



DIRO
IFT 1215

INTRODUCTION AUX SYSTÈMES INFORMATIQUES

CIRCUITS LOGIQUES

Max Mignotte

Département d'Informatique et de Recherche Opérationnelle
Http: [//www.iro.umontreal.ca/~mignotte/](http://www.iro.umontreal.ca/~mignotte/)
E-mail: mignotte@iro.umontreal.ca

CIRCUITS LOGIQUES SOMMAIRE

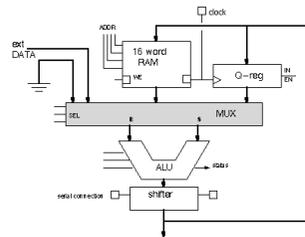
Introduction	2
Les Circuits Combinatoires	3
Les Portes Logiques	7
Théorème de L'Algèbre de Boole	10
L'Opérateur OU Exclusif	11
Théorème de DeMorgan	12
Opérateurs Complets	13
Synthèse D'un Circuit Combinatoire (SOP) ..	15
Simplification D' Expression Booléenne	19
Tableau de Karnaugh	20
Analyse de Circuit Combinatoire	29
Multiplexeurs et Démultiplexeurs	31
Décodeur, Encodeur, Transcodeur	36
PLA	41
Circuit Séquentiel & FSM	45
Exemple : Compteur Modulo 4	55
Exemple : Détecteur de Séquence	59
Exemple : Registre 4 Bits	62
Annexe A : Compteur Modulo 8	63
Annexe B : Transistor et Portes Logiques	64
Annexe C : Circuits Intégrés	66
Annexe D : Logique Positive et Négative	68

CIRCUITS LOGIQUES

INTRODUCTION

Introduction

- L'ordinateur est composé de circuits intégrés qui ont tous une fonction spécialisée (ex: ALU, mémoire, circuit décodant les instructions, etc.)



- Ces circuits sont fait à partir de circuits logiques dont le but est d'**exécuter** des opérations (fonctions) sur des variables logiques (i.e., binaires)

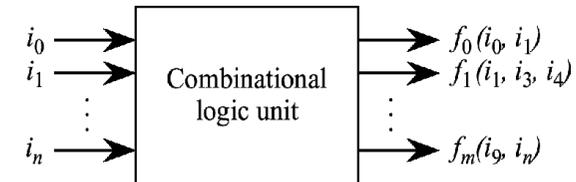
- 3 Types de Circuits Logiques -

- Les circuits **combinatoires** ([*combinatorial logic*]) où les signaux de sortie ne dépendent que des signaux d'entrée (ex: additionneur, décaleur, etc.)
- Les circuits **séquentiels** ([*sequential logic*]) où les signaux de sortie dépendent des signaux d'entrée et des signaux d'entrée appliqués antérieurement (ex: mémoire, compteur, etc.)
- Les circuit à **état fini** ([*finite state machine*]) où les signaux de sortie dépendent des signaux d'entrée et de l'état interne de la machine (ex: distributeur automatique, etc.)

CIRCUITS LOGIQUES

LES CIRCUITS COMBINATOIRES

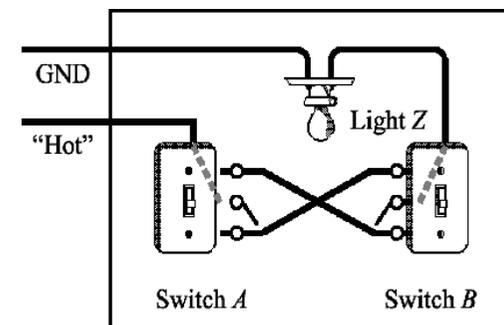
Les Circuits Combinatoires



- **Entrées et sorties** d'un CLU ont deux valeurs possibles (1 et 0) (*tech. parlant*: 0 Volt et 5 Volts)
- Circuit idéalisé où le temps de propagation des signaux n'est pas pris en compte

Table de Vérité

- Développé par G. Boole en 1854 puis repris par C. Shannon (Bell Labs)
- La **Fonction Logique** d'un CLU peut se définir par le tableau de correspondance (ou Table de Vérité) entre les états d'entrée et les états de sortie



Inputs		Output
A	B	Z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

CIRCUITS LOGIQUES LES CIRCUITS COMBINATOIRES

- On pourrait construire un autre schéma électrique qui obéisse à une autre table de vérité comme celle-ci dessous

Inputs		Output
A	B	Z
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

- La table de vérité d'une fonction de n variables a autant de lignes que d'états d'entrée, soit 2^n

Combien de Table de Vérité possibles ?

Pour chacun des ces états, la sortie peut prendre deux valeurs possibles (i.e, "0" ou "1")

Ainsi pour n variables, on peut avoir 2^{2^n} fonctions possibles

- Pour 1 variable d'entrée, 4 fonctions possibles
 - Pour 2 variable d'entrée, 16 fonctions possibles
 - Pour 3 variable d'entrée, 256 fonctions possibles
 - ...
- Toute fonction logique peut être réalisé à l'aide d'un petit nombre de fonctions logiques de base appelé **opérateur logique** ou **portes** [gates]

CIRCUITS LOGIQUES LES CIRCUITS COMBINATOIRES

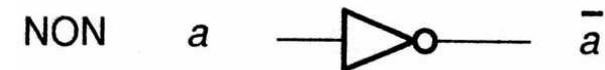
Fonction d'une Variable

- 1 variable \triangleright 2 états
- 2^2 Fonctions d'une variable

Fonctions logiques d'une variable a

a	Z_0	Z_1	Z_2	Z_3	$Z_0 = 0$	constante
0	0	0	1	1	$Z_1 = a$	identité
1	0	1	0	1	$Z_2 = \bar{a}$	complémentation
					$Z_3 = 1$	constante

- La seule fonction non triviale est la fonction Z_2 , dite de complémentation, qui est réalisée par l'opérateur **NON** ou **inverseur** ($Z = \bar{a}$)



CIRCUITS LOGIQUES LES CIRCUITS COMBINATOIRES

Fonction d'une Variable

- 2 variables \triangleright 4 états et 2^4 Fonctions

Fonctions logiques de 2 variables a et b

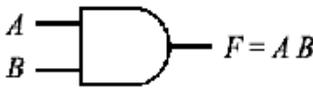
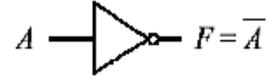
00 01 10 11		ab	
0 0 0 0		$F_0 = 0$	(constante nulle)
0 0 0 1		$F_1 = ab$	(fonction ET)
0 0 1 0		$F_2 = a\bar{b}$	
0 0 1 1		$F_3 = a$	
0 1 0 0		$F_4 = \bar{a}b$	
0 1 0 1		$F_5 = b$	
0 1 1 0		$F_6 = a \oplus b$	(fonction XOR)
0 1 1 1		$F_7 = a + b$	(fonction OU)
1 0 0 0		$F_8 = \overline{a+b} = \bar{a} \bar{b}$	(fonction NOR)
1 0 0 1		$F_9 = \overline{a \oplus b}$	
1 0 1 0		$F_{10} = \bar{b}$	
1 0 1 1		$F_{11} = a + \bar{b}$	
1 1 0 0		$F_{12} = \bar{a}$	
1 1 0 1		$F_{13} = \bar{a} + b$	
1 1 1 0		$F_{14} = \overline{ab} = \bar{a} + \bar{b}$	(fonction NAND)
1 1 1 1		$F_{15} = 1$	(constante 1)

- Quatre de ces fonctions jouent un rôle important, ce sont les fonctions

ET [AND]
 NON-ET [NAND]
 OU [OR]
 NON-OU [NOR]

CIRCUITS LOGIQUES LES PORTES LOGIQUES

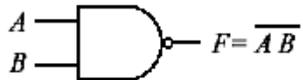
Porte Logique et leur Symbole (1)

<table border="1" style="margin: auto;"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>F</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>  <p style="text-align: center;">AND</p>	A	B	F	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1	<table border="1" style="margin: auto;"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>F</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>  <p style="text-align: center;">OR</p>	A	B	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
A	B	F																													
0	0	0																													
0	1	0																													
1	0	0																													
1	1	1																													
A	B	F																													
0	0	0																													
0	1	1																													
1	0	1																													
1	1	1																													
<table border="1" style="margin: auto;"> <thead> <tr><th>A</th><th>F</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>  <p style="text-align: center;">Buffer</p>	A	F	0	0	1	1	<table border="1" style="margin: auto;"> <thead> <tr><th>A</th><th>F</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>  <p style="text-align: center;">NOT (Inverter)</p>	A	F	0	1	1	0																		
A	F																														
0	0																														
1	1																														
A	F																														
0	1																														
1	0																														

CIRCUITS LOGIQUES LES PORTES LOGIQUES

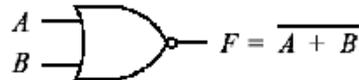
Porte Logique et leur Symbole (2)

A	B	F
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0



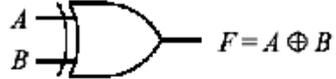
NAND

A	B	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



NOR

A	B	F
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



Exclusive-OR (XOR)

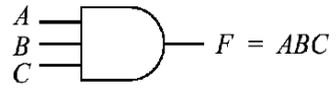
A	B	F
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1



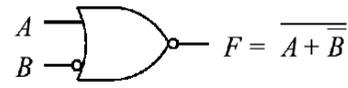
Exclusive-NOR (XNOR)

CIRCUITS LOGIQUES LES PORTES LOGIQUES

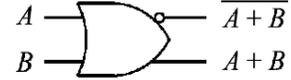
Porte Logique et leur Symbole -Variantes-



(a)



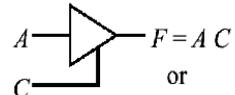
(b)



(c)

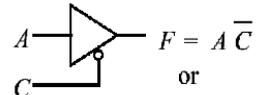
(a) 3 inputs (b) A Negated input (c) Complementary outputs

C	A	F
0	0	∅
0	1	∅
1	0	0
1	1	1



Tri-state buffer

C	A	F
0	0	0
0	1	1
1	0	∅
1	1	∅



Tri-state buffer, inverted control

CIRCUITS LOGIQUES

THÉORÈME DE L'ALGÈBRE DE BOOLE

Théorèmes Fondamentaux de L'Algèbre de Boole

	Relationship	Dual	Property
Postulates	$AB = BA$	$A + B = B + A$	Commutative
	$A(B + C) = AB + AC$	$A + BC = (A + B)(A + C)$	Distributive
	$1A = A$	$0 + A = A$	Identity
	$A\bar{A} = 0$	$A + \bar{A} = 1$	Complement
Theorems	$0A = 0$	$1 + A = 1$	Zero and one theorems
	$AA = A$	$A + A = A$	Idempotence
	$A(BC) = (AB)C$	$A + (B + C) = (A + B) + C$	Associative
	$\overline{\overline{A}} = A$		Involution
	$\overline{AB} = \overline{A} + \overline{B}$	$\overline{A + B} = \overline{A}\overline{B}$	DeMorgan's Theorem
	$AB + \overline{A}C + BC = AB + \overline{A}C$	$(A + B)(\overline{A} + C)(B + C) = (A + B)(\overline{A} + C)$	Consensus Theorem
	$A(A + B) = A$	$A + AB = A$	Absorption Theorem

Principe de Dualité : Le dual d'une fonction Booléenne est obtenue en remplaçant AND (.) avec OU (+) et inversement et (1) avec (0) et inversement

CIRCUITS LOGIQUES

L'OPÉRATEUR OU EXCLUSIF

L'Opérateur OU Exclusif

Table de vérité du XOR ($Z = a \oplus b$)

a	b		$a \oplus b$
0	0		0
0	1		1
1	0		1
1	1		0

$$a \oplus b = \overline{a}b + a\overline{b}$$

$$\overline{a \oplus b} = ab + \overline{a}\overline{b}$$

$$a \oplus 0 = a$$

$$a \oplus a = 0$$

$$a \oplus 1 = \overline{a}$$

$$a \oplus \overline{a} = 1$$

$$a \oplus b = b \oplus a$$

$$(a \oplus b) \oplus c = a \oplus (b \oplus c)$$

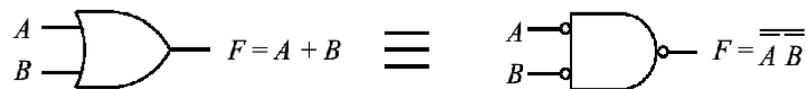
$$a \oplus b = \overline{\overline{a}\overline{b} + ab} = (a + b)(\overline{a} + \overline{b}) = (a + b)\overline{ab}$$

