

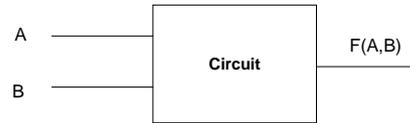
Chapitre 3 : Algèbre de Boole

- Définition des variables et fonctions logiques
- Les opérateurs de base et les portes logiques .
- Les lois fondamentales de l'algèbre de Boole

1

1. Introduction

- Les machines numériques sont constituées d'un ensemble de **circuits** électroniques.
- Chaque circuit fournit une **fonction logique** bien déterminée (addition, comparaison ,....).



La fonction $F(A,B)$ peut être : la somme de A et B , ou le résultat de la comparaison de A et B ou une autre fonction

2

- Pour **concevoir et réaliser** ce circuit on doit avoir un modèle **mathématique de la fonction** réalisée par ce circuit .
- Ce modèle doit prendre en considération le **système binaire**.
- Le modèle mathématique utilisé est celui de **Boole**.

3

2. Algèbre de Boole

- George Boole est un mathématicien anglais (1815-1864).
- Il a fait des travaux dont les quels les **fonctions** (expressions) sont constitués par des **variables** qui peuvent prendre les valeurs '**OUI**' ou '**NON**' .
- Ces travaux ont été utilisés pour faire l'étude des systèmes qui possèdent **deux états s'excluent mutuellement** :
 - Le système peut être uniquement dans **deux états** E1 et E2 tel que E1 est l'opposé de E2.
 - Le système **ne peut pas être** dans l'état E1 et E2 en **même temps**
- Ces travaux sont **bien adaptés** au Système **binaire** (0 et 1).

4

Exemple de systèmes à deux états

- Un interrupteur est ouvert ou non ouvert (fermé)
- Une lampe est allumée ou non allumée (éteinte)
- Une porte est ouverte ou non ouverte (fermée)

• Remarque :

On peut utiliser les conventions suivantes :

OUI → VRAI (true)
NON → FAUX (false)

OUI → 1 (Niveau Haut)
NON → 0 (Niveau Bas)

5

3. Définitions et conventions

3.1. Niveau logique : Lorsque on fait l'étude d'un système logique il faut bien préciser le niveau du travail.

Niveau	Logique positive	Logique négative
H (Hight) haut	1	0
L (Low) bas	0	1

Exemple :

Logique positive :

lampe allumée : 1
lampe éteinte : 0

Logique négative

lampe allumée : 0
lampe éteinte : 1

6

3.2. Variable logique (booléenne)

- Une variable logique (**booléenne**) est une variable qui peut prendre soit la valeur **0** ou **1** .
- Généralement elle est exprimée par un seul caractère alphabétique en majuscule (A , B, S , ...)

• **Exemple :**

- Une lampe : allumée L = 1
 éteinte L = 0
- Premier interrupteur ouvert : I1 = 1
 fermé : I1 = 0
- 2ème interrupteur ouvert : I2 = 1
 fermé : I2 = 0

3.3. Fonction logique

- C'est une fonction qui **relie N variables logiques** avec un ensemble **d'opérateurs logiques** de base.
- Dans l'Algèbre de Boole il existe trois opérateurs de base : **NON , ET , OU**.
- La valeur d'une fonction logique est **égale à 1 ou 0** selon les valeurs des variables logiques.
- Si une fonction logique possède **N variables logiques** → **2ⁿ combinaisons** → la fonction possède **2ⁿ valeurs**.
- Les 2ⁿ combinaisons sont représentées dans une table qui s'appelle **table de vérité (TV)**.

Exemple d'une fonction logique

$$F(A, B, C) = \bar{A}.\bar{B}.C + \bar{A}.B.\bar{C} + A.\bar{B}.\bar{C} + A.B.C$$

La fonction possède 3 variables → 2³ combinaisons

- $F(0,0,0) = \bar{0}\bar{0}0 + \bar{0}00 + 0\bar{0}0 + 000 = 0$
- $F(0,0,1) = \bar{0}\bar{0}1 + \bar{0}01 + 0\bar{0}1 + 001 = 1$
- $F(0,1,0) = \bar{0}\bar{1}0 + \bar{0}10 + 0\bar{1}0 + 010 = 0$
- $F(0,1,1) = \bar{0}\bar{1}1 + \bar{0}11 + 0\bar{1}1 + 011 = 1$
- $F(1,0,0) = \bar{1}\bar{0}0 + \bar{1}00 + 1\bar{0}0 + 100 = 0$
- $F(1,0,1) = \bar{1}\bar{0}1 + \bar{1}01 + 1\bar{0}1 + 101 = 1$
- $F(1,1,0) = \bar{1}\bar{1}0 + \bar{1}10 + 1\bar{1}0 + 110 = 0$
- $F(1,1,1) = \bar{1}\bar{1}1 + \bar{1}11 + 1\bar{1}1 + 111 = 1$

