

Electronique Numérique

Correction de la série n°3

1. Simplifiez au moyen d'un diagramme de Karnaugh les fonctions suivantes :

(a) $f(A, B, C) = \overline{A}B\overline{C} + AB\overline{C} + \overline{A}BC + ABC$

(b) $f(A, B, C) = \overline{A}.\overline{B}.\overline{C} + \overline{A}.B.C + ABC + A\overline{B}.\overline{C} + A.\overline{B}.C$

(c) $f(A, B, C, D) = ABC\overline{C} + BCD + B\overline{D}$

(d) $f(A, B, C) = (A + \overline{B} + \overline{C})(A + \overline{B} + C)$

(e) $f(A, B, C, D) = (A + B + C)(\overline{A} + B + D)$

Solution :

(a) $f(A, B, C) = \overline{A}B\overline{C} + AB\overline{C} + \overline{A}BC + ABC$

On a $f = 1$ si un des produits qui compose l'équation est égal à 1.

Il suffit donc de passer en revue tous les cas où $f = 1$ et de compléter le tableau.

$$\left\{ \begin{array}{ll} \overline{A}B\overline{C} = 1 & \text{si } A = 0 \text{ et } B = 1 \text{ et } C = 0; \quad (010) = m_2 \\ AB\overline{C} = 1 & \text{si } A = 1 \text{ et } B = 1 \text{ et } C = 0; \quad (110) = m_6 \\ \overline{A}BC = 1 & \text{si } A = 0 \text{ et } B = 1 \text{ et } C = 1; \quad (011) = m_3 \\ ABC = 1 & \text{si } A = 1 \text{ et } B = 1 \text{ et } C = 1; \quad (111) = m_7 \end{array} \right.$$

En utilisant les mintermes l'équation f peut s'écrire

$$f(A, B, C) = \sum m(2, 6, 3, 7)$$

		AB			
		$\overline{A}.\overline{B}$	$\overline{A}.B$	AB	$A.\overline{B}$
		00	01	11	10
C	\overline{C} 0	0	1	1	0
	C 1	0	1	1	0

On obtient finalement :

$$f(A, B, C) = B$$

(b) $f(A, B, C) = \overline{A}.\overline{B}.\overline{C} + \overline{A}.B.C + ABC + A\overline{B}.\overline{C} + A.\overline{B}.C$

$$f(A, B, C) = \sum m(0, 3, 7, 4, 5)$$

		<i>AB</i>			
<i>f</i>		$\overline{A}.\overline{B}$ 00	$\overline{A}.B$ 01	AB 11	$A.\overline{B}$ 10
	\overline{C} 0	1	0	0	1
<i>C</i>	<i>C</i> 1	0	1	1	1

On obtient finalement :

$$f = BC + A.\overline{B} + \overline{B}.\overline{C}$$

(c) $f(A, B, C, D) = AB\overline{C} + BCD + B\overline{D}$

$$\begin{aligned}
 f(A, B, C, D) &= AB\overline{C} + BCD + B\overline{D} \\
 &= AB\overline{C}(D + \overline{D}) + BCD(A + \overline{A}) + B\overline{D}(A + \overline{A})(C + \overline{C}) \\
 &= AB\overline{C}D + AB\overline{C}.\overline{D} + ABCD + \overline{A}BCD + \\
 &\quad (AB\overline{D} + \overline{A}B\overline{D})(C + \overline{C}) \\
 &= AB\overline{C}D + AB\overline{C}.\overline{D} + ABCD + \overline{A}BCD + ABC\overline{D} + \\
 &\quad AB\overline{C}.\overline{D} + \overline{A}BC\overline{D} + \overline{A}B\overline{C}.\overline{D}
 \end{aligned}$$

En utilisant les mintermes l'équation f peut s'écrire :

$$f(A, B, C, D) = \sum m(13, 12, 15, 7, 14, 6, 4)$$

		<i>AB</i>			
		00	01	11	10
<i>CD</i>	00	0	1	1	0
	01	0	0	1	0
	11	0	1	1	0
	10	0	1	1	0

On obtient finalement :

$$f = BC + AB + B.\overline{D}$$

(d) $f(A, B, C) = (A + \overline{B} + \overline{C})(A + \overline{B} + C)$

On a $f = 0$ si une des sommes qui compose l'équation est égal à 0.

