

# Architecture des ordinateurs

## Cours 2 - Algèbre de Boole

Halim Djerroud (hdd@ai.univ-paris8.fr)

LIASD - Université Paris 8

# Introduction

L'algèbre de Boole :

- Est un outil qui permet d'exprimer les effets qu'ont les circuits numériques.
- Permet de déterminer la meilleure façon de matérialiser (de construire) une fonction logique.
- Elle admet uniquement deux valeurs possibles : 0 et 1.
- Elle admet uniquement les opérateurs élémentaires suivantes : *Complement* , *OU* et *ET*.

## Les valeurs possibles

Niveau logique 0	Niveau logique 1
0	1
FAUX	VRAI
BAS	HAUT
NON	OUI
ARRÊT	MARCHE
FERMÉ	OUVERT

## Constantes et Variables Booléennes

L'algèbre booléenne se distingue principalement de l'algèbre par des variables et des constantes qui peuvent prendre uniquement deux valeurs possibles : 0 et 1

- Une variable booléenne est une grandeur qui peut prendre, à des moments différents, la valeur 1 ou 0
- Une constante booléenne est une grandeur qui peut prendre la valeur 1 ou 0 (la valeur ne peut être modifiée)

## Table de vérité

- La table de vérité permet d'indiquer la réaction d'un circuit logique (sa valeur de sortie) aux diverses combinaisons de niveaux logiques appliqués aux entrées.
- Exemple :

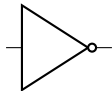
$A$	$B$	$X$
0	0	?
0	1	?
1	0	?
1	1	?

## Opérateur NON (inverseur) *NOT*

- Si la variable  $A$  est soumise à l'opérateur *NOT* le résultat est donné par l'expression :  $x = \bar{A}$

$A$	$\bar{A}$
0	1
1	0

- Circuit inverseur :

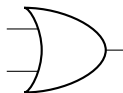


## Opérateur OU (addition logique) $OR$ , $+$

- Soit deux variables logiques  $A$  et  $B$ . Quand on combine  $A$  et  $B$  au moyen de l'addition logique, le résultat est donné par les expressions suivante :  $x = A + B$ ,  $x = A OR B$

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

- Circuit  $OR$ ,  $OU$ ,  $+$  :

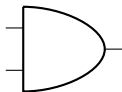


## Opérateur ET (multiplication logique) *and* , .

- Soit deux variables logiques *A* et *B*. Quand on combine *A* et *B* au moyen de la multiplication logique, le résultat est donné par les expressions suivante :  $x = A.B$ ,  $x = A \text{ AND } B$

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>A.B</i>
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

- Circuit *AND*, *ET*, . :



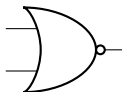


## Opérateur NON OU (NOT OR) *NOR*

- $x = A \text{ NOR } B = \text{NOT} ( A \text{ OR } B )$

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>A NOR B</i>
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

- Circuit *NOR*, *NON OU* :

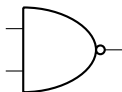


## Opérateur NON ET (NOT AND) *NAND*

- $x = A \text{ NAND } B = \text{NOT} ( A \text{ AND } B )$

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>A NAND B</i>
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

- Circuit *NAND*, *NON ET*, . . :

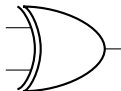


## Opérateur OU exclusif *XOR*

- $x = A \text{ XOR } B = A \oplus B$

<i>A</i>	<i>B</i>	$A \oplus B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

- Circuit *XOR*,  $\oplus$  :



## Axiomes et Postulats

Une algèbre de Boole est constituée de :

- Un ensemble  $E$  avec deux éléments particuliers : 0 et 1 (correspondant respectivement à *FAUX* et *VRAI*).
- Deux opérations binaires sur  $E$  :  $+$  et  $\cdot$  (correspondant respectivement au *OU* et *ET* logiques).
- Une opération unaire sur  $E$  :  $\bar{\phantom{x}}$  (correspondant à la négation logique).

## Axiomes et Postulats

On acceptera les postulats suivant :

- $0 \cdot 0 = 0$
- $0 \cdot 1 = 1 \cdot 0 = 0$
- $1 \cdot 1 = 1$
- $\bar{0} = 1$
- $1 + 1 = 1$
- $1 + 0 = 0 + 1 = 1$
- $0 + 0 = 0$
- $\bar{1} = 0$

## Axiomes et Postulats

De ces postulats découlent les axiomes suivants. Soient  $a$ ,  $b$  et  $c$  des éléments de  $E$  :

Commutativité

$$a + b = b + a$$

$$a \cdot b = b \cdot a$$

Associativité

$$(a + b) + c = a + (b + c)$$

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

Distributivité

$$a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$$

$$a + (b \cdot c) =$$

$$(a + b) \cdot (a + c)$$

Élément neutre

$$a + 0 = a$$

$$a \cdot 1 = a$$

Complémentation

$$a + \bar{a} = 1$$

$$a \cdot \bar{a} = 0$$

## Principe de dualité

Chaque axiome et chaque postulat possède un équivalent dual, où les éléments 0 sont remplacés par des 1, les 1 par des 0, les  $( \cdot )$  par des  $( + )$  et vice et versa. Aussi, tout théorème de l'algèbre de Boole a son équivalent dual. Le théorème dual est formulé à partir du théorème de base en remplaçant les éléments 0 par des 1 (respectivement, les 1 par des 0) et les  $( \cdot )$  par des  $( + )$  (respectivement, les  $( + )$  par des  $( \cdot )$ )

## Principe de dualité (Exemple)

Soit  $a$  élément de  $E$ , alors  $a + a = a$ .

