

#### Université Internationale de Casablanca

## **Exposé**

## ELECTRONIQUE NUMERIQUE

email: nasser\_baghdad @ yahoo.fr

## **ELECTRONIQUE NUMERIQUE**

#### **Sommaire**

Chapitre I: Technologies des circuits logiques: TTL et CMOS

Chapitre II : Les bases de numération

Chapitre III: Les portes logiques

**Chapitre IV: Les fonctions binaires** 

**Chapitre V : Les circuits combinatoires** 

Chapitre VI: Les circuits séquentiels

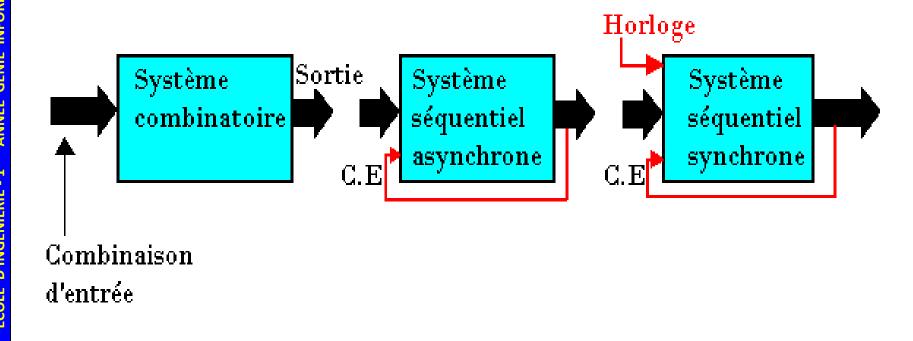
## ELECTRONIQUE NUMERIQUE

Chapitre. V

Les circuits combinatoires

- I. Circuits arithmétiques
- II. Circuits de transcodage
- III. Circuits d'aiguillage

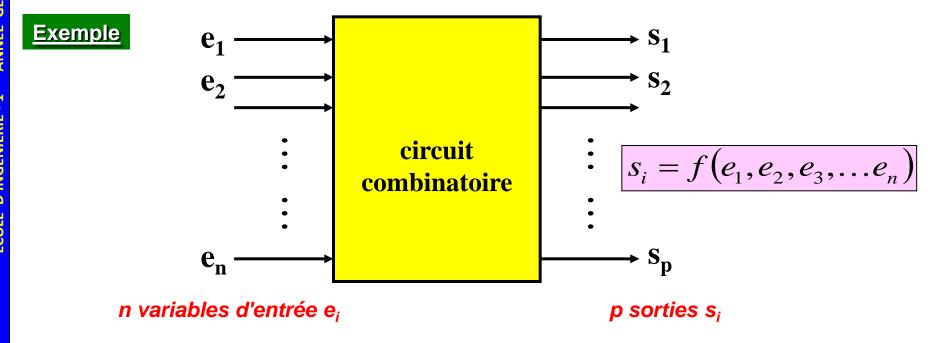
Système combinatoire - Système séquentiel :



#### Définition d'un circuit combinatoire

► Une fonction binaire est dite combinatoire si sa valeur à l'instant t ne dépend que des valeurs de ses entrées à cet instant.

Un circuit combinatoire est un circuit logique où chacune des sorties est une fonction logique des entrées.



# II. Circuits arithmétiques

- 1°) Additionneurs addition binaire
- 2°) Soustracteurs soustraction binaire
- 3°) Multiplieurs multiplication binaire
- 4°) Diviseurs division binaire
- 5°) Comparateurs comparaison binaire
- 6°) Comparateur avec des entrées de mise en cascade
- 7°) UAL: Unité Arithmétique et Logique (ALU: Arithmetic Logic Unit)

#### 1°) Additionneurs – Addition binaire

► Les additionneurs ont pour rôle d'effectuer l'addition des nombre binaires

#### a°) Règle de l'opération addition

► L'addition des nombres binaires se fait en respectant la règle suivante :

$$0 + 0 = 0$$
 retenue 0

$$0 + 1 = 1$$
 retenue 0

$$1 + 0 = 1$$
 retenue 0

$$1+1=0$$
 retenue 1

#### b°) Conception d'un circuit additionneur

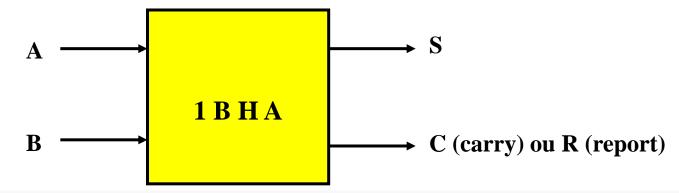
#### i°) Demi additionneur (Half Adder) ou (HA)

- ► Il s'agit ici de concevoir un circuit capable d'effectuer la somme de deux nombres binaires A et B.
- ► Le circuit doit avoir deux entrées A et B, et deux sorties S et C

S: Sortie du bit somme

C: Carry (sortie du bit de report)

#### Schéma bloc du 1BHA



► Il <u>ne tient pas compte</u> de la retenue qui peut arriver en entrée, provenant de calculs précédents.

#### Table délivrant la fonction 1BHA

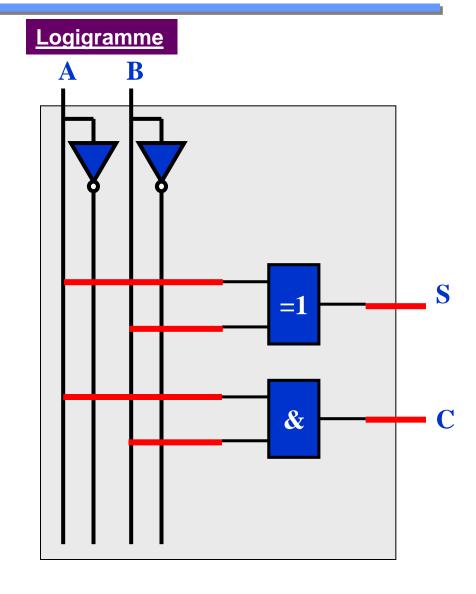
Α	В	S	С
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

Tableau de Karnaugh

Inutile « expression compacte »

**Expressions logiques des sorties** 

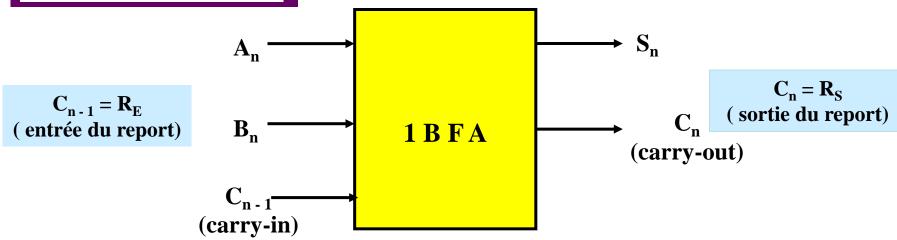
$$S = A \oplus B$$
 $C = A \cdot B$ 



#### ii°) Additionneur complet (Full Adder) ou (FA)

- ▶ Un additionneur complet est un circuit capable de faire la somme de 3 bits  $A_n$  et  $B_n$  qui sont les bits à additionner et  $C_{n-1}$  le report provenant de la somme des bits directement moins significatifs.
- ► Le circuit aura deux sorties  $S_n$  et  $C_n$  qui sont respectivement le bit de la somme et le bit du report provenant de la somme de 3 bits  $A_n$ ,  $B_n$  et  $C_{n-1}$ .

#### Schéma bloc du FA à 1 bit



► Il <u>tient compte</u> de la retenue qui peut arriver en entrée, provenant de calculs précédents.

#### Table délivrant la fonction 1BPA

Α	В	$R_{E}$	S	$R_s$	décimal
0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	1
0	1	0	1	0	2
0	1	1	0	1	3
1	0	0	1	0	4
1	0	1	0	1	5
1	1	0	0	1	6
1	1	1	1	1	7

#### Tableaux de Karnaugh

#### **Sortie S somme**

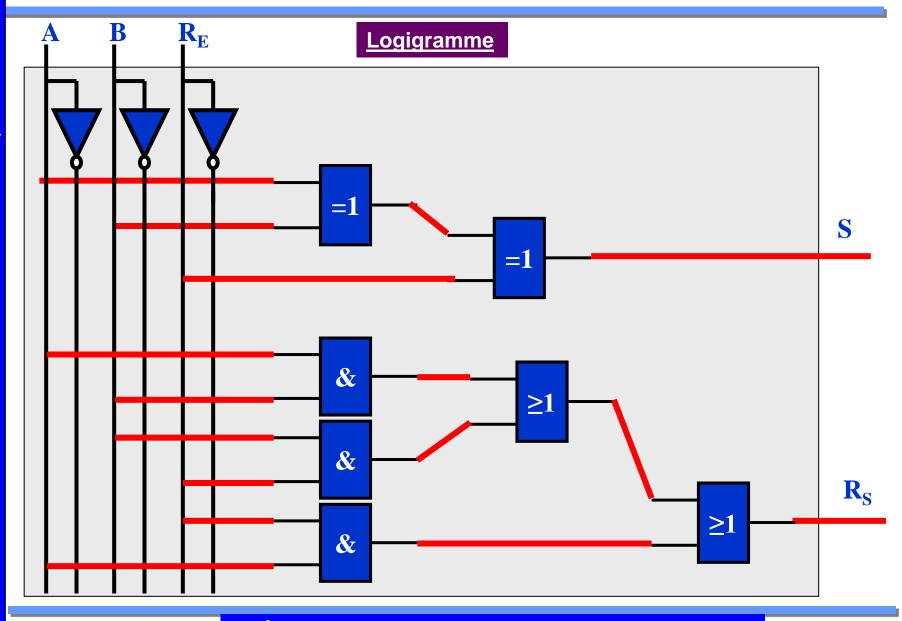
B R <sub>E</sub>	00	01	11	10
0	0	1	0	1
1	1	0	1	0

#### **Expressions logiques des sorties**

$S = (A.\overline{B} + \overline{A}.B).\overline{R_E} + (\overline{A}.\overline{B} + A.B).R_E$
$S = (A \oplus B).\overline{R_E} + (\overline{A \oplus B})R_E$
$S = A \oplus B \oplus R_E$
$R_{s} = A.B + B.R_{E} + A.R_{E}$

#### Sortie R<sub>S</sub> retenue

B R <sub>E</sub>	00	01	11	10
0	0	0	1	0
1	0	1	1	1

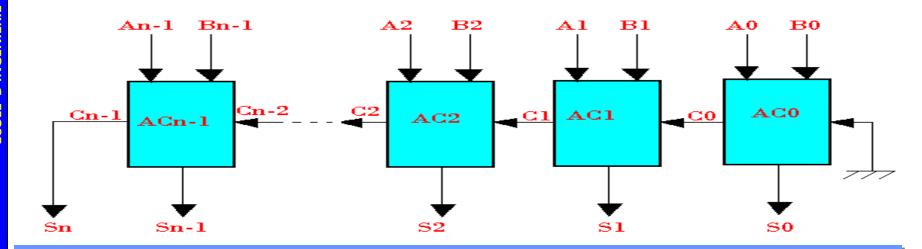


#### iii°) Réalisation d'un additionneur de deux nombre de n bits

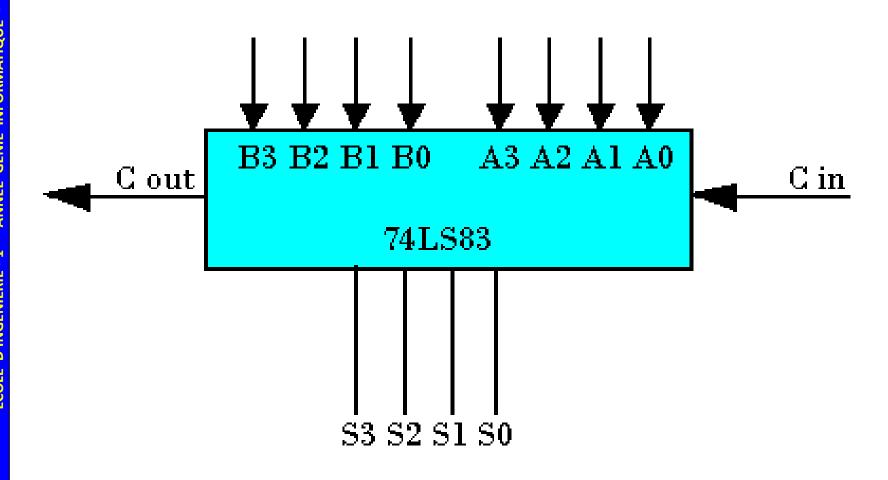
► On peut réaliser un additionneur de deux nombres binaires de n bits chacun.