CIRCUITS LOGIQUES THÉORÈME DE DeMORGAN

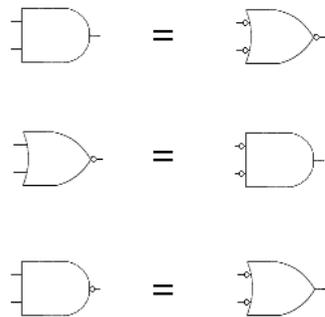
Théorème de DeMorgan

A B	$\overline{A B} = \overline{A} + \overline{B}$	$\overline{A + B} = \overline{A} \overline{B}$
0 0	1 1	1 1
0 1	1 1	0 0
1 0	1 1	0 0
1 1	0 0	0 0

DeMorgan's theorem: $A + B = \overline{\overline{A + B}} = \overline{\overline{A} \overline{B}}$



De même

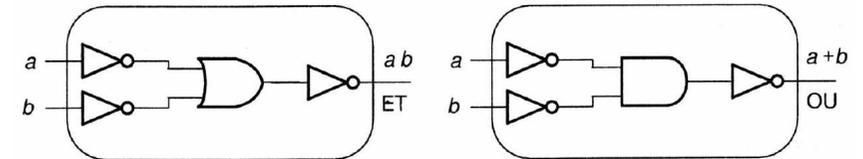


CIRCUITS LOGIQUES OPÉRATEURS COMPLETS

Opérateurs Complets

L'ensemble [ET, OU, NON] est complet car il permet de synthétiser toute fonction logique

L'ensemble [ET, OU, NON] n'est pas minimal car il est possible de réaliser la fonction ET avec des OU et des NON



Exemple de réalisation des opérateurs ET et OU

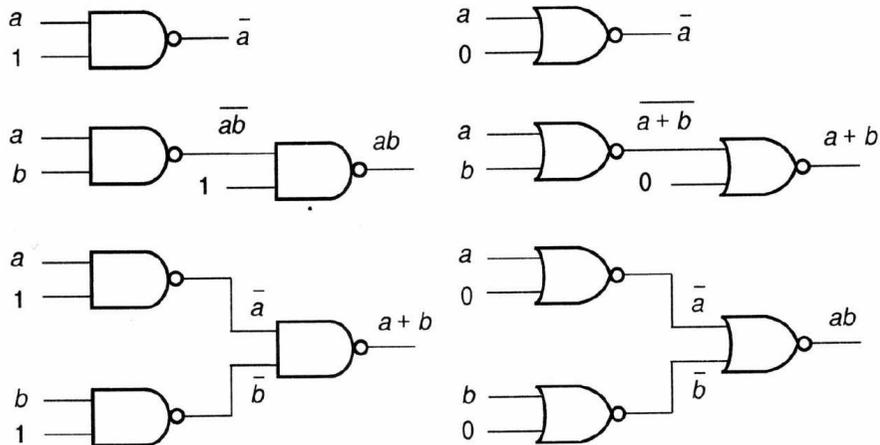
CIRCUITS LOGIQUES OPÉRATEURS COMPLETS

Opérateurs Complets

L'ensemble [NON-ET (NAND)] ou [NON-OU (NOR)] est complet et minimal

Table de vérité du NAND et du NOR

NAND		$(z = \overline{ab} = \overline{a+b})$		NOR		$(z = \overline{a+b} = \overline{a} \overline{b})$	
a	b	a NAND b	a NOR b	a	b	a NAND b	a NOR b
0	0	1	1	0	0	1	1
0	1	1	0	0	1	1	0
1	0	1	0	1	0	1	0
1	1	0	0	1	1	0	0



Réalisation de ET, OU, NON avec des NAND et des NOR

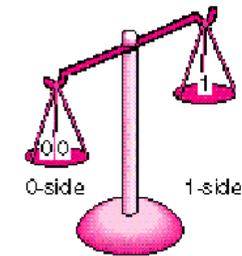
CIRCUITS LOGIQUES SYNTHÈSE D'UN CIRCUIT COMBINATOIRE (SOP)

Exemple: Fonction Majorité

But: Synthèse d'un circuit combinatoire réalisant une fonction logique particulière

1- Réaliser le tableau de vérité de la fonction logique

Minterm Index	A	B	C	F
0	0	0	0	0
1	0	0	1	0
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	0
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	1



A balance tips to the left or right depending on whether there are more 0's or 1's.

2- En dérivant une expression algébrique

$$\begin{aligned}
 F = M &= CB\bar{A} + C\bar{B}A + \bar{C}BA + CBA \\
 &= m_3 + m_5 + m_6 + m_7 \\
 &= \sum(3, 5, 6, 7)
 \end{aligned}$$

- On réalise une Somme de Produit [Sum Of Product] ou **SOP** composée de *minterms*, allant de 0 à $2^n - 1$ (exprimant sa valeur Booléenne)

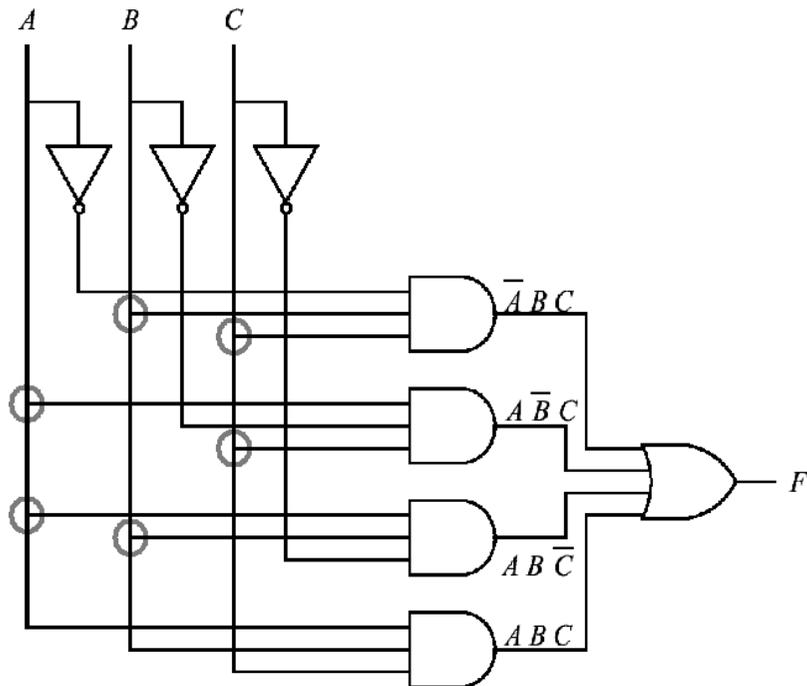
CIRCUITS LOGIQUES

SYNTHÈSE D'UN CIRCUIT COMBINATOIRE (SOP)

3- Simplifier cette expression en la transformant en une expression équivalente plus simple (i.e., contenant un nombre minimal de terme)

▷ Tableau de Karnaugh, théo. de l'algèbre de Boole

4- Réaliser la fonction logique à l'aide d'opérateur.
Dans le cas d'un **SOP** ; à l'aide de [AND,OR,NOT]



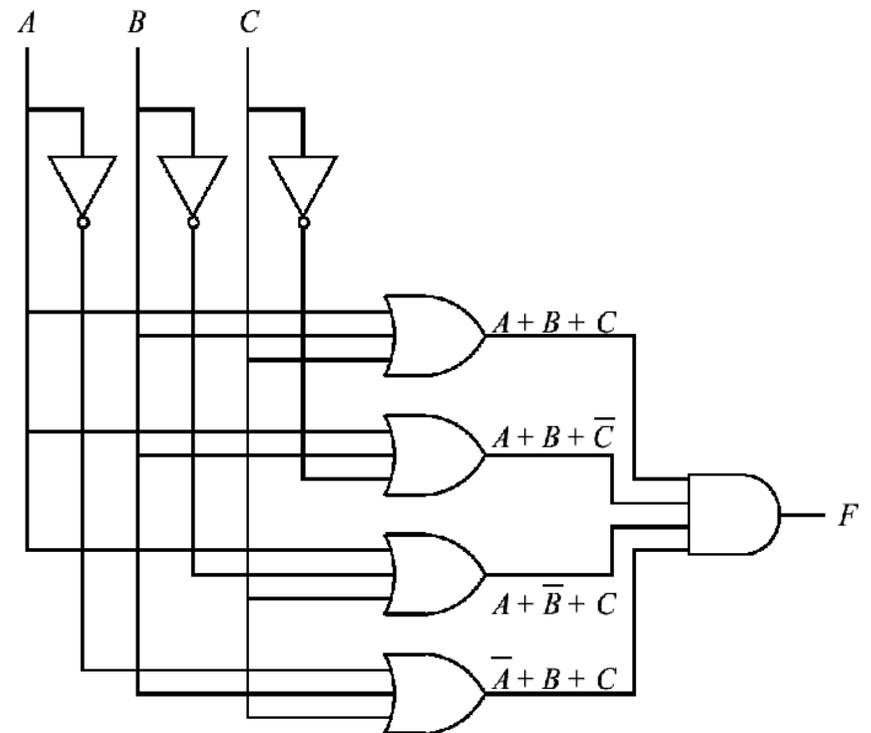
▷ Réalisation de la Fonction Majorité à l'aide de 8 portes et 19 entrés

CIRCUITS LOGIQUES

SYNTHÈSE D'UN CIRCUIT COMBINATOIRE (POS)

On peut réaliser un produit de somme [*Product Of Sum*] ou **POS** et utiliser des *maxterms* en écrivant

$$\begin{aligned} \bar{F} = \bar{M} &= \bar{C} \bar{B} \bar{A} + C \bar{B} \bar{A} + \bar{C} B \bar{A} + \bar{C} \bar{B} A \\ M &= \overline{\bar{C} \bar{B} \bar{A} + C \bar{B} \bar{A} + \bar{C} B \bar{A} + \bar{C} \bar{B} A} \\ &= (\bar{C} \bar{B} \bar{A}) \cdot (C \bar{B} \bar{A}) \cdot (\bar{C} B \bar{A}) \cdot (\bar{C} \bar{B} A) \\ &= (C + B + A) \cdot (\bar{C} + B + A) \cdot (C + \bar{B} + A) \cdot (C + B + \bar{A}) \end{aligned}$$



▷ Réalisation de la Fonction Majorité à l'aide de 8 portes et 19 entrés

CIRCUITS LOGIQUES SYNTHÈSE D'UN CIRCUIT COMBINATOIRE

Exemple: Additionneur Binaire

Table de vérité du demi-additionneur

a	b	s	R
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

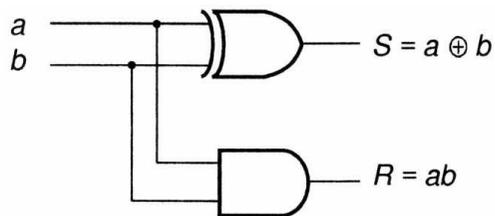
$S = \text{Somme}$

$R = \text{Retenue}$

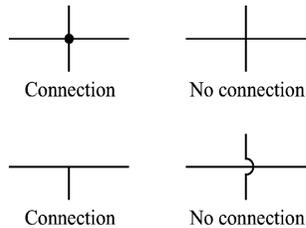
$$S = B\bar{A} + A\bar{B} = A \oplus B$$

$$R = AB$$

Logigramme



Nota



CIRCUITS LOGIQUES SIMPLIFICATION D'EXPRESSION BOOLÉENNE

Simplification par Méthode Algébrique

On peut appliquer la méthode Algébrique pour réduire la fonction majorité à son expression minimal

$$F = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB\bar{C} + ABC$$

$$F = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB(\bar{C} + C) \quad \text{Distributive Property}$$

$$F = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB(1) \quad \text{Complement Property}$$

$$F = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB \quad \text{Identity Property}$$

$$F = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB + ABC \quad \text{Idempotence}$$

