

#### Université Internationale de Casablanca

### Cours exposé

### ELECTRONIQUE NUMERIQUE

email: nasser\_baghdad @ yahoo.fr

### ELECTRONIQUE NUMERIQUE

#### **Sommaire**

Chapitre I: Technologies des circuits logiques: TTL et CMOS

Chapitre II : Les bases de numération

Chapitre III: Les portes logiques

**Chapitre IV: Les fonctions binaires** 

Chapitre V : Les circuits combinatoires

### **ELECTRONIQUE NUMERIQUE**

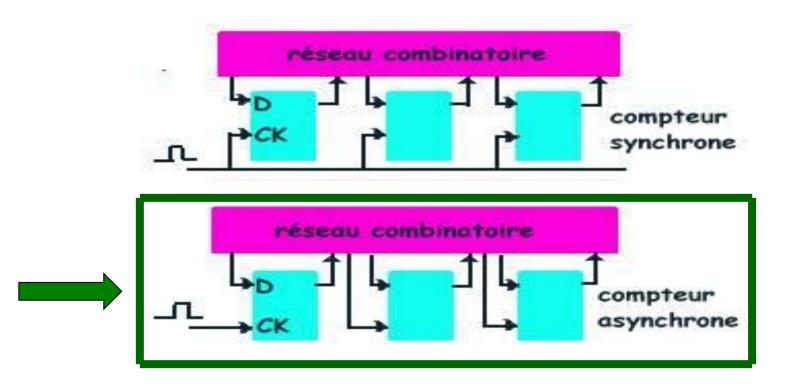
Chapitre. VI

Les circuits séquentiels

- I. Les bascules
- II. Les circuits de comptage : compteurs/décompteurs
- **III.** Les registres
- IV. Les mémoires

## III. Les circuits de comptage : Compteurs/Décompteurs

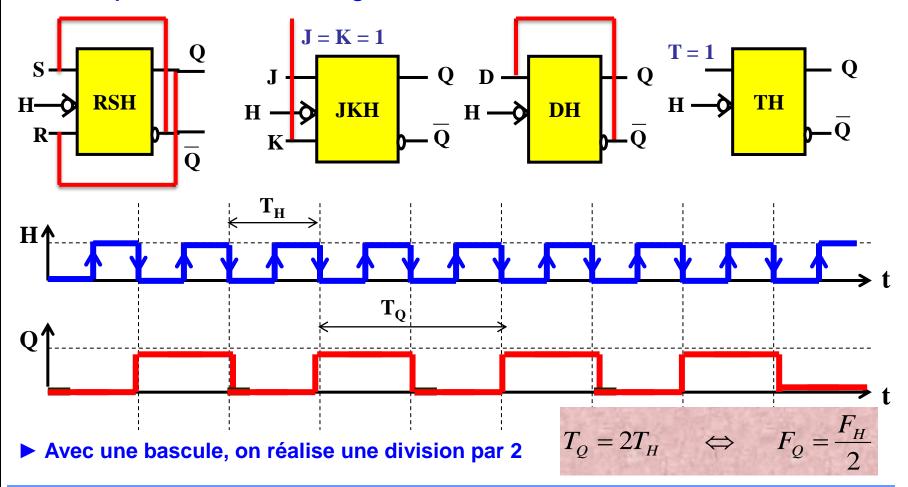
# A. Les compteurs / décompteurs synchrones



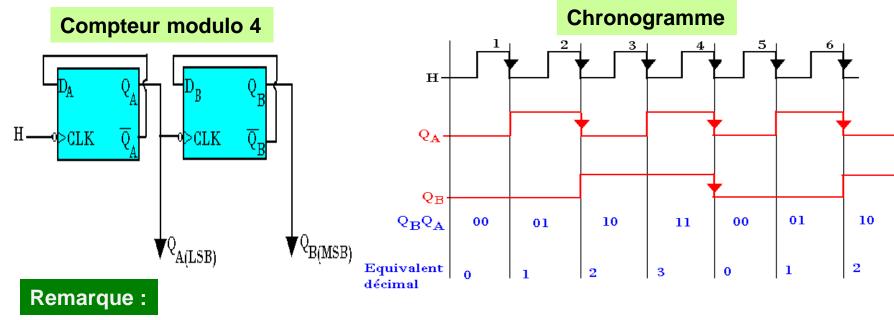
- 1°) Les diviseurs de fréquence
- 2°) Les compteurs asynchrones (ou compteurs séries)
- 3°) Les décompteurs asynchrones (ou décompteurs séries)
- 4°) Les compteurs asynchrones réversibles (ou compteursdécompteurs asynchrones)
- 5°) Inconvénients des compteurs / décompteurs asynchrones

#### 1°) Les diviseurs de fréquence

► Élément de base du compteur asynchrone ou Q oscille (commute ou bascule) entre 0 et 1 à chaque front actif de l'horloge



► Avec 2 bascules, on réalise une division par 4.



$$f_{QA} = \frac{1}{2} f_H$$

$$f_{QB} = \frac{1}{2} f_{QA} = \frac{1}{4} f_{H}$$

► La fréquence de sortie de la dernière bascule Q<sub>B</sub> est égale à la fréquence de l'horloge divisée par le modulo du compteur

$$f_{Qn} = f_H / N$$

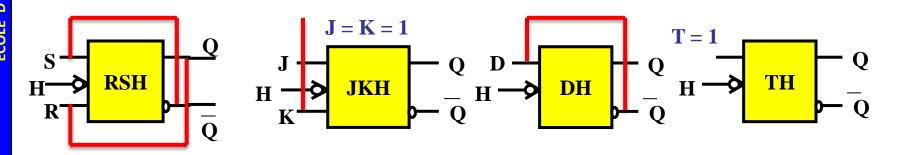
N: Modulo

Q<sub>N</sub>: Sortie de la dernière bascule

f<sub>H</sub>: Fréquence de l'horloge.

#### 2°) Les compteurs asynchrones (ou compteurs séries)

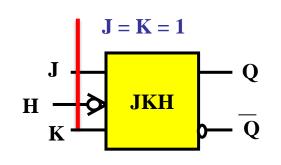
- ► La conception des compteurs asynchrones repose sur les principes suivants :
  - Les bascules doivent être montées en trigger ou en bistable (basculement à chaque front du signal d'horloge).
  - Les bascules considérées ci-dessous doivent réagir au front descendant.
  - L'horloge de comptage est appliquée à la première bascule.
  - La sortie de chaque bascule est reliée à l'entrée d'horloge de la bascule suivante.
  - Les sorties des bascules constituent directement les sorties du compteur.
  - La sortie de la première bascule représente le LSB et celle de la dernière bascule représente le MSB.

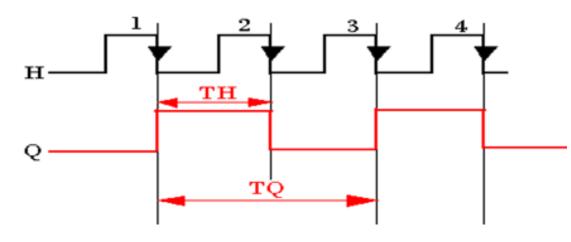


#### **■** Bascules trigger

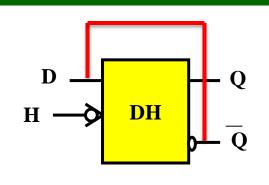
Une bascule trigger ou bistable est une bascule dont la sortie commute à chaque front du signal d'horloge.

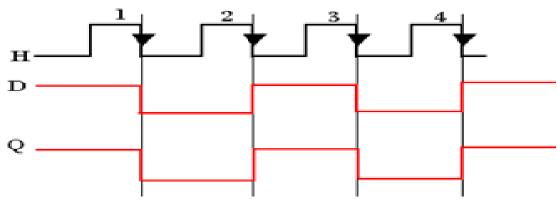
#### 1°) bascule JK montée en trigger





#### 2°) bascule D montée en trigger

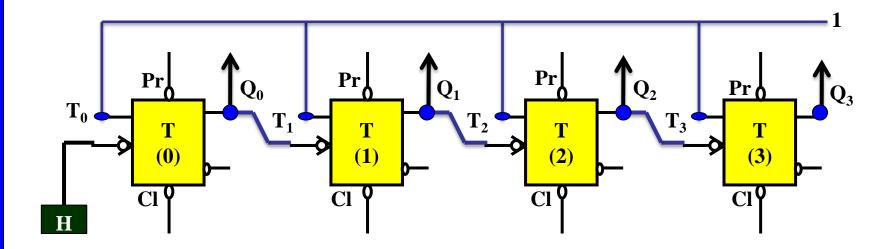




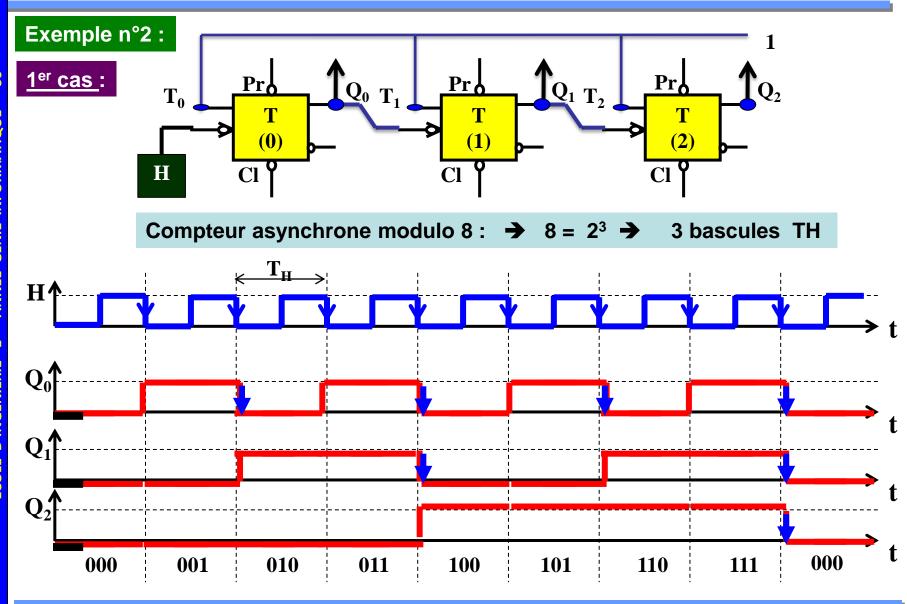
■ Les compteurs asynchrones à cycle régulier

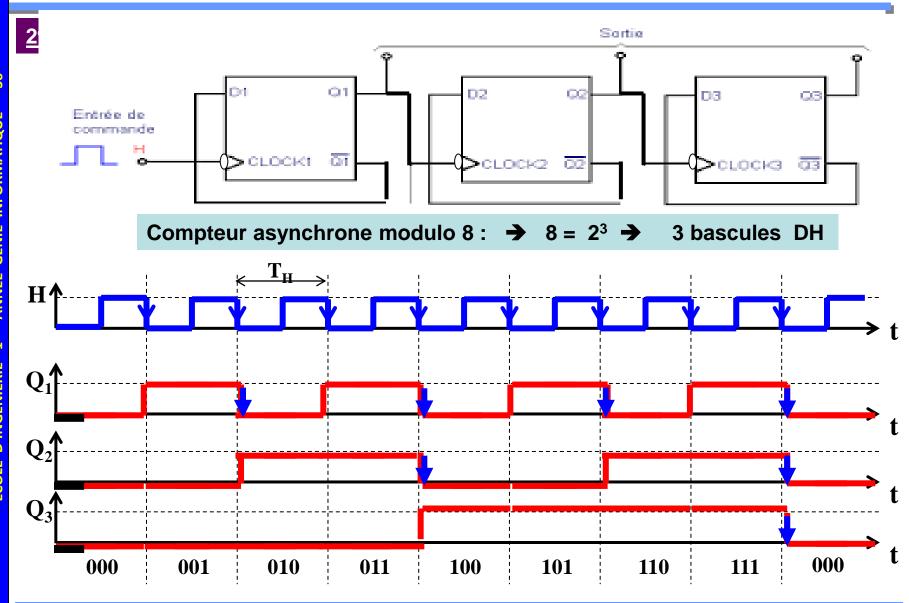
a°)  $N = 2^n$ : compteurs asynchrones à cycle de comptage complet.

#### Exemple n°1:



Compteur asynchrone modulo 16:  $\rightarrow$  16 =  $2^4$   $\rightarrow$  4 bascules TH

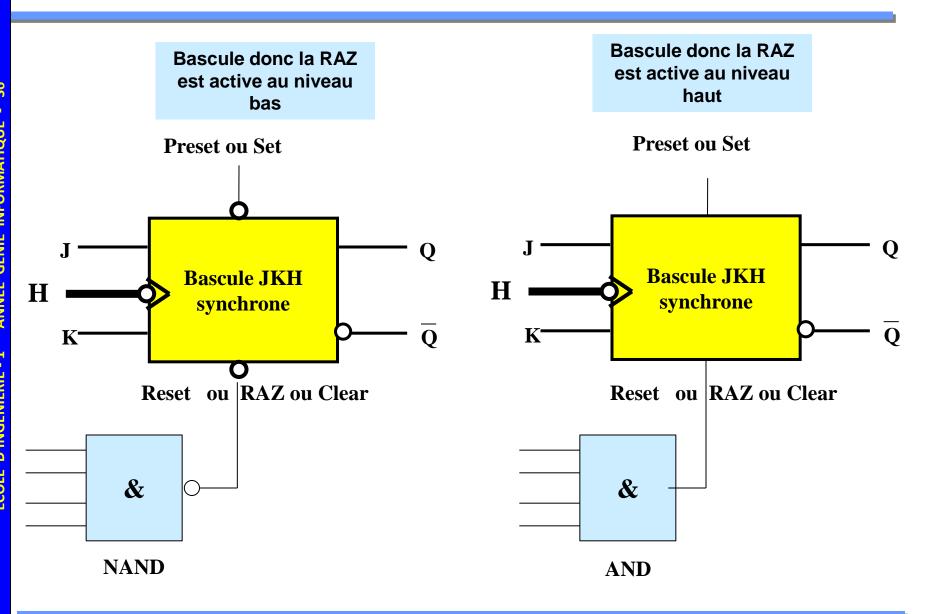




#### ■ Les compteurs asynchrones à <u>cycle régulier</u>

b°) N < 2<sup>n</sup>: compteurs asynchrones à cycle de comptage incomplet.