Soit à effectuer la somme de deux nombres  $N_1$  et  $N_2$ :

- N<sub>1</sub> est constitué de A<sub>n-1</sub> A<sub>n-2</sub>... A<sub>2</sub> A<sub>1</sub> A<sub>0</sub>
- N<sub>2</sub> est constitué de B<sub>n-1</sub> B<sub>n-2</sub>... B<sub>2</sub> B<sub>1</sub> B<sub>0</sub>
- $\blacksquare$  A<sub>0</sub> et B<sub>0</sub> sont les LSB.



iiii°) Additionneur 4 bits à CI (74LS83)



#### 2°) Soustracteurs – soustraction binaire

#### a°) Règle de l'opération soustraction

► La soustraction des nombres binaires se fait en respectant la règle suivante :

$$0 - 0 = 0$$

retenue 0

$$0 - 1 = 1$$

retenue 1

On écrit "1" et on retient 1

$$1 - 0 = 1$$

retenue 0

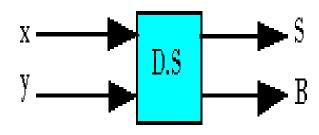
$$1 - 1 = 0$$

retenue 0

#### b°) Conception d'un circuit soustracteur

- i°) Demi soustracteur
- ► C'est un circuit capable de faire la soustraction de deux nombre binaires d'un bit chacun.
- ► Le circuit aura deux entrées x, y et deux sorties S et B
- S: Sortie du bit de soustraction
- B: Retenue (borrow)

#### Schéma bloc du D.S.



#### Table de vérité

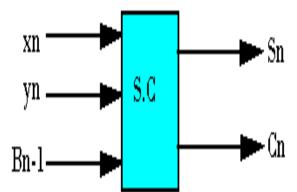
х	у	S	В
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	0
1	1	0	0

#### **Expressions logiques**

$$S = \overline{x}y + x\overline{y} = x \oplus y$$
$$B = \overline{x}y$$

#### ii°) Soustracteur complet (S.C.) à n bits

C'est un circuit capable de faire la soustraction de deux bits de rang n,  $(x_n - y_n)$  tout en tenant compte de la retenue  $B_{n-1}$  provenant de la soustraction des bits de rang directement inférieurs. On aura deux sorties  $S_n$  et  $B_n$ .



#### **Solution:**

#### a) Table de vérité

X <sub>n</sub>	<b>y</b> <sub>n</sub>	B <sub>n-1</sub>	S <sub>n</sub>	B <sub>n</sub>
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

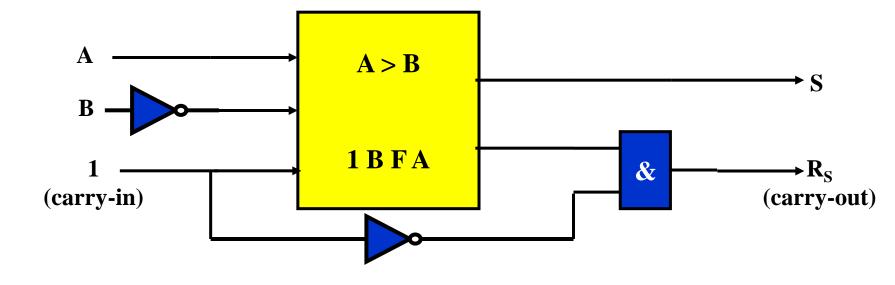
- b) Équations des sorties ?
- c) Simplification: Karnaugh?
- d) Logigramme?

#### Remarque:

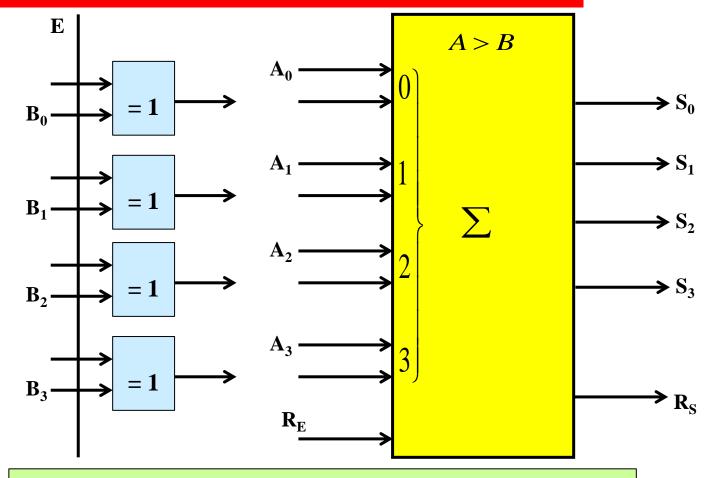
▶ Dans un souci d'économie de circuits, la soustraction A – B est réalisée, dans la majorité des circuits numériques, comme une addition entre A et le complément à 2 de B.

iii°) Circuit traduisant la règle de l'opération soustraction effectuée par une machine

$$A-B \Leftrightarrow A+CV(B)=A+CR(B)+1=A+\overline{B}+1$$



#### iiii) Réalisation d'un circuit soustracteur / additionneur ?



Additionneur: E =

Soustracteur : E =

#### 3°) Multiplieurs – multiplication binaire

Les règles de calcul de la multiplication binaire sont pratiquement les mêmes qu'en décimal.

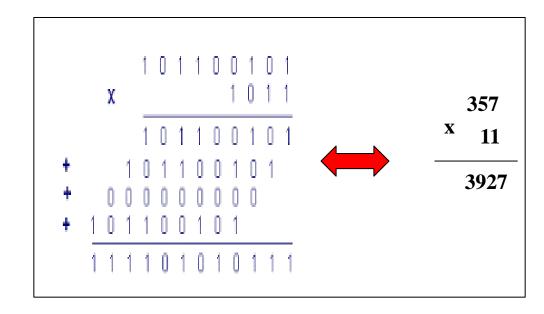
#### a°) Les règles de l'opération multiplication

$$0 \times 0 = 0$$

$$0 \times 1 = 0$$

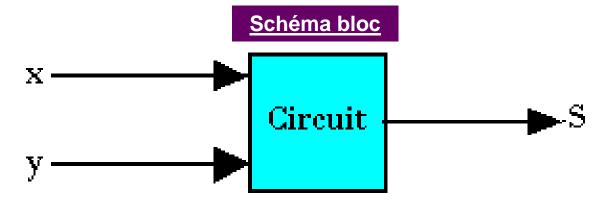
$$1 \times 0 = 0$$

$$1 \times 1 = 1$$



#### b°) Conception d'un circuit multiplieur

Multiplieur 1 bit



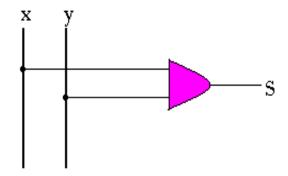
#### Table de vérité

X	у	S
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

#### **Expressions logiques**

$$S = xy$$

#### Logigramme



#### 4°) Diviseurs – division binaire

Même principe que la division des nombres décimaux.

# $\begin{array}{c|c} & 3.1 \\ \hline & 62 \\ \hline & 300 \\ \hline & 279 \\ \hline & 210 \end{array}$

#### **Exemple:**

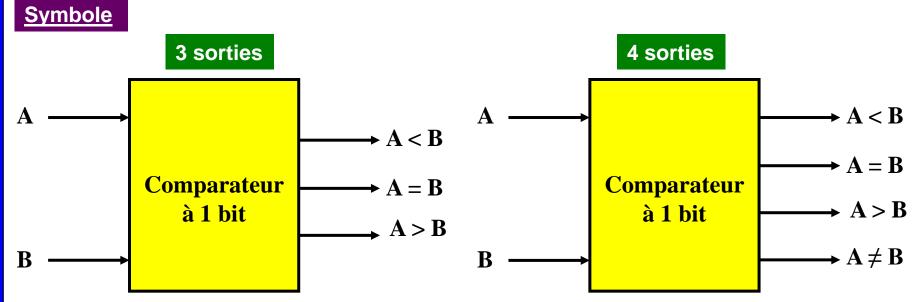
$$\begin{array}{c|cc}
1001 & 11 \\
-11 & 11 \\
\hline
0011 & \\
\hline
11 & \\
\hline
0 & \\
\end{array}$$

$$-\frac{9}{3} | \frac{3}{3}$$

$$\begin{array}{c|ccccc}
1011 & 100 \\
-100 & 10,11 \\
\hline
00110 & \\
\hline
-100 & \\
\hline
0100 & \\
-100 & \\
\hline
000 & \\
\hline
11 & 4 & \\
\hline
11 & 2,75 & \\
2,75 = 2 + 0,75 & \\
0,75 \times 2 = 1,5 & \\
0,5 \times 2 = 1 & \\
\end{array}$$

#### 5°) Comparateurs – comparaison binaire

- ► Le comparateur détecte l'égalité entre deux nombres A et B.
- ► Certains circuits permettent également de détecter si A est supérieur ou bien inférieur à B ou bien différent de B.
- i°) Conception d'un circuit comparateur à 1 bit



#### Table de vérité

A	В	A < B	A = B	A > B	A≠B
0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1
1	0	0	0	1	1
1	1	0	1	0	0

#### Tableau de Karnaugh

Inutile « expression compacte »

#### **Expressions logiques des sorties : SOP**

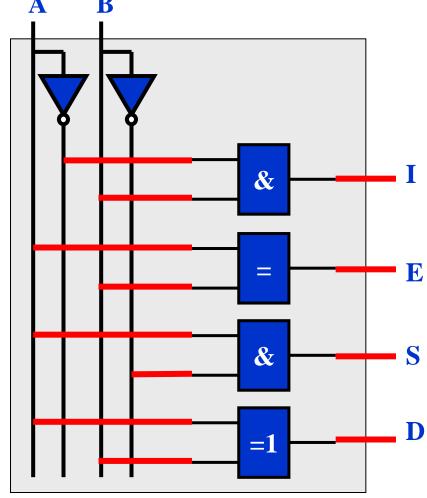
$$(A \land B) = I = s_1 = \overline{A} B$$

$$(A = B) = E = s_2 = \overline{A \oplus B}$$

$$(A \land B) = S = s_3 = A \overline{B}$$

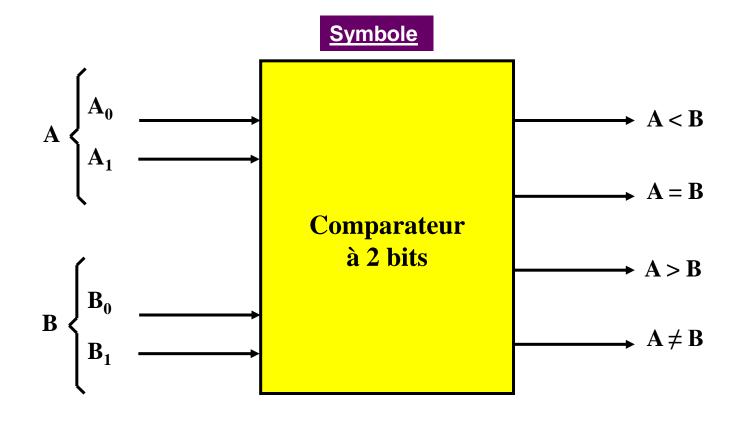
$$(A \neq B) = D = s_4 = A \oplus B$$

## Logigramme A R



ii°) Conception d'un circuit comparateur à 2 bits à l'aide des portes logiques

Réaliser un tel circuit en utilisant un minimum de portes logiques.



