

Conception des systèmes numériques (ELE140)

Devoir 2

Enseignant : François Blanchard

Groupe : 01

Remis par :

Ourania Voyatzis (VOYO78260401)
Jhermain Louis-Jean (LOUJ67360401)

Date : 1^{er} décembre 2025

Q.1 a)

Assignment des Bascules : "simplest"

| | |
|------|-----|
| INIT | 000 |
| X1 | 001 |
| X2 | 010 |
| X3 | 011 |
| X4 | 100 |
| OK | 101 |

Diagramme d'états

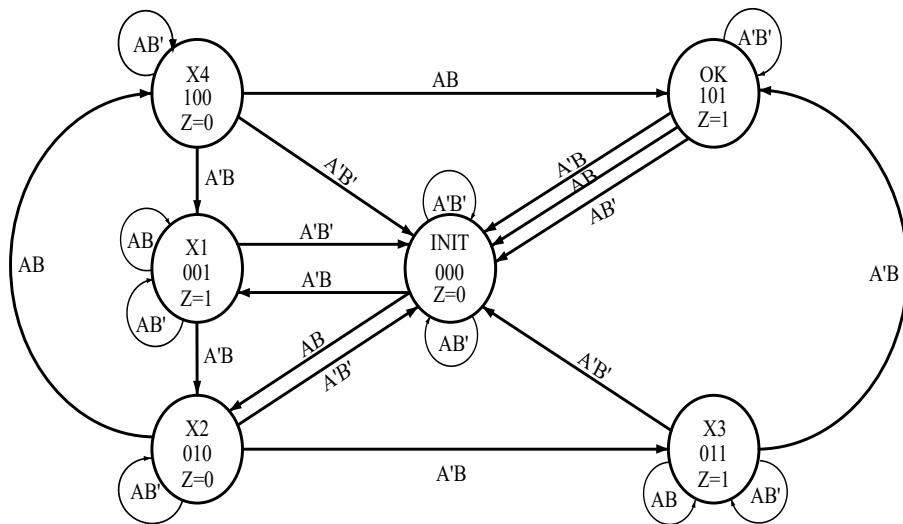


Table de transitions

| Q2, Q1, Q0 | AB | | | | Z |
|------------|-----------|-----|-----|-----|---|
| | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| 000 | 000 | 001 | 010 | 000 | 0 |
| 001 | 000 | 010 | 001 | 001 | 1 |
| 010 | 000 | 011 | 100 | 010 | 0 |
| 011 | 000 | 101 | 011 | 011 | 1 |
| 100 | 000 | 001 | 101 | 100 | 0 |
| 101 | 101 | 000 | 000 | 000 | 1 |
| | Q2*Q1*Q0* | | | | |

Tables de Karnaugh des Bascules (Combinatoire)

Q2*

| | | $\overline{Q_2}Q_1Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}Q_0 \ \overline{Q_2}Q_1Q_0 \ \overline{Q_2}Q_1\overline{Q_0} \ Q_2Q_1\overline{Q_0} \ Q_2Q_1Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}\overline{Q_0}$ | | | | | | | | |
|--|--|--|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | $\overline{A}\overline{B}$ | 0 | 0 | 0 | 0 | X | X | 1 | 0 |
| | | $\overline{A}B$ | 0 | 0 | 1 | 0 | X | X | 0 | 0 |
| | | $A\overline{B}$ | 0 | 0 | 0 | 1 | X | X | 0 | 1 |
| | | $A\overline{B}$ | 0 | 0 | 0 | 0 | X | X | 0 | 1 |

$$Q2^*(A, B, Q2, Q1, Q0) = A'B'Q2Q0 + A'BQ1Q0 + AQ2Q0' + ABQ1Q0'$$

Q1*

| | | $\overline{Q_2}Q_1Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}Q_0 \ \overline{Q_2}Q_1Q_0 \ \overline{Q_2}Q_1\overline{Q_0} \ Q_2Q_1\overline{Q_0} \ Q_2Q_1Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}\overline{Q_0}$ | | | | | | | | |
|--|--|--|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | $\overline{A}\overline{B}$ | 0 | 0 | 0 | 0 | X | X | 0 | 0 |
| | | $\overline{A}B$ | 0 | 1 | 0 | 1 | X | X | 0 | 0 |
| | | $A\overline{B}$ | 1 | 0 | 1 | 0 | X | X | 0 | 0 |
| | | $A\overline{B}$ | 0 | 0 | 1 | 1 | X | X | 0 | 0 |

