

INFORMATIQUE INDUSTRIELLE

Compléments NUMÉRATION - CODAGE

NUMÉRATION = représentation écrite des nombres

Il existe 4 types de système de numération en électronique numérique :

- Système binaire (base 2) avec les 2 symboles $\{0,1\}$ (BInary digiT = BIT)
- Système **décimal** (base 10) avec les 10 symboles {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9}
- Système **octal** (base 8) avec les 8 symboles {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7}
- Système **hexadécimal** (base 16)
 avec les 16 symboles {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F}

Représentation d'un nombre N dans une base B quelconque

Le nombre N dans une base B s'écrit en juxtaposant des symboles:

$$(N)_B = (A_n A_{n-1} A_{n-2} \dots A_1 A_0)_B$$

- A_n est le chiffre le plus significatif (en binaire : MSB Most Significant Bit)
- \triangleright A_n est le chiffre de rang n et de poids B^n
- A₀ est le chiffre le moins significatif (en binaire : LSB Least Significant Bit)
- $ightharpoonup A_0$ est le chiffre de rang θ et de poids $B^{\theta} = 1$

Conversion d'un nombre N écrit en base B à N écrit en décimal

$$(N)_{B}$$
 $(N)_{10}$
 $(N)_{B}=(A_{n}A_{n-1}A_{n-2}....A_{1}A_{0})_{B}$

On utilise la **forme développée** de (N)_B :

$$(N)_{10} = A_n \cdot B^n + A_{n-1} \cdot B^{n-1} + A_{n-2} \cdot B^{n-2} + ... + A_1 \cdot B^1 + A_0 \cdot B^0$$
(avec $B^0 = 1$)

Conversion en décimal

 $(N)_{B}$



 $(N)_{10}$

$$\begin{aligned} \text{N} &= (1\text{FF})_{16} = (?)_{10} = 1.16^2 + 15.16^1 + 15.16^0 = 256 + 240 + 15 = (511)_{10} \\ \text{N} &= (777)_8 = (?)_{10} = 7.8^2 + 7.8^1 + 7.8^0 = 448 + 56 + 7 = (511)_{10} \\ \text{N} &= (111111111)_2 = (?)_{10} \\ &= 1.2^8 + 1.2^7 + 1.2^6 + 1.2^5 + 1.2^4 + 1.2^3 + 1.2^2 + 1.2^1 + 1.2^0 \\ &= 2^9 - 1 \text{ (plus grand nombre binaire de 9 bits)} = 512 - 1 = (511)_{10} \\ \text{N} &= (10)_8 = (?)_{10} = (8)_{10} \\ &= (10)_{2} = (2)_{10} = (10)_{8} = (8)_{10} \\ \end{aligned}$$

Conversion décimal / binaire



- <u>Méthode 1</u>: on effectue des divisions successives par 2
- <u>Méthode 2</u>: on effectue des soustractions par 2

Remarque: il faut connaître les puissances de 2 $(2^{10} = 1024 = 1K_{info})$

Conversion en décimal / binaire



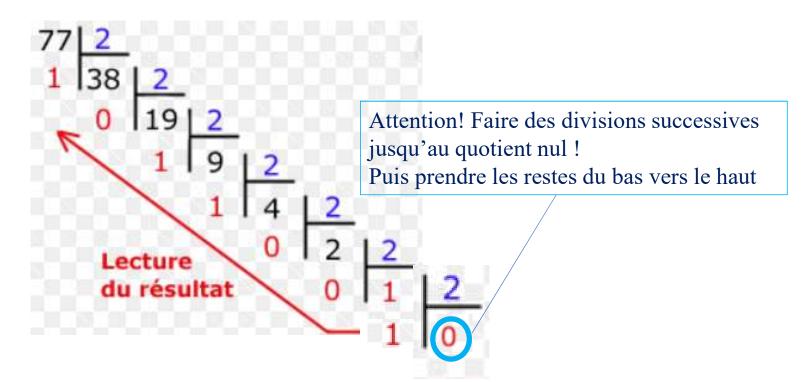




• <u>Méthode 1</u>: on effectue des divisions successives par 2

$$N = (77)_{10} = (?)_2$$

$$\Rightarrow$$
N = (1001101)₂



Conversion décimal en binaire





 $(N)_2$

• <u>Méthode 2</u>: on effectue des soustractions par 2

$$N = (77)_{10} = (?)_2$$

$$N = 64 + 8 + 4 + 1 = 2^6 + 2^3 + 2^2 + 2^0$$
 $\Rightarrow N = (1001101)_2$

Conversion en binaire / hexadécimal

$$(N)_2 \longrightarrow (N)_{16}$$

On procède en faisant des paquets de 4 bits en partant du LSB.

