



**POLYTECH**<sup>°</sup>  
NICE SOPHIA



UNIVERSITÉ  
CÔTE D'AZUR

# Systemes à Microprocesseurs

*Cycle Ingénieur Troisième Année*

Yoann Charlon

# Plan

- Ch1 – Représentation de l'information
- Ch2 – ARM Instruction Set Architecture
- Ch3 – Accès aux données
- Ch4 – Programmation structurée
- Ch5 – Cycle d'exécution
- Ch6 – Codage binaire
- Ch7 – Microcontrôleur ARM Cortex-M

# Représentation de l'information

- Représentation de l'information
  - Opérations sur les données

# Représentation de l'information

- Types de données de base
  - Nombres entiers (0, -23, 10, 6, 65635)
  - Nombres réels (0.3, -3.2, 5, 10e3)
  - Booléens (true, false)
  - Caractères ('a', 'b', '?', '&', '0')
- Systèmes de numération
  - Décimal: 0 ... 9, décomposition en puissances de 10
  - Hexadécimal: 0 à 9 et A...F, décomposition en puissances de 16
  - Binaire: 0 ou 1, décomposition en puissances de 2
- Décimal et hexadécimal sont utilisables pour l'être humain
- La représentation binaire est utilisable par l'ordinateur

# Représentation de l'information

- Mot binaire
  - Bit (Binary digit)
  - Quartet (nibble)      4 bits
  - Octet (byte)      8 bits
- Terminologie utilisée sur les processeurs 32-bit (y compris ARM)
  - Demi-mot (half-word)      16 bits
  - Mot (word)      32 bits
  - Double-mot (double word)      64 bits
- /!\ la terminologie peut changer d'une famille à l'autre
  - Motorola, Intel
    - word 16 bits, long word 32 bits, quad word 64 bits

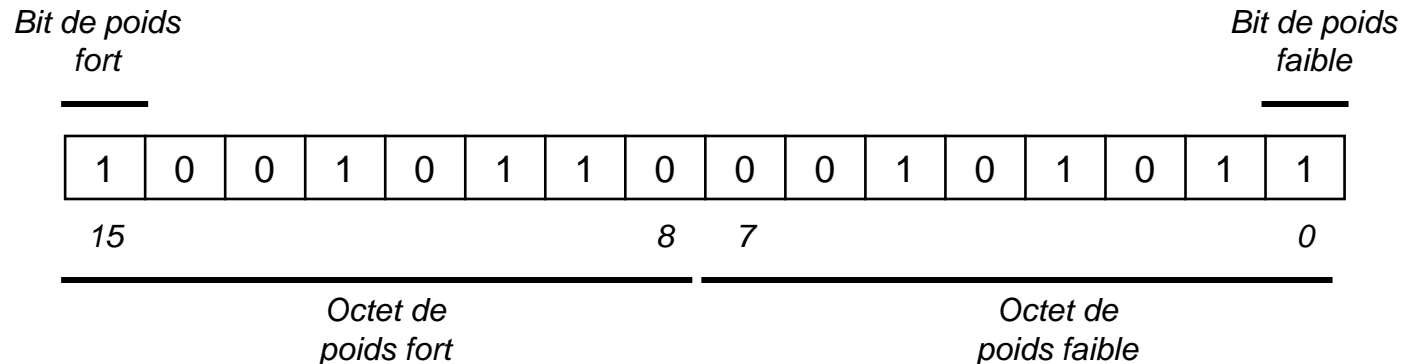
# Représentation des nombres entiers

- Binaire pur sur n bits
  - Représentation des entiers entre 0 et  $2^n - 1$
  
- Exemples (sur 8 bits):
  - $(00000000)_{\text{bin}} = (0)_{\text{dec}}$
  - $(11111111)_{\text{bin}} = (2^8 - 1)_{\text{dec}} = (255)_{\text{dec}}$
  - $(11001001)_{\text{bin}} = 1 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 0 \times 2^5 + 0 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0$   
 $= (128 + 64 + 8 + 1)_{\text{dec}}$   
 $= (201)_{\text{dec}}$