$$Q1^*(A, B, Q2, Q1, Q0) = A'BQ2'Q1'Q0 + A'BQ1Q0' + AB'Q1 + ABQ2'Q1'Q0' + AQ1Q0$$

Q0*

| | | $\overline{Q_2}Q_1Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}Q_0 \ \overline{Q_2}Q_1Q_0 \ \overline{Q_2}Q_1\overline{Q_0} \ Q_2Q_1\overline{Q_0} \ Q_2Q_1Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}Q_0 \ Q_2\overline{Q_1}\overline{Q_0}$ | | | | | | | | |
|--|--|--|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | $\overline{A}\overline{B}$ | 0 | 0 | 0 | 0 | X | X | 1 | 0 |
| | | $\overline{A}B$ | 1 | 0 | 1 | 1 | X | X | 0 | 1 |
| | | $A\overline{B}$ | 0 | 1 | 1 | 0 | X | X | 0 | 1 |
| | | $A\overline{B}$ | 0 | 1 | 1 | 0 | X | X | 0 | 0 |

$$Q0^*(A, B, Q2, Q1, Q0) = A'B'Q2Q0 + A'BQ0' + AQ2'Q0 + BQ2Q0' + A'BQ1$$

Q1 b)**Table de transitions**

| | | | AB | | | | Z |
|-----|-----------|-----|-----|-----|----|----|---|
| Q2 | Q1 | Q0 | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| 111 | 111 | 110 | 010 | 111 | 0 | | |
| 011 | 111 | 010 | 011 | 011 | 1 | | |
| 010 | 111 | 001 | 000 | 010 | 0 | | |
| 001 | 111 | 100 | 001 | 001 | 1 | | |
| 000 | 111 | 011 | 100 | 000 | 0 | | |
| 100 | 100 | 111 | 111 | 111 | 1 | | |
| 110 | 111 | 111 | 111 | 111 | 0 | | |
| 101 | 111 | 111 | 111 | 111 | 0 | | |
| | Q2*Q1*Q0* | | | | | | |

Tables de Karnaugh des Bascules (Combinatoire) b)

Dans les états indéfinis (001,101), nous revenons à l'état initial (tout à 1) afin de minimiser les risques.

Q2*

| $\overline{Q_2 Q_1 Q_0} \quad Q_2 \overline{Q_1} Q_0 \quad \overline{Q_2} Q_1 Q_0 \quad \overline{Q_2} Q_1 \overline{Q_0} \quad Q_2 Q_1 \overline{Q_0} \quad Q_2 Q_1 Q_0 \quad Q_2 \overline{Q_1} Q_0 \quad Q_2 \overline{Q_1} \overline{Q_0}$ | | | | | | | |
|--|--|---|---|---|---|---|---|
| \overline{AB} | | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| $\overline{A}B$ | | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| $A\overline{B}$ | | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| $A\overline{B}$ | | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |

$$Q2^*(A, B, Q2, Q1, Q0) = A'B' + A'Q1'Q0 + A'Q2 + B'Q2 + ABQ1'Q0' + Q2Q1' + Q2Q0'$$

Q1*

| $\overline{Q_2 Q_1 Q_0} \quad Q_2 \overline{Q_1} Q_0 \quad \overline{Q_2} Q_1 Q_0 \quad \overline{Q_2} Q_1 \overline{Q_0} \quad Q_2 Q_1 \overline{Q_0} \quad Q_2 Q_1 Q_0 \quad Q_2 \overline{Q_1} Q_0 \quad Q_2 \overline{Q_1} \overline{Q_0}$ | | | | | | | |
|--|--|---|---|---|---|---|---|
| \overline{AB} | | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| $\overline{A}B$ | | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| $A\overline{B}$ | | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| $A\overline{B}$ | | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

$$Q1^*(A, B, Q2, Q1, Q0) = Q1Q0 + B'Q1 + AQ2 + A'Q2'Q1'Q0' + A'B'Q0 + BQ2$$

Q0*

| $\overline{A}\overline{B}$ | $\overline{Q}_2\overline{Q}_1\overline{Q}_0$ | $\overline{Q}_2\overline{Q}_1Q_0$ | $\overline{Q}_2Q_1\overline{Q}_0$ | $\overline{Q}_2Q_1\overline{Q}_0$ | $Q_2\overline{Q}_1\overline{Q}_0$ | $Q_2Q_1\overline{Q}_0$ | $Q_2\overline{Q}_1Q_0$ | $Q_2\overline{Q}_1Q_0$ |
|----------------------------|--|-----------------------------------|-----------------------------------|-----------------------------------|-----------------------------------|------------------------|------------------------|------------------------|
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| $\overline{A}B$ | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| AB | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| $A\overline{B}$ | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

