

# Organización de Computadoras



---

## Clase 4



# Temas de clase

---

- Circuitos Lógicos Combinacionales
- Circuitos Lógicos Secuenciales

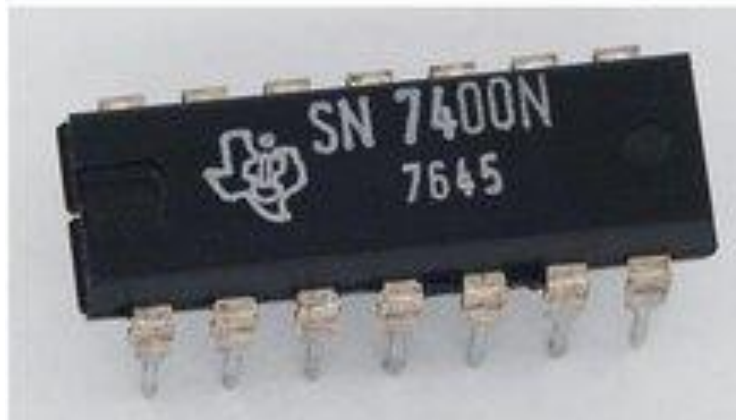
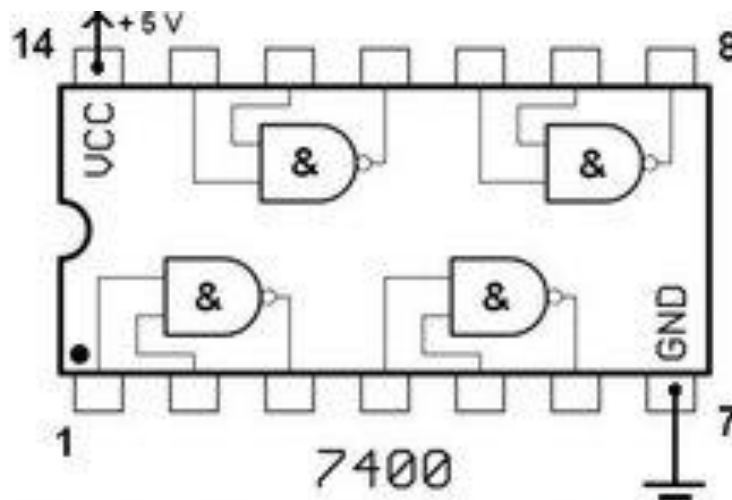


# Circuitos Combinacionales o Combinatorios

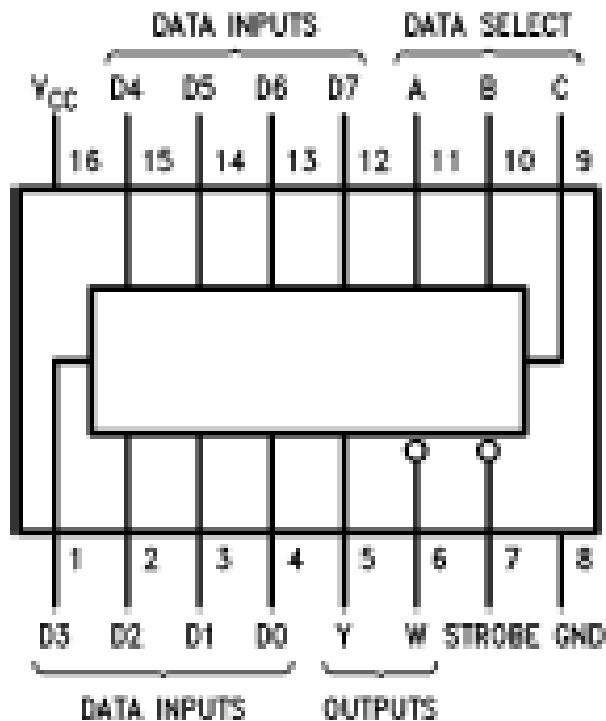
---

- Responden a los valores lógicos en las entradas, la salida está determinada exclusivamente por los valores de las entradas en ese instante.
- Si cambia la entrada, cambia la salida.
- Los valores pasados de las entradas no influyen en los valores de las salidas.

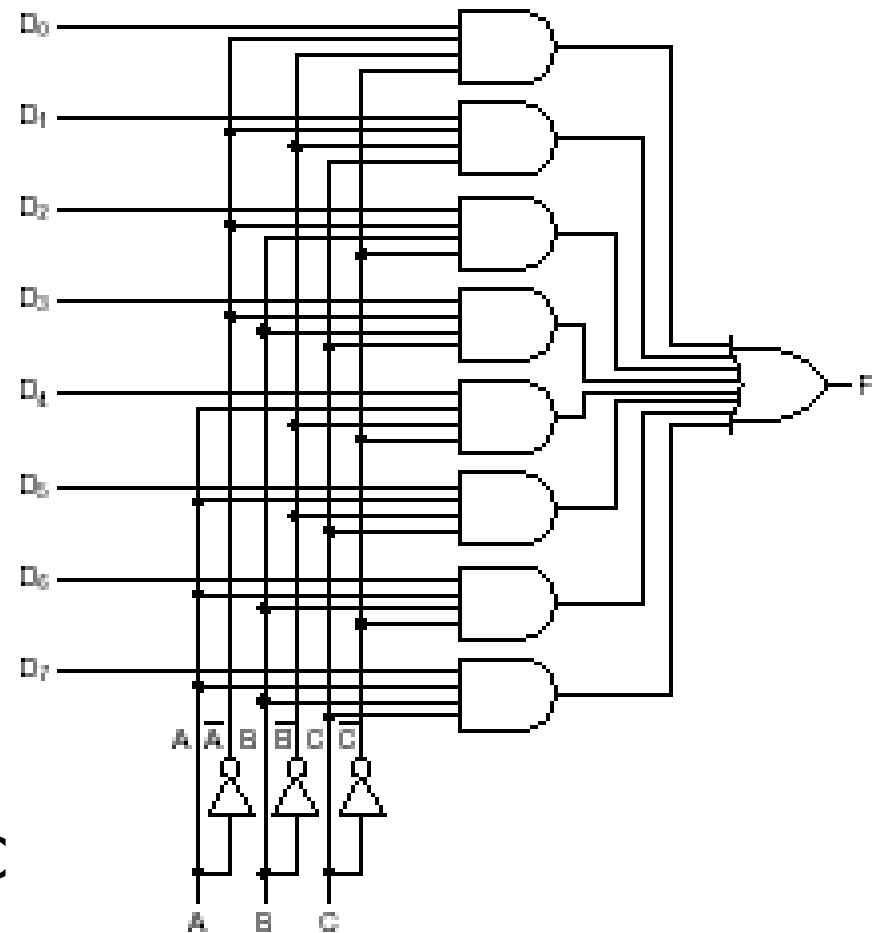
# Puertas lógicas en un chip



# Ejemplo 1



## Multiplexor de 8 entradas •74151

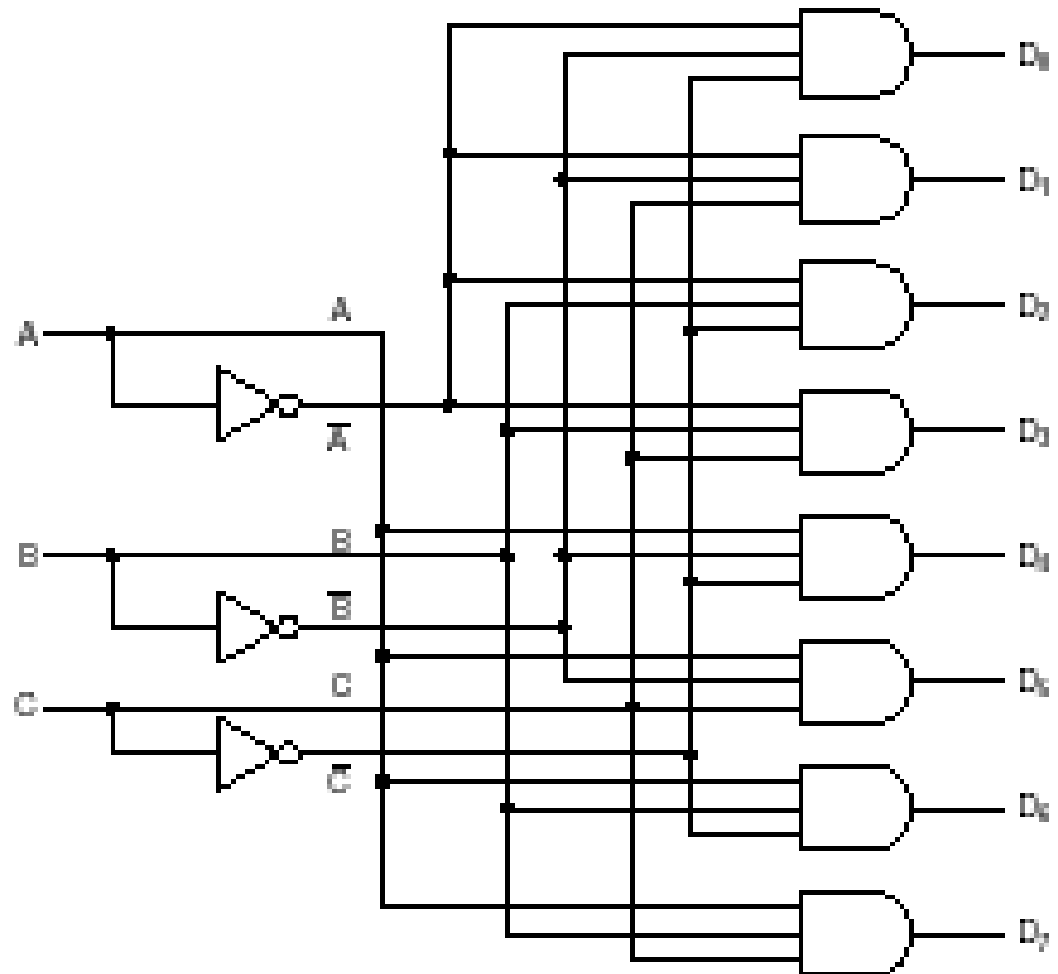


Según valor de entradas A, B y C  
 $F = D_x$

## Ejemplo 2

Para cada combinación de las entradas A, B y C  
sólo UNA de las salidas  $D_x$   
vale '1'