$a + a = 1 \cdot a + 1 \cdot a$  //d'après l'axiome de l'élément neutre.

$a + a = a \cdot (1 + 1)$  // d'après l'axiome de distributivité.

$a + a = a \cdot 1$  //d'après le postulat (5).

$a + a = a$  // d'après l'axiome de l'élément neutre.

Aussi, on peut immédiatement déduire de ce théorème son dual, ce dernier s'exprimant comme suit : Soit  $a$  élément de  $E$ , alors

$$a \cdot a = a$$



## Principe de dualité (Exemple)

Soit  $a$  élément de  $E$ , alors  $a \cdot a = a$ .

$a \cdot a = (0 + a) \cdot (0 + a)$  //d'après l'axiome de l'élément neutre.

$a \cdot a = a + (0 \cdot 0)$  // d'après l'axiome de distributivité.

$a \cdot a = a + 0$  //d'après le postulat (1).

$a \cdot a = a$  // d'après l'axiome de l'élément neutre.

## Théorèmes de base

Nom	Formule 1	Formule 2
1) Involution	$\overline{\overline{a}} = a$	-
2) Idempotence	$a + a = a$	$a \cdot a = a$
3) Élément absorbant	$a + 1 = 1$	$a \cdot 0 = 0$
4) Absorption	$a + a \cdot b = a$	$a \cdot (a + b) = a$
5) de Morgan	$\overline{a + b} = \overline{a} \cdot \overline{b}$	$\overline{a \cdot b} = \overline{a} + \overline{b}$
6) -	$a + \overline{a} \cdot b = a + b$	$a \cdot (\overline{a} + b) = a \cdot b$

## Preuves :

Pour certains de ces théorèmes, nous allons donner ici la démonstration d'une des deux formes, l'autre pouvant être déduite par le principe de dualité.

## Preuves (3) :

Soit  $a$  élément de  $E$ , alors  $a + 1 = 1$

$a + 1 = a + (a + \bar{a})$  // d'après l'axiome de complémentation

$a + 1 = (a + a) + \bar{a}$  // d'après l'axiome de l'associativité

$a + 1 = a + \bar{a}$  // d'après le théorème (2)

$a + 1 = 1$  // d'après l'axiome de complémentation

## Preuves (4) :

Soit  $a$  élément de  $E$ , alors  $a \cdot (a + b) = a$

$a \cdot (a + b) = (a + 0) \cdot (a + b)$  // d'après l'axiome de l'élément neutre

$a \cdot (a + b) = a + (0 \cdot b)$  // d'après l'axiome de la distributivité

$a \cdot (a + b) = a + 0$  // d'après le théorème (3)

$a \cdot (a + b) = a$  // d'après l'axiome de l'élément neutre

## Preuves (6) :

Soit  $a$  élément de  $E$ , alors  $a \cdot (\bar{a} + b) = a \cdot b$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + 0) \cdot (\bar{a} + b) \text{ // élément neutre}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + b \cdot \bar{b}) \cdot (\bar{a} + b) \text{ // complémentation}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + b) \cdot (a + \bar{b}) \cdot (\bar{a} + b) \text{ // distributivité}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + b) \cdot (a + b) \cdot (a + \bar{b}) \cdot (\bar{a} + b) \text{ // théorème (2)}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + b) \cdot (a + \bar{b}) \cdot (a + b) \cdot (\bar{a} + b) \text{ // commutativité}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + b \cdot \bar{b}) \cdot (a \cdot \bar{a} + b) \text{ // distributivité (2 fois)}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = (a + 0) \cdot (0 + b) \text{ // complémentation (2 fois)}$$

$$a \cdot (\bar{a} + b) = a \cdot b \text{ // élément neutre (2 fois)}$$

## Décomposition de Shannon

- Décomposition de Shannon :

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \bar{x}_1 f(0, x_2, \dots, x_n) + x_1 f(1, x_2, \dots, x_n)$$

## Génération d'expressions logiques

La table de vérité permet d'exprimer une fonction logique :

$A$	$B$	$F(A, B)$
0	0	?
0	1	?
1	0	?
1	1	?

Générer une l'expression logique correspondante :

- Sous forme de sommes de produits
- Sous forme de produits de sommes



## Exemple

Soit un système logique qui exprime la majorité :

$N^{\circ}$	$A$	$B$	$C$	$F(A, B)$
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

## Somme De Produits (SDP)

- Sous forme de sommes de produits (SDP) :

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

$$F(A, B, C) = m_3 + m_5 + m_6 + m_7$$

$$F(A, B, C) = \sum m(3, 5, 6, 7)$$

## Produit De Sommes (PDS)

- Sous forme de produits de sommes (PDS)

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

$$F(A, B, C) = m_0 m_1 m_2 m_4$$

$$F(A, B, C) = \prod m(0, 1, 2, 4)$$