

Université Mohammed V-Agdal  
Faculté des sciences  
Département d'informatique

# Cours d'algorithmique

**Mohamed El Marraki**

Modules M5 SMIA

[marraki@fsr.ac.ma](mailto:marraki@fsr.ac.ma)

# Codage de l'information

1011101101011101010111100100100101101

# Plan

- Introduction
- Systèmes de numération et représentation des nombres
  - Systèmes de numération
  - Système de numération décimale
  - Représentation dans une base  $b$
  - Représentation **binaire**, **Octale** et **Hexadécimale**
  - Transcodage ou changement de base
- Codage des **nombre**s
  - Codage des **entiers positifs** ( **binaire pur** )
  - Codage des **entiers relatifs** ( **complément à 2** )
  - Codage des **nombre**s réels ( **virgule flottante** )
- Codage des **caractères** :
  - ASCII et
  - ASCII étendu,
  - Unicode , ...
- Codage du **son** et des **image**s

# Codage d'information

- Les informations traitées par les ordinateurs sont de différentes natures :
  - nombres, texte,
  - images, sons, vidéo,
  - programmes, ...
- Dans un ordinateur, elles sont toujours représentées sous forme binaire (BIT : Binary digIT)
  - une suite de 0 et de 1

# Codage d'information : -Définition-

## ■ Codage de l'information :

permet d'établir une **correspondance** qui permet **sans ambiguïté** de passer d'une représentation (dite **externe**) d'une information à une autre représentation (dite **interne** : sous forme binaire) de la même information, suivant un ensemble de **règle précise**.

## ■ Exemple :

- \* Le nombre 35 : **35** est la représentation **externe** du nombre **trente cinq**
- \* La représentation **interne** de 35 sera une suite de 0 et 1 ( **100011** )

# Codage d'information (suite)

- En informatique, Le codage de l'information s'effectue principalement en **trois étapes** :
  - L'information sera exprimée par une suite de **nombres (Numérisation)**
  - Chaque nombre est codé sous forme **binaire** (suite de **0** et **1**)
  - Chaque élément binaire est représenté par un état physique

# (Élément binaire → Etat physique)

- **Codage de l'élément binaire par un état physique**
  - **Charge électrique** (RAM : Condensateur-transistor) : Chargé (bit **1**) ou non chargé (bit **0**)
  - **Magnétisation** (Disque dur, disquette) : polarisation Nord (bit **1**) ou Sud (bit **0**)
  - **Alvéoles** (CDROM): réflexion (bit **1**) ou pas de réflexion (bit **0**)
  - **Fréquences** (Modem) : dans un signal sinusoïdal
    - Fréquence  $f_1$  (bit **1**) :  $s(t) = a \sin ( 2\pi f_1 t + \psi )$
    - Fréquence  $f_2$  (bit **0**) :  $s(t) = a \sin ( 2\pi f_2 t + \psi )$
  - ....

# Systeme de numération

- **Systeme de numération** décrit la façon avec laquelle les nombres sont **représentés**.
- **Un système de numération** est défini par :
  - Un **alphabet**  $A$  : ensemble de **symboles** ou **chiffres**,
  - Des **règles** d'écritures des nombres :  
**Juxtaposition** de symboles

# Exemples de Système de numération (1)

## ■ Numération Romaine

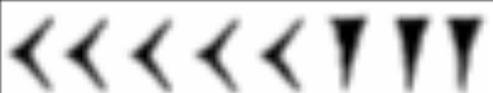
systeme romain	I	V	X	L	C	D	M
valeur decimal	1	5	10	50	100	500	1000

- Lorsqu'un symbole est placé à la **droite** d'un symbole plus fort que lui, sa valeur **s'ajoute** : CCLXXI → 271
- Lorsqu'un symbole est placé à la **gauche** d'un symbole plus fort que lui, on **retranche** sa valeur : CCXLIII → 243
- On ne place jamais **4 symboles** identique à la suite : 9 s'écrit IX et non VIIII
- La plus grand nombre exprimable est : 3999 (MMMCMXCIX)
- Système inadapté au calcul

# Exemples de Système de numération (2)

## ■ Numération **babylonienne**

- Chez les Babyloniens ( environ 2000 ans av.J.C. ), les symboles utilisés sont le **clou** pour l'unité et le **chevron** pour les dizaines. C'est un système de position.

2	9	12	53
			

- A partir de 60, la position des symboles entre en jeu :

- 204 : 

- 7392 : 

- Le nombre 60 constitue la base de ce système.

# Les chiffres arabes

Ce sont les arabes qui ont créé le "cifre" traduit par la suite en "zéro".

De plus, le mot chiffre est un dérivatif du mot cifre qui n'est autre que le fameux zéro créé par les arabes. Par ailleurs, sachez que les arabes, en créant les chiffres (1 2 3 4 5 6 7 8 9 0) par opposition aux chiffres romains (I II III IV V VI ...) et aux chiffres hindous (१ २ ३ ४ ५ ६ ७ ८ ९) qui manquent de ZERO,

# Les chiffres arabes

Ils ont procédé par une logique des plus scientifique :  
Il fallait représenter les chiffres en arabe on dit ARKAM qui est le pluriel de RAKM de manière à retrouver une correspondance entre la valeur du chiffre et sa typographie ou sa représentation symbolique.

Ils ont donc procédé en utilisant les angles.

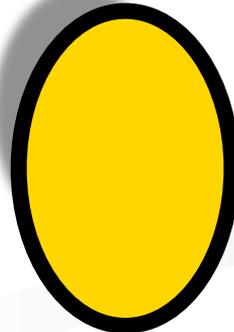
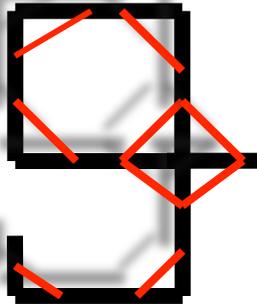
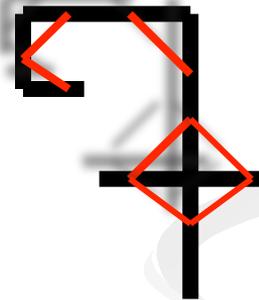
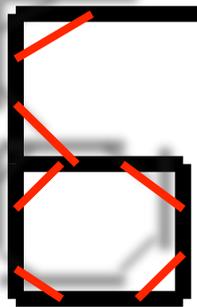
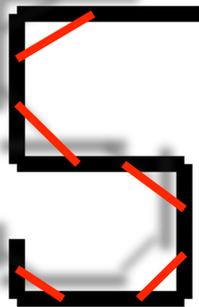
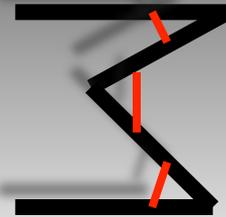
un seul angle dans le UN (1)

deux angles dans le DEUX (2 = Z)

trois angles dans le TROIS (3) et ainsi de suite.