		_						
A		F	3	de véri	sorties			Identification
<b>A</b> <sub>1</sub>	$A_0$	B <sub>1</sub>	$B_0$	A < B	<b>A</b> = <b>B</b>	A > B	A≠B	décimal
0	0	0	0	0	1	0	0	0
0	0	0	1	1	0	0	1	1
0	0	1	0	1	0	0	1	2
0	0	1	1	1	0	0	1	3
0	1	0	0	0	0	1	1	4
0	1	0	1	0	1	0	0	5
0	1	1	0	1	0	0	1	6
0	1	1	1	1	0	0	1	7
1	0	0	0	0	0	1	1	8
1	0	0	1	0	0	1	1	9
1	0	1	0	0	1	0	0	10
1	0	1	1	1	0	0	1	11
1	1	0	0	0	0	1	1	12
1	1	0	1	0	0	1	1	13
1	1	1	0	0	0	1	1	14
1	1	1	1	0	1	0	0	15

 $(A=B)=S_2=1$ 

#### Tableaux de Karnaugh et expressions logiques simplifiées

B <sub>1</sub> B <sub>0</sub> A <sub>1</sub> A <sub>0</sub>	0 0	0 1	11	10
0 0				
0 1				
11				
1 0				

$$\overline{(A \land B) = S_1 = I}$$

	B <sub>1</sub> B <sub>0</sub> A <sub>1</sub> A <sub>0</sub>	0 0	0 1	11	10
E	0 0				
	0 1				
	11				
	10				

$$(A=B)=S_2=E$$

$$(A \rangle B) = S_3 = S$$

 $(A \langle B) = S_1 = I$ 

B <sub>1</sub> B <sub>0</sub> A <sub>1</sub> A <sub>0</sub>	0 0	0 1	11	10
0 0				
0 1				
11				
1 0				

$$(A \rangle B) = S_3 = S$$

	B <sub>1</sub> B <sub>0</sub> A <sub>1</sub> A <sub>0</sub>	0 0	0 1	11	1 0
$(A \neq B) = S_4 = D$	0 0				
	0 1				
	11				
	1 0				

$$(A \neq B) = S_4 = D$$

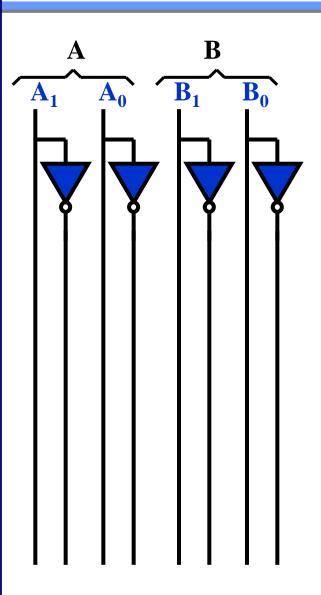
#### **Expressions logiques des sorties**

$$(A < B) = I = s_1 = \dots$$

$$(A = B) = E = s_2 = \dots$$

$$(A > B) = S = s_3 = \dots$$

$$(A \neq B) = D = s_4 = \dots$$



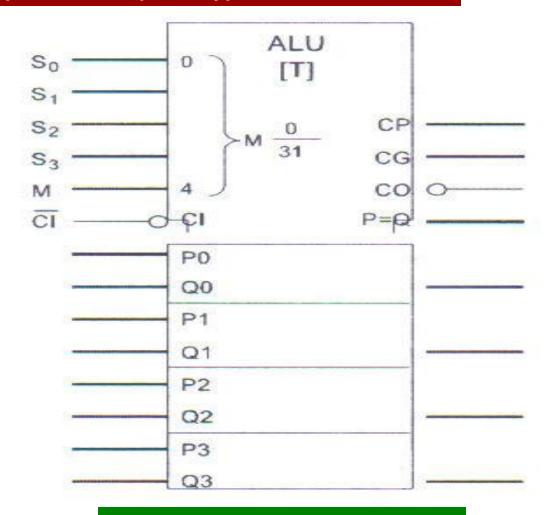
**Logigramme** 

7°) UAL: Unité Arithmétique et Logique (ALU: Arithmetic Logic Unit en anglais)

#### a°) Généralités

- L'unité arithmétique et logique, abrégée UAL (ou bien ALU, Arithmetic Logic Unit en anglais), est l'organe de l'ordinateur chargé d'effectuer les calculs.
- ► Le plus souvent, l'UAL est incluse dans l'unité centrale (ou le microprocesseur).
- ► Les UAL peuvent être spécialisées ou pas. Les UAL élémentaires calculent sur des nombres entiers, et peuvent effectuer les opérations communes, que l'on peut séparer en quatre groupes :
  - Les <u>opérations arithmétiques</u> : addition, soustraction, changement de signe, etc.,
  - les <u>opérations logiques</u> : compléments à un, à deux, ET, OU, OU-exclusif, NON, NON-ET, etc.,
  - les <u>comparaisons</u> : test d'égalité, supérieur, inférieur, et leur équivalents « ou égal », éventuellement des <u>décalages et rotations</u> (mais parfois ces opérations sont externalisées).

#### b°) Unité logique arithmétique de type 74 HC / HCT 181



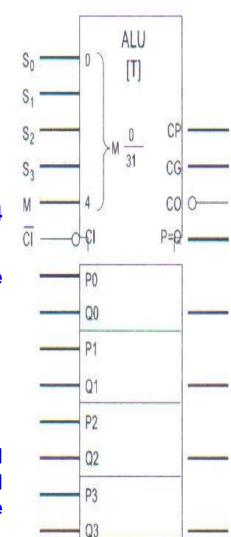
symbole de circuit du composant.

#### c°) Affectation des picots :

- P<sub>0</sub> .... P<sub>3</sub> : données d'entrée à 4 bits (opérateur A)
- Q<sub>0</sub> ....Q<sub>3</sub> : données d'entrée à 4 bits (opérateur B)

#### d°) Lignes de commande (sélection du mode) :

- $-S_0 \dots S_3$ : sélection de fonction par le mot de commande à 4 bits aux entrées. L'opération est définie avec  $S_0 \dots S_3$ .
- M : ligne de sélection du mode d'opération (commande de mode), commutant opération arithmétique et opération logique.
- CI : retenue (carry in)
- CO: soustraction de retenue (carry out)
- CP, CG: pour applications spéciales de formation de report.
- P = Q : sortie de comparateur. Cette sortie reporte le signal
   "1" si l'ensemble des sorties de résultats reportent ce signal
   "1". Pour certaines opérations, cette fonction permet de déterminer l'égalité des opérateurs A et B.



#### e°) Principales opérations et signaux de commande de l'UAL :

► Le tableau suivant renferme les principales opérations et signaux de commande de l'unité logique arithmétique 74HC / HCT181.

	CI	S <sub>0</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>	M	Fonction	Opération
190	0	0	0	0	0	0	incrémentation	A + 1
	0	0	1	1	0	0	soustraction	A - B
	1	0	1	1	0	0	soustraction avec retenue	A – B – CY
Opérations	1	1	0	0	1	0	addition	A + B
arithmétique	0	1	0	0	1	0	addition avec retenue	A + B + CY
	1	0	0	1	1	0	décalage à gauche	A + A
	0	0	0	1	1	0	rotation à gauche	A + A + CY
	1	1	1	1	1	0	décrémentation	A - 1
	*	0	0	0	0	1	NEGATION (inverser)	Ā
Opérations logiques	*	1	0	1	0	1	(charger et inverser)	B
	*	0	1	1	0	1	OU EXCLUSIF	A ≠ B
	*	1	0	0	1	1	EQUIVALENCE	A ≡ B
	*	0	1	0	1	1	(charger)	В
	*	1	1	0	1	1	ET	A∧B
	*	0	1	1	1	1	OU	A∨B
	*	1	1	1	1	1	(sans effet)	A

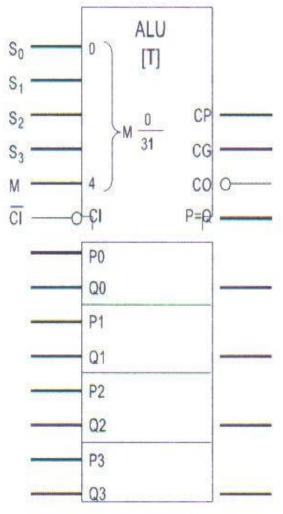
#### f°) Notes sur l'affectation des picots :

- \*: CI n'affecte pas les opérations de logique.
- Opérateur A correspond à l'information aux entrées P.
- Opérateur B correspond à l'information aux entrées Q.
- Les fonctions entre parenthèses sont valables pour un circuit avec accumulateur.
- CY de valeur "1" représente le report (carry).

Opération	Fonction	M	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>	CI		
A + 1	incrémentation	0	0	0	0	0	0	Opérations arithmétiques	
A - B	soustraction	0	0	1	1	0	0		
A – B – CY	soustraction avec retenue	0	0	1	1	0	1		
A + B	addition	0	1	0	0	1	1		
A + B + CY	addition avec retenue	0	1	0	0	1	0		
A + A	décalage à gauche	0	1	1	0	0	1		
A + A + CY	rotation à gauche	0	1	1	0	0	0		
A - 1	décrémentation	0	1	1	1	1	1		
Ā	NEGATION (inverser)	1	0	0	0	0	*	Opérations logiques	
B	(charger et inverser)	1	0	1	0	1	*		
A ≠ B	OU EXCLUSIF	1	0	1	1	0	*		
A≡B	EQUIVALENCE	1	1	0	0	1	*		
В	(charger)	1	1	0	1	0	*		
$A \wedge B$	ET	1	1	0	1	1	*		
A∨B	OU	1	1	1	1	0	*		
A	(sans effet)	1	1	1	1	1	*		

► Le tableau suivant renferme les principales opérations et signaux de commande de

Opération	Fonction	M	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	So	CI	
A + 1	incrémentation	0	0	0	0	0	0	
A - B	soustraction	0	0	1	1	0	0	
A – B – CY	soustraction avec retenue	0	0	1	1	0	1	
A + B	addition	0	1	0	0	1	1	Opérations
A + B + CY	addition avec retenue	0	1	0	0	1	0	arithmétiques
A + A	décalage à gauche	0	1	1	0	0	1	
A + A + CY	rotation à gauche	0	1	1	0	0	0	
A - 1	décrémentation	0	1	1	1	1	1	
Ā	NEGATION (inverser)	1	0	0	0	0	*	
B	(charger et inverser)	1	0	1	0	1	*	
A ≠ B	OU EXCLUSIF	1	0	1	1	0	*	
A≡B	EQUIVALENCE	1	1	0	0	1	*	Opérations
В	(charger)	1	1	0	1	0	*	logiques
A∧B	ET	1	1	0	1	1	*	
A v B	OU	1	1	1	1	0	*	
A	(sans effet)	1	1	1	1	1	*	

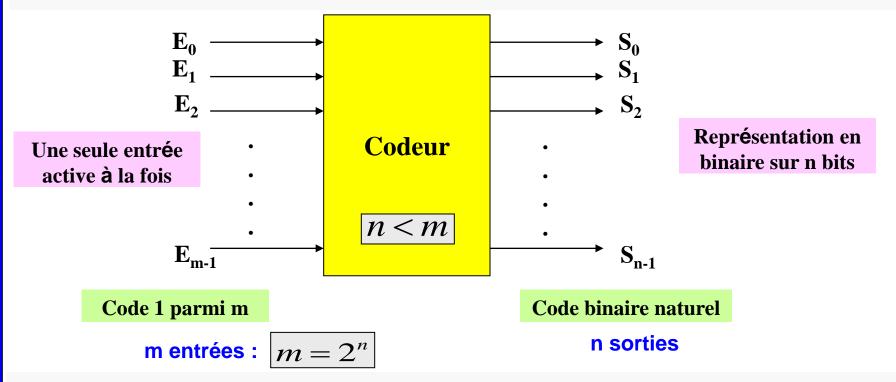


# II. Circuits de transcodage

- 1°) Codeurs (ou encodeurs)
- 2°) Décodeurs
- 3°) Transcodeurs

### 1°) Codeurs (ou encodeurs)

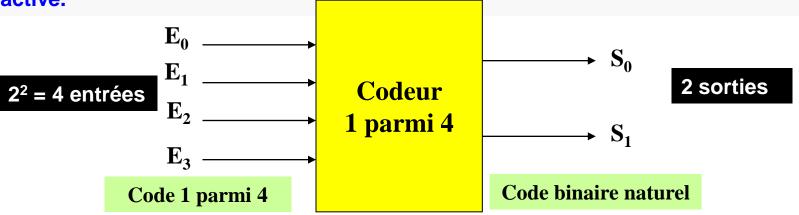
- ► Circuit à  $\underline{m = 2^n \text{ entrées}}$  et  $\underline{n \text{ sorties}}$  qui code en binaire le rang de la seule entrée active.
- ► Une seule entrée parmi m est activée à la fois, ce qui correspond à un nombre binaire de n bits en sortie.



► Un codeur transforme le code binaire 1 parmi m en code binaire naturel.

### a°) Codeur 1 parmi 4

► Circuit à 2² = 4 entrées et 2 sorties qui code en binaire le rang de la seule entrée active.



