

**Exo1** - Dédurre, en utilisant le principe de dualité, une formule à partir de la suivante :  $\overline{\overline{(x+y)}(x+\bar{x})} = x+y$

Réponse :  $\overline{\overline{(x \cdot \bar{y})} + (x \cdot \bar{x})} = x \cdot y$

**Exo2** - Démontrer, en utilisant la table de vérité, le théorème de Morgan appliqué à une fonction à 3 variables

Réponse : Voici les équations à démontrer  $\overline{(x+y+z)} = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z}$

Pour ce faire, vous avez deux méthodes : la méthode algébrique qui nécessite la connexion du théorème de Shannon et la méthode par les tables de vérité qui consiste à montrer que l'expression de gauche et l'expression de droite correspondent à des colonnes identiques.

$m_i$	x	y	z	$\bar{x}$	$\bar{y}$	$\bar{z}$	$\bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z}$	$\overline{(x+y+z)}$	$x+y+z$
$m_0$	0	0	0	1	1	1	1	1	0
$m_1$	0	0	1	1	1	0	0	0	1
$m_2$	0	1	0	1	0	1	0	0	1
$m_3$	0	1	1	1	0	0	0	0	1
$m_4$	1	0	0	0	1	1	0	0	1
$m_5$	1	0	1	0	1	0	0	0	1
$m_6$	1	1	0	0	0	1	0	0	1
$m_7$	1	1	1	0	0	0	0	0	1

Egalité parfaite des  
2 colonnes!

La loi de Morgan comporte une seconde formule que voici :  $\overline{\overline{(x \cdot y \cdot z)}} = \bar{x} + \bar{y} + \bar{z}$ , elle peut être déduite directement de la première loi  $\overline{(x+y+z)} = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z}$  par dualité.

**Exo3** - Trouver l'équation de la fonction définie par la table de vérité suivante :  $F(x,y,z) = \sum_{i=0}^7 v_i m_i$  avec  $m_i$  : les mintermes et  $v_i$  les valeurs de vérité de  $F$  correspondant à chaque terme  $m_i$ .

$m_i$	x	y	z	F(x,y,z)
$m_0$	0	0	0	1
$m_1$	0	0	1	0
$m_2$	0	1	0	1
$m_3$	0	1	1	1
$m_4$	1	0	0	1
$m_5$	1	0	1	0
$m_6$	1	1	0	1
$m_7$	1	1	1	0

$$F(x,y,z) = \sum_{i=0}^7 v_i m_i$$

Ce qui donne :

$$F(x,y,z) = v_0 m_0 + v_1 m_1 + v_2 m_2 + v_3 m_3 + v_4 m_4 + v_5 m_5 + v_6 m_6 + v_7 m_7$$

$$F(x,y,z) = 1 \cdot m_0 + 0 \cdot m_1 + 1 \cdot m_2 + 1 \cdot m_3 + 1 \cdot m_4 + 0 \cdot m_5 + 1 \cdot m_6 + 0 \cdot m_7$$

$$F(x,y,z) = m_0 + m_2 + m_3 + m_4 + m_6$$

$$m_0 = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z} \quad m_2 = \bar{x} \cdot y \cdot \bar{z} \quad m_3 = \bar{x} \cdot y \cdot z \quad m_4 = x \cdot \bar{y} \cdot \bar{z} \quad m_6 = x \cdot y \cdot \bar{z}$$

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

**Exo4** - Donner la table de vérité des fonctions suivantes :  $F_1(x, y, z) = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot z + x \cdot y$  et  $F_2(x, y) = \bar{y} + x \cdot y$

$F_1(x, y, z) = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot z + x \cdot y = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot z + x \cdot y \cdot (z \cdot \bar{z})$ $F_1(x, y, z) = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot z + x \cdot y \cdot z + x \cdot y \cdot \bar{z}$ $F_1(x, y, z) = m_1 + m_7 + m_6$  $F_2(x, y) = \bar{y} + x \cdot y = (x + \bar{x}) \cdot \bar{y} + x \cdot y$ $F_2(x, y) = x \cdot \bar{y} + \bar{x} \cdot \bar{y} + x \cdot y$ $F_2(x, y) = m_2 + m_0 + m_3$ $F_2(x, y) = m_0 + m_2 + m_3$	<table border="1" style="width: 100%; border-collapse: collapse; text-align: center;"> <thead> <tr> <th><math>m_i</math></th> <th>x</th> <th>y</th> <th>z</th> <th><math>F_1(x, y, z)</math></th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td><math>m_0</math></td><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td><math>m_1</math></td><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td><math>m_2</math></td><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td><math>m_3</math></td><td>0</td><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td><math>m_4</math></td><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td><math>m_5</math></td><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td><math>m_6</math></td><td>1</td><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td><math>m_7</math></td><td>1</td><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	$m_i$	x	y	z	$F_1(x, y, z)$	$m_0$	0	0	0	0	$m_1$	0	0	1	1	$m_2$	0	1	0	0	$m_3$	0	1	1	0	$m_4$	1	0	0	0	$m_5$	1	0	1	0	$m_6$	1	1	0	1	$m_7$	1	1	1	1
$m_i$	x	y	z	$F_1(x, y, z)$																																										
$m_0$	0	0	0	0																																										
$m_1$	0	0	1	1																																										
$m_2$	0	1	0	0																																										
$m_3$	0	1	1	0																																										
$m_4$	1	0	0	0																																										
$m_5$	1	0	1	0																																										
$m_6$	1	1	0	1																																										
$m_7$	1	1	1	1																																										