Et la seule forme géométrique pour représenter le néant ou le rien en tant que chiffre et .. vous l'avez deviné .. le cercle ou le cifre (zéro en arabe)!

# Les chiffres arabes



# Exemples de Système de numération (3)

## ■ Numération **décimale** :

- C'est le système de numération le plus pratiqué actuellement.

- L'alphabet est composé de **dix** chiffres :

$$A = \{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\}$$

- Le nombre **10** est la **base** de cette numération

- C'est un système **positionnel**. Chaque position possède un **poids**.

- Par exemple, le nombre 4134 s'écrit comme :

$$4134 = 4 \times 10^3 + 1 \times 10^2 + 3 \times 10^1 + 4 \times 10^0$$

# Systeme de numération positionnel pondéré à base b

- Un système de numération **positionnel pondéré à base b** est défini sur un alphabet de **b** chiffres :

$$A = \{c_0, c_1, \dots, c_{b-1}\} \text{ avec } 0 \leq c_i < b$$

- Soit  $N = a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0$   $(b)$  : représentation en base b sur **n** chiffres

- $a_i$  : est un chiffre de l'alphabet de **poids i** (position i).
- $a_0$  : chiffre de poids **0** appelé le chiffre de **poids faible**
- $a_{n-1}$  : chiffre de poids **n-1** appelé le chiffre de **poids fort**

- La valeur de N en base 10 est donnée par :

$$N = a_{n-1} \cdot b^{n-1} + a_{n-2} \cdot b^{n-2} + \dots + a_0 \cdot b^0_{(10)}$$

# Bases de numération (Binaire, Octale et Hexadécimale)

- **Système binaire (b=2) utilise deux chiffres** : {0,1}
  - C'est avec ce système que fonctionnent les ordinateurs
- **Système Octale (b=8) utilise huit chiffres** : {0,1,2,3,4,5,6,7}
  - Utilisé il y a un certain temps en Informatique.
  - Elle permet de coder 3 bits par un seul symbole.

# Bases de numération (Binaire, Octale et Hexadécimale)

- **Systeme Hexadécimale (b=16) utilise 16 chiffres :**

$\{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9, A=10_{(10)}, B=11_{(10)}, C=12_{(10)},$   
 $D=13_{(10)}, E=14_{(10)}, F=15_{(10)}\}$

- Cette base est très utilisée dans le monde de la micro informatique.
- Elle permet de coder 4 bits par un seul symbole.

# Transcodage (ou conversion de base)

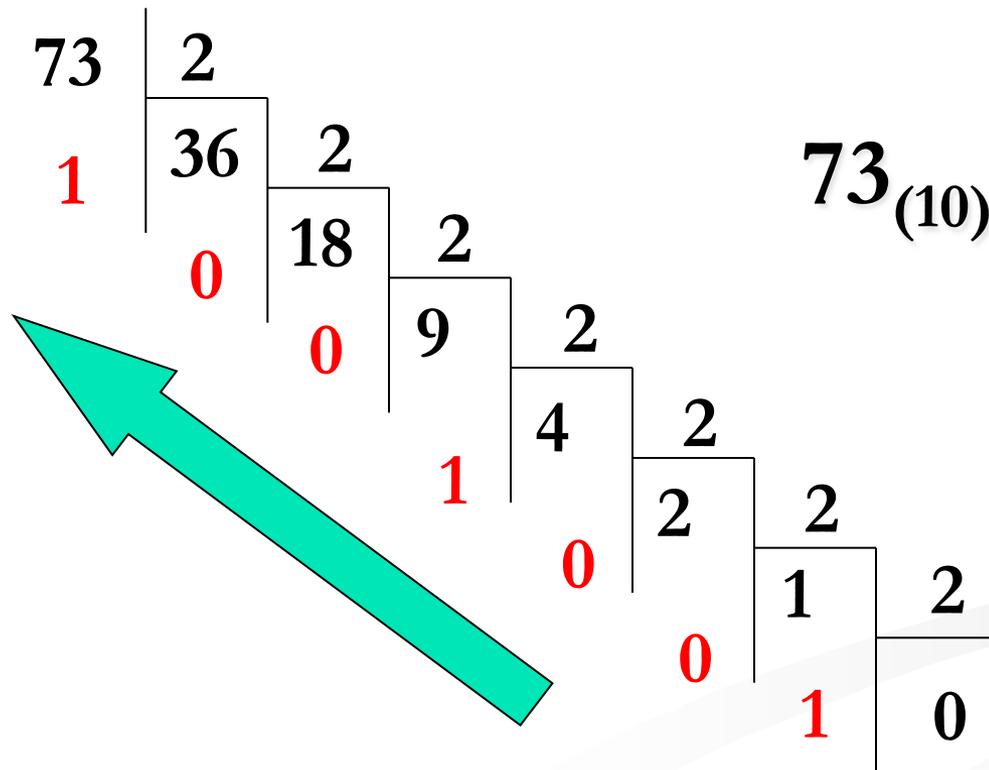
- Le transcodage (ou conversion de base) est l'opération qui permet de passer de la représentation d'un nombre exprimé dans une base à la représentation du même nombre mais exprimé dans une autre base.
- Par la suite, on verra les conversions suivantes:
  - Décimale vers Binaire, Octale et Hexadécimale
  - Binaire vers Décimale, Octale et Hexadécimale

# Changement de base de la base 10 vers une base $b$

- La règle à suivre est la division successive :
  - On divise le nombre par la base  $b$
  - Puis le quotient par la base  $b$
  - Ainsi de suite jusqu'à l'obtention d'un quotient nul
  - La suite des restes correspond aux symboles de la base visée.
  - On obtient en premier le chiffre de poids faible et en dernier le chiffre de poids fort.

# Exemple : décimale vers binaire

- Soit N le nombre d'étudiants d'une classe représenté en base décimale par :  $N = 73_{(10)}$
- Représentation en Binaire?

