

Architecture des Ordinateurs

Introduction

Licence Informatique - USTL

David Simplot
simplot@fil.univ-lille1.fr



À propos du cours



- Site web du cours :
 - <http://www.lifl.fr/~simplot/ens/archi>
- Les TD commencent la semaine du 15/10
- Les TP commencent la semaine du 22/10
- Évaluation :
 - Trois DS en Travaux Dirigés
 - Un projet en Travaux Pratiques (en Assembleur)
 - contrôle individuel sur machine
 - Un examen en janvier

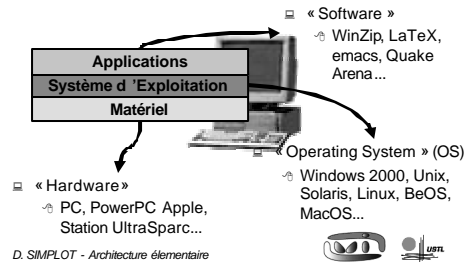
D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



2

Objectifs (1/2)

- Comment fonctionne un ordinateur ?

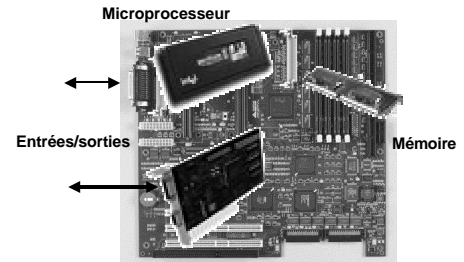


D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



3

Objectif (2/2)



D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



4

Plan du cours



- Introduction
 - Objectifs, Plan, Historique
- Partie I : Concepts de Base
- Partie II : Le Microprocesseur
- Partie III : Liens avec le Système d'Exploitation
- Partie IV : Gestion de la mémoire et des E/S

D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



5

Historique (1/7)

- Préhistoire
 - 500 Apparition des premiers outils pour calculer
 - bouliers, abaque
 - 1632 invention de la règle à calcul
 - 1642 Pascal invente la « Pascaline »
 - 1833 Machine de Babbage
 - 1854 Boole publie un ouvrage sur la logique
 - 1904 invention du tube à vide
 - 1937 Alan Turing publie des articles sur les fonctions calculables
 - 1943 Création du ASCC Mark I (Harvard - IBM)
 - Automatic Sequence-Controlled Calculator
 - 1945 naissance du ~~bug~~ **Bogue !**

D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



6

Historique (2/7)

Les premiers ordinateurs

- ↪ 1946 Création de l'ENIAC
 - Electronic Numerical Integrator and Computer
 - architecture Von Neuman
- ↪ 1947 invention du transistor
- ↪ 1956 premier ordinateur à transistors le : TRADIC (Bell)
- ↪ 1958 premier circuit intégré créé par Texas Instrument
- ↪ 1960 premier jeu sur ordinateur : SpaceWar!
- ↪ 1964 langage de programmation BASIC
- ↪ 1968 invention de la souris (Stanford)
- ↪ 1969 Systèmes d'exploitation
 - MULTICS puis UNIX (Bell)



Historique (3/7)

L'informatique dans un garage

- ↪ 1971 ARPANET (ancêtre de l'internet)
- ↪ 1971 Intel commercialise le premier microprocesseur
 - le 4004 (4 bits, 108 KHz, 2300 transistors en 10 microns)...
- ↪ 1972 Intel sort le 8008 (8 bits, 200 KHz, 3500 transistors)
- ↪ 1972 Bill Gates et Paul Allen fondent Traff-of-Data
- ↪ 1973 Gary Kildall écrit le système d'exploitation CP/M
- ↪ 1973 Invention du C pour le développement d'UNIX
- ↪ 1974 le français François Moreno invente la carte à puce
- ↪ 1974 Motorola commercialise son 1er processeur
 - le 6800 (8 bits)
- ↪ 1974 Intel sort le 8080 (8 bits,)



Historique (4/7)

L'informatique dans un garage (suite)

- ↪ 1975 Traf-of-Data devient Micro-Soft
- ↪ 1976 Steve Jobs et Steve Wozniak commercialisent l'Apple Computer (à base de MOS Tech. 6502)
- ↪ 1976 Zilog sort le Z80
 - 8bits, 2.5MHz



Micro-informatique

- ↪ 1978 Intel lance son 8086
 - (16bits, 4.7 MHz, 29000 transistors à 3 microns)
- ↪ 1979 Taito sort le jeu Space Invaders...
- ↪ 1979 Motorola commercialise le 68000
 - 16/32 bits, 68000 transistors
- ↪ 1980 Sinclair sort le ZX80 à base de Z80...



