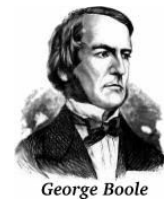


Chapitre 3 - Algèbre de Boole et Circuits Logiques

Corrigé de la série TD3 (2018-2019 Semestre 1)



Séance 7

Q35 – Voici les axiomes de l'algèbre de Boole

- | | |
|---|---|
| <input type="checkbox"/> Idempotence | <input type="checkbox"/> McClusky |
| <input checked="" type="checkbox"/> Commutativité | <input checked="" type="checkbox"/> Complémentarité |
| <input checked="" type="checkbox"/> Associativité | <input type="checkbox"/> Absorption |
| <input checked="" type="checkbox"/> Eléments neutre | <input type="checkbox"/> De Morgan |
| <input type="checkbox"/> Eléments symétrique | <input type="checkbox"/> Inhibition |
| <input type="checkbox"/> Karnaugh | <input checked="" type="checkbox"/> Double distributivité |



Attention !

*l'idempotence n'est pas un axiome !
Voici sa démonstration:*

$$\begin{aligned}
 x &= x + 0 \leftarrow \text{élément neutre} \\
 &= x + (x \cdot \bar{x}) \leftarrow \text{complémentarité} \\
 &= (x + x) \cdot (x + \bar{x}) \leftarrow \text{distributivité} \\
 &= (x + x) \cdot 1 \leftarrow \text{complémentarité} \\
 &= x + x \leftarrow \text{élément neutre}
 \end{aligned}$$

Q36 – L'ensemble des propositions P muni des lois ET, OU et négation logique est une algèbre de Boole. Vrai Faux

Q37 – Complétez les 2 tableaux ci-dessous :

Loi "+"	Nom de la propriété
$x + x = x$	Idempotence
$x + y = y + x$	Commutativité
$x + y + z = x + (y + z) = (x + y) + z$	Associativité
$x + 0 = x$	Elément neutre du OU
$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$	Distributivité
$\bar{x} + x = 1$	Complémentarité

Loi "."	Nom de la propriété
$x \cdot x = x$	Idempotence
$x \cdot y = y \cdot x$	Commutativité
$x \cdot y \cdot z = x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$	Associativité
$x \cdot 1 = x$	Elément neutre du OU
$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	Distributivité
$\bar{x} \cdot x = 0$	Complémentarité

Propriété	Nom de la propriété
$\prod_{i=0}^n x_i = \frac{1}{\prod_{i=0}^n \bar{x}_i}$	Théorème de DeMorgan

Q38 – Le principe de dualité stipule qu'on peut déduire à partir de toute formule une nouvelle formule juste en remplaçant les opérateurs « + » par « . ».

- Vrai Faux Définition incomplète

Q39 – Indiquez à quelle propriété correspondent les formules suivantes ?

$$\overline{x + y + z} = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z} \quad \overline{x \cdot y \cdot z} = \bar{x} + \bar{y} + \bar{z}$$

De Morgan

Q40 – Dans l'algèbre des circuits logiques, l'état logique « 1 » correspond à :

- Un niveau de tension de 220V
- Un niveau de tension de 0V
- Un niveau de tension voisine de 5V
- Une puissance électrique
- Un courant électrique
- Une lampe allumée
- Une lampe éteinte
- Un interrupteur mis sur ON
- Un interrupteur mis sur OFF

Q41 – Dans l'algèbre des circuits logiques, l'état logique « 0 » correspond à :

- Un niveau de tension de 220V
- Un niveau de tension de 0V
- Un niveau de tension voisine de 5V
- Une puissance électrique
- Un courant électrique
- Une lampe allumée
- Une lampe éteinte
- Un interrupteur mis sur ON
- Un interrupteur mis sur OFF

Q42 – Complétez le tableau ci-dessous :

Etat électrique	Etat logique	Etat électrique	Etat logique
	« 1 »		« 1 »
	« 1 »		« 0 »
	« 0 »		« 1 »
	« 0 »		« 0 »

Séance 8

Q43 – En supposant que l'on représente 3 variables booléennes « x », « y » et « z » par 3 interrupteurs et une fonction « L » par une lampe.