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

Une table de vérité

4. Opérateurs logiques de base

4.1 NON (négation)

- **NON** : est un opérateur unaire (une seule variable) qui a pour rôle d'**inverser** la valeur d'une variable .

$$F(A) = \text{Non } A = \bar{A}$$

(lire : A barre)

A	\bar{A}
0	1
1	0

4.2 ET (AND)

- Le **ET** est un opérateur binaire (deux variables) , à pour rôle de réaliser le **Produit logique** entre **deux variables booléennes**.
- Le **ET** fait la **conjonction** entre deux variables.
- Le ET est défini par : $F(A,B) = A \cdot B$

A	B	A . B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

4.3 OU (OR)

- Le **OU** est un opérateur binaire (deux variables) , à pour rôle de réaliser la **somme logique** entre **deux variables logiques**.
- Le **OU** fait la **disjonction** entre deux variables.
- Le **OU** est défini par $F(A,B) = A + B$ (il ne faut pas confondre avec la somme arithmétique)

A	B	A + B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Remarques

- Dans la définition des opérateurs ET , OU , nous avons juste donner la définition de base avec **deux variables logiques**.
- L'opérateur ET peut réaliser le produit de **plusieurs variables** logique (ex : $A \cdot B \cdot C \cdot D$).
- L'opérateur OU peut aussi réaliser la somme logique de **plusieurs variables** logiques (ex : $A + B + C + D$).
- Dans une expression on peut aussi utiliser les **parenthèses**.

13

4.4 Précédence des opérateurs (priorité des opérateurs)

- Pour évaluer une expression logique (fonction logique) :
 - on commence par évaluer les sous expressions entre les **parenthèses**.
 - puis le **complément** (NON) ,
 - en suite le **produit** logique (ET)
 - enfin la **somme** logique (OU)

Exemple :

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

si on veut calculer $F(0,1,1)$ alors :

$$F(0,1,1) = (\overline{0 \cdot 1})(1 + 1) + 0 \cdot \overline{1} \cdot 1$$

$$F(0,1,1) = (\overline{0})(1) + 0 \cdot 0 \cdot 1$$

$$F(0,1,1) = 1 \cdot 1 + 0 \cdot 0 \cdot 1$$

$$F(0,1,1) = 1 + 0$$

$$F(0,1,1) = 1$$

Exercice :

Trouver la table de vérité de la fonction précédente ?

14

Solution

- Pour trouver la table de vérité , il faut trouver la valeur de la fonction F pour chaque combinaisons des trois variables A, B, C
- 3 variables $\rightarrow 2^3 = 8$ combinaisons

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

$$F(0,0,0) = (\overline{0 \cdot 0}) \cdot (0 + 0) + 0 \cdot \overline{0} \cdot 0 = 0$$

$$F(0,0,1) = (\overline{0 \cdot 0}) \cdot (1 + 0) + 0 \cdot \overline{0} \cdot 1 = 1$$

$$F(0,1,0) = (\overline{0 \cdot 1}) \cdot (0 + 1) + 0 \cdot \overline{1} \cdot 0 = 1$$

$$F(0,1,1) = (\overline{0 \cdot 1}) \cdot (1 + 1) + 0 \cdot \overline{1} \cdot 1 = 1$$

$$F(1,0,0) = (\overline{1 \cdot 0}) \cdot (0 + 0) + 1 \cdot \overline{0} \cdot 0 = 0$$

$$F(1,0,1) = (\overline{1 \cdot 0}) \cdot (1 + 0) + 1 \cdot \overline{0} \cdot 1 = 1$$

$$F(1,1,0) = (\overline{1 \cdot 1}) \cdot (0 + 1) + 1 \cdot \overline{1} \cdot 0 = 0$$

$$F(1,1,1) = (\overline{1 \cdot 1}) \cdot (1 + 1) + 1 \cdot \overline{1} \cdot 1 = 0$$