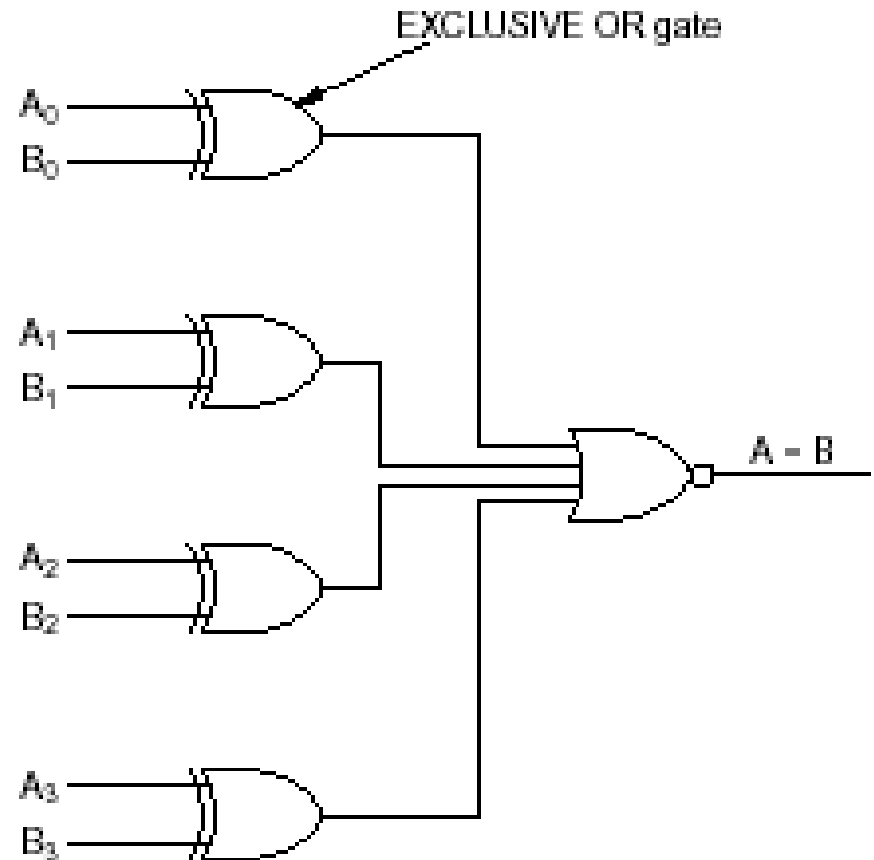
### Decodificador 3 a 8



## Ejemplo 3

Si todos los bits  $A_i$  son iguales a los  $B_i$  la salida es '1'

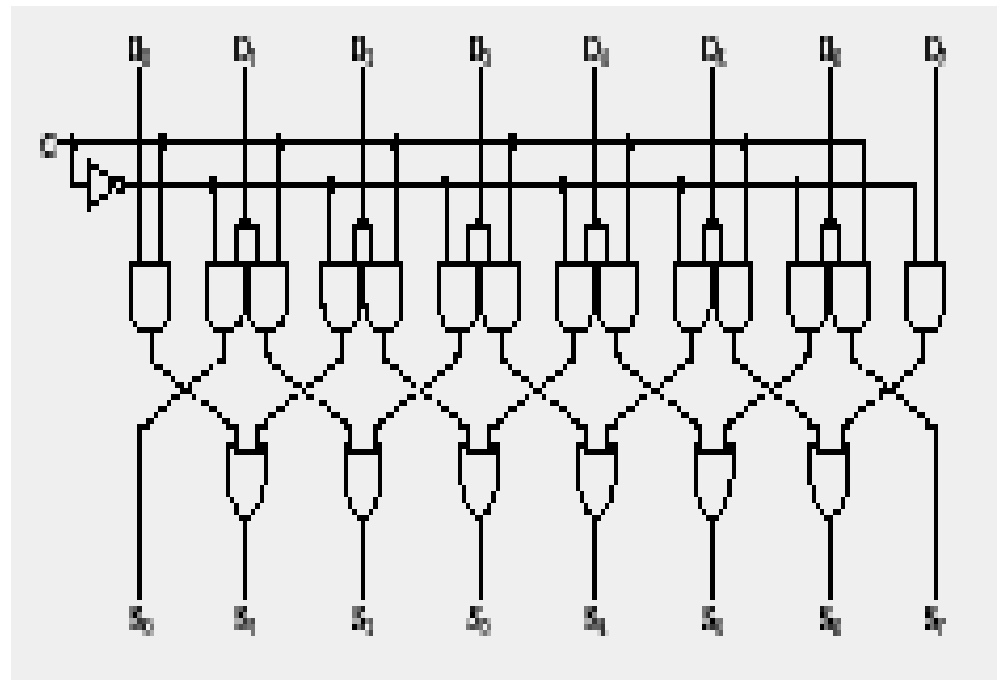
## Comparador de 4 bits



## Ejemplo 4

### Desplazador de 1 bit

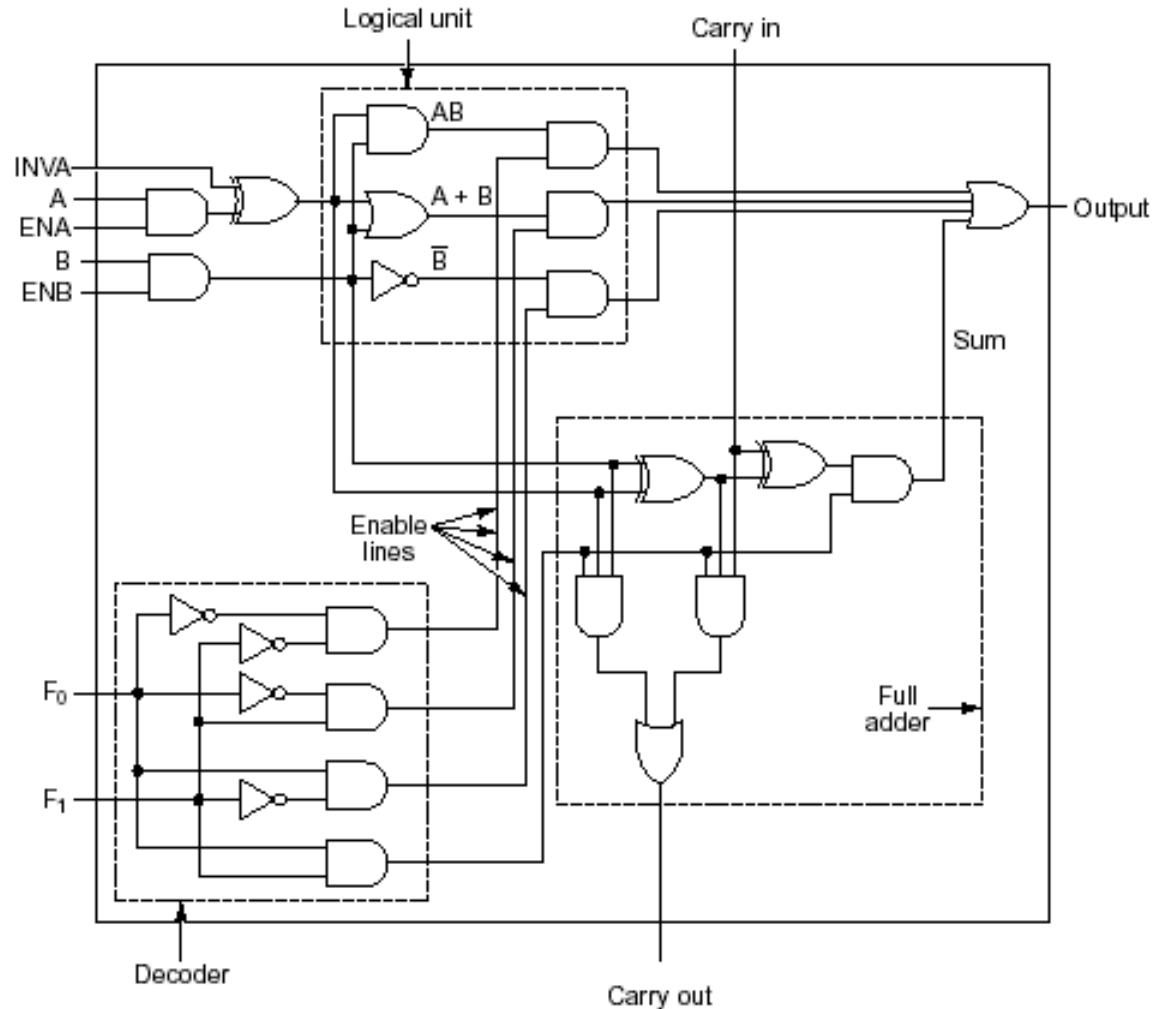
Según el valor de la entrada C se 'correrán' un lugar a derecha o izquierda.



