

Module: logique combinatoire et séquentielle

Crédit: 2

Coefficient: 1

Unité: Méthodologique

Chapitre I : Systèmes de numération

- Introduction
- Système décimal
- Système binaire , octal et hexadécimal
- Conversion d'un système de numération vers un autre système .
- Opérations arithmétiques en binaire, octal et hexadécimal.

Objectifs

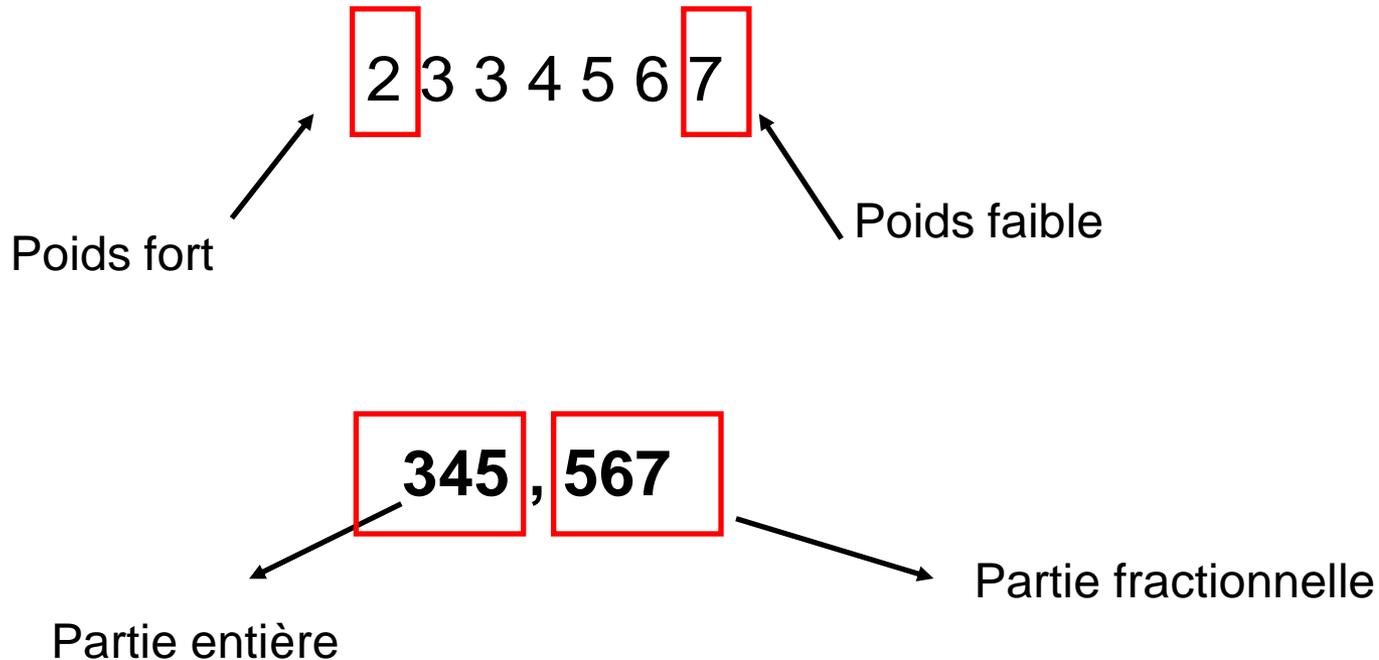
- Comprendre c'est quoi un système de numération .
- Apprendre la méthode de conversion d'un système à un autre .
- Apprendre à faire des opérations arithmétiques en binaire.

Introduction

- Nous avons pris l'habitude de représenter les nombres en utilisant dix symboles différents: 0 , 1 , 2 , 3 , 4 , 5 , 6 , 7 , 8 , 9
- Ce système est appelé le système **décimal** (déci signifie dix).
- Il existe cependant d'autres formes de numération qui fonctionnent en utilisant un nombre de symboles distincts.
 - Exemple :
 - système binaire (bi: deux),
 - le système octal (oct: huit),
 - le système hexadécimal (hexa: seize).
- En fait, on peut utiliser n'importe quel nombre de symboles différents (pas nécessairement des chiffres).
- Dans un système de numération : le nombre de symboles distincts est appelé **la base** du système de numération.

1 . Le système décimal

- On utilise dix symboles différents:
 { 0 , 1 , 2 , 3 , 4 , 5 , 6 , 7 , 8 , 9 }
- N'importe quelle combinaison des symboles { 0 , 1 , 2 , 3 , 4 , 5 , 6 , 7 , 8 , 9 } nous donne un nombre.



Développement en polynôme d'un nombre dans le système décimal

- Soit le nombre 1978, ce nombre peut être écrit sous la forme suivante :

$$1978 = 1000 + 900 + 70 + 8$$

$$1978 = 1 * 1000 + 9 * 100 + 7 * 10 + 8 * 1$$

$$1978 = 1 * 10^3 + 9 * 10^2 + 7 * 10^1 + 8 * 10^0$$

Cette forme s'appelle la forme **polynomiale**

Un nombre **réel** peut être écrit aussi sous la forme polynomiale

$$1978,265 = 1 * 10^3 + 9 * 10^2 + 7 * 10^1 + 8 * 10^0 + 2 * 10^{-1} + 6 * 10^{-2} + 5 * 10^{-3}$$

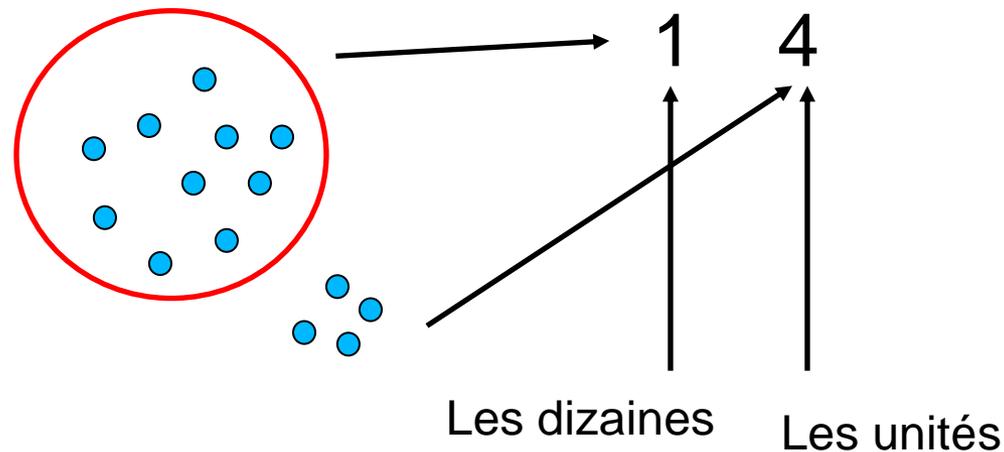
Comptage en décimal

- Sur une seule position : 0 ,1,2,3,4,5,.....9= 10^1-1
- Sur deux positions : 00 , 01,02,99= 10^2-1
- Sur trois positions 000,001,.....,999= 10^3-1

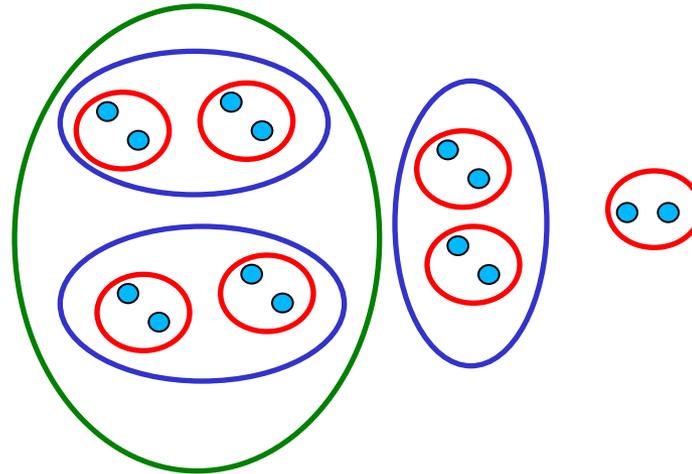
- Sur **n** positions : minimum 0
maximum 10^n-1
nombre de combinaisons 10^n

2 . Système binaire (système à base 2) : exemple illustratif

Supposons qu'on a 14 jetons , si on forme des groupes de 10 jetons. On va obtenir 1 seul groupe et il reste 4 jetons.