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

15

4.5 Lois fondamentales de l'Algèbre de Boole

• L'opérateur NON

$$\overline{\overline{A}} = A$$

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

$$\overline{\overline{A} \cdot A} = 0$$

16

• L'opérateur ET

$$(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C) = A \cdot B \cdot C \quad \text{Associativité}$$

$$A \cdot B = B \cdot A \quad \text{Commutativité}$$

$$A \cdot A = A \quad \text{Idempotence}$$

$$A \cdot 1 = A \quad \text{Elément neutre}$$

$$A \cdot 0 = 0 \quad \text{Elément absorbant}$$

17

• L'opérateur OU

$$(A + B) + C = A + (B + C) = A + B + C \quad \text{Associativité}$$

$$A + B = B + A \quad \text{Commutativité}$$

$$A + A = A \quad \text{Idempotence}$$

$$A + 0 = A \quad \text{Elément neutre}$$

$$A + 1 = 1 \quad \text{Elément absorbant}$$

18

•Distributivité

$A \cdot (B + C) = (A \cdot B) + (A \cdot C)$ Distributivité du ET sur le OU
 $A + (B \cdot C) = (A + B) \cdot (A + C)$ Distributivité du OU sur le ET

•Autres relations utiles

$A + (A \cdot B) = A$
 $A \cdot (A + B) = A$
 $(A + B) \cdot (A + \overline{B}) = A$
 $A + \overline{A} \cdot B = A + B$

5. Dualité de l'algèbre de Boole

• Toute expression logique reste **vrais** si on remplace le ET par le OU , le OU par le ET , le 1 par 0 , le 0 par 1.

• Exemple :

$A + 1 = 1 \rightarrow A \cdot 0 = 0$
 $A + \overline{A} = 1 \rightarrow A \cdot \overline{A} = 0$

6. Théorème de DE-MORGANE

•La **somme** logique **complimentée** de deux variables est égale au **produit** des **compléments** des deux variables.

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

• Le **produit** logique **complimenté** de deux variables est égale au **somme** logique des **compléments** des deux variables.

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

6.1 Généralisation du Théorème DE-MORGANE à N variables

$\overline{A \cdot B \cdot C \dots} = \overline{A} + \overline{B} + \overline{C} + \dots$
 $\overline{A + B + C + \dots} = \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} \dots$

7. Autres opérateurs logiques
 7.1 OU exclusif (XOR)

$F(A, B) = A \oplus B$

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

A	B	$A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

7.2 NAND (NON ET)

$F(A, B) = \overline{A \cdot B}$

$F(A, B) = A \uparrow B$

A	B	$\overline{A \cdot B}$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

7.3 NOR (NON OU)

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

$$F(A,B) = A \downarrow B$$

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

25

7.4 NAND et NOR sont des opérateurs universels

- En utilisant les NAND et les NOR on peut **exprimer** n'importe quelle **expression** (fonction) logique.
- Pour cela , Il suffit **d'exprimer les opérateurs de base** (NON , ET , OU) avec des NAND et des NOR.

26

7.4.1 Réalisation des opérateurs de base avec des NOR

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

$$A+B = \overline{\overline{A+B}} = \overline{A \downarrow B} = (A \downarrow B) \downarrow (A \downarrow B)$$

$$A \cdot B = \overline{\overline{A \cdot B}} = \overline{\overline{A+B}} = \overline{A \downarrow B} = (A \downarrow A) \downarrow (B \downarrow B)$$

27

Exercice

- Exprimer le NON , ET , OU en utilisant des NAND ?

28

7.4.3 Propriétés des opérateurs NAND et NOR

$$A \uparrow 0 = 1$$

$$A \uparrow 1 = \overline{A}$$

$$A \uparrow B = B \uparrow A$$

$$(A \uparrow B) \uparrow C \neq A \uparrow (B \uparrow C)$$

$$A \downarrow 0 = \overline{A}$$

$$A \downarrow 1 = 0$$

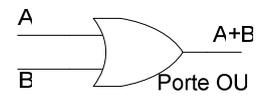
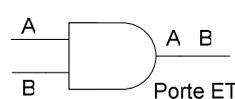
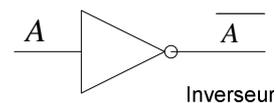
$$A \downarrow B = B \downarrow A$$

$$(A \downarrow B) \downarrow C \neq A \downarrow (B \downarrow C)$$

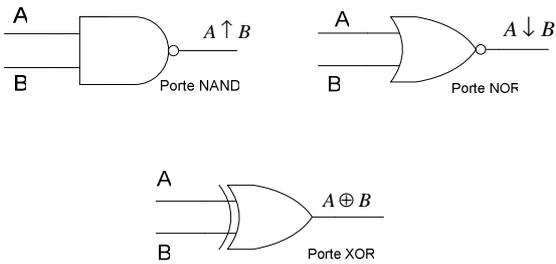
29

8. Portes logiques

Une porte logique est un circuit électronique élémentaire qui Permet de réaliser la fonction d'un **opérateur logique de base** .