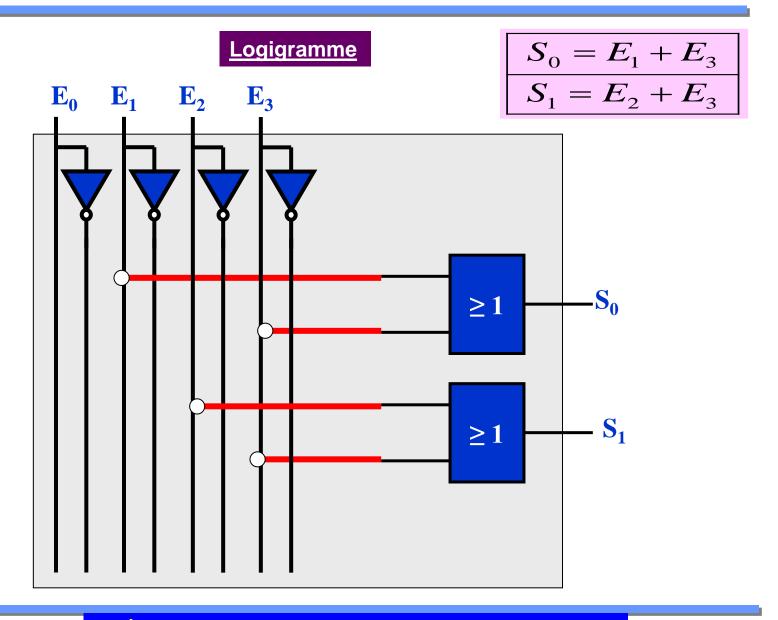
► Ce codeur transforme le code binaire 1 parmi 4 en code binaire naturel.

### Table de vérité

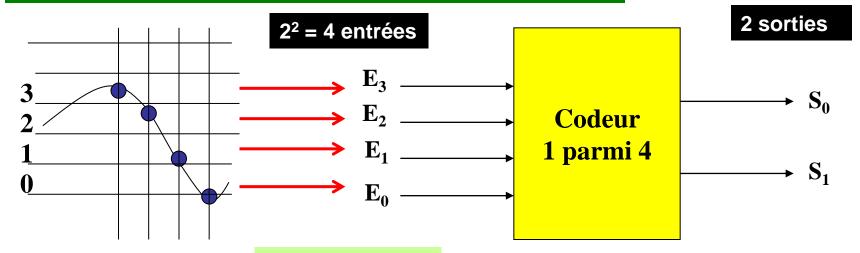
E <sub>3</sub>	E <sub>2</sub>	E <sub>1</sub>	E <sub>0</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>
0	0	0	1	0	0
0	0	1	0	0	1
0	1	0	0	1	0
1	0	0	0	1	1

### **Expressions logiques des sorties**

$$S_0 = E_1 + E_3$$
  
 $S_1 = E_2 + E_3$ 

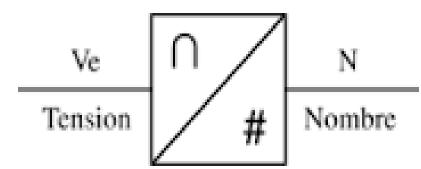


### **Application: Convertisseur Analogique Numérique (CAN)**



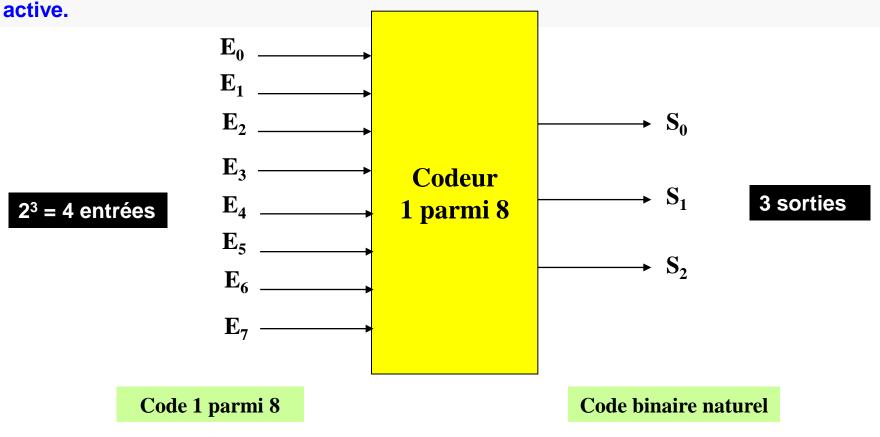
niveaux de quantification : nombres décimaux (niveaux de tensions) 1 entrée active à la fois parmi 4

**Code binaire naturel** 



### b°) Codeur 1 parmi 8

► Circuit à 2³ = 8 entrées et 3 sorties qui code en binaire le rang de la seule entrée

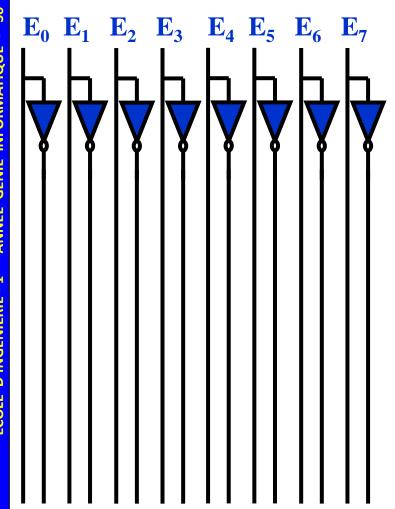


► Ce codeur transforme le code binaire 1 parmi 8 en code binaire naturel.

### Table de vérité ?

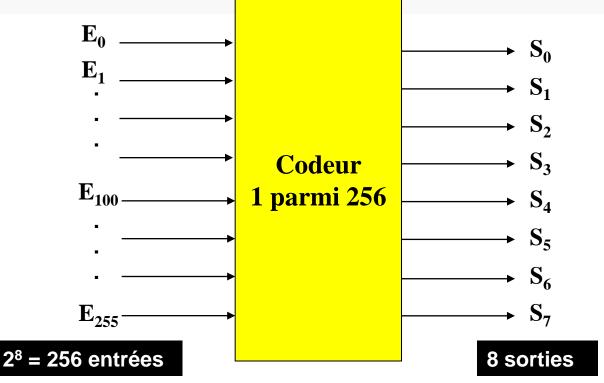
	SORTIES										
E <sub>7</sub>	E <sub>6</sub>	<b>E</b> <sub>5</sub>	E <sub>4</sub>	E <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S₁	S <sub>0</sub>				
							1				
					1						
				1	_						
			1	/							
		1									
	1										
	-										
Équatio											
	$S_{ m o} = \ldots \ S_1 = \ldots$										
			.5								

### **Logigramme**?



### Exemple d'application en télécommunication : transmission de la voix numérique

► Circuit à 2<sup>8</sup> = 256 entrées et 8 sorties qui code en binaire le rang de la seule entrée active.

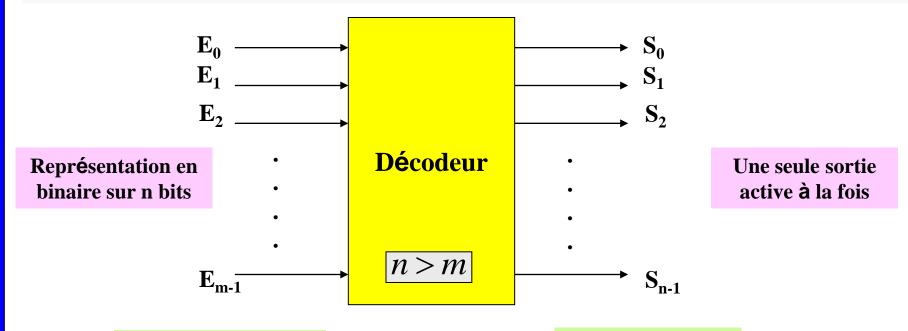


Code 1 parmi 256 niveaux de quantification

**Code binaire naturel** 

### 2°) Décodeurs

► Circuit à m entrées et n = 2<sup>m</sup> sorties qui transforme un code binaire naturel en un code 1 parmi n.



**Code binaire naturel** 

Code 1 parmi n

m entrées

n sorties :  $n=2^m$ 

### a°) Décodeur 1 parmi 4

► Circuit à 2 entrées et 4 sorties qui transforme le code binaire naturel en un code 1 parmi 4.

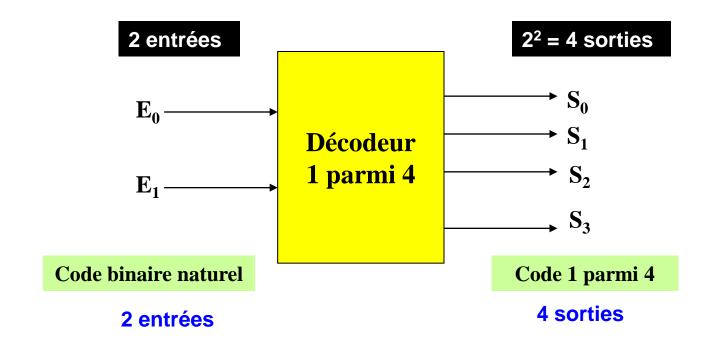
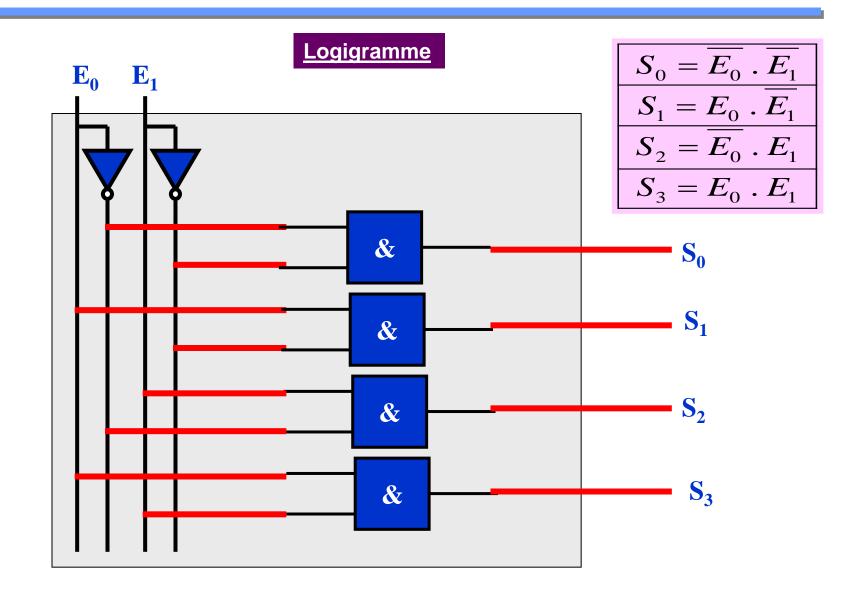
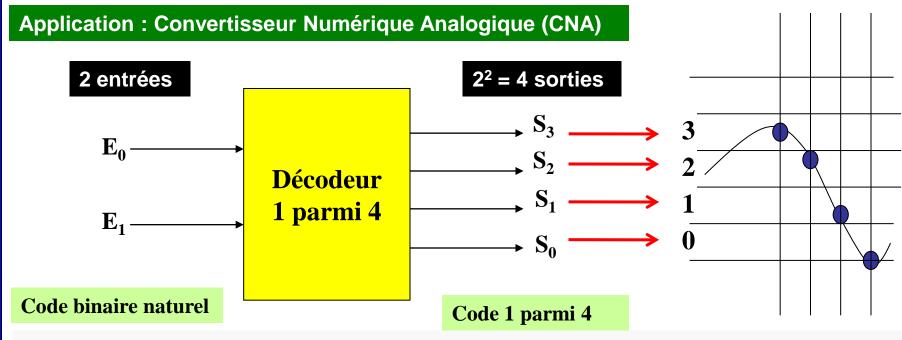


Table de fonctionnement										
Code binai	re d'entrée	Code 1 parmi 4 sorties								
E <sub>1</sub>	E <sub>0</sub>	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>					
0	0	0	0	0	1					
0	1	0	0	1	0					
1	0	0	1	0	0					
1	1	1	0	0	0					

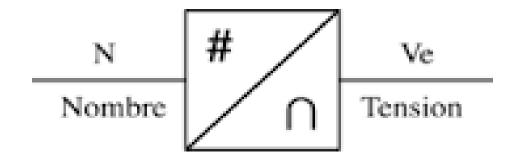
### **Expressions logiques des sorties**