- . Maintenant on va former des groupes de 2 jetons (on obtient 7 groupes)
- . Par la suite on va regrouper les 7 groupes 2 à 2 (on obtient 3 groupes).
- . On va regrouper ces derniers aussi 2 à 2 (on obtient 1 seul groupe)
- . Le schéma illustre le principe :



Nombre de jetons qui restent en dehors des groupes : 0

Nombre de groupes qui contiennent 2 jetons : 1

Nombre de groupes qui contiennent 2 groupes de 2 jetons : 1

Nombre de groupes qui contiennent des groupes de 2 groupes de 4 jetons : 1

Si on regroupe les différents chiffres on obtient : 1110

1110 est la représentation de 14 dans la base 2

- Dans le système binaire, pour exprimer n'importe quelle valeur on utilise uniquement 2 symboles : { 0 , 1 }

Un bit \rightarrow (1101)₂ \leftarrow La base

Le bits du poids forts (Most Significant bit) MSB \rightarrow (1 1 0 1)₂ \leftarrow Le bits du poids faible (Least Significant bit) LSB

• Un nombre dans la base 2 peut être écrit aussi sous la forme polynomial

$$(1110)_2 = 1 * 2^3 + 1 * 2^2 + 1 * 2^1 + 0 * 2^0 = (14)_{10}$$

$$(1110,101)_2 = 1 * 2^3 + 1 * 2^2 + 1 * 2^1 + 0 * 2^0 + 1 * 2^{-1} + 0 * 2^{-2} + 1 * 2^{-3} = (14,625)_{10}$$

Comptage en binaire

- Sur un seul bit : 0 , 1

$$0 \leq N \leq 2^1 - 1$$

$$0 \leq N \leq 1$$

• Sur 2 bits :

Binaire	Décimal
00	0
01	1
10	2
11	3

$$0 \leq N \leq 2^2 - 1$$

$$0 \leq N \leq 3$$

$$4 \text{ combinaisons} = 2^2$$

L'intervalle sur n bits est $0 \leq N \leq 2^n - 1$

Sur 3 Bits

Binaire	Décimal
000	0
001	1
010	2
011	3
100	4
101	5
110	6
111	7

$$0 \leq N \leq 2^3 - 1$$

$$0 \leq N \leq 7$$

8 combinaisons = 2^3

Le système octal (base 8)

- 8 symboles sont utilisés dans ce système:

$$\{ 0 , 1 , 2 , 3 , 4 , 5 , 6 , 7 \}$$

- Exemple 1 :

$$(127)_8 = 1 * 8^2 + 2 * 8^1 + 7 * 8^0$$

$$(127,65)_8 = 1 * 8^2 + 2 * 8^1 + 7 * 8^0 + 6 * 8^{-1} + 5 * 8^{-2}$$

Exemple 2 :

Le nombre (1289) n'existe pas dans la base 8 puisque les symboles 8 et 9 n'appartiennent pas à la base .

Le système hexadécimal (base 16)

- On utilise seize (16) symboles différents:

$$(17)_{16} = 1 * 16^1 + 7 * 16^0$$

$$(AB)_{16} = A * 16^1 + B * 16^0 = 10 * 16^1 + 11 * 1$$

Décimal	Hexadécimal
0	0
1	1
2	2
3	3
4	4
5	5
6	6
7	7
8	8
9	9
10	A
11	B
12	C
13	D
14	E
15	F

Résumé

Décimal	Binaire	Octal	Hexadécimal
0	0000	0	0
1	0001	1	1
2	0010	2	2
3	0011	3	3
4	0100	4	4
5	0101	5	5
6	0110	6	6
7	0111	7	7
8	1000	10	8
9	1001	11	9
10	1010	12	A
11	1011	13	B
12	1100	14	C
13	1101	15	D
14	1110	16	E
15	1111	17	F

Résumé

- Dans une base b , on utilise b symboles distincts pour représenter les nombres.
- La valeur de chaque symbole (chiffre) doit être strictement inférieur à la base b .
- Chaque nombre dans une base b peut être écrit sous sa forme polynomiale .

$$a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_2 b^2 + a_1 b + a_0 + a_{-1} b^{-1} + a_{-2} b^{-2} + \dots + a_{-m} b^{-m}$$

3. Conversion d'une base **X** à la base 10

- Cette conversion est assez simple puisque il suffit de faire le développement en **polynôme** de ce nombre dans la base **X**, et de faire la somme par la suite.

Exemple :

$$(1101)_2 = 1*2^3 + 1*2^2 + 0*2^1 + 1*2^0 = (13)_{10}$$

$$(1A7)_{16} = 1*16^2 + A*16^1 + 7*16^0 = 1*16^2 + 10*16^1 + 7*16^0 = 256 + 160 + 7 = (423)_{10}$$

$$(1101,101)_2 = 1*2^3 + 1*2^2 + 0*2^1 + 1*2^0 + 1*2^{-1} + 0*2^{-2} + 1*2^{-3} = (13,625)_{10}$$

$$(43,2)_5 = 4*5^1 + 3*5^0 + 2*5^{-1} = 20 + 3 + 0,4 = (23,4)_{10}$$

Exercice

- Effectuer les transformations suivantes à la base 10 ?
 - $(123)_6 = (?)_{10}$
 - $(45,76)_8 = (?)_{10}$
 - $(1100,11)_2 = (?)_{10}$
 - $(1ABC)_{16} = (?)_{10}$

Conversion de la base 10 à la base 2 : cas d'un nombre réel

- Un nombre réel est constitué de deux parties : la partie entière et la partie fractionnelle.
- La partie entière est transformée en effectuant des divisions successives.
- La partie fractionnelle est transformée en effectuant des multiplications successives par 2 .

Exemple : $(35,625)_{10} = (?)_2$

P.E = $35 = (100011)_2$

PF = $0,625 = (?)_2$

$$0,625 * 2 = \boxed{1},25$$

$$0,25 * 2 = \boxed{0},5$$

$$0,5 * 2 = \boxed{1},0$$



$$(0,625) = (0,101)_2$$

$$\text{Donc } 35,625 = (100011,101)_2$$

- **Exemple 2:** $(0,6)_{10}=(?)_2$

$$0,6 * 2 = 1,2$$

$$0,2 * 2 = 0,4$$

$$0,4 * 2 = 0,8$$

$$0,8 * 2 = 1,6$$



$$(0,6) = (0,1001)_2$$

Remarque :

Le nombre de bits après la virgule va déterminer la précision .

