

# Chapitre 2 - Algèbre de Boole et Circuits Logiques

## Corrigé de la Série TD2



Séance de TD4 (Semaine du 1 au 7 mai 2016)

Lors de cette séance les chargés de TD doivent remettre aux étudiants un QCM à rendre dans 2 semaines.

**Exo1** – Citez tous les axiomes de l’algèbre de Boole  
**Réponse :** 6 axiomes pour chacune des loi « . » et « + » :  
 Commutativité, associativité, élément neutre, distributivité, idempotence et complémentarité.

**Exo2** – Que veut-on dire par fonction involutive ?  
**Réponse :** Une fonction involutive est une fonction qui donne l’identité lorsqu’elle est appliquée deux fois :  $f(f(x))=x$ .

**Exo3** – Démontrer la propriété : «  $x + x + x = x$  ». (Indiquez quelle est l’axiome que vous utilisez).  
**Réponse :**

Associativité donne :  $x+x+x = (x+x)+x$   
 Idempotence donne :  $(x+x)+x = x+x$   
 Idempotence donne :  $x+x = x$   
 D’où  $x+x+x = x$

**Exo4** – Démontrer la propriété : «  $x + x + \bar{x} = 1$  ». (Indiquez, pour chaque étape quelle est la propriété que vous utilisez).

**Réponse :**  
 Idempotence donne :  $x + x + \bar{x} = x + \bar{x}$   
 Complémentarité donne :  $x + \bar{x} = 1$   
 D’où :  $x + x + \bar{x} = 1$

**Exo5** – Démontrer la propriété : «  $x + 1 = 1$  ». (Indiquez, pour chaque étape quelle est l’axiome que vous utilisez).

**Réponse :**

$x + 1 = x + (x + \bar{x})$	Complémentarité
$= (x + x) + \bar{x}$	Associativité
$= x + \bar{x}$	Idempotence
$= 1$	Complémentarité

**Exo6** – Démontrer la propriété : «  $x . 0 = 0$  ». (Indiquez, pour chaque étape quelle est l’axiome que vous utilisez).

**Réponse :**

$x . 0 = x . (x . \bar{x})$	Complémentarité
$= (x . x) . \bar{x}$	Associativité
$= x . \bar{x}$	Idempotence
$= 0$	Complémentarité

**Exo7** – L’ensemble  $V=\{0,1\}$  muni des lois « . » et « + » et de la fonction involutive négation (ou inversion logique  $f(x) = \bar{x}$ ) est une algèbre de Boole.

- Q1 : Est-ce que l’opérateur « . » est le produit arithmétique ? Sinon, indiquez comment on l’appelle ?  
**Réponse :** Non « . » est un produit logique qui est appelé opérateur « ET ».
- Q2 : Est-ce que l’opérateur « + » est la somme arithmétique ? Sinon, indiquez comment on l’appelle ?  
**Réponse :** Non « + » est une somme logique qui est appelé opérateur « OU ».
- En vous servant d’une table de vérité, indiquez les valeurs de  $x+y$  et  $x.y$  et de  $\bar{x}$

x	y	x . y	x + y	$\bar{x}$
0	0	0	0	1
0	1	0	1	1
1	0	0	1	0
1	1	1	1	0

**Exo8** – Soient x et y deux variables booléennes  $(x,y) \in V^2$  où  $V=\{0,1\}$

On définit l’opérateur  $\oplus$  de la manière suivante :

$$x \oplus y = 1 \text{ si et seulement si } x \neq y$$

Montrez, à l’aide d’une table de vérité que

$$x \oplus y = \bar{x}.y + x.\bar{y}$$

On définit l’opérateur  $\bar{\oplus}$  de la manière suivante :

$$x \bar{\oplus} y = 1 \text{ si et seulement si } x=y$$

Montrez, à l’aide d’une table de vérité que

$$x \bar{\oplus} y = \overline{x \oplus y}$$

x	y	$x \oplus y$	$\bar{x}$	$\bar{y}$	$x\bar{y}$	$\bar{x}y$	$x\bar{y} + \bar{x}y$
0	0	0	1	0	0	0	0
0	1	1	1	1	0	1	1
1	0	1	0	1	1	0	1
1	1	0	0	0	0	0	0

Égalité

x	y	$x \oplus y$	$x \bar{\oplus} y$	$\overline{x \oplus y}$
0	0	0	1	1
0	1	1	0	0
1	0	1	0	0
1	1	0	1	1

Égalité

Séance de TD5 (Semaine du 8 au 14 mai 2016)

