

Solution TD 1 relatif au Chapitre 2 cours 1 et 2

Nom du fichier : TD 2 2

Exercice 01:

Montrons que l'on peut réaliser :

- a) d'une porte NOT en n'utilisant que des portes NAND.

Sachant que l'opérateur NOT dont la TdV est la suivante, inverse la variable à son entrée.

x	F(x)= \bar{x}
0	1
1	0

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



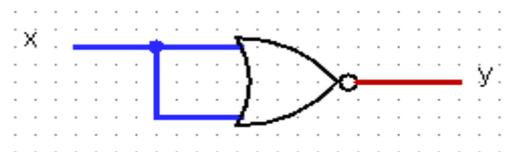
Porte NOT

Porte NAND

Lorsqu'une porte NAND voit à son entrée la même variable x, sa sortie y prend la forme $y = \bar{x}.x$, or on sait que $x.x = x$ d'où $y = \bar{x}.x = \bar{x}$. Donc avec l'opérateur NAND, on peut retrouver l'opération NOT, à condition d'alimenter le NAND avec une même et unique entrée.

- b) d'une porte NOT en n'utilisant que des portes NOR

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



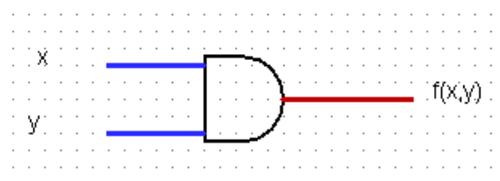
Porte NOR

Lorsqu'une porte NOR voit à son entrée la même variable x, sa sortie y prend la forme $y = \bar{x} + \bar{x}$, or on sait que $x + x = x$ d'où $y = \bar{x} + \bar{x} = \bar{x}$. Donc avec l'opérateur NOR, on peut retrouver l'opération NOT, à condition d'alimenter le NOR avec une même et unique entrée

- c) d'une porte AND en n'utilisant que des portes NOR et NOT

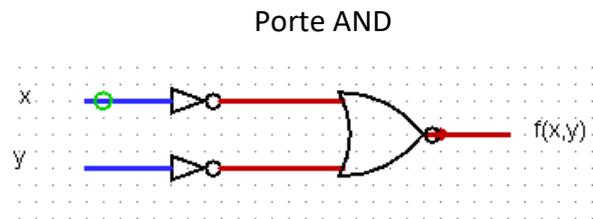
x	y	F(x,y)=x.y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Porte AND



Inversons la fonction $f(x, y)$ deux fois pour ne pas modifier son état initial et appliquant le théorème de De Morgan $f(x, y) = \overline{\overline{x} \cdot \overline{y}} = \overline{\overline{x} + \overline{y}}$.

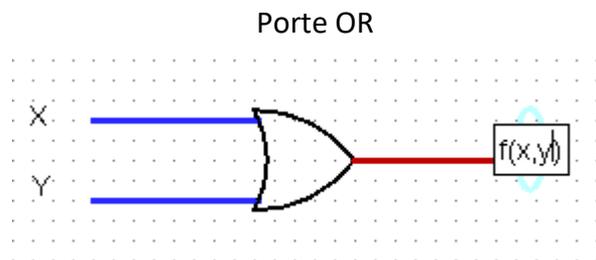
x	y	\overline{x}	\overline{y}	$\overline{x} + \overline{y}$	$\overline{\overline{x} + \overline{y}}$
0	0	1	1	1	0
0	1	1	0	1	0
1	0	0	1	1	0
1	1	0	0	0	1



On voit bien que la dernière colonne du tableau ci-dessus correspond à l'état de sortie de la porte AND. Le logigramme équivalent est dessiné à droite du même tableau.

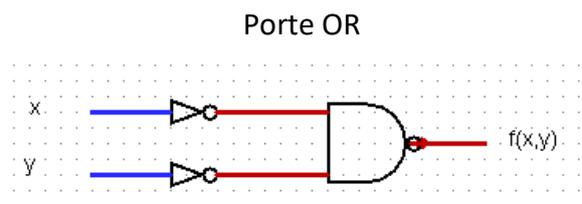
d) d'une porte OR en n'utilisant que des portes NAND et NOT

x	y	$F(x,y)=x+y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



Inversons la fonction $f(x, y)$ deux fois pour ne pas modifier son état initial et appliquant le théorème de De Morgan $f(x, y) = \overline{\overline{\overline{x} + \overline{y}}} = \overline{\overline{x} \cdot \overline{y}}$.

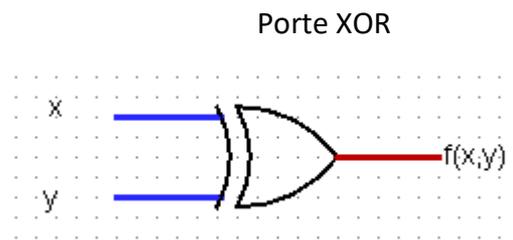
x	y	\overline{x}	\overline{y}	$\overline{x} \cdot \overline{y}$	$\overline{\overline{x} \cdot \overline{y}}$
0	0	1	1	1	0
0	1	1	0	0	1
1	0	0	1	0	1
1	1	0	0	0	1



On voit bien que la dernière colonne du tableau ci-dessus correspond à l'état de sortie de la porte OR. Le logigramme équivalent est dessiné à droite du même tableau.

e) d'une porte XOR sous sa forme directe ensuite en n'utilisant que des portes NAND.