Exercice :

Effectuer les transformations suivantes :

$$(23,65)=(?)_2$$

$$(18,190)=(?)_2$$

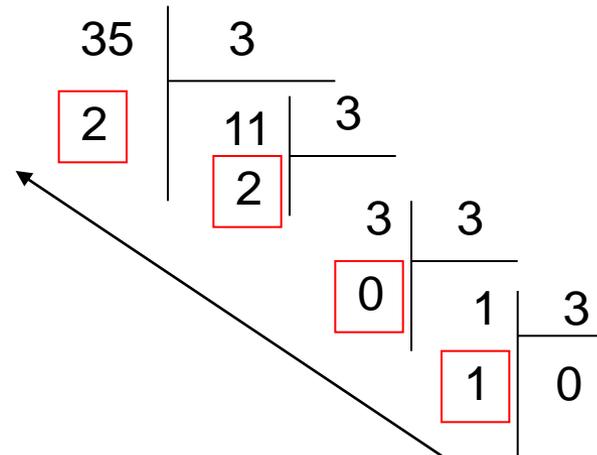
Conversion du décimal à la base X

- La conversion se fait en prenant les restes des divisions successives sur la base **X** dans le sens inverse.

Exemple :

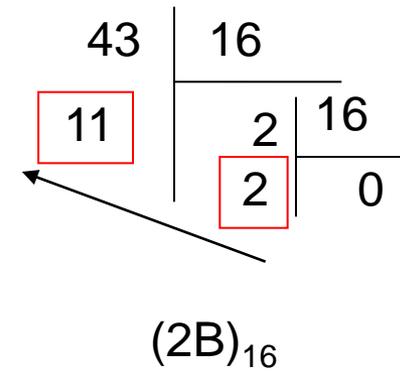
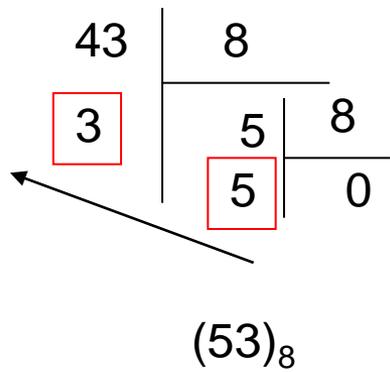
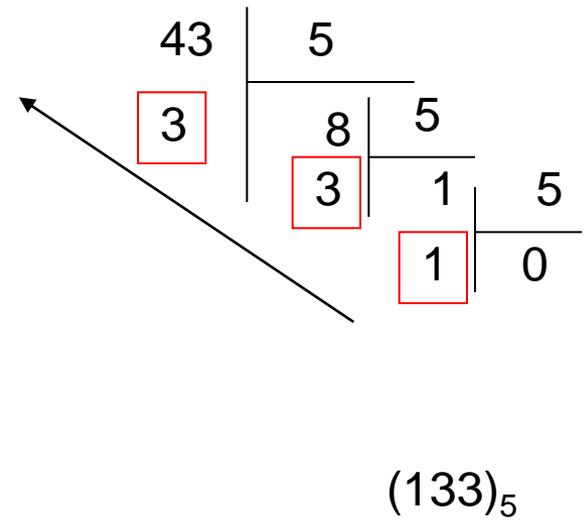
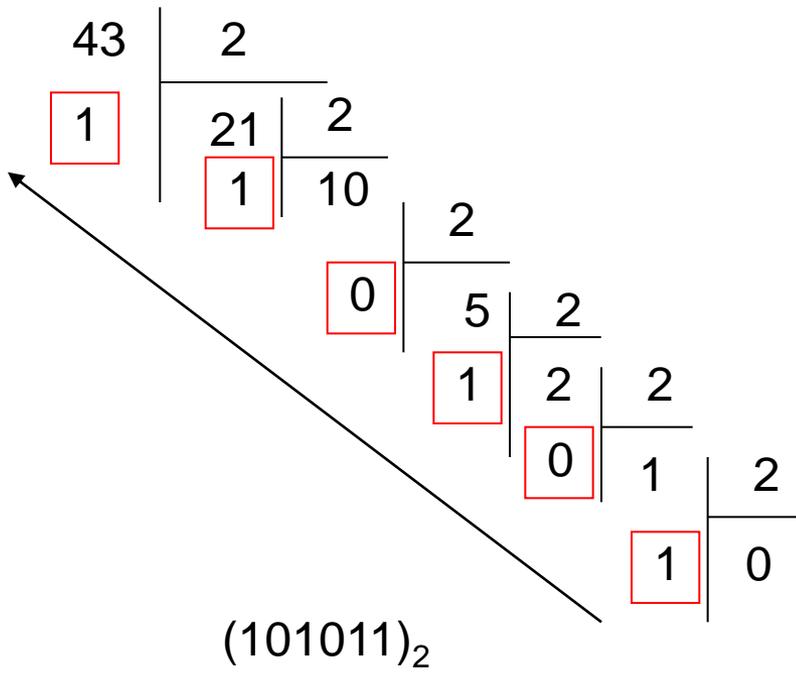
$$35 = (?)_3$$

$$35 = (1022)_3$$



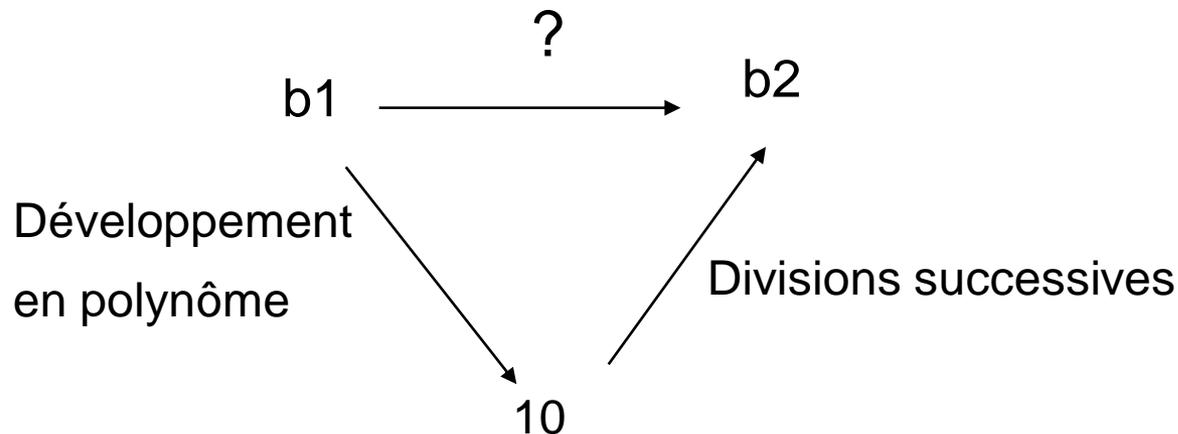
- Question :** Effectuer les transformations suivantes :

$$(43)_{10} = (?)_2 = (?)_5 = (?)_8 = (?)_{16}$$



Conversion d'une base b_1 à une base b_2

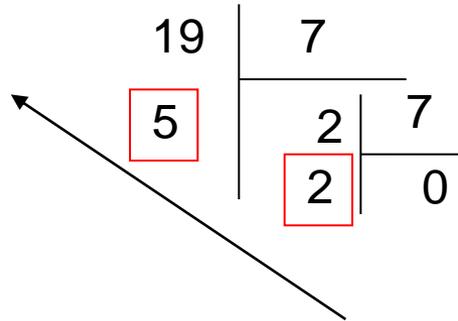
- Il n'existe pas de méthode pour passer d'une base b_1 à une autre base b_2 directement.
- L'idée est de convertir le nombre de la base b_1 à la base 10 , en suit convertir le résultat de la base 10 à la base b_2 .