# Représentation des nombres entiers

## ■ Vocabulaire

- Bit de poids fort: bit le plus significatif (MSB, Most Significant Bit)
- Bit de poids faible: bit le moins significatif (LSB, Least Significant Bit)



# Représentation des nombres entiers signés

- Nombre entier signé : signe = bit de poids forts
  - Poids fort à 0 => nombre positif
  - Poids fort à 1 => nombre négatif
- Représentation des entiers signés entre  $-2^{n-1}$  et  $2^{n-1}-1$ 
  - Nombres positifs: correspondance directe avec le binaire pur
  - Nombres négatifs: conversion nombre positif vers négatif avec **complément A2**
- Méthode pour prendre l'opposé d'un nombre en complément à deux
  - Complémenter (=inverser) bit à bit (complément A1)
  - Puis on ajoute 1 au résultat (complément A2)



# Représentation des nombres entiers

## ■ Complément à deux sur n bits

### ■ Exemples (sur 8 bits)

- $(10000000)_{\text{bin}} = (-128)_{\text{dec}}$

- $(11111111)_{\text{bin}} = (-1)_{\text{dec}}$

- $(00000000)_{\text{bin}} = (0)_{\text{dec}}$

- $(01111111)_{\text{bin}} = (127)_{\text{dec}}$

- $(5)_{\text{dec}} = (00000101)_{\text{bin}}$

- $(-5)_{\text{dec}} = (00000101)_{\text{bin}} + 1 = (11111010)_{\text{bin}} + 1 = (11111011)_{\text{bin}}$

# Représentation des nombres entiers

Décimal	Binaire pur	Complément à deux
255	11111111	
...	...	
129	10000001	
128	10000000	
127	01111111	<u>0</u> 1111111
...	...	...
3	00000011	<u>0</u> 0000011
2	00000010	<u>0</u> 0000010
1	00000001	<u>0</u> 0000001
0	00000000	<u>0</u> 0000000
-1		<u>1</u> 1111111
-2		<u>1</u> 1111110
-3		<u>1</u> 1111101
...		...
-127		<u>1</u> 0000001
-128		<u>1</u> 0000000

# Représentation des nombres entiers

- Correspondance entre binaire et hexadécimal
  - Un chiffre hexadécimal pour 4 bits
  - Exemples:
    - $(53)_{\text{hex}} = (0101\ 0011)_{\text{bin}}$
    - $(FF)_{\text{hex}} = (1111\ 1111)_{\text{bin}}$
  - Nombres négatifs
    - En décimal on fait figurer le signe –
    - En hexadécimal par convention, on traduit directement à partir du binaire
  - Exemple en complément à deux sur 8 bits
    - $(-1)_{\text{dec}} = (1111\ 1111)_{\text{bin}} = (FF)_{\text{hex}}$

# Représentation des caractères

## ■ Le code ASCII

- American Standard Code for Information Interchange
- 1 caractère = 1 octet
- Exemples:

Décimal	Caractère
---------	-----------

32	ESPACE
----	--------

33	!
----	---

34	"
----	---

35	#
----	---

36	\$
----	----

37	%
----	---

38	&
----	---

39	'
----	---

40	(
----	---

Décimal	Caractère
---------	-----------

48	0
----	---

49	1
----	---

...	...
-----	-----

57	9
----	---

...	...
-----	-----

65	A
----	---

66	B
----	---

...	...
-----	-----

90	Z
----	---

Décimal	Caractère
---------	-----------

91	[
----	---

92	\
----	---

63	]
----	---

...	
-----	--

...	
-----	--

97	a
----	---

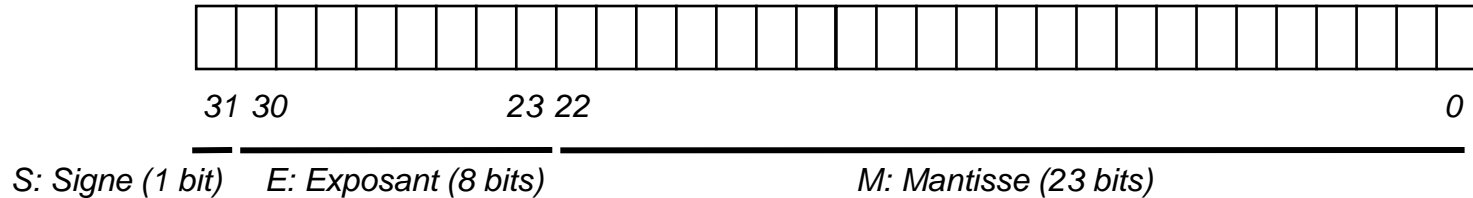
98	b
----	---

...	...
-----	-----

122	z
-----	---

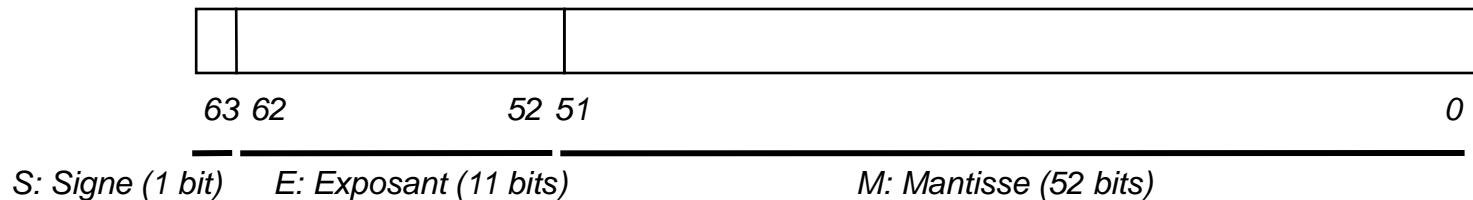
# Représentation des nombres réels

- Le standard IEEE 754 (32-bit, simple précision)



$$(-1)^S \cdot (1 + M/2^{23}) \cdot 2^{E-127}$$

- Le standard IEEE 754 (64-bit, double précision)



$$(-1)^S \cdot (1 + M/2^{52}) \cdot 2^{E-1023}$$

# Représentation des nombres réels

- Exemple avec standard IEEE 754 :

0 1000 1000 100 0001 0101 0100 0100 0101

- Signe: 0 positif
- Exposant:  $10001000 = (136)_{\text{dec}}$
- Mantisse:  $1000001\ 01010100\ 01000101 = (4281413)_{\text{dec}}$
- Résultat:  $(1 + 4281413/2^{23}) * 2^{136-127} =$   
 $= 1.5103842 * 2^9 = 773.31671$

# Représentation de l'information

- Représentation de l'information
  - Opérations sur les données

# Opérations arithmétiques

- Addition n bits

- Exemple

$$\begin{array}{r} \phantom{+} 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 0\ 1 \\ + 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1 \\ \hline 1\ 0\ 1\ 0\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0 \end{array}$$

- A chaque étape, on réalise la somme de trois bits
  - Un bit de chacun des deux opérandes
  - La retenue de l'étape précédente
- Bit d'état (=drapeau): C=1



# Opérations arithmétiques

- Addition de nombres signés

- Utilisation du complément à deux

$$\begin{array}{r} -5 \rightarrow 0000\ 0101 \rightarrow 1111\ 1010 + 1 \rightarrow 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1 \\ +\ 7 \qquad \qquad \qquad +\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 1\ 1 \\ \hline 2 \qquad \qquad \qquad 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0 \end{array}$$

- Indicateur d'état:  $C=1$

- La retenue sortante est ignorée dans le résultat
- Risque de débordement

# Opérations arithmétiques

- Addition de nombres signés

- Risque de débordement

	A+B=S	n-1	n-2				0
		1	1	1	1	1	
70	A	0	1	0	0	0	1
+ 95	+B	+ 0	1	0	1	1	1
<hr/>	<hr/>						
165	S	0	1	0	1	0	0

- bit d'état: C=0

- La retenue sortante est ignorée dans le résultat

- bit de débordement: V=1

- $V = A_{n-1} \cdot B_{n-1} \cdot S_{n-1} + A_{n-1} \cdot B_{n-1} \cdot S_{n-1}$

# Opérations arithmétiques

- Multiplication en binaire pur sur 8 bits

$$\begin{array}{r} 110 \\ \times 102 \\ \hline 220 \\ 000 \\ 110 \\ \hline 11220 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 01101110 \\ \times 01100110 \\ \hline 00000000 \\ 01101110 \\ 01101110 \\ 00000000 \\ 00000000 \\ 01101110 \\ 01101110 \\ 00000000 \\ \hline 010101111010100 \end{array}$$

# Opérations arithmétiques

- Multiplication en binaire pur sur 8 bits
  - Résultat sur  $2n$  bits
  - Combinaisons de décalages et d'additions
  - Opération coûteuse en temps de calcul
- Si l'un des deux nombres contient beaucoup de 0 et peu de 1, l'algorithme de multiplication peut devenir très inefficace.