Historique (5/7)

Micro-Informatique (suite)

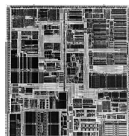
- ↪ 1980 IBM sous-traite le système d'exploitation de sa future machine (à base de 8086) à Microsoft...
 - QDOS → 86-DOS → MS-DOS
- ↪ 1982 Intel commercialise le 80286
 - 16 bits, 6 MHz, 134000 transistors
- ↪ 1982 Microsoft édite une version MS-DOS pour compatibles!
- ↪ Sony et Phillips inventent le CD-ROM
- ↪ 1984 Apple sort le Macintosh avec une interface graphique conviviale...
- ↪ ...

Historique (6/7)

1971, le 4004
4 bits, 108 KHz
2300 transistors (10 microns)



30 ans

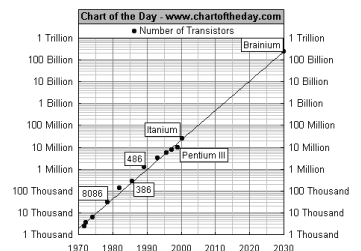


<http://histoire.info.free.fr>
<http://www.intel.com>

2001, le pentium IV
64 bits - 1.4 GHz
42 millions de transistors (0,18 microns)

Historique (7/7)

Loi de Moore



Architecture des Ordinateurs

Partie I : Concepts de Base

1. Qu'est-ce qu'un ordinateur ?

David Simplot
simplot@fil.univ-lille1.fr



Au sommaire...

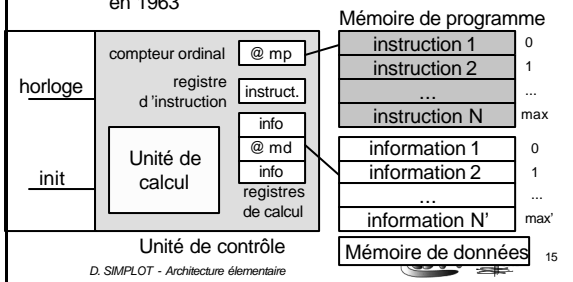
- ▣ **Modèle de Von Neuman / architecture réelle**
- ▣ Représentation de l'information
- ▣ Algèbre de Boole et fonctions booléennes
- ▣ Conclusion

D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



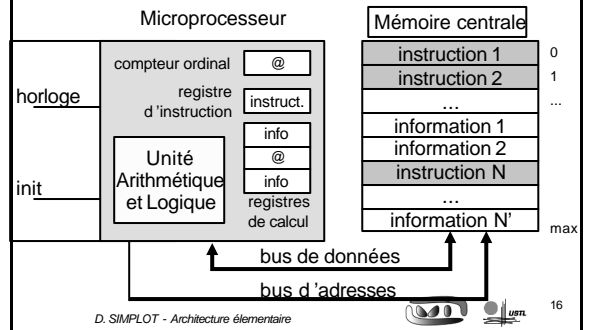
Modèle de Von Neuman

- ▣ inventé par le mathématicien hongrois Von Neuman en 1963



D. SIMPLOT - Architecture élémentaire

Architecture réelle



D. SIMPLOT - Architecture élémentaire

Instruction ou information ?

- ▣ Qu'est-ce qui fait la différence entre une instruction ou une information ?
- ▣ Qu'est-ce qu'une information ?
- ▣ Dans un ordinateur, il n'y a que des 0 ou des 1
 - ☞ courant → 1
 - ☞ pas de courant → 0
 - ☞ on parle de **bit** pour binary digit
- ▣ En mémoire, on a des mots binaires d'une taille fixée par le microprocesseur (ex. 8 bits, 16 bits,...)

D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



Au sommaire...