30



Remarque :

- Les portes ET , OU , NAND , NOR peuvent avoir plus que deux entrées
- Il n'existe pas de OU exclusif à plus de deux entrées

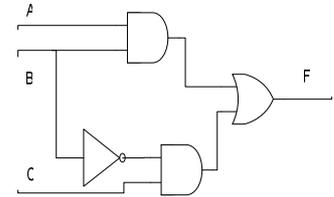
31

8.1 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.

Exemple1

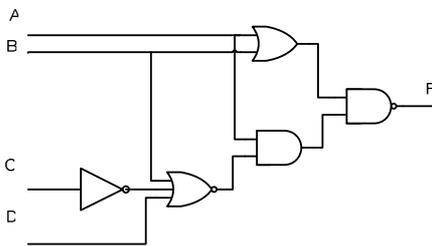
$$F(A, B, C) = A.B + \bar{B}.C$$



32

Exemple 2

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



33

Exercice 1

- Donner le logigramme des fonctions suivantes :

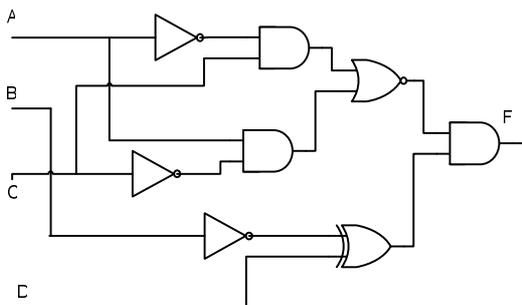
$$F(A, B) = \bar{A}.B + A.\bar{B}$$

$$F(A, B, C) = (A + B) . (\bar{A} + C) . (B + \bar{C})$$

$$F(A, B, C) = (\bar{A} . B) . (C + B) + A . \bar{B} . C$$

34

Exercice 2 : Donner l'équation de F ?



35

Définition textuelle d'une fonction logique , table de vérité , formes algébriques , simplification algébrique, table de Karnaugh

36

1. Définition textuelle d'une fonction logique

- Généralement la définition du fonctionnement d'un système est donnée sous un **format textuelle** .
- Pour faire **l'étude et la réalisation** d'un tel système on doit avoir son **modèle mathématique** (fonction logique).
- Donc il faut **tirer (déduire)** la **fonction logique** a partir de la **description textuelle**.

37

Exemple : définition textuelle du fonctionnement d'un système

- Une serrure de sécurité s'ouvre en fonction **de trois clés**. Le fonctionnement de la serrure est définie comme suite :
 - La serrure est ouverte si au moins deux clés sont utilisées.
 - La serrure reste fermée dans les autres cas .

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

38

Étapes de conception et de réalisation d'un circuit numérique

- Pour faire l'étude et la réalisation d'un circuit il faut suivre le étapes suivantes :
 1. Il faut bien comprendre le fonctionnement du système.
 2. Il faut définir les variables d'entrée.
 3. Il faut définir les variables de sortie.
 4. Etablir la table de vérité.
 5. Ecrire les équations algébriques des sorties (à partir de la table de vérité).
 6. Effectuer des simplifications (algébrique ou par Karnaugh).
 7. Faire le schéma avec un minimum de portes logiques.

39

Si on reprend l'exemple de la serrure :

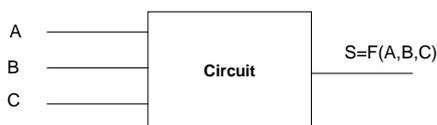
- Le système possède **trois entrées** : chaque entrée représente une clé.
- On va correspondre à chaque clé une variable logique: clé 1 \rightarrow A , la clé 2 \rightarrow B , la clé 3 \rightarrow C
 - Si la clé 1 est utilisée alors la variable A=1 sinon A =0
 - Si la clé 2 est utilisée alors la variable 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

40

$$S=F(A,B,C)$$

F(A,B,C)= 1 si au moins deux clés sont introduites

F(A,B,C)=0 si non .



Remarque :

Il est important de préciser aussi le niveau logique avec lequel on travail (logique positive ou négative).

41

2. Table de vérité (Rappel)

- Si une fonction logique possède **N variables** logiques \rightarrow 2^n combinaisons \rightarrow la fonction possède **2^n valeurs**.
- Les 2^n combinaisons sont représentées dans une table qui s'appelle **table de vérité**.