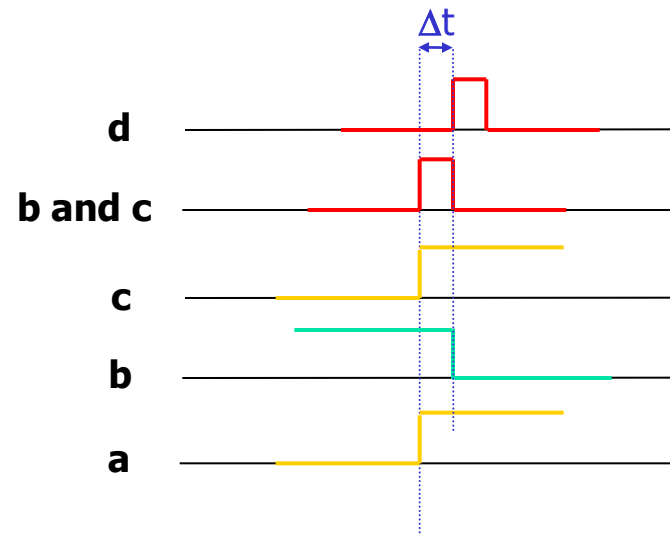
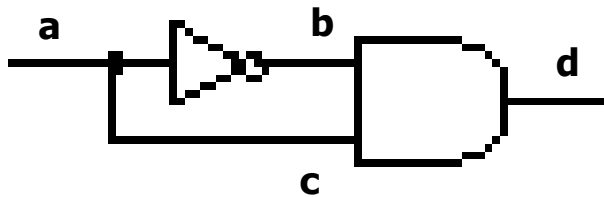
# Ejemplo 5

## 1 bit de ALU

Según  $F_1F_0$   
será la función  
que se realizará  
sobre A y B.



# Respuesta temporal



Suponemos que los retardos de compuerta  $\Delta t$  son iguales

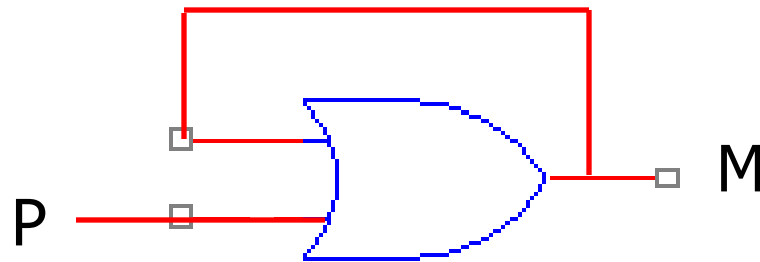


# Circuitos Secuenciales

---

- Las salidas dependen tanto de las entradas como del estado interno del circuito.
  - ¿Qué es el estado interno del circuito?
- Tienen la característica de “almacenar” valores lógicos internamente.
- Estos valores se almacenan aunque las entradas no estén.

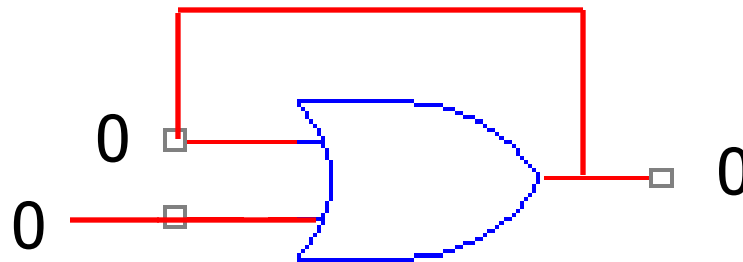
# ¿Cómo se almacena un valor lógico?



- La salida es también entrada
- En ningún circuito combinatorio una salida transportaba información hacia la entrada
- La ecuación lógica

$$M = M + P$$

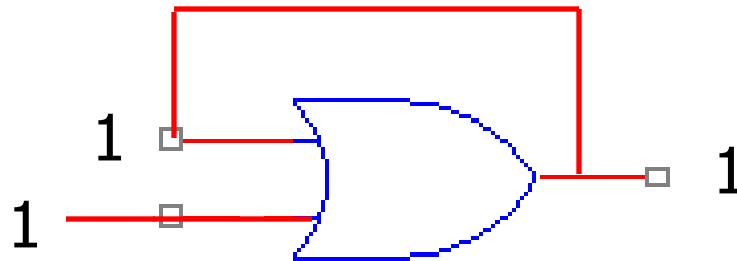
## ¿Cómo se ...?(2)



➤ Supongamos que  $P=0$  y  $M=0$

$$M=M+P=0+0=0$$

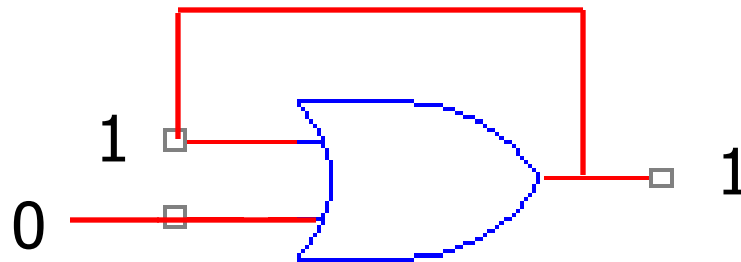
## ¿Cómo se ...?(3)



➤ Ahora  $P=1$

$$M=M+P=1+1=1$$

## ¿Cómo se ...?(4)

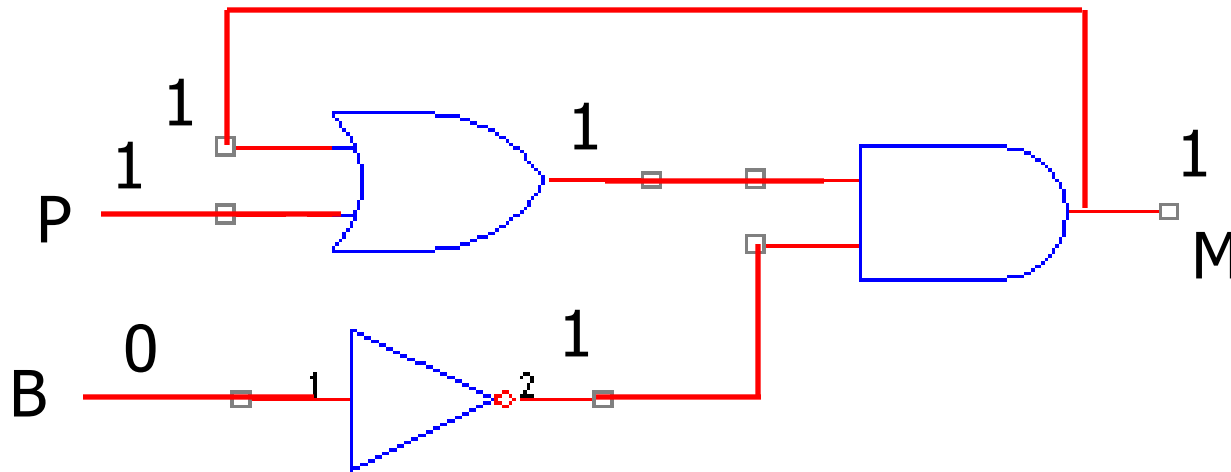


➤ Ahora  $P=0$

$$M=M+P=1+0=1$$

➤ Una vez que la salida  $M$  toma el valor 1 no hay forma de volver a 0

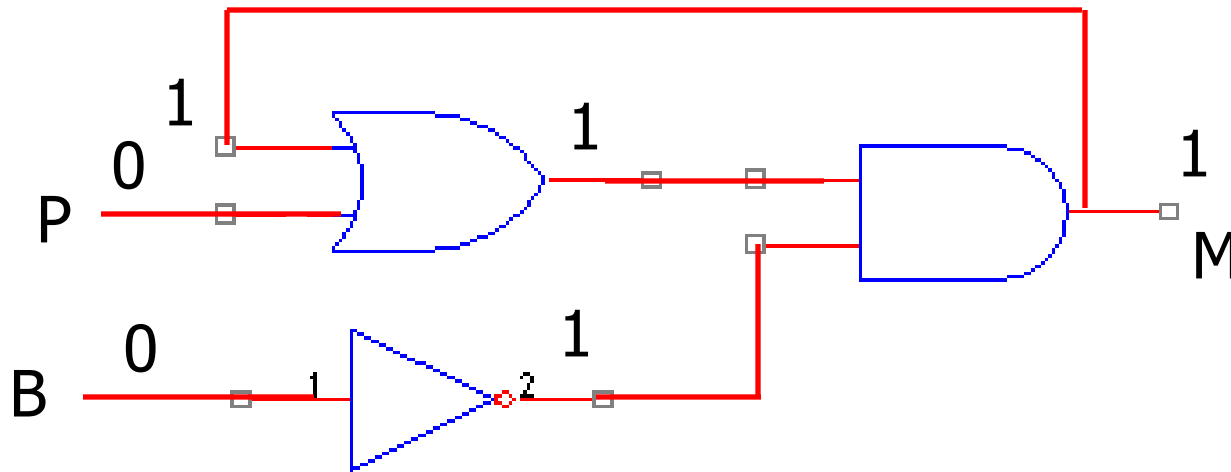
## ¿Cómo se ...?(5)



