

Exercice 1 (4 points).

On considère un nombre signé codé en complément à 2 sur 8 bits

$$X = (a_7a_6a_5a_4a_3a_2a_1a_0)_{C_2}.$$

On note par $|X|$ la valeur absolue de X ,

1. (1 point) Définir $|X|$ en fonction de $a_7a_6a_5a_4a_3a_2a_1a_0$.
2. (2 points) Déterminer en binaire la valeur absolue des nombres suivants.

$$X_1 = 01101100_{C_2}, X_2 = 10110011_{C_2}, X_3 = 00000001_{C_2}, X_4 = 10000000_{C_2}.$$

3. (1 point) Effectuer; en complément à 2 l'addition suivante.

$$X_1 + X_2.$$

Le résultat est-il correct ?

Exercice 2 (5 points).

On considère un système de numération en base x , soit N un nombre décimal définie par

$$N = 2.x^3 + 3.x^2 + 5.x + 2.$$

1. (1 point) Donner l'écriture chiffrée de N dans la base x .
2. (2 points) Montrer que N est un multiple de 21_x
3. On suppose dans ce qui suit que $x = 8$.

1. (1 point) Convertir N en binaire.
2. (1 point) Convertir N en hexadécimal.

Exercice 3 (4 points).

Ecrire en norme IEEE 754 simple précision le nombre

$$-25,8125.$$

Exercice 4 (7 points).

Soit f une fonction logique représentée par la table de vérité

a	b	c	$f(a, b, c)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

1. Donner l'expression logique de f .
 1. (1 point) Sous la première forme canonique.
 2. (1 point) Sous la deuxième forme canonique.
3. (3 points) Simplifier les deux expressions.
4. (2 points) Tracer le logigramme de la fonction logique f ; en utilisant des portes NANDS à deux entrées.

Bon courage

Exercice 1 (4 points).

On considère un nombre signé codé en complément à 2 sur 8 bits

$$X = (a_7a_6a_5a_4a_3a_2a_1a_0)_{C_2}.$$

On note par $|X|$ la valeur absolue de X ,

- (1 point) Définir $|X|$ en fonction de $a_7a_6a_5a_4a_3a_2a_1a_0$.

Solution:

$$|X| = \begin{cases} (a_7a_6a_5a_4a_3a_2a_1a_0)_2; & \text{si } a_7 = 0 \text{ (0.5)} \\ (0\bar{d}_6\bar{d}_5\bar{d}_4\bar{d}_3\bar{d}_2\bar{d}_1\bar{d}_0) & \text{où } d_6d_5d_4d_3d_2d_1d_0 = a_6a_5a_4a_3a_2a_1a_0 - 1; & \text{si } a_7 = 1 \text{ (0.5)} \end{cases}$$

- (2 points) Déterminer en binaire la valeur absolue des nombres suivants.

$$X_1 = 01101100_{C_2}, X_2 = 10110011_{C_2}, X_3 = 00000001_{C_2}, X_4 = 10000000_{C_2}.$$

Solution: $|X_1| \underset{(0.5)}{=} 01101100_2 = 1101100_2$, $|X_2| \underset{(0.5)}{=} 01001101_2 = 1001101_2$,
 $|X_3| \underset{(0.5)}{=} 00000001_2 = 1$, $X_4 \underset{(0.5)}{=} 10000000_2$ car la plus petite valeur représentée en
 Complément à 2 sur 8 bits est -128 et $|-128| = 128 = 10000000_2$

- (1 point) Effectuer; en complément à 2 l'addition suivante.

$$X_1 + X_2.$$

Le résultat est-il correct ?

Solution:

$$\begin{array}{r} 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \\ + \\ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \\ \hline = 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \end{array} \text{ (0.75)}$$

Le résultat est correct. (0.25)

Exercice 2 (5 points).

On considère un système de numération en base x , soit N un nombre décimal définie par

$$N = 2.x^3 + 3.x^2 + 5.x + 2.$$

1. (1 point) Donner l'écriture chiffrée de N dans la base x .