Exo9 – Trouvez le complément de :  $A + \bar{B} \cdot C$

Indication : le résultat doit être composé uniquement de Mintermes

$\overline{A + \bar{B} \cdot C} = \overline{A} \cdot (\overline{\bar{B} \cdot C})$	DeMorgan
$= \overline{A} \cdot (\overline{B + \bar{C}})$	DeMorgan
$= \overline{A} \cdot B + \overline{A} \cdot \bar{C}$	Distributivité
$= \overline{A} \cdot B \cdot (1) + \overline{A} \cdot \bar{C} \cdot (1)$	Élément neutre
$= \overline{A} \cdot B \cdot (C + \bar{C}) + \overline{A} \cdot \bar{C} \cdot (B + \bar{B})$	Complémentarité
$= \overline{A} \cdot B \cdot C + \overline{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \overline{A} \cdot \bar{C} \cdot B + \overline{A} \cdot \bar{C} \cdot \bar{B}$	Distributivité
$= \overline{A} \cdot B \cdot C + \overline{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \overline{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \overline{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$	Commutativité
$= \overline{A} \cdot B \cdot C + \overline{A} \cdot B \cdot \bar{C} + \overline{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C}$	Idempotence

Remarque : On appelle **Minterme** (ou fonction unité) de  $n$  variables un produit logique de  $n$  variables ou leurs compléments. Dans l'exemple de cet exercice, nous avons 3 variables, le résultat attendu doit être donc composé d'un produit ou d'une somme de produits à 3 variables.

Exo10 – 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 : Un ensemble d'opérateurs permettant d'exprimer toutes les fonctions logiques est appelée système logique complet. Par exemple, nous avons vu que « . », « + » et « NON » constitue un système logique complet.

Exo11 – La loi de **De Morgan** stipule que la négation d'une somme logique est égale au produit des négations et la négation d'un produit logique est égale à la somme des négations.

- Appliquez cette loi sur 2 variables  $x_1$  et  $x_2$ .
- Appliquez cette loi sur 3 variables  $x_1, x_2$  et  $x_3$ .
- Appliquez cette loi sur  $n$  variables  $x_1, x_2, \dots, x_n$ .
- En vous servant d'une table de vérité, démontrez cette loi pour 2 variables  $x_1$  et  $x_2$ .

Réponse :

Pour deux variables :  $\overline{x_1 \cdot x_2} = \bar{x}_1 + \bar{x}_2$

Pour 3 variables :  $\overline{x_1 \cdot x_2 \cdot x_3} = \bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \bar{x}_3$

Pour  $n$  variables :  $\overline{x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n} = \bar{x}_1 + \bar{x}_2 + \dots + \bar{x}_n$

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

Égalité

Exo12 – Montrer comment l'opérateur « ET » peut être obtenu à partir des opérateurs « OU » et « NON ». De même pour l'opérateur « OU » avec les opérateurs « ET » et « NON ». Je précise que « ET » est noté « . », « OU » est noté « + » et « NON(x) » par  $\bar{x}$ .

Que déduisez-vous à propos de l'ensemble {ET, NON} et de l'ensemble {OU, NON}

Réponse : En appliquant le théorème de DeMorgan :

$$x \cdot y = \overline{\bar{x} \cdot \bar{y}}$$

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

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

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

Exo13 – Soit  $f(x, y, z) = \bar{x} \cdot y + y \cdot z \cdot t$

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

Réponse :

Transformations algébriques	
$f(x, y, z) = \bar{x} \cdot y + y \cdot z \cdot t$	Expression de départ
$= \overline{\overline{\bar{x} \cdot y + y \cdot z \cdot t}}$	Involution ( $a = \bar{\bar{a}}$ )
$= \overline{(\bar{x} \cdot y) \cdot (y \cdot z \cdot t)}$	DeMorgan ( $\overline{a + b} = \bar{a} \cdot \bar{b}$ )
$= \overline{(\bar{x} \cdot y) \cdot ((y \cdot z) \cdot t)}$	Associativité ( $y \cdot z \cdot t = (y \cdot z) \cdot t$ )
$= \overline{(\bar{x} \cdot \bar{x} \cdot y) \cdot ((y \cdot z) \cdot t)}$	Idempotence ( $x = x \cdot x$ )
$= \overline{(\bar{x} \cdot \bar{x} \cdot y) \cdot (\overline{\overline{y \cdot z}} \cdot t)}$	Involution ( $y \cdot z = \overline{\bar{y} \cdot \bar{z}}$ )
$= \overline{(\bar{x} \cdot \bar{x} \cdot y) \cdot ((\overline{\overline{y \cdot z}} \cdot \overline{\overline{y \cdot z}}) \cdot t)}$	Idempotence ( $\bar{y} \cdot \bar{z} = (\overline{\bar{y} \cdot \bar{z}}) \cdot (\overline{\bar{y} \cdot \bar{z}})$ )
$= \overline{((x \uparrow x) \uparrow y) \uparrow (((y \uparrow z) \uparrow (y \uparrow z)) \uparrow t)}$	Identifier les NAND
$= \overline{(((x \uparrow x) \uparrow y) \uparrow ((y \uparrow z) \uparrow (y \uparrow z)) \uparrow t) \uparrow t}$	Idempotence ( $\bar{a} = \bar{a} \cdot \bar{a} = a \uparrow a$ )