Ahora  $P=1$  y  $B=0$ ,  $M=1$

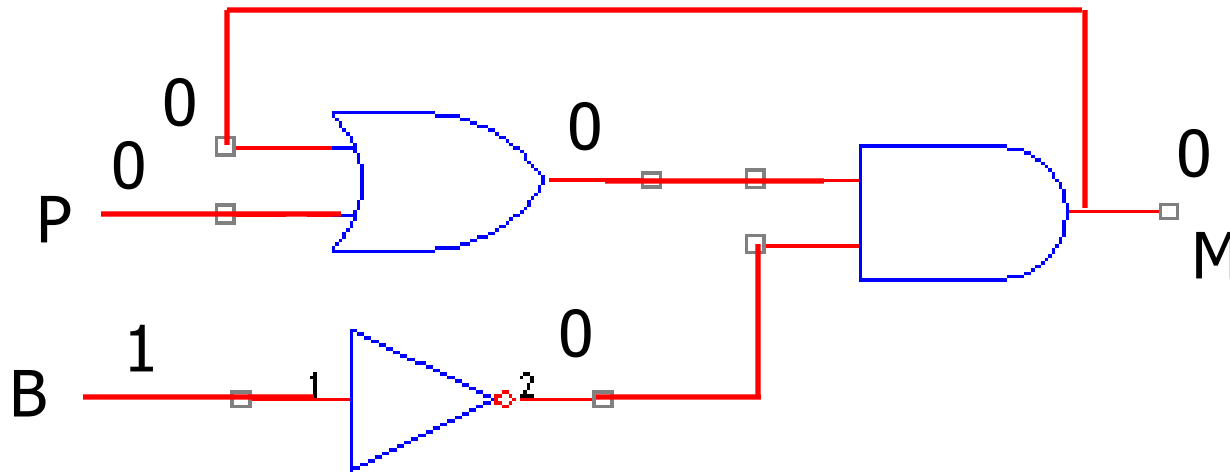
$$M = (M + P) \cdot \overline{B}$$

## ¿Cómo se ...?(6)



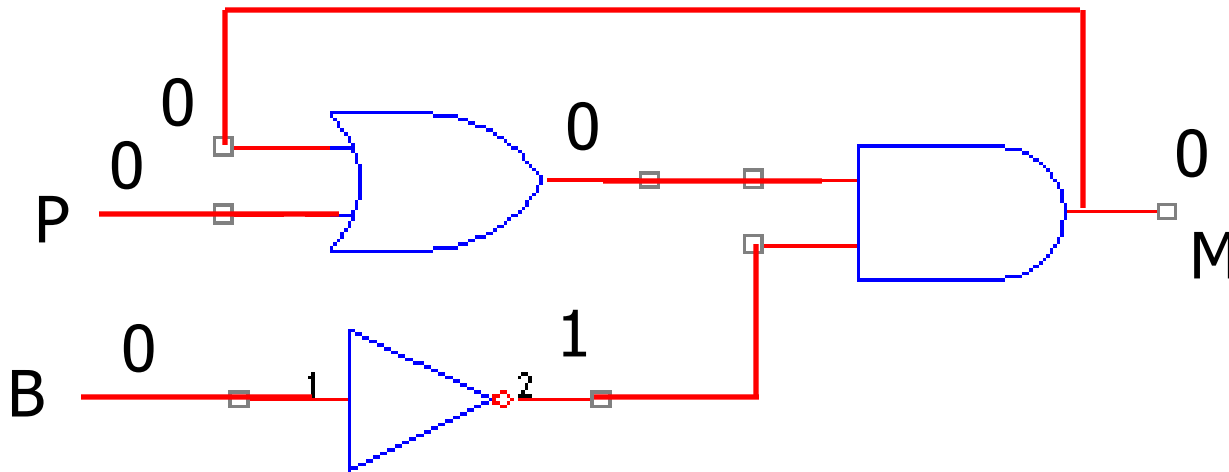
➤ Si ahora  $P=0$  y  $B=0$ ,  $M=1$ . Nada cambia.

# ¿Cómo se ...?(7)



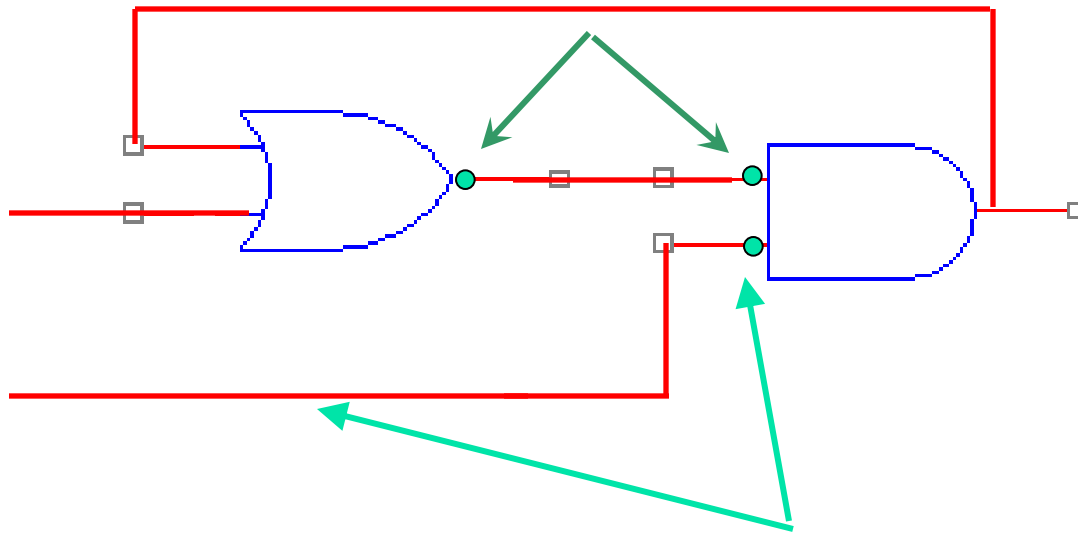
➤ Si ahora  $P=0$  y  $B=1$ ,  $M=0$ .