Remarque: $2^4 = 16$

$$N = (10110100111)_{2} \qquad N = \underbrace{101}_{5} \underbrace{1010}_{6} \underbrace{0111}_{16}$$

$$\Rightarrow N = (5A7)_{16}$$

Conversion en binaire / octal

$$(N)_2 \longrightarrow (N)_8$$

On procède en faisant des paquets de 3 bits en partant du LSB.

Remarque: $2^3 = 8$

$$N = (10110100111)_2$$

$$N = \underbrace{010}_{2} \underbrace{110}_{6} \underbrace{100}_{4} \underbrace{111}_{7}$$

$$\Rightarrow$$
N = (2647)₈

Conversion décimal / hexadécimal



Passage intermédiaire par la base 2 et de donner l'équivalent en base 16 sur des paquets de 4 bits (ou faire des divisions successives par 16 !)

$$N = (255)_{10} = (?)_{16} \qquad N = 256 - 1 = 2^{8} - 1 = (11111111_{11})_{2}$$

$$N = 1111_{11} 1111_{11}$$

$$F \qquad F$$

$$\Rightarrow N = (FF)_{16}$$

Conversion décimal / octal



Passage intermédiaire par la base 2 et de donner l'équivalent en base 8 sur des paquets de 3 bits (ou faire des divisions successives par 8 !)

$$N = (255)_{10} = (?)_{8}$$

$$N = 256 - 1 = 2^{8} - 1 = (11111111_{1})_{2}$$

$$N = 11 111 111_{1}$$

$$3 7 7$$

$$\Rightarrow N = (377)_{8}$$

Codes pondérés

☐ Code Binaire Naturel (CBN):

→ Pondération : 8 4 2 1 sur 4 bits

Exemples de conversion décimal-binaire :

$$N = (13)_{10} = 8 + 4 + 1 = 2^3 + 2^2 + 2^0 = (1101)_2$$

$$N = (93)_{10} = 64 + 16 + 8 + 4 + 1 = 2^6 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^0 = (1011101)_2$$

Codes décimaux binaires pondérés

- ☐ Code BCD (ou DCB) : Décimal Codé Binaire
 - code décimal binaire (sert à coder les chiffres 0,1,...,9)
 - Principe: chaque chiffre du nombre décimal est codé sur 4 bits en CBN
 - Pondération: 1,2, 4, 8, 10, 20, 40, 80, 100, 200, 400, 800 etc...

Exemples de conversion décimal-binaire :

$$N = (13)_{10} = 0001 0011$$

$$N = (93)_{10} = 1001 \ 0011$$

Attention ! : les « 0 » à gauche sont nécessaires en BCD Il y a 6 combinaisons interdites :

1010; 1011; 1100; 1101; 1110; 1111

Codes décimaux binaires NON pondérés

- ☐ Code Excess 3 (XS3 ou Stibitz):
- code décimal binaire utilisé pour la représentation des nombres en base 10

Decimal	8421	XS 3
	BCD + 3	
0	0000 +0011	0011
1	0001 +0011	0100
2	0010 +0011	0101
3	0011 +0011	0110
4	0100 +0011	0111
5	0101 +0011	1000
6	0110 +0011	$1001 (2)_{XS3} = (7)'$
7	0111 +0011	1010/
8	1000 +0011	$1011 (8)_{XS3} = (1)'$
9	1001 +0011	1100

Le codage en Excess 3 permet d'optimiser les calculs avec des nombres négatifs Exemple de conversion décimal binaire en Code Excess 3 :

Soit le nombre décimal à coder en Excess 3:

$$N = (12587) = (0100\ 0101\ 1000\ 1011\ 1010)_{XS3}$$

$$1 \quad 2 \quad 5 \quad 8 \quad 7$$

→ Pas de pondération pour le code XS3

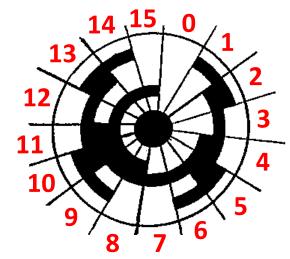
Codes NON Pondérés

☐ Code Binaire Réfléchi ou code Gray :