Exemple : $(34)_5 = (?)_7$

$$(34)_5 = 3 * 5^1 + 4 * 5^0 = 15 + 4 = (19)_{10} = (?)_7$$

$$(19)_{10} = (25)_7$$
$$(34)_5 = (25)_7$$



Exercice : effectuer les transformations suivantes

$$(43)_6 = (?)_5 = (?)_8$$

$$(2A)_{16} = (?)_9$$

Conversion : binaire → octal

. En octal chaque, symbole de la base s'écrit **sur 3 bits en binaire**. $8 = 2^3$

. L'idée de base est de remplacer chaque symbole dans la base octal par sa valeur en binaire sur 3 bits (faire des éclatement sur 3 bits).

Exemples :

$$(345)_8 = (\underline{011} \ \underline{100} \ \underline{101})_2$$

$$(65,76)_8 = (\underline{110} \ \underline{101}, \ \underline{111} \ \underline{110})_2$$

$$(35,34)_8 = (\underline{011} \ \underline{101}, \ \underline{011} \ \underline{100})_2$$

Octal	Binaire
0	000
1	001
2	010
3	011
4	100
5	101
6	110
7	111

Remarque :

le remplacement se fait de droit à gauche pour la partie entière et de gauche à droite pour la partie fractionnelle .

Conversion : Octal → binaire

- L'idée de base est de faire des **regroupements** de **3 bits** à partir du poids faible.
- Par la suite **remplacer** chaque regroupement par la valeur octal correspondante .

Exemple :

$$(11001010010110)_2 = (\underline{011} \ \underline{001} \ \underline{010} \ \underline{010} \ \underline{110})_2 = (31226)_8$$

$$(110010100,10101)_2 = (\underline{110} \ \underline{010} \ \underline{100} \ , \ \underline{101} \ \underline{010})_2 = (624,52)_8$$

Remarque :

le regroupement se fait de droit à gauche pour la partie entière et de gauche à droite pour la partie fractionnelle .

Conversion : hexadécimal → binaire

- En Hexa chaque symbole de la base s'écrit **sur 4 bits**.
 $16 = 2^4$ ←
- L'idée de base est de remplacer chaque symbole par sa valeur en binaire sur 4 bits (faire des éclatement sur 4 bits).

Exemple :

$$(345B)_{16} = (\underline{0011} \ \underline{0100} \ \underline{0101} \ \underline{1011})_2$$

$$(AB3,4F6)_{16} = (\underline{1010} \ \underline{1011} \ \underline{0011} , \underline{0100} \ \underline{1111} \ \underline{0110})_2$$

Binaire	Hexadécimal
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0110	6
0111	7
1000	8
1001	9
1010	A
1011	B
1100	C
1101	D
1110	E
1111	F

Conversion : binaire → hexadécimal

. L'idée de base est de faire des regroupements de 4 bits à partir du poids faible.

Par la suite remplacer chaque regroupement par la valeur Hédécimale correspondante .

Binaire	Hexadécimal
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0110	6
0111	7
1000	8
1001	9
1010	A
1011	B
1100	C
1101	D
1110	E
1111	F

Exemple :

$$(11001010100110)_2 = (\underline{0011} \ \underline{0010} \ \underline{1010} \ \underline{0110})_2 = (32A6)_{16}$$

$$(110010100,10101)_2 = (\underline{0001} \ \underline{1001} \ \underline{0100}, \underline{1010} \ \underline{1000})_2 = (194,A8)_{16}$$

La conversion d'une base $b_1 = 2^N$ à une base $b_2 = 2^M$

Si les deux bases b_1 et b_2 de puissance de 2, On peut utiliser la base 2 comme passerelle .

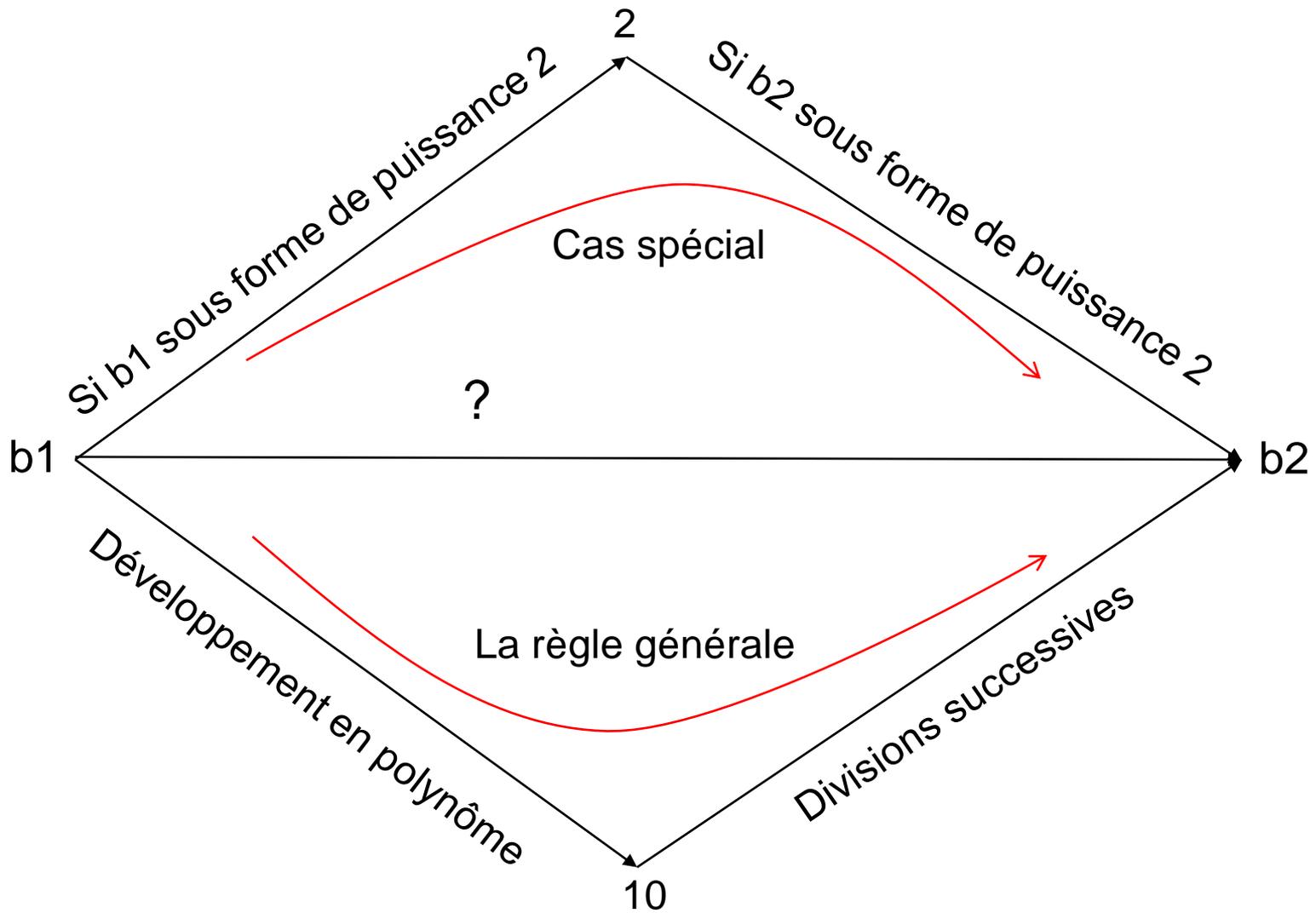
Exemple

Base 8 → base 2 → base 16

Base 4 → base 2 → base 8

$$(345)_8 = (\underline{011} \ \underline{100} \ \underline{101})_2 = (\underline{0000} \ \underline{1110} \ \underline{0101})_2 = (0E5)_{16} = (E5)_{16}$$

$$(32231)_4 = (\underline{11} \ \underline{10} \ \underline{10} \ \underline{11} \ \underline{01})_2 = (\underline{001} \ \underline{011} \ \underline{101} \ \underline{101})_2 = (1355)_8 = (2ED)_{16}$$



Le complément à 1

pour prendre le complément à 1 est d'inverser le bit zéro par 1 et le bit 1 par zéro en prend en considération le nombre de bits de représentation. C'est-à-dire, si la représentation est sur 8 bits, il faut compléter les cases vides de gauche par des 0 avant la complémentation. Ce qui nous a donné des 1 au moment de complémentation.