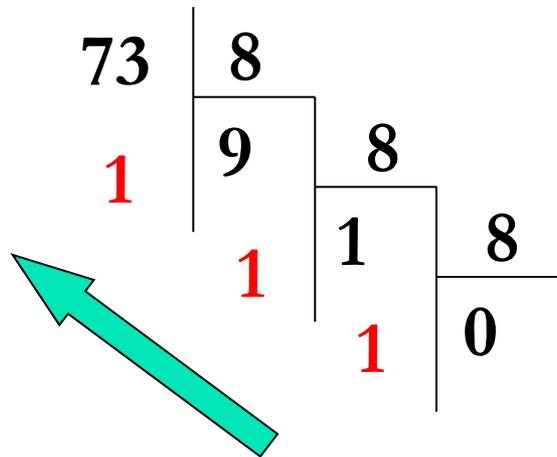


$$73_{(10)} = 1001001_{(2)}$$



# Exemple : décimale vers octale

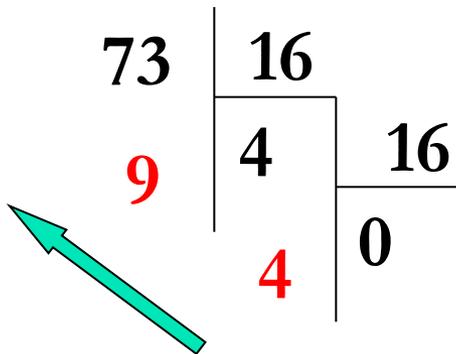
- Soit N le nombre d'étudiants d'une classe représenté en base décimale par :  $N = 73_{(10)}$
- Représentation en Octale?



■  $73_{(10)} = 111_{(8)}$

# Exemple : décimale vers Hexadécimale

- Soit N le nombre d'étudiants d'une classe représenté en base décimale par :  $N = 73_{(10)}$
- Représentation en Hexadécimale?

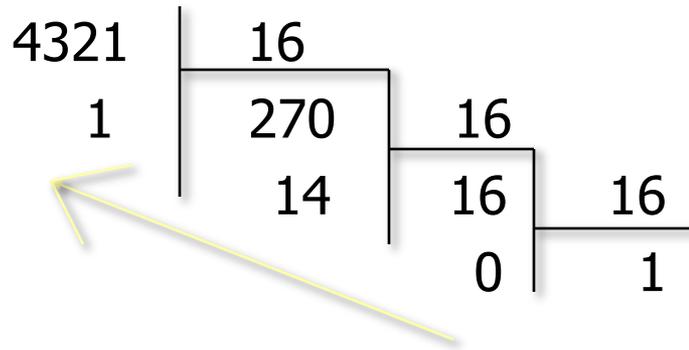


$$\blacksquare 73_{(10)} = 49_{(16)}$$

# Décimale → Hexadécimale

On prend les restes de la division successive de n par 16,

Exemple:



$$4321_{10} = 10E1_{16}$$

# de la base binaire vers une base b

## -Solution 1-

### ■ Première solution :

- convertir le nombre en **base binaire** vers la **base décimale** puis convertir ce nombre en **base 10** vers la **base b**.

### ■ Exemple :

- $10010_{(2)} = ?_{(8)}$

- $10010_{(2)} = 2^4 + 2_{(10)} = 18_{(10)} = 2 * 8^1 + 2 * 8^0_{(10)} = 22_{(8)}$

# Binaire → Décimale

On utilise la formule,

Exemple :

$$\begin{aligned}10011010_2 &= 1 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 0 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 \\ &= 128 + 16 + 8 + 2 \\ &= 154_{10}\end{aligned}$$

# de la base binaire vers une base b

## -Solution 2-

- **Deuxième solution :**
  - **Binaire vers décimale : par définition**
  - **Binaire vers octale : regroupement** des bit en des sous ensemble de **trois bits** puis remplacé chaque groupe par le symbole correspondant dans la base 8. (**Table**)
  - **Binaire vers Hexadécimale : regroupement** des bit en des sous ensemble de **quatre bits** puis remplacé chaque groupe par le symbole correspondant dans la base 16. (**Table**)

# Correspondance Octale \ Binaire

**Symbole Octale      suite binaire**

<b>0</b>	<b>000</b>
<b>1</b>	<b>001</b>
<b>2</b>	<b>010</b>
<b>3</b>	<b>011</b>
<b>4</b>	<b>100</b>
<b>5</b>	<b>101</b>
<b>6</b>	<b>110</b>
<b>7</b>	<b>111</b>

**Retour**

# Correspondance Hexadécimale | Binaire

S. Hexad.	suite binaire	S. Hexad.	suite binaire
<b>0</b>	<b>0000</b>	<b>8</b>	<b>1000</b>
<b>1</b>	<b>0001</b>	<b>9</b>	<b>1001</b>
<b>2</b>	<b>0010</b>	<b>A</b>	<b>1010</b>
<b>3</b>	<b>0011</b>	<b>B</b>	<b>1011</b>
<b>4</b>	<b>0100</b>	<b>C</b>	<b>1100</b>
<b>5</b>	<b>0101</b>	<b>D</b>	<b>1101</b>
<b>6</b>	<b>0110</b>	<b>E</b>	<b>1110</b>
<b>7</b>	<b>0111</b>	<b>F</b>	<b>1111</b>

**Retour**

# Les nombres en Hexadécimale

**0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F**  
**10 11 12 13 14 15 16 17 18 19**  
**1A 1B 1C 1D 1E 1F 20 21 22 23 ...**  
**...**

# Exemple : binaire vers décimale

- Soit N un nombre représenté en binaire par :  
 $N = 1010011101_{(2)}$
- Représentation Décimale?

$$\begin{aligned} N &= 1 \cdot 2^9 + 0 \cdot 2^8 + 1 \cdot 2^7 + 0 \cdot 2^6 + 0 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 \\ &= 512 + 0 + 128 + 0 + 0 + 16 + 8 + 4 + 0 + 1 \\ &= 669_{(10)} \end{aligned}$$

$$1010011101_{(2)} = 669_{(10)}$$

# Binaire → Octale

On regroupe les bits par blocs de trois en allant vers la gauche (on complète par des zéro a gauche si nécessaire),

Exemple :

$$\begin{aligned}n &= \mathbf{10110101100111}_2 = \mathbf{010\ 110\ 101\ 100} \\ &\quad \mathbf{111} \\ &= \mathbf{2\ 6\ 5\ 4\ 7} \\ &= \mathbf{26547}_8\end{aligned}$$

# Exemple : binaire vers octale

- Soit N un nombre représenté en base binaire par :

$$N = 1010011101_{(2)}$$

- Représentation Octale?

$$\begin{array}{cccc} N = & 001 & 010 & 011 & 101_{(2)} \\ & 1 & 2 & 3 & 5_{(8)} \end{array}$$

$$1010011101_{(2)} = 1235_{(8)}$$

# Binaire → Hexadécimale

On regroupe les bits par blocs de quatre en allant vers la gauche (on complète par des zéro a gauche si nécessaire),

