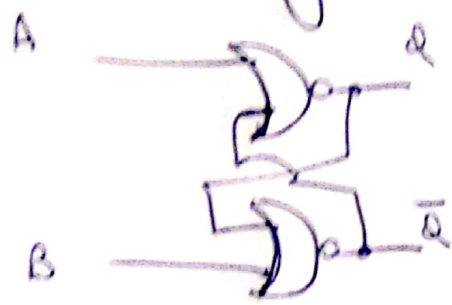
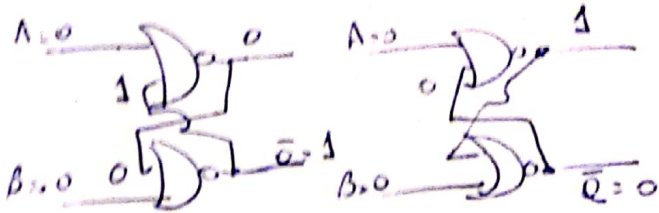


Armos el siguiente circuito. Las variables los nombres arbitrariamente. la única condición es que una salida es la negación de la otra.



Si $A=B=0$, $\bar{Q}=1 \Rightarrow \underline{Q=0}$



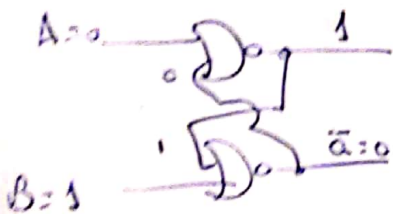
Si $A=B=0 \wedge \bar{Q}=0 \Rightarrow \underline{Q=1}$

Con $A=B=0$ tiene dos estados estables ($Q=0$ y $Q=1$) -

Por eso se llama bistable



Si $A=1$ y $B=0 \Rightarrow \underline{Q=0}$



Si $A=0$ y $B=1 \Rightarrow \underline{Q=1}$

Si $A=B=1$ los salidas ya no serán una la negación de la otra y además, puede oscilar. Venos que $A=1$ pone la salida en '0' y $B=1$ pone la salida en '1', los llamamos Reset y Set y nos queda el FF RS.

S	R	Q^{n+1}
0	0	Q_n
0	1	0
1	0	1
1	1	-

Tabla reducida del FF RS

Table of phase

S	R	Q _n	Q ⁿ⁺¹
00	00	00	00
00	01	01	01
01	00	00	00
01	01	01	01
10	00	00	00
10	01	01	01
11	00	00	00
11	01	01	01

SR	00	01	11	10
Q _n 0	0	0	X	1
Q _n 1	1	0	X	1

$$Q^{n+1} = S_n + \bar{R}_n \cdot Q_n$$

$$\neq S=R=1$$

De la misma forma a partir de los tablos reducidos de los otros FF llegamos a sus Ecuaciones Características