42

2. Table de vérité (Exemple)

A	B	C	S
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

→ $A+B+C$: max terme
 → $A+B+\bar{C}$: max terme
 → $A+\bar{B}+C$: max terme
 → $\bar{A}.B.C$: min terme
 → $\bar{A}+B+C$: max terme
 → $A.\bar{B}.C$: min terme
 → $A.B.\bar{C}$: min terme
 → $A.B.C$: min terme

43

2.3 Extraction de la fonction logique à partir de la T.V

- F = somme min termes

$$F(A, B, C) = \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.C + A.B.\bar{C} + A.B.C$$

- F = produit des max termes

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

44

3. Forme canonique d'une fonction logique

- On appelle **forme canonique** d'une fonction la forme où chaque **terme** de la fonction comportent **toutes les variables**.
- Exemple :

$$F(A, B, C) = AB\bar{C} + A\bar{B}C + \bar{A}BC$$

Il existent plusieurs formes canoniques : les plus utilisées sont la première et la deuxième forme .

45

3.1 Première forme canonique

- **Première forme canonique** (forme disjonctive) : somme de produits
- C'est la somme des min termes.
- Une disjonction de conjonctions.
- Exemple :

$$F(A, B, C) = \bar{A}.B.C + A.\bar{B}.C + A.B.\bar{C} + A.B.C$$

- Cette forme est la forme **la plus utilisée**.

46

3.2 Deuxième forme canonique

- **Deuxième forme canonique** (conjonctive): produit de sommes
- Le produit des max termes
- Conjonction de disjonctions
- Exemple :

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

La **première et la deuxième** forme canonique sont **équivalentes** .

47

Remarque 1

- On peut toujours **ramener n'importe** qu'elle fonction logique à l'une des **formes canoniques**.
- Cela revient à rajouter les variables manquants dans les termes qui ne **contiennent** pas toutes les variables (les termes non canoniques).
- Cela est possible en utilisant les règles de l'algèbre de Boole :
 - Multiplier un terme avec une expression qui vaut 1
 - Additionner à un terme avec une expression qui vaut 0
 - Par la suite faire la distribution

48

Exemple :

$$\begin{aligned}
 1. F(A, B) &= A + B \\
 &= A(B + \bar{B}) + B(A + \bar{A}) \\
 &= AB + A\bar{B} + AB + \bar{A}B \\
 &= AB + A\bar{B} + \bar{A}B
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 2. F(A, B, C) &= AB + C \\
 &= AB(C + \bar{C}) + C(A + \bar{A}) \\
 &= ABC + AB\bar{C} + AC + \bar{A}C \\
 &= ABC + AB\bar{C} + AC(B + \bar{B}) + \bar{A}C(B + \bar{B}) \\
 &= ABC + AB\bar{C} + ABC + A\bar{B}C + \bar{A}BC + \bar{A}\bar{B}C \\
 &= ABC + AB\bar{C} + A\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}\bar{B}C
 \end{aligned}$$

49

Remarque 2

- Il existe une autre représentation des formes canoniques d'une fonction, cette représentation est appelée **forme numérique**.
- R : pour indiquer la forme disjonctive
- P : pour indiquer la forme conjonctive.

Exemple : si on prend une fonction avec 3 variables

$$R(2,4,6) = \sum(2,4,6) = R(010,100,110) = \bar{A}\bar{B}C + A\bar{B}\bar{C} + AB\bar{C}$$

$$\begin{aligned}
 P(0,1,3,5,7) &= \prod(0,1,3,5,7) = P(000,001,011,101,111) \\
 &= (A+B+C)(A+B+\bar{C})(A+\bar{B}+\bar{C})(\bar{A}+B+\bar{C})(\bar{A}+\bar{B}+\bar{C})
 \end{aligned}$$

50

Remarque 3 : déterminer \bar{F}

A	B	C	F	\bar{F}
0	0	0	0	1
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	0

$$\bar{F} = \bar{A}.\bar{B}.\bar{C} + \bar{A}.\bar{B}.C + \bar{A}.B.\bar{C} + A.\bar{B}.\bar{C}$$

51

Exercice 1

- Déterminer la première, la deuxième forme canonique et la fonction inverse à partir de la TV suivante ? Tracer le logigramme de la fonction ?

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

52

Exercice 2

- Faire le même travail avec la T.V suivante :

A	B	C	S
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

53

Exercice 3

Un jury composé de 4 membres pose une question à un joueur, qui à son tour donne une réponse. Chaque membre du jury positionne son interrupteur à " 1 " lorsqu'il estime que la réponse donnée par le joueur est juste (avis favorable) et à " 0 " dans le cas contraire (avis défavorable). On traite la réponse de telle façon à positionner :

- Une variable succès (S=1) lorsque la décision de la majorité des membres de jury est favorable,
- une variable Échec (E=1) lorsque la décision de la majorité des membres de jury est défavorable
- et une variable Égalité (N=1) lorsqu'il y a autant d'avis favorables que d'avis défavorables.

