

# Module: Architecture des Ordinateurs



## Chapitre IV: Les circuits logiques

2023/2024

Pr. AMROUNE Med

Chaptic

## Introduction

## Les circuits logiques



Symboles graphiques des différents opérateurs logiques

Schéma d'un circuit logique (Logigramme)

Implémentation en NAND et en NOR

Analyse et Synthèse d'un circuit logique

Fonctions booléennes incomplètement spécifiées

## Les circuits combinatoires



Définition

Etude de quelques circuits combinatoire

- Le demi-additionneur.
- L'additionneur complet.
- Les encodeurs
- · Les décodeurs.
- Les multiplexeurs.
- Les démultiplexeurs.
- .....

## Les circuits séquentielles



Définition

Présentation des bascules

Automate de Moore et automate de Mealy.

Analyse d'un circuit séquentiel

Synthèse d'un circuit séquentiel

Les registres et les compteurs

## Les circuits intégrés

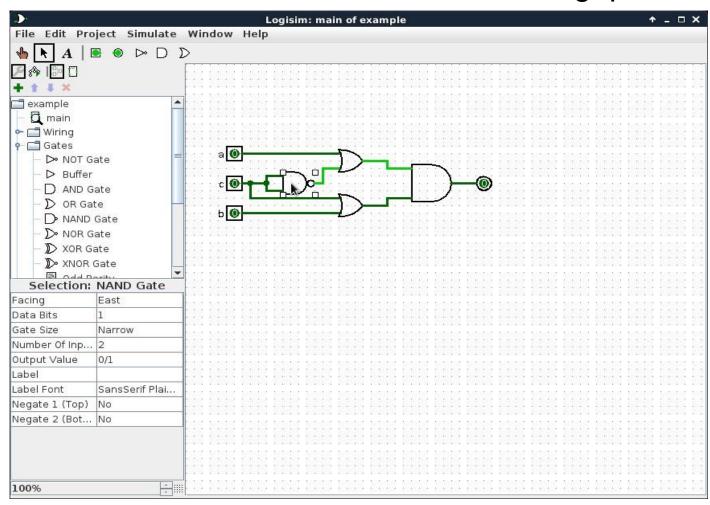


**Définition** 

Etude des caractéristiques d'un circuit intégré simple, exemple circuit « OR 7432 ».

## Logisim

• Logisim est un logiciel open-source permettant de concevoir et de simuler des circuits logiques.



## Les circuits Logiques

## 1.

### Symboles graphiques des différents opérateurs logiques



OPERATEUR	EQUATION	SYME	OLES	TABLES D		DE	
OFERATEOR	EQUATION	International	Français			Έ	
		<u>a</u> —_>>S		а		S	
NON	$S = \overline{a}$			0		1	
				1		0	
				а	b	S	
AND	S = a.b			0	0	0	
				0 1	0	0	
				а	b	S	
NAND	$S = \overline{a \cdot b}$			0	0	1	
				0	1 0	1 1	
		b		1	1	Ö	

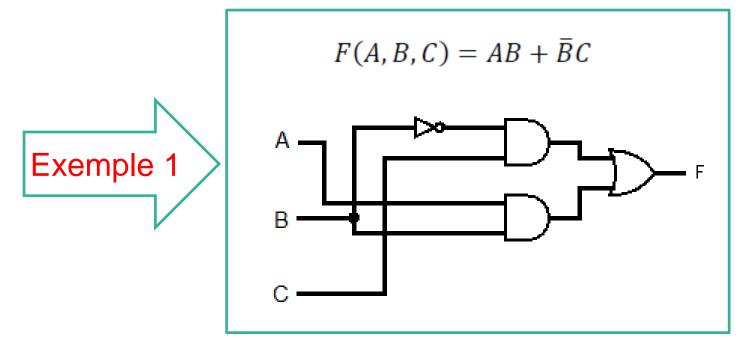


ODEDATEUD	EQUATION	SYMBO	TABLES DE			
OPERATEUR	EQUATION	International	Français	VERITE		
				а	b	S
OR	S = a + b	<u> </u>		0 0	0	0
			-	0 1	1 0	1 1
				1	1	1
				а	b	S
NOR	S = a + b	a s	L	0	0	1
				0 1	1 0	0
				1	1	ŏ
				а	р	S
OD Evaluais	S = a ⊕ b		$ $ $ _{-}$ $ $ $ $	0	0	0
OR Exclusif			= 1	0	1	1   1
					0 1	
		a .		а	р	S
NOR Exclusif	6	<del>"H</del> √s	= 1	0	0	1
NOR Exclusion	S = a ⊕ b	<del></del>		0	1	0
				1	0 1	0 1



