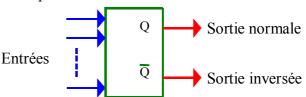
# LES BASCULES (fonction « mémoriser »)

#### 1- Généralités

• La bascule est le circuit de mémorisation le plus répandu.

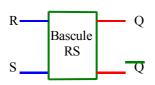
• Sa représentation est la suivante :



• La bascule a une ou plusieurs entrées qui déterminent le passage d'un état à l'autre (son basculement). Comme nous le verrons, quand une impulsion est appliquée à l'une des entrées pour imposer un certain état à la bascule, elle demeure dans cet état après le retrait de l'impulsion. C'est cela que l'on appelle la mémoire de la bascule.

### 2- La bascule RS

Introduction

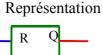


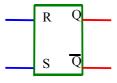


Une impulsion sur S(Set) ==> mise à 1 (état logique 1) de Q.Une impulsion sur R(Reset) ==> mise à 0 (état logique 0) de Q.

- Que se passe-t-il si l'on appuie ni sur S ni sur R?
- Que se passe-t-il si l'on appuie à la fois sur S et sur R?

#### La bascule RS





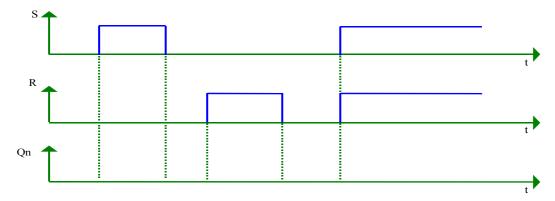
	- г
<u>s</u> 1	- & - Q
R 1	& b-1-3

Exemple

R	S	Qn	Remarques
0	0	Qn-1	Mémorisation
0	1	1	Ecriture
1	0	0	Effacement
1	1	Interdit	Interdit

Extrait d'une documentation

• Compléter les chronogrammes suivants :



<u>Remarque</u>: concernant le cas R et S à 1 : ce cas interdit a en fait deux valeurs qui seront 1 lorsque la bascule sera une RS à enclenchement prioritaire et 0 lorsque la bascule sera à déclenchement prioritaire.

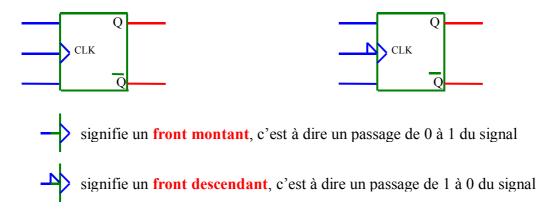
# 3- Signal d'horloge

Les circuits numériques peuvent fonctionner de façon **synchrone** ou de façon **asynchrone**. Dans les circuits asynchrones, la sortie peut changer d'état à tout moment quand une ou plusieurs entrées changent. Un système asynchrone est donc difficile à concevoir et à dépanner. Par contre, pour un système synchrone le moment exact où la sortie change d'état est commandé par une horloge (**CLK : Clock**).

## 4- Les bascules synchrones

#### 4-1: Généralités

- Elles ont toutes une horloge (CLK).
- La représentation est la suivante :



## 4-2: La bascule RST (ou RSH)

Représentation

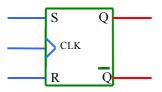
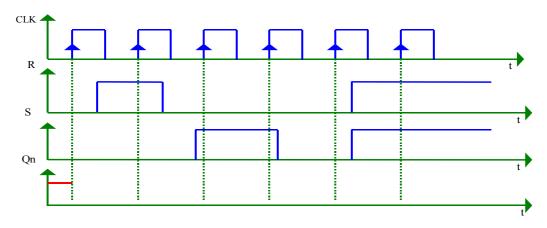


Table de vérité

T(CLK)	R	S	Qn	Remarques
$\uparrow$	0	0	Qn-1	Mémorisation
$\uparrow$	0	1	1	Ecriture
$\uparrow$	1	0	0	Effacement
$\uparrow$	1	1	Interdit	Interdit

• Compléter les chronogrammes suivants :



