflow).

`HUGE (x)` : plus grande valeur réelle ou entière représentable dans le sous-type de `x` (limite d'overflow).

# Aspects obsolètes en F90

1. IF arithmétique : IF (ITEST) 10,11,12
2. Branchement au END IF depuis l'extérieur (H.N.95)
3. Boucles DO pilotées par réels (H.N.95)
4. Partage d'une instruction de fin de boucle
5. Fins de boucles autres que CONTINUE ou END DO
6. ASSIGN et le GO TO assigné (H.N.95)
7. ASSIGN d'une étiquette de FORMAT (H.N.95)
8. RETURN multiples
9. PAUSE (H.N.95)
10. Format d'édition Hn (H.N.95)

(H.N.95) : aspect devenant Hors Norme 95.

# Principales nouveautés de la norme 95

1. Bloc `FORALL`
2. Attributs `PURE` et `ELEMENTAL` pour certaines procédures
3. Fonction intrinsèque `NULL()` pour forcer un pointeur à l'état nul
4. Valeur initiale par défaut pour les composantes d'un type dérivé
5. Fonction intrinsèque `CPU_TIME`
6. Bloc `WHERE` : imbrication possible
7. Expressions d'initialisation étendues
8. `MAXLOC/MINLOC` : ajout de l'argument `dim`

*Etc ...*

Futur = Fortran 2003 (+ orienté objet : héritage ...)

# Aspects obsolètes en F95

1. Le "format fixe" du source

⇒ "format libre".

2. Le `GO TO` calculé

⇒ `SELECT CASE`.

3. L'instruction `DATA` placée au sein des instructions exécutables

⇒ avant les instructions exécutables.

4. *Statement functions*

(`sin_deg(x)=sin(x*3.14/180.)`)

⇒ procédures internes.

5. Le type `CHARACTER*...` dans les déclarations

⇒ `CHARACTER(LEN=...)`.

6. Le type `CHARACTER(LEN=*)` de longueur implicite en retour d'une fonction

⇒ `CHARACTER(LEN=len(str))`.

# Conseils pour passer de F77 à F90

1. S'assurer de la fiabilité du code de départ  
(passer en **IMPLICIT NONE** ...)

2. Passer en format libre

3. Eliminer les aspects obsolètes de F77  
(détection à la compilation grâce à des options,  
exemple pour xlf :  
`q1langlvl=90std/95std/95pure/...`)

4. Créer des modules, mettre en oeuvre des interfaces (réfléchir au regroupement des sous-programmes, à l'arborescence des modules ...)

5. Retoucher les listes d'arguments  
(préciser les vocations, tableaux à profil implicite,  
passage par mots-clé)

6. Utiliser les nouvelles possibilités pour les tableaux et les fonctions intrinsèques

Remarque : il existe des outils d'aide à la conversion  
(ex NEC : Trans90 de PSUITE ...)

# Références

## A la bibliothèque ECP

- DELANNOY C. *Programmer en Fortran 90 Guide complet* (1997)
- DUBESSET M., VIGNES J. *Les Spécificités du Fortran 90* (1990)
- LIGNELET P. *Manuel complet du langage Fortran 90 et Fortran 95* (1996)
- LIGNELET P. *Structures de données et leurs algorithmes avec Fortran 90 et Fortran 95* (1996)
- METCALF M., REID J., *Fortran 90/95 explained* (1996)

## Sur Internet

- [www.liv.ac.uk/HPC/HTMLFrontPageF90.html](http://www.liv.ac.uk/HPC/HTMLFrontPageF90.html)
- [www.idris.fr](http://www.idris.fr) dans les supports de cours