S	R	Q ⁿ⁺¹
00	00	0
00	01	0
01	00	0
01	01	0
10	00	0
10	01	0
11	00	0
11	01	0

$$Q^{n+1} = \bar{S} \cdot \bar{R} + \bar{R} \cdot Q_n$$

A	Q ⁿ⁺¹
0	0
1	1

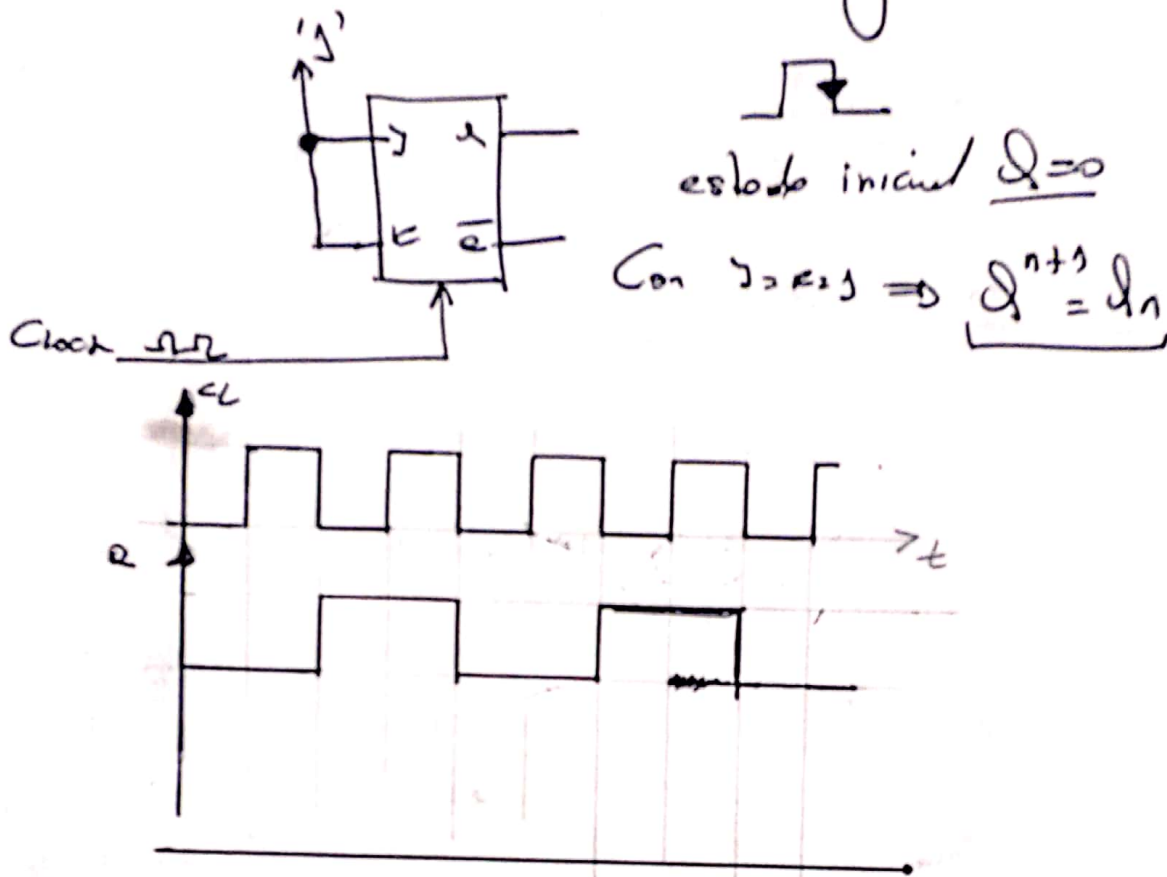
$$Q^{n+1} = D_n$$

T	Q ⁿ⁺¹
0	Q _n
1	Q _n

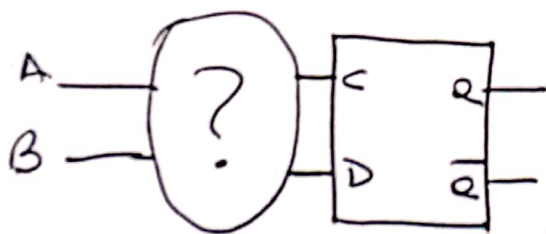
$$Q^{n+1} = T \oplus Q_n$$

Leer: FF con disparo por nivel o por flanco.

Dibujar la salida Q de un FF tipo JK disponible por flanco descendente conectado de la siguiente manera. - (3)



Como hacer un FF con otros tipos:



Tengo un FF tipo CD y puedo hacer uno tipo AB. -
 Para lo cual necesito resolver el sistema

$$\begin{cases} C = f(A, B) \\ D = f(A, B) \end{cases}$$

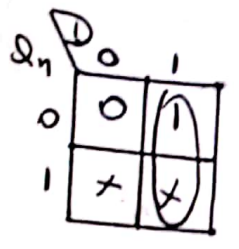
ej: Aparte de un FF tipo "JK" hacer un "D"

Por medio de la tabla ampliada del FF de esta, o sea el "D"

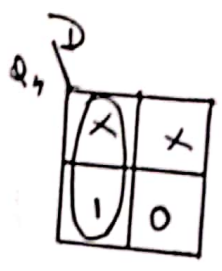
$$Q^{n+1} = J \cdot \bar{Q}^n + \bar{K} \cdot Q^n$$

D	q _n	Q ⁿ⁺¹	J	K
0	0	0	0	x
0	1	0	x	1
1	0	1	1	x
1	1	1	x	0

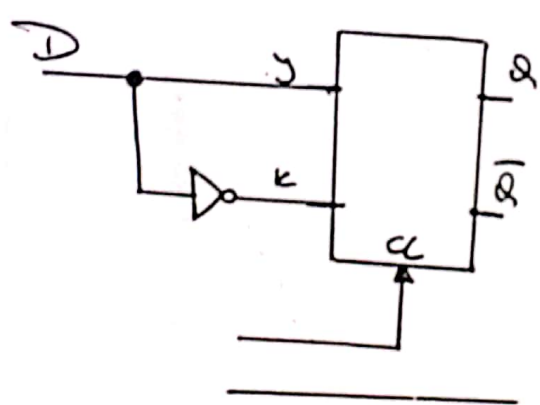
$\rightarrow 0 = J \cdot 1 + \bar{K} \cdot 0$
 $\rightarrow 0 = J \cdot 0 + \bar{K} \cdot 1$
 $\rightarrow 1 = J \cdot 1 + \bar{K} \cdot 0$
 $\rightarrow 1 = J \cdot 0 + \bar{K} \cdot 1$



$J = D$



$K = \bar{D}$



Cuidado Si ports de un FF que tenga Estados Prohibidos antes de simplificar debes evitarlos. Como de hacer un JK a partir de un RS. Se fuerzan los redundancias para que nunca se dé la combinación $R=1, S=1$

J	K	Q	Q'	S	R
0	0	0	0	0	x
0	0	1	1	x	0
0	1	0	0	0	x
0	1	1	0	x	1
1	0	0	1	x	0
1	0	1	1	x	0
1	1	0	1	x	0
1	1	1	0	x	1