Exemple: (1011100101) le complément à 1 (0100011010)

Si la représentation est sur 8 bits alors: (110100) le complément à 1 est (?)

Avant de prendre le complément il faut compléter le nombre de représentation c-t-d (00110100) donc le complément à 1 est (11001011)

Le complément à 2

Pour faire le complément à 2 : complément à 2 = complément à 1 + 1

Exemple: le complément à 2 de (11000110) =()

Le complément à 1 de (11000110) est (00111001)+1= 00111010

Une autre méthode, conserver tous bits à partir de la droite jusqu'au premier 1 compris et de changer les autres bits de 0 en 1 ou de 1 en 0.

Exemple: (11000110) le complément à 2 est (00111010) garder 10 de poids faible et inverser les autres

Représentation sur 4 bits: 1100 cà2 0100 ; 1000 cà2 1000 ; 11 cà2 1101

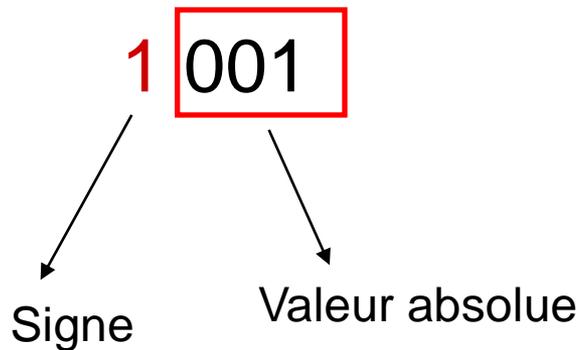
Représentation sur 8 bits: 1100 cà2 11110100 ; 1000 cà2 11111000 ; 11 cà2 11111101 ; 10000000 cà2 10000000

1. Représentation des nombres entiers

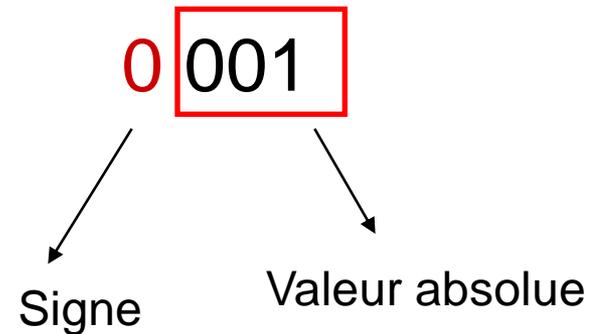
- Il existe deux types d'entiers :
 - les entiers non signés (positifs)
 - et les entiers signés (positifs ou négatifs)
- **Problème** : Comment indiquer à la machine qu'un nombre est négatif ou positif ?
- Il existe 3 méthodes pour représenter les nombres négatifs :
 - Signe/ valeur absolue
 - Complément à 1 (complément restreint)
 - Complément à 2 (complément à vrai)

1.1 Représentation signe / valeur absolue (S/VA)

- Si on travail sur n bits , alors le bit du poids fort est utilisé pour indiquer le signe :
 - 1 : signe négatif
 - 0 : signe positif
- Les autres bits ($n - 1$) désignent la valeur absolue du nombre.
- Exemple : Si on travail sur 4 bits.



1001 est la représentation de -1



0001 est la représentation de $+1$

Sur 3 bits on obtient :

signe	VA	valeur
0	00	+ 0
0	01	+ 1
0	10	+ 2
0	11	+ 3
1	00	- 0
1	01	- 1
1	10	- 2
1	11	- 3

• Les valeurs sont comprises entre -3 et +3

$$-3 \leq N \leq +3$$

$$-(4-1) \leq N \leq +(4-1)$$

$$-(2^2-1) \leq N \leq +(2^2-1)$$

$$-(2^{(3-1)}-1) \leq N \leq +(2^{(3-1)}-1)$$

Si on travail sur **n** bits , l'intervalle des valeurs qu'on peut représenter en S/VA :

$$-(2^{(n-1)}-1) \leq N \leq +(2^{(n-1)}-1)$$

Avantages et inconvénients de la représentation signe/valeur absolue

- C'est une représentation assez simple .
- On remarque que le zéro possède deux représentations +0 et -0 ce qui conduit à des difficultés au niveau des opérations arithmétiques.
- Pour les opérations arithmétiques il nous faut deux circuits : l'un pour l'addition et le deuxième pour la soustraction .

L'idéal est d'utiliser un seul circuit pour faire les deux opérations, puisque $a - b = a + (-b)$

1.2 Représentation en complément à un (complément restreint)

- On appelle **complément à un** d'un nombre N un autre nombre N' tel que :

$$N + N' = 2^n - 1$$

n : est le nombre de bits de la représentation du nombre N .

Exemple :

Soit N=1010 sur 4 bits donc son complément à un de N :

$$N' = (2^4 - 1) - N$$

$$N' = (16 - 1) - (1010)_2 = (15) - (1010)_2 = (1111)_2 - (1010)_2 = 0101$$

$$\begin{array}{r} 1010 \\ + 0101 \\ \hline 1111 \end{array}$$

Remarque 1 :

- Pour trouver le complément à un d'un nombre, il suffit d'**inverser** tous les bits de ce nombre : si le bit est un 0 mettre à sa place un 1 et si c'est un 1 mettre à sa place un 0 .
- Exemple :

Sur 4 Bits

1	0	1	0
↓	↓	↓	↓
0	1	0	1

Sur 5 Bits

0	1	0	1	0
↓	↓	↓	↓	↓
1	0	1	0	1

Méthode 2: représentation par cà1

- Dans cette représentation , le bit du poids fort nous indique le **signe** (0 : positif , 1 : négatif).
- Le complément à un du complément à un d'un nombre est égale au nombre lui même .

$$\text{CA1}(\text{CA1}(\text{N})) = \text{N}$$

- Exemple :

Quelle est la valeur décimale représentée par la valeur 101010 en complément à 1 sur 6 bits ?

- Le bit poids fort indique qu'il s'agit d'un nombre négatif.
- Valeur = - CA1(101010)
= - (010101)₂ = - (21)₁₀

Si on travail sur 3 bits :

Valeur en CA1	Valeur en binaire	Valeur décimal
000	000	+ 0
001	001	+ 1
010	010	+ 2
011	011	+ 3
100	- 011	- 3
101	- 010	- 2
110	- 001	- 1
111	- 000	- 0

- Dans cette représentation , le bit du poids fort nous indique le signe .
- On remarque que dans cette représentation le zéro possède aussi une double représentation (+0 et - 0) .