- ► Nous avons vu jusqu'ici les compteurs de modulo égal 2<sup>n</sup>.
- ▶ Il est possible de modifier ces compteurs pour obtenir des compteurs de modulo inférieur 2<sup>n</sup>.
- ► La principe consiste à connecter la sortie d'une porte "NON- ET" (pour les bascules dont la remise à zéro est active au niveau bas) aux entrées « Clear » ou « RAZ » de chaque bascule.
- ▶ lorsque la combinaison correspondant au modulo du compteur est atteinte, on relie les entrées de la porte "NON- ET" aux sorties des bascules ayant, le niveau logique "1".
- ► Lorsque la sortie de la porte "NON- ET" devient zéro les entrées RAZ sont activées, les sorties des bascules sont ramenées à zéro et le compteur se remet immédiatement à compter à partir de zéro.
- ► Pour les bascules donc la RAZ est active au niveau haut utilisez la porte "ET" au lieu de la porte "NON-ET"



► Ainsi, pour 2<sup>n-1</sup> < n < 2<sup>n</sup>, on réalise un compteur modulo 2<sup>n</sup> (avec n bascules), puis on raccourcit le cycle en jouant sur les entrées « Clear » des bascules.

#### **Exemple:**

▶ Pour un modulo 3 : 2¹ <</p>

 $2^1 < 3 < 2^2$ 

→ il faut 2 bascules

▶ Pour un modulo 7 :

 $2^2 < 7 < 2^3$ 

→ il faut 3 bascules

► Pour un modulo 10 :

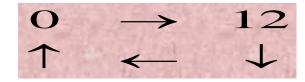
 $2^3 < 3 < 2^4$ 

→ il faut 4 bascules

Un certain nombre d'états ne seront jamais utilisés.

#### Exemple n°1:

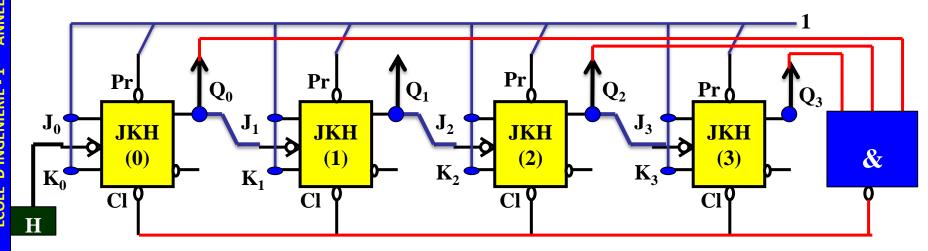
- ► Réalisation d'un compteur modulo 13 avec des bascules JK déclenchés sur front descendant de l'horloge.
- ► Le compteur modulo 13 compte de 0000 à 1100 (de 0 à 12).



- ► On a : 2³ < 13 < 2⁴, on réalise donc un compteur modulo 16, et on ramène le compteur à 0000 quand les sorties des bascules indiquent 1101.
- ► L'état  $Q_3$   $Q_2$   $Q_1$   $Q_0$  = 1 1 0 1 est un état temporaire. Il n'existe que pendant une durée très courte.
- C'est un état indésirable que l'on nomme parfois « glitch ».

#### 1er cas : réalisation avec des bascules JKH

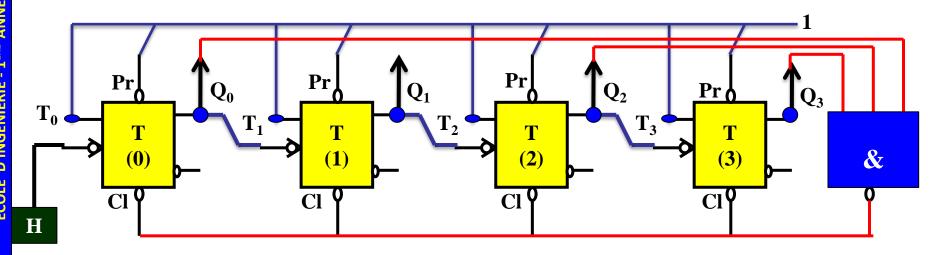
Combinaison	$Q_3$	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	forçage à zéro de toutes les JKH par	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$
13	1	1	0	1	Pr = 1 et CI = 0	0	0	0	0



Compteur asynchrone modulo 13:  $\Rightarrow$  2<sup>3</sup> < 13 < 2<sup>4</sup>  $\Rightarrow$  4 bascules JKH

#### 2ème cas : réalisation avec des bascules TH

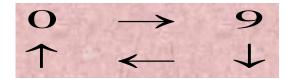
Combinaison	$Q_3$	Q <sub>2</sub>	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	forçage à zéro de toutes les TH par	$Q_3$	Q <sub>2</sub>	Q <sub>1</sub>	$Q_0$
13	1	1	0	1	Pr = 1 et CI = 0	0	0	0	0



Compteur asynchrone modulo 13:  $\Rightarrow$  2<sup>3</sup> < 13 < 2<sup>4</sup>  $\Rightarrow$  4 bascules TH

#### **Exemple n°2:**

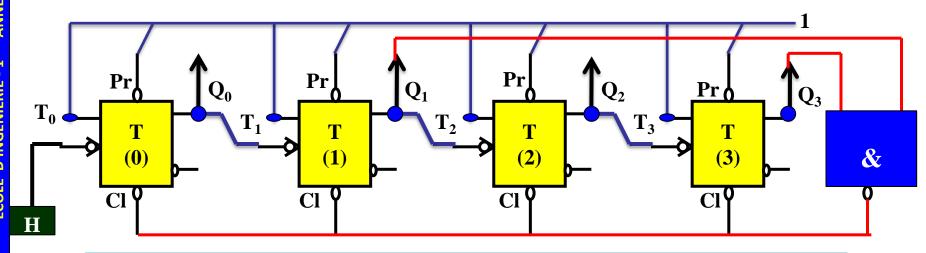
- ► Réalisation d'un compteur modulo 10 avec des bascules JK déclenchés sur front descendant de l'horloge.
- ► Le compteur modulo 10 compte de 0000 à 1001 (de 0 à 9).



- ► On a : 2³ < 13 < 2⁴, on réalise donc un compteur modulo 16, et on ramène le compteur à 0000 quand les sorties des bascules indiquent 1010.
- ► L'état  $Q_3$   $Q_2$   $Q_1$   $Q_0$  = 1 0 1 0 est un état temporaire. Il n'existe que pendant une durée très courte.
- ► C'est un état indésirable que l'on nomme parfois 'glitch'.

#### 1er cas : réalisation avec des bascules TH

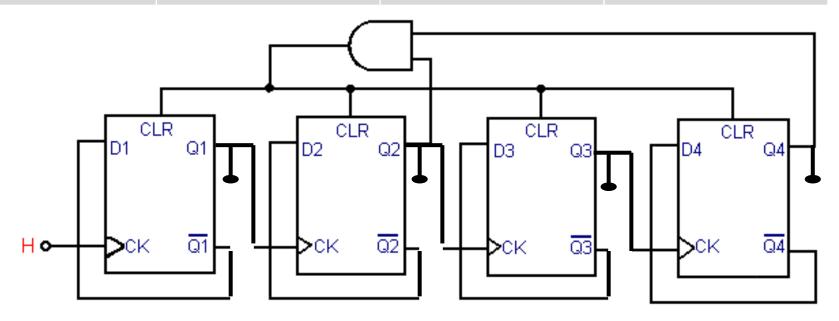
Combinaison	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	forçage à zéro de toutes les TH par	$Q_3$	Q <sub>2</sub>	Q <sub>1</sub>	$Q_0$
10	1	0	1	0	Pr = 1 et CI = 0	0	0	0	0



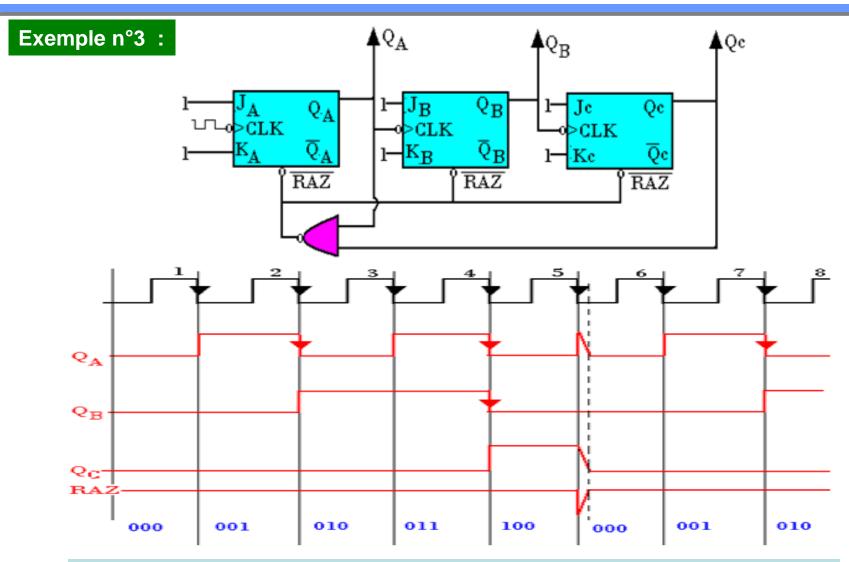
Compteur asynchrone modulo 10:  $\Rightarrow$  2<sup>3</sup> < 10 < 2<sup>4</sup>  $\Rightarrow$  4 bascules TH

#### 2ème cas : réalisation avec des bascules DH

Combinaison	$Q_4$	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	forçage à zéro de toutes les DH par	$Q_3$	Q <sub>2</sub>	Q <sub>1</sub>	$Q_0$
10	1	0	1	0	Pr = 0 et Cl = 1	0	0	0	0



Compteur asynchrone modulo 10:  $\Rightarrow$  2<sup>3</sup> < 10 < 2<sup>4</sup>  $\Rightarrow$  4 bascules DH

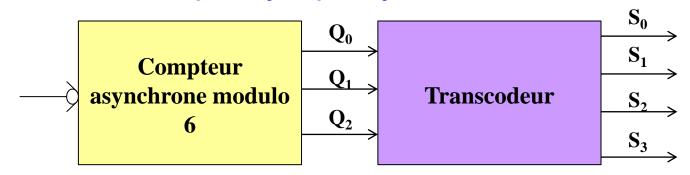


Compteur asynchrone modulo 5:  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 5 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules JKH

- Les compteurs asynchrones à <u>cycle non régulier</u> (ou dans un ordre quelconque).
- ► On réalise d'abord un compteur de même modulo, ensuite on transcode ses sorties pour obtenir le cycle demandé.

#### **Exemple:**

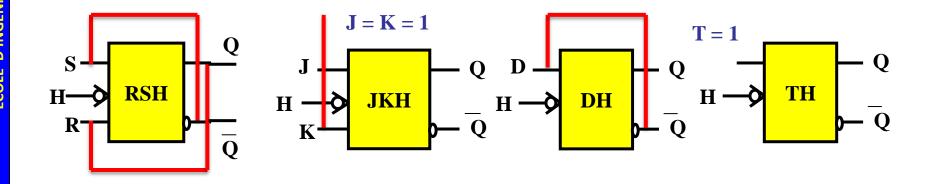
Réalisation d'un compteur ayant pour cycle : 2, 5, 6, 8, 10, 13.



N°	$\mathbf{Q}_2$	$Q_1$	Q <sub>0</sub> Transition	N°	$S_3$	$\mathbf{S_2}$	$\mathbf{S_1}$	$\mathbf{S_0}$
0	0	0	0	2	0	0	1	0
1	0	0	1	5	0	1	0	1
2	0	1	0	6	0	1	1	0
3	0	1	1	8	1	0	0	0
4	1	0	0	10	1	0	1	0
5	1	0	1	<b>13</b>	1	1	1	0

#### 3°) Les décompteurs asynchrones (ou décompteurs séries)

- ► Le câblage d'un décompteur asynchrone se fait de la manière suivante :
  - Les bascules ci-dessous doivent réagir au front descendant et doivent être montées en trigger.
  - Le signal d'horloge est appliqué à la première bascule.
  - La sortie complémentée de chaque bascule est appliquée à l'entrée d'horloge de la bascule suivante.
  - Les sorties des bascules constituent directement les sorties du décompteur.

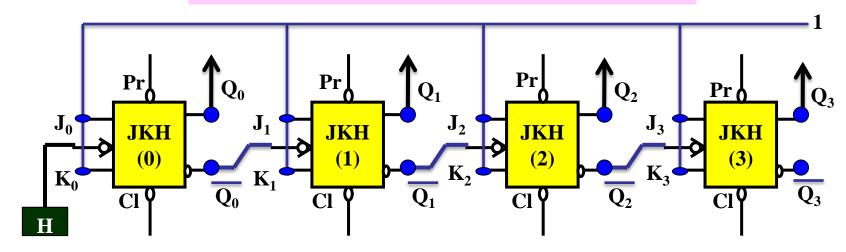


■ Les décompteurs asynchrones à cycle régulier

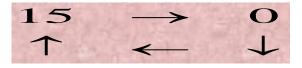
a°)  $N = 2^n$ : compteurs asynchrones à cycle de comptage complet.