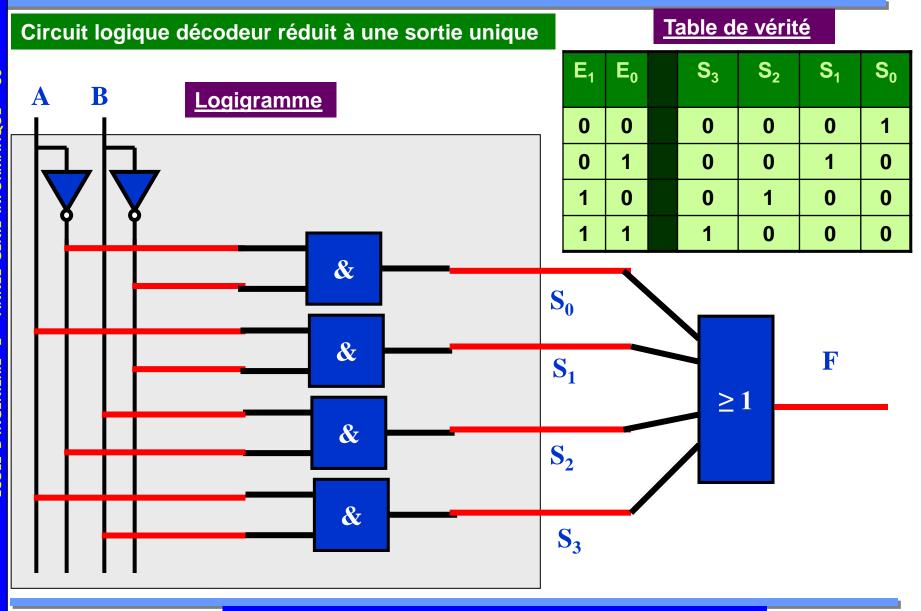
$$S_0 = \overline{E_0} \cdot \overline{E_1}$$
 $S_1 = E_0 \cdot \overline{E_1}$ 
 $S_2 = \overline{E_0} \cdot E_1$ 
 $S_3 = E_0 \cdot E_1$ 





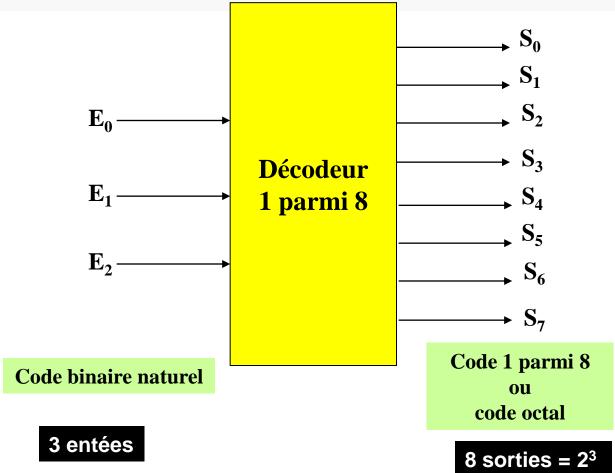
► Ce décodeur transforme le code binaire naturel en code binaire 1 parmi 4.





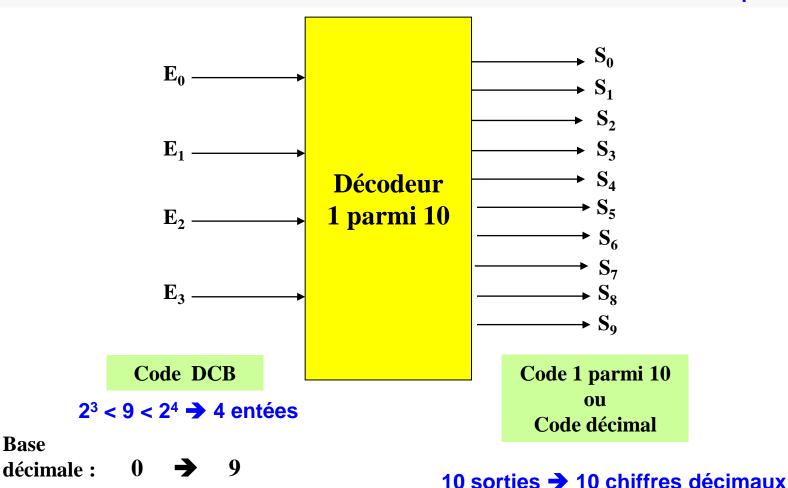
### b°) Décodeur 1 parmi 8

► Circuit à 3 entrées et 8 sorties qui transforme le code binaire naturel en code 1 parmi 8.



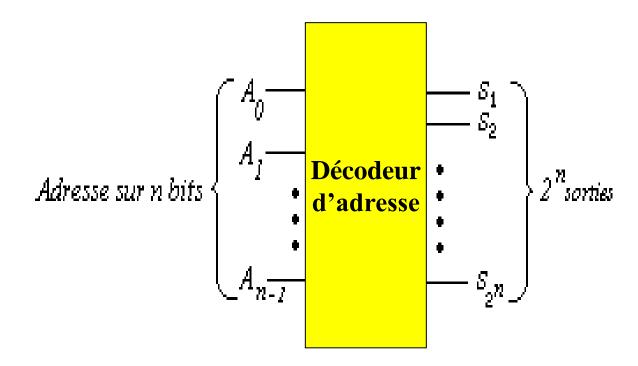
### c°) Décodeur 1 parmi 10 (ou décodeur DCB – décimal)

► Circuit à 4 entrées et 10 sorties transformant le code DCB en un code 1 parmi 10.



### d°) Circuit décodeur d'adresse

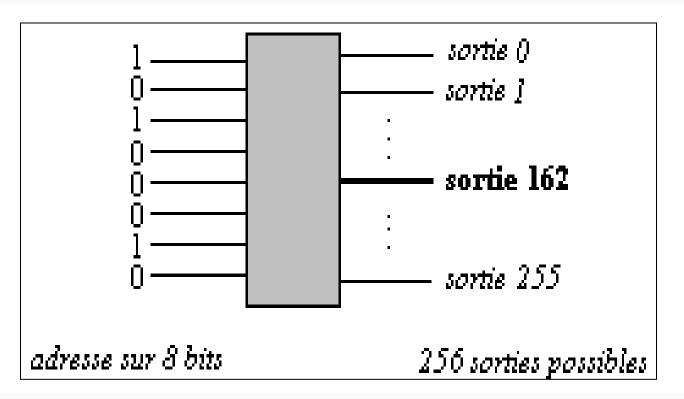
► C'est un circuit composé de n lignes d'entrées qui représentent une adresse sur n bits et de 2<sup>n</sup> lignes de sortie possibles dont une seule est sélectionnée en fonction de la "programmation" des n lignes d'entrées.



Écriture/lecture d'un contenu binaire dans une mémoire

### **Exemple d'utilisation en informatique : lecture et écriture dans les mémoires**

▶ On entre l'adresse de la ligne à sélectionner soit  $1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0$  en binaire ( $A_0 = 1$ ,  $A_1 = 0$ ,  $A_2 = 1$ , ...,  $A_7 = 0$ ) ce nombre binaire vaut 162 en décimal, c'est donc la sortie S: 162 qui est activée par le composant.



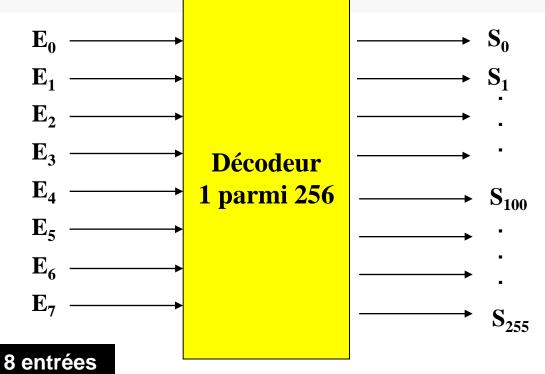
► Ce genre de circuits très fréquent dans un <u>ordinateur</u> sert à sélectionner des registres, des cellules mémoires ou des lignes de périphériques.

# GÉNIE INFORMATIQUE

# Chapitre V: Les circuits combinatoires

### Exemple d'utilisation en télécommunication : restitution de la voix

► Circuit à 8 entrées et 2<sup>8</sup> = 256 sorties, qui code en binaire le rang de la seule entrée active.



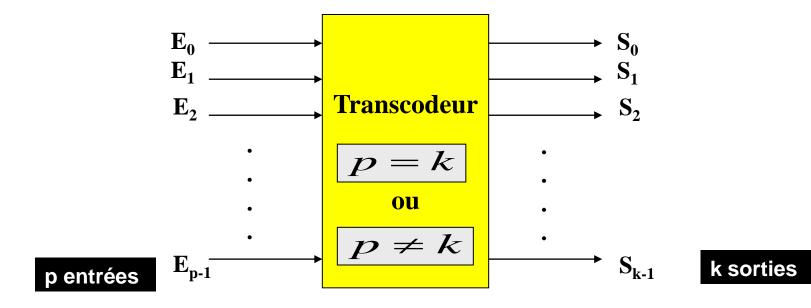
 $2^8 = 256$  sorties

**Code binaire naturel** 

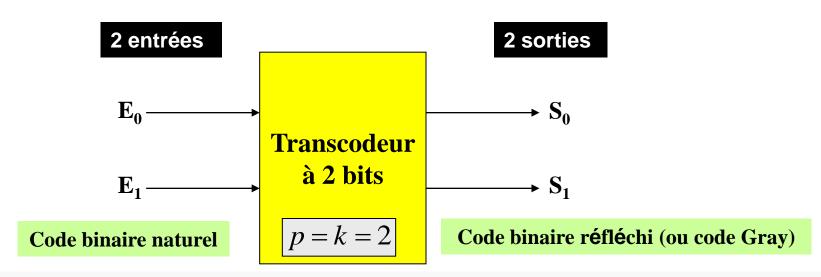
Code 1 parmi 256 restitution des échantillons

### 3°) Transcodeurs

- ► Le transcodeur est un circuit qui transforme un code machine en un autre code machine.
- Par exemple, il permet la conversion :
  - du code binaire au code de Gray,
  - du <u>code DCB 7 segments</u> : <u>décimal</u> ou <u>hexadécimal</u>



a°) Transcodeur à 2 bits : binaire naturel (CBN) → code de Gray (CBR)



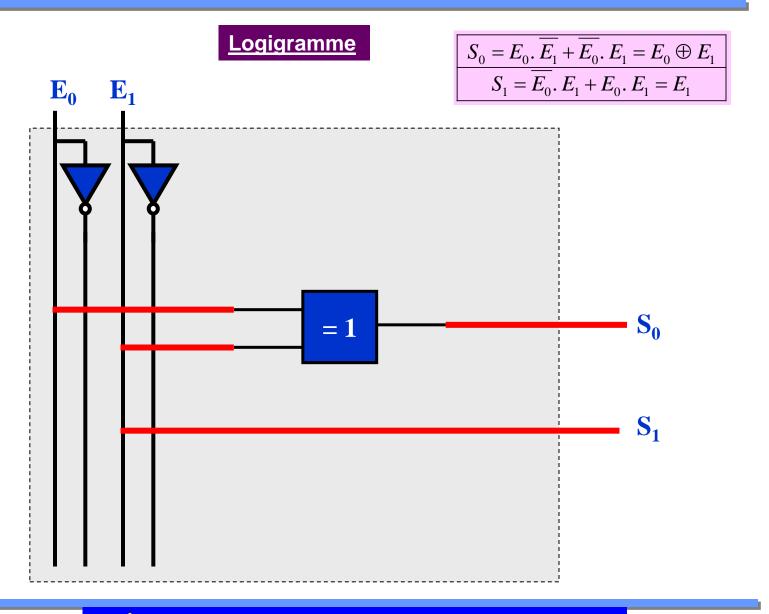
► Ce décodeur transforme le code binaire naturel (CBN) en code binaire réfléchi (CBR).