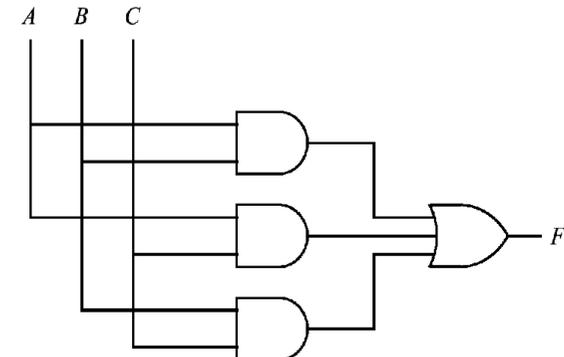
$$F = \bar{A}BC + AC(\bar{B} + B) + AB \quad \text{Identity Property}$$

$$F = \bar{A}BC + AC + AB \quad \text{Complement and Identity}$$

$$F = \bar{A}BC + AC + AB + ABC \quad \text{Idempotence}$$

$$F = BC(\bar{A} + A) + AC + AB \quad \text{Distributive}$$

$$F = BC + AC + AB \quad \text{Complement and Identity}$$



CIRCUITS LOGIQUES

TABLEAU DE KARNAUGH 2 VARIABLES

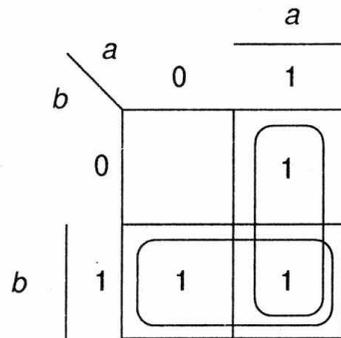
Simplification par Tableau de Karnaugh (2 Variables)

Fonction Z

$$Z = B\bar{A} + A\bar{B} + BA$$

- Pour remplir la table de Karnaugh à partir de la table de vérité, on attribut la valeur "1" aux cases correspondantes aux états d'entrée où la fonction est vraie

a	b	Z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



- La méthode de simplification consiste à encercler tout ensemble de cases occupées adjacentes sur la même ligne ou sur la même colonne. Les recouvrements sont permis

Simplification

$$Z = A + B$$

CIRCUITS LOGIQUES

TABLEAU DE KARNAUGH 3 VARIABLES

Simplification par Tableau de Karnaugh (3 Variables)

Fonction Majorité

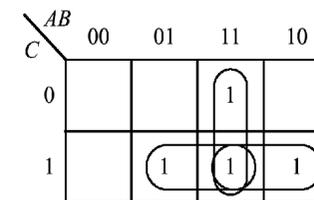
$$M = CB\bar{A} + C\bar{B}A + \bar{C}BA + CBA$$

Place un "1" dans la cellule associé au minterme

Minterm Index	A	B	C	F
0	0	0	0	0
1	0	0	1	0
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	0
5	1	0	1	1
6	1	1	0	1
7	1	1	1	1

	AB	00	01	11	10
C	0			1	
1			1	1	1

Simplification

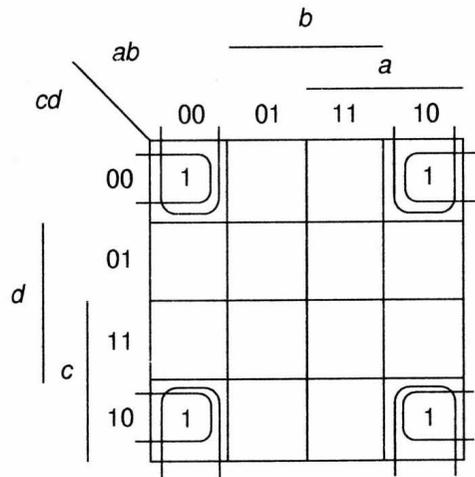


$$M = CB + CA + BA$$

CIRCUITS LOGIQUES
TABLEAU DE KARNAUGH 4 VARIABLES

Fonction Z

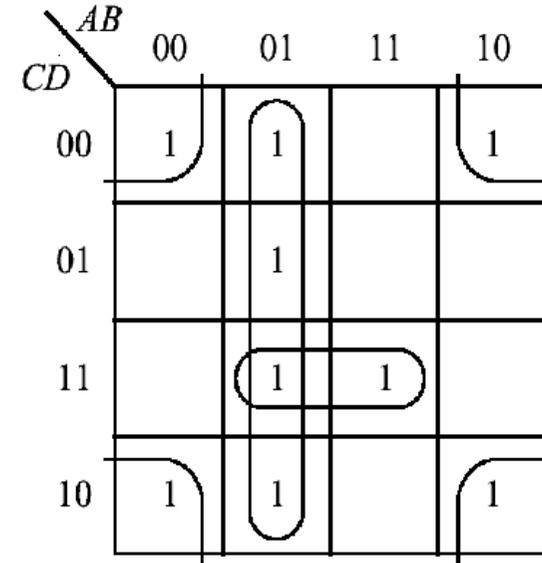
$$Z(a,b,c,d) = \bar{a} \bar{b} \bar{c} \bar{d} + a \bar{b} \bar{c} \bar{d} + \bar{a} \bar{b} c \bar{d} + a \bar{b} c \bar{d}$$



Simplification

$$Z = \bar{b} \bar{d}$$

CIRCUITS LOGIQUES
TABLEAU DE KARNAUGH 4 VARIABLES



$$F = BCD + \bar{B}\bar{D} + \bar{A}B$$

CIRCUITS LOGIQUES

TABLEAU DE KARNAUGH 4 VARIABLES

Groupement minimal et non-minimal

	AB			
	00	01	11	10
CD				
00		1 ¹		
01		1	1	1 ⁴
11	1 ²	1	1	
10			1 ³	

$$F = \overline{A}B\overline{C} + \overline{A}CD + ABC + A\overline{C}D$$

	AB			
	00	01	11	10
CD				
00		1 ²		
01		1	1	1 ⁵
11	1 ³	1	1	
10			1 ⁴	

$$F = BD + \overline{A}B\overline{C} + \overline{A}CD + ABC + A\overline{C}D$$

CIRCUITS LOGIQUES

TABLEAU DE KARNAUGH ET D(ON'T CARE)

Tableau de Karnaugh et D(on't care)

	AB			
	00	01	11	10
CD				
00	1			d
01		1	1	
11		1	1	
10	d			

$$F = \overline{B}\overline{C}\overline{D} + BD$$

	AB			
	00	01	11	10
CD				
00	1			d
01		1	1	
11		1	1	
10	d			

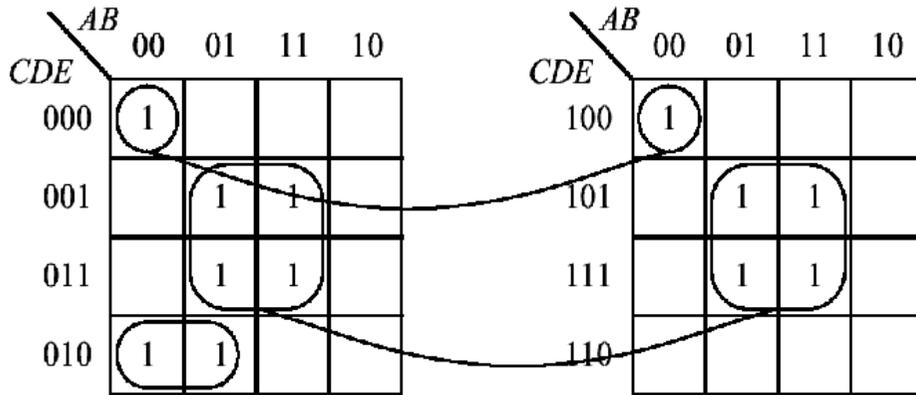
$$F = \overline{A}\overline{B}\overline{D} + BD$$

- Lorsqu'une variable peut être indifféremment un "1" ou un "0" symbolisé par un *d* ("don't care"), il peut y avoir plus d'un groupement minimal

CIRCUITS LOGIQUES

TABLEAU DE KARNAUGH 5 VARIABLES

Simplification par Tableau de Karnaugh (5 Variables)



$$F = \overline{A}\overline{C}D\overline{E} + \overline{A}B\overline{D}\overline{E} + BE$$

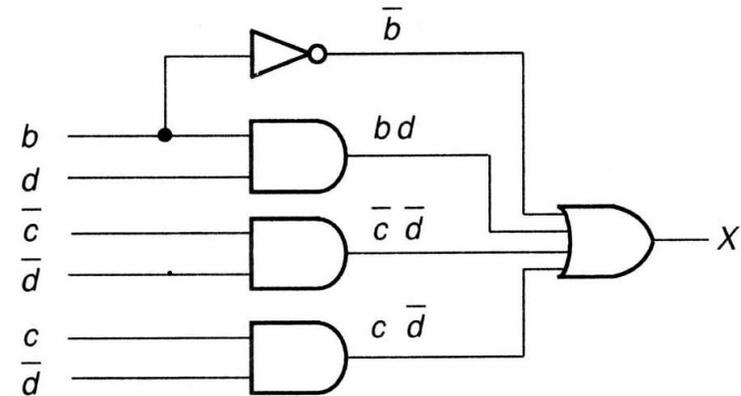
CIRCUITS LOGIQUES

ANALYSE D'UN CIRCUIT COMBINATOIRE

Analyse d'un circuit combinatoire

But: Consiste à retrouver la fonction d'un circuit dont on connaît uniquement le logigramme
Cette fonction est unique

1- En procédant des entrées vers les sorties, donner, pour chaque opérateur l'expression de sa sortie en fonction des entrées, jusqu'à obtention d'une expression pour chaque fonction (sortie) réalisée par le circuit



Expression de la Fonction X

$$X = \overline{b} + bd + \overline{c}\overline{d} + c\overline{d}$$

On peut simplifier

$$X = \overline{b} + \underbrace{bd}_{\overline{b+d}} + \overline{d}(c + \overline{c})$$

$$X = 1$$

CIRCUITS LOGIQUES

ANALYSE D'UN CIRCUIT COMBINATOIRE

2- Donner la table de vérité correspondante

b	d	\bar{b}	bd	\bar{d}	x
0	0	1	0	1	1
0	1	1	0	0	1
1	0	0	0	1	1
1	1	0	1	0	1

3- En déduire le rôle du circuit

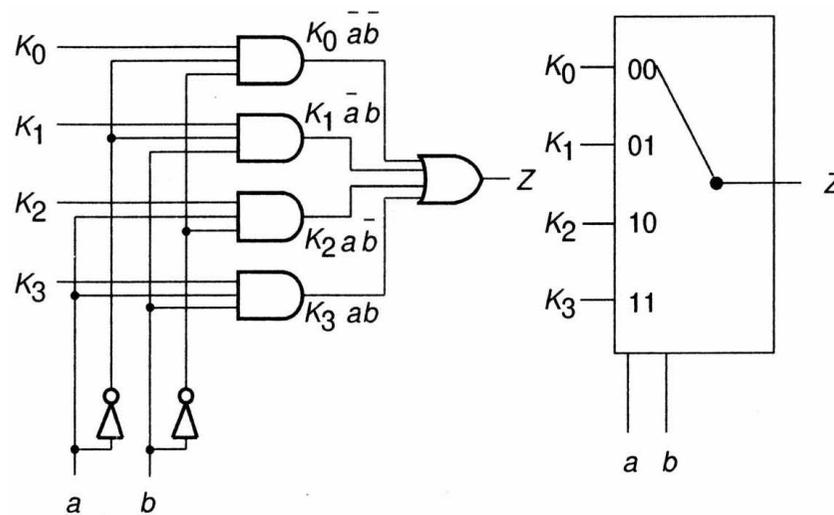
Dans notre exemple, c'est un circuit pour lequel il y a toujours "X=1" à la sortie

CIRCUITS LOGIQUES

MULTIPLEXEURS ET DÉMULTIPLEXEURS

Multiplexeurs

On appelle Multiplexeur (MUX) tout système combinatoire regroupant en série sur une voie les signaux venant de n voies en parallèle



MUX (2 variables)

$$Z(a,b) = K_0 \bar{a} \bar{b} + K_1 \bar{a} b + K_2 a \bar{b} + K_3 a b$$

Table de Vérité

CIRCUITS LOGIQUES MULTIPLEXEURS ET DÉMULTIPLEXEURS

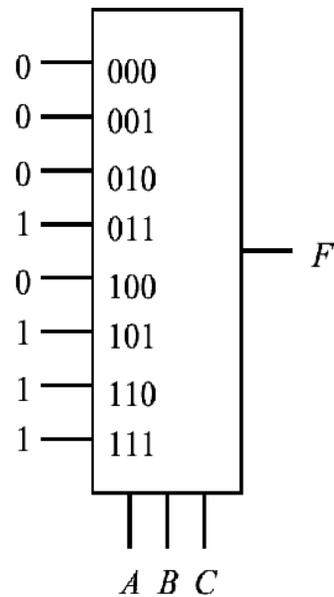
Implémentation de la fonction Majorité avec un MUX_{8x1}