- ▣ Modèle de Von Neuman / architecture réelle
- ▣ **Représentation de l'information**
 - ☞ **Systèmes de numération**
 - ☞ Nombres binaires
- ▣ Algèbre de Boole et fonctions booléennes
- ▣ Conclusion

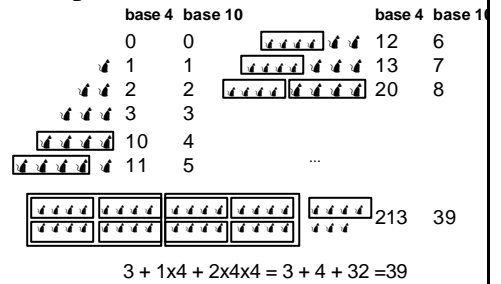
D. SIMPLOT - Architecture élémentaire



Système de numération (1/7) Exemple Base 4

- En base 10 (décimale), on utilise les chiffres :
 - 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9
- En base 4, on utilise les chiffres :
 - 0, 1, 2, 3

Système de numération (2/7) Exemple Base 4



Système de numération (3/7) Base B

- Système par position:
 - $d_{n-1}d_{n-2} \dots d_1 d_0 , d_{-1} \dots d_{-m}$
 - ex : base 4 : 301,23 (n=3, m=4)
 - $(N)_B = \underbrace{d_{n-1}B^{n-1} + d_{n-2}B^{n-2} + \dots + d_1B^1 + d_0B^0}_{\text{Partie entière}} + \underbrace{d_{-1}B^{-1} + \dots + d_{-m}B^{-m}}_{\text{Partie fractionnaire}}$
 - ex : $(301,23)_4 = 3 \cdot 4^2 + 0 \cdot 4^1 + 1 \cdot 4^0 + 2 \cdot 4^{-1} + 3 \cdot 4^{-2}$
 $3 \cdot 16 + 0 \cdot 4 + 1 \cdot 1 + 2 \cdot 0,25 + 3 \cdot 0,0625 = 49,3125$
- B = base
- d_i = valeur du $i^{\text{ème}}$ chiffre à la gauche de virgule
- d_j = valeur du $j^{\text{ème}}$ chiffre à la droite de la virgule
- n = nombre de chiffres entiers dans N
- m = nombre de chiffres fractionnaires dans N

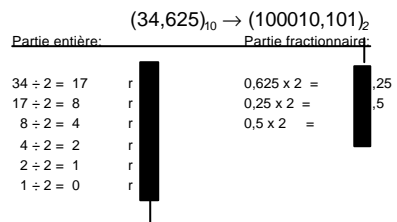
Système de numération (4/7) Systèmes les plus utiles

- B = 10 (Décimal)
 - chiffres : (0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9)
- B = 2 (Binaire)
 - chiffres : (0, 1)
- B = 8 (Octal)
 - chiffres : (0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7)
- B = 16 (Hexadécimal)
 - chiffres : (0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F)

Système de numération (5/7) Conversions

- Comment passer d'un système de numération à l'autre (changement de base)?
- Algorithme 1: Définition
 - favorable pour les conversions vers le système décimal
 - $(N_1)_A \rightarrow (N_2)_{10}$
- Algorithme 2: Divisions et multiplications successives
 - favorable pour les conversions à partir du système décimal
 - $(N_1)_{10} \rightarrow (N_2)_B$
 - $(34,625)_{10} \rightarrow (?)_2$

Système de numération (6/7) Exemple de conversion



Système de numération (7/7)

Binaire \leftrightarrow Hexadécimal

- ❑ Binaire \rightarrow Hexadécimal
 - ↪ Il faut former des groupes de 4 bits en commençant au point.
 - ↪ Chaque groupe de 4 bits représente directement un chiffre hexadécimal.
- ❑ Hexadécimal \rightarrow Binaire
 - ↪ Il faut convertir chaque chiffre hexadécimal à son équivalent binaire (4 bits).
- ❑ ex : 0000 \leftrightarrow 0 0101 \leftrightarrow 5 1010 \leftrightarrow A

Au sommaire...

- ❑ Modèle de Von Neuman / architecture réelle
- ❑ **Représentation de l'information**
 - ↪ Systèmes de numération
 - ↪ **Nombres binaires**
- ❑ Algèbre de Boole et fonctions booléennes
- ❑ Conclusion

Nombres binaires (1/8)

non-signés à virgule fixe

- ❑ C'est la base 2 avec un nombre de chiffres avant la virgule fixé et un nombre de chiffres après la virgule fixé
 - ↪ $d_n \dots d_1 d_0, d_{-1} d_{-2} d_{-3} \dots d_{-m}$ avec n et m fixé
 - ↪ on « oublie » la virgule puisque l'on sait sa position...
 - ↪ cas particulier : $m=0$, ce sont les entiers naturels !
- ❑ $N = (00011010110)_{2(7,4)} = (?)_{10}$
 - ↪ Mot de 11 chiffres
 - ↪ Représentation en virgule fixe, avec 4 chiffres pour la partie fractionnaire
- ❑ Rappel : en base 2, un chiffre = un bit (**B**inary **d**igIT)