### Table de vérité

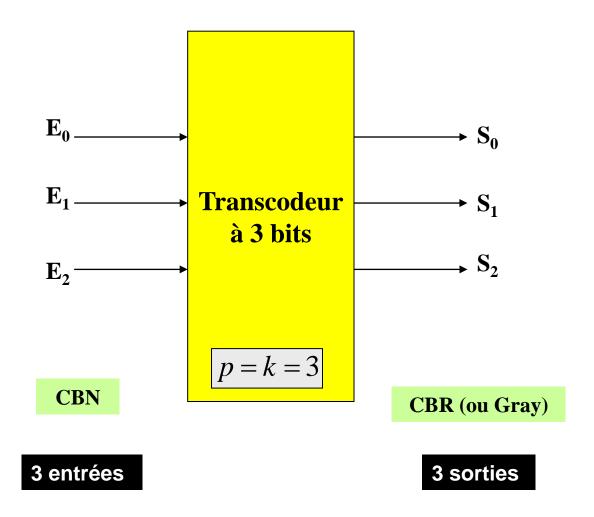
E <sub>1</sub>	E <sub>0</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	1	1
1	1	1	0

### **Expressions logiques des sorties**

$$S_0 = E_0 \cdot \overline{E_1} + \overline{E_0} \cdot E_1 = E_0 \oplus E_1$$
  
 $S_1 = \overline{E_0} \cdot E_1 + E_0 \cdot E_1 = E_1$ 



b°) Transcodeur à 3 bits : binaire naturel (CBN) → code de Gray (CBR)



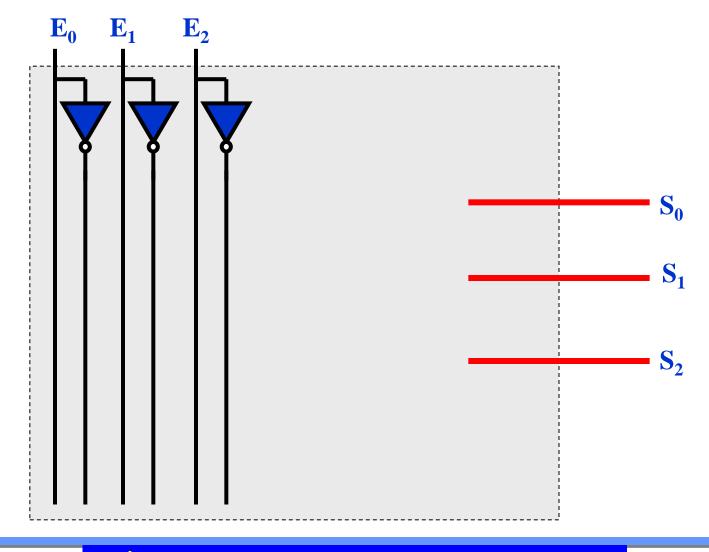
### Table de vérité ?

E <sub>2</sub>	E <sub>1</sub>	E <sub>0</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>
0	0	0			
0	0	1			
0	1	0			
0	1	1			
1	0	0			
1	0	1			
1	1	0			
1	1	1			

### **Expressions logiques des sorties**?

$S_0 =$	•••••
$S_1 =$	•••••
$S_2 =$	•••••

### **Logigramme** ?



### c°) Transcodeur (ou décodeur) pilote DCB - 7 segments

► Les 10 chiffres décimaux (0 à 9) et parfois les caractères de l'hexadécimal (A à F) peuvent être configurés au moyen de 7 segments.

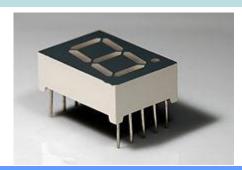
► Chaque segment est constitué d'un matériau qui émet de la lumière lorsqu'il est traversé par un courant. Les matériaux les plus utilisés sont les LED et les filaments incandescents.

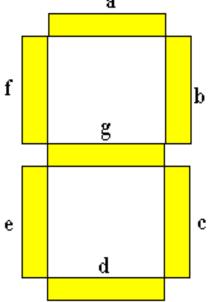
8 s'écrit en allumant toutes les LED

2 s'écrit en allumant a, b, d, e, g

1 s'écrit en allumant les LED b, c

F s'écrit en allumant les LED a, e, f, g

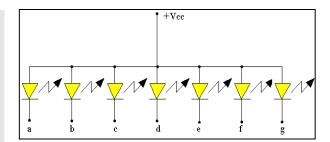




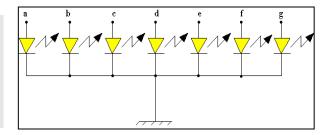
Disposition des 7 segments

### **Remarques:**

- ► Afficheur 7 segments est dit à anode commune lorsque toutes les anodes des LED qui constituent les 7 segments sont reliés à +V<sub>CC</sub>.
- ▶ Une LED est allumée si sa cathode est à la masse.



- ► Un afficheur est dit à cathode commune lorsque toutes les cathodes sont reliées à la masse.
- ► Une LED s'allume lorsque l'anode est mise à +V<sub>cc</sub>.



Les segments étant constitués des LED, il est nécessaire de disposer d'une <u>résistance en série</u> avec chaque LED pour limiter le courant et éviter sa destruction

► Le décodeur 7 segments permet à partir d'une combinaison sur 4 bits, de piloter un afficheur sept segments en décimal (digits de 0 à 9).

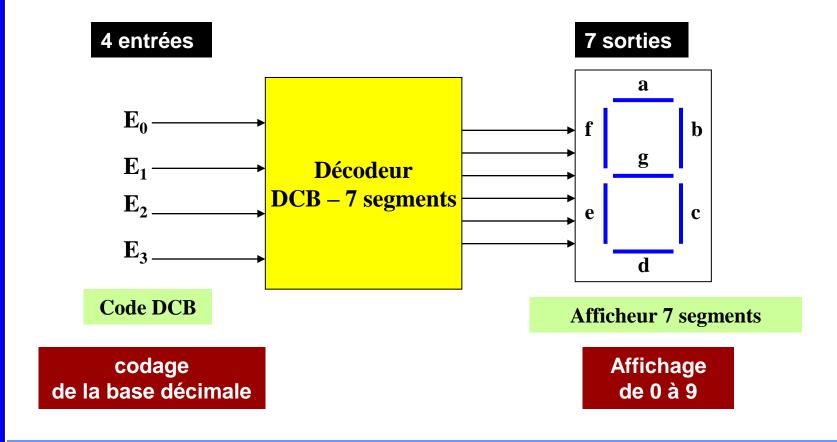


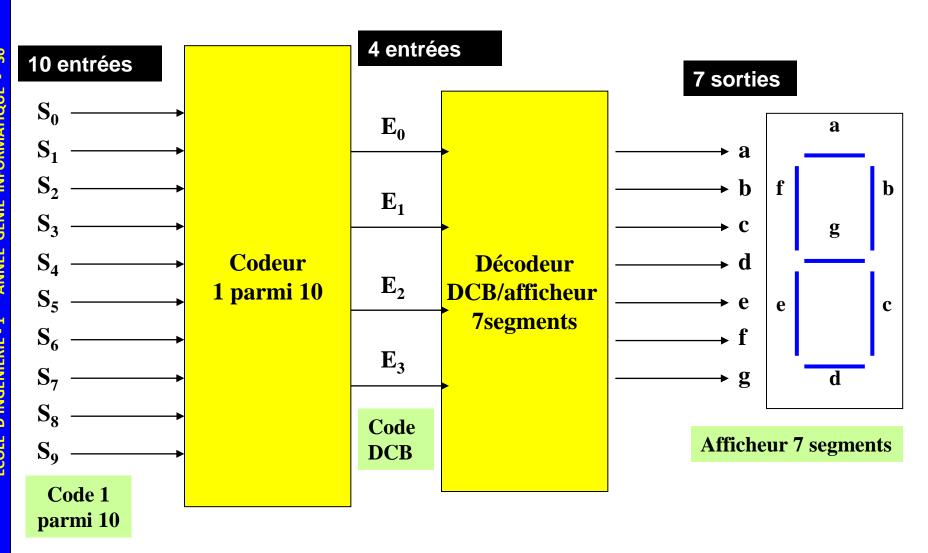
Table de vérité

Pilotage d'un afficheur sept segments en décimal

E3	E2	E1	E0	а	b	С	d	е	f	g
0	0	0	0							
0	0	0	1							
0	0	1	0							
0	0	1	1							
0	1	0	0							
0	1	0	1							
0	1	1	0							
0	1	1	1							
1	0	0	0							
1	0	0	1							

### **Logigramme** ?





### d°) Transcodeur (ou décodeur) pilote Hexadécimal - 7 segments

► Le décodeur 7 segments permet à partir d'une combinaison sur 4 bits, de piloter un afficheur sept segments en hexadécimal (digits de 0 à F).

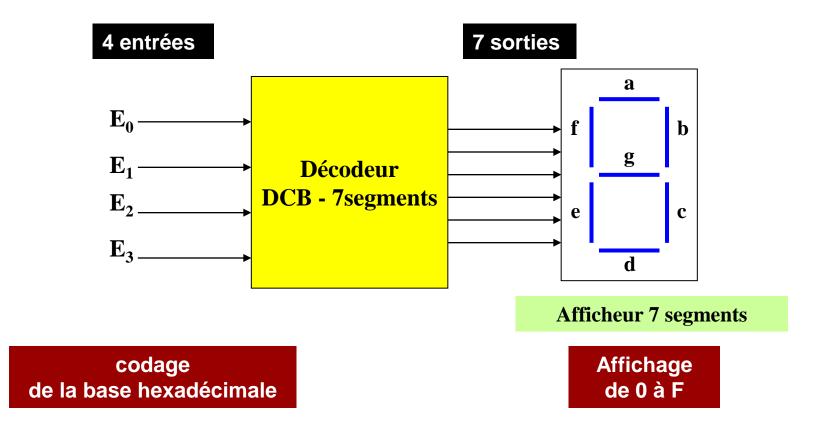


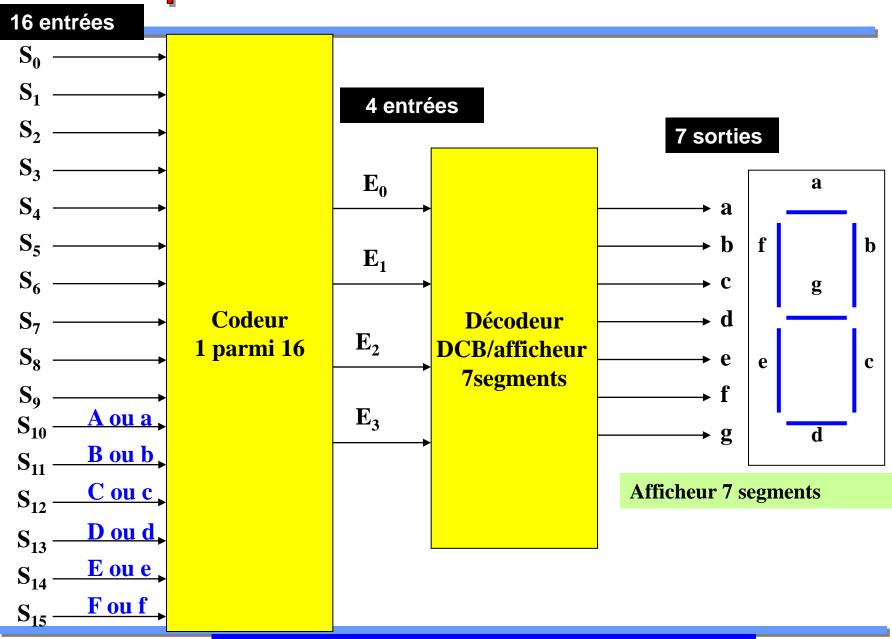
Table de vérité

Pilotage d' un afficheur sept segments en hexadécimal

E3	E2	E1	E0	а	b	С	d	е	f	g
0	0	0	0							
0	0	0	1							
0	0	1	0							
0	0	1	1							
0	1	0	0							
0	1	0	1							
0	1	1	0							
0	1	1	1							
1	0	0	0							
1	0	0	1							
1	0	1	0							
1	0	1	1							
1	1	0	0							
1	1	0	1							
1	1	1	0							
1	1	1	1							

### **Logigramme** ?





# III. Circuits d'aiguillage

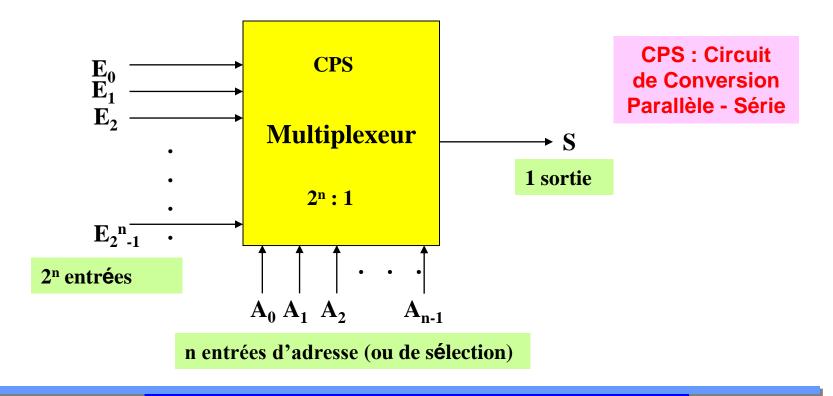
- 1°) Multiplexeurs (CPS)
- 2°) Démultiplexeurs (CSP)

# GÉNIE INFORMATIQUE **D'INGENIERIE**

### Chapitre V: Les circuits combinatoires

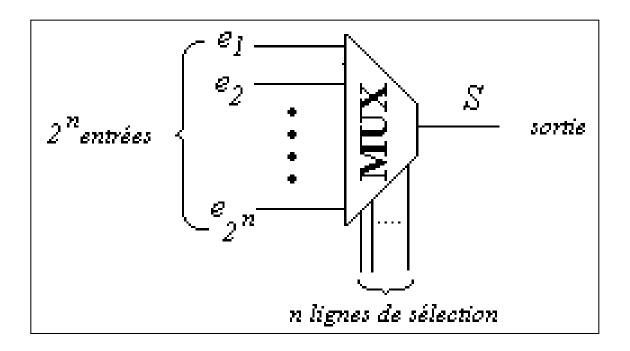
### 1°) Multiplexeurs (ou Convertisseur Parallèle Série : CPS)

- ► C'est un circuit d'aiguillage comportant 2<sup>n</sup> entrées, n lignes de sélection (ou d'adresse) et une sortie unique.
- Les n lignes de sélection permettent de "programmer" le numéro de l'entrée qui doit être sélectionnée pour être aiguiller vers la sortie.