Exemple :

$$\begin{aligned}n &= \mathbf{10110101100111_2} = \mathbf{0010 \ 1101 \ 0110} \\ &\quad \mathbf{0111} \\ &= \mathbf{2 \ D \ 6 \ 7} \\ &= \mathbf{2D67_{16}}\end{aligned}$$

# binaire vers Hexadécimale

- Soit N un nombre représenté en base binaire par :

$$N = 1010011101_{(2)}$$

- Représentation Hexadécimale?

$$N = 0010 \quad 1001 \quad 1101_{(2)}$$

$$= 2 \quad 9 \quad D_{(16)}$$

$$1010011101_{(2)} = 29D_{(16)}$$

# Hexadécimale → Binaire

Chaque chiffre sera remplacé par un bloc de quatre bits ( l' inverse de la méthode précédente),

Exemple :

$$\begin{aligned} n = \text{A17B}_{16} &= \begin{array}{cccc} \text{A} & \mathbf{1} & \mathbf{7} & \text{B} \\ \mathbf{1010} & \mathbf{0001} & \mathbf{0111} & \mathbf{1011} \end{array} \\ &= \mathbf{1010000101111011}_2 \end{aligned}$$

# Exercice

Décimal	Binaire	Hexadécimal	Octal
1	00000001	001	001
10			
	01100100		
		065	
			764

# Correction de l'exercice

Décimale	Binaire	Héxa.	Octale
<b>10</b>	<b>00001010</b>	<b>0A</b>	<b>012</b>
<b>100</b>	<b>01100100</b>	<b>064</b>	<b>144</b>
<b>101</b>	<b>01100101</b>	<b>065</b>	<b>145</b>
<b>500</b>	<b>11111010</b> <b>0</b>	<b>1F4</b>	<b>764</b>

# Plan

- Introduction
- **Systemes de numérotation et Codage des nombres**
  - Systemes de numérotation
  - Systeme de numération décimale
  - Représentation dans une base  $b$
  - Représentation **binaire**, **Octale** et **Hexadécimale**
  - Transcodage ou changement de base
- ***Codage des nombres***
  - ***Codage des entiers positifs (binaire pur )***
  - ***Codage des entiers relatifs (complément à 2 )***
  - ***Codage des nombres réels ( virgule flottante)***
- **Codage des caractères :**
  - ASCII et
  - ASCII étendu,
  - Unicode , ...
- **Codage du son et des images**

# Codage des entiers naturels (1)

- Utilisation du **code binaire pur** :

- L'entier naturel (positif ou nul) est représenté en base 2,

- Les **bits** sont **rangés** selon leur **poids**, on **complète** à **gauche** par des **0**.

- **Exemple** : sur un octet,  $10_{(10)}$  se code en binaire pur?

**0 0 0 0 1 0 1 0**<sub>(2)</sub>

# Codage des entiers positifs (2)

## ■ **Etendu** du codage binaire pur :

- Codage sur **n bits** : représentation des nombres de **0 à  $2^n - 1$**
- sur 1 octet (**8 bits**): codage des nombres de **0 à  $2^8 - 1 = 255$**
- sur 2 octets (**16 bits**): codage des nombres de **0 à  $2^{16} - 1 = 65535$**
- sur 4 octets (**32 bits**) : codage des nombres de **0 à  $2^{32} - 1 = 4\ 294\ 967\ 295$**

# Nombre de valeurs possibles

- **Avec des mots de  $n$  bits, il est possible de représenter  $2^n$  valeurs différentes. Par exemple :**
  - pour  $n=1$ , nous pouvons représenter deux valeurs 0 et 1.
  - Avec deux bits, nous pouvons représenter 4 valeurs codées, 00, 01, 10 et 11.
  - Avec trois bits, nous pouvons représenter 8 valeurs codées, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110 et 111.
  - Avec  $n$  bits, nous pouvons représenter  $2^n$  valeurs différentes.

# Nombre de valeurs possibles

**Inversement, pour coder  $n$  valeurs différentes, il faudra  $\lceil \lg(n) \rceil$  bits, où  $\lg(n)$  est le plus petit entier  $k$  tel que .**

$$2^{k-1} < n \leq 2^k$$

**Ainsi, pour coder 11 valeurs différentes, il faudra 4 bits car  $2^3 < 11 \leq 2^4$ .**

**On peut noter que dans ce cas 5 suites de bits seront inutilisées. (Car avec 4 bits on peut coder  $2^4 = 16$  valeurs différentes)**

# Arithmétique en base 2

- Les opérations sur les entiers s'appuient sur des tables d'addition et de multiplication :

Addition

0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	(1) 0



Retenu

Multiplication

0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

# Addition

la règle en binaire est :

$$0 + 0 = 0,$$

$$0 + 1 = 1,$$

$$1 + 0 = 1,$$

$$1 + 1 = 0 \text{ avec } 1 \text{ comme retenue}$$

$$1 + 1 + 1 = 1 \text{ avec } 1 \text{ comme retenue.}$$

Exemple :

$$\begin{array}{r} \phantom{+} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 0_2 \\ + 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 0 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1_2 \\ \hline = 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1_2 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} \phantom{+} \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 1 \phantom{0} 0_{16} \\ + 4 \phantom{0} A \phantom{0} 5 \phantom{0} C_{16} \\ \hline + E \phantom{0} B \phantom{0} 9 \phantom{0} 5_{16} \\ \hline = 1 \phantom{0} 3 \phantom{0} 5 \phantom{0} F \phantom{0} 1_{16} \end{array}$$

# Exemple (Addition)

- Addition binaire (8 bits)

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

- Addition binaire (8 bits) avec (débordement ou overflow) :

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

↑  
overflow

# Exemples

- Multiplication binaire

$$\begin{array}{r} 1011 \text{ (4 bits)} \\ * 1010 \text{ (4 bits)} \\ \hline 0000 \\ 1011 \phantom{.} \\ 0000 \phantom{.} \\ 1011 \phantom{.} \\ \hline 01101110 \end{array}$$

Sur 4 bits le résultat est faux

Sur 7 bits le résultat est juste

Sur 8 bits on complète à gauche par un 0

# Codage des entiers relatifs

- Il existe au moins trois façons pour coder :
  - code **binaire signé** (*par signe et valeur absolue*)
  - code **complément à 1**
  - code **complément à 2** (Utilisé sur ordinateur)