## ¿Cómo se ...?(8)

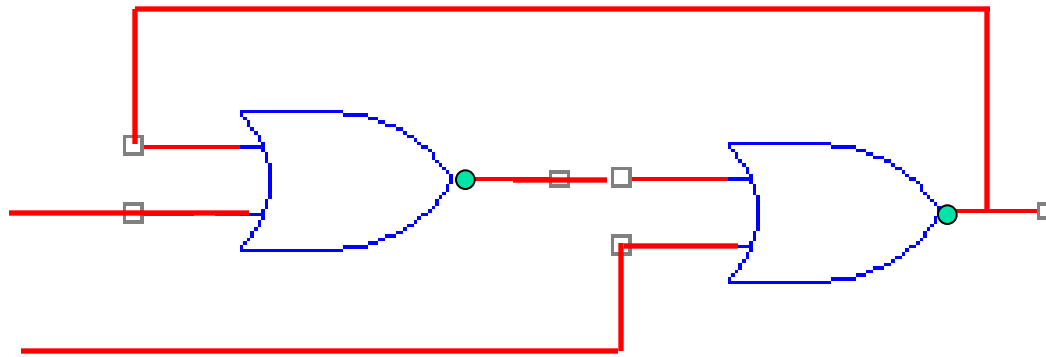


- Si ahora  $P=0$  y  $B=0$ ,  $M=0$ .
- P puede cambiar y se reflejará en M

# ¿Cómo se ...?(9)

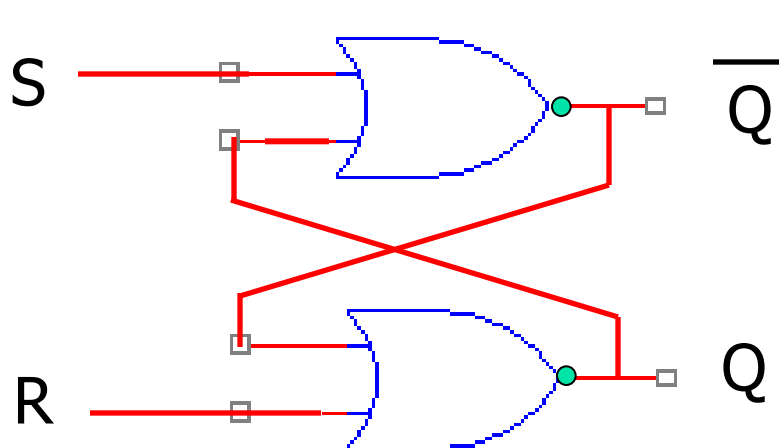


# ¿Cómo se ...?(10)



❖ Finalmente queda así

# FLIP-FLOP SR



S	R	$Q_{n+1}$
0	0	$Q_n$
0	1	0
1	0	1
1	1	Prohibido

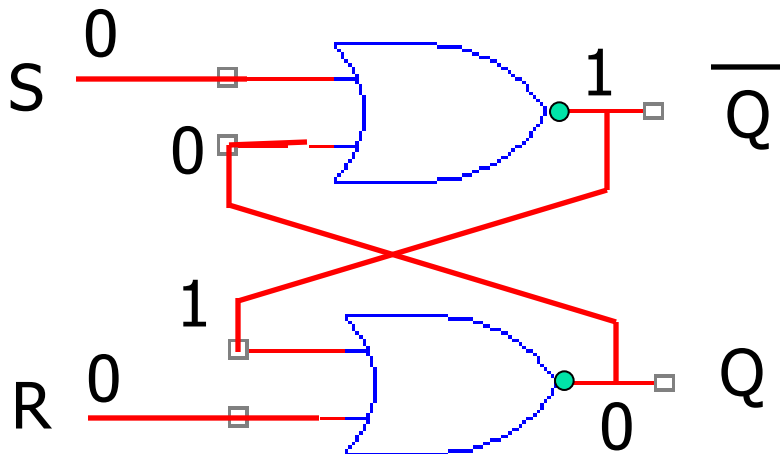


# FLIP-FLOP SR(2)

---

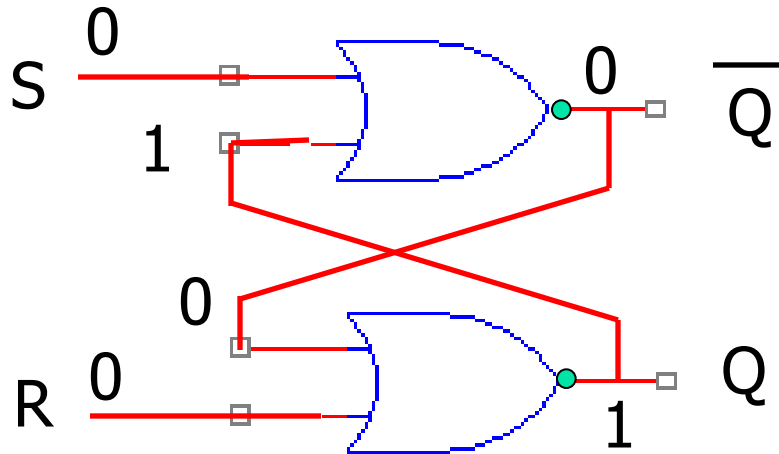
- Aparece la salida  $Q_{n+1}$
- $Q_n$  = salida anterior
- $S$  = Set = poner a 1
- $R$  = Reset = poner a 0
- Las salidas  $Q$  y  $\overline{Q}$  son complementarias

# FLIP-FLOP SR(3)



Supongamos S y R = 0 y Q = 0

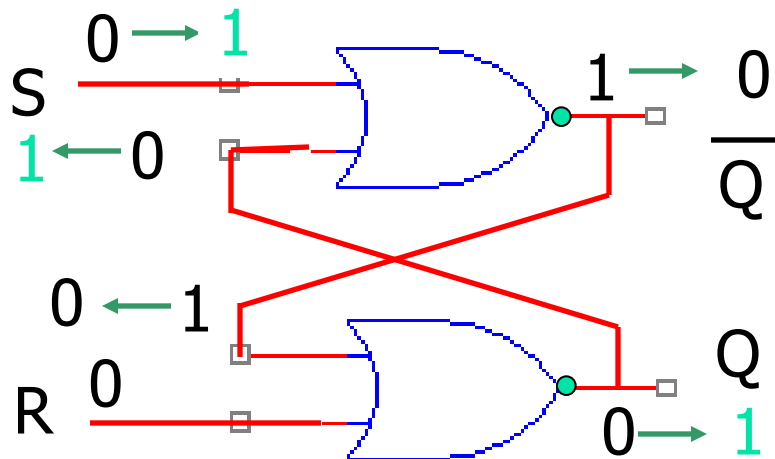
# FLIP-FLOP SR(4)



❖ Supongamos S y R = 0 y Q = 1

❖ Por lo que "recuerda" cual era el estado anterior.

# FLIP-FLOP SR(5)



❖ Si ahora  $S=1$  y  $R=0$



# Memoria

---

- Se puede construir con un flip-flop una memoria de 1 bit.
- Se llama biestable porque el circuito posee sólo 2 estados posibles de funcionamiento, se queda en cada uno de ellos, salvo que las entradas provoquen un cambio.



# Secuenciales - Clasificación

---

- Según la manera en que las salidas respondan a las señales lógicas presentes en la entrada, los biestables se clasifican en:
  - SR
  - J-K
  - D
  - T



# Secuenciales – Clasificación(2)

---

- Respecto del instante en que pueden cambiar dichas salidas, pueden ser:
  - **Asincrónicos:** cuando en la entrada se establece una combinación, las salidas cambiarán
  - **Sincrónicos:** la presencia de una entrada especial, determina “cuando” cambian las salidas acorde a las entradas



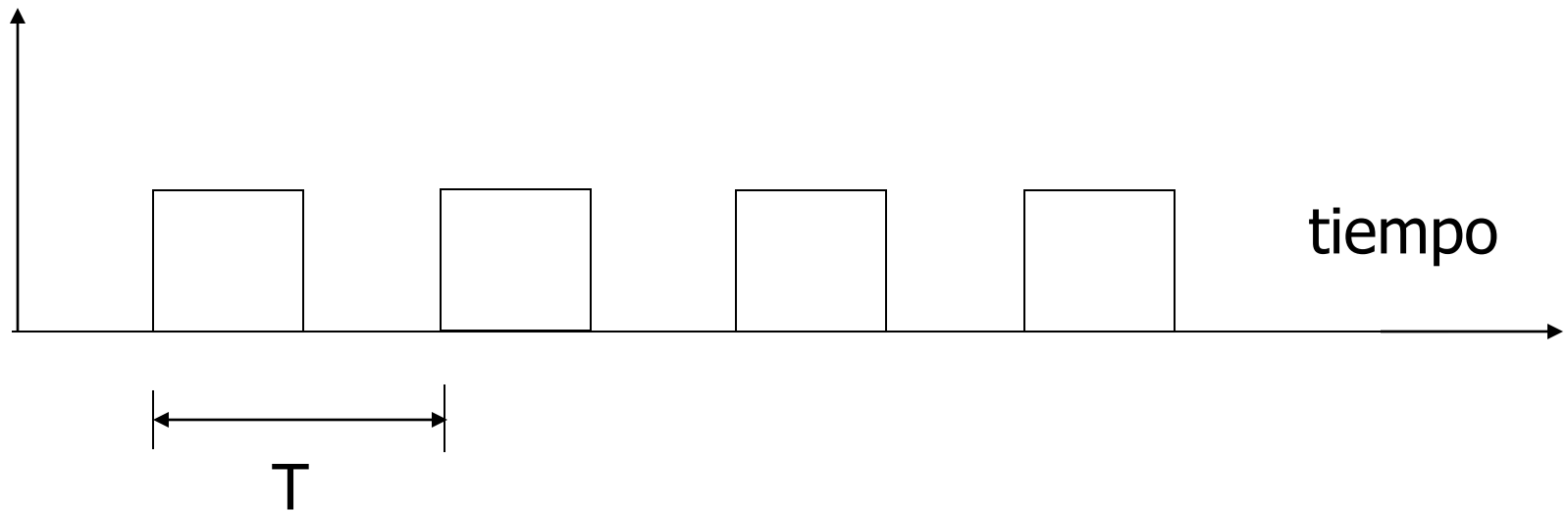
# Reloj: “señal especial”

---

- El orden en que ocurren los sucesos es importante.
- A veces los sucesos deben ocurrir simultáneamente.
- Reloj: es una señal de tiempo precisa que determina cuando se producen eventos.