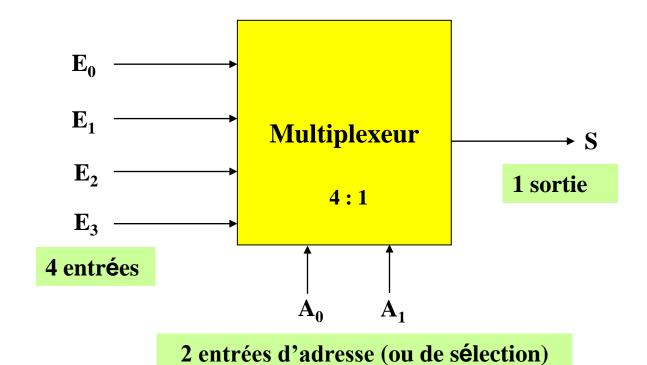
### **Application en télécommunication :**

► Le rôle d'un multiplexeur en <u>télécommunication</u> consiste à faire circuler sur un seul conducteur (FO, câble électrique, air,...) des informations provenant de sources multiples.



Collecte

a°) Multiplexeur : 4 entrées, 2 lignes de sélection et une sortie



► Le module de commande (de sélection) ou (d'adressage) permet de sélectionner l'entrée qui doit fournir l'information à la sortie.

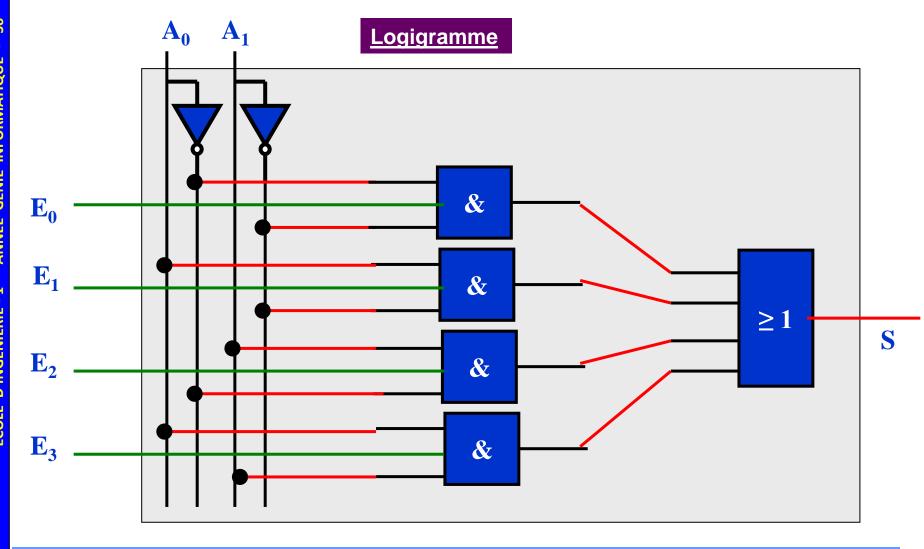
### Table de vérité :

E <sub>3</sub>	E <sub>2</sub>	E <sub>1</sub>	E <sub>0</sub>	S
0	0	0	1	$\underline{A}_0 \ \underline{A}_1 \ \underline{E}_0$
0	0	1	0	<u>A</u> <sub>0</sub> A <sub>1</sub> E <sub>1</sub>
0	1	0	0	$A_0 \underline{A}_1 E_2$
1	0	1	1	$A_0$ $A_1$ $E_3$

### **Equation logique:**

$$S = \underline{A}_0 \ \underline{A}_1 \ E_0 + \underline{A}_0 \ A_1 \ E_1 + \underline{A}_0 \ \underline{A}_1 \ E_2 + \underline{A}_0 \ \underline{A}_1 \ \underline{E}_3$$

 $S = \underline{A}_0 \ \underline{A}_1 \ E_0 + \underline{A}_0 \ A_1 \ E_1 + A_0 \ \underline{A}_1 \ E_2 + A_0 \ A_1 \ E_3$ 



### b°) Multiplexeur : 8 entrées, 3 lignes de sélection et une sortie unique

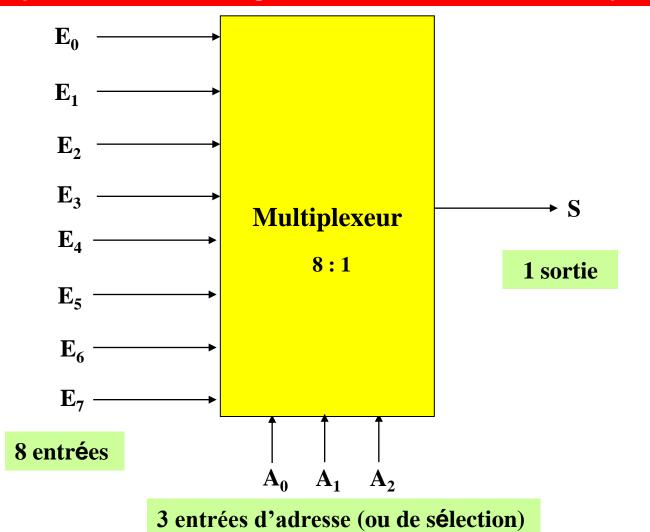
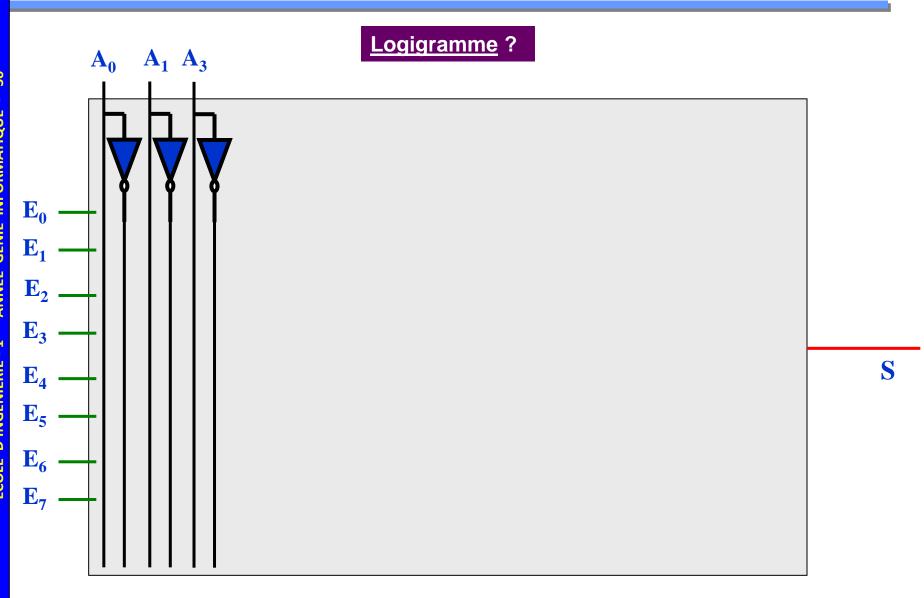


Table de vérité : ?

E <sub>7</sub>	E <sub>6</sub>	E <sub>5</sub>	E <sub>4</sub>	E <sub>3</sub>	E <sub>2</sub>	E <sub>1</sub>	E <sub>0</sub>	S

Équation logique : ?

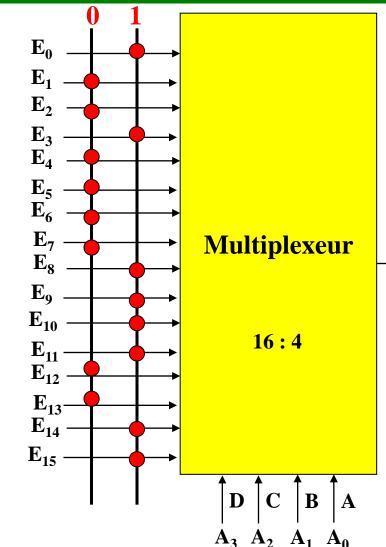
**S** =



c°) Circuit intégré 74151 Multiplexeur à CI 74151 I4S174151 **S0** (MUX à 8 entrées) Entrée de validation

### Exemple d'utilisation des multiplexeurs : la synthèse des fonctions logiques

Exemple a atmounted training								
D	С	В	Α		F			
0	0	0	0		1			
0	0	0	1		0			
0	0	1	0		0			
0	0	1	1		1			
0	1	0	0		0			
0	1	0	1		0			
0	1	1	0		0			
0	1	1	1		0			
1	0	0	0		1			
1	0	0	1		1			
1	0	1	0		1			
1	0	1	1		1			
1	1	0	0		0			
1	1	0	1		0			
1	1	1	0		1			
1	1	1	1		1			

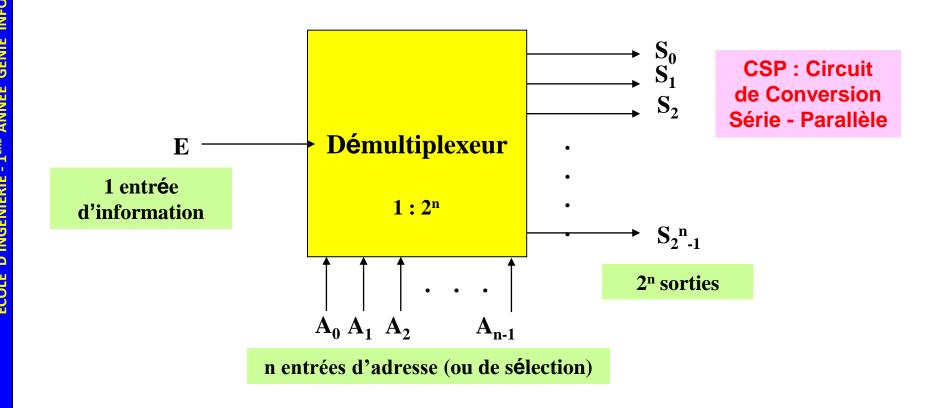


Matérialisation de la fonction d'origine sans simplification

S = F

### 2°) Démultiplexeurs (ou Convertisseur Série Parallèle : CSP)

► C'est un circuit qui fonctionne à l'inverse du circuit précédent, il permet d'aiguiller l'entrée sur l'une des 2<sup>n</sup> sorties possibles, selon la programmation des n lignes de sélection (ou d'adresse).