- Le multiplexeur peut générer une fonction booléenne si on utilise ses entrées de contrôle pour sélectionner (une à la fois) les 8 données d'entrée

Fonction Majorité

$$F = M = CB\bar{A} + C\bar{B}A + \bar{C}BA + CBA$$

A	B	C	M
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

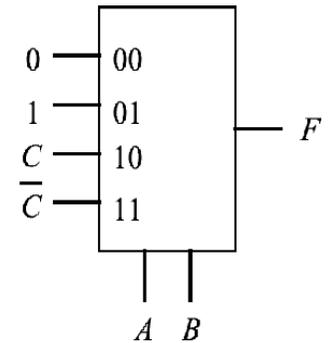


CIRCUITS LOGIQUES MULTIPLEXEURS ET DÉMULTIPLEXEURS

Implémentation de la fonction F avec un MUX_{4x1}

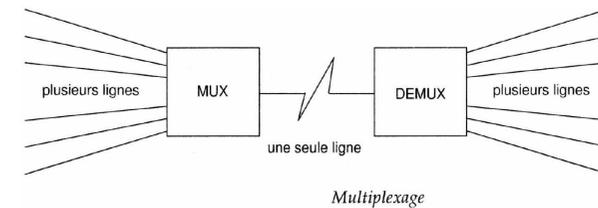
- Principe** : On utilise les 2 entrées de contrôle de ce MUX_{4x1} pour sélectionner une paire de minterm. Les valeurs appliquées aux entrées du MUX sont soit $[0, 1, C, \bar{C}]$ pour réaliser le comportement désiré de chaque pair de minterm

A	B	C	F
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0



Nota

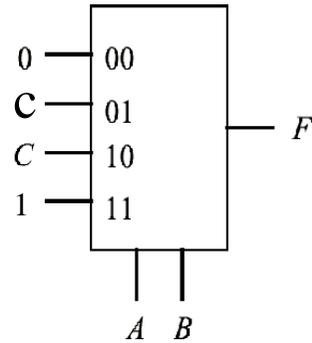
Utilisé pour la transmission/conversion parallèle-série



CIRCUITS LOGIQUES MULTIPLEXEURS ET DÉMULTIPLEXEURS

Implémentation de la fonction Majorité avec un MUX_{4x1}

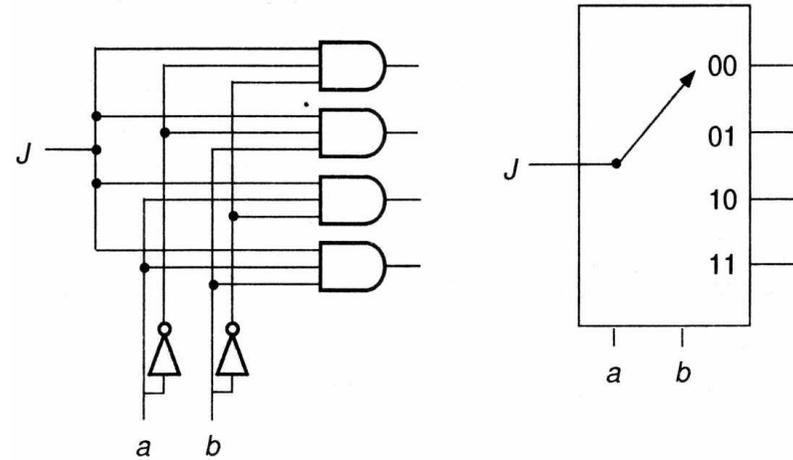
A	B	C	F
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1



CIRCUITS LOGIQUES MULTIPLEXEURS ET DÉMULTIPLEXEURS

DeMultiplexeurs

On appelle DeMultiplexeur (DEMUX) tout système combinatoire regroupant en parallèle sur plusieurs voies les signaux venant d'une voie en série



DEMUX (2 variables)

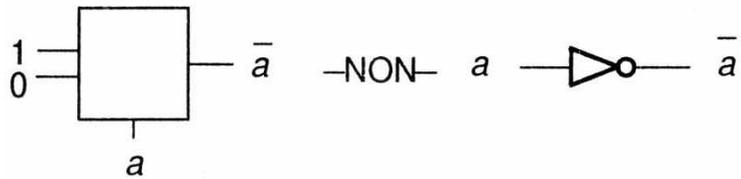
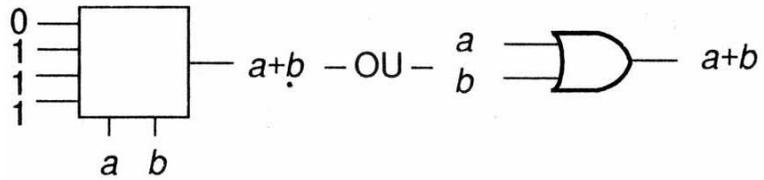
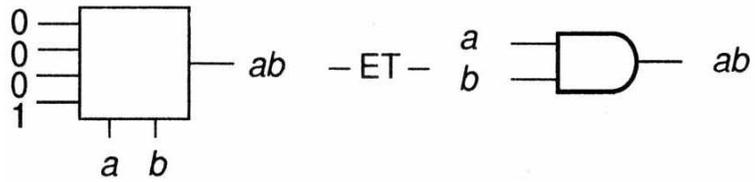
$$F_0 = J \bar{A} \bar{B} \quad F_1 = J \bar{A} B$$

$$F_2 = J A \bar{B} \quad F_3 = J A B$$

Table de Vérité

J	A	B		F ₀	F ₁	F ₂	F ₃
---	---	---	--	----------------	----------------	----------------	----------------

CIRCUITS LOGIQUES MULTIPLEXEURS ET DEMULTIPLEXEURS

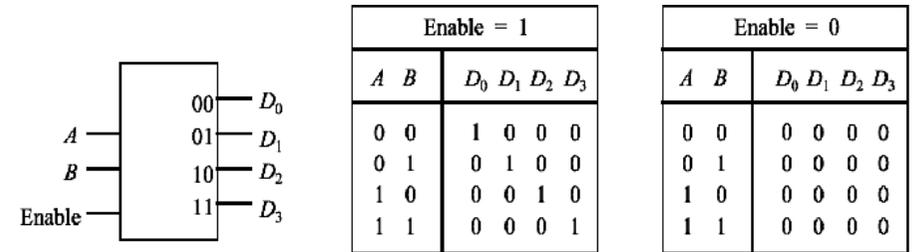


Circuits combinatoires (opérateurs de base)

CIRCUITS LOGIQUES DECODEUR, ENCODEUR, TRANSCODEUR

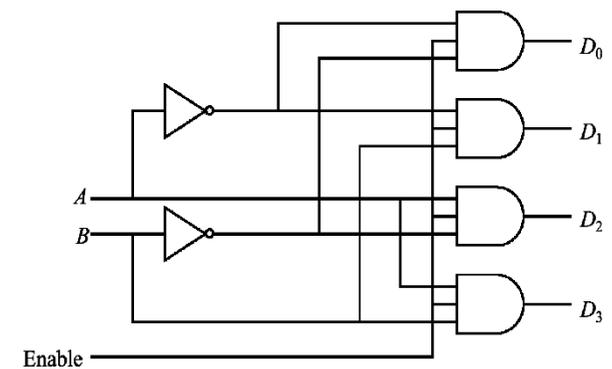
DeCodeur

On appelle DeCodeur tout système qui fait correspondre à un code en entrée (sur n lignes) une seule sortie active (= 1) parmi les 2^n sorties possibles



$$D_0 = \bar{A}\bar{B} \quad D_1 = \bar{A}B \quad D_2 = A\bar{B} \quad D_3 = AB$$

Le DeMultiplexeur est un décodeur avec une entrée validation [*enable*]



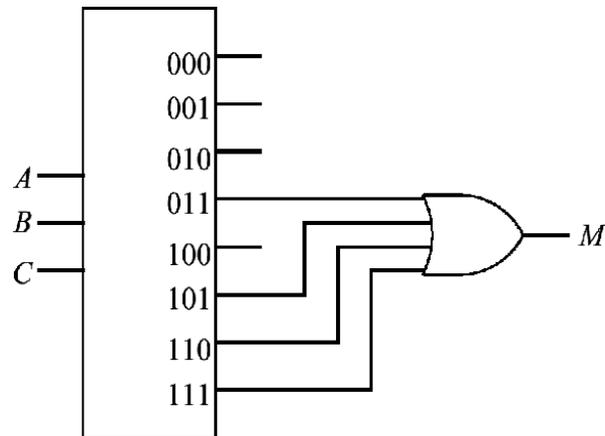
CIRCUITS LOGIQUES DÉCODEUR, ENCODEUR, TRANSCODEUR

Implémentation de la fonction Majorité avec un Décodeur

Fonction Majorité

$$M = CB\bar{A} + C\bar{B}A + \bar{C}BA + CBA$$

A	B	C	M
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1



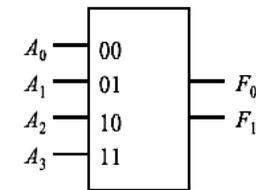
CIRCUITS LOGIQUES DÉCODEUR, ENCODEUR, TRANSCODEUR

EnCodeur

On appelle EnCodeur tout système qui traduit une série d'entrées en un code binaire (peut être vu comme l'inverse du DéCodeur)

- Un EnCodeur prioritaire est un type d'EnCodeur qui va imposer un ordre sur les entrées. Dans notre exemple l'ordre de priorité est

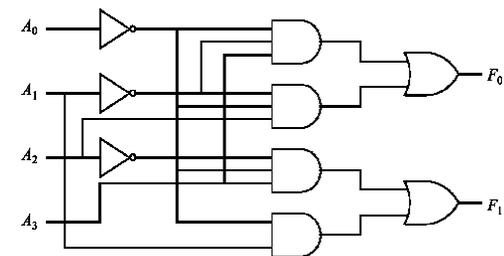
A_i a une plus haute priorité que A_{i+1}



$$F_0 = \bar{A}_0\bar{A}_1A_3 + \bar{A}_0A_1A_2$$

$$F_1 = \bar{A}_0A_2A_3 + A_0A_1$$

A_0	A_1	A_2	A_3	F_0	F_1
0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1
0	0	1	0	1	0
0	0	1	1	1	0
0	1	0	0	0	1
0	1	0	1	0	1
0	1	1	0	0	1
0	1	1	1	0	1
1	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0
1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	0	0
1	1	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0
1	1	1	0	0	0
1	1	1	1	0	0



CIRCUITS LOGIQUES

DECODEUR, ENCODEUR, TRANSCODEUR

TransCodeur

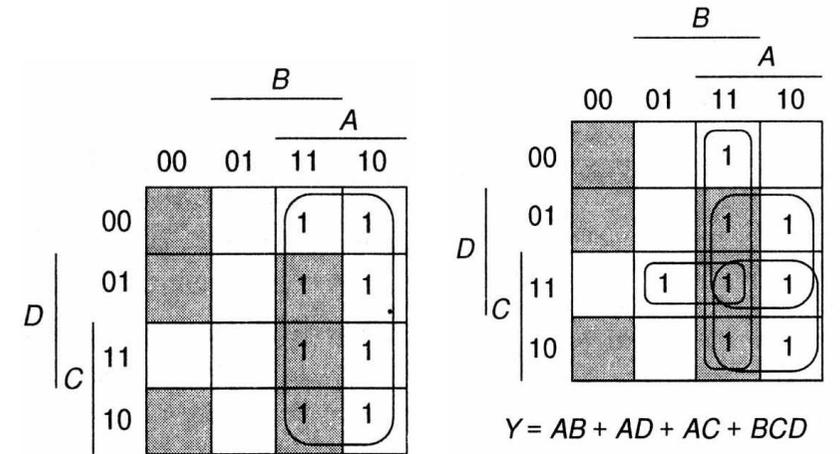
On appelle Transcodeur tout système qui fait correspondre à un code A en entrée (sur n lignes), un code B en sortie (sur m lignes)