- Le code Gray sert souvent dans des situations où d'autres codes, comme le Code Binaire Naturel, peuvent produire des résultats ambigus ou erronés au moment de transitions entraînant le changement de plusieurs bits dans le code.

code continu :

Les combinaisons successives du code Gray sont <u>adjacentes</u> c'est-à-dire qu'1 seul bit change d'une combinaison à la suivante

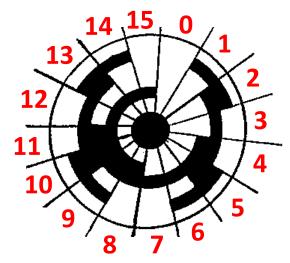


Disque de codage Gray (4 bits)

16 secteurs d'angle

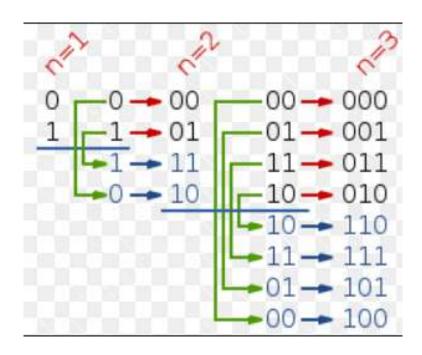
- **code** cyclique : la dernière combinaison est adjacente à la première
- très utilisé dans les capteurs de position linéaire ou angulaire

- Le disque de codage Gray présente des parties transparentes et d'autres opaques empêchant la lumière de passer (partie blanche correspond à état 0 et partie noire à l'état 1).
- Ce disque solidaire par exemple de l'axe d'un moteur permettra de connaître la position angulaire de l'arbre.
- Il est positionné entre 4 diodes émettrices et 4 photo-capteurs permettra un codage Gray de 16 positions.

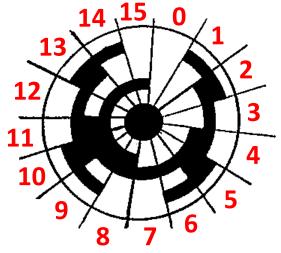


Disque de codage Gray (4 bits)

16 secteurs d'angle



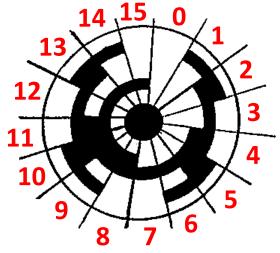




Disque de codage Gray (4 bits) 16 secteurs d'angle

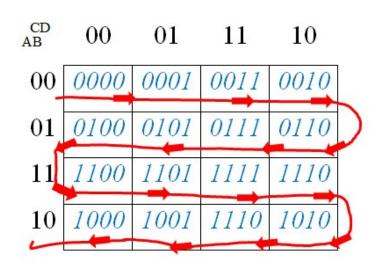
- ☐ Code Binaire Réfléchi ou code Gray :
- Table de correspondance CBN Code Gray
 Construction à l'aide d'axe de symétrie

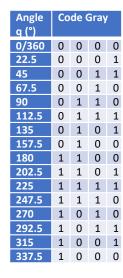
Nombre	Co	de bir	aire p	our	Code Gray				
décimal	B4	Вз	B ₂	B1	G4	Gз	G2	G1	
0	0	0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	1	0	0	0	1	— Axe 1 symétrie
2	0	0	1	0	0	0	1	1	The 2 symbol to
3	0	0	1	1	0	0	1	0	Axe 2 symétrie
4	0	1	0	0	0	1	1	0	
5	0	1	0	1	0	1	1	1	
6	0	1	1	0	0	1	0	1	
7	0	1	1	1	0	1	0	0	Axe 2 symétrie
8	1	0	0	0	1	1	0	0	
9	1	0	0	1	1	1	0	1	
10	1	0	1	0	1	1	1	1	
11	1	0	1	1	1	1	1	0	
12	1	1	0	0	1	0	1	0	
13	1	1	0	1	1	0	1	1	
14	1	1	1	0	1	0	0	1	
15	1	1	1	1	1	0	0	0	

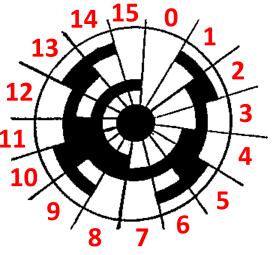


Disque de codage Gray (4 bits) 16 secteurs d'angle

- ☐ Code Binaire Réfléchi ou code Gray :
 - → Table de correspondance CBN Code Gray
 - Construction à l'aide d'axe de symétrie