Question :

- Déduire une table de vérité pour le problème,
- Donner les équations de S, E,
- En déduire l'équation de N,

54

4. Simplification des fonctions logiques

55

4. Simplification des fonctions logiques

- L'objectif de la simplification des fonctions logiques est de :
 - réduire le **nombre de termes** dans une fonction
 - et de réduire le **nombre de variables** dans un terme
- Cela afin de réduire le nombre de **portes logiques** utilisées
→ **réduire le coût du circuit**
- Plusieurs méthodes existent pour la simplification :
 - La Méthode algébrique
 - Les Méthodes graphiques : (ex : table de karnaugh)
 - Les méthodes programmables

56

5. Méthode algébrique

- Le principe consiste à appliquer les **règles** de l'algèbre de **Boole** afin d'éliminer des variables ou des termes.
- Mais il n'y a pas une **démarche bien spécifique**.
- Voici quelques règles les plus utilisées :

$$A \cdot B + \bar{A} \cdot B = B$$

$$A + A \cdot B = A$$

$$A + \bar{A} \cdot B = A + B$$

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

$$A \cdot (A + B) = A$$

$$A \cdot (\bar{A} + B) = A \cdot B$$

57

5.1 Règles de simplification

- **Règles 1** : regrouper des termes à l'aide des règles précédentes
- Exemple

$$\begin{aligned} ABC + AB\bar{C} + A\bar{B}CD &= AB(C + \bar{C}) + A\bar{B}CD \\ &= AB + A\bar{B}CD \\ &= A(B + \bar{B}(CD)) \\ &= A(B + CD) \\ &= AB + ACD \end{aligned}$$

58

- **Règles 2** : Rajouter un terme déjà existant à une expression

- Exemple :

$$\begin{aligned} ABC + \bar{A}BC + \bar{A}\bar{B}C + A\bar{B}\bar{C} &= \\ ABC + \bar{A}BC + ABC + A\bar{B}\bar{C} + ABC + A\bar{B}\bar{C} &= \\ BC + AC + AB & \end{aligned}$$

59

- **Règles 3** : il est possible de supprimer un terme **superflu** (un terme en plus), c'est-à-dire déjà inclus dans la réunion des autres termes.

- Exemple 1 :

$$\begin{aligned} F(A, B, C) &= A B + \bar{B}C + AC = AB + \bar{B}C + AC(B + \bar{B}) \\ &= AB + \bar{B}C + ACB + A\bar{B}C \\ &= AB(1 + C) + \bar{B}C(1 + A) \\ &= AB + \bar{B}C \end{aligned}$$

60

Exemple 2 : il existe aussi la forme conjonctive du terme superflu

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

61

• **Règles 4 :** il est préférable de simplifier la forme canonique ayant le nombre de termes minimum.

• Exemple :

$$\begin{aligned}
 F(A, B, C) &= R(2,3,4,5,6,7) \\
 \overline{F}(A, B, C) &= R(0,1) = \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} + \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot C \\
 &= \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot (\overline{C} + C) \\
 &= \overline{A} \cdot \overline{B} = \overline{A + B} \\
 F(A, B, C) &= \overline{\overline{F}(A, B, C)} = \overline{\overline{A + B}} = A + B
 \end{aligned}$$

62

Exercice

Démontrer la proposition suivante :

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

Donner la forme simplifiée de la fonction suivante :

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

63

6. Simplification par la table de Karnaugh

64

6.1. Les termes adjacents

• Examinons l'expression suivante :

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

- Les deux termes possèdent les mêmes variables. La seule différence est l'état de la **variable B qui change**.
- Si on applique les règles de simplification on obtient :

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

• Ces termes sont **dites adjacents**.

65

Exemple de termes adjacents

Ces termes sont adjacents

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

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

$$A \cdot B \cdot C \cdot D + A \cdot B \cdot \overline{C} \cdot D = A \cdot B \cdot D$$

Ces termes ne sont pas adjacents

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

$$A \cdot B \cdot C + A \cdot \overline{B} \cdot \overline{C}$$

$$A \cdot B \cdot C \cdot D + \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} \cdot D$$

66

6.1 Description de la table de karnaugh

- La méthode de Karnaugh se base sur la **règle précédente**.
- La méthode consiste à mettre en évidence par une méthode **graphique** (un tableau) tous les termes qui sont adjacents (qui ne diffèrent que par **l'état d'une seule variable**).
- La méthode peut s'appliquer aux fonctions logiques de **2,3,4,5 et 6 variables**.
- Un tableau de Karnaugh comporte 2^N **cases** (N est le nombre de variables).