FIGURE 1 – $Q0^*(A, B, Q2, Q1, Q0) = AQ2'Q0 + A'B'Q2' + Q2Q1'Q0 + B'Q2Q1 + A'BQ0' + AQ2Q0'$ **Q1 c)**

Dans ce cas, le premier circuit A possède le moins de portes logiques.

Q.2 a)**Étape 1**

J'ai décidé de renommer d'abord les variables pour rendre le code plus lisible.

```

library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;
entity MEFDev2 is
port(
CLK, A, RESET, ENABLE : in std_logic;
Z : out std_logic);
end MEFDev2;
architecture MEFDev2_arch of MEFDev2 is
signal Q, QF: std_logic_vector(2 downto 0);
signal Q0, Q2, Q1 : std_logic;
begin
Q0 <= '1' when Q(2 downto 1) = "01" and A = '1' else
'1' when A = '0' and Q(2 downto 1) = "00" else
'1' when Q(2 downto 1) = "10" and A = '1' else
'1' when Q(2 downto 1) = "11" and A = '0' else
'0';
Z <= Q(1) and not(Q(2)) and Q(0);
process(CLK,RESET)
begin
if RESET = '1' then
tic <= "000";
elsif rising_edge(CLK) then
if ENABLE = '1' then
Q <= QF;
end if;
end if;
end process;
Q1 <= (not(A) and Q(0) and not(Q(2))) or (Q(1)
and not(Q(0))) or (Q(2) and not(Q(0)) and A);
QF <= Q2 & Q1 & Q0;
Q2 <= '0' when Q = "110" and A = '1' else
'0' when Q(2 downto 1) = "00" and A = '0' else
'0' when Q(1 downto 0) = "00" and A = '0' else
'0' when Q(2) = '0' and Q(0) = '1' else
'1';
end MEFDev2_arch;
```

Étape 2 : Q2Q1Q0 et Z

À partir des équations ci-dessus, nous pouvons déduire les tableaux et équations suivants :

$$Q2^* = Q2Q0 + Q2'Q0'A + Q1Q0'A' + Q1'Q0'A$$

$$\overline{Q_0A} \quad \overline{Q_0}A \quad Q_0A \quad Q_0\overline{A}$$

| $\overline{Q_2}\overline{Q_1}Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ | $Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ | Q_2Q_1 | $Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ |
|---|---------------------------|----------|---------------------------|
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |

$$Q1^* = Q2'Q0A' + Q1Q0' + Q2Q0'A$$

$$\overline{Q_0A} \quad \overline{Q_0}A \quad Q_0A \quad Q_0\overline{A}$$

| $\overline{Q_2}\overline{Q_1}Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ | $Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ | Q_2Q_1 | $Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ |
|---|---------------------------|----------|---------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |

$$Q0^* = Q2'Q1'A' + Q2'Q1A + Q2Q1A'$$

$$\overline{Q_0A} \quad \overline{Q_0}A \quad Q_0A \quad Q_0\overline{A}$$

| $\overline{Q_2}\overline{Q_1}Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ | $Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ | Q_2Q_1 | $Q_2Q_1\overline{Q_2}Q_1$ |
|---|---------------------------|----------|---------------------------|
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 |

$$Z = Q2'Q1Q0$$

$$\overline{Q_1}\overline{Q_0} \quad \overline{Q_1}Q_0 \quad Q_1Q_0 \quad Q_1\overline{Q_0}$$

| $\overline{Q_2}$ | Q_2 | $\overline{Q_2}$ | Q_2 |
|------------------|-------|------------------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |

Étape 3 : Table de transition

| $Q2^*Q1^*Q0^*$ | A | | |
|----------------|-----|-----|---|
| Q2Q1Q0 | 1 | 0 | Z |
| 000 | 001 | 100 | 0 |
| 001 | 011 | 000 | 0 |
| 010 | 110 | 111 | 0 |
| 011 | 010 | 001 | 1 |
| 100 | 000 | 010 | 0 |
| 101 | 100 | 100 | 0 |
| 110 | 111 | 110 | 0 |
| 111 | 101 | 100 | 0 |

Étape 4 : Diagramme d'état

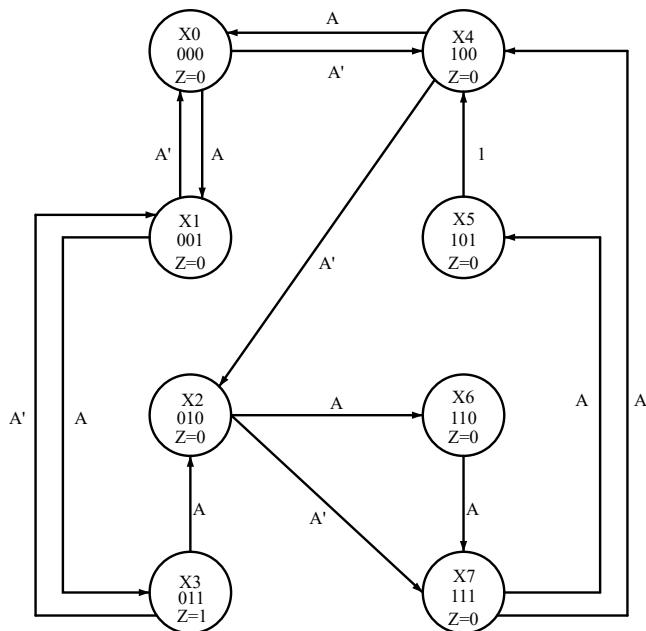


FIGURE 2

Q2 b)

C'est un circuit de Moore car il n'a pas de signaux de rétroaction.

Q2 c)

Le code est très difficile à lire en raison des noms étranges ainsi que du fait que la logique combinatoire est divisée entre 2 blocs de code séparés, et ils ont utilisé inutilement des signaux binaires pour chaque bascule individuelle. Il y a peut-être encore plus de raisons pour lesquelles ce code ne suit pas les bonnes pratiques que j'ai peut-être manquées.

Question 3

Trouver la table de transitions/sorties

1) équations d'excitations

$$D_2 = A\bar{Q}_0 + A\bar{Q}_1 + \bar{A}\bar{Q}_2 Q_0 + \bar{A}Q_2 Q_1 = Q_2^*$$

$$D_1 = \bar{A}Q_0 Q_0 + Q_0 \bar{A} \bar{Q}_0 + A\bar{Q}_0 = Q_1^*$$

$$D_0 = \bar{A}Q_0 \bar{Q}_0 + \bar{A}Q_2 \bar{Q}_0 + A\bar{Q}_2 Q_0 = Q_0^*$$

2) équation de sortie

$$F = A\bar{Q}_2 Q_1 Q_0$$

3) table de transitions/sorties

| Etat présent | | Entrée A |
|--------------|-------|----------|
| Q_2 | Q_1 | Q_0 |
| s_0 | 0 | 0 |
| s_1 | 0 | 1 |
| s_2 | 0 | 0 |
| s_3 | 0 | 1 |
| s_4 | 1 | 0 |
| s_5 | 1 | 0 |
| s_6 | 1 | 1 |
| s_7 | 1 | 1 |

États futurs: $\underline{Q_2^*}, \underline{Q_1^*}, \underline{Q_0^*}$ (sortie)

Trouver la table d'états/sorties

| Entrée A | | |
|--------------|----------|----------|
| Etat Présent | 0 | 1 |
| s_0 | $s_0(0)$ | $s_2(0)$ |
| s_1 | $s_0(1)$ | $s_4(0)$ |
| s_2 | $s_1(0)$ | $s_6(0)$ |
| s_3 | $s_0(0)$ | $s_0(1)$ |
| s_4 | $s_0(0)$ | $s_2(0)$ |
| s_5 | $s_1(0)$ | $s_4(0)$ |
| s_6 | $s_5(0)$ | $s_7(0)$ |
| s_7 | $s_6(0)$ | $s_1(0)$ |

États finis (sortie)

Moore ou Mealy?