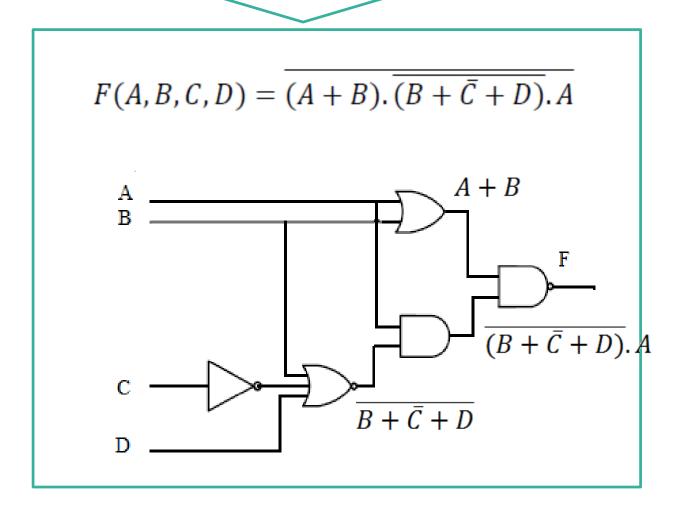
## 2. Schéma d'un circuit logique (Logigramme)

- □ C'est la traduction de la fonction logique en un schéma électronique.
- Le principe consiste à remplacer chaque opérateur logique par la porte logique qui lui correspond.





## Exemple 2





## Implémentation en NAND et NOR

- Pour chaque fonction logique, il existe une multitude d'implémentations possibles.
- ☐ Le coût d'un NON-ET (respectivement NON-OU) est inférieur à celui d'un ET (respectivement OU).
- ☐ A partir de la fonction NAND (resp. NOR), on peut dériver toutes les autres fonctions logiques.



Il est avantageux d'impliquer ces deux portes dans la conception.

## Implémentation en NAND uniquement



$$ar{A} = \overline{A . A}$$
 A NAND A  $ar{A}$ 

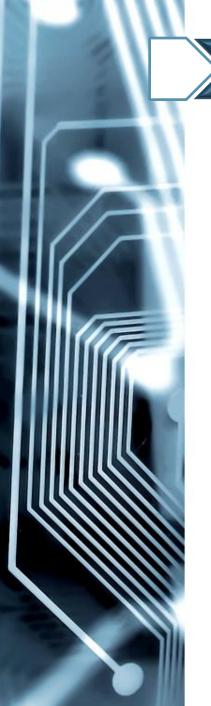
$$AB = \overline{A \cdot B}$$
  $B$  NAND  $AB$  NAND  $AB$   $B$  AND  $AB$ 

$$A + B = \overline{A}.\overline{B}$$

$$A + B = \overline{AA}.\overline{BB}$$

$$A + B = \overline{AA}.\overline{BB}$$

$$A + B = \overline{AA}.\overline{BB}$$



#### Implémentation en NAND uniquement

- □ Démarrer d'une forme disjonctive (somme de produits).
- ☐ Ajouter deux barres à la fonction (Théorème d'involution).
- Décomposer la barre inférieure (Théorème de De Morgan).
- Régler le problème des inverseurs.

#### Exemple:

$$F = \overline{A}\overline{B} + CD$$

$$F = \overline{A}\overline{B} \cdot \overline{CD}$$

$$F = \overline{\overline{A}B} \cdot \overline{\overline{CD}}$$

$$F = \overline{\overline{A}B} \cdot \overline{\overline{CD}}$$

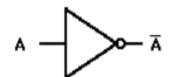
$$F = \overline{\overline{A}B} \cdot \overline{\overline{CD}}$$

## Implémentation en NOR uniquement



$$\bar{A} = \overline{A + A}$$





$$AB = \overline{A} + \overline{B}$$

$$AB = \overline{A + A} + \overline{B} + \overline{B}$$

$$AB = \overline{A + A} + \overline{B + B}$$

$$AB = \overline{A + A} + \overline{B + B}$$

$$AB = \overline{A + A} + \overline{B + B}$$

$$AB = \overline{A + A} + \overline{B + B}$$

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

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

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



#### Implémentation en NOR uniquement

- Démarrer d'une forme conjonctive (produit de sommes).
- Ajouter deux barres à la fonction (Théorème d'involution).
- Décomposer la barre inférieure (Théorème de De Morgan).
- Régler le problème des inverseurs.