- Sur 3 bits on remarque que les valeurs sont comprises entre -3 et +3

$$\begin{aligned} -3 &\leq N \leq +3 \\ -(4-1) &\leq N \leq +(4-1) \\ -(2^2-1) &\leq N \leq +(2^2-1) \\ -(2^{(3-1)}-1) &\leq N \leq +(2^{(3-1)}-1) \end{aligned}$$

Si on travail sur n bits , l'intervalle des valeurs qu'on peut représenter en CA1 :

$$-(2^{(n-1)}-1) \leq N \leq +(2^{(n-1)}-1)$$

1.3 Complément à 2 (complément à vrai)

- Le complément à 2 de a représenté sur n bits est :

$$2^n - a = \text{complément à 2 de } a$$

Exemple : soit $a = 1001$ sur 4 bits

$$2^4 = 10000$$

$$10000 - 1001 = 0111$$

Donc le complément à 2 de 1001 est 0111

$$\begin{array}{r} 1 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \\ - \quad 1 \quad 0 \quad 0 \quad 1 \\ \hline 0 \quad 1 \quad 1 \quad 1 \end{array}$$

Exemple

- Trouver le complément à vrai de : 01000101 sur 8 bits ?

$$CA2(01000101) = CA1(01000101) + 1$$

$$CA1(01000101) = (10111010)$$

$$CA2(01000101) = (10111010) + 1 = (10111011)$$

- **Remarque 1 :**

Pour trouver le complément à 2 d'un nombre : il faut parcourir les bits de ce nombre à partir du poids faible et garder tous les bits avant le premier 1 et inverser les autres bits qui viennent après.

0	1	0	0	0	1	0	1
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
1	0	1	1	1	0	1	1

1	1	0	1	0	1	0	0
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
0	0	1	0	1	1	0	0

Méthode 3: représentation par C_a2

- Dans cette représentation , le bit du poids fort nous indique le **signe** (0 : positif , 1 : négatif).
- Le complément à deux du complément à deux d'un nombre est égale au nombre lui même .

$$\mathbf{CA2(CA2(N))= N}$$

- Exemple :

Quelle est la valeur décimale représentée par la valeur 101010 en complément à deux sur 6 bits ?

- Le bit poids fort indique qu'il s'agit d'un nombre négatif.
- Valeur = - CA2(101010)
= - (010101 + 1)
= - (010110)₂ = - (22)

Si on travail sur 3 bits :

Valeur en CA2	Valeur en binaire	valeur
000	000	+ 0
001	001	+ 1
010	010	+ 2
011	011	+ 3
100	- 100	- 4
101	- 011	- 3
110	- 010	- 2
111	- 001	- 1

- Dans cette représentation , le bit du poids fort nous indique le signe .
- On remarque que le zéro n'a pas une double représentation.

- Sur 3 bits on remarque que les valeurs sont comprises entre -4 et +3

$$\begin{aligned} -4 &\leq N \leq +3 \\ -4 &\leq N \leq +(4-1) \\ -2^2 &\leq N \leq +(2^2-1) \\ -2^{(3-1)} &\leq N \leq (2^{(3-1)}-1) \end{aligned}$$

Si on travail sur n bits , l'intervalle des valeurs qu'on peut représenter en CA2 :

$$-(2^{(n-1)}) \leq N \leq +(2^{(n-1)}-1)$$

La représentation en complément à deux (complément à vrai) est la représentation la plus utilisée pour la représentation des nombres négatifs dans la machine.

b) Soustraction

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

1 1
 ↗
 Report (borrow)

Exemple:

$$\begin{array}{r} 101,0 \\ - 011,1 \\ \hline 001,1 \end{array}$$

0 ←

Retenue

$$\begin{array}{r} 00011 \\ - 01100 \\ \hline 10111 \end{array}$$

1 ← 10111

Report (retenue)

c) Multiplication

$$\begin{array}{r} x \ 0 \\ \hline 0 \\ 0 \end{array}$$

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

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

$$\begin{array}{r} x \ 1 \\ \hline 1 \\ 1 \end{array}$$

Exemple:

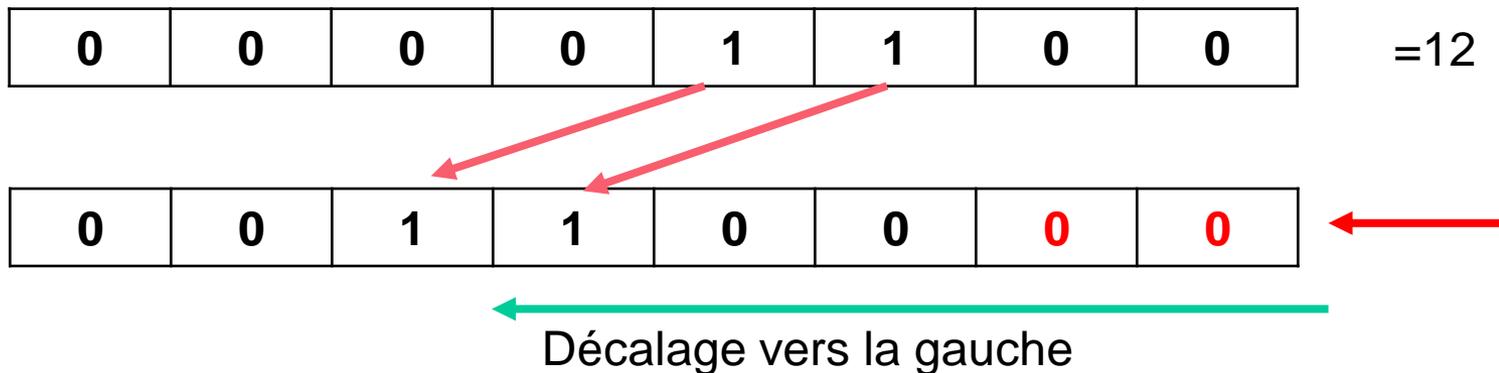
x	0 1 0 1	←	multiplicande
	0 0 1 0	←	multiplieur
<hr/>			
	0 0 0 0		
	0 1 0 1 .		
	0 0 0 0 . .		
	0 0 0 0 . . .		
<hr/>			
	0 0 0 1 0 1 0		

$$\begin{array}{r} x \ 5 \\ \hline 2 \\ \hline 10 \end{array}$$

Remarque

La multiplication binaire par 2^n se traduit par un décalage de n bits vers la gauche. On introduira donc à droite n zéro.

Exemple: $12 \times 4 = 12 \times 2^2 \rightarrow$ donc $n=2$. on introduira deux zéro.



Le résultat est 48

d) Division

$$\begin{array}{r} 1 \mid 1 \\ \hline 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 1 \mid 0 \\ \hline \text{Impossible} \end{array}$$

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

$$\begin{array}{r} 0 \mid 0 \\ \hline \text{Impossible} \end{array}$$

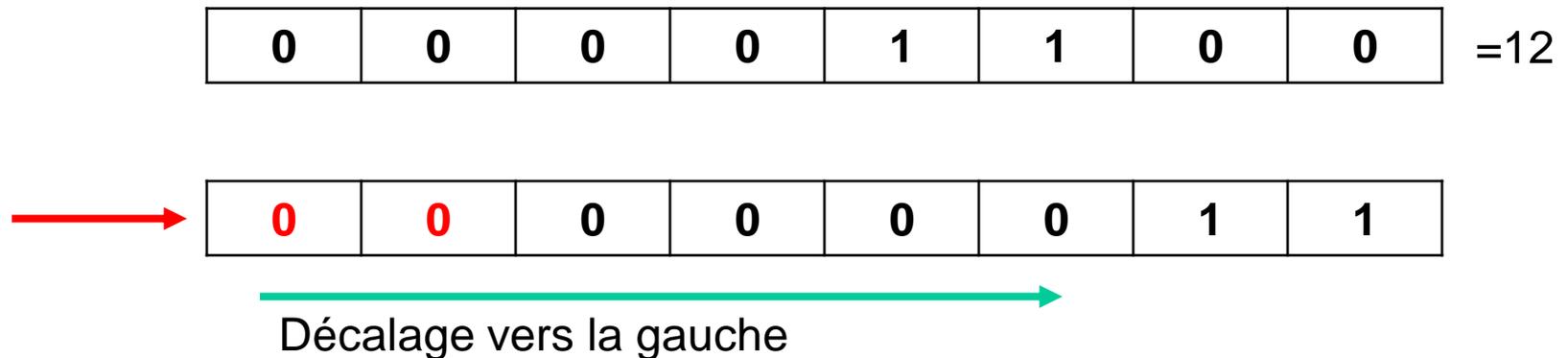
Exemple:

1 0 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1	1 0 0
1 0 0	1 0 1 1 0 0 1 1 1 0 , 0 1
0 0 1 1	
1 1 0	
1 0 0	
0 1 0 0	
1 0 0	
0 0 0 1 1 1	
1 0 0	
0 1 1 0	
0 1 0 0	
0 0 1 0 0	
1 0 0	
0 0 0 1 0 0	
0 0 0	

Remarque

La division binaire par 2^n se traduit par un décalage de n bits vers la droite. On introduira donc à gauche n zéro.