Solution:

$$N = (2352)_x \cdot (\mathbf{01})$$

2. (2 points) Montrer que N est un multiple de 21_x

Solution: Montrer que N est multiple de 21_x revient à montrer que le polynôme $2x^3 + 3x^2 + 5x + 2$ est divisible par $2x + 1$. Après division euclidienne, on obtient

$$\frac{2x^3 + 3x^2 + 5x + 2}{2x + 1} = x^2 + x + 2 \quad (\mathbf{02})$$

donc N est un multiple de 21_x .

3. On suppose dans ce qui suit que $x = 8$.

1. (1 point) Convertir N en binaire.

Solution:

$$(2352)_8 = (010\ 011\ 101\ 010)_2 \cdot (\mathbf{01})$$

2. (1 point) Convertir N en hexadécimal.

Solution:

$$(010011101010)_2 = (\underbrace{0100}_{14}\ \underbrace{1110}_{10}\ \underbrace{1010}_{10})_2 = (4EA)_{16} \cdot (\mathbf{01})$$

Exercice 3 (4 points).

Écrire en norme IEEE754 simple précision le nombre

$$-25,8125$$

Solution: $-25,8125 \underset{(0.5)}{=} -11001,1101_2 \underset{(0.5)}{=} -1.10011101 \cdot 2^4$. Ici le signe $\sigma = 1(\mathbf{0.5})$, la mantisse $M = 10011101(\mathbf{0.5})$, l'exposant $E = 4(\mathbf{0.25})$ et l'exposant biaisé $E_b \underset{(0.25)}{=} 4 + 127 = 131 \underset{(0.5)}{=} 10000011_2$ donc $-25.8125 \underset{(0.5)}{=} \underset{(01)}{1} \underbrace{10000011}_{\text{Exposant biaisé}} \underbrace{100111010000000000000000}_{\text{Mantisse}}$

Ainsi

$$-25.8125 = 1100\ 0001\ 1100\ 1110\ 1000\ 0000\ 0000\ 0000 = C1CE8000_{IEEE754\text{Hexadécimal}}$$

Exercice 4 (7 points).

Soit f une fonction logique représentée par la table de vérité

a	b	c	$f(a, b, c)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

1. Donner l'expression logique de f .

1. (1 point) Sous la première forme canonique.

Solution:

$$f(a, b, c) = \bar{a}.\bar{b}.c + \bar{a}.b.\bar{c} + a.\bar{b}.\bar{c} + a.\bar{b}.c + a.b.\bar{c}. \quad (01)$$

2. (1 point) Sous la deuxième forme canonique.

Solution:

$$f(a, b, c) = (a + b + c).(a + \bar{b} + \bar{c}).(\bar{a} + \bar{b} + \bar{c}). \quad (01)$$

3. (3 points) Simplifier les deux expressions.

Solution:

—

$$\begin{aligned} f(a, b, c) &= \bar{a}.\bar{b}.c + \bar{a}.b.\bar{c} + a.\bar{b}.\bar{c} + a.\bar{b}.c + a.b.\bar{c} \\ &= \bar{a}.\bar{b}.c + a.\bar{b}.\bar{c} + a.\bar{b}.c + a.b.\bar{c} \\ &= \bar{a}.\bar{b}.c + a.\bar{b} + b.\bar{c} \\ &= (a + \bar{a}.c) + b.\bar{c} \\ &= (a + c).\bar{b} + b.\bar{c} \\ &= a.\bar{b} + \bar{b}.c + b.\bar{c} \\ &= a.\bar{b} + (b \oplus c) \end{aligned}$$

(1.5)