# Codage des nombres relatifs

## -Binaire signé-

- Le bit le plus significatif est utilisé pour représenter **le signe** du nombre :
  - si le bit le plus fort = **1** alors **nombre négatif**
  - si le bit le plus fort = **0** alors **nombre positif**
- Les autres bits codent **la valeur absolue** du nombre
- Exemple : Sur 8 bits, codage des nombres **-24 et -128** en (bs)
  - **-24** est codé en binaire signé par : **1 0 0 1 1 0 0 0**<sub>(bs)</sub>
  - **-128** hors limite → nécessite 9 bits au minimum

# Codage des nombres relatifs

## -Binaire signé- (suite)

- **Etendu de codage :**
  - Avec **n bits**, on code tous les nombres entre  
 $-(2^{n-1}-1)$  et  $(2^{n-1}-1)$
  - Avec **4 bits** : -7 et +7
- **Limitations du binaire signé:**
  - Deux représentations du zéro : + 0 et - 0
  - Sur 4 bits : +0 =  $0000_{(bs)}$ , -0 =  $1000_{(bs)}$
  - Multiplication et l'addition sont moins évidentes.

# Entiers relatifs

**Malheureusement, avec cette représentation, une soustraction de deux nombres  $a-b$  ne pourra pas se faire par l'addition de  $a$  et  $-b$ .**

**En effet, avec ce codage,  $-5$  serait codé sur 8 bits par  $10000101$  et si on effectue l'opération  $9+(-5)$ , on obtient comme résultat**

$$\begin{array}{r} 00001001 \\ + 10000101 \\ \hline \end{array}$$

**=  $10001110$  soit  $-14$  et non  $4$  !**

# Binaire signé (Exercices)

- Coder 100 et -100 en binaire signé sur 8 bits

$$100_{(10)} = (01100100)_{(bs)}$$

$$-100_{(10)} = (11100100)_{(bs)}$$

- Décoder en décimal  $(11000111)_{(bs)}$  et  $(00001111)_{(bs)}$

$$(11000111)_{(bs)} = -71_{(10)}$$

$$(00001111)_{(bs)} = 15_{(10)}$$

- Calculer : 1- 2 en binaire signé sur 8 bits

# Binaire signé (Exercices)

- **Calculer : 1- 2 en binaire signé sur 8 bits**

$$1 = 0000\ 0001$$

$$-2 = 1000\ 0010$$

$$1-2 = 1+(-2) : 0000\ 0001$$

$$\begin{array}{r} \hline + 1000\ 0010 \\ \hline \end{array}$$

$$= 1000\ 0011$$

On obtient -3 au lieu de -1

# Codage des entiers relatifs (code complément à 1)

- Aussi appelé **Complément Logique (CL)** ou **Complément Restreint (CR)** :
  - les nombres **positifs** sont codés de la même façon qu'en **binaire pure**.
  - un nombre **négalif** est codé en **inversant** chaque bit de la représentation de sa **valeur absolue**
- Le bit le plus significatif est utilisé pour représenter le signe du nombre :
  - si le bit le **plus fort** = 1 alors nombre **négalif**
  - si le bit le **plus fort** = 0 alors nombre **positif**

# Codage des entiers relatifs

## -code complément à 1- (suite)

■ Exemple : -24 en complément à 1 sur 8 bits

■  $|-24|$  en binaire pur  $\rightarrow 00011000_{(2)}$  puis

■ on inverse les bits  $\rightarrow 11100111_{(c\grave{a}1)}$

■ **Limitation :**

■ deux codages différents pour 0 (+0 et -0)

■ Sur 8 bits : +0 =  $00000000_{(c\grave{a}1)}$  et -0 =  $11111111_{(c\grave{a}1)}$

■ Multiplication et l'addition sont moins évidentes.

# Code Complément à 1 (Exercices)

- Coder 100 et -100 par complément à 1 (cà1) sur 8 bits

$$100_{(10)} = (01100100)_{(c\grave{a}1)}$$

$$-100_{(10)} = (10011011)_{(c\grave{a}1)}$$

- Décoder en décimal  $(11000111)_{(c\grave{a}1)}$  et  $(00001111)_{(c\grave{a}1)}$

$$(11000111)_{(c\grave{a}1)} = -56_{(10)}$$

$$(00001111)_{(c\grave{a}1)} = 15_{(10)}$$

- Calculer : 1 – 2 en complément à 1 sur 8 bits



# Codage des entiers relatifs -code complément à 2- (1)

- Aussi appelé Complément Vrai (CV) :
  - les nombres **positifs** sont codés de la même manière qu' en **binaire pure**.
  - un nombre **négatif** est codé en **ajoutant** la valeur **1** à son **complément à 1**
- Le **bit le plus significatif** est utilisé pour représenter le **signe** du nombre
- Exemple : -24 en **complément à 2** sur **8 bits**
  - 24 est codé par  $00011000_{(2)}$
  - -24 →  $11100111_{(c\grave{a}1)}$
  - donc -24 est codé par  $11101000_{(c\grave{a}2)}$

# Codage des entiers relatifs -code complément à 2- (2)

■ Un seul codage pour 0. Par exemple sur 8 bits :

- +0 est codé par  $00000000_{(cà2)}$
- -0 est codé par  $11111111_{(cà1)}$
- Donc -0 sera représenté par  $00000000_{(cà2)}$

■ Etendu de codage :

- Avec  $n$  bits, on peut coder de  $-(2^{n-1})$  à  $(2^{n-1}-1)$
- Sur 1 octet (8 bits), codage des nombres de -128 à 127
  - +0 = 00000000                      -0=00000000
  - +1 = 00000001                      -1=11111111
  - ...    ...
  - +127= 01111111                      -128=10000000

# Code Complément à 2

## -Exercices-

- Coder  $100_{(10)}$  et  $-100_{(10)}$  par complément à 2 sur 8 bits

$$100_{(10)} = 01100100_{(C\grave{a}2)}$$

$$-100_{(10)} = 10011010_{(C\grave{a}2)}$$

- Décoder en décimal  $11001001_{(C\grave{a}2)}$  et  $01101101_{(C\grave{a}2)}$

$$11001001_{(C\grave{a}2)} = -55_{(10)}$$

$$01101101_{(C\grave{a}2)} = 109_{(10)}$$

- Calculer : 1-2 en complément à 2 sur 8 bits

# Code Complément à 2

## -Exercices-

- **Calculer : 1- 2 en complément à 2 sur 8 bits**

$$1 = 0000\ 0001$$

$$-2 = 1111\ 1110$$

$$1-2 = 1+(-2) : \begin{array}{r} 0000\ 0001 \\ + 1111\ 1110 \\ \hline \end{array}$$

$$= 1111\ 1111$$

$$= 1111\ 1111$$

On obtient -1



# Codage des nombres Réels

# Codage des nombres réels

• Les formats de représentations des nombres réels sont :

• Format **virgule fixe**

• utilisé par les premières machines

• possède une partie '**entière**' et une partie '**décimale**' séparés par une virgule. La position de la virgule est fixe d'où le nom.