  

$m_i$	x	y	$F_2(x, y)$
$m_0$	0	0	1
$m_1$	0	1	0
$m_2$	1	0	1
$m_3$	1	1	1

**Exo5** - Dire si les fonctions suivantes sont dans leur forme canonique :

$F_1(x, y) = \bar{x} \cdot y + x \cdot \bar{y}$  Réponse : OUI

$F_2(x, y, z) = \bar{y} + x$  Réponse : NON

**Exo6** - Montrer que l'opérateur NAND constitue un système logique complet minimisé.

Un opérateur ou un groupe d'opérateurs constitue un système logique complet « SLC » dès qu'il devient possible d'exprimer les trois opérateurs de base à l'aide de ce groupe.

L'opérateur NAND est le NON ET, il est défini comme suit :  $x \uparrow y = \overline{x \cdot y}$

On doit donc vérifier si l'opérateur ET, OU et NON peuvent être exprimé à base du NAND.

1 - Vérifions pour le NON :  $\bar{x} = \overline{x \cdot x} = x \uparrow x$

2 - Vérifions pour le OU :  $x + y = \overline{\overline{x + y}} = \overline{\bar{x} \cdot \bar{y}} = \overline{(\overline{x \uparrow x}) \cdot (\overline{y \uparrow y})} = ((x \uparrow x) \uparrow (y \uparrow y))$

3 - Vérifions pour le ET :  $x \cdot y = \overline{\overline{x \cdot y}} = \overline{(x \uparrow y)} = \overline{(x \uparrow y)} = ((x \uparrow y) \uparrow (x \uparrow y))$

En plus d'être un système logique complet, l'opérateur NAND constitue un système minimalisé car il n'est composé que d'un seul opérateur

**Exo7** - Déterminer le complément de l'expression :  $A + \overline{A \cdot B \cdot C}$

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

**Exo8** - Simplifier au maximum les expressions logiques suivantes :

(a):  $\bar{x}y + xy + x\bar{y}$

(b):  $(x + y)(x + \bar{y})(\bar{x} \cdot y)$

(c):  $x(x + y)$

(d):  $\bar{x} + \overline{xyz} + (x + xyz)t$

(a):  $\bar{x}y + xy + x\bar{y} = (\bar{x} + x) \cdot y + x\bar{y} = (1) \cdot y + x\bar{y} = y + x\bar{y} = y + \bar{y} \cdot x = y + x$

(b):  $(x + y)(x + \bar{y})(\bar{x} \cdot y) = (x + y)(x \cdot (\bar{x} \cdot y) + \bar{y} \cdot (\bar{x} \cdot y)) = (x + y)(x \cdot \bar{x} \cdot y + \bar{y} \cdot \bar{x} \cdot y)$   
 $= (x + y)(0 \cdot y + \bar{y} \cdot y \cdot \bar{x}) = (x + y)(0 \cdot y + 0 \cdot \bar{x}) = (x + y) \cdot (0) = 0$

(c):  $x(x + y) = x \cdot x + x \cdot y = x + x \cdot y = x \cdot (1 + y) = x \cdot 1 = x$

(d):  $\bar{x} + \overline{xyz} + (x + xyz)t$  Posons  $A = \bar{x} + \overline{xyz}$   
 $\bar{x} + \overline{xyz} + (x + xyz)t = A + \bar{A}t = A + t = \bar{x} + \overline{xyz} + t = \bar{x} \cdot \overline{xyz} + t$   
 $= \bar{x} \cdot (\bar{x} + \bar{y} + \bar{z}) + t = \bar{x} \cdot \bar{x} + \bar{x} \cdot \bar{y} + \bar{x} \cdot \bar{z} + t = \bar{x} \cdot \bar{x} + \bar{x} \cdot \bar{y} + \bar{x} \cdot \bar{z} + t = \bar{x} \cdot (1 + \bar{y}) + \bar{x} \cdot \bar{z} + t$   
 $= \bar{x} \cdot (1) + \bar{x} \cdot \bar{z} + t = \bar{x} + \bar{x} \cdot \bar{z} + t = \bar{x} \cdot (1 + \bar{z}) + t = \bar{x} + t$

**Exo9** - Soit la fonction  $f(x, y, z) = xyz + \bar{x}y$   
 Exprimer  $f(x, y, z)$  en ne servant que de l'opérateur NAND.  
 Indication : Utilisez le symbole  $\uparrow$  pour représenter l'opérateur NAND.  
 Exemple :  $(x + x) = (x \uparrow y)$ .