Disque de codage Gray (4 bits)

16 secteurs d'angle

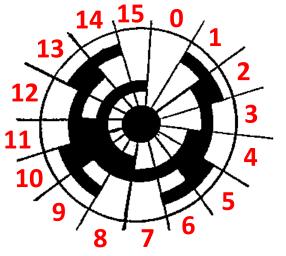
Exercice: Réaliser un transcodeur CBN ↔ code GRAY

- 1) Compléter la table de transcodage donnant la correspondance entre le code binaire naturel et le code Gray. Ce code est-il pondéré ?
- 2) Donner un schéma logique simple d'un transcodeur sur 4 bits: code CBN → code Gray
- 3) Donner un schéma logique réalisant le transcodage inverse: code Gray -> code CBN
- 4) En généralisant donner la conversion de N = $(11010)_{CBN}$ = $(?)_{GRAY}$

Exercice: Réaliser un transcodeur CBN ↔ code GRAY

1) Compléter la table de transcodage donnant la correspondance entre le code binaire naturel et le code Gray. Ce code est-il pondéré ?

Angle (°)	Co	CBN						
0/360	0	0	0	0	0	0	0	0
22.5	0	0	0	1	0	0	0	1
45	0	0	1	1	0	0	1	0
67.5	0	0	1	0	0	0	1	1
90	0	1	1	0	0	1	0	0
112.5	0	1	1	1	0	1	0	1
135	0	1	0	1	0	1	1	0
157.5	0	1	0	0	0	1	1	1
180	1	1	0	0	1	0	0	0
202.5	1	1	0	1	1	0	0	1
225	1	1	1	1	1	0	1	0
247.5	1	1	1	0	1	0	1	1
270	1	0	1	0	1	1	0	0
292.5	1	0	1	1	1	1	0	1
315	1	0	0	1	1	1	1	0
337.5	1	0	0	0	1	1	1	1

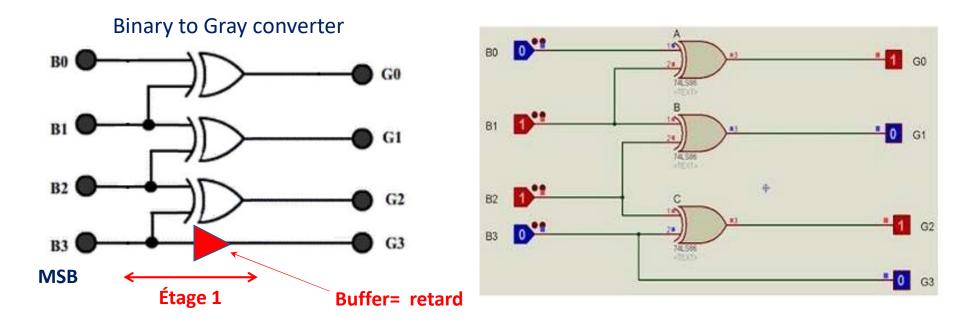


Disque de codage Gray (4 bits)

16 secteurs d'angle

Exercice: Réaliser un transcodeur CBN ↔ code GRAY

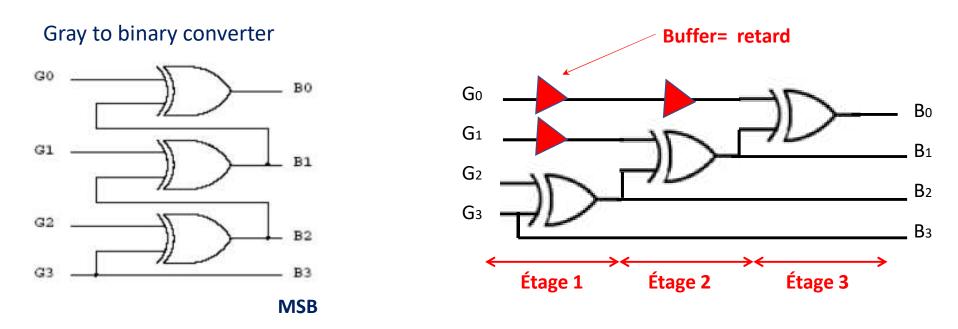
2) Donner un schéma logique simple d'un transcodeur sur 4 bits: code CBN → code Gray