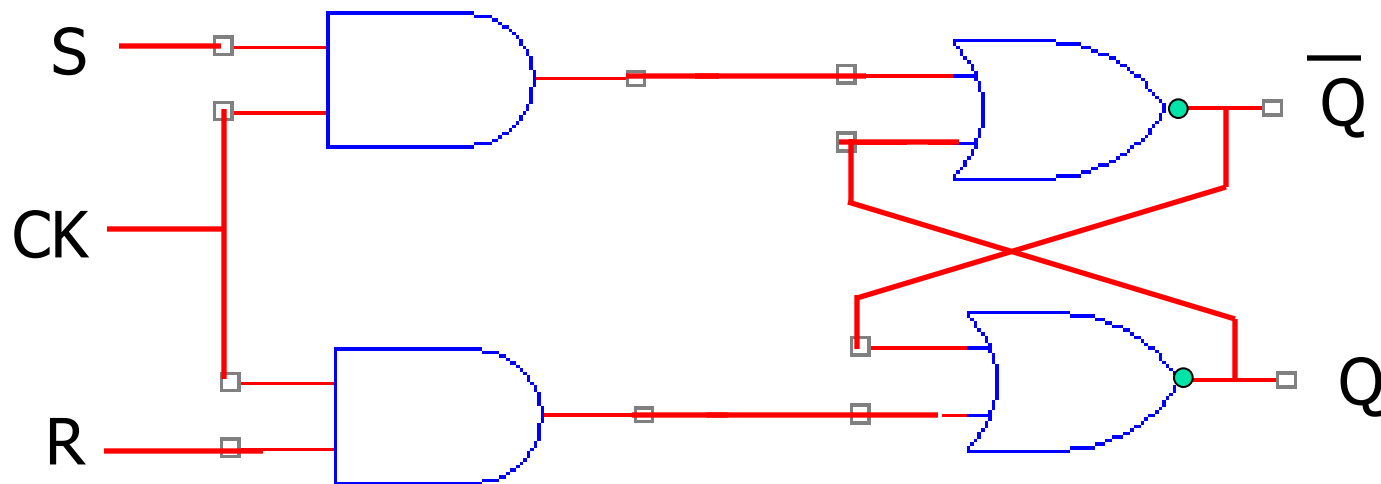


# Reloj (Clock) (CLK)

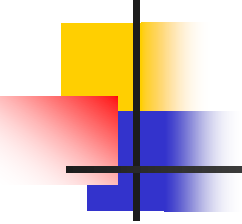


Cada tiempo  $T$ , la señal se repite

# Flip-Flop SR sincrónico



- S y R son las entradas que tendrán efecto cuando CK tome el valor 1.



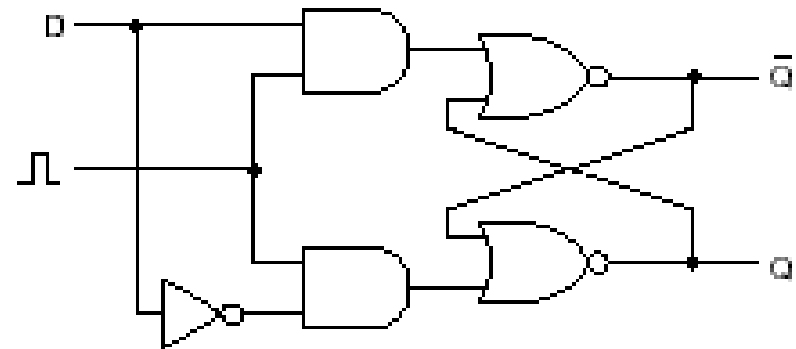
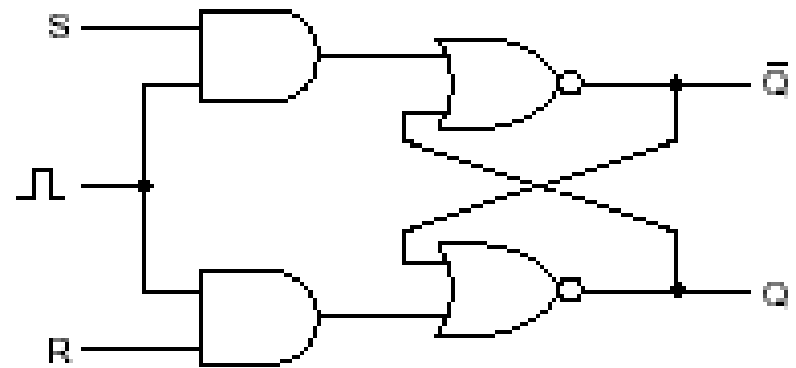
# Tabla de comportamiento: SR sincrónico

---

CK	S	R	$Q_{n+1}$
1	0	0	$Q_n$
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	Prohibido
0	x	x	$Q_n$

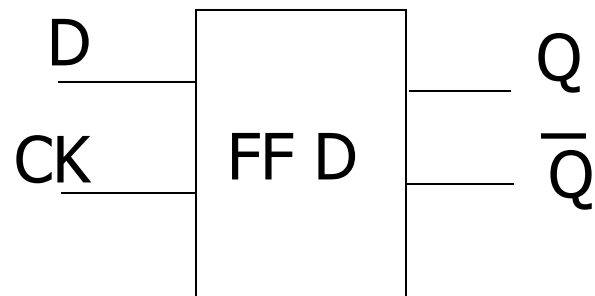
# Flip-Flop D

- En el FF SR hay que aplicar 2 entradas diferentes para cambiar de estado.
- El FF D permite aplicar una sola entrada para cambiar la salida.





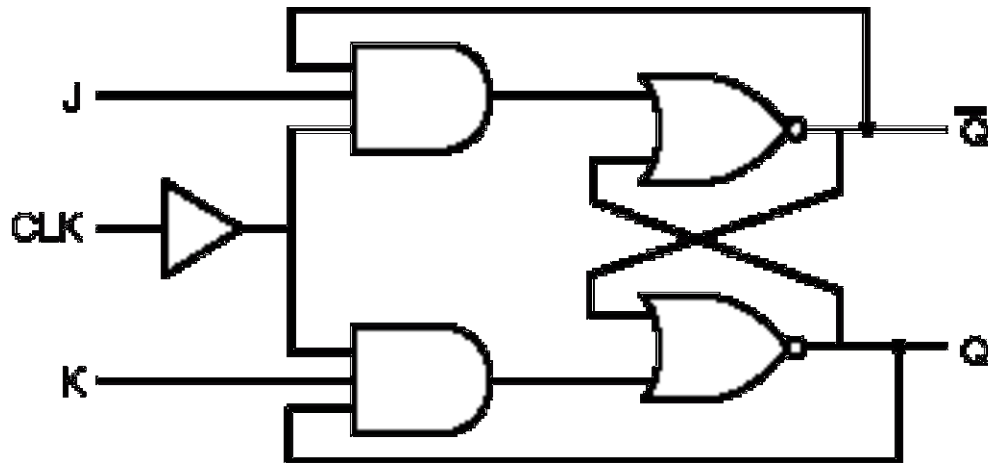
# Flip-Flop D



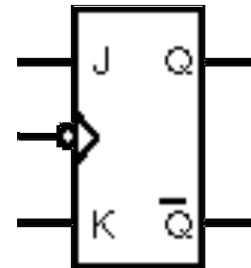
D	$Q_{n+1}$
0	0
1	1

con  $CK=1$

# Flip Flop J-K



Circuit

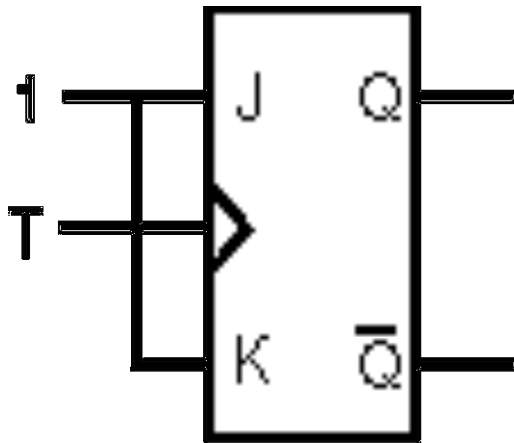


Symbol

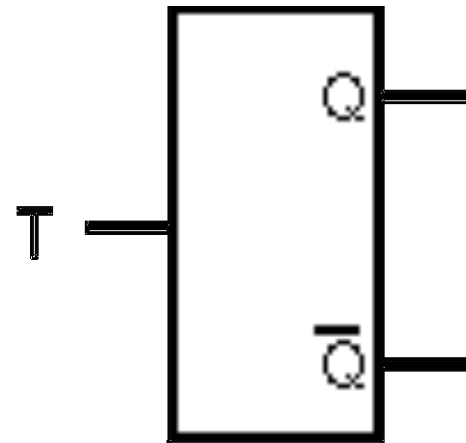
J	K	$Q_{n+1}$
0	0	$Q_n$
0	1	0
1	0	1
1	1	$\overline{Q_n}$

# Flip Flop T

- La salida Q cambiará de 0 a 1 o 1 a 0 en cada pulso de la entrada T.