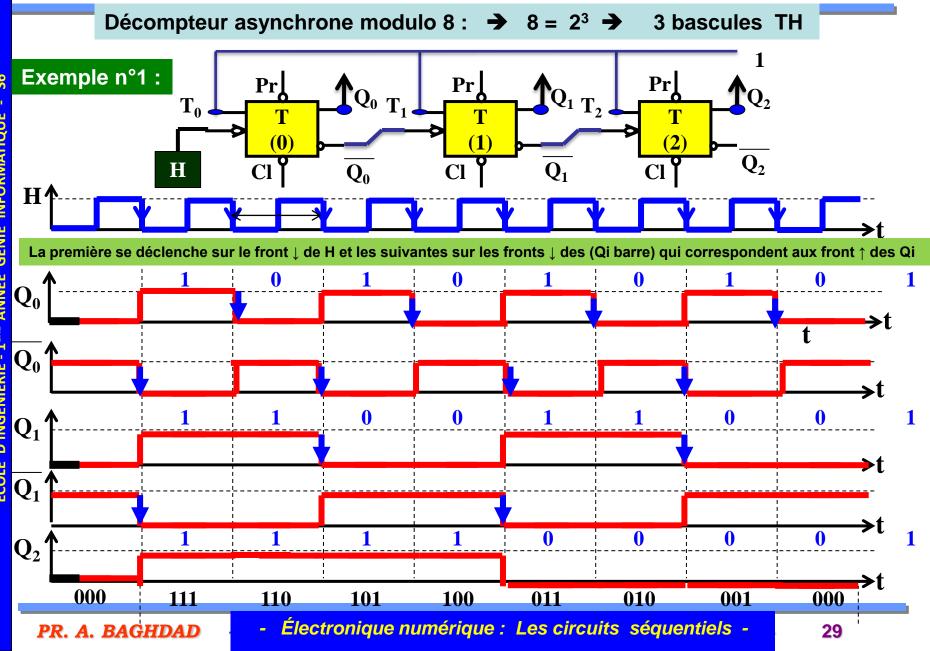
Cas n°1:

Les sorties du décompteur sont les Q<sub>i</sub>
Les horloges à partir de la deuxième sont les Q<sub>i</sub>



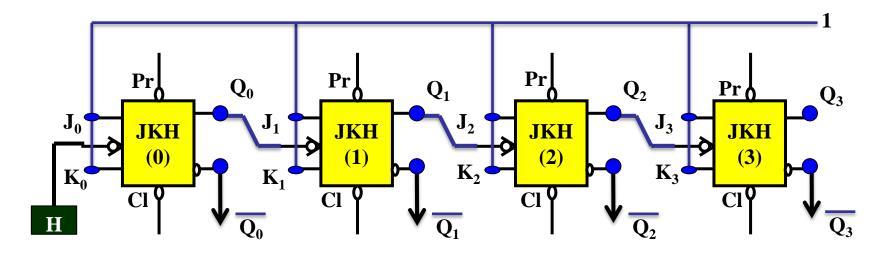
Décompteur asynchrone modulo 16 : → 16 = 2<sup>4</sup> → 4 bascules JKH



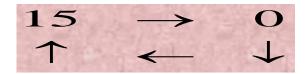


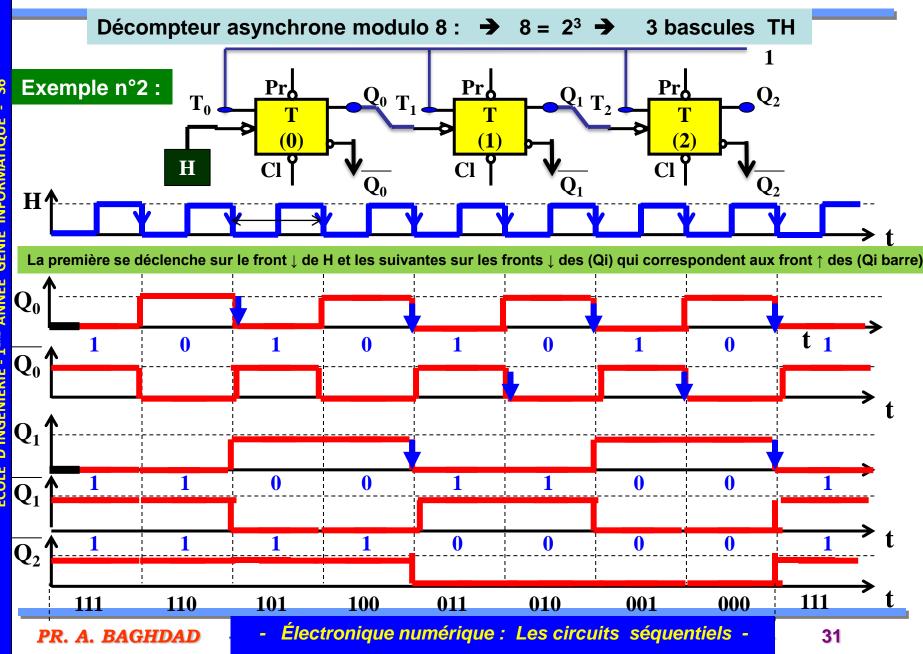
Cas n°2:

Les sorties du décompteur sont les Q<sub>i</sub> Les horloges à partir de la deuxième sont les Q<sub>i</sub>



Décompteur asynchrone modulo 16 : → 16 = 2<sup>4</sup> → 4 bascules JKH





#### Réalisation d'un décompteur asynchrone : Résumé

- ► Il suffit en pratique de faire un compteur binaire et de sortir non sur les Q mais sur les sorties complémentaires Q.
- ► En effet :

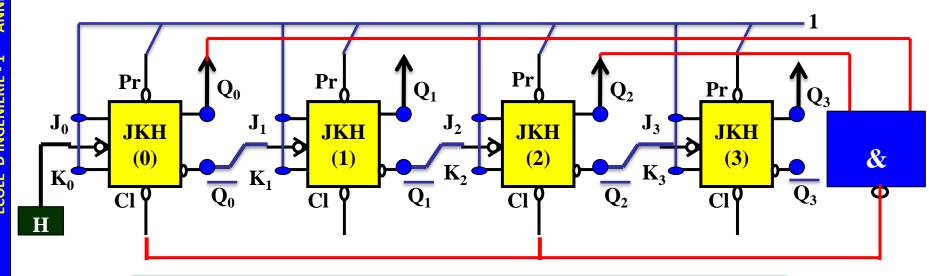
N	Q3	Q2	Q1	Q3	Q2	Q1	
0	0	0	0	1	1	1	7
1	0	0	1	1	1	0	6
2	0	1	0	1	0	1	5
3	0	1	1	1	0	0	4
4	1	0	0	0	1	1	3
5	1	0	1	0	1	0	2
6	1	1	0	0	0	1	1
7	1	1	1	0	0	0	0

■ Les décompteurs asynchrones à <u>cycle régulier</u>

b°) N < 2<sup>n</sup> : décompteurs asynchrones à cycle de comptage incomplet.

#### Exemple n°1:

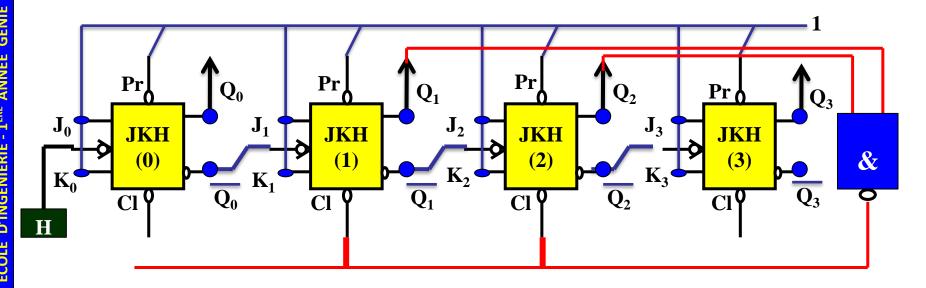
Combinaison	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	forçage à zéro de JKH (0) et JKH (2) par	Combinaison	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$
15	1	1	1	1	Pr = 1 et Cl = 0	10	1	0	1	0



Décompteur modulo 11 : 2³ < 11 < 2⁴ → 4 bascules JKH

#### Exemple n°2:

Combinaison	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	forçage à zéro de JKH (1) et JKH (2) par	Combinaison	$Q_3$	Q <sub>2</sub>	Q <sub>1</sub>	$Q_0$
15	1	1	1	1	Pr = 1 et CI = 0	9	1	0	0	1

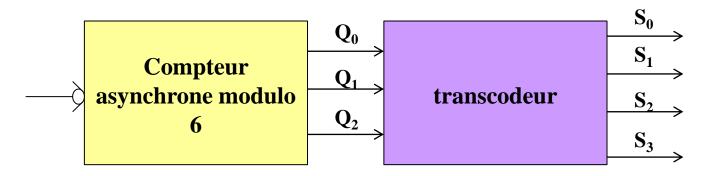


Décompteur modulo 10 : 2<sup>3</sup> < 10 < 2<sup>4</sup> → 4 bascules JKH

- Les décompteurs asynchrones à cycle régulier (ou dans un ordre quelconque)
- ► On réalise d'abord un compteur de même modulo, ensuite on transcode ses sorties pour obtenir le cycle demandé.

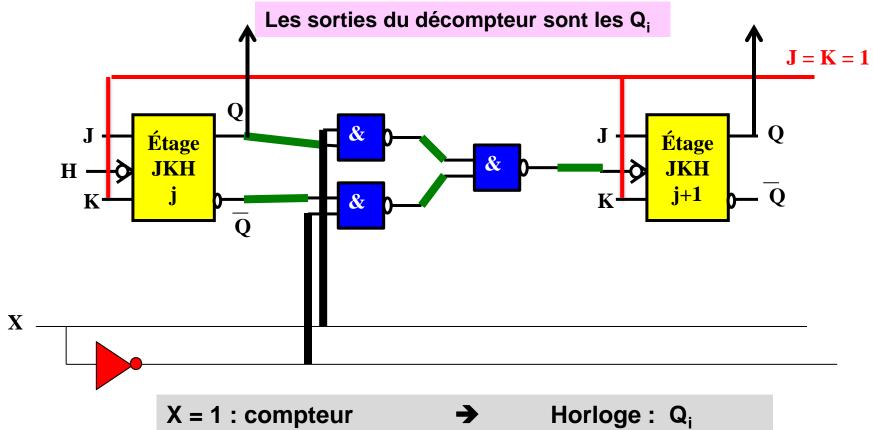
#### Exemple:

► Réalisation d'un décompteur ayant pour cycle : 13, 10, 8, 6, 5, 2.



N° 0	$egin{array}{c} \mathbf{Q_2} \\ 0 \end{array}$	$\mathbf{Q_1}$	$\mathbf{Q_0}$	Transition	N° 13	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub> 0
1	0	0	1		10	1	0	1	0
2	0	1	0	$\longrightarrow$	8	1	0	0	0
3	0	1	1	$\longrightarrow$	6	0	1	1	0
4	1	0	0	$\longrightarrow$	5	0	1	0	1
5	1	0	1	$\longrightarrow$	2	0	0	1	0

4°) Les compteurs asynchrones réversibles ou (compteurs - décompteurs asynchrones)

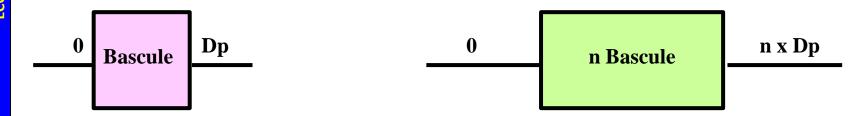


X = 0 : décompteur

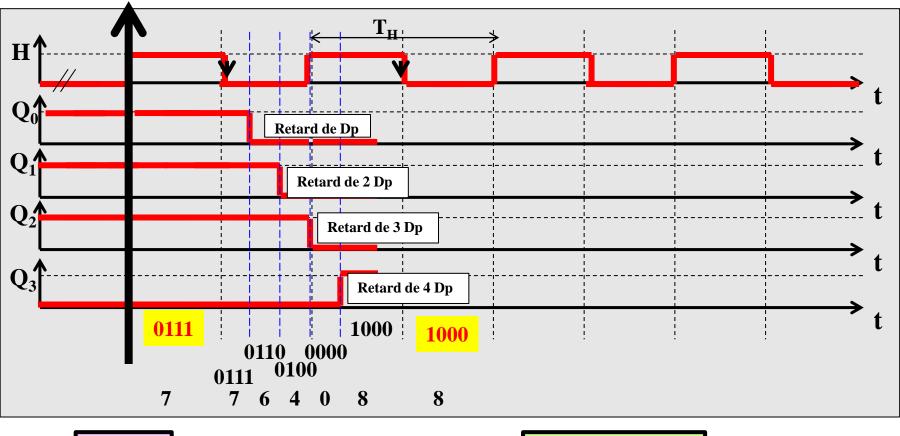
Horloge: Qi

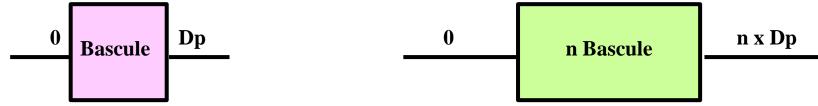
#### 5°) Inconvénients des compteurs / décompteurs asynchrones

- ► Comme chaque bascule a un temps de réponse, le signal d'horloge ne parvient pas simultanément sur toute les bascules.
- ► Ceci a pour conséquence de provoquer des états transitoires qui peuvent être indésirables.
- ► Supposons le même temps de réponse Dp pour toutes les bascules.
- ► Considérons la chronologie de passage d'un compteur asynchrone 4 bits de 0111 à 1000. Passage de 7<sub>10</sub> à 8<sub>10</sub>
- ▶ Nous constatons que le compteur passe par les états transitoires 6 4 et 0 qui sont faux.
- ► Ceci est un inconvénient rédhibitoire à chaque fois que le compteur est exploité par des organes rapides



### Exemple n°1 : transition $7_{10} \rightarrow 8_{10}$





- ► Chaque bascule introduit un retard Dp de l'ordre de 25 ns.
- ► Chaque bascule est déclenchée par la transition de la précédente, les retards s'additionnent : à la nième bascule, on a un retard de n × Dp.
- ► Ainsi, la fréquence maximum de fonctionnement F<sub>H</sub> d'un compteur modulo n dépend du nombre de bascules et donc du modulo du compteur :

$$F_{H} = \frac{1}{2 \cdot n \cdot D_{p}}$$

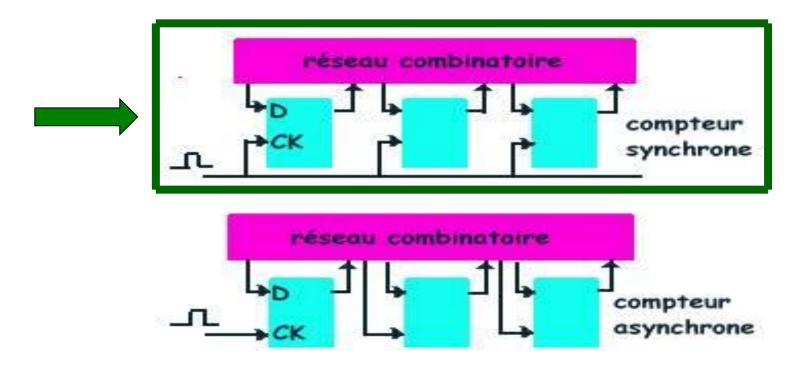
$$D_{p} : d\'{e}lai \ de \ propagation$$

L'accumulation des retards des bascules implique une utilisation du compteur (ou décompteur) limitée en fréquence.

plus 
$$n \uparrow \Rightarrow plus F_H \downarrow$$

► Les retards de commutation implique un problème d'interface avec des circuits rapides (temps de lecture inférieur au retard entre plusieurs bits).

# B. Les compteurs / décompteurs synchrones



- 1°) Table de transition des bascules
- 2°) Les compteurs synchrones (ou compteurs parallèles)
- 3°) Les décompteurs synchrones (ou décompteurs parallèles)
- 4°) Les compteurs synchrones réversibles (ou compteursdécompteurs synchrones)
- 5°) Les compteurs/décompteurs intégrés

### 1°) Table de transition des bascules

- ► Cette table indique quelles sont les entrées à imposer à une bascule pour obtenir une variation (ou transition) donnée de la sortie.
- ► Elle sera utile pour comprendre et réaliser certains compteurs, notamment les compteurs synchrones.