A ☞ Donnez la table de vérité qui définit la fonction « $L=f(x,y,z)$ » représentée dans la figure ci-dessous et indiquez à quelle situation correspond l'état représenté.

x	y	z	L
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

Situation $x=0$,
 $y=1$ et $z=0$

B ☞ Donnez la table de vérité qui définit la fonction « $L=f(x,y,z)$ » représentée dans la figure ci-dessous et indiquez à quelle situation correspond l'état représenté.

x	y	z	L
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Situation $x=0$,
 $y=0$ et $z=1$

Q44 – Le schéma électrique suivant

$f(x) = \bar{x}$

Correspond à :

- La négation avec $x=0$ et $L=1$
- Le OU
- La négation avec $x=1$ et $L=0$
- Le ET
- Le OU exclusif
- Le NON OU exclusif

Q45 – Si vous avez 8 variables, combien de lignes (hors mis la première ligne d'entête) allez-vous avoir dans la table de vérité représentant la fonction $F = f(x_1, x_2, \dots, x_7, x_8)$:

$2^8 = 256$ lignes

Q46 – Indiquez les lois (axiomes et théorèmes) utilisés dans les démonstrations ci-dessous :

Transformation algébrique	Lois utilisées
$\bar{a}\bar{b}c + a\bar{b}\bar{c} + \bar{a}bc + abc = \bar{a}\bar{b}c + a\bar{b}\bar{c} + \bar{a}bc + abc + abc + abc$	Idempotence
$= \bar{a}\bar{b}c + abc + a\bar{b}\bar{c} + abc + \bar{a}bc + abc$	Commutativité
$= (\bar{a}\bar{b}c + abc) + (a\bar{b}\bar{c} + \bar{a}bc) + (abc + abc)$	Associativité
$= (\bar{b} + b)ac + (\bar{c} + c)ab + (\bar{a} + a)bc$	Distributivité
$= (1)ac + (1)ab + (1)bc$	Complémentarité
$= ac + ab + bc$	Élément neutre
$= ab + bc + ac$	Commutativité

Transformation algébrique	Lois utilisées
$(a + b + c) \cdot (a + \bar{b} + \bar{c}) = \overline{(a + b + c) + (a + \bar{b} + \bar{c})}$	DeMorgan
$= (\bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c}) + (\bar{a} \cdot b \cdot \bar{c})$	DeMorgan
$= \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} + \bar{a} \cdot b \cdot \bar{c}$	Associativité
$= (\bar{b} + b) \bar{a} \cdot \bar{c}$	Distributivité
$= (1) \bar{a} \cdot \bar{c}$	Complémentarité
$= \bar{a} \cdot \bar{c}$	Élément neutre

Transformation algébrique	Opérateur
$xy + \bar{x} \cdot \bar{y} = x \oplus \bar{y}$	NON OU exclusif (NXOR)
$\bar{x}y + x \cdot \bar{y} = x \oplus y$	OU exclusif XOR
$\bar{x} \cdot \bar{y} = x \uparrow y$	NAND
$\bar{x} + \bar{y} = x \downarrow y$	NOR

Q47 – Soit la table de vérité suivante

x	x	f	f	f	f	f	f	f	F	F	F ₁	F ₁	F ₁	F ₁	F ₁	F ₁	
1	0	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	0	1	2	3	4	5
0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	1
1	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

Indiquez les fonctions correspondant aux colonnes suivantes: f_0, f_1, f_6, f_7, f_8 et f_{14}

f_0	Fonction constante « 0 »
f_1	Fonction ET (AND)
f_6	Fonction OU exclusif (XOR)
f_7	Fonction OU (OR)
f_8	Fonction Non OU (NOR)
f_{14}	Fonction constante « 1 »

Q48 – Démontrer la propriété suivante :

$$\sum_{i=1}^n x_i = \prod_{i=1}^n \bar{x}_i$$

pour $n=2$

$$\sum_{i=1}^2 x_i = \prod_{i=1}^2 \bar{x}_i$$

ce qui donne

$$x_1 + x_2 = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2$$

on peut le vérifier dans une table de vérité

x_1	x_2	\bar{x}_1	\bar{x}_2	$x_1 + x_2$	$\bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2$
0	0	1	1	0	1
0	1	1	0	1	0
1	0	0	1	1	0
1	1	0	0	1	0

idem!