• Exemple : **54,25**<sub>(10)</sub> ; **10,001**<sub>(2)</sub> ; **A1,F0B**<sub>(16)</sub>

• Format **virgule flottante** (utilisé actuellement sur machine)

• défini par :  $\pm m . b^e$

✓ un signe + ou -

✓ une mantisse m (en virgule fixe)

✓ un exposant e (un entier relative)

✓ une base b (2,8,10,16,...)

✓ Exemple : **0,5425 . 10<sup>2</sup>**<sub>(10)</sub> ; **10,1 . 2<sup>-1</sup>**<sub>(2)</sub> ; **A0,B4.16<sup>-2</sup>**<sub>(16)</sub>

• ...

# Codage en Virgule Fixe (1)

- Etant donné une base  $b$

➤ un nombre  $x$  est représenté par :

- $x = a_{n-1}a_{n-2}\dots a_1a_0,a_{-1}a_{-2}\dots a_{-p} (b)$
- $a_{n-1}$  est le chiffre de poids fort
- $a_{-p}$  est le chiffre de poids faible
- $n$  est le nombre de chiffre avant la virgule
- $p$  est le nombre de chiffre après la virgule

- La valeur de  $x$  en base 10 est :  $x = \sum_{-p}^{n-1} a_i b^i$  (10)

- Exemple :

$$101,01_{(2)} = 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} = 5,25_{(10)}$$

# Codage en Virgule Fixe (2)

## Changement de base $10 \rightarrow 2$

- Le passage de la base 10 à la base 2 est défini par :
  - Partie **entière** est codée sur **p bits** (division successive par 2)
  - Partie **décimale** est codée sur **q bits** en **multipliant par 2** successivement jusqu' à ce que la partie **décimale** soit **nulle** ou le nombre de bits **q** est atteint.
- **Exemple** :  $4,25_{(10)} = ?_{(2)}$  format virgule fixe
  - ✓  $4_{(10)} = 100_{(2)}$
  - ✓  $0,25 \times 2 = 0,5 \rightarrow 0$
  - ✓  $0,5 \times 2 = 1,0 \rightarrow 1$
  - ✓ donc  $4,25_{(10)} = 100,01_{(2)}$
- **Exercice** : Coder  $7,875_{(10)}$  et  $5,3_{(10)}$  avec  $p = 8$  et  $q = 8$

# Codage en Virgule Flottante

$$x = \pm M \cdot 2^E$$

où **M** est la mantisse (**virgule fixe**) et **E** l'exposant (**signé**).

Le codage en base 2, format virgule flottante, revient à coder le **signe**, la **mantisse** et l'**exposant**.

Exemple : Codage en base 2, format virgule flottante, de (3,25)

$$\begin{aligned} 3,25_{(10)} &= 11,01_{(2)} && \text{( en virgule fixe)} \\ &= 1,101 \cdot 2^1_{(2)} \\ &= 110,1 \cdot 2^{-1}_{(2)} \end{aligned}$$

**Pb** : différentes manières de représenter **E** et **M**

→ **Normalisation**

# Codage en Virgule Flottante

## -Normalisation-

$$x = \pm 1, M \cdot 2^{E_b}$$

- Le **signe** est codé sur **1 bit** ayant le **poids fort** :
  - le signe - : bit 1
  - Le signe + : bit 0
- **Exposant biaisé (Eb)**
  - placé avant la mantisse pour simplifier la comparaison
  - Codé sur **p bits** et biaisé pour être positif (ajout de  $2^{p-1}-1$ )
- **Mantisse normalisé (M)**
  - Normalisé : virgule est placé après le bit à 1 ayant le poids fort
  - M est codé sur **q bits**
  - Exemple : 11,01  $\rightarrow$  1,101 donc **M = 101**



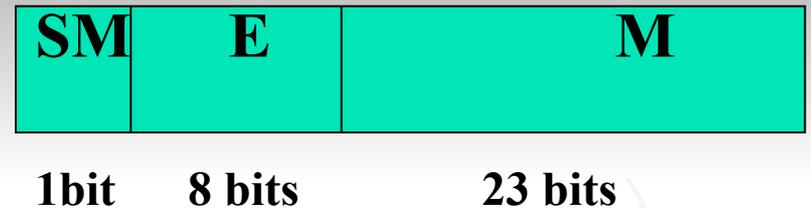
# Standard IEEE 754 (1985)

Simple précision sur 32 bits :

**1 bit** de signe de la mantisse

**8 bits** pour l'exposant

**23 bits** pour la mantisse

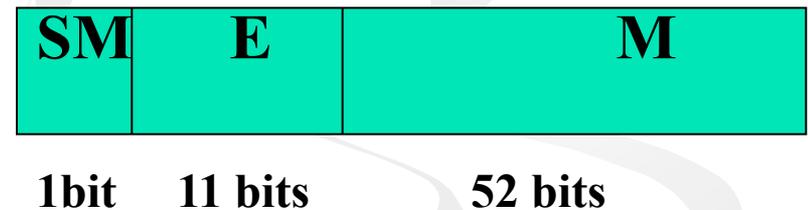


Double précision sur 64 bits :

**1 bit** de signe de la mantisse

**11 bits** pour l'exposant

**52 bits** pour la mantisse



# Conversion décimale - IEEE754 (Codage d'un réel)

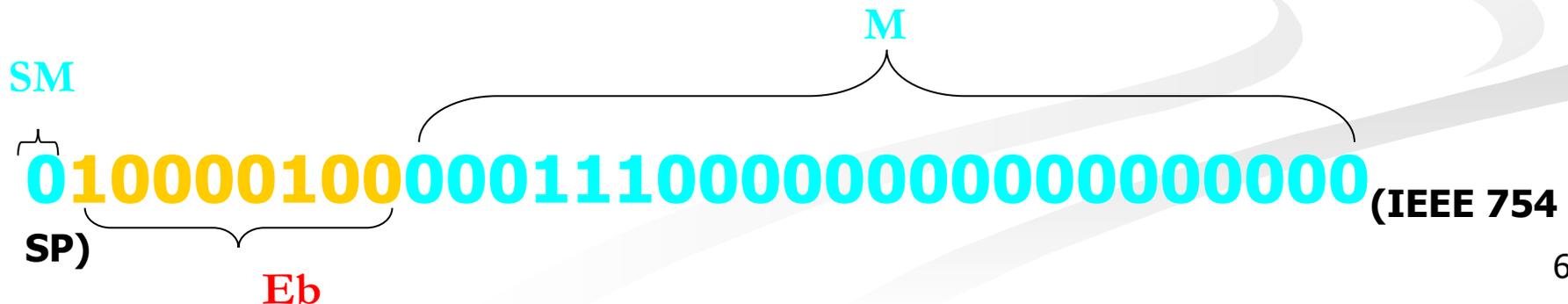
$$35,5_{(10)} = ?_{(\text{IEEE 754 simple précision})}$$