Transition désirée	Comma applique	r pour la	Commande à appliquer pour la JKH		Commande à appliquer pour la DH	Commande à appliquer pour la TH
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	S	R	J	K	D	Т
0 -> 0	0	X	0	X	0	0
0 -> 1	1	0	1	X	1	1
1 → 0	0	1	X	1	0	1
1 -> 1	Х	0	X	0	1	0

### Principe de construction : Bascules RS, JK, D et T.

S	R	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	$\overline{\mathbf{Q}_{t+1}}$	Etat de la sortie
0	0	0	0	1	Mémoire
0	0	1	1	0	Mémoire
0	1	0	0	1	Mise à 0
0	1	1	0	1	Mise à 0
1	0	0	1	0	Mise à 1
1	0	1	1	0	Mise à 1
1	1	<b>-0</b> _	X	X	interdit
1	1	1	X	X	Interdit

D = S = R J = K = R	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	$\overline{\mathbf{Q}_{t+1}}$	Etat de la sortie
0	0	0	1	Recopie 0
0	1	0	1	Recopie 0
1	0	1	0	Recopie 1
1	1	1	0	Recopie 1

J	К	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	$\overline{\mathbf{Q}_{t+1}}$	Etat de la sortie
0	0	0	0	1	Mémoire
0	0	1	1	0	Mémoire
0	1	0	0	1	Mise à 0
0	1	1	0	1	Mise à 0
1	0	0	1	0	Mise à 1
1	0	1	1	0	Mise à 1
1	1	0	1	0	Toggle
1	1	1	0	1	Toggle

J = K = T	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	$\overline{\mathbf{Q}_{t+1}}$	Etat de la sortie
0	0	0	1	Mémoire
0	1	1	0	Mémoire
1	0	1	0	Toggle
1	1	0	1	Toggle

### **Principe de construction : Bascules RS**

S	R	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	Q <sub>t+1</sub>	Etat de la sortie
0	0	0	0	1	Mémoire
0	0	1	1	0	Mémoire
0	1	0	0	1	Mise à 0
0	1	1	0	1	Mise à 0
1	0	0	1	0	Mise à 1
1	0	1	1	0	Mise à 1
1	1	<b>-0</b>	X	X	interdit
1	_1_	1	X	X	Interdit

Transition désirée			applique	ande à er pour la SH
Qt	$\rightarrow$	Q <sub>t+1</sub>	S	R
0	$\rightarrow$	0	0	X
0	$\rightarrow$	1	1	0
1	$\rightarrow$	0	0	1
1	$\rightarrow$	1	X	0

**Principe de construction : Bascules JK** 

Transition désirée			appliqu	ande à ler pour IKH
$Q_t$	$\rightarrow$	Q <sub>t+1</sub>	J	K
0	$\rightarrow$	0	0	X
0	$\rightarrow$	1	1	X
1	$\rightarrow$	0	X	1
1	$\rightarrow$	1	X	0

J	K	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	<b>Q</b> <sub>t+1</sub>	Etat de la sortie
0	0	0	0	1	Mémoire
0	0	1	1	0	Mémoire
0	1	0	0	1	Mise à 0
0	1	1	0	1	Mise à 0
1	0	0	1	0	Mise à 1
1	0	1	1	0	Mise à 1
1	1	0	1	0	Toggle
1	1	1	0	1	Toggle

Principe de construction : Bascules D

Transition désirée			Commande à appliquer pour la DH
$Q_t$	$\rightarrow$	Q <sub>t+1</sub>	D
0	$\rightarrow$	0	0
0	$\rightarrow$	1	1
1	$\rightarrow$	0	0
1	$\rightarrow$	1	1

D = S = R J = K = R	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	$\overline{\mathbf{Q}_{t+1}}$	Etat de la sortie
0	0	0	1	Recopie 0
0	1	0	1	Recopie 0
1	0	1	0	Recopie 1
1	1	1	0	Recopie 1

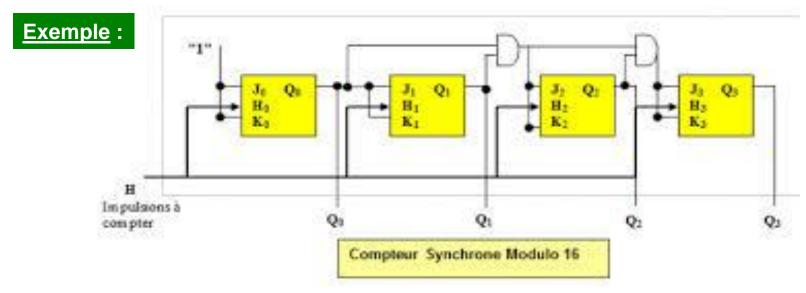
Principe de construction : Bascules RS, JK, D et T.

J = K = T	Q <sub>t</sub>	Q <sub>t+1</sub>	<b>Q</b> <sub>t+1</sub>	Etat de la sortie
0	0	0	1	Mémoire
0	1	1	0	Mémoire
1	0	1	0	Toggle
1	1	0	1	Toggle

Transition désirée	Commande à appliquer pour la TH
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	Т
0 -> 0	0
0 -> 1	1
1 → 0	1
1 → 1	0

### 2°) Les compteurs synchrones (ou compteurs parallèles)

- ► Pour résoudre le problème de retard de propagation des compteurs asynchrones, on utilise les compteurs synchrones.
- ► Dans les compteurs synchrones toutes les bascules sont déclenchées par l'horloge au même moment.
- ► Avant chaque impulsion d'horloge les entrées J et K des bascules JK (ou l'entrée D de la bascule D) doivent se trouver dans le niveau approprié pour assurer le passage de chaque bascule dans le bon état.



■ Les compteurs synchrones à cycle régulier

a°)  $N = 2^n$ : compteurs synchrones à cycle de comptage complet.

Exemple n°1:

Compteur synchrone modulo 4:  $\rightarrow$  4 =  $2^2$   $\rightarrow$  2 bascules JKH

### Table de vérité inversée de la bascule JK

Q <sub>n</sub>	<b>Q</b> <sub>n+1</sub>	J	K
0	0	0	0
U	U	0	1
0	1	1	0
U	1	1	1
4	0	0	1
l	0	1	1
4	4	0	0
	l	1	0

### Table de transition d'une bascule JK

$Q_n$	Q <sub>n+1</sub>	J	K
0	0	0	X
0	1	1	Χ
1	0	X	1
1	1	Χ	0

▶ Pour réaliser ce compteur il faut 2 bascules JK.

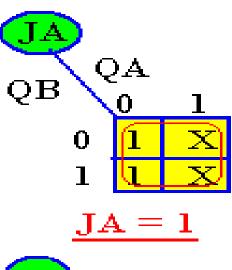
Transition désirée	Comma applique la Jl	er pour
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	J	K
$0 \rightarrow 0$	0	X
0 → 1	1	X
1 → 0	X	1
1 → 1	X	0

### Table de transition du compteur modulo 4

États	$Q_{B}$	Q <sub>A</sub>	J <sub>B</sub>	K <sub>B</sub>	J <sub>A</sub>	K <sub>A</sub>
0	10	10	0	X	1	X
1	10	1/1	_1	X	X	1
2	1	0	X	0	_ 1	X
3	√1 <del>←</del>	√1∠	X	1	_ <b>X</b>	1
0	↓0 <b>←</b>	10				

- ▶ On remplit les états de JK d'une ligne en considérant la sortie de cette ligne comme  $Q_n$  et les sorties de la ligne suivante comme  $Q_{n+1}$
- Pour un compteur modulo 4 pour quitter de 1 à 2 les entrées des bascules J<sub>A</sub> K<sub>A</sub> et J<sub>B</sub> K<sub>B</sub> doivent se trouver au bon niveau logique pour que la sortie de la bascule A passe de 1 à 0 et la sortie de la bascule B passe de 0 à 1.

### Simplification par tableau de Karnaugh



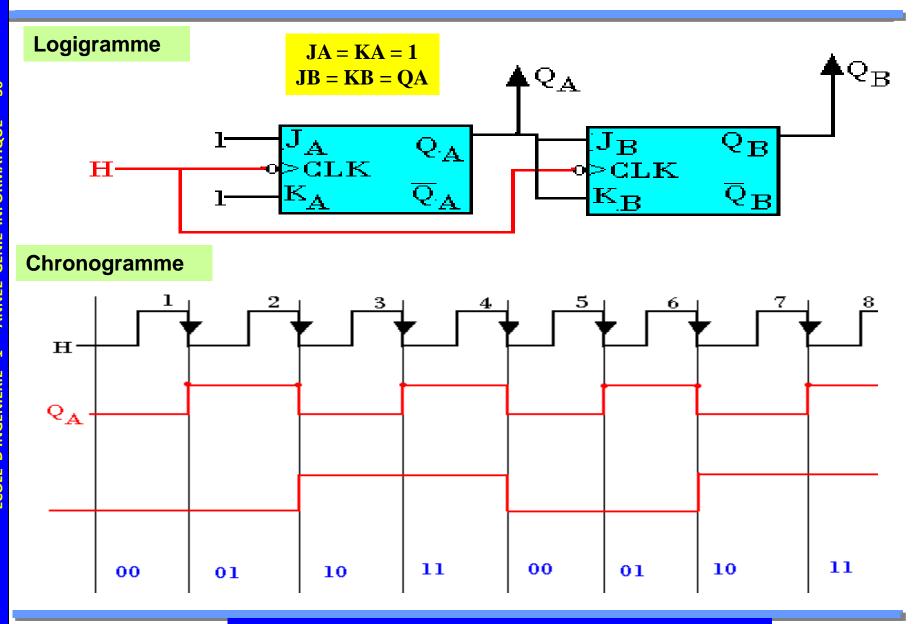
États	$\mathbf{Q}_{B}$	Q <sub>A</sub>	$J_{B}$	K <sub>B</sub>	J <sub>A</sub>	K <sub>A</sub>
0	0	0	0	Х	1	X
1	0	1	1	Х	х	1
2	1	0	Х	0	1	Х
3	1	1	Х	1	Х	1
0	0	0				

<b>N</b>	_	
QB/	0	1
0	X	1)
0 1	X	1
<u>K</u> /	<u> </u>	1
KB	OA	
δB /	QA 0	1
0 1	X	X
1	0	
K	B =	= 0

QA.			
5 <b>B</b> /			
0	0		
1	X		

JB = QA

JA = KA = I	
JB = KB = QA	١



# CASABLANCA

# Chapitre VI: Les circuits séquentiels

### Exemple n°2:

Compteur synchrone modulo 4: 2 bascules DH

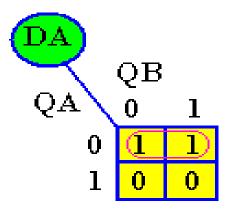
### Table de transition de la bascule D

Transition désirée	Commande à appliquer pour la DH
$\mathbf{Q_t} \rightarrow \mathbf{Q_{t+1}}$	D
<b>0</b> → <b>0</b>	0
<b>0</b> → <b>1</b>	1
<b>1</b> → <b>0</b>	0
<b>1</b> → <b>1</b>	1

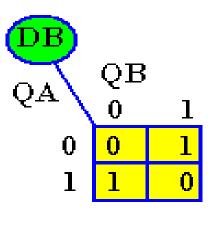
### Table de transition du compteur

États	$Q_{B}$	$Q_A$	D <sub>B</sub>	D <sub>A</sub>
0	١٥	0	0	1
1	<sup>↓</sup> 0 ←	14	1	0
2	√1 <u></u>	VO.	1	_ 1
3	1_	11_	0	_ 0
0	↓0 ←	102		

### Simplification par Karnaugh



$$D_A = \overline{Q}_A$$

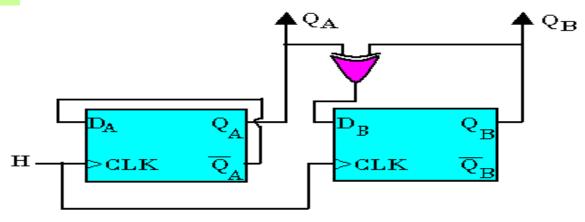


$$\mathbf{D}_{\mathbf{B}} = \mathbf{Q}_{\mathbf{B}} \mathbf{\overline{Q}_{A}} + \overline{\mathbf{Q}_{\mathbf{B}}} \mathbf{Q_{A}}$$

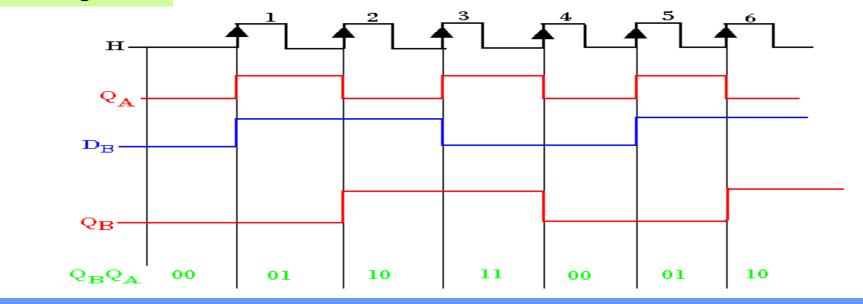
$$\mathbf{D}_{\mathbf{B}} = \mathbf{Q}_{\mathbf{B}} \mathbf{\overline{Q}_{A}} + \overline{\mathbf{Q}_{\mathbf{B}}} \mathbf{Q_{A}}$$

$$\mathbf{D_B} = \mathbf{Q_B} \oplus \mathbf{Q_A}$$

### Logigramme



### Chronogramme



Exemple n°3:

### Table de transition du compteur synchrone modulo 8

Transition désirée	Commande à appliquer pour la TH
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	Т
<b>0</b> → <b>0</b>	0
<b>0</b> → <b>1</b>	1
<b>1</b> → <b>0</b>	1
<b>1</b> → <b>1</b>	0

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
Тор	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
CI	0	0	0		_0_	0	<b>– 1</b>
1	0√←	0	14		0	1	1
2	0	1	0		0	0	1
3	0	1	1		1	1	1
4	1	0	0		0	0	1
5	1	0	1		0	1	1
6	1	1	0		0	0	1
7	1	1	1		1	1	1
8	0	0	0				

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = Q_0$$

$$T_2 = Q_0 \cdot Q_1$$

### Table de transition du compteur synchrone modulo 8

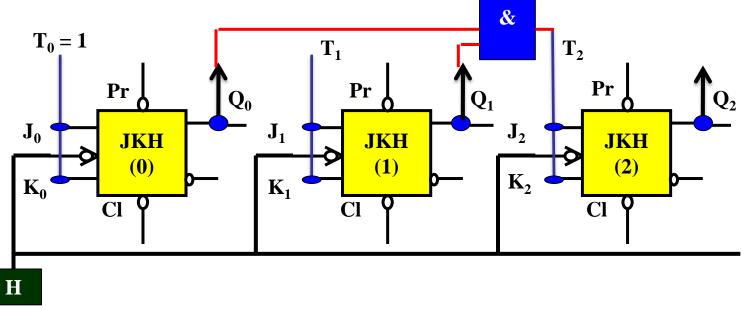
	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Etat suivant de T <sub>2</sub>	Etat suivant de T <sub>1</sub>	Etat suivant de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
Тор	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	Q <sub>2</sub> '	$Q_1$	$\stackrel{>}{\sim}$ $Q_0'$	<b>→</b>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	$T_0$
1	0	0	0	<b>→</b>	0	0	1		0	0	1
2	0	0	1	<b>→</b>	0	1	0		0	1	1
3	0	1	0	<b>→</b>	0	1	1		0	0	1
4	0	1	1	<b>→</b>	1	0	0		1	1	1
5	1	0	0	<b>→</b>	1	0	1		0	0	1
6	1	0	1	<b>→</b>	1	1	0		0	1	1
7	1	1	0	<b>→</b>	1	1	1		0	0	1
8	1	1	1	<b>→</b>	0	0	0		1	1	1
9	0	0	0	<b>→</b>	0	0	1		0	0	1