Exemple: $12 / 4 = 12 / 2^2 \rightarrow$ donc $n=2$. on introduira deux zéro à gauche.



Le résultat est 03

$(-9) = -\text{Cà2 } (01001) = (10111)$
 $(-4) = -\text{Cà2 } (00100) = (11100)$

	+	1	0	1	1	1
- 9						
- 4		1	1	1	0	0
- 13		1	1	0	0	1

Report éliminé

Le résultat est négatif :

Résultat = - CA2 $(10011)_2 = -(01101)_2$
 $= (-13)_{10}$

	+	1	0	1	1	1
- 9						
+ 6		0	0	1	1	0
+ 0		1	1	1	0	1

5 Bits

Le résultat est négatif

$(11101)_2 = -\text{Cà2 } (11101)_2 = (-3)_{10}$

La retenue et le débordement

- On dit qu'il y a une **retenue** si une opération arithmétique génère un report .
- On dit qu'il y a un **débordement (Over Flow)** ou **dépassement de capacité**: si le résultat de l'opération sur **n** bits est faux .
 - Le nombre de bits utilisés est insuffisant pour contenir le résultat
 - Autrement dit le résultat dépasse l'intervalle des valeurs sur les **n** bits utilisés.

Cas de débordement

		0	1					
			0	1	0	0	0	1
+ 9	+							
+ 8			0	1	0	0	0	0
<hr/>								
+ 17			1	0	0	0	0	1

Négatif

		1	0					
			1	0	1	1	1	1
- 9	+							
- 8			1	1	0	0	0	0
<hr/>								
- 17			0	1	0	1	1	1

Positif

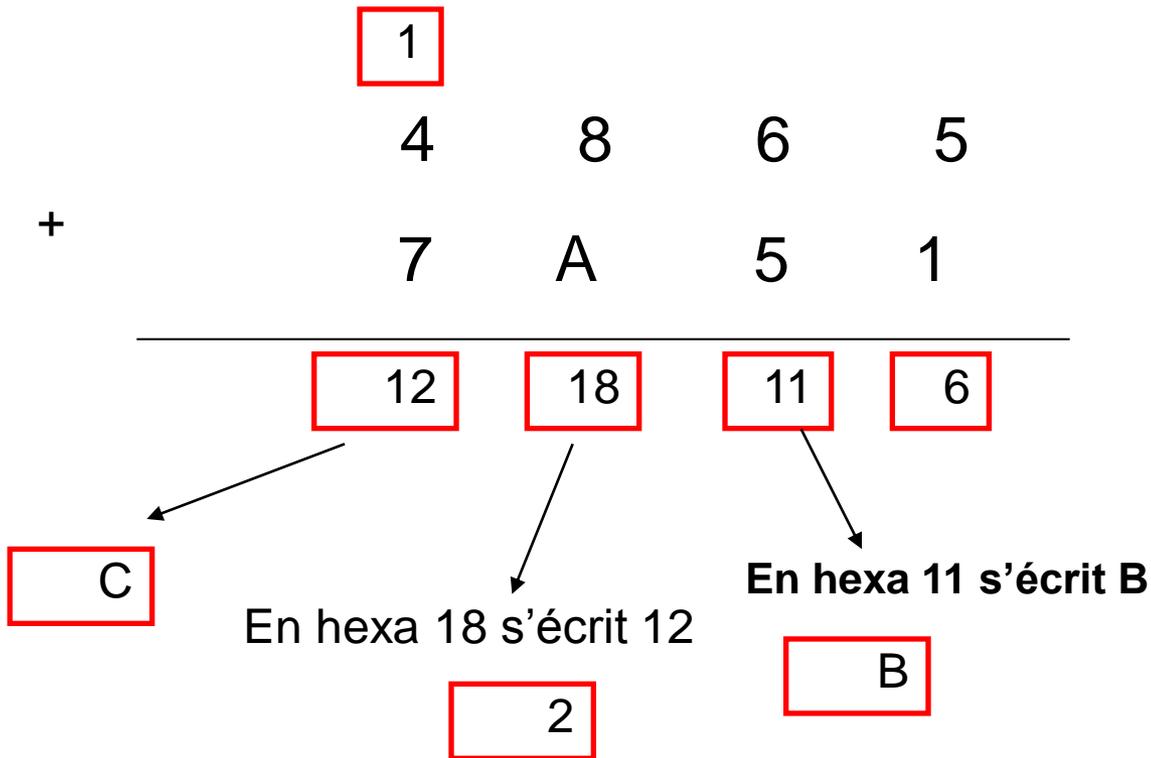
- Nous avons un débordement si la somme de deux nombres positifs donne un nombre négatif .
- Ou la somme de deux nombres négatifs donne un Nombre positif
- Il y a jamais un débordement si les deux nombres sont de signes différents.

Opérations arithmétiques en octal

$$\begin{array}{r} \boxed{1} \quad \boxed{1} \\ 4 \quad 3 \quad 6 \quad 5 \\ + \\ \quad 4 \quad 5 \quad 1 \\ \hline \boxed{5} \quad \boxed{8} \quad \boxed{11} \quad \boxed{6} \\ \quad \swarrow \quad \searrow \\ \text{En octal 8 s'écrit 10} \quad \text{En octal 11 s'écrit 13} \\ \quad \boxed{0} \quad \boxed{3} \end{array}$$

Le résultat final : $(5036)_8$

Opérations arithmétiques en hexadécimal



Le résultat final : **(C2B6)₁₆**

Exercice

- Effectuer les opérations suivantes et transformer le résultat au décimal à chaque fois:
- $(1101,111)_2 + (11,1)_2 = (?)_2$
- $(43)_8 + (34)_8 = (?)_8$
- $(43)_6 + (34)_6 = (?)_6$
- $(AB1)_{16} + (237)_8 = (?)_{16}$

Les codes binaire

Il y a deux types de code binaire

- Le code binaire pondéré
- Le code binaire non-pondéré

Un code est dit «pondérés» quand il existe des nombres qui indiquent le poids des chiffres binaires. Le fait d'affecter des poids nous conduit à appeler le code obtenu "**code pondéré**". En multipliant ces nombres par les chiffres binaires correspondants, on obtient l'équivalence décimale. Tous les autres codes dans lesquels on ne peut repérer le poids des chiffres binaires sont appelés «**non pondérés**».

➤ Les codes binaire pondérés:

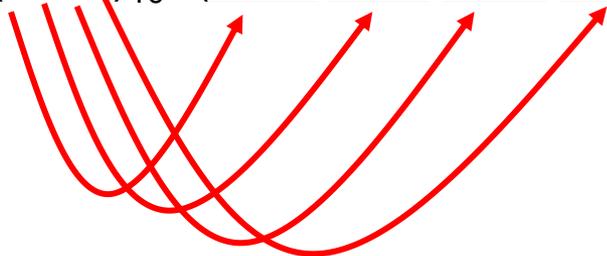
1. Le code binaire pur (naturel):

Ce code utilise l'expression naturelle du nombre en base 2 (système de numération binaire). le code binaire naturel (pur) est pondéré, les poids sont de puissance de 2: ($2^0, 2^1, 2^2, 2^3, \dots$). Donc les différentes puissance de 2 sont: 1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256, 512, 1024.