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

Réponse :

$$\begin{aligned} f(x,y,z) &= \overline{x}y + yz + \overline{z} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} + (\overline{x} + \overline{z})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} + (\overline{x} + \overline{z})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \\ &= \overline{\overline{\overline{\overline{\overline{y} \downarrow (\overline{x} \downarrow (\overline{z} \downarrow \overline{z})})}}}}} \end{aligned}$$

Exo14 – Donnez la table de vérité de la fonction :

$$f(x,y,z) = \overline{x} \cdot y + x \cdot \overline{y} + x \cdot y \cdot z$$

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

Réponse : Trouvons la forme canonique disjonctive de  $f(x,y,z)$ :

Nous devons exprimer cette fonction sous forme d'une somme logique de Mintermes :

$$f(x,y,z) = \overline{x} \cdot y + x \cdot \overline{y} + x \cdot y \cdot z$$

$$= \overline{x} \cdot y \cdot (1) + x \cdot \overline{y} \cdot (1) + x \cdot y \cdot z$$

$$= \overline{x} \cdot y \cdot (z + \overline{z}) + x \cdot \overline{y} \cdot (z + \overline{z}) + x \cdot y \cdot z$$

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

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

$$= m_3 + m_2 + m_5 + m_4 + m_7$$

$$= m_2 + m_3 + m_4 + m_5 + m_7$$

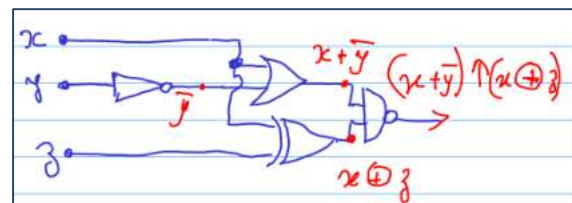
Nous déduisons directement la table de vérité sachant que les numéros des Mintermes de l'équation ci-dessus indiquent les lignes de la table de vérité pour lesquelles la fonction est à 1 :

Mintermes	xyz	F(x,y,z)
m <sub>0</sub>	000	0
m <sub>1</sub>	001	0
m <sub>2</sub>	010	1
m <sub>3</sub>	011	1
m <sub>4</sub>	100	1
m <sub>5</sub>	101	1
m <sub>6</sub>	110	0
m <sub>7</sub>	111	1

Exo15 – Donnez la forme canonique disjonctive (FCD) de la fonction  $f(x,y,z) = \overline{x} \cdot y + y \cdot z$

Déduire sa table de vérité

Exo16 – Donnez le logigramme de  $f = (x + \overline{y}) \uparrow (x \oplus z)$





Exo20 – Soit la fonction F suivante :

A - Donnez la forme canonique disjonctive de F

$$F(x,y,z,t) = \Sigma(1,2,10,12,14,15)$$



$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + \bar{x}.\bar{y}.z.\bar{t} + x.\bar{y}.z.\bar{t} + x.y.\bar{z}.\bar{t} + x.y.z.\bar{t} + x.y.z.t$$

$m_i$	x	y	z	t	$F(x,y,z,t)$
$m_0$	0	0	0	0	0
$m_1$	0	0	0	1	1
$m_2$	0	0	1	0	1
$m_3$	0	0	1	1	0
$m_4$	0	1	0	0	0
$m_5$	0	1	0	1	0
$m_6$	0	1	1	0	0
$m_7$	0	1	1	1	0
$m_8$	1	0	0	0	0
$m_9$	1	0	0	1	0
$m_{10}$	1	0	1	0	1
$m_{11}$	1	0	1	1	0
$m_{12}$	1	1	0	0	1
$m_{13}$	1	1	0	1	0
$m_{14}$	1	1	1	0	1
$m_{15}$	1	1	1	1	1

