

# I.1 – SYSTEMES LOGIQUES

## TD n°2

**Objectif:**

### SYNTHESE D'UN DETECTEUR DE SEQUENCE SIMPLE

On veut réaliser un système logique ayant une entrée  $x$  et une sortie  $z$ .  
 $Z$  doit prendre la valeur 1 chaque fois qu'il y a eu en entrée la sous-séquence 010.

Cet énoncé peut comporter des ambiguïtés. Bien justifier les choix faits pour lever ces éventuelles ambiguïtés.

### I SOLUTION PAR GRAPHE D'ETATS

1. Proposer un graphe d'état répondant à la question.
2. (Révision) Dessiner la table de transition correspondante
3. (Révision) Réaliser à l'aide de bascules JK

### II SOLUTION PAR EQUATIONS DE RECURRENCE BOOLEENNES

1. Exprimer le même problème à l'aide d'un système d'équations de récurrences booléennes
2. Transformer ce système pour qu'il représente une machine de Mealy
3. Déterminer les initialisations pour que  $z(1)=z(2)=0$ .

### III REPRESENTATION D'UNE MACHINE SEQUENTIELLE PAR BDD

Soit une machine de Mealy complètement spécifiée, ayant  $n$  entrées binaires (ensemble  $X$ ),  $m$  sorties binaires (ensemble  $Z$ ),  $s$  variables d'états (ensemble  $Y$ ), la machine est définie par le 5-uplet :  $\langle X, Z, Y, \delta, \omega \rangle$  où  $\delta$  est la fonction état suivant et  $\omega$  la fonction de sortie.

On peut représenter cette machine par 2 fonctions booléennes :  
 $T$  (la relation de transition) et  $O$  (la relation de sortie) telles que :

$$T : B^n \times B^s \times B^s \rightarrow B \quad \text{avec} \quad T(x, p, q) = 1 \Leftrightarrow q = \delta(p, x)$$

$$O : B^n \times B^s \times B^m \rightarrow B \quad O(x, p, z) = 1 \Leftrightarrow z = \omega(p, x)$$

Construire les fonctions  $T$  et  $O$  pour la machine trouvée en 1 ( $n=1, m=1, s=3$ ). En déduire les BDD associés.

### IV VARIANTE

On rajoute à la spécification suivante que dès qu'on observe la sous-séquence 1.0.0 la machine va dans un état puits et sa sortie est toujours 0.

Refaire la synthèse par machines d'états et par équations de récurrence.