Code excédent 3 en un code 2-4-2-1

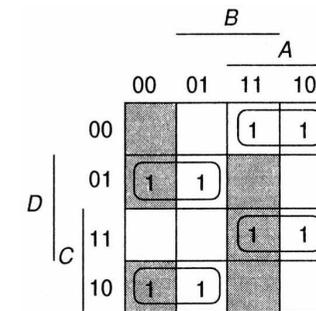
	Entrées					Sorties			
	A	B	C	D		X	Y	Z	T
0	0	0	1	1		0	0	0	0
1	0	1	0	0		0	0	0	1
2	0	1	0	1		0	0	1	0
3	0	1	1	0		0	0	1	1
4	0	1	1	1		0	1	0	0
5	1	0	0	0		1	0	1	1
6	1	0	0	1		1	1	0	0
7	1	0	1	0		1	1	0	1
8	1	0	1	1		1	1	1	0
9	1	1	0	0		1	1	1	1

CIRCUITS LOGIQUES

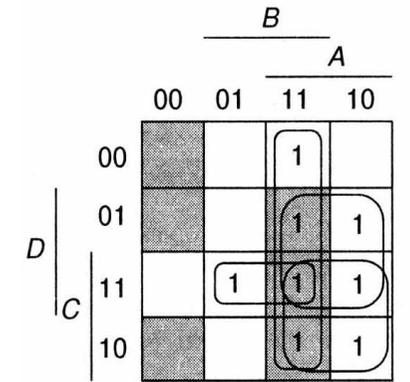
DÉCODEUR, ENCODEUR, TRANSCODEUR



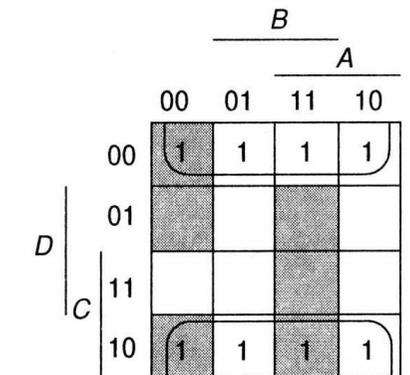
$$X = A$$



$$\begin{aligned} Z &= A\bar{C}\bar{D} + ACD + \bar{A}\bar{C}D + \bar{A}C\bar{D} \\ &= A(\bar{C}\bar{D} + CD) + \bar{A}(\bar{C}D + C\bar{D}) \\ &= A(\overline{C \oplus D}) + \bar{A}(C \oplus D) = A \oplus C \oplus D \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} Y &= AB + AD + AC + BCD \\ &= A(B + C + D) + BCD \end{aligned}$$

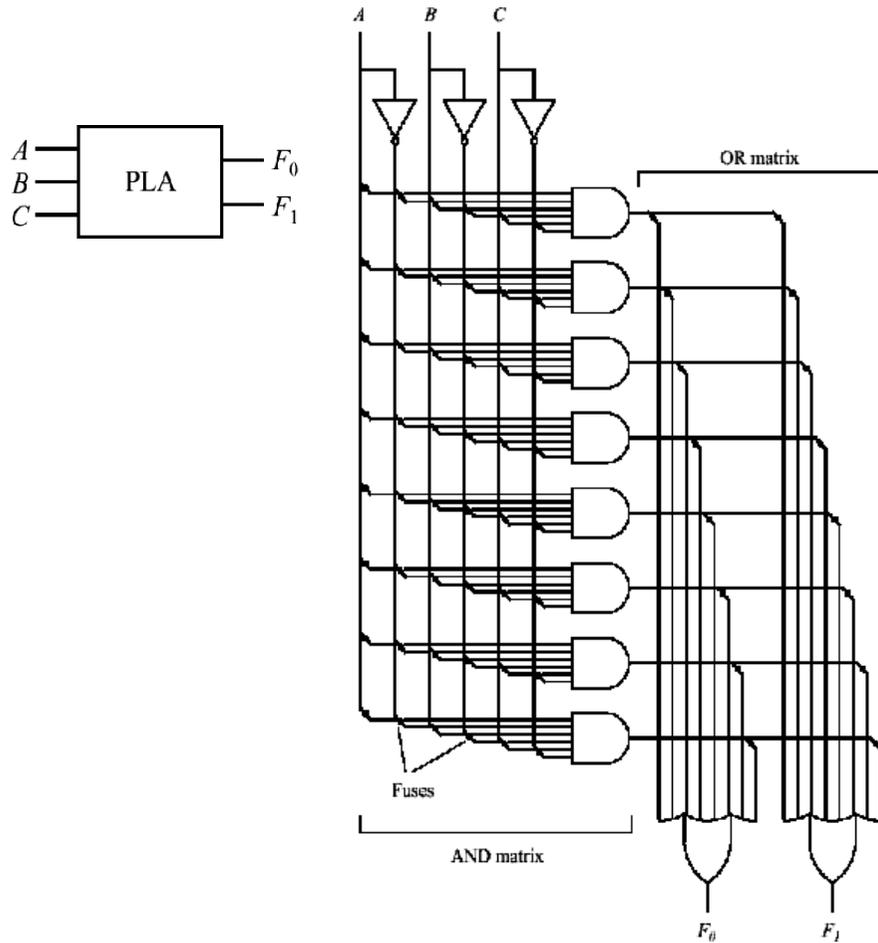


$$T = \bar{D}$$

CIRCUITS LOGIQUES PLA

PLAs [Programmable Logic Arrays]

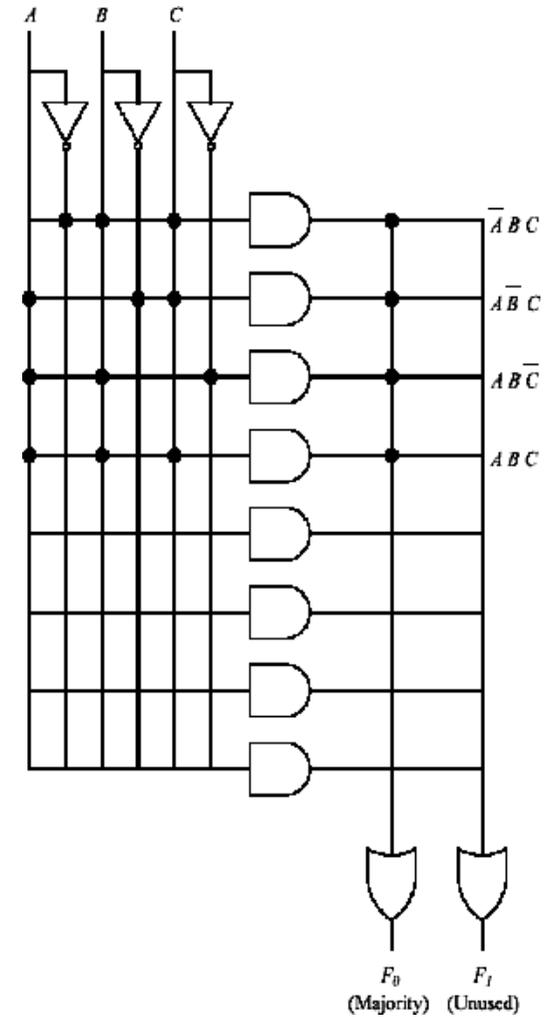
- On appelle PLA un composant qui consiste en une matrice de ET (AND) suivie d'une matrice de OU (OR)



CIRCUITS LOGIQUES PLA

Exemple: Fonction Majorité

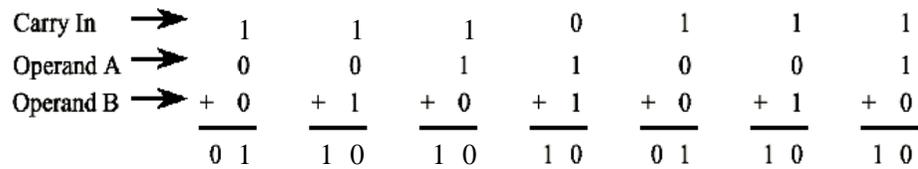
$$M = CB\bar{A} + C\bar{B}A + \bar{C}BA + CBA$$



CIRCUITS LOGIQUES

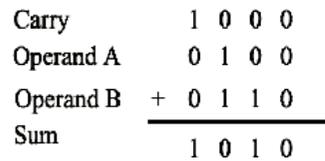
PLA: EXEMPLE DE L'ADDITION AVEC RETENUE

L' Addition avec Retenue [*Ripple-Carry Addition*]

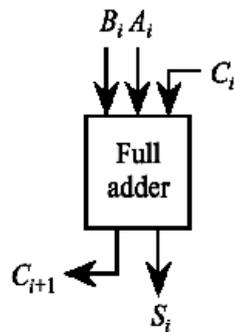


Carry Out
Sum

Example:



A_i	B_i	C_i	S_i	C_{i+1}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

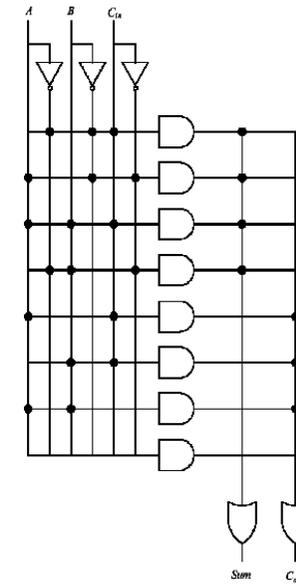
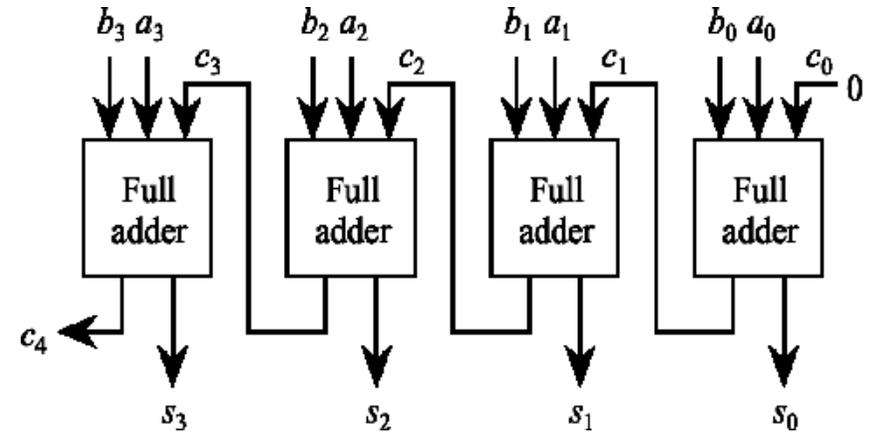


CIRCUITS LOGIQUES

PLA: EXEMPLE DE L'ADDITION AVEC RETENUE

Additionneur 4 Bits

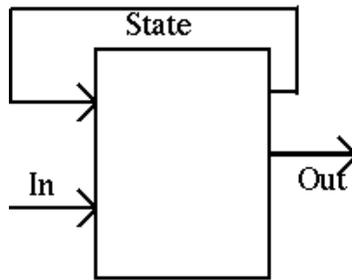
- 4 [full adders] connectés dans une [ripple-carry] chaîne



CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

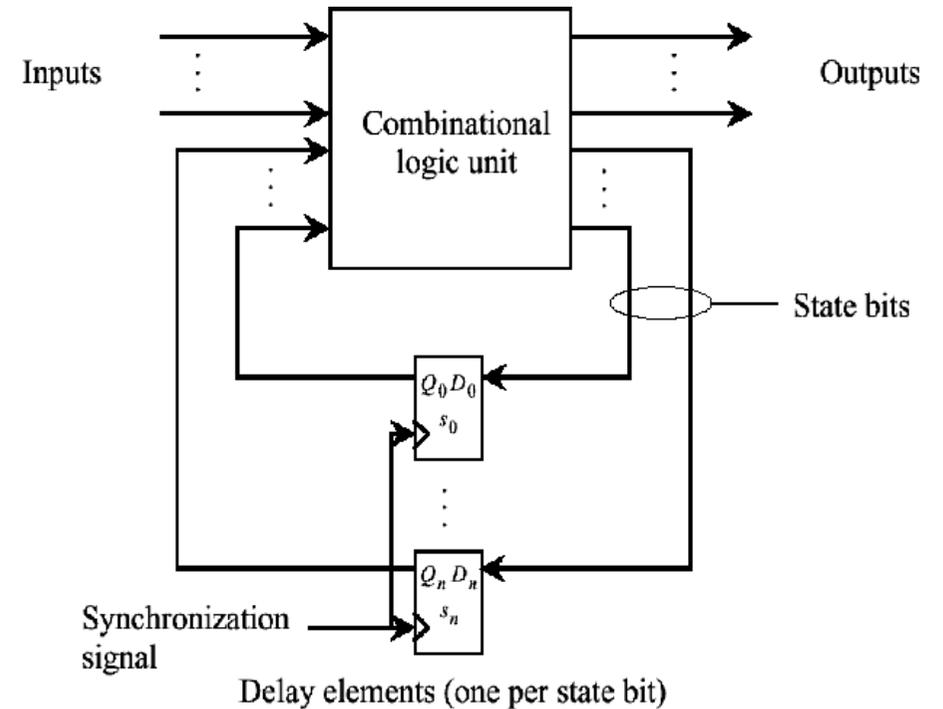
Circuits Séquentiels

- Précédemment, les circuits combinatoires (*idéaux*) n'avaient aucune mémoire (sorties=f[entrées])
- Les circuits séquentiels possèdent des rétroactions : les signaux de sortie ne dépendent pas uniquement des entrées mais aussi de leur séquence (*mémoire du passé*)