Nombre positif, donc SM = 0

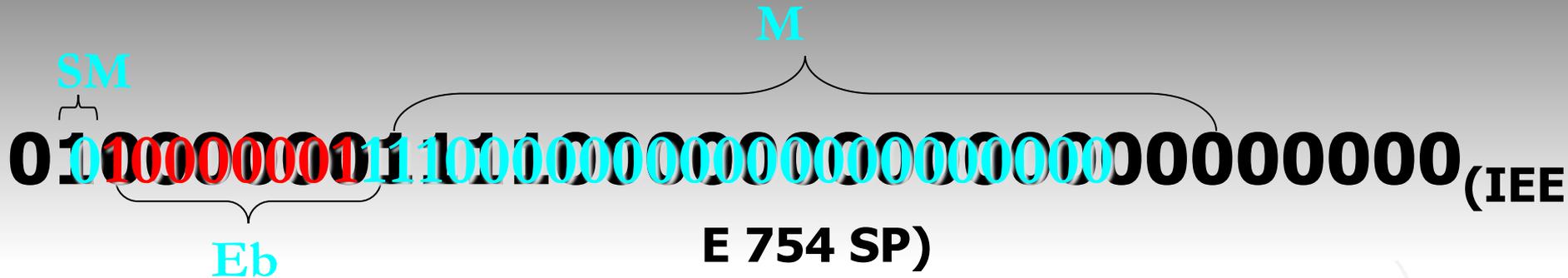
$$\begin{aligned} 35,5_{(10)} &= 100011,1_{(2)} && \text{(virgule fixe)} \\ &= 1,000111 \cdot 2^5_{(2)} && \text{(virgule} \\ &&& \text{flottante)} \end{aligned}$$

Exposant =  $E_b - 127 = 5$ , donc  $E_b = 132$

$1, M = 1,000111$  donc  $M = 00011100\dots$



# Conversion IEEE754 - Décimale (Evaluation d'un réel)



**S = 0, donc nombre positif**

**Eb = 129, donc exposant = Eb-127 = 2**

**1,M = 1,111**

**+ 1,111 . 2<sup>2</sup><sub>(2)</sub> = 111,1<sub>(2)</sub> = 7,5<sub>(10)</sub>**

# Caractéristiques des nombres flottants au standard IEEE

	Simple précision	Double précision
Bit de signe	1	1
Bit d'exposant	8	11
Bit de mantisse	23	52
Nombre total de bits	32	64
Codage de l'exposant	Excédant 127	Excédant 1023
Variation de l'exposant	-126 à +127	-1022 à +1023
Plus petit nombre normalisé	$2^{-126}$	$2^{-1022}$
Plus grand nombre normalisé	environ $2^{+128}$	environ $2^{+1024}$

# Codage des caractères

- **Caractères** : **Alphabétique** (A-Z , a-z), **numérique** (0 ,..., 9), **punctuation**, **spéciaux** (&, \$, %,....) ...etc.
- **Données non numérique** (**addition n' a pas de sens**)
- **Comparaison ou tri** → **très utile**
- **Codage revient à créer une Table de correspondance** entre les **caractères** et **des nombres**.

# Codage des caractères

## Les Standards (1)

- Code (ou Table) **ASCII** (American Standard Code for Information Interchange)
  - **7 bits** pour représenter **128** caractères ( 0 à 127)
  - **48 à 57** : **chiffres** dans l'ordre (0,1,...,9)
  - **65 à 90** : les **alphabets majuscules** (A,...,Z)
  - **97 à 122** : les **alphabets minuscule** (a,...z)

# Codage des caractères

## Les Standards (2)

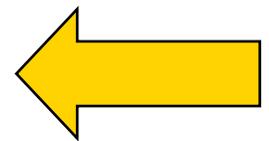
- Table ASCII Etendu
  - **8 bits** pour représenter **256** caractères ( 0 à 255)
  - Code les caractères **accentués** : à, è,...etc.
  - **Compatible** avec **ASCII**
- Code Unicode (mis au point en 1991)
  - **16 bits** pour représenter **65 536** caractères ( 0 à 65 535)
  - **Compatible** avec **ASCII**
  - Code la plupart des **alphabets** : **Arabe, Chinois, ....**
  - On en a défini environ **50 000** caractères pour l'instant

# Code ASCII Etendu



DECIMAL VALUE	HEXA DECIMAL VALUE	0	16	32	48	64	80	96	112	128	144	160	176	192	208	224	240
0	0	BLANK (NULL)	▶	SP	0	@	P	'	p	Ç	É	á	⋮	⌋	⌌	∞	≡
1	1	☺	◀	!	1	A	Q	a	q	ü	æ	í	⋮	⌋	⌌	β	±
2	2	☹	↕	"	2	B	R	b	r	é	Æ	ó	⋮	⌋	⌌	Γ	≥
3	3	♥	!!	#	3	C	S	c	s	â	ô	ú	⌋	⌌	⌋	π	≤
4	4	♦	π	\$	4	D	T	d	t	ä	ö	ñ	⌋	⌌	⌋	Σ	∫
5	5	♣	§	%	5	E	U	e	u	à	ò	Ñ	⌋	⌌	⌋	σ	∫
6	6	♠	▬	&	6	F	V	f	v	å	û	à	⌋	⌌	⌋	μ	÷
7	7	BEL	↕	'	7	G	W	g	w	ç	ù	ó	⌋	⌌	⌋	τ	≈
8	8	BS	↑	(	8	H	X	h	x	ê	ÿ	ı	⌋	⌌	⌋	ϕ	°
9	9	HT	↓	)	9	I	Y	i	y	ë	Ö	⌋	⌌	⌋	⌋	θ	•
10	A	LF	→	*	:	J	Z	j	z	è	Ü	⌋	⌌	⌋	⌋	Ω	•
11	B	VT	←	+	;	K	l	k	{	ï	ç	½	⌋	⌌	⌋	δ	√
12	C	FF	FS	,	<	L	\	l	!	î	£	¼	⌋	⌌	⌋	∞	n
13	D	CR	GS	—	=	M	l	m	}	ì	¥	ı	⌋	⌌	⌋	ϕ	²
14	E	♪	RS	.	>	N	^	n	~	Ä	Ŕ	«	⌋	⌌	⌋	€	■
15	F	⚙	US	/	?	O	—	o	Δ	Å	ƒ	»	⌋	⌌	⌋	∩	NAME