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

$$= \overline{(\overline{\bar{x} \uparrow y} + \bar{z})} \uparrow ((x \uparrow x) \uparrow y) = \overline{(\overline{\bar{x} \uparrow y} \cdot \bar{z})} \uparrow ((x \uparrow x) \uparrow y) = \left( ((x \uparrow y) \uparrow (x \uparrow y)) \uparrow z \right) \uparrow ((x \uparrow x) \uparrow y)$$

**Exo10** - Soit la fonction suivante :  $f(x, y, z) = \bar{x} \cdot \bar{y} \cdot \bar{z} + yz$

- A - Exprimer cette fonction sous une forme canonique disjonctive
- B - Etablir sa table de vérité
- C - Simplifier la fonction  $F$  par la méthode de Karnaugh

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

$$= \bar{x}y + \bar{x}\bar{y} + x\bar{y} + \bar{x}y + x\bar{z} + \bar{x}\bar{z} + xyz + \bar{x}yz = \bar{x}y + \bar{x}\bar{y} + x\bar{z} + \bar{x}\bar{z} + xyz + \bar{x}yz + x\bar{y}$$

$$= \bar{x}y(z + \bar{z}) + \bar{x}\bar{y}(z + \bar{z}) + x\bar{z}(y + \bar{y}) + \bar{x}\bar{z}(y + \bar{y}) + xyz + \bar{x}yz + x\bar{y}(z + \bar{z})$$

$$= \bar{x}yz + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}\bar{y}\bar{z} + x\bar{z}y + x\bar{z}\bar{y} + \bar{x}\bar{z}y + \bar{x}\bar{z}\bar{y} + xyz + \bar{x}yz + x\bar{y}z + x\bar{y}\bar{z}$$

$$= \bar{x}yz + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}\bar{y}\bar{z} + x\bar{y}z + x\bar{y}\bar{z} + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}\bar{y}\bar{z} + xyz + \bar{x}yz + x\bar{y}z$$

$$= \bar{x}\bar{y}\bar{z} + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}yz + x\bar{y}\bar{z} + x\bar{y}z + xyz + x\bar{y}z$$

$$= m_0 + m_1 + m_2 + m_3 + m_4 + m_5 + m_6 + m_7$$

$$f(x, y, z) = 1$$

**Exo11** - Soit la fonction  $f(x, y, z) = \bar{x}z + \bar{x}y$

- A - Donner la forme canonique disjonctive de  $f(x, y, z)$
- B - Dédurre la forme canonique conjonctive de  $f(x, y, z)$

Forme canonique disjonctive : somme de mintermes

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

$$= (\bar{x} \cdot x + \bar{z} \cdot x) + (\bar{x} \cdot \bar{y} + \bar{z} \cdot \bar{y}) = (0 + \bar{z} \cdot x) + (\bar{x} \cdot \bar{y} + \bar{z} \cdot \bar{y}) = x \cdot \bar{z} + \bar{x} \cdot \bar{y} + \bar{y} \cdot \bar{z}$$

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

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

$$f(x, y, z) = m_0 + m_1 + m_4 + m_6$$

Forme canonique conjonctive : Produit de maxtermes

$$f(x, y, z) = M_2 + M_3 + M_5 + M_7 = (x + \bar{y} + z)(x + \bar{y} + \bar{z})(\bar{x} + y + \bar{z})(\bar{x} + \bar{y} + \bar{z})$$

**Notez bien qu'une erreur existe dans le cours. Je vous recommande de ne pas traiter la forme canonique conjonctive. On se contentera de la forme canonique disjonctive !**

**Exo12** – Compléter la table de Karnaugh suivante et donner la fonction simplifiée qui en découle

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

- $G_1 = \bar{y}z\bar{t}\bar{u}$
- $G_2 = \bar{y}z\bar{t}u$
- $G_3 = \bar{x}yzu$
- $G_4 = xyz\bar{t}$

$$f(x, y, z, t, u) = G_1 + G_2 + G_3 + G_4$$

$$f(x, y, z, t, u) = \bar{y}z\bar{t}\bar{u} + \bar{y}z\bar{t}u + \bar{x}yzu + xyz\bar{t}$$