2. Le code BCD (Binary Coded Decimal)

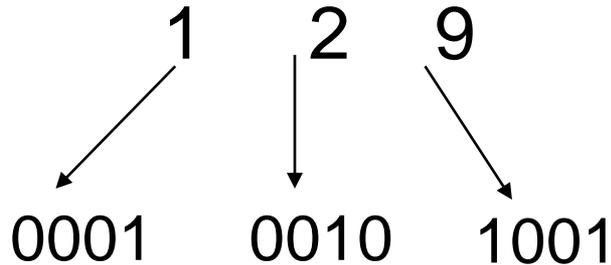
- Ce code conserve les avantages du système décimal en code binaire. Il est utilisé par les machines à calculer.
- Chaque chiffre décimal (0, 1, . . . ,9) est codé en binaire avec 4 bits. Code pondéré avec les poids 1, 2, 4, 8,10,20,40,80,... Plus facile pour coder des grands nombre, il est surtout utilisé pour l'affichage des nombres.
- Les combinaisons supérieures à 9 sont interdites (A, B, C, D, E, F)

Exemple: $(2763)_{10} = (\underline{0010} \underline{0111} \underline{0110} \underline{0011})_2$

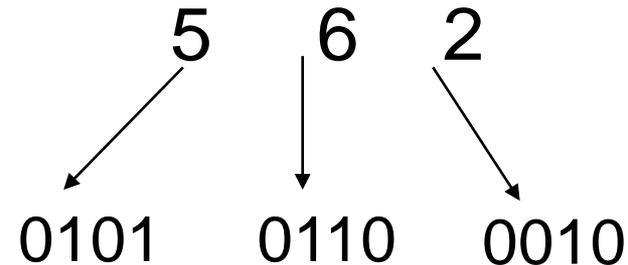


Décimal	Binaire
0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111
8	1000
9	1001
A	X
B	X
....	X

Exemple



$$129 = (0001\ 0010\ 1001)_{\text{BCD}}$$



$$562 = (0101\ 0110\ 0010)_{\text{BCD}}$$

Remarque: Ne pas confondre BCD et code binaire pur : quand on code selon le code binaire pur on prend le nombre dans son intégralité et on le convertit ; par contre, quand on code en BCD on code chaque chiffre indépendamment les uns des autres.

$$(175)_{10} = (0001\ 0111\ 0101)_{\text{BCD}} = (10101111)_2$$

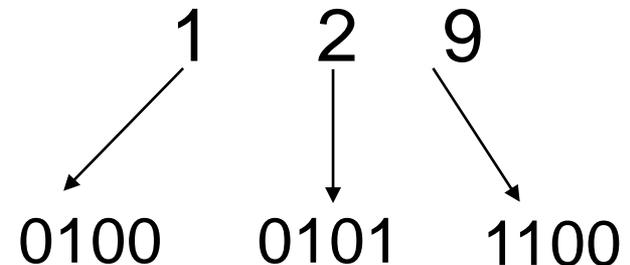
➤ Les codes binaire non pondérés:

1 Le codage EXCESS3 (BCD+3):

Le code à excès de trois (**Excess 3** noté **XS 3** en abrégé) s'obtient en ajoutant 3 à chaque mot-code du code BCD. Tout comme le BCD, le code à **excès de 3** est un code décimal, son tableau de conversion ne concerne donc que les chiffres de 0 à 9.

Décimal	BCD+3	XS 3
0	3	0011
1	4	0100
2	5	0101
3	6	0110
4	7	0111
5	8	1000
6	9	1001
7	10	1010
8	11	1011
9	12	1100

Exemple:



Propriété du code XS 3 :

Le code à excès de trois a été créé pour permettre la réalisation simple des opérations de soustraction. Le complément à 1 d'un mot-code représente le complément à 9 dans l'ensemble source : les codes possédant cette propriété sont appelés des codes auto-complémentaires.

Exemple:

$$(5)_{10} = (1000)_{XS3}$$

$$; (8)_{10} = (1011)_{XS3}$$

Cà9

Cà1

Cà9

Cà1

$$(4)_{10} = (0111)_{XS3}$$

$$; (1)_{10} = (0100)_{XS3}$$

2. Code Gray (réfléchi)

Un seul bit change entre deux nombres consécutifs (notion d'adjacence).
Ce code non pondéré est utilisé dans les tableaux de Karnaugh, dans des circuits d'entrée/sortie, et dans certains convertisseurs analogique/numérique. Il ne convient pas pour l'arithmétique binaire.

Décimal	Gray				Décimal	Gray			
0	0	0	0	0	8	1	1	0	0
1	0	0	0	1	9	1	1	0	1
2	0	0	1	1	10	1	1	1	1
3	0	0	1	0	11	1	1	1	0
4	0	1	1	0	12	1	0	1	0
5	0	1	1	1	13	1	0	1	1
6	0	1	0	1	14	1	0	0	1
7	0	1	0	0	15	1	0	0	0

Une autre méthode de calcul permettant de passer d'un nombre de Gray au suivant :

- si le nombre de répétition de 1 dans le mot est pair, il faut inverser le dernier chiffre (LSB).
- si le nombre de répétition de 1 est impair, il faut inverser le chiffre situé à gauche du 1 le plus à droite.

Exemple:

- Le nombre qui suit le nombre 0110 est:
 - le nombre de 1 dans 0110 est pair, alors inverser le dernier chiffre: 0111
- Le nombre qui suit le nombre 1101 est:
 - le nombre de 1 dans 1101 est impair, alors inverser le chiffre situé à gauche du 1 le plus à droite: 1111

Codage des caractères

- Les caractères englobent : les lettres alphabétiques (A, a, B , b,..) , les chiffres (0... 9), et les autres symboles (> , ; / :) .
- Le codage le plus utilisé est le **ASCII** (American Standard Code for Information Interchange)
- Dans ce codage chaque caractère est représenté sur **8 bits** (7 bits pour le caractère et un bit de parité).
- Avec 7 bits on peut avoir $2^7 = 128$ combinaisons
- Chaque combinaison représente un caractère
 - Exemple :
 - Le code 65 $(1000001)_2$ correspond au caractère **A**
 - Le code 97 $(1100001)_2$ correspond au caractère **a**
 - Le code 58 $(0111010)_2$ correspond au caractère **:**
- Actuellement il existe un autre code sur 16 bits , se code s'appel **UNICODE** .

Le bit de parité est un huitième bit sert à détecter des erreurs dans la transmission des données.

Il y a deux types de parité:

1. Parité pair: égal à 1 si le nombre de 1 dans le mot-code est impair, et égal à zéro si le nombre est pair

Exemple: 1100010 → P=1 Alors 11100010

0100010 → P=0 Alors 00100010

2. Parité impaire: égal à 1 si le nombre de 1 dans le mot-code est pair, et égal à zéro si le nombre est impair

Exemple: 1100010 → P=0 Alors 01100010

0100010 → P=1 Alors 10100010

Exemple : changement de valeur de bit de mot (11100010)₂=(b)_{ASCII} au mot (11100011)₂=(c)_{ASCII} à cause des parasites et ce dernier (mot 1100011) est erroné).

Pour le reste de caractères, vous pouvez consulter le site :

www.asciitable.com