B – En utilisant la méthode algébrique donnez une forme simplifiée de F à base des opérateurs ET, OU et NON

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + \bar{x}.\bar{y}.z.\bar{t} + x.\bar{y}.z.\bar{t} + x.y.\bar{z}.\bar{t} + x.y.z.\bar{t} + x.y.z.t$$

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + \bar{x}.\bar{y}.z.\bar{t} + x.\bar{y}.z.\bar{t} + x.y.\bar{z}.\bar{t} + x.y.z.\bar{t} + x.y.z.t$$

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + (\bar{x}.\bar{y}.z.\bar{t} + x.\bar{y}.z.\bar{t}) + (x.y.\bar{z}.\bar{t} + x.y.z.\bar{t}) + (x.y.z.\bar{t} + x.y.z.t)$$

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + \bar{y}.z.\bar{t}(\bar{x} + x) + x.y.\bar{t}(z + z) + x.y.z.(t + t)$$

Voici une première forme simplifiée :

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + \bar{y}.z.\bar{t} + x.y.\bar{t} + x.y.z$$

Voici une forme simplifiée encore meilleure :

$$f(x,y,z) = \bar{y}(\bar{x}.\bar{z}.t + z.\bar{t}) + x.y.(z + \bar{t})$$

**Voici le bilan de la simplification :** Dans notre équation nous avons 5 NON, 3 OU et 6 ET. En supposant que le ET et le OU nécessitent 6 transistors chacun et le NON 2 transistors, notre fonction va nécessiter :

$$5 \times 2 + (3+6) \times 6 = 64 \text{ transistors}$$

C – En utilisant la méthode algébrique donnez une forme simplifiée de F à base des opérateurs ET, OU, NON et du OU exclusif

Réponse :

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.\bar{z}.t + \bar{x}.\bar{y}.z.\bar{t} + x.\bar{y}.z.\bar{t} + x.y.\bar{z}.\bar{t} + x.y.z.\bar{t} + x.y.z.t$$

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}(\bar{z}.t + z.\bar{t}) + x.\bar{t}(\bar{y}.z + y.\bar{z}) + x.y.z.(t + \bar{t})$$

$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}(z \oplus t) + x.\bar{t}(y \oplus z) + x.y.z$$

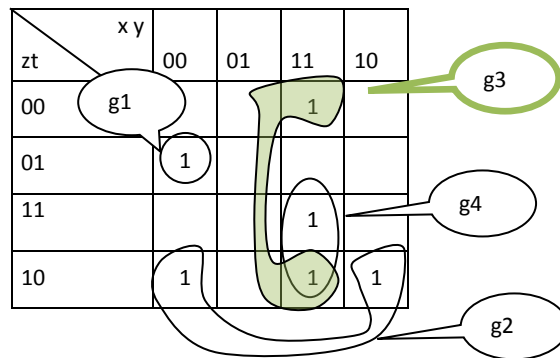
$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.(z \oplus t) + x.(\bar{t}.(y \oplus z) + y.z)$$

**Voici le bilan de la simplification :** Dans notre équation nous avons 3 NON, 2 OU et 5 ET et 2 XOR En supposant que NXOR, le ET et le OU nécessitent 6 transistors chacun et le NON 2 transistors, notre fonction va nécessiter :

$$3 \times 2 + (2+5+2) \times 6 = 60 \text{ transistors}$$

Notez bien : On suppose que le XOR (Ou exclusif) nécessite 6 transistors.

D – Utilisez la table de Karnaugh pour vérifier vos résultats (celui obtenu en question B)



$$g1 = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z} \cdot t$$

$$g2 = \bar{y} \cdot z \cdot \bar{t}$$

$$g3 = x \cdot y \cdot \bar{t}$$

$$g4 = x \cdot y \cdot z$$

$$f(x, y, z) = g1 + g2 + g3 + g4$$

$$f(x, y, z) = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z} \cdot t + \bar{y} \cdot z \cdot \bar{t} + x \cdot y \cdot \bar{t} + x \cdot y \cdot z$$

Par factorisation, on peut encore simplifier :

$$f(x, y, z) = \bar{y} \cdot (\bar{x} \cdot \bar{z} \cdot t + z \cdot \bar{t}) + x \cdot y \cdot (z + \bar{t})$$

E – Dessinez le logigramme de F