- Exemple : Distributeur automatique
- On les appelle les machines à états finis ([*Finite State Machine*]) parce qu'il ne peut prendre qu'un nombre fini d'états internes
- Si l'étude des circuits combinatoires repose sur l'algèbre de Boole, celle des circuits séquentiels repose sur la théorie des automates finis

CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM



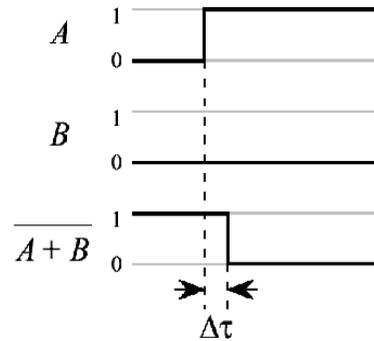
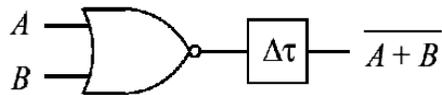
- Un **FSM** est composé d'une unité de logique combinatoire (circuit combinatoire) et d'un nombre fini de mémoires dans une boucle de rétroaction qui mémorise ses états internes

$$S(t + 1) = f[E(t), Q(t)]$$

- $Q(t)$: État interne du FSM à l'instant t

CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

Porte logique NON-OU Réelle



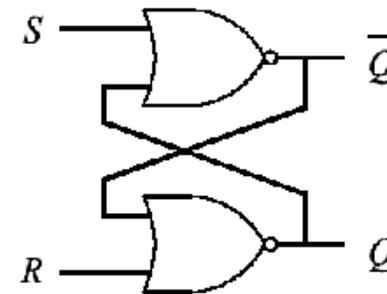
Timing Behavior

- Dans un circuit logique réelle, le temps de propagation entre l'entrée et la sortie n'est pas instantanée et est égale à $\Delta\tau$
- Cette propriété est utilisé dans le fonctionnement d'un composant essentiel utilisé comme élément de mémoire dans un **FSM** que l'on appelle la Bascule (ou Bistables) flip-flop [*flip-flop*]

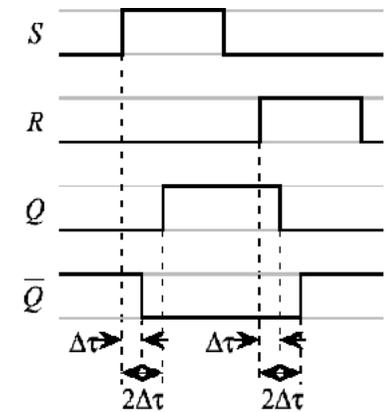
CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

Bascule S-R Flip-Flop

Arrangement de portes logiques qui va maintenir un état stable de sortie même après que les entrées ne soient plus actives



Q_t	S_t	R_t	Q_{t+1}
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	(disallowed)
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	(disallowed)

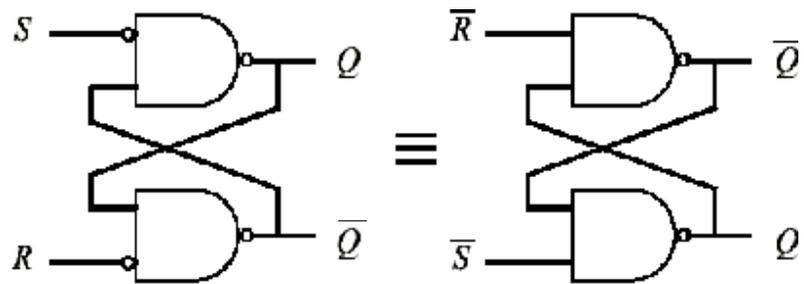
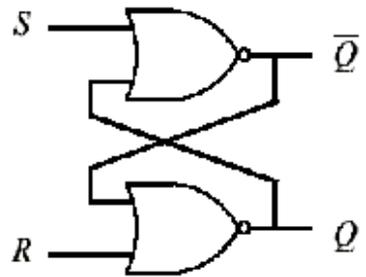


Timing Behavior

CIRCUITS LOGIQUES

CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

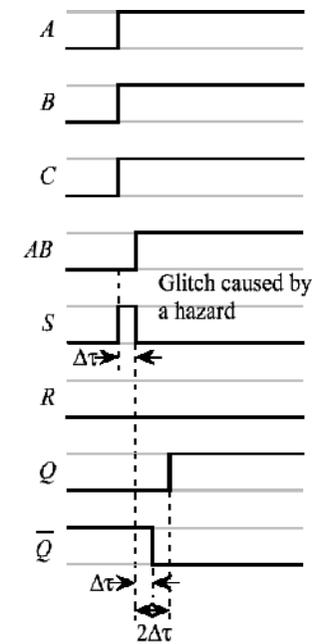
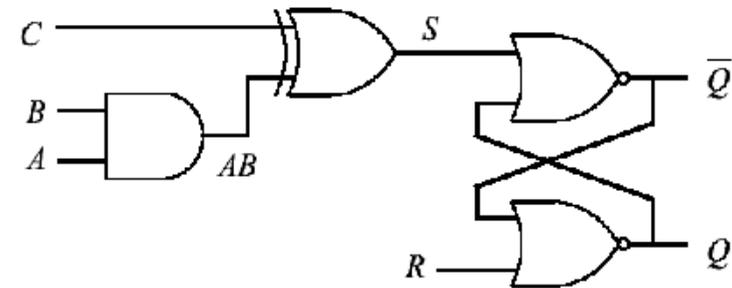
Design de Bascules S-R Flip-Flop possibles



CIRCUITS LOGIQUES

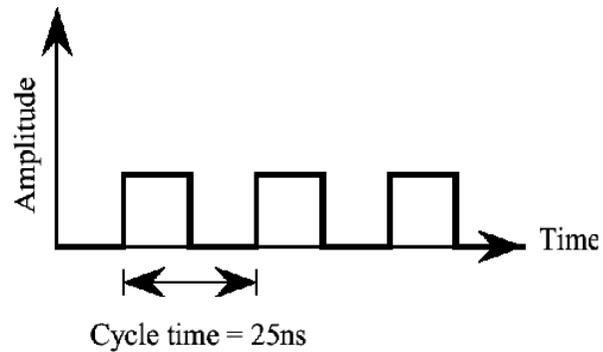
CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

Exemple de problèmes avec les circuits non synchrones



CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

Horloges



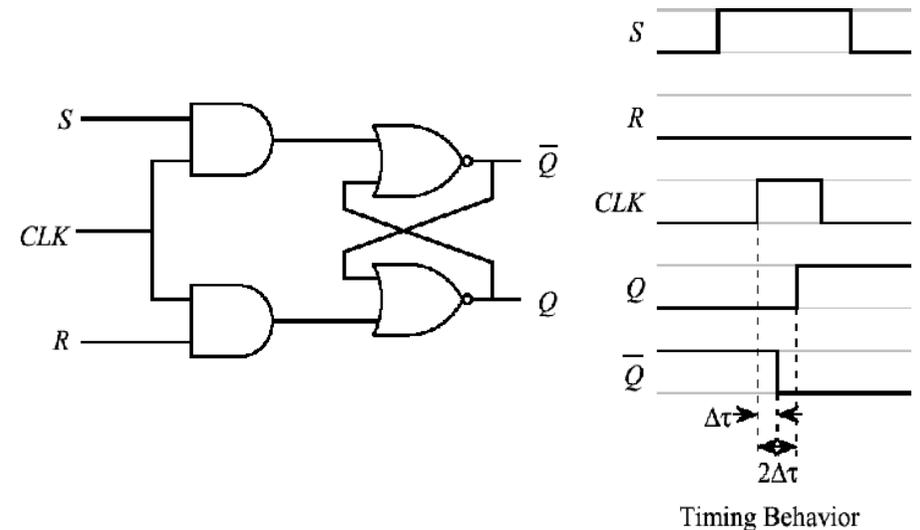
- En logique positive, l'Action se passe quand l'horloge est haute ou positive.
- Dans les circuits **asynchrones**, la réponse (sortie) est évaluée dès qu'il y a un signal d'entrée. Dans les circuits **synchrones**, on définit un signal d'entrée spécial C [clock] qui est le signal d'horloge. La sortie du circuit ne peut changer que si l'entrée clock est activée
- Les vitesses d'horloges sont exprimées en Kilo Hertz ou KHz (10^3 KHz), Mega Hertz ou MHz (10^6 Hz), Giga Hertz ou GHz (10^9 Hz)

A ne pas confondre avec les Kilo, Mega,
Giga utilisés pour la mémoire de l'ordinateur !!!

Kilo Octet = $2^{10} = 1024$ Octets
Mega Octet = ($2^{20} = 1024K$)
Giga Octet = ($2^{30} = 1024M$)

CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

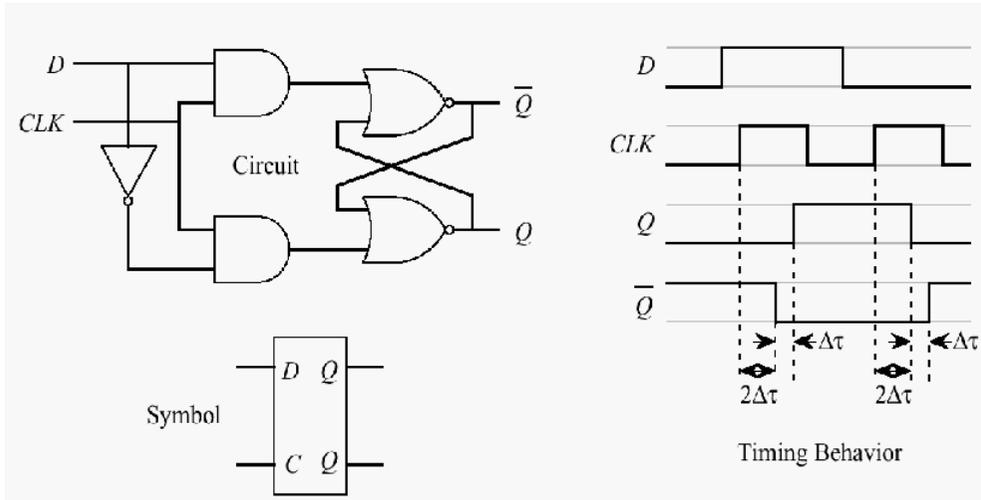
Bascule S-R Flip-Flop synchrone



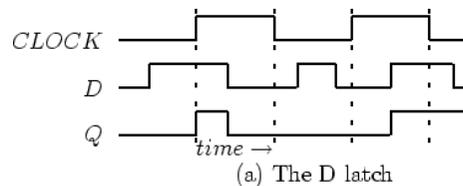
- Le signal d'horloge, CLK, sert à valider l'entrée de la flip-flop
- Avantages de cette synchronisation, entre autre, 1- Valider R et S qu'au moment souhaité, 2- protéger la mémoire des parasites survenant en R et S tant que $T=0$ ($T=1$ durée minimale), 3- Préparer les commandes R et S sans perturber la mémoire ($T=0$), etc.
- Combinaison $R=S=1$ interdite et lorsque R et S varie en même temps que CLK \triangleright problème

CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

Bascule D Flip-Flop synchrone

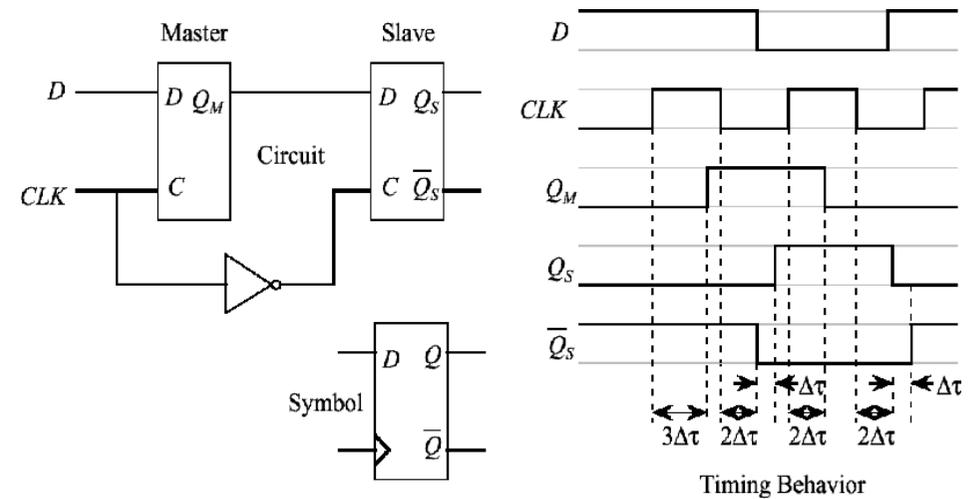


- La bascule D [*Delay*] recopie, sur sa sortie Q, l'unique signal appliqué à son entrée D, avec un retard d' un cycle d'horloge
- Facilement construite à partir d'une bascule S-R et ne nécessitant pas la gestion de différentes entrées
- Le bistable D (appelé aussi [*latch*]) a un problème potentiel : Si D change quand CLK=1 logique, la sortie changera. La Bascule Maître-Esclave [*Master-Slave*] résout ce problème



CIRCUITS LOGIQUES CIRCUITS SÉQUENTIELS & FSM

Bascule Flip-Flop Maître esclave



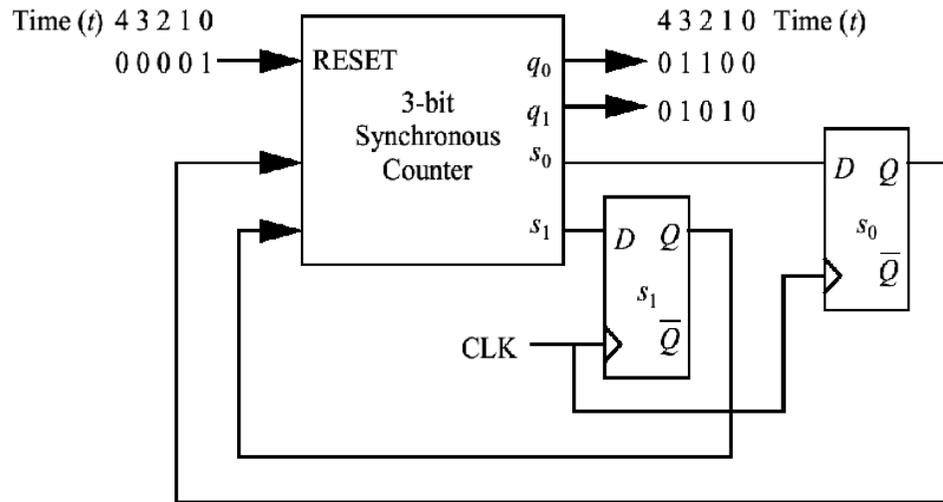
- Le front montant du signal d'horloge permet de charger de nouvelles données dans la bascule maître, pendant que la bascule esclave maintient la données précédente. Le front descendant du signal d'horloge charge la nouvelle donnée du maître dans la bascule esclave

Bascule Protégé contre les parasites

CIRCUITS LOGIQUES

EXEMPLE : COMPTEUR MODULO 4

Exemple: Compteur Modulo 4

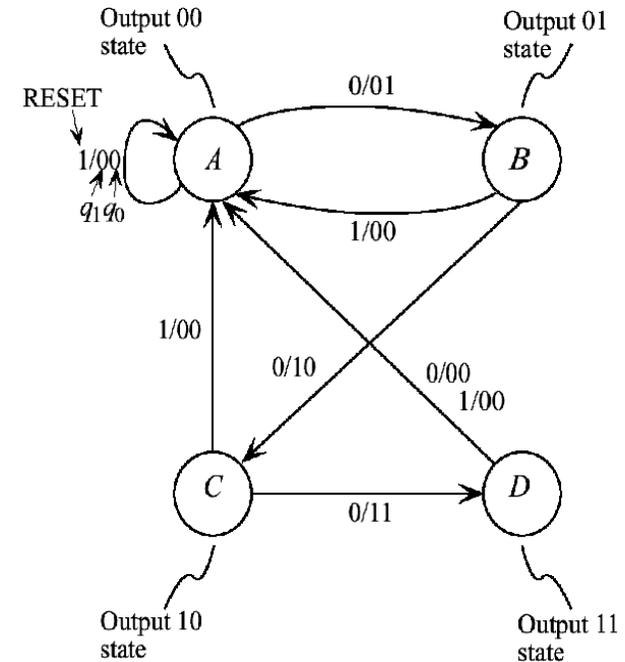


- Le compteur a un signal d'horloge et une entrée Reset (opérant de fonction synchrone avec l'horloge)
- La sortie du compteur est sur q_0 et q_1 et prend les valeurs successives, à la cadence de l'horloge, 00, 01, 10, 11, 00, 01, etc.
- 2 flip-flop permettront de mémoriser 2 bits, soit 2^2 états possibles

CIRCUITS LOGIQUES

EXEMPLE : COMPTEUR MODULO 4

1 Diagramme de Transition d'États



Present state \ Input	RESET	
	0	1
A	B/01	A/00
B	C/10	A/00
C	D/11	A/00
D	A/00	A/00

Next state Output

CIRCUITS LOGIQUES

EXEMPLE : COMPTEUR MODULO 4

2 Table d'États

On doit encoder les 4 états possibles (codable sur 2 bits) en binaires en choisissant arbitrairement le codage suivant $A = 00$, $B = 01$, $C = 10$, $D = 11$

Present state (S_i) \ Input	RESET	
	0	1
A:00	01/01	00/00
B:01	10/10	00/00
C:10	11/11	00/00
D:11	00/00	00/00

3 Table de Vérité

RESET $r(t)$	$s_1(t)$	$s_0(t)$	$s_1s_0(t+1)$	$q_1q_0(t+1)$
0	0	0	01	01
0	0	1	10	10
0	1	0	11	11
0	1	1	00	00
1	0	0	00	00
1	0	1	00	00
1	1	0	00	00
1	1	1	00	00

$$s_0(t+1) = \overline{r(t)}\overline{s_1(t)}\overline{s_0(t)} + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

$$s_1(t+1) = \overline{r(t)}s_1(t)s_0(t) + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

$$q_0(t+1) = \overline{r(t)}s_1(t)s_0(t) + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

$$q_1(t+1) = \overline{r(t)}s_1(t)s_0(t) + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

CIRCUITS LOGIQUES

EXEMPLE : COMPTEUR MODULO 4

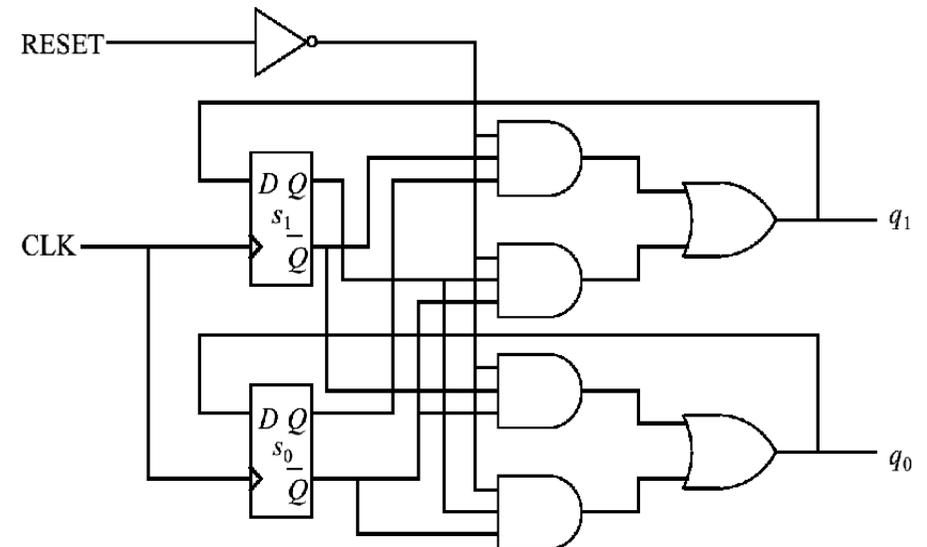
4 Logigramme

$$s_0(t+1) = \overline{r(t)}\overline{s_1(t)}\overline{s_0(t)} + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

$$s_1(t+1) = \overline{r(t)}s_1(t)s_0(t) + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

$$q_0(t+1) = \overline{r(t)}s_1(t)s_0(t) + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$

$$q_1(t+1) = \overline{r(t)}s_1(t)s_0(t) + \overline{r(t)}s_1(t)\overline{s_0(t)}$$



CIRCUITS LOGIQUES

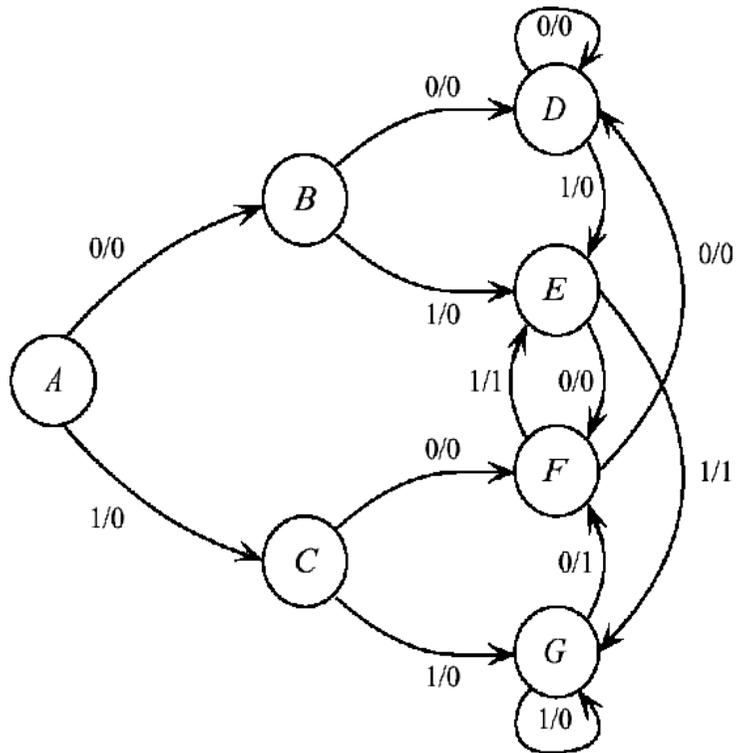
EXEMPLE : DÉTECTEUR DE SÉQUENCE

Exemple: Détecteur de Séquence

- Automate qui met une sortie à "1" lorsque exactement deux de ses trois entrées (1-bit série) sont à "1"

Exemple : Une séquence d'entrée 011011100
 produira une séquence de sortie 001111010

1 Diagramme de Transition d'États



CIRCUITS LOGIQUES

EXEMPLE : DÉTECTEUR DE SÉQUENCE

Input \ Present state	X	
	0	1
A	B/0	C/0
B	D/0	E/0
C	F/0	G/0
D	D/0	E/0
E	F/0	G/1
F	D/0	E/1
G	F/1	G/0

2-3 Table d'États et de Vérité

Present state	Input X	
	0	1
$s_2s_1s_0$	$s_2s_1s_0z$	$s_2s_1s_0z$
A: 000	001/0	010/0
B: 001	011/0	100/0
C: 010	101/0	110/0
D: 011	011/0	100/0
E: 100	101/0	110/1
F: 101	011/0	100/1
G: 110	101/1	110/0