### 4-3: La bascule JK

Représentation

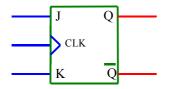
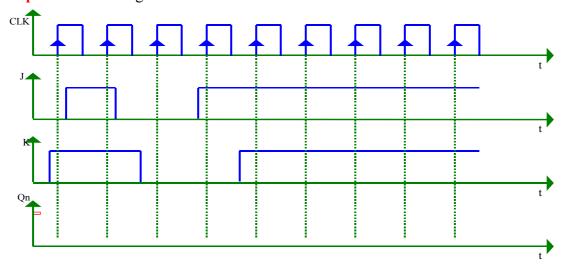


Table de vérité

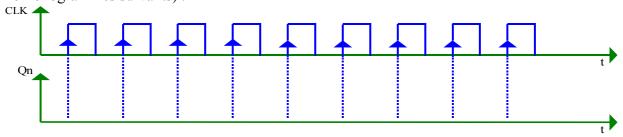
CLK	J	K	(	Qn	Remarques
$\uparrow$	0	0			Etat mémoire
$\uparrow$	0	1			Mise à 0
$\uparrow$	1	0			Mise à 1
$\uparrow$	1	1			Etat précédent inversé

# Extrait d'une documentation

• Compléter les chronogrammes suivants :



*Remarque*: Que se passe-t-il si on laisse J et K continuellement à 1 ? (pour cela **compléter** les chronogrammes suivants) .



### 4-4: La bascule D synchrone

Représentation

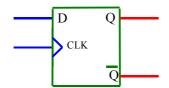
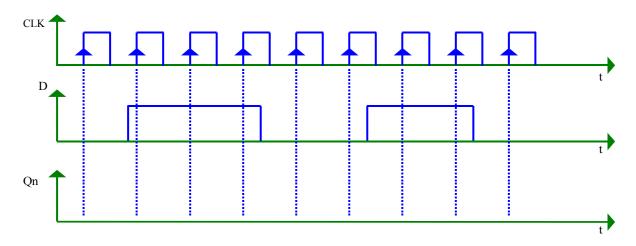


Table de vérité

CLK	D	Qn	Remarques
$\uparrow$	0		Recopie de D
$\uparrow$	1		Recopie de D

Extrait d'une documentation.

• Compléter les chronogrammes suivants :



### 4-5 : La bascule D à verrouillage(ou D Latches)

Représentation

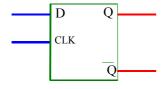
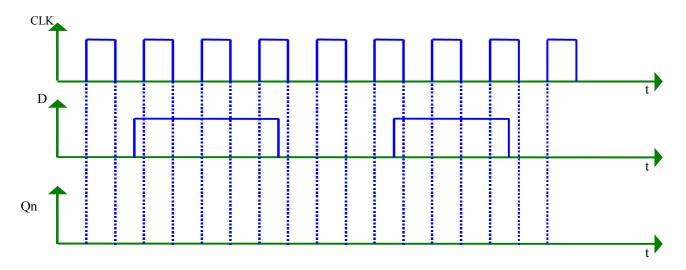


Table de vérité

CLK	D	Qn	Remarques
0	X	Qn-1	Etat mémoire
1	0	0	Recopie de D
1	1	1	Recopie de D

Extrait d'une documentation.

• Compléter les chronogrammes suivants :



Remarque : Comparer les 2 chronogrammes de Q des 2 bascules D et conclure.

# 5- Les entrées asynchrones

- Comme nous l'avons vu, on utilise essentiellement des bascules synchrones, mais très souvent, elles possèdent des entrées asynchrones. Ces entrées agissent indépendamment des entrées synchrones, quelques soient les conditions des entrées synchrones, quelques soient les conditions d'entrées.
- En fait ce sont des entrées prioritaires qui imposent un état à la bascule malgré les commandes lancées par les autres entrées.
- En général il y a deux entrées asynchrones :
  - RAU <== Remise à un.
  - RAZ <== Remise à zéro.
- Voir les extraits de la <u>bascule D</u> et <u>JK</u>.
- Compléter les chronogrammes suivants : (on considère J et K à 1)