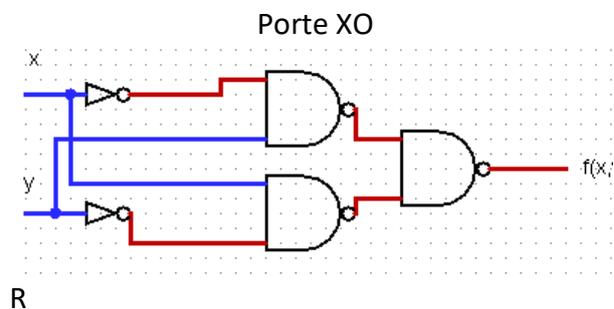
x	y	$F(x,y)=x\oplus y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



Sachant l'expression analytique du XOR est $f(x, y) = x\oplus y = x.\bar{y} + \bar{x}.y$. Si on inverse deux cette expression et on applique le théorème de De Morgan sur la première inversion :

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

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



Exercice 02 :

Vérifier s'il y a réellement égalité entre les expressions suivantes :

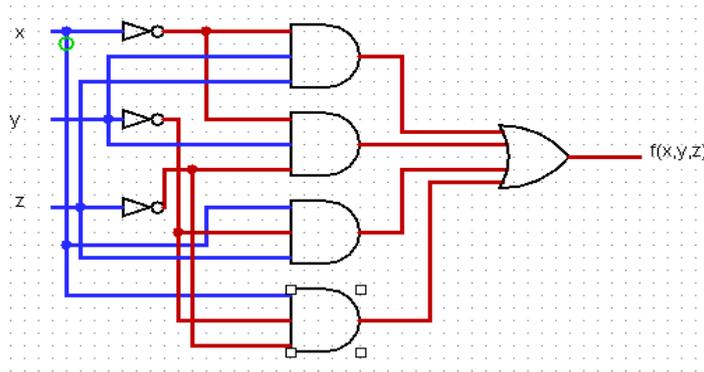
- $a(b + c) = a.b + a.c \neq a.b$ Rep. Non
- Développons $(a + b).(a + c) = a.a + a.c + b.a + b.c$
 Comme $a.a=a$; alors $a.a + a.c + b.a + b.c = a.(1 + b + c) + b.c$
 et comme $1 + b + c = 1, \forall b \text{ et } \forall c$ alors $a.(1 + b + c) + b.c = a + b.c$
 Rep. Oui
- En appliquant les théorèmes de De Morgan $\overline{\overline{a.(b + c)}} = \overline{\overline{a} + \overline{b + c}} = \overline{\overline{a} + \overline{b}.\overline{c}} = a + \overline{b}.c$ Rep. Oui
- $a.(\overline{a} + b) = a.\overline{a} + a.b$, comme $a.\overline{a} = 0, \forall x$ alors, $a.(\overline{a} + b) \neq a + b$ Rep. Non

Exercice 03 :

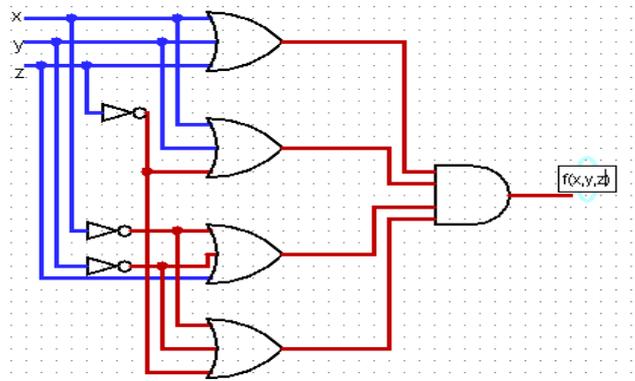
En appliquant les propriétés de l'algèbre de Boole, vérifions les égalités suivantes :

- developpons l'expression suivante : $(a + b).(a + c).(b + c) = (a + b)(a.b + a.c + b.c + c.c) = (a + b)(a.b + a.c + b.c + c) = (a + b)(a.b + c(a + b + 1)) =$

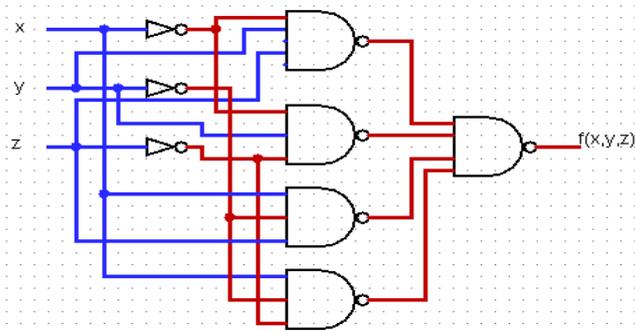
Les logigrammes des 4 formes de $f(x,y,z)$:



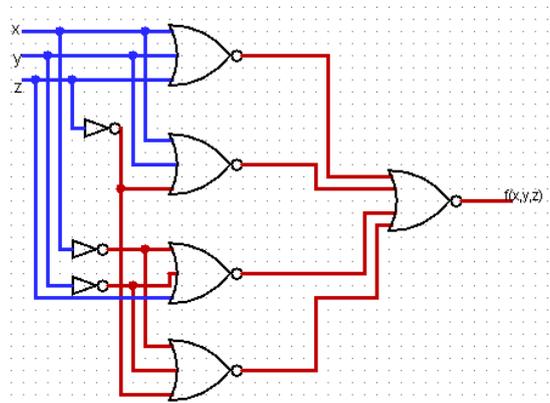
1^{ere} forme de $f(x,y,z)$



2^{eme} forme de $f(x,y,z)$



3^{eme} forme de $f(x,y,z)$



4^{eme} forme de $f(x,y,z)$