Nombres binaires (2/8)

Exemple mots de 3 bits

	n=3 m=0	n=2 m=1	n=1 m=2	n=0 m=3
000	0	0	0	0
001	1	0,5	0,25	0,125
010	2	1	0,5	0,25
011	3	1,5	0,75	0,375
100	4	2	1	0,5
101	5	2,5	1,25	0,625
110	6	3	1,5	0,75
111	7	3,5	1,75	0,875

Nombres binaires (3/8)

Comparaison

- ❑ Comment savoir si $a < b$ où a et b sont des nombres binaires ?
- ❑ On compare bit à bit en commençant par la gauche.
- ❑ Le premier qui a un 0 alors que l'autre est à 1 est le plus petit...
 - ↪ 01001 est plus petit que 01011 (9 < 11)

000	
001	
010	
011	
100	
101	
110	
111	

↓

Nombres binaires (4/8)

Addition

- ❑ Pour n et m fixés (par exemple $n=4$ et $m=0$)

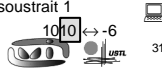
	1				
	0 1 1 0	6			
+	0 1 0 1	5			
	1 0 1 1	11			
=					

- ❑ Quels que soient n et m , c'est toujours la même technique...
- ❑ Attention au débordement : avec $n=4$ et $m=0$, on ne peut pas faire $6+11$ ($0110+1011=1\ 0001$).

Nombres binaires (5/8)

Nombres signés

- 3 façons de représenter +/- N avec n bits:
 - ⊛ Module et signe (noté M&S)
 - on utilise le bit le plus à gauche pour représenter le signe
 - ex : (n=4, m=0) 0011 ↔ 3 1011 ↔ -3
 - ⊛ Complément à 1 (noté Cà1)
 - pour un nombre négatif, on prend la représentation de la partie entière et on inverse tous les bits
 - ex : (n=4, m=0) 0100 ↔ 4 1011 ↔ -4
 - ⊛ Complément à 2 (noté Cà2)
 - idem, mais avant d'inverser, on soustrait 1
 - ex : (n=4, m=0) 0100 ↔ 4 1010 ↔ -6



Nombres binaires (6/8)

Exemples de nombres signés

n=3, m=0

	M&S	Cà1	Cà2
011	3	3	3
010	2	2	2
001	1	1	1
000	0	0	0
111	-3	-0	-1
110	-2	-1	-2
101	-1	-2	-3
100	-0	-3	-4



Nombres binaires (7/8)

Addition binaire (par complément)

- Le bit signe est traité comme tous les autres bits (on les additionne!)
- La soustraction est un cas particulier de l'addition; les nombres négatifs sont traités comme des nombres à additionner.
- Addition par Cà1 (Retenue? +1)
 - ⊛ 0110 + 1110 = 1 0100 → +1 → 0101 6 + (-1) = 5
 - ⊛ 0001 + 1101 = 1110 → 1110 1 + (-2) = -1
- Addition par Cà2 (Directe)
 - ⊛ 0110 + 1111 = 1 0101 6 + (-1) = 5
 - ⊛ 0001 + 1110 = 1111 1 + (-2) = -1



Nombres binaires (8/8)

Dépassement de capacité

- Un dépassement de capacité survient lorsque les opérandes ont le même signe et le résultat a un signe différent de celui des opérandes.
- Ex. 7+3, mots de 4 bits, Cà2

$$\begin{array}{r}
 +7 \quad 0111 \\
 +3 \quad 0011 \\
 \hline
 (-5) \quad 1010
 \end{array}$$

- Nom anglais : **overflow**



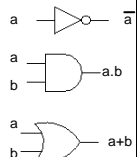
Au sommaire...

- Modèle de Von Neuman / architecture réelle
- Représentation de l'information
 - ⊛ Systèmes de numération
 - ⊛ Nombres binaires
- **Algèbre de Boole et fonctions booléennes**
- Conclusion



Algèbre de Boole

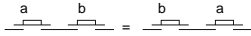
- Pour les preuves, voir sur le site
- Pour pouvoir manipuler des 0 et des 1, on n'a besoin que de trois opérations :
 - ⊛ Fonction **négation** (complémentation) « **NON** » (« NOT »)
 - noté avec une barre
 - $\overline{0} = 1$ et $\overline{1} = 0$
 - ⊛ Fonction **conjonction** « **ET** » (« AND »)
 - noté « . »
 - $0.0 = 0.1 = 1.0 = 0$ 1.1 = 1
 - ⊛ Fonction **disjonction** « **OU** » (« OR »)
 - noté « + »
 - $0+0 = 0$ 0+1 = 1+0 = 1+1 = 1