#### Exemple:

$$F = \overline{A}\overline{B} + CD$$

$$F = (\overline{A}.\overline{B} + C).(\overline{A}.\overline{B} + D)$$

$$F = (\overline{A} + C).(\overline{B} + C).(\overline{A} + D).(\overline{B} + D)$$

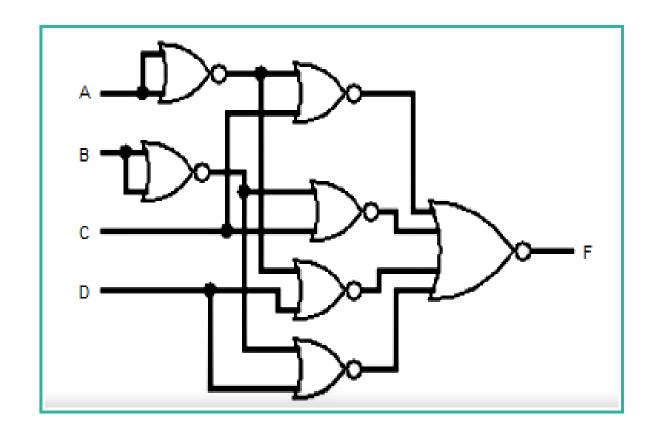
$$F = \overline{(\overline{A} + C).(\overline{B} + C).(\overline{A} + D).(\overline{B} + D)}$$

$$F = \overline{(\overline{A} + C) + (\overline{B} + C) + (\overline{A} + D) + (\overline{B} + D)}$$

$$F = \overline{(\overline{(A + A)} + C) + (\overline{(\overline{B} + B)} + C)} + \overline{(\overline{(A + A)} + D)} + \overline{(\overline{(B + B)} + D)}$$

## Implémentation en Nor uniquement

$$F = \overline{\overline{((A+A)+C)} + (\overline{(B+B)+C)})} + \overline{\overline{((A+A)+D)}} + (\overline{\overline{(B+B)}+D})$$







## Synthèse d'un circuit logique

- Généralement la définition du fonctionnement d'un système est donnée sous un format textuelle.
  - Il faut bien comprendre le fonctionnement du système.
- □ Pour faire l'étude et la réalisation d'un tel système on doit avoir son modèle mathématique (fonction logique).
  - Il faut définir les variables d'entrée et les variables de sortie
  - Etablir la table de vérité.
  - Ecrire les équations algébriques des sorties ( à partir de la table de vérité ).
- Simplification des fonctions logiques
  - Méthode Algébrique, Karnaugh ou Quine-Mc Cluskey.
- □ Réaliser le schéma logique (logigramme) avec un minimum de portes logiques.



#### Problème: Serrure de coffre

■ Trois responsables d'une société peuvent avoir accès à un coffre. Ils possèdent chacun une clé différente (A, B et C).

 La serrure est ouverte si au moins deux clés sont utilisées. La serrure reste fermée dans les autres cas.

Donner le schéma du circuit qui permet de contrôler l'ouverture de la serrure.



#### Solution: Serrure de coffre

- Le système possède trois entrées: chaque entrée représente une clé.
- On va correspondre à chaque clé une variable logique:
   clé 1 → A, la clé 2 → B et la clé 3 → C.
  - Si la clé 1 est utilisée alors la variable A=1 sinon A =0
  - Si la clé 2 est utilisée alors la variable B=1 sinon B =0
  - Si la clé 3 est utilisée alors la variable C=1 sinon C =0
- Le système possède une seule sortie qui correspond à l'état de la serrure ( ouverte ou fermé ).
- On va correspondre une variable S pour designer la sortie :
  - S=1 si la serrure est ouverte
  - S=0 si elle est fermée