On suppose que notre propriété est vraie

$$\text{pour } n: \sum_{i=1}^n x_i = \prod_{i=1}^n \bar{x}_i$$

$$\text{pour } n+1: \sum_{i=1}^{n+1} x_i = \sum_{i=1}^n x_i + x_{n+1}$$

$$\text{posons } \sum_{i=1}^n x_i = \alpha$$

$$\text{on a } \sum_{i=1}^{n+1} x_i = \alpha + x_{n+1}$$

Je remplace α par sa valeur

$$= \alpha + x_{n+1} = \prod_{i=1}^n \bar{x}_i + x_{n+1}$$

$$= \prod_{i=1}^n \bar{x}_i \cdot \bar{x}_{n+1} + \prod_{i=1}^n \bar{x}_i \cdot x_{n+1}$$

$$= \prod_{i=1}^{n+1} \bar{x}_i$$

DeMorgan pour $n=2$

DeMorgan à l'ordre n

$$\text{Donc } \sum_{i=1}^{n+1} x_i = \prod_{i=1}^{n+1} \bar{x}_i$$

Séance 9 (Semaine du 2 au 7 décembre 2018)

Q49 – Démontrer la propriété : « $x + x + \bar{x} = 1$ ».

(Indiquez, pour chaque étape, la propriété utilisée.)

$$x + x + \bar{x} = (x + x) + \bar{x}$$

idempotence

$$= x + \bar{x}$$

complémentarité

$$= 1$$

Q50 – Démontrer la propriété : « $(x + x) \cdot 1 = x$ ».

(Indiquez, pour chaque étape, la propriété utilisée.)

$$(x + x) \cdot 1 = x \cdot 1$$

idempotence

$$= x$$

élément neutre

Q51 – Soient x et y deux variables booléennes

$$(x, y) \in V^2 \text{ où } V = \{0,1\}$$

On définit l'opérateur « \oplus » de la manière suivante : $x \oplus y = 1$ si et seulement si $x \neq y$

Montrez, à l'aide d'une table de vérité que $x \oplus y = \bar{x} \cdot y + x \cdot \bar{y}$

Réponse :

xy	\bar{x}	\bar{y}	$\bar{x} \cdot y$	$x \cdot \bar{y}$	$\bar{x} \cdot y + x \cdot \bar{y}$	$x \oplus y$
00	1	1	0	0	0	0
01	1	0	1	0	1	1
10	0	1	0	1	1	1
11	0	0	0	0	0	0

Identique !

On définit l'opérateur \oplus de la manière suivante : $x \oplus y = 1$ si et seulement si $x=y$

Montrez, à l'aide d'une table de vérité que $x \oplus y = \overline{x \oplus y}$

Réponse :

$x y$	$x \oplus y$	$\overline{x \oplus y}$	$x \oplus y$
00	0	0	1
01	1	1	0
10	1	1	0
11	0	0	1

Identique !

Q52 – Si je trouve un ensemble d'opérateurs $\{O_1, O_2, \dots, O_n\}$ de sorte que toute fonction logique peut être exprimée à base des opérateurs de cet ensemble. Comment qualifieriez-vous cet ensemble.

Réponse : Système logique complet (SLC)

Q53 – Montrer que les ensembles des opérateurs $\{ET, NON\}$ et $\{NOR\}$ constituent des systèmes logiques complets.

Réponse : On fait de sorte à exprimer les opérateurs manquant à base des opérateurs disponibles. Ainsi pour montrer que $\{ET, NON\}$ est une SLC, on doit remplacer les « OU » logiques par des « ET » et des négations.

$$\begin{aligned} x + y &= \overline{\overline{x + y}} \\ &= \overline{\overline{x} \cdot \overline{y}} \end{aligned}$$

Pour montrer que $\{NOR\}$ est une SLC, on doit remplacer les « OU » logiques, les « ET » et les négations par des « NOR ». Je rappelle que « NOR » correspond à la négation d'un « OU » logique

$$\begin{aligned} \overline{x} &= \overline{x + x} = x \downarrow x \\ x \cdot y &= \overline{\overline{x \cdot y}} = \overline{\overline{x} + \overline{y}} \\ &= (x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y) \\ x + y &= \overline{\overline{x + y}} = \overline{x \downarrow y} \\ &= (x \downarrow y) \downarrow (x \downarrow y) \end{aligned}$$

Q54 – Le OU Exclusif constitue-t-il un système complet ? Justifiez votre réponse.