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = Q_0$$

$$T_2 = Q_0 \cdot Q_1$$

Compteur synchrone modulo 8:  $\rightarrow$  8 =  $2^3$   $\rightarrow$  3 bascules JKH



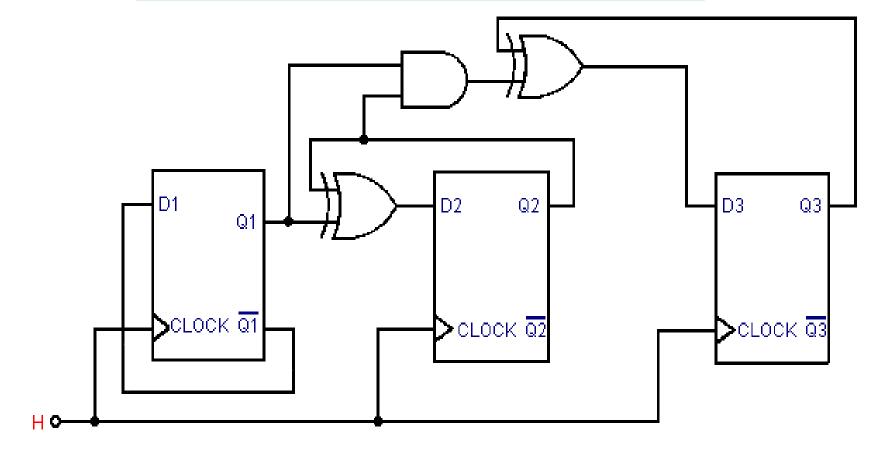
Bascule JKH montée en bascule T	$J_i = K_i = T_i$
Relations générales de récurrence	J <sub>0</sub> = K <sub>0</sub> = T <sub>0</sub> = 1 J <sub>i</sub> = K <sub>i</sub> = T <sub>i</sub> = Q <sub>0</sub> . Q <sub>1</sub> . Q <sub>2</sub> Q <sub>i-1</sub> ou autrement : J <sub>i</sub> = K <sub>i</sub> = T <sub>i</sub> = T <sub>i-1</sub> . Q <sub>i-1</sub>
Dans le cas du compteur synchrone modulo 8	$J_0 = K_0 = T_0 = 1$ $J_1 = K_1 = T_1 = Q_0$ $J_2 = K_2 = T_2 = Q_0 \cdot Q_1$

 $T_0 = 1$   $T_1 = Q_0$   $T_2 = Q_0 \cdot Q_1$ 

**Exercice:** 

Établir la table de transition de ce compteur et par karnaugh les expressions logiques

Compteur synchrone modulo 8: → 3 bascules DH



|--|

Transition désirée	Commande à appliquer pour la TH
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	T
<b>0</b> → <b>0</b>	0
<b>0</b> → <b>1</b>	1
<b>1</b> → <b>0</b>	1
<b>1</b> → <b>1</b>	0

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = Q_0$$

$$T_2 = Q_0 \cdot Q_1$$

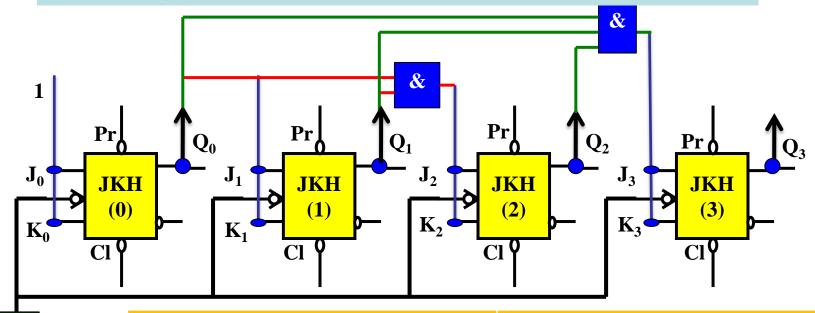
$$T_3 = Q_0 \cdot Q_1 \cdot Q_2$$

		Etat Initial de T <sub>3</sub>	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T3	Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
	Тор	$Q_3$	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	T <sub>3</sub>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
	CI	10	۱ 0	\ 0	0		0	0	0	<u>——1</u>
	1	<b>↓</b> 0 ←	<del>√0</del> ←	<b>V</b> 0 ←	1		0	0	1	1
à	2	0	0	1	0		0	0	0	1
а	3	0	0	1	1		0	1	1	1
I	4	0	1	0	0		0	0	0	1
	5	0	1	0	1		0	0	1	1
	6	0	1	1	0		0	0	0	1
	7	0	1	1	1		1	1	1	1
	8	1	0	0	0		0	0	0	1
	9	1	0	0	1		0	0	1	1
	10	1	0	1	0		0	0	0	1
	11	1	0	1	1		0	1	1	1
	12	1	1	0	0		0	0	0	1
	13	1	1	0	1		0	0	1	1
	14	1	1	1	0		0	0	0	1
	15	1	1	1	1		1	1	1	1
	16	0	0	0	0					

Table de transition du compteur synchrone modulo 16

$T_0 = 1$ $T_1 = 0$				Table o	de tran	sition	du cor	npteur	synch	rone r	noc	dulo 16			
$T_2 = Q_0$ $T_3 = Q_0 \cdot Q_0$	. Q <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>3</sub>	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Etat suivant de T <sub>3</sub>	Etat suivant de T <sub>2</sub>	Etat suivant de T <sub>1</sub>	Etat suivant de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T3	Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
	Тор	$Q_3$	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	$Q_3$ '	Q <sub>2</sub> '	Q <sub>1</sub> '	$Q_0$	<b>→</b>	<b>T</b> <sub>3</sub>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
	1	0	0	0	0	<b>→</b>	0	0	0	1		0	0	0	1
	2	0	0	0	1	<b>→</b>	0	0	1	0		0	0	1	1
	3	0	0	1	0	<b>→</b>	0	0	1	1		0	0	0	1
	4	0	0	1	1	<b>→</b>	0	1	0	0		0	1	1	1
	5	0	1	0	0	<b>→</b>	0	1	0	1		0	0	0	1
	6	0	1	0	1	<b>→</b>	0	1	1	0		0	0	1	1
	7	0	1	1	0	<b>→</b>	0	1	1	1		0	0	0	1
	8	0	1	1	1	<b>→</b>	1	0	0	0		1	1	1	1
	9	1	0	0	0	<b>→</b>	1	0	0	1		0	0	0	1
	10	1	0	0	1	<b>→</b>	1	0	1	0		0	0	1	1
	11	1	0	1	0	<b>→</b>	1	0	1	1		0	0	0	1
	12	1	0	1	1	<b>→</b>	1	1	0	0		0	1	1	1
	13	1	1	0	0	<b>→</b>	1	1	0	1		0	0	0	1
	14	1	1	0	1	<b>→</b>	1	1	1	0		0	0	1	1
	15	1	1	1	0	<b>→</b>	1	1	1	1		0	0	0	1
	16	1	1	1	1	<b>→</b>	0	0	0	0		1	1	1	1

Compteur synchrone modulo 16:  $\rightarrow$  16 =  $2^4$   $\rightarrow$  4 bascules JKH



H

$T_0 = 1$
$\mathbf{T}_1 = \mathbf{Q}_0$
$\mathbf{T}_2 = \mathbf{Q}_0 \cdot \mathbf{Q}_1$
$\mathbf{T}_3 = \mathbf{Q}_0 \cdot \mathbf{Q}_1 \cdot \mathbf{Q}_2$

Bascule JKH montée en bascule T

Relations générales de récurrence

Dans le cas du compteur synchrone modulo 16

 $J_i = K_i = T_i$ 

 $J_0 = K_0 = 1$   $J_i = K_i = Q_0 \cdot Q_1 \cdot Q_2 \cdot ... Q_{i-1}$ ou autrement :  $J_i = K_i = J_{i-1} \cdot Q_{i-1}$ 

$$J_0 = K_0 = 1$$

$$J_1 = K_1 = Q_0$$

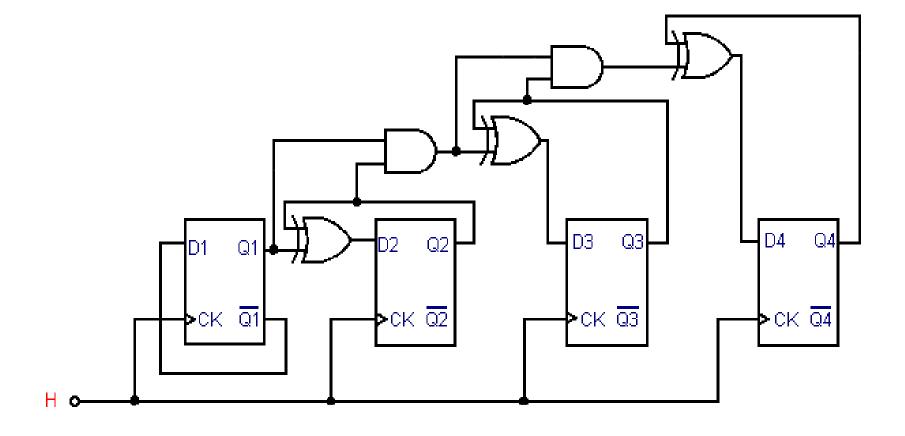
$$J_2 = K_2 = Q_0 \cdot Q_1$$

$$J_3 = K_3 = Q_0 \cdot Q_1 \cdot Q_2$$

**Exercice:** 

Établir la table de transition de ce compteur et par karnaugh les expressions logiques

Compteur synchrone modulo 16 : → 4 bascules DH



■ Les compteurs synchrones à cycle régulier

b°) N < 2<sup>n</sup> : compteurs asynchrones à cycle de comptage incomplet.

Exemple n°1:

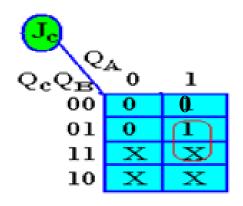
Compteur synchrone modulo 7:  $\rightarrow$  2<sup>2</sup> < 7 < 2<sup>3</sup>  $\rightarrow$  3 bascules JKH

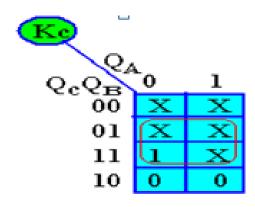
Table de transition du compteur

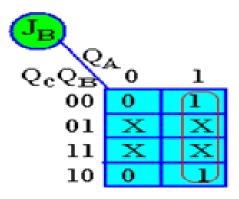
Transition désirée		ande à r pour la (H
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	J	K
0 → 0	0	X
0 → 1	1	X
1 → 0	X	1
1 → 1	X	0

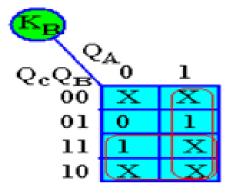
État	$Q_{C}$	$Q_B$	$Q_A$	J <sub>C</sub>	K <sub>C</sub>	$J_{B}$	K <sub>B</sub>	J <sub>A</sub>	K <sub>A</sub>
0	۱ 0	10	0	0	X	0	X	1	X
1	√ <sub>0</sub> ←	VO_	V1_	0	X	1	Х	X	1
2	0	1	0	0	Х	Х	0	1	X
3	0	1	1	1	Χ	X	1	X	1
4	1	0	0	X	0	0	X	1	X
5	1	0	1	X	0	1	Х	X	1
6	1	1	0	Х	1	Х	1	0	X
	0	0	0						

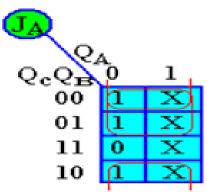
### Simplification par Karnaugh

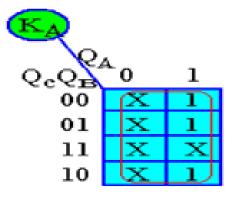








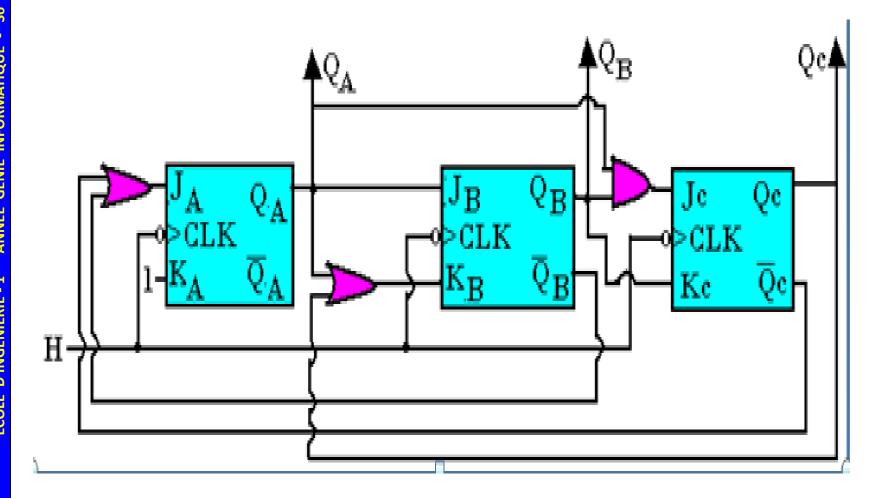




$$\begin{aligned} \mathbf{Jc} &= \mathbf{Q_A} \mathbf{Q_B} \\ \mathbf{Kc} &= \mathbf{Q_B} \\ \mathbf{J_B} &= \mathbf{Q_A} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{J}\mathbf{A} &= \overline{\mathbf{Q}}\mathbf{c} + \overline{\mathbf{Q}}_{\mathbf{B}} \\ \mathbf{K}_{\mathbf{A}} &= \mathbf{1} \\ \mathbf{K}_{\mathbf{B}} &= \mathbf{Q}\mathbf{c} + \mathbf{Q}_{\mathbf{A}} \end{aligned}$$

### Logigramme



### **Exemple n°2:**

Compteur synchrone modulo 6:  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules TH

Transition désirée	Commande à appliquer pour la TH
$\boldsymbol{Q}_t \ \rightarrow \ \boldsymbol{Q}_{t+1}$	Т
<b>0</b> → <b>0</b>	0
<b>0</b> → <b>1</b>	1
<b>1</b> → <b>0</b>	1
<b>1</b> → <b>1</b>	0