Nous analysons une machine de Mealy étant donné qu'il y a une entrée qui est directement connectée à la sortie.

Question 4

Trouver la table de transitions/sorties

1) équations d'excitations

$$y_2^* = y_2 s_0 + y_2 \bar{s}_1 \bar{s}_2 s_3 \bar{s}_4 \bar{s}_5 \bar{s}_6 + y_2 \bar{s}_2 \bar{s}_3 s_4 s_5 \bar{s}_6 + y_2 \bar{s}_2 \bar{s}_3 \bar{s}_4 s_5 s_6$$

$$y_1^* = \bar{s}_2 s_0 + y_0 s_0 + y_2 s_1 + y_2 \bar{s}_1 \bar{s}_2$$

$$y_0^* = \bar{y}_2 \bar{s}_1 \bar{s}_2 + \bar{s}_1 \bar{s}_2 \bar{s}_3 \bar{s}_4 \bar{s}_5 \bar{s}_6 + \bar{y}_2 s_0 + y_0 \bar{s}_1 \bar{s}_2$$

2) équation de sortie

$$F = y_0$$

3) table de transitions/sorties

| y_2 y_1 y_0 | S | AB | | | |
|-------------------|-------|----------|----------|----------|----------|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 000 | s_0 | 0 0 0, 0 | 0 0 1, 0 | 0 1 1, 0 | 0 1 0, 0 |
| 001 | s_1 | 1 0 1, 1 | 0 0 1, 1 | 0 1 1, 1 | 0 1 1, 1 |
| 010 | s_2 | 1 1 0, 0 | 0 0 0, 0 | 0 1 0, 0 | 0 1 0, 0 |
| 011 | s_3 | 0 1 1, 1 | 1 1 1, 1 | 0 1 1, 1 | 0 1 1, 1 |
| 100 | s_4 | 0 0 0, 0 | 1 0 0, 0 | 1 0 1, 0 | 0 0 0, 0 |
| 101 | s_5 | 1 0 1, 1 | 0 0 1, 1 | 1 1 1, 1 | 1 1 1, 1 |
| 110 | s_6 | 1 1 0, 0 | 0 0 0, 0 | 0 1 0, 0 | 0 1 0, 0 |
| 111 | s_7 | 0 1 1, 1 | 1 1 1, 1 | 0 0 1, 1 | 0 1 0, 1 |

$$y_2^* \quad y_1^* \quad y_0^* \quad F$$

Trouver la table d'états/sorties (avec états stables encerclés)

| S | AB | | | |
|-------|-----------|-----------|-----------|-----------|
| | 00 | 01 | 11 | 10 |
| s_0 | $s_{0,0}$ | $s_{1,0}$ | $s_{3,0}$ | $s_{2,0}$ |
| s_1 | $s_{1,1}$ | $s_{1,1}$ | $s_{3,1}$ | $s_{3,1}$ |
| s_2 | $s_{6,0}$ | $s_{0,0}$ | $s_{2,0}$ | $s_{2,0}$ |
| s_3 | $s_{3,1}$ | $s_{7,1}$ | $s_{3,1}$ | $s_{3,1}$ |
| s_4 | $s_{0,0}$ | $s_{4,0}$ | $s_{5,0}$ | $s_{0,0}$ |
| s_5 | $s_{5,1}$ | $s_{1,1}$ | $s_{7,1}$ | $s_{1,1}$ |
| s_6 | $s_{6,0}$ | $s_{0,0}$ | $s_{2,0}$ | $s_{7,0}$ |
| s_7 | $s_{3,1}$ | $s_{7,1}$ | $s_{2,1}$ | $s_{1,1}$ |

Etats futurs \underline{F}

États stabilisés

Claude et Francine seront stabilisés à S3.

Qui gagne le cadeau?

Étant donné qu'à l'état S3 $F=1$, les deux gagnent.

Est-ce que ce système est bien conçu?

Non, étant donné qu'il y a des effets de courses lorsqu'on appuie sur plusieurs entrées.
Ceci est critique étant donné que F change de valeur.

Par exemple si l'on passe de 00 à 11, nous avons deux possibilités.
Soit on passe d'abord à 01 et puis à 11, soit on passe d'abord à 10 et puis à 11.

Dans la première option, on finit à l'état S3 tandis que dans la deuxième on finit à S2.