Réponse : Non car on ne pourra pas remplacer l'opérateur négations ou des « ET » logiques par uniquement des « OU » logiques

Q55 – Soit $f(x, y, z) = x \cdot y \cdot z + y \cdot \bar{z}$

- Exprimez cette fonction à base uniquement de l'opérateur NAND : $x \uparrow y = \overline{x \cdot y}$

Réponse : Simplifions d'abord notre fonction :
 $f(x, y, z) = x \cdot y \cdot z + y \cdot \bar{z} = y \cdot (x \cdot z + \bar{z})$
 $= y \cdot (\bar{z} + x \cdot z) = y \cdot (\bar{z} + x) = y \cdot (x + \bar{z})$

$$\begin{aligned} f(x, y, z) &= x \cdot y \cdot z + y \cdot \bar{z} \\ &= \overline{\overline{x \cdot y \cdot z + y \cdot \bar{z}}} \\ &= \overline{\overline{x \cdot y} \cdot \overline{y \cdot \bar{z}}} \\ &= (\overline{x \cdot y}) \uparrow (\overline{y \cdot \bar{z}}) \\ &= (x \uparrow y) \uparrow [y \uparrow (\bar{z} \uparrow \bar{z})] \end{aligned}$$

- Exprimez cette fonction à base uniquement de l'opérateur NOR : $x \downarrow y = \overline{x + y}$

$$\begin{aligned} f(x, y, z) &= y \cdot (x + \bar{z}) \\ f(x, y, z) &= \overline{\overline{y \cdot (x + \bar{z})}} \\ &= \overline{\overline{y} + \overline{(x + \bar{z})}} \\ &= \overline{\overline{y} \downarrow \overline{(x \downarrow \bar{z})}} \\ &= (y \downarrow y) \downarrow [x \downarrow (\bar{z} \downarrow \bar{z})] \end{aligned}$$

Q56 – Donnez la table de vérité des fonctions :

$$\begin{aligned} f_1(a, b, c) &= a \cdot b + a \cdot \bar{c} + b \cdot c \\ f_2(a, b, c) &= \overline{c \cdot (\bar{a} + b)} \end{aligned}$$

Indication : Vous devez d'abord exprimer $f(x, y, z)$ sous sa forme canonique disjonctive, puis vous déduisez sa table de vérité.

Réponse :

$$\begin{aligned} f_1(a, b, c) &= a \cdot b + a \cdot \bar{c} + b \cdot c \\ &= a \cdot b \cdot (c + \bar{c}) + a \cdot \bar{c} \cdot (b + \bar{b}) + (a + \bar{a}) \cdot b \cdot c \\ &= a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot \bar{c} + a \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} + a \cdot b \cdot c + \bar{a} \cdot b \cdot c \\ &= a \cdot b \cdot c + a \cdot b \cdot \bar{c} + a \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} + \bar{a} \cdot b \cdot c \\ &= m_7 + m_6 + m_4 + m_3 \\ &= \sum(3, 4, 6, 7) \end{aligned}$$

$$f_2(a,b,c) = \overline{c \cdot (\bar{a} + b)}$$

Handwritten derivation of the function $f_2(a,b,c)$ using Boolean algebra:

$$\begin{aligned}
 f_2(a,b,c) &= \overline{c \cdot (\bar{a} + b)} \\
 &= \bar{c} + \overline{(\bar{a} + b)} \\
 &= \bar{c} + a \cdot \bar{b} \\
 &= (a + \bar{a})\bar{c} + a \cdot \bar{b} (c + \bar{c}) \\
 &= a\bar{c} + \bar{a}\bar{c} + a\bar{b}c + a\bar{b}\bar{c} \\
 &= a\bar{c}(b + \bar{b}) + \bar{a}\bar{c}(b + \bar{b}) + m_5 + m_4 \\
 &= a\bar{b}\bar{c} + a\bar{c} + \bar{a}\bar{b}\bar{c} + \bar{a}\bar{c} + m_5 + m_4 \\
 &= m_6 + m_4 + m_2 + m_0 + m_4 + m_5 \\
 &= m_0 + m_2 + m_4 + m_5 + m_6 \\
 &= \sum(0, 2, 4, 5, 6)
 \end{aligned}$$