⇒ Réalisation du circuit de transcodage à l'aide de 3 portes logiques XOR à 2 entrées

Exercice: Réaliser un transcodeur CBN ↔ code GRAY

3) Donner un schéma logique réalisant le transcodage inverse: code Gray → code CBN



⇒ Réalisation du circuit de transcodage à l'aide de 3 portes logiques XOR à 2 entrées

Exercice: Réaliser un transcodeur CBN ↔ code GRAY

4) En généralisant donner la conversion de N = $(11010)_{CBN}$ = $(?)_{GRAY}$

$$N = 11010 = (B_4B_3B_2B_1B_0)_{CBN} = ? = (G_4G_3G_2G_1G_0)_{GRAY}$$

• MSB :
$$G_4 = B_4 = 1$$

•
$$B_4 = 1 \Rightarrow G_3 = \overline{B}_3 = \overline{1} = 0$$

•
$$B_3 = 1 \Rightarrow G_2 = \overline{B}_2 = \overline{0} = 1$$

•
$$B_2 = 0 \Rightarrow G_1 = B_1 = 1$$

■
$$B_4 = \mathbf{1} \Rightarrow \mathbf{G_3} = \overline{B_3} = \overline{1} = \mathbf{0}$$

■ $B_3 = \mathbf{1} \Rightarrow \mathbf{G_2} = \overline{B_2} = \overline{0} = \mathbf{1}$
■ $B_2 = \mathbf{0} \Rightarrow \mathbf{G_1} = B_1 = \mathbf{1}$
■ $B_1 = \mathbf{1} \Rightarrow \mathbf{G_0} = \overline{B_0} = \overline{0} = \mathbf{1}$

$$N = 11010 = (B_4 B_3 B_2 B_1 B_0)_{CBN} = 10111 = (G_4 G_3 G_2 G_1 G_0)_{GRAY}$$

Codes NON Pondérés

- ☐ Code Binaire Alphanumérique : Code ASCII
 - ⇒ Le code **ASCII** (*American Standard Code for Information Interchange*) permet de coder les caractères alphanumériques.
 - ⇒ Chaque symbole est codé sur 8 bits (dont un de parité). Ce code est utilisé par les réseaux informatiques assurant les connexions entre les ordinateurs et des organes périphériques (clavier, imprimante, visualisation ...)
 - ⇒ Ce code est **non pondéré**, sa table de correspondance permet de trouver le code ASCII des principaux caractères.

☐ Code ASCII

⇒ Table de correspondance

Exemple : code ASCII du caractère **A**

$$b_7b_6b_5b_4b_3b_2b_1$$

= (100 0001)₂
= \$41 = 0x0041

				0	1	2	3	4	5	6	7	
	Digits			b ₇	0	0	0	0	1	1	1	1
5				b_6	0	0	1	1	Q	0	1	1
				b ₅	0	1	0	1	0	1	0	1
	b ₄	b ₃	b_2	b_1								
0	0	0	0	0	NUL	DLE	SP	0	-	Р	@	р
1 -	. 0	. 0.	.0.	- 1- :	20H	- DC1 -	· ·i- · -	1	(A)	Q	a	q
2	0	0	1	0	STX	DC2	11	2	В	R	b	r
3	0	0	1	1	ETX	DC3	#	3	С	S	С	S
4	0	1	0	0	EOT	DC4	\$	4	D	Т	d	t
5	0	1	0	1	ENQ	NAK	%	5	Е	U	е	u
6	0	1	1	0	ACK	SYN	&	6	F	V	f	V
7	0	1	1	1	BEL	ETB	ı	7	G	W	g	W
8	1	0	0	0	BS	CAN	(8	Н	Χ	h	X
9	1	0	0	1	TAB	EM)	9	I	Υ	i	У
A	1	0	1	0	LF	SS	*	:	J	Z	j	Z
В	1	0	1	1	VT	ESC	+	;	K	[k	{
C	1	1	0	0	FF	FS	,	<	L	~	1	1
D	1	1	0	1	CR/E0B	GS	-	=	M]	m	}
E	1	1	1	0	SO	RS		>	N	٨	n	\
F	1	1	1	1	SI	US	/	?	0	_	0	DEL

☐ Code ASCII

Exercice:

Quelle opération arithmétique doit-on réaliser pour convertir le code ASCII d'un caractère minuscule vers le même caractère en majuscule ? Comment réaliser la conversion inverse ?