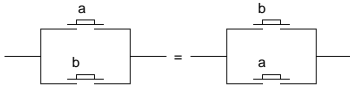
Axiomes de base (1/4)

- Commutativité :

$$\neg a \cdot b = b \cdot a$$



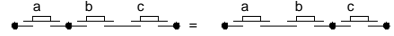
$$\neg a + b = b + a$$



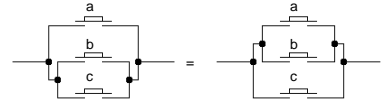
Axiomes de base (2/4)

- Associativité

$$\neg a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$$



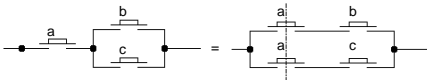
$$\neg a + (b + c) = (a + b) + c$$



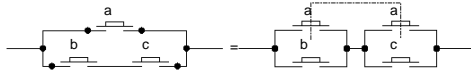
Axiomes de base (3/4)

- Distributivité :

$$\neg a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$$



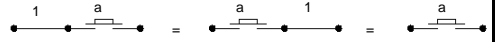
$$\neg a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$$



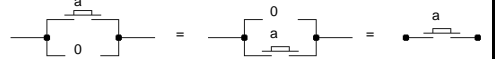
Axiomes de base (4/4)

- Éléments neutres

$$\neg 1 \cdot a = a \cdot 1 = a$$



$$\neg 0 + a = a + 0 = a$$



- Complément

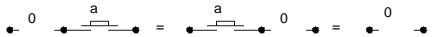
$$\neg a \cdot \bar{a} = 0$$

$$a + \bar{a} = 1$$

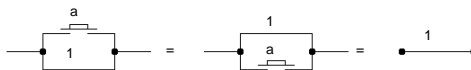
Propriétés (1/2)

- Élément absorbant :

$$\neg a \cdot 0 = 0 \cdot a = 0$$



$$\neg a + 1 = 1 + a = 1$$



- Absorption :

$$\neg a \cdot (a + b) = a \quad a + (a \cdot b) = a$$

Propriétés (2/2)

- Idempotence :

$$\neg a \cdot a = a \quad a + a = a$$

- Involution :

$$\neg \bar{a} = a$$

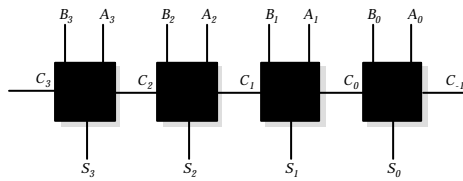
- Théorème de De Morgan :

$$\neg a \cdot b = \bar{a} + \bar{b} \quad a + b = \overline{\bar{a} \cdot \bar{b}}$$

- Exercice :** montrer ces propriétés à partir des axiomes...

Additionneur

- ▣ Additionneur parallèle de 4 bits
- ▣ AE = Additionneur Élémentaire



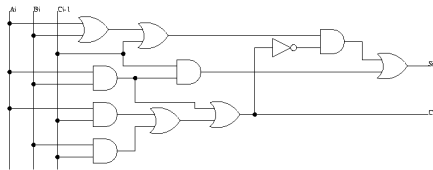
Additionneur élémentaire (1/2)

- ▣ La table de vérité d'un additionneur élémentaire est

A _i	B _i	C _{i-1}	C _i	S _i
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

- ▣ le nombre de 1 (en entrée) est impair \leftrightarrow $S_i=1$
 - $\rightarrow S_i = A_i \oplus B_i \oplus C_{i-1}$
- ▣ le nombre de 1 est supérieur (strictement) à 1 $\leftrightarrow C_i=1$
 - $\rightarrow C_i = A_i B_i + A_i C_{i-1} + B_i C_{i-1}$

Additionneur élémentaire (2/2)



Au sommaire...

- ▣ Modèle de Von Neuman / architecture réelle
- ▣ Représentation de l'information
 - \rightarrow Systèmes de numération
 - \rightarrow Nombres binaires
- ▣ Algèbre de Boole et fonctions booléennes
- ▣ **Conclusion**

En conclusion

- ▣ En TD :
 - \rightarrow arithmétique et logique binaire
- ▣ Les TP ne commencent pas cette semaine !