Il suffit de passer en revue tous les cas où $f = 0$ et de compléter le tableau.

$$\begin{cases} A + \overline{B} + \overline{C} = 0 & \text{si } A = 0 \text{ et } B = 1 \text{ et } C = 1; & (011) = M_3 \\ A + \overline{B} + C = 0 & \text{si } A = 0 \text{ et } B = 1 \text{ et } C = 0; & (010) = M_2 \end{cases}$$

La fonction f est le produit de tous ces maxtermes :

$$f(A, B, C) = \prod M(3, 2)$$

On écrit donc la table logique correspondante :

		<i>AB</i>			
		$\overline{A}.\overline{B}$ 00	$\overline{A}.B$ 01	AB 11	$A.\overline{B}$ 10
<i>C</i>	\overline{C} 0	1	0	1	1
	<i>C</i> 1	1	0	1	1

On obtient finalement :

$$f = A + \overline{B}$$

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

$$\begin{aligned}
 f(A, B, C, D) &= (A + B + C)(\bar{A} + B + D) \\
 &= (A + B + C + D.\bar{D})(\bar{A} + B + D + C\bar{C}) \\
 &= (A + B + C + D)(A + B + C + \bar{D})(\bar{A} + B + D + C) \times \\
 &\quad (\bar{A} + B + D + \bar{C})
 \end{aligned}$$

En utilisant les maxtermes l'équation f peut s'écrire :

$$f = \prod M(0, 1, 8, 10)$$

On écrit donc la table logique correspondante :

		AB			
		00	01	11	10
CD	00	0	1	1	0
	01	0	1	1	1
	11	1	1	1	1
	10	1	1	1	0

On obtient finalement :

$$f = B + AD + \bar{A}C$$

2. Ecrire l'expression booléenne simplifiée de y pour le circuit logique ci-dessous.

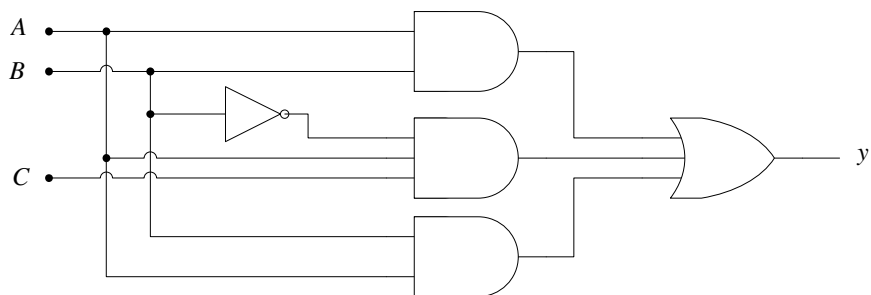


Fig. 1

$$\begin{aligned}
y &= y_1 + y_2 + y_3 \\
&= AB + A\overline{B}C + AB \\
&= AB + A\overline{B}C \\
&= A(B + \overline{B}C) \\
&= A(B + C) \\
&= AB + AC
\end{aligned}$$

3. Dessiner un circuit simplifié réalisant l'équation $S = \overline{AB} + \overline{A}\overline{B} + \overline{A}.B$ en n'utilisant que des portes NAND.

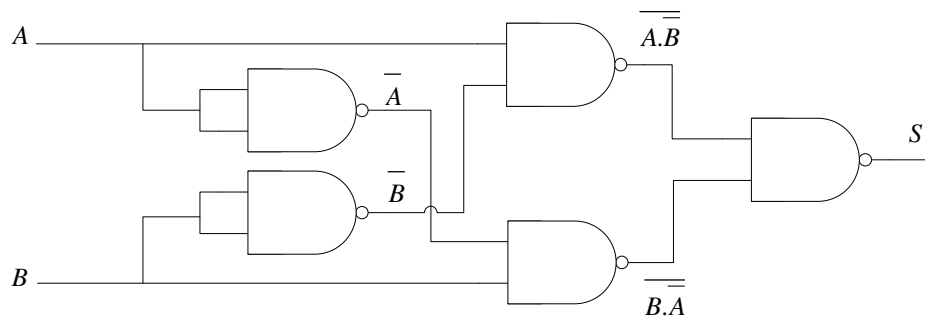
Solution :

$$\begin{aligned}
S &= \overline{AB} + \overline{A}\overline{B} + \overline{A}.B \\
&= \overline{AB} . \overline{\overline{A}\overline{B}} + \overline{A}.B \\
&= (\overline{A} + \overline{B}) . (A + B) + \overline{A}.B \\
&= A\overline{A} + \overline{A}B + A\overline{B} + B\overline{B} + \overline{A}.B \\
&= A\overline{B} + \overline{A}.B
\end{aligned}$$

Réalisation de la fonction S à l'aide des portes NAND :

On double complémente l'équation logique, puis on applique le théorème de De Morgan

$$\begin{aligned}
\overline{\overline{S}} &= \overline{\overline{A\overline{B}} + \overline{A}.B} \\
&= \overline{\overline{A\overline{B}}} . \overline{\overline{A}.B}
\end{aligned}$$



