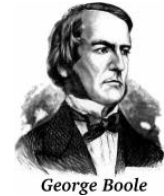


Chapitre 2 - Algèbre de Boole et Circuits Logiques

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 :

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

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 :

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

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

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

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

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

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

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

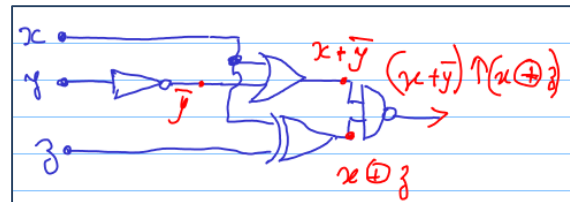
Nous déduisons directement la table de vérité sachant que les numéros des Mintermes de l'équation ci-dessus indiquent les lignes de la table de vérité pour lesquelles la fonction est à 1 :

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

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

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

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

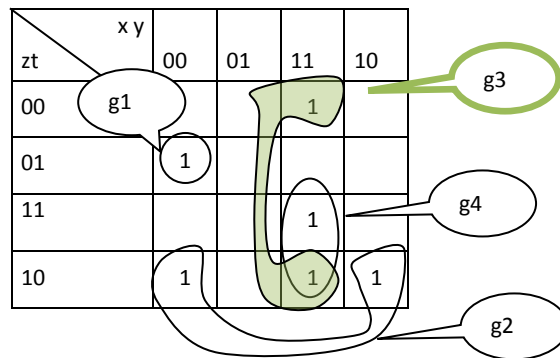
$$f(x,y,z) = \bar{x}.\bar{y}.(z \oplus t) + x.\bar{t}.(y \oplus z) + y.z$$

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