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
Тор	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	<b>→</b>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	$T_0$
CI	10	10	۱ 0		0	0	_1
1	<sup>↓</sup> 0 ←	<b>0</b> ←	1<		0	1	1
2	0	1	0		0	0	1
3	0	1	1		1	1	1
4	1	0	0		0	0	1
5	1	0	1		1	0	1
6	0	0	0				

Table de transition du compteur synchrone modulo 6

Compteur synchrone modulo 6:  $\rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\rightarrow$  3 bascules TH

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Etat suiva nt de T <sub>2</sub>	Etat suiva nt de T <sub>1</sub>	Etat suiva nt de T <sub>0</sub>		Actio n à l'entré e de T2	Actio n à l'entré e de T1	Actio n à l'entré e de T0
Тор	$Q_2$	$\mathbf{Q}_1$	$Q_0$	<b>→</b>	Q <sub>2</sub> '	Q <sub>1</sub> '	$Q_0$	<b>→</b>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>o</sub>
0	0	0	0	<b>→</b>	0	0	1		0	0	1
1	0	0	1	<b>→</b>	0	1	0		0	1	1
2	0	1	0	<b>→</b>	0	1	1		0	0	1
3	0	1	1	<b>→</b>	1	0	0		1	1	1
4	1	0	0	<b>→</b>	1	0	1		0	0	1
5	1	0	1	<b>→</b>	0	0	0		1	0	1

Table de transition du compteur synchrone modulo 6

### Simplification par Karnaugh

$Q_1 Q_0$ $Q_2$	00	0 1	11	10
0	1	1	1	1
1	1	1	1	1

$Q_1 Q_0$ $Q_2$	0 0	01	11	10
0	0 (	1	$\left\langle \begin{array}{c} \\ \end{array} \right\rangle$	0
1	0	0	Х	X

$$T_0 = 1$$

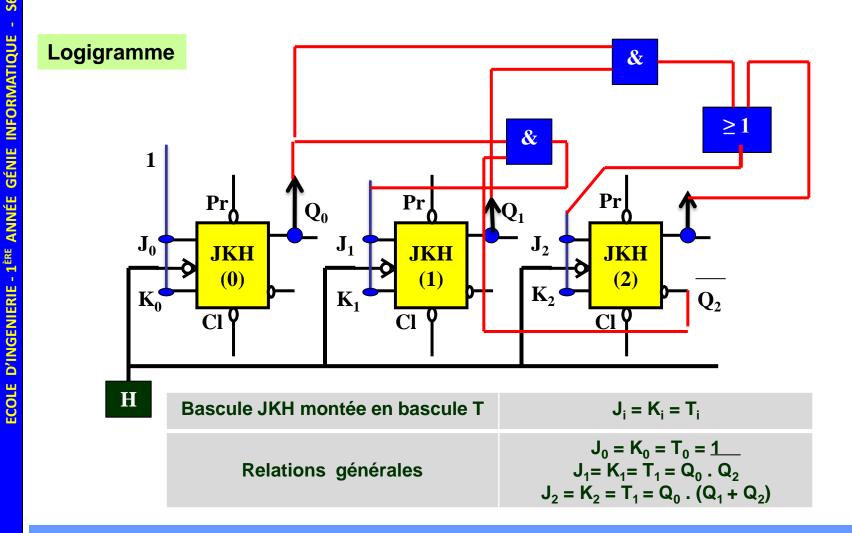
$T_1$	$=O_0\overline{O_2}$
<b>1</b>	$\mathfrak{L}_0\mathfrak{L}_2$

		U
0	0	1
0	1	1
0	0	1
1	1	1
0	0	1
1	0	1

$Q_1 Q_0$ $Q_2$	0 0	0 1	11	10
0	0	0	1	0
1	0	(1	x	Х

$$T_2 = Q_0 \left( Q_1 + Q_2 \right)$$

Compteur synchrone modulo 6:  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules TH



### Exemple n°3:

Compteur synchrone modulo 6:  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules JKH

	Etat Initial de JKH <sub>2</sub>	Etat Initial de JKH <sub>1</sub>	Etat Initial de JKH <sub>0</sub>		Etat suiva nt de JKH <sub>2</sub>	Etat suiva nt de JKH <sub>1</sub>	Etat suiva nt de JKH <sub>0</sub>		Actio n à l'entré e de J2	Actio n à l'entré e de K2	Actio n à l'entré e de J1	Actio n à l'entré e de K1	Actio n à l'entré e de J0	Actio n à l'entré e de K0
Тор	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	<b>→</b>	Q <sub>2</sub> '	Q <sub>1</sub> '	$Q_0$	<b>→</b>	J <sub>2</sub>	K <sub>2</sub>	J <sub>1</sub>	K <sub>1</sub>	$J_0$	$K_0$
0	0	0	0	<b>→</b>	0	0	1		0	X	0	X	1	X
1	0	0	1	<b>→</b>	0	1	0		0	X	1	X	X	1
2	0	1	0	<b>→</b>	0	1	1		0	X	X	0	1	X
3	0	1	1	<b>→</b>	1	0	0		1	X	X	1	X	1
4	1	0	0	<b>→</b>	1	0	1		X	0	0	X	1	X
5	1	0	1	<b>→</b>	0	0	0		X	1	0	X	X	1

$$J_0 = K_0 = 1$$

### Simplification par Karnaugh

$K_2$	$J_1$	K <sub>1</sub>
X	0	X
X	1	X
X	X	0
X	X	1
0	0	X
1	0	X
	x x x x	x 0 x 1 x x x x 0 0

$Q_1 Q_0$ $Q_2$	0 0	01	11	10
0	0 (	1	X	x
1	0	0	Х	х

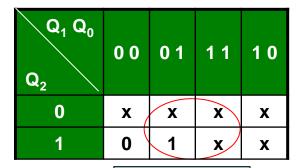
$$J_1 = Q_0 \ \overline{Q_2}$$

$Q_1 Q_0$ $Q_2$	0 0	01	11	10
0	0	0	<b>(1</b> )	0
1	X	X	x	X

$$J_2 = Q_0 Q_1$$

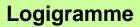
$Q_1 Q_0$ $Q_2$	0 0	0 1	11	10
0	X /	X	1	0
1	X	Х	x	X

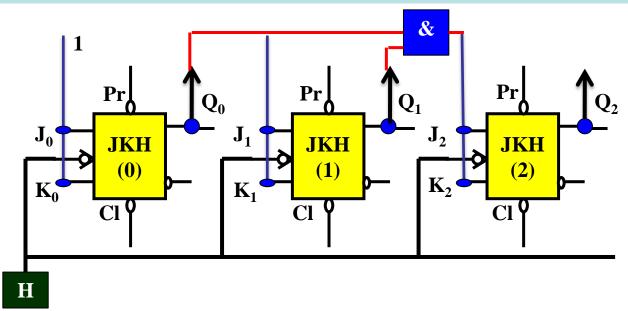
$$K_1 = Q_0$$



$$K_2 = Q_0$$

Compteur synchrone modulo 6:  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules JKH





$J_i = K_i = T_i$	i
-------------------	---

Relations générales de récurrence compteur synchrone modulo 2<sup>n</sup>

 $J_0 = K_0 = 1$   $J_i = K_i = Q_0 \cdot Q_1 \cdot Q_2 \cdot ... Q_{i-1}$ ou autrement :  $J_i = K_i = J_{i-1} \cdot Q_{i-1}$ 

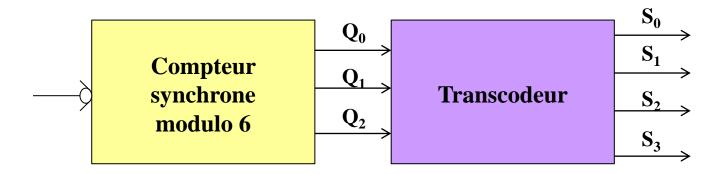
Dans le cas du compteur synchrone modulo 6

$$\begin{aligned} & \underline{J_0} = K_0 = 1 \\ J_1 = Q_0 \ Q_2 & \text{et } K_1 = Q_0 \\ J_2 = Q_0 \ . \ Q_1 & \text{et } K_2 = Q_0 \end{aligned}$$

- Les compteurs synchrones à cycle <u>non régulier</u> (ou dans un ordre quelconque).
- ► On réalise d'abord un compteur de même modulo, ensuite on transcode ses sorties pour obtenir le cycle demandé.

#### Exemple n°1:

► Réalisation d'un compteur ayant pour cycle : 2, 5, 6, 8, 10, 13.



N 0	$egin{pmatrix} \mathbf{Q}_2 \ 0 \end{bmatrix}$	$egin{array}{c} Q_1 \\ 0 \end{array}$	$egin{pmatrix} \mathbf{Q_0} \\ 0 \end{bmatrix}$	Transition	N° 2	S <sub>3</sub> 0	S <sub>2</sub> 0	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub> 0
1	0	0	1	$\longrightarrow$	5	0	1	0	1
2	0	1	0	$\longrightarrow$	6	0	1	1	0
3	0	1	1	$\longrightarrow$	8	1	0	0	0
4	1	0	0	$\longrightarrow$	10	1	0	1	0
5	1	0	1	$\longrightarrow$	13	1	1	0	1

#### Exemple n°2:

Compteur synchrone modulo 6 à cycle irrégulier : → 2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup> → 3 bascules JKH

► Soit à construire un compteur synchrone modulo 6 décrivant le cycle suivant et utilisant des JK

Тор	Α	В	С	Cycle irrégulier
0	0	0	0	0
1	1	0	0	4
2	0	1	0	2
3	1	1	0	6
4	0	1	1	3
5	1	1	1	7

► <u>Attention ce cycle n'est pas binaire régulier</u>: on peut déduire du tableau les états que doivent prendre à chaque instant les entrées J et K pour que le compteur décrive le cycle désiré.

- ► Ainsi <u>par exemple</u> :
  - lorsque QA = QB = QC = 0 pour qu'au top suivant QA passe à 1 il faut JA =1 et KA indifférent,
  - pour que QB reste à 0 il faut JB = 0 et KB indifférent,
  - pour que QCreste à 0 il faut JC = 0 et KC indifférent, etc.
- ► On aboutit alors au tableau de transition suivant :

Тор	Α	В	С	J <sub>A</sub>	K <sub>A</sub>	J <sub>B</sub>	K <sub>B</sub>	J <sub>C</sub>	K <sub>C</sub>
0	0	0	0	1	Х	0	Х	0	Х
1	1	0	0	Х	1	1	X	0	Х
2	0	1	0	1	X	X	0	0	Х
3	1	1	0	Х	1	X	0	1	Х
4	0	1	1	1	Х	X	0	x	0
5	1	1	1	Х	1	Х	1	х	1

- ► En utilisant le diagramme de Karnaugh on va déterminer les équations et donc la circuiterie à réaliser.
- ► On note les 1 de la sortie A B C, ainsi la première ligne pour Top = 0 donne A B C = 1 et dans le tableau on note la valeur correspondante de JA soit 1 ici.
- ► Sur le diagramme de Karnaugh on a figuré en rouge dans les cases correspondantes les différentes valeurs de Top, ainsi la case en haut à droite correspond à Top = 1

N	QA	QB	QC	$J_A$	K <sub>A</sub>	J <sub>B</sub>	K <sub>B</sub>	J <sub>C</sub>	K <sub>C</sub>
0	0	0	0	1	Х	0	х	0	Х
1	1	0	0	х	1	1	Х	0	х
2	0	1	0	1	X	х	0	0	Х
3	1	1	0	Х	1	х	0	1	Х
4	0	1	1	1	X	х	0	х	0
5	1	1	1	х	1	х	1	х	1

$J_A$	$\overline{Q}_{\!A}\overline{Q}_{\!B}$	$\overline{Q}_{A}Q_{B}$	$Q_A Q_B$	$Q_A \overline{Q_B}$
Q C	10	1 2	x 3	<b>x</b> <sub>1</sub>
$_{_{\mathbf{C}}}^{\mathbf{Q}}$	x	1 4	X 5	x

► Dans ce cas précis il n'y a que des 1 ou des cases indifférentes dans le diagramme donc JA = 1, on trouvera la même chose pour KA.

► Par contre le diagramme pour JB contient un 0 dans la case 0, on ne pourra donc avoir que 4 cases remplies de 1 contigus

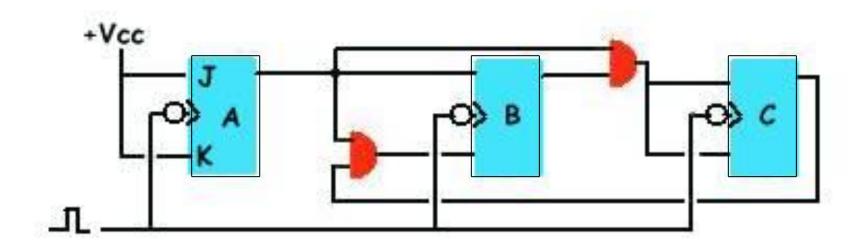
Тор	Α	В	С	JA	K <sub>A</sub>	J <sub>B</sub>	K <sub>B</sub>	J <sub>c</sub>	K <sub>C</sub>
0	0	0	0	1	X	0	X	0	X
1	1	0	0	X	1	1	X	0	X
2	0	1	0	1	X	X	0	0	X
3	1	1	0	X	1	x	0	1	X
4	0	1	1	1	X	x	0	X	0
5	1	1	1	X	1	x	1	X	1

Donc	ID _	$\cap$	<b>~</b> +	VD _	$\sim \Lambda$	
DONG	JD =	WA	eι	ND =	WA.	. UU

▶ De même on trouvera JC = QA . QB et KC = QA . QB.

J <sub>B</sub>	Ĺ.,	2 9		
	0	x	x	1
	x	х	x	x
ζ <sub>B</sub>	Î			
	x	0	0	x
	x	0.	1	x
$\mathbf{J_C}$				
	0	0	1	0
	0	x	X	0
$\mathbf{K}_{\mathbf{C}}$				
	X	X	X	X
	0	0	1	0

- ► On prendra par exemple pour KC la simplification la moins performante soit QA . QB parce que c'est la même chose pour JC.
- ▶ D'où la réalisation avec deux portes ET. Mais l'autre solution implique les deux mêmes portes ET et n'est guère plus complexe à réaliser.



JA = KA = 1  $JB = QA \text{ et } KB = QA \cdot QC$   $JC = KC = QA \cdot QB$ 

- 3°) Les décompteurs synchrones (ou décompteurs parallèles)
  - Les décompteurs synchrones à <u>cycle régulier</u>
  - a°)  $N = 2^n$ : décompteurs synchrones à cycle de comptage complet.
- > Le principe de construction des décompteurs synchrones est le même que celui des compteurs synchrones.
- ➤ Il suffit d'établir la table de transition, sortir les équations et faire le logigramme à l'aide des bascules et portes logiques.