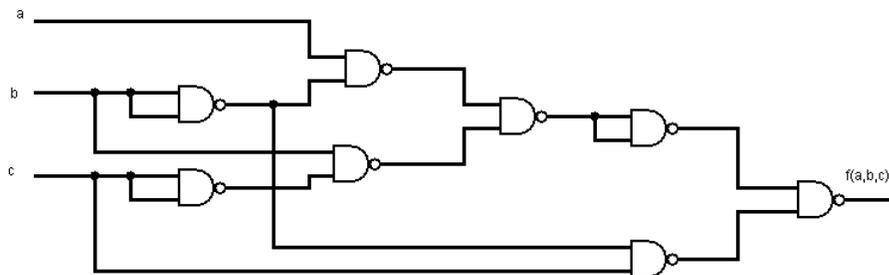
$$\begin{aligned}
 f(a, b, c) &= (a + b + c) \cdot (a + \bar{b} + \bar{c}) \cdot (\bar{a} + \bar{b} + \bar{c}) \\
 &= (a \cdot a + a \cdot \bar{b} + a \cdot \bar{c} + b \cdot a + b \cdot \bar{b} + b \cdot \bar{c} + c \cdot a + c \cdot \bar{b} + c \cdot \bar{c}) \cdot (\bar{a} + \bar{b} + \bar{c}) \\
 &= (a + a \cdot b + a \cdot c + a \cdot \bar{b} + a \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} + \bar{b} \cdot c) \cdot (\bar{a} + \bar{b} + \bar{c}) \\
 &= (a \cdot \bar{a} + a \cdot b \cdot \bar{a} + a \cdot c \cdot \bar{a} + a \cdot \bar{b} \cdot \bar{a} + a \cdot \bar{c} \cdot \bar{a} + b \cdot \bar{c} \cdot \bar{a} + \bar{b} \cdot c \cdot \bar{a} \\
 &\quad + a \cdot \bar{b} + a \cdot b \cdot \bar{b} + a \cdot c \cdot \bar{b} + a \cdot \bar{b} \cdot \bar{b} + a \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} + b \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} + \bar{b} \cdot c \cdot \bar{b} \\
 &\quad + a \cdot \bar{c} + a \cdot b \cdot \bar{c} + a \cdot c \cdot \bar{c} + a \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} + a \cdot \bar{c} \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} \cdot \bar{c} + \bar{b} \cdot c \cdot \bar{c}) \\
 &= a \cdot \bar{b} + a \cdot \bar{b} \cdot c + a \cdot \bar{c} + a \cdot b \cdot \bar{c} + a \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} + \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c + \bar{a} \cdot b \cdot \bar{c} \\
 &= a \cdot \bar{b}(1 + c + \bar{c}) + a \bar{c}(1 + b) + b \bar{c} + \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c \\
 &= a \cdot \bar{b} + a \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} + \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot c \\
 &= \bar{b} \cdot (a + \bar{a} \cdot c) + a \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} \\
 &= \bar{b} \cdot (a + c) + a \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} \\
 &= \bar{b} \cdot a + \bar{b} \cdot c + a \cdot \bar{c} + b \cdot \bar{c} \\
 &= \underbrace{b \cdot \bar{c} + \bar{c} \cdot a + \bar{b} \cdot a + \bar{b} \cdot c}_{\text{Redondance}} \\
 &= b \cdot \bar{c} + \bar{b} \cdot a + \bar{b} \cdot c \\
 &= \bar{b} \cdot a + (b \oplus c)
 \end{aligned}$$

(1.5)

4. (2 points) Tracer le logigramme de la fonction logique f ; en utilisant des portes NANDS à deux entrées.

Solution:

$$\begin{aligned}
 f(a, b, c) &= \overline{\overline{\overline{a \cdot \bar{b} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} \cdot c}}} \\
 &= \overline{\overline{\overline{a \cdot \bar{b} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} \cdot c}} \cdot \overline{\overline{\overline{a \cdot \bar{b} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} \cdot c}}} \\
 &= \overline{\overline{\overline{a \cdot \bar{b} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} \cdot c}} \cdot \overline{\overline{\overline{a \cdot \bar{b} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \bar{b} \cdot c}}} \cdot \overline{\overline{\overline{b \cdot b \cdot c}}}} \quad (01)
 \end{aligned}$$



(01)