4. Soit le circuit logique montré sur la figure 2. Ecrire la table de vérité entre les entrée A et B et la sortie S . Quelle est la fonction du circuit ? Compléter les chronogrammes de la figure 3

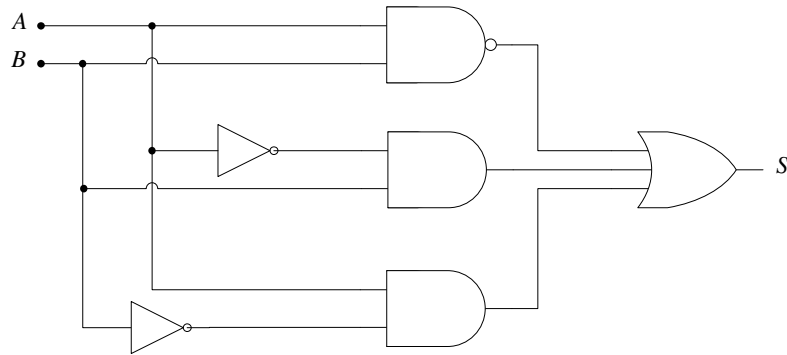


Fig. 2

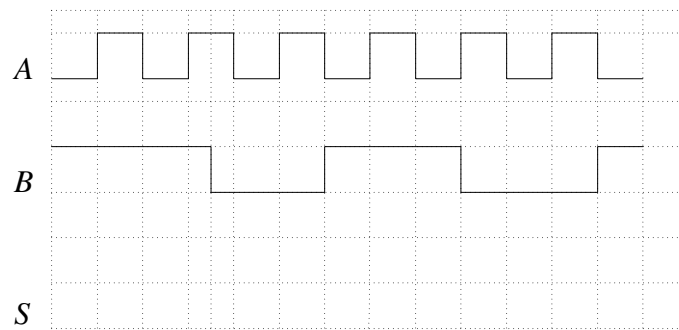


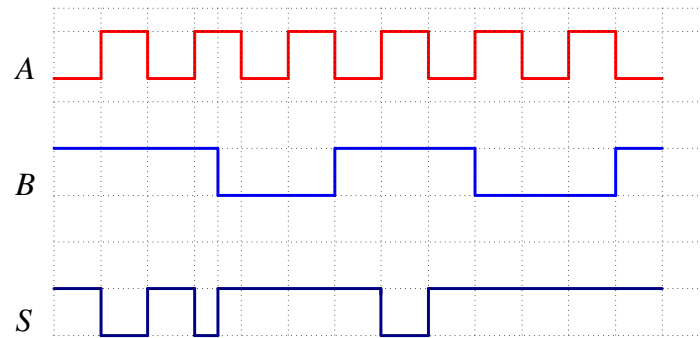
Fig. 3

Solution :

$$\begin{aligned}
 S &= \overline{A.B} + \overline{A}.B + A.\overline{B} \\
 &= \overline{A} + \overline{B} + \overline{A}.B + A.\overline{B} \\
 &= \overline{A}(1 + B) + \overline{B}(1 + A) \\
 &= \overline{A} + \overline{B} \\
 &= \overline{A.B}
 \end{aligned}$$

A	B	$S = \overline{A.B}$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

TABLE 1 – Table de vérité de la fonction NAND



5. Réaliser le circuit ayant la table de vérité suivante en n'utilisant que des portes NON-OU.

A	B	C	x
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

TABLE 2

Solution :

$$\begin{aligned}
S &= \overline{A}.\overline{B}.\overline{C} + \overline{A}.B.\overline{C} + \overline{A}.B.C + A.\overline{B}.\overline{C} + A.B.C \\
&= \overline{A}.\overline{C}(\overline{B} + B) + BC(\overline{A} + A) + A.\overline{B}.\overline{C} \\
&= \overline{A}.\overline{C} + BC + A.\overline{B}.\overline{C} \\
&= BC + \overline{C}(\overline{A} + A.\overline{B}) \\
&= BC + \overline{C}(\overline{A} + \overline{B}) \\
&= BC + \overline{A}.\overline{C} + \overline{B}.\overline{C}
\end{aligned}$$

Réalisation de la fonction S à l'aide des portes NOR :

On double complémente les monômes de l'équation logique, puis on applique le théorème de De Morgan.

$$\begin{aligned}
S &= \overline{\overline{BC}} + \overline{\overline{\overline{A}.\overline{C}}} + \overline{\overline{\overline{B}.\overline{C}}} \\
&= \overline{\overline{B} + \overline{C}} + \overline{\overline{A + C}} + \overline{\overline{B + C}}
\end{aligned}$$