#### Exemple n°1:

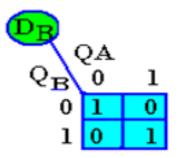
décompteur synchrone modulo 4 :  $\rightarrow$  4 =  $2^2$   $\rightarrow$  2 bascules DH

# $\begin{array}{c|cccc} \textbf{Transition d\'esir\'ee} & \textbf{Commande \`a} \\ \textbf{Q}_t & \rightarrow \textbf{Q}_{t+1} & \textbf{D} \\ \textbf{0} & \rightarrow \textbf{0} & \textbf{0} \\ \textbf{0} & \rightarrow \textbf{1} & \textbf{1} \\ \textbf{1} & \rightarrow \textbf{0} & \textbf{0} \\ \textbf{1} & \rightarrow \textbf{1} & \textbf{1} \end{array}$

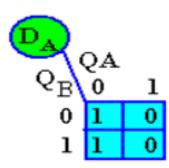
#### 1°) Table de transition du décompteur

États	$Q_B$	$Q_A$	D <sub>B</sub>	D <sub>A</sub>
3	<sub>\</sub> 1	1	1	<b>—</b> 0
2	√1←	0 <	0	_ 1
1	0←	1 <	0	_ 0
0	0<	0 <	<u> 1</u>	_1
3	1 ←	1 *		

#### 2°) Équations simplifiées

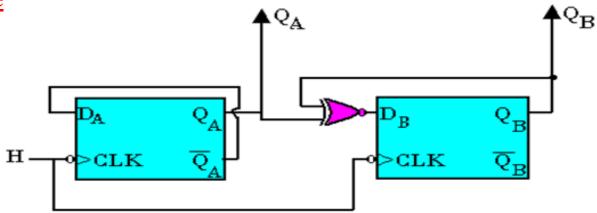


$$\mathbf{D_B} = \overline{\mathbf{Q_A}} \overline{\mathbf{Q_B}} + \mathbf{Q_A} \mathbf{Q_B}$$
$$\mathbf{D_B} = \overline{\mathbf{Q_B} \oplus \mathbf{Q_A}}$$



$$\mathbf{p}_{\mathbf{A}} = \overline{\mathbf{Q}}_{\mathbf{A}}$$

#### 3°) <u>Logigramme</u>



#### Exemple n°2:

décompteur synchrone modulo 8 :  $\rightarrow$  8 =  $2^3$   $\rightarrow$  3 bascules TH

Transition désirée	Commande à appliquer pour la TH				
$Q_t \rightarrow Q_{t+1}$	Т				
<b>0</b> → <b>0</b>	0				
<b>0</b> → <b>1</b>	1				
<b>1</b> → <b>0</b>	1				
<b>1</b> → <b>1</b>	0				

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Etat suiva nt de T <sub>2</sub>	Etat suiva nt de T <sub>1</sub>	Etat suiva nt de T <sub>0</sub>		Actio n à l'entré e de T2	Actio n à l'entré e de T1	Actio n à l'entré e de T0
Тор	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	$Q_2$	Q <sub>1</sub> '	$Q_0$	<b>→</b>	$T_2$	T <sub>1</sub>	$T_0$
1	0	0	0	<b>→</b>	1	1	1		1	1	1
2	1	1	1	<b>→</b>	1	1	0		0	0	1
3	1	1	0	<b>→</b>	1	0	1		0	1	1
4	1	0	1	<b>→</b>	1	0	0		0	0	1
5	1	0	0	<b>→</b>	0	1	1		1	1	1
6	0	1	1	<b>→</b>	0	1	0		0	0	1
7	0	1	0	<b>→</b>	0	0	1		0	1	1
8	0	0	1	<b>→</b>	0	0	0		0	0	1

$$T_0 = \underline{1}$$

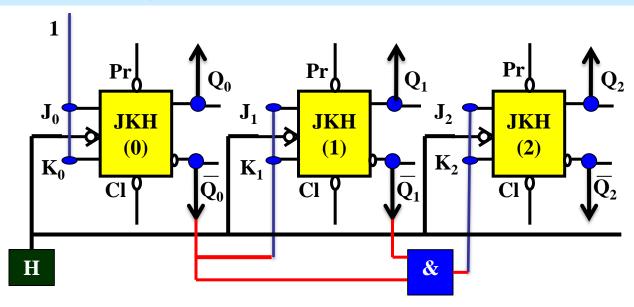
$$T_1 = \underline{Q_0}$$

$$T_2 = \underline{Q_0} \cdot \underline{Q_1}$$

décompteur synchrone modulo 8 :  $\rightarrow$  8 =  $2^3$   $\rightarrow$  3 bascules

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
Тор	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
CI	10	0	0		1	1	1
1	<b>√</b> 1 ←	1 <	1 <		0	0	1
2	1	1	0		0	1	1
3	1	0	1		0	0	1
4	1	0	0		1	1	1
5	0	1	1		0	0	1
6	0	1	0		0	1	1
7	0	0	1		0	0	1
8	0	0	0		1	1	1
9	1	1	1				

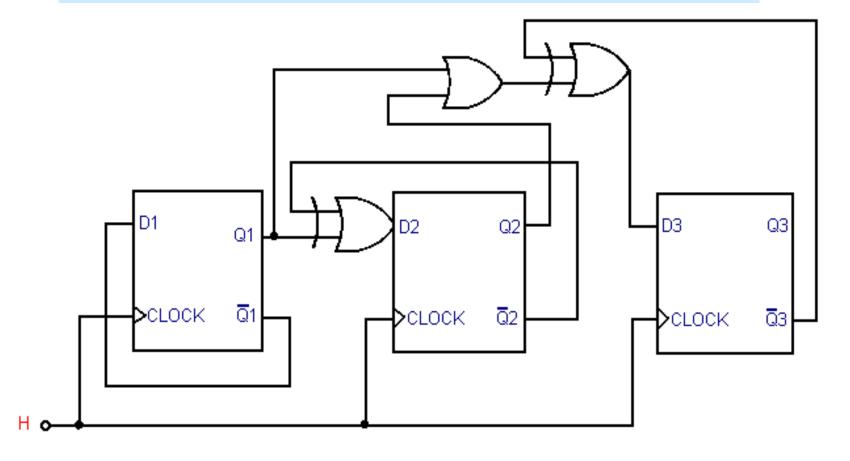
décompteur synchrone modulo 8 :  $\rightarrow$  8 =  $2^3$   $\rightarrow$  3 bascules JK



Bascule JKH montée en bascule T	$J_i = K_i = T_i$
Relations générales de récurrence	$J_0 = \underbrace{K_0}_{1} = \underbrace{1}_{1}$ $J_i = K_i = Q_0 \cdot Q_1 \cdot Q_2 \cdot Q_{i-1}$ ou autrement: $J_i = K_i = J_{i-1} \cdot Q_{i-1}$
Dans le cas du décompteur synchrone modulo 8	$J_0 = K_0 = T_0 = 1$ $J_1 = K_1 = T_1 = Q_0$ $J_2 = K_2 = T_2 = Q_0 \cdot Q_1$

**Exercice**: Établir la table de transition de ce décompteur et par karnaugh les expressions logiques

décompteur synchrone modulo 8 :  $\rightarrow$  8 =  $2^3$   $\rightarrow$  3 bascules DH



Exemple n°3:

décompteur synchrone modulo 16 :

 $16 = 2^4 \rightarrow$ 

4 bascules TH

Transition désirée	Commande à appliquer pour la TH
$\mathbf{Q}_{t} \rightarrow \mathbf{Q}_{t+1}$	T
<b>0</b> → <b>0</b>	0
<b>0</b> → <b>1</b>	1
<b>1</b> → <b>0</b>	1
<b>1</b> → <b>1</b>	0

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = \overline{Q_0}$$

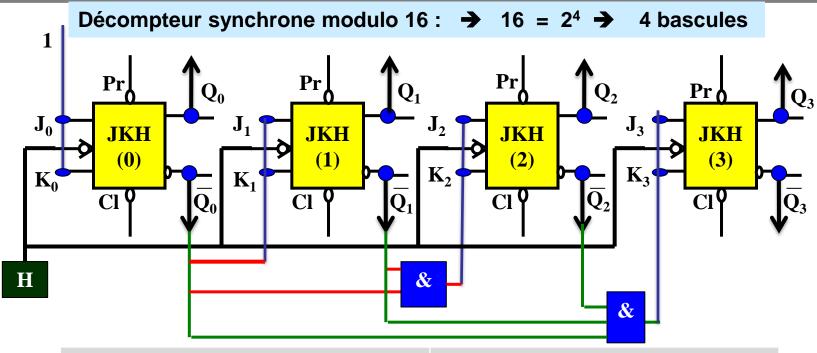
$$T_2 = \overline{Q_0} \cdot \overline{Q_1}$$

$$T_3 = \overline{Q_0} \cdot \overline{Q_1} \cdot \overline{Q_2}$$

	Etat Initial de T <sub>3</sub>	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T3	Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
Тор	$Q_3$	$\mathbf{Q_2}$	$Q_1$	$\mathbf{Q_0}$	<b>→</b>	T <sub>3</sub>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
CI	\ 0	\ 0	0	0		<del>1_</del>	1_	<del></del> 1	<del></del> 1
1	<b>√</b> 1←	√1<	V1<	V 1<		0	0	0	1
2	1	1	1	0		0	0	1	1
3	1	1	0	1		0	0	0	1
4	1	1	0	0		0	1	1	1
5	1	0	1	1		0	0	0	1
6	1	0	1	0		0	0	1	1
7	1	0	0	1		0	0	0	1
8	1	0	0	0		1	1	1	1
9	0	1	1	1		0	0	0	1
10	0	1	1	0		0	0	1	1
11	0	1	0	1		0	0	0	1
12	0	1	0	0		0	1	1	1
13	0	0	1	1		0	0	0	1
14	0	0	1	0		0	0	1	1
15	0	0	0	1		0	0	0	1
16	0	0	0	0					

$T_0 = 1$
_
$T_1 = Q_0$
$\mathbf{T}_2 = \mathbf{Q}_0 \cdot \mathbf{Q}_1$
$T_3 = \overline{Q_0} \cdot \overline{Q_1} \cdot \overline{Q_2}$

	Etat Initial de T <sub>3</sub>	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Etat suiva nt de T <sub>3</sub>	Etat suiva nt de T <sub>2</sub>	Etat suiva nt de T <sub>1</sub>	Etat suiva nt de T <sub>0</sub>		Actio n à l'entr ée de T3	Actio n à l'entr ée de T2	Actio n à l'entr ée de T1	Actio n à l'entr ée de T0
To p	$Q_3$	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$	<b>→</b>	<b>Q</b> <sub>3</sub> '	Q <sub>2</sub> '	Q <sub>1</sub> '	Q <sub>0</sub> '	<b>→</b>	<b>T</b> <sub>3</sub>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
1	0	0	0	0	<b>→</b>	1	1	1	1		1	1	1	1
2	1	1	1	1	<b>→</b>	1	1	1	0		0	0	0	1
3	1	1	1	0	<b>→</b>	1	1	0	1		0	0	1	1
4	1	1	0	1	<b>→</b>	1	1	0	0		0	0	0	1
5	1	1	0	0	<b>→</b>	1	0	1	1		0	1	1	1
6	1	0	1	1	<b>→</b>	1	0	1	0		0	0	0	1
7	1	0	1	0	<b>→</b>	1	0	0	1		0	0	1	1
8	1	0	0	1	<b>→</b>	1	0	0	0		0	0	0	1
9	1	0	0	0	<b>→</b>	0	1	1	1		1	1	1	1
10	0	1	1	1	<b>→</b>	0	1	1	0		0	0	0	1
11	0	1	1	0	<b>→</b>	0	1	0	1		0	0	1	1
12	0	1	0	1	<b>→</b>	0	1	0	0		0	0	0	1
13	0	1	0	0	<b>→</b>	0	0	1	1		0	1	1	1
14	0	0	1	1	<b>→</b>	0	0	1	0		0	0	0	1
15	0	0	1	0	<b>→</b>	0	0	0	1		0	0	1	1
16	0	0	0	1	<b>→</b>	0	0	0	0		0	0	0	1



Bascule JKH montée en bascule T	$J_i = K_i = T_i$
Relations générales de récurrence	$J_0 = \underline{K_0} = \underline{1}$ $J_i = K_i = \overline{Q_0} \cdot \overline{Q_1} \cdot \overline{Q_2} \dots \overline{Q_{i-1}}$ ou autrement : $J_i = K_i = J_{i-1} \cdot \overline{Q_{i-1}}$
Dans le cas du compteur synchrone modulo 16	$J_{0} = K_{0} = \underline{1}$ $J_{1} = K_{1} = \underline{Q_{0}}$ $J_{2} = K_{2} = \underline{Q_{0}} \cdot \underline{Q_{1}}$ $J_{3} = K_{3} = \underline{Q_{0}} \cdot \underline{Q_{1}} \cdot \underline{Q_{2}}$

■ Les décompteurs synchrones à cycle régulier

b°) N < 2<sup>n</sup> : décompteurs synchrones à cycle de comptage incomplet.