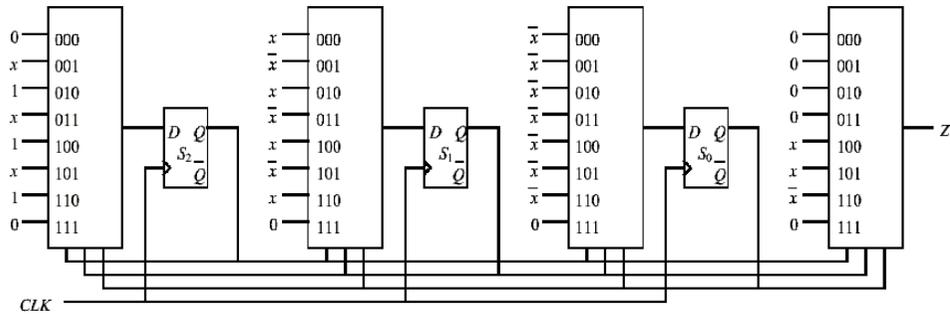
(a)

Input and state at time t				Next state and output at time t+1			
s_2	s_1	s_0	X	s_2	s_1	s_0	Z
0	0	0	0	0	0	1	0
0	0	0	1	0	1	0	0
0	0	1	0	0	1	1	0
0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	0	0	1	0	1	0
0	1	0	1	1	1	0	0
0	1	1	0	0	1	1	0
0	1	1	1	1	0	0	0
1	0	0	0	1	0	1	0
1	0	0	1	1	1	0	1
1	0	1	0	0	1	1	0
1	0	1	1	1	0	0	1
1	1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	1	1	1	0	0
1	1	1	0	d	d	d	d
1	1	1	1	d	d	d	d

(b)

CIRCUITS LOGIQUES EXEMPLE : DÉTECTEUR DE SÉQUENCE

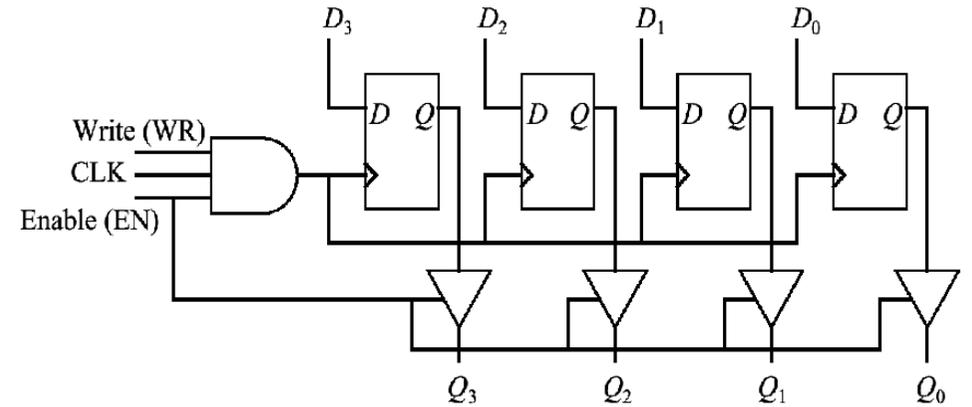
4 Logigramme



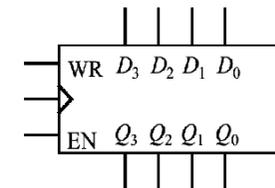
- Une flip flop pour chaque bit encodant les différents états et un MUX pour chaque fonction

CIRCUITS LOGIQUES EXEMPLE : REGISTRE 4 BITS

Registre 4 Bits

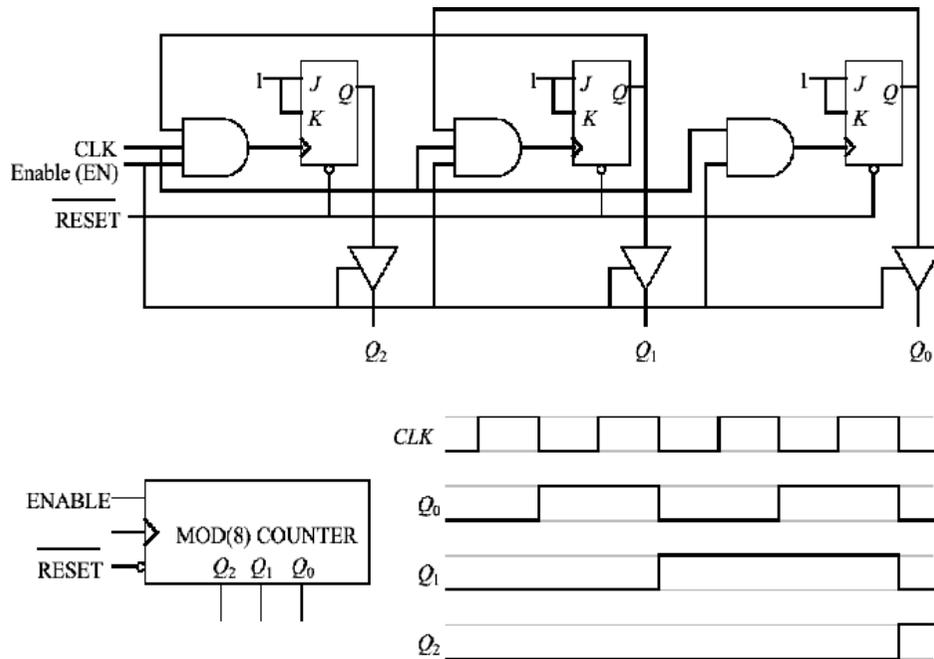


- Un bit d'information est stocké dans une seule bascule D flip-flop
- Les données sont chargées dans le registre lorsque la ligne Write and Enable sont à "1" et synchrone avec l'horloge



CIRCUITS LOGIQUES ANNEXE A

Compteur Modulo 8



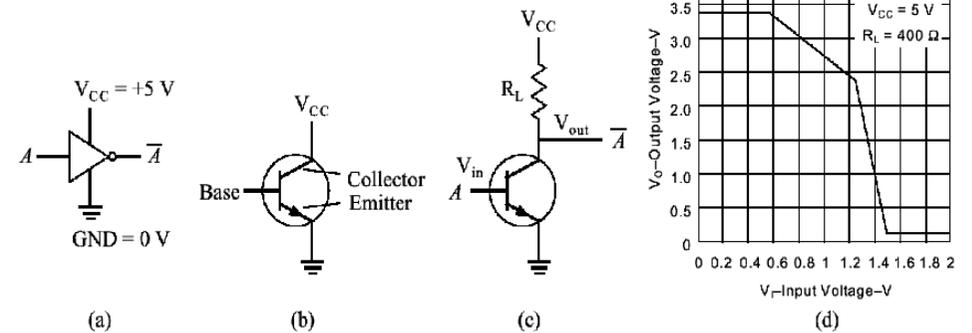
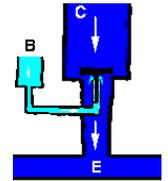
Timing Behavior

- La bascule J-K se comporte comme la bascule S-R excepté qu'elle change son état Q quand les deux entrées sont à "1"
- Quand ses deux entrées sont reliés, la bascule J-K se comporte comme la bascule T

CIRCUITS LOGIQUES ANNEXE B

Les fonctions logiques élémentaires (NON, NAND, NOR) sont composés à partir de **transistors** jouant le rôle de Switch et d'amplificateur

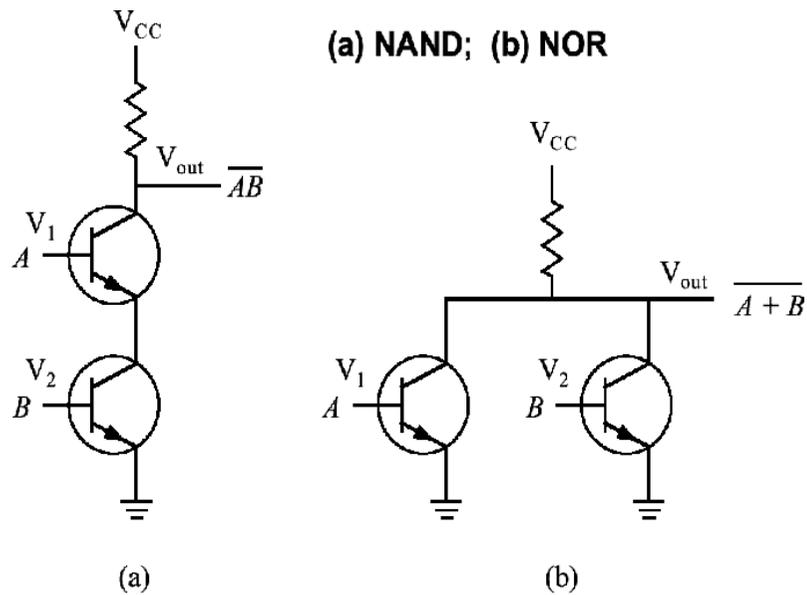
Transistor & Porte Inverseur (NON)



- Quand $V_{in} = 0$ Volts ($A = 0$ ou entrée=0), transistor bloqué, aucun courant dans R_L $V_{out} = V_{cc}$ (Sortie= \bar{A})
- Quand $V_{in} > 1.5$ Volts ($A = 1$ ou entrée=1) (Cf. Diagramme d), transistor passant, un courant circule dans R_L et $V_{out} \approx 0$ (Sortie= \bar{A})

CIRCUITS LOGIQUES ANNEXE B

Transistor & Porte NAND et NOR

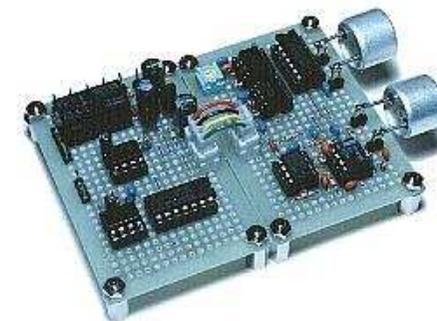
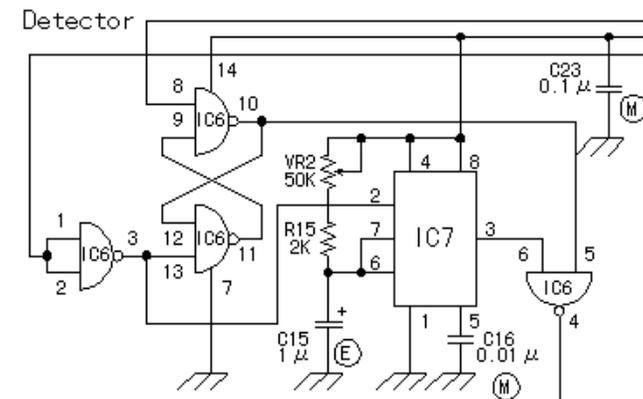
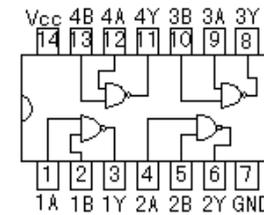


- **NAND** les deux transistors doivent être passant ($A=1$ & $B=1$) pour qu'un un courant circule dans R et $V_{out} \approx 0$ (Sortie= \overline{AB})

- **NOR** Un des deux transistors doivent être passant ($A=1 \parallel B=1$) pour qu'un un courant circule dans R et $V_{out} \approx 0$ (Sortie= $\overline{A + B}$)

CIRCUITS LOGIQUES ANNEXE C

Circuits Intégrés



CIRCUITS LOGIQUES ANNEXE C

Circuits Intégrés

- Les circuits intégrés moderne réalisent une fonction particuliere et intègrent un grand nombre de portes logiques différentes

Niveau d'intégration (nombre de portes logiques)
dans un circuit intégré [IC]

- ▷ SSI [*Small Scale Integration* 1966]
10-100 portes logiques
- ▷ MSI [*Medium Scale Integration* 1969]
100-1000 portes logiques
- ▷ LSI [*Large Scale Integration* 1975]
1000-10000 portes logiques
- ▷ VSI [*Very Large Scale Integ.* 1980]
10K-100K portes logiques
- ▷ ULSI [*Ultra Large Scale Integration* 1985]
100K- ... portes logiques

CIRCUITS LOGIQUES ANNEXE D

Logique Positive vs. Logique Négative

- Logique positive
Assertion vraie = "1" logique = haut voltage (5 Volts)
Assertion fausse = "0" logique = faible voltage (0 Volts)
[*Active high*] [*Positive Logic*]
- Logique négative
Assertion vraie = "0" logique = faible voltage (0 Volts)
Assertion fausse = "1" logique = haut voltage (5 Volts)
[*Active low*] [*Negative Logic*]