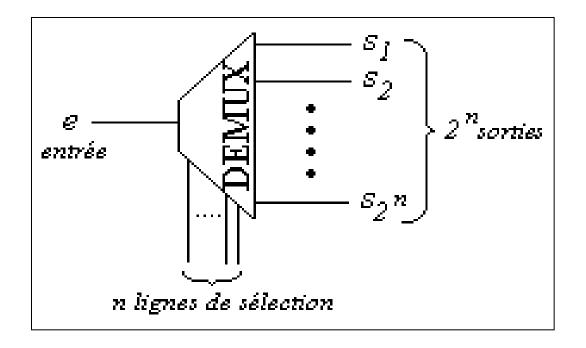


# GÉNIE INFORMATIQUE CASABLANCA **D'INGENIERIE** INTERNATIONALE **ECOLE**

# **Chapitre V : Les circuits combinatoires**

### **Application en télécommunication :**

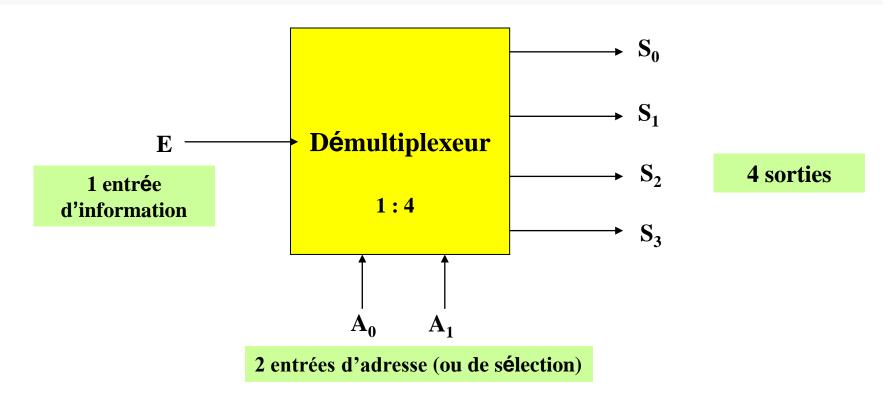
- Le rôle d'un démultiplexeur en télécommunication consiste à guider l'information présente en entrée vers une sortie sélectionnée parmi plusieurs.
- La sélection est faite à l'aide des n entrées de commande.



Distribution

### a°) Démultiplexeur : 1 entrée unique, 2 lignes de sélection et 4 sorties

► C'est un circuit qui a pour rôle le de redistribuer sur 4 voies les informations provenant d'une seule source.



Le module commande permet de sélectionner la sortie qui doit recevoir l'information de l'entrée.

### Table de vérité :

A <sub>1</sub>	A <sub>0</sub>	S <sub>0</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>
0	0	Ε	0	0	0
0	1	0	Е	0	0
1	0	0	0	E	0
1	1	0	0	0	Е

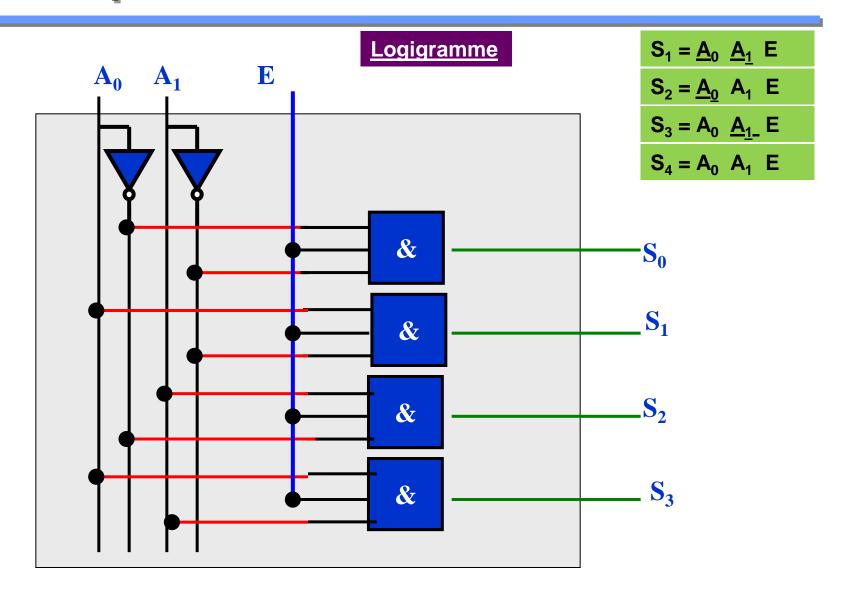
### Équations logiques:

$$S_1 = \underline{A}_0 \ \underline{A}_1 \ E$$

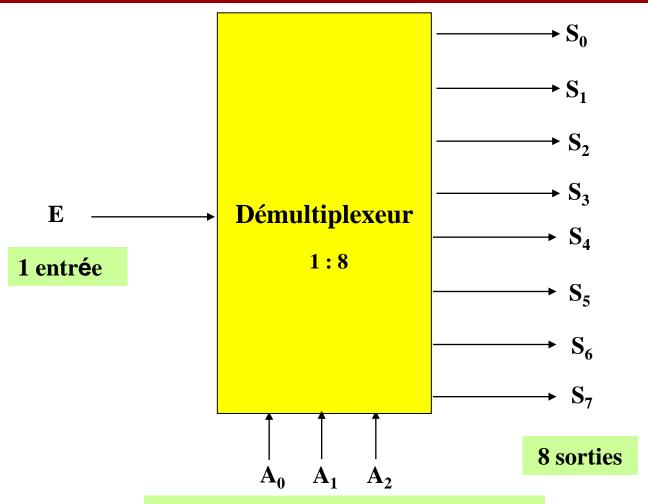
$$S_2 = \underline{A}_0 \ A_1 \ E$$

$$S_3 = A_0 \ \underline{A}_1 \ E$$

$$S_4 = A_0 \ A_1 \ E$$



b°) Démultiplexeur : 1 entrée unique, 3 lignes de sélection et 8 sorties



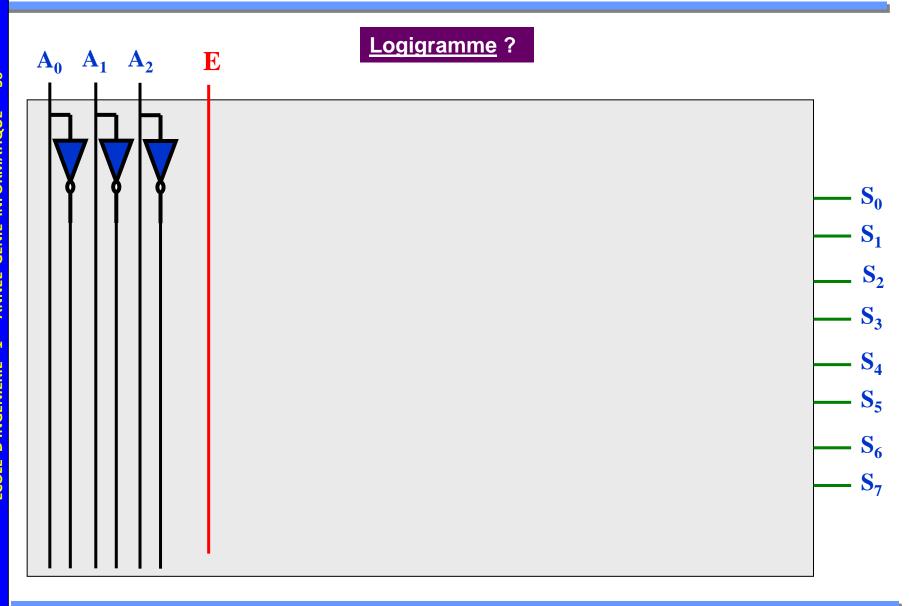
3 entrées d'adresse (ou de sélection)

### Table de vérité : ?

A <sub>2</sub>	<b>A</b> <sub>1</sub>	A <sub>0</sub>	S <sub>0</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>	S <sub>4</sub>	S <sub>5</sub>	S <sub>6</sub>	S <sub>7</sub>
0	0	0								
0	0	1								
0	1	0								
0	1	1								
1	0	0								
1	0	1								
1	1	0								
1	1	1								

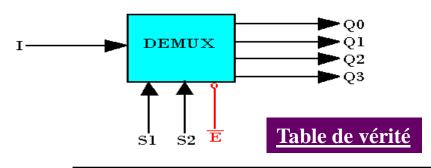
### **Équations logiques : ?**

<b>S</b> <sub>0</sub> =	
<b>S</b> <sub>1</sub> =	
<b>S</b> <sub>2</sub> =	
<b>S</b> <sub>3</sub> =	
S <sub>4</sub> =	
<b>S</b> <sub>5</sub> =	
<b>S</b> <sub>6</sub> =	
<b>S</b> <sub>7</sub> =	



### c°) Démultiplexeur intégré avec entrée de validation

Avec 4 voies de sortie, on a besoin de 2 bits de sélection ( $2^2 = 4$ ). Lorsqu'une sortie est sélectionnée, elle prend la valeur de l'entrée et les autres sorties restent à zéro.

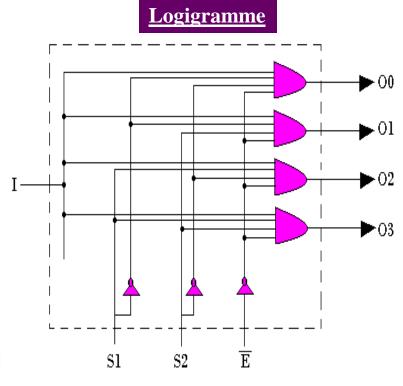


	ENT	SORTIES					
VAD	Sele	ction	Info	O3	02	01	00
$\overline{\mathbf{E}}$	S1 S2		I	0	02	01	00
1	X X		I	0	0	0	0
0	0	0	10	0	0	0	10
0	0	1	11	0	0	11	0
0	1	0	12	0	12	0	0
0	1	1	13	13	0	0	0

### **Equation des sorties**

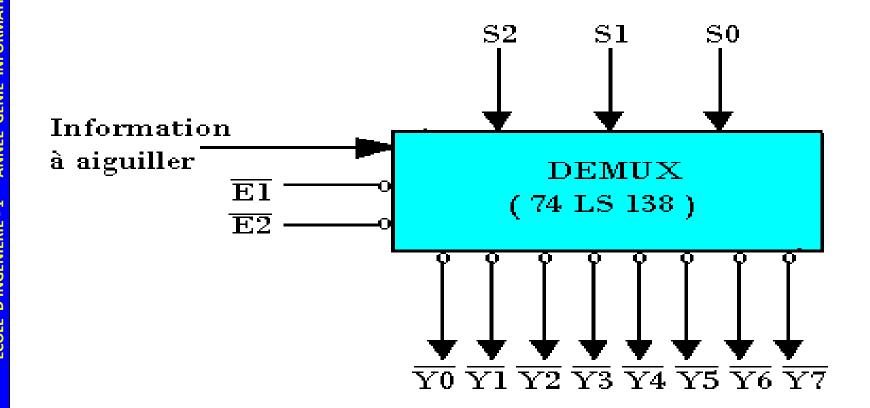
$$O0 = E.\overline{S1}.\overline{S0}.I0$$
  
 $O1 = E.\overline{S1}.S0.I1$ 

$$O2 = E.S1.\overline{S0}.I2$$
  
 $O3 = E.S1.S0.I3$ 

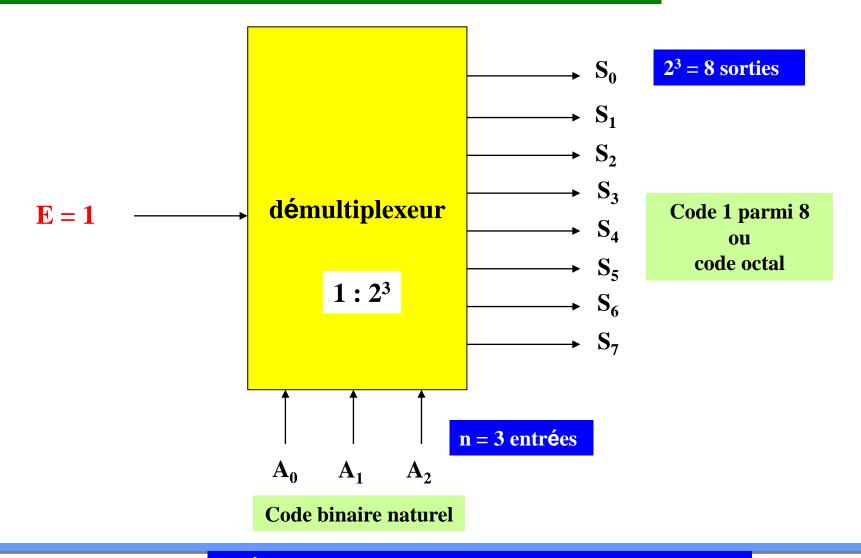


d°) Démultiplexeur à CI: 74LS138

Démultiplexeur à CI 74LS138



### **Exemple d'utilisation : Démultiplexeur utilisé comme Décodeur**



Exemple d'utilisation de MUX/DEMUX : Transmission numérique de l'information

Multiplexage temporel

Démultiplexage temporel