En résumé :

$$f_1(a,b,c) = \sum(3, 4, 6, 7)$$

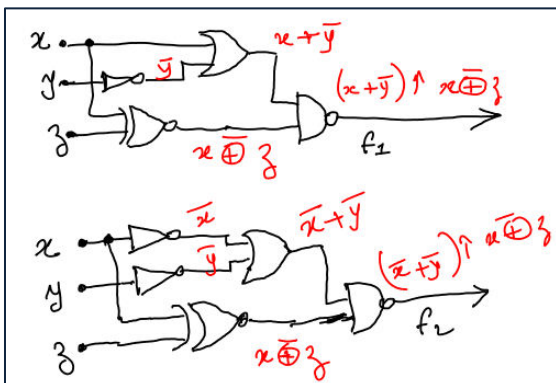
$$f_2(a,b,c) = \sum(0, 2, 4, 5, 6)$$

Ce qui nous donne la table de vérité suivante :

	a b c	$f_1(a,b,c)$	$f_2(a,b,c)$
m_0	000	0	1
m_1	001	0	0
m_2	010	0	1
m_3	011	1	0
m_4	100	1	1
m_5	101	0	1
m_6	110	1	1
m_7	111	1	0

Q57 – Donnez le logigramme des fonctions suivantes :

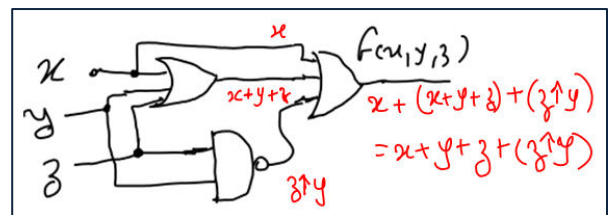
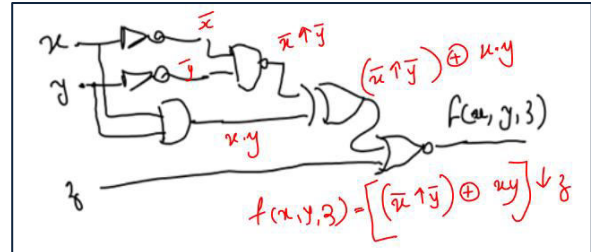
$$f_1 = (x + \bar{y}) \uparrow (x \oplus z) \text{ et } f_2 = (\bar{x} + \bar{y}) \downarrow (x \oplus z)$$



Séance 10 (Semaine : 9 au 13 décembre 2018)

Les étudiants doivent montrer le QCM2. Une correction de ce QCM sera publiée en ligne.

Q58 – Donnez les équations de sortie des circuits ci-dessous :



Q59 – Donnez la table de vérité de la fonction F suivante : $F(x,y,z,t) = \sum(0,2,4,8,11,13)$

	(x,y,z,t)	F(x,y,z,t)
m_0	0000	1
m_1	0001	0
m_2	0010	1
m_3	0011	0
m_4	0100	1
m_5	0101	0
m_6	0110	0
m_7	0111	0
m_8	1000	1
m_9	1001	0
m_{10}	1010	0
m_{11}	1011	1
m_{12}	1100	0
m_{13}	1101	1
m_{14}	1110	0
m_{15}	1111	0

Q60 – Indiquez par une croix toutes les cases adjacentes de la case de couleur foncée

yz →	00	01	11	10
tu ↓				
00				
01		X		
11	X		X	
10		X		

yz →	00	01	11	10
tu ↓				
00				
01				X
11	X		X	
10				X

		x							
		0				1			
yz→	tu↓	00	01	11	10	10	11	01	00
	00		X						
	01	X		X				X	
	11		X						
	10								

Q61 – Simplifiez par la méthode de Karnaugh $F1$ et $F2$:

$$F1(a,b,c) = \Sigma(1, 5, 6, 7)$$

$$F2(a,b,c,d) = \Sigma(2, 5, 7, 9, 11, 13, 15)$$

Simplification de la fonction $f1$:

$F1 = \Sigma(1, 5, 6, 7)$

ab \ c	00	01	11	10
0			1	
1	1		1	1

$$g_1 = ab$$

$$g_2 = \bar{b}c$$

$$f_1(a,b,c) = ab + \bar{b}c$$

$F2 = \Sigma(2, 5, 7, 9, 11, 13, 15)$

ab \ cd	00	01	11	10
00				
01		1	1	1
11		1	1	1
10	1			

$$g_1 = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c \cdot \bar{d}$$

$$g_2 = b \cdot d$$

$$g_3 = a \cdot d$$

$$f_2(a,b,c,d) = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c \cdot \bar{d} + a \cdot d + b \cdot d$$