Exemple n°1:

décompteur synchrone modulo 6 :  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules TH

	ansi désir		Commande à appliquer pour la TH
$\mathbf{Q}_{t}$	$\rightarrow$	Q <sub>t+1</sub>	Т
0	$\rightarrow$	0	0
0	$\rightarrow$	1	1
1	$\rightarrow$	0	1
1	$\rightarrow$	1	0

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Etat suivan t de T <sub>2</sub>	Etat suivan t de T <sub>1</sub>	Etat suivan t de T <sub>0</sub>		Action à l'entré e de T2	Action à l'entré e de T1	Action à l'entré e de T0
Тор	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	$Q_2$	Q <sub>1</sub> '	$Q_0$	<b>→</b>	$T_2$	T <sub>1</sub>	$T_0$
1	0	0	0	<b>→</b>	1	0	1		1	0	1
2	1	0	1	<b>→</b>	1	0	0		0	0	1
3	1	0	0	<b>→</b>	0	1	1		1	1	1
4	0	1	1	<b>→</b>	0	1	0		0	0	1
5	0	1	0	<b>→</b>	0	0	1		0	1	1
6	0	0	1	<b>→</b>	0	0	0	_	0	0	1
7	0	0	0	<b>→</b>	1	0	1		1	0	1

décompteur synchrone modulo 6 : → 2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup> → 3 bascules TH

	Etat Initial de T <sub>2</sub>	Etat Initial de T <sub>1</sub>	Etat Initial de T <sub>0</sub>		Action à l'entrée de T3	Action à l'entrée de T2	Action à l'entrée de T1	Action à l'entrée de T0
Тор	$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>		T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	$T_0$
CI	0	<b>o</b> ,	<b>o</b> ′			1	0	1
1	1 1	0	1 1			0	0	1
2	1	<b>o</b> \	<b>o</b> \			1	1	1
3	<b>o</b> \(\frac{1}{1}\)	1 1	1 🗸			0	0	1
4	<b>o</b> 1	1	o \			0	1	1
5	<b>o</b> ↓	<b>o</b> <sup>↓</sup>	1 🗸			0	0	1
6	o 1	o 1	• \			1	0	1
7	1	o <sup>V</sup>	1 ↓					

$Q_2$	$Q_1$	$Q_0$	<b>→</b>	Q <sub>2</sub> '	Q <sub>1</sub> '	$Q_0$	<b>→</b>	T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>o</sub>	
0	0	0	<b>→</b>	1	0	1		1	0	1	
1	0	1	<b>→</b>	1	0	0		0	0	1	
1	0	0	<b>→</b>	0	1	1		1	1	1	
0	1	1	<b>→</b>	0	1	0		0	0	1	,
0	1	0	<b>→</b>	0	0	1		0	1	1	
0	0	1	<b>→</b>	0	0	0		0	0	1	
0	0	0	<b>→</b>	1	0	1		1	0	1	

 $T_0$ 

_	
Ί	1

 $T_2$ 

$\mathbf{Q}_1$ $\mathbf{Q}_0$ $\mathbf{Q}_2$	0	0 1	1	1 0
0	1	1	1	کم
1	¥	1	X	X

$$T_{\rm o}=1$$

$\begin{array}{c} \mathbf{Q_1} \\ \mathbf{Q_0} \\ \mathbf{Q_2} \end{array}$	0	0	1	1 0
0	0	0	0	<b>1</b>
1	1	0	x(	x

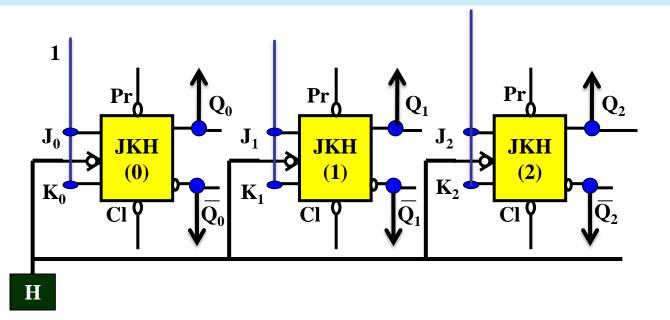
$$T_1 = \overline{Q_0} \ Q_1 + \overline{Q_0} \ Q_2$$
 $T_1 = \overline{Q_0} \left( Q_1 + \overline{Q_2} \right)$ 

$$T_2 = \overline{Q_0} \ \overline{Q_1}$$

**Exercice:** 

Réaliser le logigramme de ce décompteur

Décompteur synchrone modulo 6 :  $\Rightarrow$  2<sup>2</sup> < 6 < 2<sup>3</sup>  $\Rightarrow$  3 bascules TH



Expressions de transition

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = \overline{Q_0} \ Q_1 + \overline{Q_0} \ Q_2$$
 $T_1 = \overline{Q_0} \ (Q_1 + Q_2)$ 

$$T_2 = \overline{Q_0} \ \overline{Q_1}$$

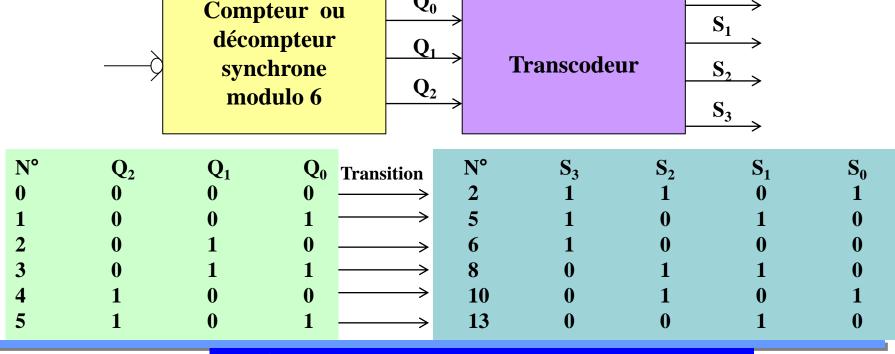
■ Les décompteurs synchrones à cycle non régulier (ou dans un ordre quelconque).

 $\mathbf{Q_0}$ 

On réalise d'abord un compteur ou décompteur de même modulo, ensuite on transcode ses sorties pour obtenir le cycle demandé.

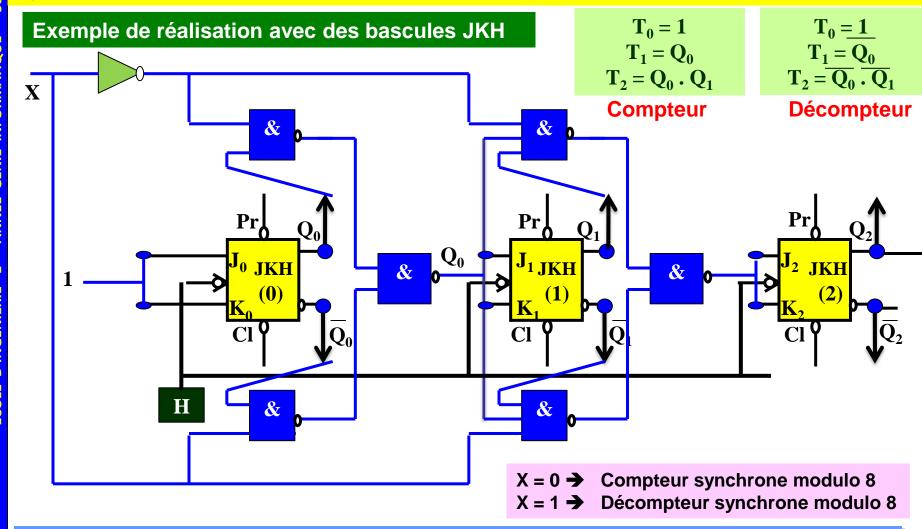
#### **Exemple:**

Réalisation d'un compteur ayant pour cycle : 2, 5, 6, 8, 10, 13.

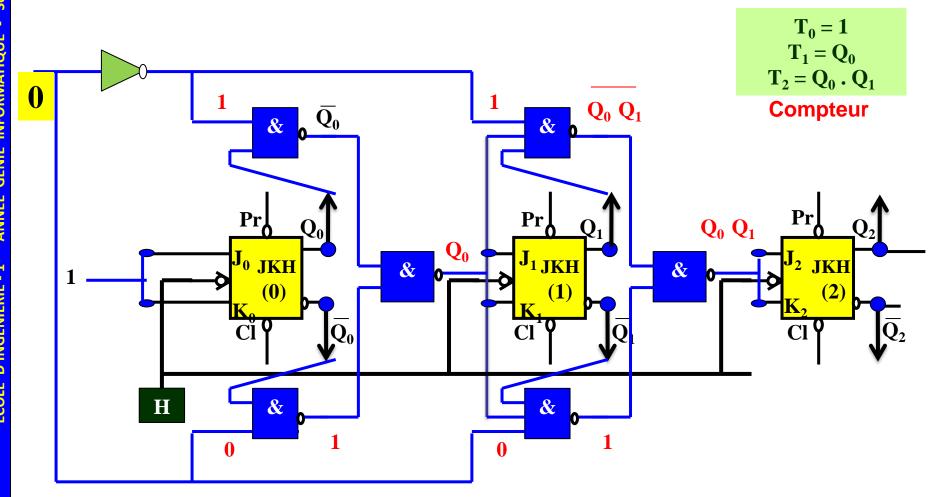


 $S_0$ 

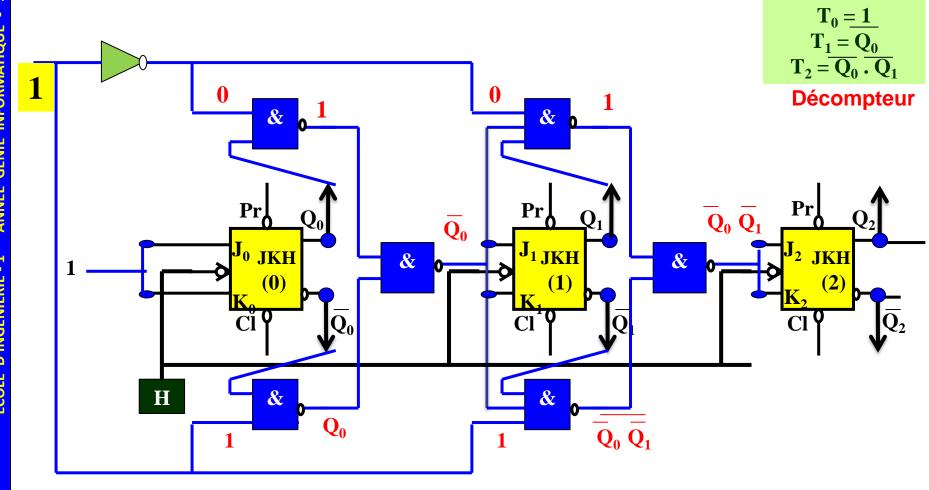
4°) Les compteurs synchrones réversibles (ou compteurs-décompteurs synchrones)



 $X = 0 \rightarrow$  Compteur synchrone modulo 8



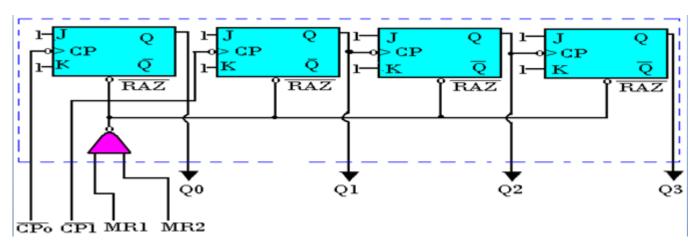
X = 1 → Décompteur synchrone modulo 8



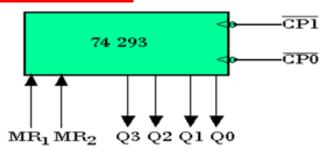
#### 5°) Les compteurs/décompteurs à circuits intégrés

#### CI 74 293

► Ce C.I intègre 4 bascules JK et une porte NAND connectée de la manière suivante.



#### **Symbole simplifié:**



CP: Entrée de l'horloge active au front descendant

Q: Sortie de bascule

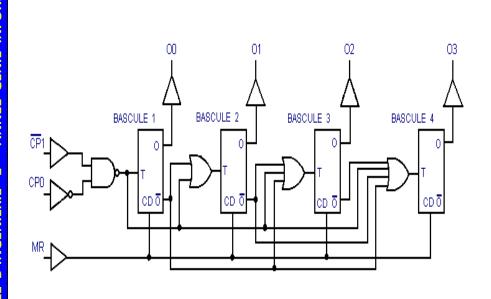
MR: Remise à zero (Master Reset)

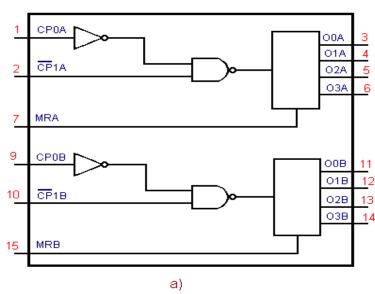
Q3: MSB Q0: LSB

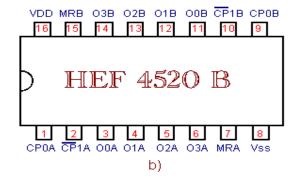
# ECOLE D'INGENIERIE - 1ÈRE ANNÉE

#### Chapitre VI: Les circuits séquentiels

**HEF 4520 B** 



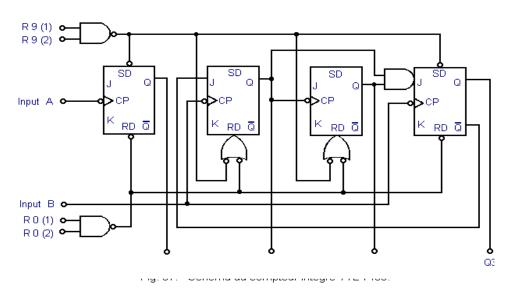




# GÉNIE INFORMATIQUE ECOLE D'INGENIERIE - 1<sup>ère</sup> Année

#### Chapitre VI: Les circuits séquentiels

#### CI - TTL: 7490



Input A 14	NC 13	Q0 12	Q3 11	GND 10	Q1 9	Q2 8
) TTL 7490						
1 Input B	2 R0 (1	3 ) R0 (2	4 ) NC	5 Vcc	6 R9 (1)	7 R9 (2)

	R0 (1)	R0 (2)	R9 (1)	R9 (2)	Q3	Q2	Q1	QO	
	1	1	0	X	0	0	0	0	
	1	1	Х	0	0	0	0	0	
	Χ	Χ	1	1	1	0	0	1	
ŀ									
l	Χ	0	Χ	0	Comptage				
	0	Χ	0	Х	Comptage				
	0	Χ	Х	0	Comptage				
	Χ	0	0	Χ	Comptage				

Table de vérité relative au fonctionnement du compteur 7490.

#### Compteur programmable: CTRDIV16

► Il existe des circuits intégrés réalisant la fonction « comptage » ou/et « décomptage».

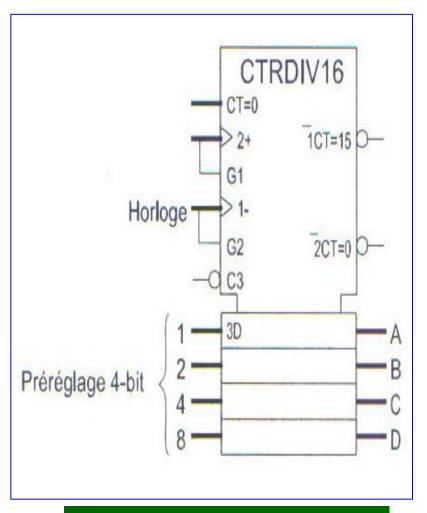
#### On peut distinguer dans la série TTL :

- les compteurs binaires [modulo 16];
- les compteurs décimaux(ou BCD) [modulo 10];
- les compteurs/décompteurs décimaux avec entrées de préchargement;
- les compteurs/décompteurs binaires avec entrées de préchargement;
- les compteurs/décompteurs décimaux avec registre;
- les diviseurs de fréquence (taux de division fixe ou programmable)

Exemple de compteur/décompteur décimal synchrone programmable : 74192

#### Principales caractéristiques :

- Mode réversible : Compteur / décompteur
- Déclenchement simultané de toutes les bascules (mode synchrone).
- 4 entrées de pré-chargement (ou préréglage) (1 à 8)
- Entrée de commande /LOAD (ou C3)
- Entrée d'horloge pour le comptage (UP) ou (2+/G1)
- Entrée d'horloge pour le décomptage (DOWN) ou (1-/G2)
- Entrée de RAZ ou CLR ou (CT = 0).



Symbole de circuit du composant.