67

		A	
		0	1
B	0		
	1		

Tableau à 2 variables

		AB			
		00	01	11	10
C	0				
	1				

Tableaux à 3 variables

68

Tableau à 4 variables

		AB			
		00	01	11	10
CD	00				
	01				
	11				
	10				

69

Tableau à 5 variables

		AB			
		00	01	11	10
CD	00				
	01				
	11				
	10				

U = 0

		AB			
		00	01	11	10
CD	00				
	01				
	11				
	10				

U = 1

70

Dans un tableau de karnaugh, chaque case possède un certain nombre de **cases adjacentes**.

		AB			
		00	01	11	10
C	0				
	1				

Les trois cases bleues sont des cases adjacentes à la case rouge

		AB			
		00	01	11	10
CD	00				
	01				
	11				
	10				

71

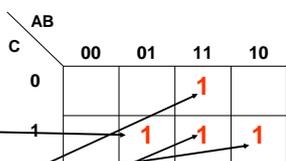
6.2 Passage de la table de vérité à la table de Karnaugh

- Pour chaque combinaison qui représente un **min terme** lui correspond une **case** dans le tableau **qui doit être mise à 1**.
- Pour chaque combinaison qui représente un **max terme** lui correspond une **case** dans le tableau **qui doit être mise à 0**.
- Lorsque on remplit le tableau, on doit soit prendre les min terme ou les max terme

72

Exemple :

A	B	C	S
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



73

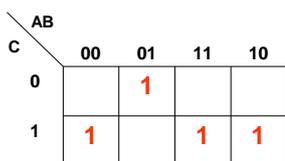
6.3 Passage de la forme canonique à la table de Karnaugh

- Si la fonction logique est donnée sous la **première forme canonique** (disjonctive), alors sa représentation est directe : pour **chaque terme** lui correspond **une seule case qui doit être mise à 1**.
- Si la fonction logique est donnée sous la **deuxième forme canonique** (conjonctive), alors sa représentation est directe : pour chaque terme lui correspond **une seule case qui doit être mise à 0**.

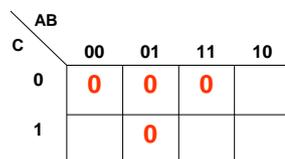
74

Exemple

$$F1(A,B,C) = \sum(1,2,5,7)$$



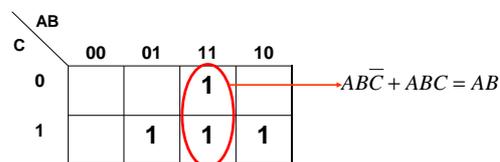
$$F2(A,B,C) = \prod(0,2,3,6)$$



75

6.4 Méthode de simplification (Exemple : 3 variables)

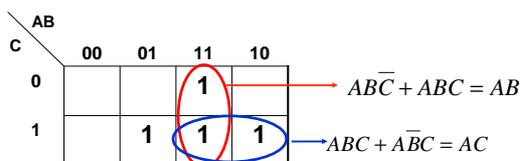
- L'idée de base est d'essayer de regrouper (faire **des regroupements**) les **cases adjacentes** qui comportent des **1** (rassembler les termes adjacents).
- Essayer de faire des regroupements avec le maximum de cases (16,8,4 ou 2)
- Dans notre exemple on peut faire uniquement des regroupements de 2 cases .



76

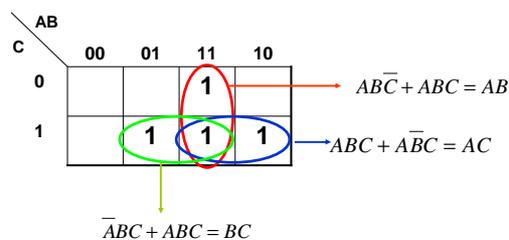
•Puisque il existent encore des cases qui sont en dehors d'un regroupement on refait la même procédure : former des regroupements.