Circuit

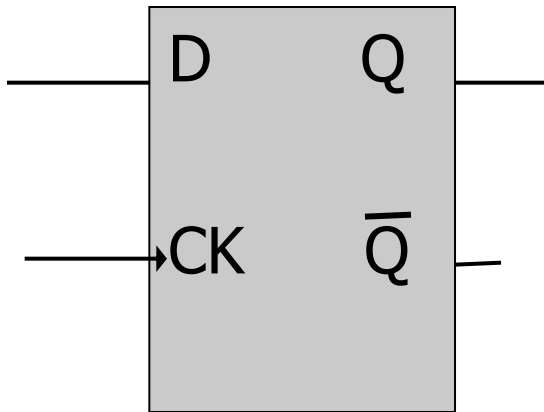


Symbol

# Recordando un bit

- Con una señal (CK) se copia el valor de D en Q
- Sin esa señal, el valor de Q permanece igual

Puedo recordar un Bit

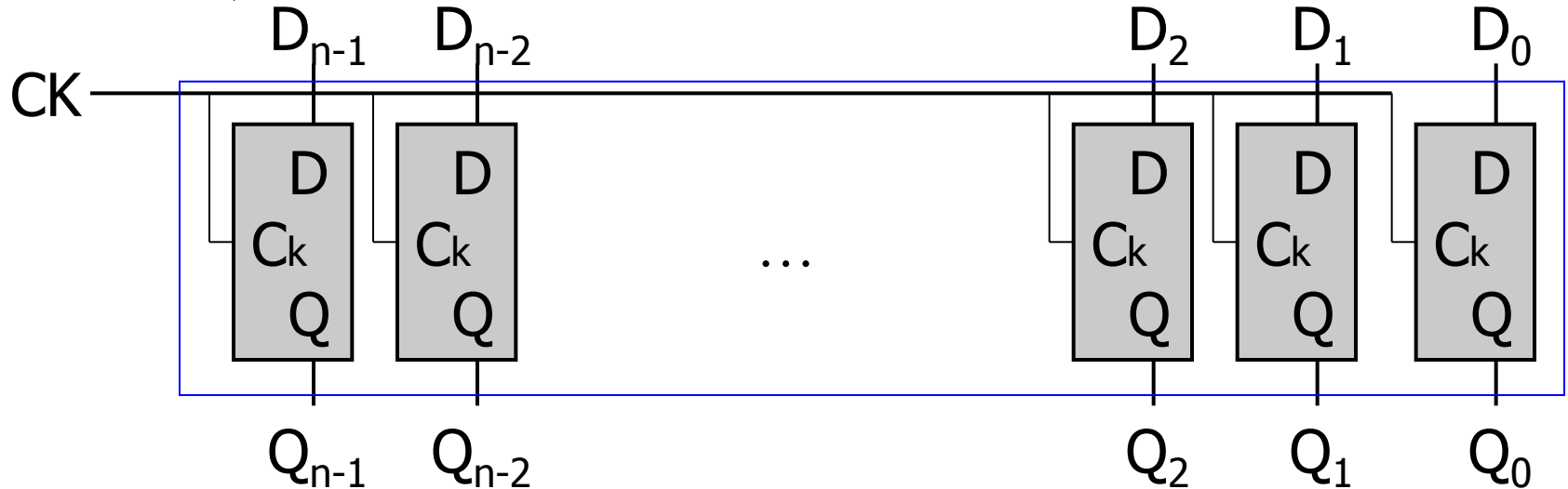


CK	D	Q
0	0	q
0	1	q
1	0	0
1	1	1

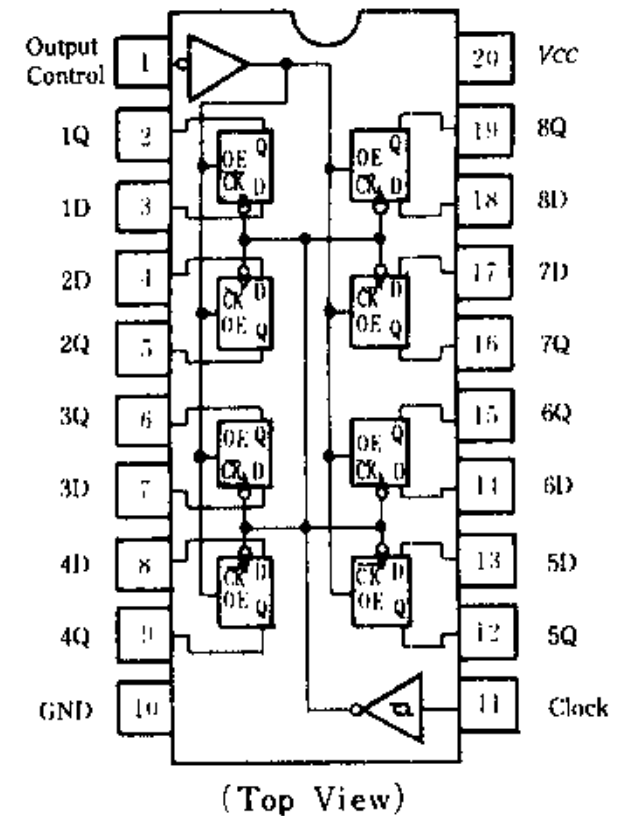
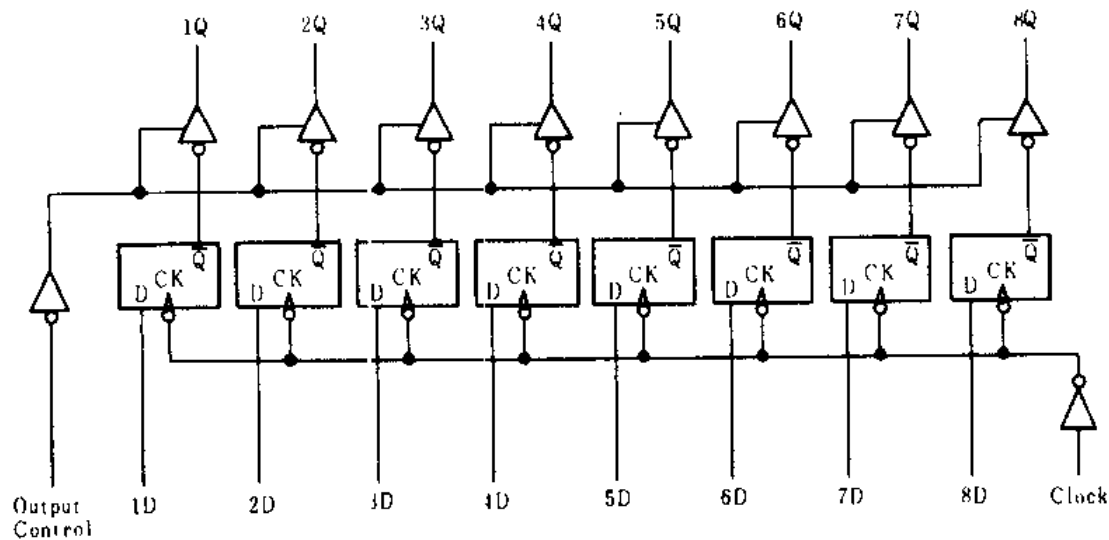
# Recordando n bits