# Unicode



پ	ذ	ع	ح	ة	ي	و	ا
0680	0690	06A0	06B0	06C0	06D0	06E0	06F0
خ	ز	ف	غ	.	ي	و	ا
0681	0691	06A1	06B1	06C1	06D1	06E1	06F1
ح	ز	ب	ي	:	ا	و	ا
0682	0692	06A2	06B2	06C2	06D2	06E2	06F2

						
2600	2610	2620	2630	2640	2650	2660
						
2601	2611	2621	2631	2641	2651	2661
						
2602	2612	2622	2632	2642	2652	2662

€	Д	Φ	д	φ	€	€	∇
0404	0414	0424	0434	0444	0454	0464	0474
Š	Е	Х	е	х	š	€	∇
0405	0415	0425	0435	0445	0455	0465	0475
І	Ж	Ц	ж	ц	і	А	∇
0406	0416	0426	0436	0446	0456	0466	0476

# Ce ne sont que des bits !!!

01001001 01001110 01000110 01001111 01010010 01001101 01000001 01010100 01001001 01010001  
01010101 01000101

caractères codés en ASCII Etendu (8 bits)

entiers codés en binaire pur sur 1 octets

## INFORMATIQUE

73 ; 78 ; 70 ; 79 ; 82 ; 77 ;  
65 ; 84 ; 73 ; 81 ; 85 ; 69 (base 10)

entiers codés en binaire pur sur 2 octets

18766 ; 17999 ; 21069 ;  
16724 ; 18769 ; 21829 (base 10)

entiers codés en binaire pur sur 4 octets

1 229 866 575 ; 1 380 794 708 ;  
1 230 067 013 (base 10)

nombres en flottant simple précision (32 bits)

+ (1,10011100100011001001111) .  $2^{19}$  ;  
+ (1,10011010100000101010100) .  $2^{37}$  ;  
+ (1,10100010101010101000101) .  $2^{19}$  ;  
844 900,9375; 220 391 079 936 ;  
857 428,3125 (base 10)

Comment coder ce dessin sous forme de suite de nombres?

# Mon fils, tu feras informatique!



# Principe du codage d'une image(1)

- Tout commence par **découper** l'image en des **petits carrés** c'est en quelque sorte poser une **grille** (aussi serrée que possible) sur l'image.
- Deux nombres seront importants pour décrire cette grille : le nombre de petits carrés en **largeur** et ce même nombre en **hauteur**
- Plus ces **nombres** sont **élevés**, plus la **surface** de chaque petit **carré** est **petite** et plus le **dessin tramé** sera **proche de l'originale**.

On obtient donc pour toute l'image un quadrillage comme celui montré ci-dessous pour une partie



# Principe du codage d'une image(2)

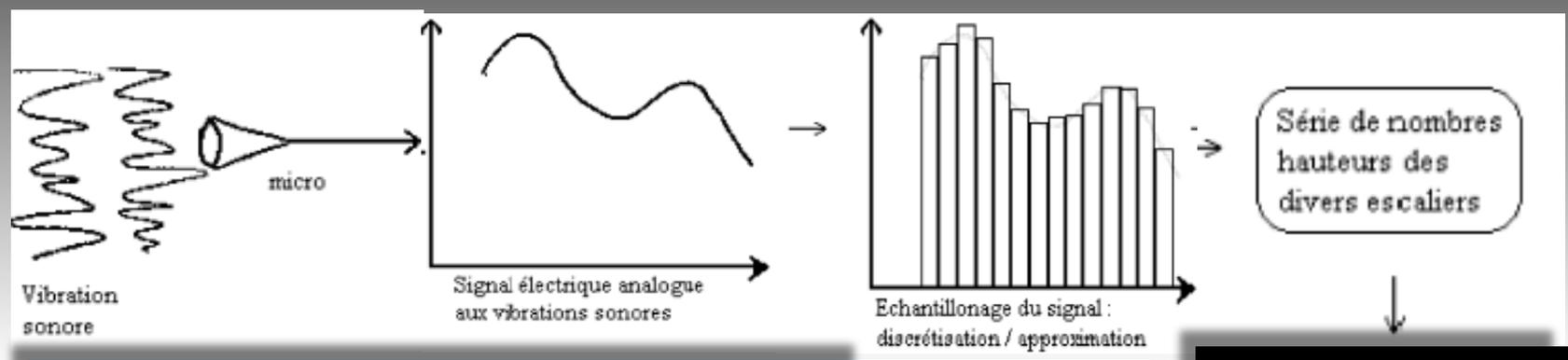
- Il ne reste plus qu'à en **déduire** une longue liste d'**entiers** :
  - Le **nombre** de carré sur la **largeur**
  - Le **nombre** de carré sur la **hauteur**
  - Suite de **nombres** pour coder l'**information (Couleur)** contenue dans chaque petit **carré** qu'on appelle **pixel (PICTure ELeMent)** :
    - Image en noir et blanc → **1 bit** pour chaque pixel
    - Image avec 256 couleur → **1 octet** (8 bits) pour chaque pixel
    - Image en couleur vrai (True Color : 16 millions de couleurs) → **3 octets** (24 bits) pour chaque pixel
- La manière de coder un dessin en série de nombres s'appelle une représentation **BITMAP**

# Principe du codage d'une image(3)

## (Terminologie)

- **Infographie** est le domaine de l'informatique concernant la **création** et la **manipulation** des images numériques.
- La **définition** : détermine le nombre de pixel constituant l'image. Une image possédant 800 pixels en largeur et 600 pixels en hauteur aura une définition notée 800x600 pixels.
- La **profondeur** ou la **dynamique** d'une image est le nombre de bits utilisé pour coder la couleur de chaque pixel.
- Le **poids d'une image** (exprimé en **Ko** ou en **Mo**) : est égal à son **nombre de pixels** (**définition**) que **multiplie** le poids de chacun des pixels (**profondeur**).

# Principe du codage du son



**Conversion de l'analogique au numérique**

Suite de 0 et de 1

Disque Dur, CDROM, ...

**Conversion du numérique à l'analogique**

Suite de 0 et de 1