•Une case peut appartenir à plusieurs regroupements



77

- On s'arrête lorsque il y a plus de **1** en dehors des regroupements
- La fonction final est égale à la réunion (somme) des termes après simplification.



$$F(A,B,C) = AB + AC + BC$$

78

Donc , en résumé pour simplifier une fonction par la table de karnaugh il faut suivre les étapes suivantes :

1. Remplir le tableau à partir de la table de vérité ou à partir de la forme canonique.
2. Faire des regroupements : des regroupements de 16,8,4,2,1 cases (Les même termes peuvent participer à plusieurs regroupements) .
3. Dans un regroupement :
 - Qui contient un seule terme on peut pas éliminer de variables.
 - Qui contient deux termes on peut éliminer une variable (celle qui change d'état) .
 - Qui contient 4 termes on peut éliminer 2 variables.
 - Qui contient 8 termes on peut éliminer 3 variables.
 - Qui contient 16 termes on peut éliminer 4 variables.
5. L'expression logique finale est la réunion (la somme) des groupements après simplification et élimination des variables qui changent d'état.

79

Exemple 1 : 3 variables

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

$$F(A, B, C) = C + AB$$

80

Exemple 2 : 4 variables

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

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

81

Exemple 3 : 4 variables

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

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

82

Exemple 4 : 5 variables

		AB						AB			
		00	01	11	10			00	01	11	10
CD	00	1				U=0		1			
	01	1		1				1			1
	11	1		1				1			1
	10	1						1	1		
							U=1				1

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

83

Exercice

Trouver la forme simplifiée des fonctions à partir des deux tableaux ?

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

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

84

6.5 Cas d'une fonction non totalement définie

- Examinons l'exemple suivant :

Une serrure de sécurité s'ouvre en fonction de quatre clés A, B, C, D. Le fonctionnement de la serrure est définie comme suite :
 $S(A,B,C,D) = 1$ si au moins deux clés sont utilisées
 $S(A,B,C,D) = 0$ sinon

Les clés A et D ne peuvent pas être utilisées en même temps.

On remarque que si la clé A et D sont utilisées en même temps l'état du système n'est pas déterminé.

Ces cas sont appelés cas impossibles ou interdites → comment représenter ces cas dans la table de vérité ?

85

- Pour les cas impossibles ou interdites il faut mettre un X dans la T.V.
- Les cas impossibles sont représentées aussi par des X dans la table de karnaugh

A	B	C	D	S
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	0	1	X
1	0	1	0	1
1	0	1	1	X
1	1	0	0	1
1	1	0	1	X
1	1	1	0	1
1	1	1	1	X

AB \ CD	00	01	11	10
00			1	
01		1	X	X
11	1	1	X	X
10		1	1	1

- Il est possible d'utiliser les X dans des regroupements :
 - Soit les prendre comme étant des 1
 - Ou les prendre comme étant des 0
- Il ne faut pas former des regroupement qui contient uniquement des X

AB \ CD	00	01	11	10
00			1	
01		1	X	X
11	1	1	X	X
10		1	1	1

AB

87

AB \ CD	00	01	11	10
00			1	
01		1	X	X
11	1	1	X	X
10		1	1	1

AB + CD

88

AB \ CD	00	01	11	10
00			1	
01		1	X	X
11	1	1	X	X
10		1	1	1

AB + CD + BD

89

AB \ CD	00	01	11	10
00			1	
01		1	X	X
11	1	1	X	X
10		1	1	1

AB + CD + BD + AC

90

	AB			
CD \	00	01	11	10
00			1	
01		1	X	X
11	1	1	X	X
10		1	1	1

$$AB + CD + BD + AC + BC$$

91

Exercice 1

Trouver la fonction logique simplifiée à partir de la table suivante ?

	AB			
CD \	00	01	11	10
00		1	X	
01	1	X		1
11	1		X	1
10	X		1	X

92

Exercice 2

- Faire l'étude (table de vérité , table de karnaugh , fonction simplifiée) du circuit qui nous permet de passer du codage BCD au codage EXCESS 3 ?
- Faire le même travail pour le circuit qui permet le passage du codage EXCESS 3 au codage BCD ?

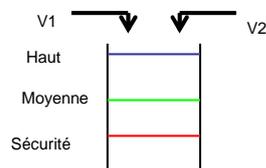
93

La figure 1 représente un réservoir alimenté par deux vannes V1 et V2.

On distingue trois niveaux : Sécurité, Moyen, Haut:

- lorsque le niveau de liquide est inférieur ou égale à Sécurité, V1 et V2 sont ouvertes.
- lorsque le niveau du liquide est inférieur ou égal à Moyen mais supérieur à Sécurité, seule V1 est ouverte.
- lorsque le niveau du liquide est supérieur à Moyen mais inférieur à Haut, seule V2 est ouverte.
- lorsque le niveau de liquide a atteint le niveau Haut, les deux vannes sont fermées.

Question: Donner les équations logiques de l'ouverture de V1 et V2 en fonction du niveau de liquide.



94