# Opérations arithmétiques

- Multiplication en complément à deux

$$\begin{array}{r} -5 \\ \times 7 \\ \hline -35 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 1011 \\ \times 0111 \\ \hline 1011 \\ 1011 \\ 1011 \\ 0000 \\ \hline 1001101 \end{array}$$

# Opérations arithmétiques

- Multiplication en complément à deux
  - On obtient 77 !!
  - Conséquence: les circuits multiplieurs traitent différemment les opérations en binaire pur (nombres non signés) et les opérations en complément à deux (nombres signés).

# Opérations arithmétiques

- Décalages et rotations
  - Intérêts d'une opération de décalage
    - Multiplication ou division par des puissances de deux.
    - Multiplication rapide pour des nombres comprenant beaucoup de 0 et peu de 1.
  - Deux types de décalage
    - Décalage logique
    - Décalage arithmétique

# Opérations arithmétiques

## ■ Décalage logique

- $(72)_{\text{dec}} \gg 2 = (01001000)_{\text{bin}} \gg 2 = (00010010)_{\text{bin}} = (18)_{\text{dec}}$
- $(-4)_{\text{dec}} \gg 2 = (11111100)_{\text{bin}} \gg 2 = (00111111)_{\text{bin}} = (63)_{\text{dec}}$

## ■ Décalage arithmétique

- $(72)_{\text{dec}} \gg 2 = (01001000)_{\text{bin}} \gg 2 = (00010010)_{\text{bin}} = (18)_{\text{dec}}$
- $(-4)_{\text{dec}} \gg 2 = (11111100)_{\text{bin}} \gg 2 = (11111111)_{\text{bin}} = (-1)_{\text{dec}}$



# Opérations de comparaison

- Les quatre bits d'état:
  - C: Carry
  - V: oVerflow
  - Z: Zero
  - N: Negative
  
- Comment comparer deux nombres A et B ?
  - On calcule la différence  $A - B$
  - On utilise les indicateurs N, Z, C, V
    - $Z = 1, A = B$
    - $Z = 0, A \neq B$

# Opérations de comparaison

- Comparaison de nombres non signés
  - La soustraction génère une retenue lorsque  $A \geq B$ .

C	
0	$A < B$
1	$A \geq B$

C	Z	
0	-	$A \leq B$
-	1	
1	0	$A > B$

# Opérations de comparaison

- Comparaison de nombres signés

- On test le signe du résultat (N) en tenant compte d'un éventuel débordement (V).

N	V	
1	0	$A < B$
0	1	
1	1	$A \geq B$
0	0	

N	V	Z	
1	0	-	$A \leq B$
0	1	-	
-	-	1	
1	1	0	$A > B$
0	0	0	

# Opérations logiques

## ■ AND

- $(00000101)_{\text{bin}} \text{ AND } (00001111)_{\text{bin}} = (00000101)_{\text{bin}}$

## ■ OR

- $(00000101)_{\text{bin}} \text{ OR } (00000111)_{\text{bin}} = (00000111)_{\text{bin}}$

## ■ Exclusive OR

- $(00000101)_{\text{bin}} \text{ XOR } (00000111)_{\text{bin}} = (00000010)_{\text{bin}}$

## ■ Bit clear

- Mise à 0 de bits

- $(10000101)_{\text{bin}} \text{ BIC } (00000111)_{\text{bin}} = (10000000)_{\text{bin}}$

and	0	1
0	0	0
1	0	1

or	0	1
0	0	1
1	1	1

xor	0	1
0	0	1
1	1	0

A BIC B	0	1
0	0	0
1	1	0

← B