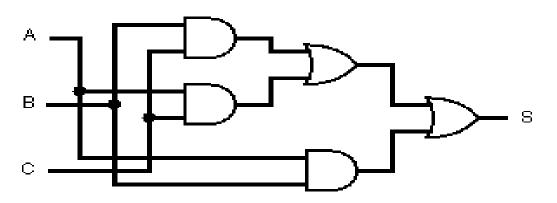


#### Table de vérité

A	В	C	5
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

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

#### ☐ Circuit logique (logigramme)





## 5. Analyse d'un circuit logique

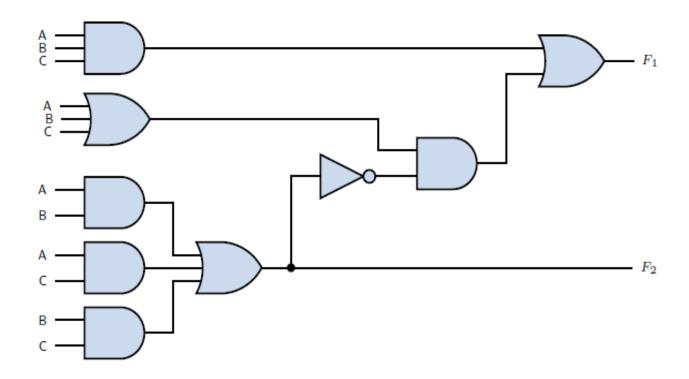
- ☐ A partir du logigramme d'un circuit
  - Trouver sa (ses) fonction(s) logique(s).
- ☐ Principe:
  - trouver l'expression de chaque fonction (sortie) du circuit
  - trouver la table de vérité de chaque fonction de sortie.



## Analyse d'un circuit logique

#### Exemple

Analyser le circuit suivant. Déterminer les fonctions logiques et générer la table de vérité.



## Analyse d'un circuit logique

$$F1 = \overline{(AB + AC + BC)}.(A + B + C) + ABC$$

$$= (\bar{A} + \bar{B})(\bar{A} + \bar{C})(\bar{B} + \bar{C})(A + B + C) + ABC$$

$$= (\bar{A} + \bar{B} \bar{C})(A\bar{B} + \bar{B}C + A\bar{C} + \bar{C}B) + ABC$$

$$= \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + ABC$$

$$F2 = AB + AC + BC$$



☐ Table de vérité.

A	В	C	F1	F2
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



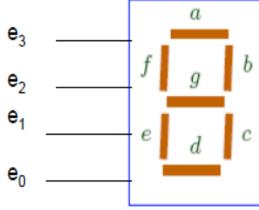
## 6. Fonctions booléennes incomplètement spécifiées

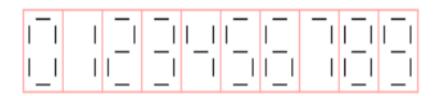
- ☐ Il existe des fonctions booléennes pour lesquelles il n'y a pas de valeurs associées à certains termes produits.
- ☐ Ceux-ci ne sont jamais "sélectionnés" et la valeur qui leur est associée peut être indifféremment 0 ou 1 (On note par X ce cas indifférent).
- ☐ Ces cas non définis sont très intéressants pour la simplification des fonctions.



### Exemple: Afficheur 7 segments

- L'afficheur 7 segments est un exemple particulier de fonction booléenne incomplètement spécifiée.
- □ On veut afficher les 10 chiffres décimaux à l'aide de 7 segments, notés de a à g, qui peuvent être à 0 (éteint) ou 1 (allumé). Le codage des 10 chiffres décimaux nécessite 4 bits, que l'on peut noter e3 à e0.





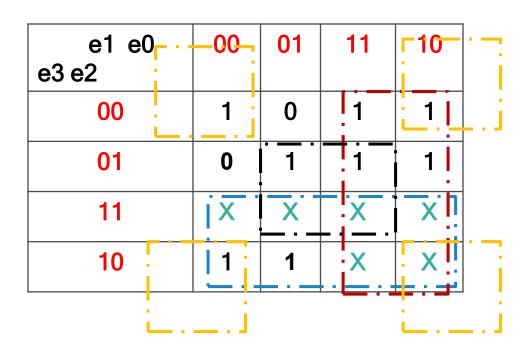
## Exemple: Afficheur 7 segments

☐ Table de vérité

<i>e3</i>	e2	e1	e0	a	b	C	d	e	f	g
0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0
0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1
0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1
0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1
1	0	1	0	X	X	X	X	X	X	X
1	0	1	1	X	X	X	X	X	X	X
1	1	0	0	X	X	X	X	X	X	X
1	1	0	1	Х	X	X	X	X	X	X
1	1	1	0	Х	X	X	X	X	X	X
1	1	1	1	Х	X	X	X	X	X	X

## Exemple: Afficheur 7 segments

☐ La fonction a:



$$a = e3 + e1 + e2.e0 + \overline{e2}.\overline{e0}$$

