

## Réduction de la logique numérique

Table de vérité avec d(X) :

	A	B	C	D	F
0	0	0	0	0	1
1	0	0	0	1	0
2	0	0	1	0	d
3	0	0	1	1	d
4	0	1	0	0	d
5	0	1	0	1	0
6	0	1	1	0	d
7	0	1	1	1	0
8	1	0	0	0	0
9	1	0	0	1	1
10	1	0	1	0	0
11	1	0	1	1	d
12	1	1	0	0	0
13	1	1	0	1	1
14	1	1	1	0	0
15	1	1	1	1	1

Tableau initial :

A	B	C	D
0	0	0	0 ↓
0	0	1	0 ↓
0	1	0	0 ↓
0	0	1	1 ↓
0	1	1	0 ↓
1	0	0	1 ↓
1	0	1	1 ↓
1	1	0	1 ↓
1	1	1	1 ↓

Après la première réduction :

A	B	C	D
0	0	–	0↓
0	–	0	0↓
0	0	1	– *
0	–	1	0↓
0	1	–	0↓
–	0	1	1 *
1	0	–	1↓
1	–	0	1↓
1	–	1	1↓
1	1	–	1↓

Après la deuxième réduction :

A	B	C	D
0	–	–	0 *
1	–	–	1 *

Table de choix :

Prime Implicants	Minterms			
	0000	1001	1101	1111
0 0 1 –				
– 0 1 1				
* 0 – – 0	↓			
* 1 – – 1		↓	↓	↓

$$F(A, B, C, D) = \bar{A} \bar{D} + A D$$

## Conception schématique des circuits combinatoires avec le logiciel Quartus II

a) Table de vérité :

$A1A0 * B1B0 = M_i$ , où  $i = 0,1,2,3$

A1	A0	B1	B0	M3	M2	M1	M0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	1
0	1	1	0	0	0	1	0
0	1	1	1	0	0	1	1
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	1	0
1	0	1	0	0	1	0	0
1	0	1	1	0	1	1	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	1	1	1	0	0	1

b) Table de Karnaugh (M0) :

A1A0 \ B1B0	00	01	11	10
00				
01		1	1	
11		1	1	
10				

Table de Karnaugh (M1) :

A1A0 \ B1B0	00	01	11	10
00				
01			1	1
11		1		1
10		1	1	

Ming-Xia Delvas : 20104038

Antoine Leblanc : 20162393

Gabriel Emond : 20107030

Table de Karnaugh (M2):

A1A0 B1B0	00	01	11	10
00				
01				
11				1
10			1	1

Multiplexeur 8 bits vers 1 (M2) :

B1	B0	A0	M2
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	A1
1	0	1	A1
1	1	0	A1
1	1	1	0

$$M0 = A0B0$$

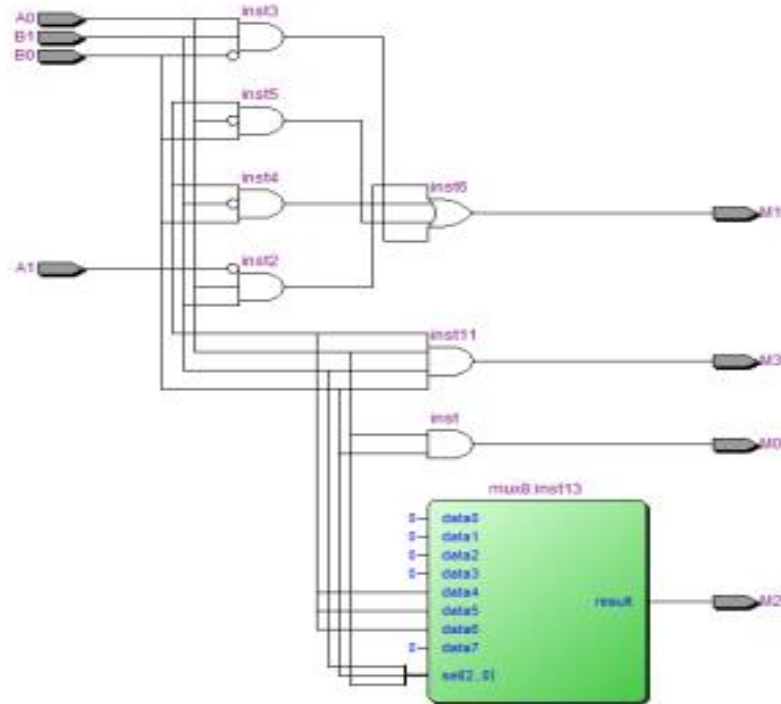
$$M1 = A0*B1\overline{B0} + A1*\overline{B1}B0 + A1\overline{A0}*B0 + \overline{A1}A0*B1$$

$$M2 = A1*B1\overline{B0} + B1*A1\overline{A0}$$

$$= A1*B1*(\overline{B0} + \overline{A0})$$

$$M3 = A1A0*B1B0$$

Circuit:



c) Résultat de la simulation :