- Si CK actúa sobre n bits simultáneamente

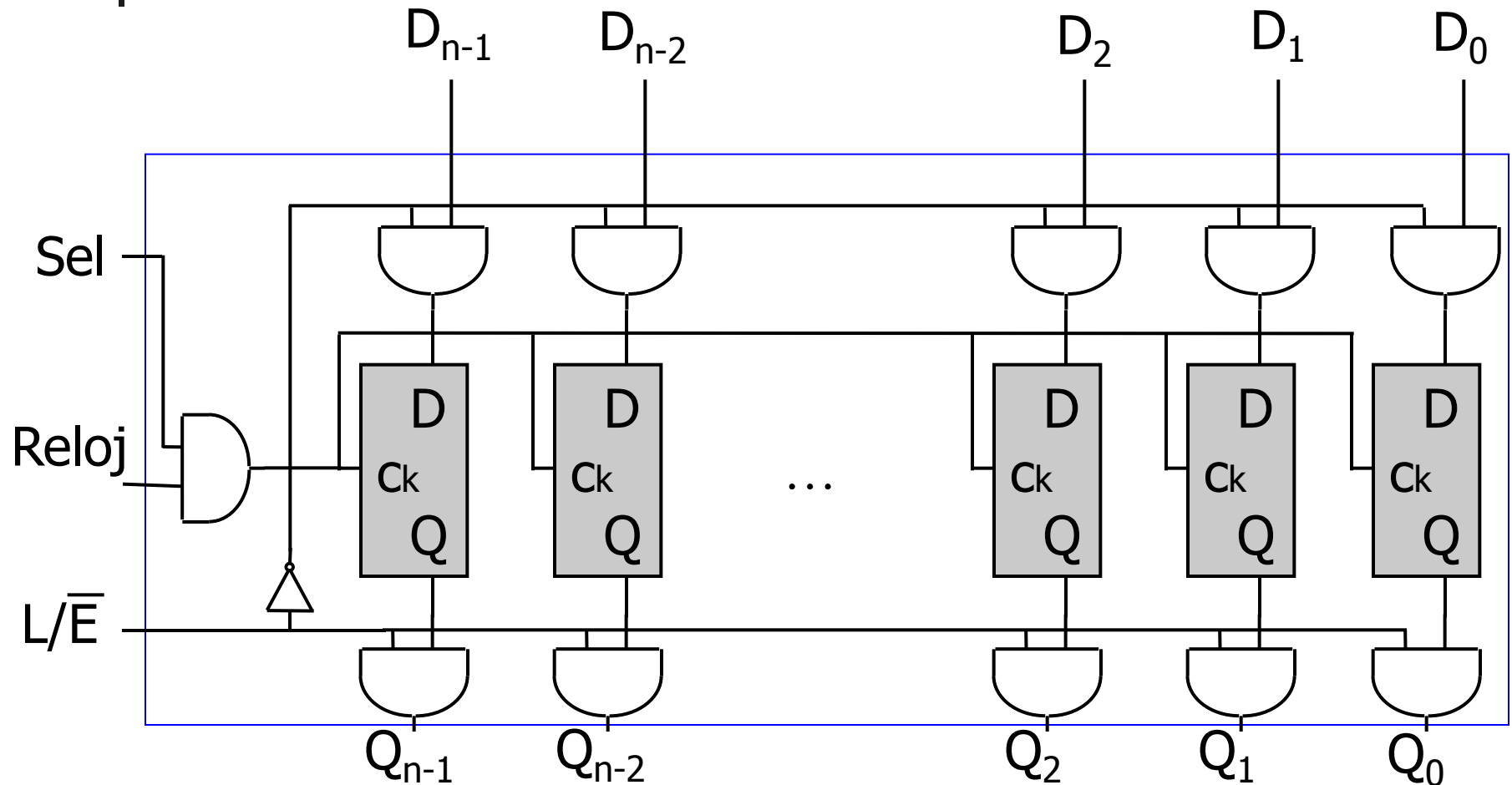
Registro n bits



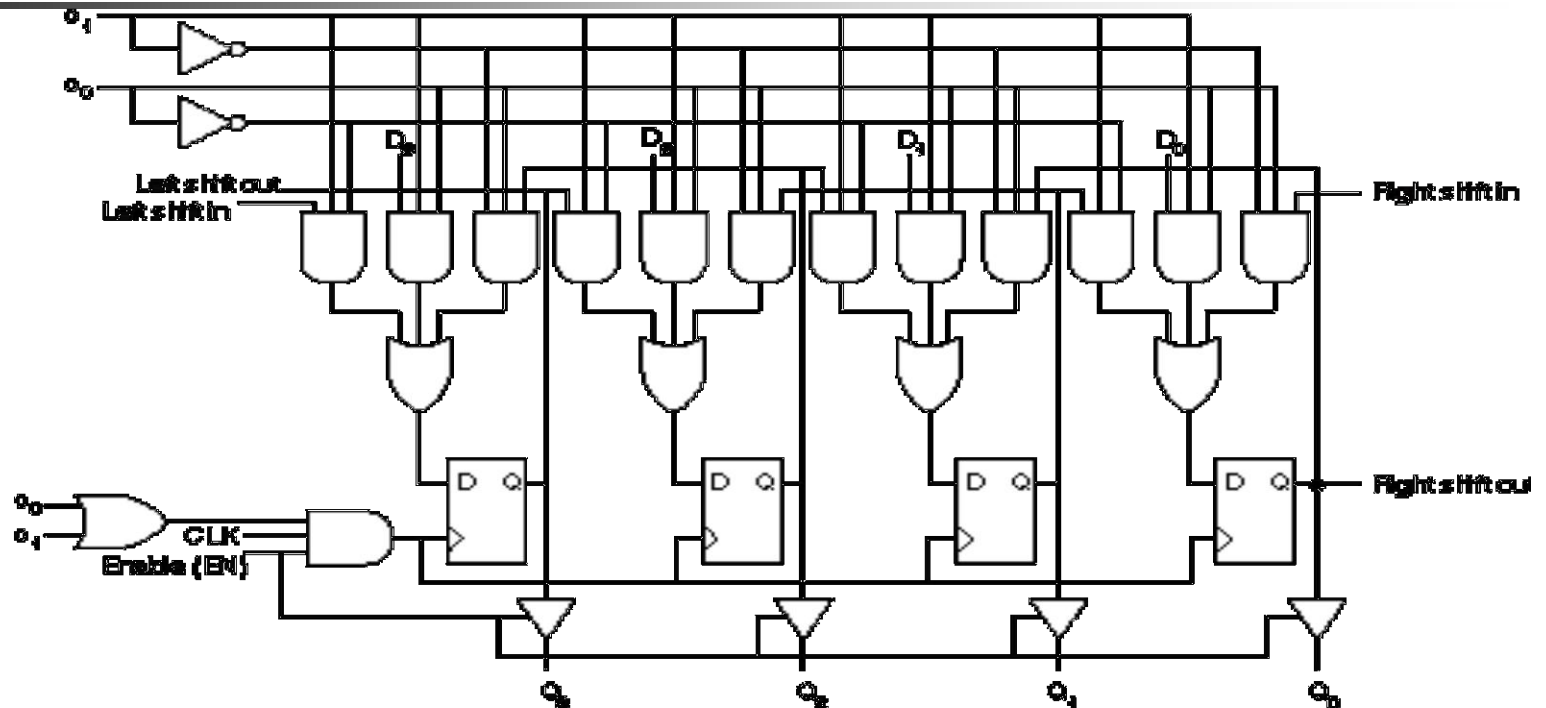
# Chip con 8 FF-D (74LS374)



# Selección y operaciones



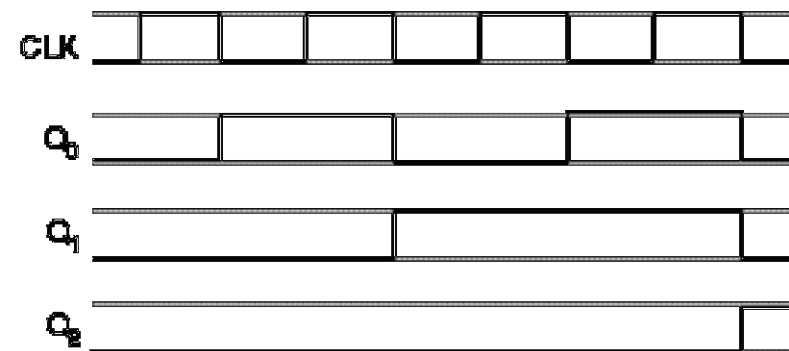
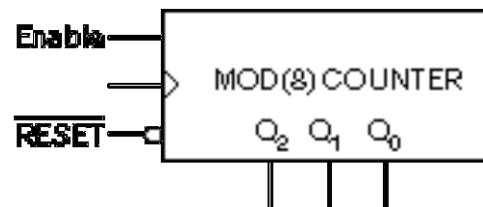
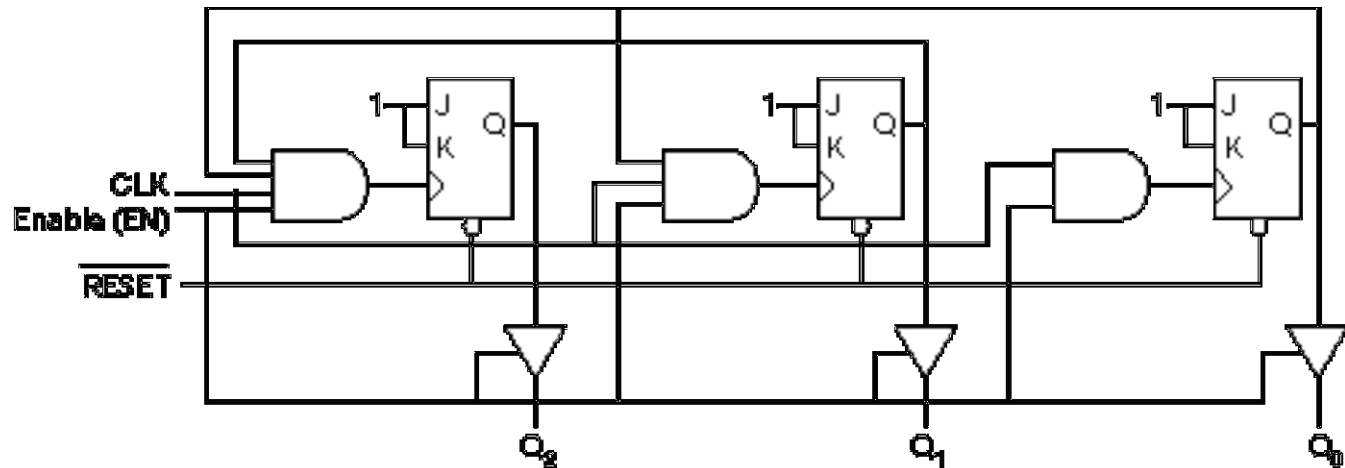
# Registro con desplazamiento



Control	Function
$o_1$ $o_0$	
0 0	No change
0 1	Shift left
1 0	Shift right
1 1	Parallel load



# Contador módulo 8

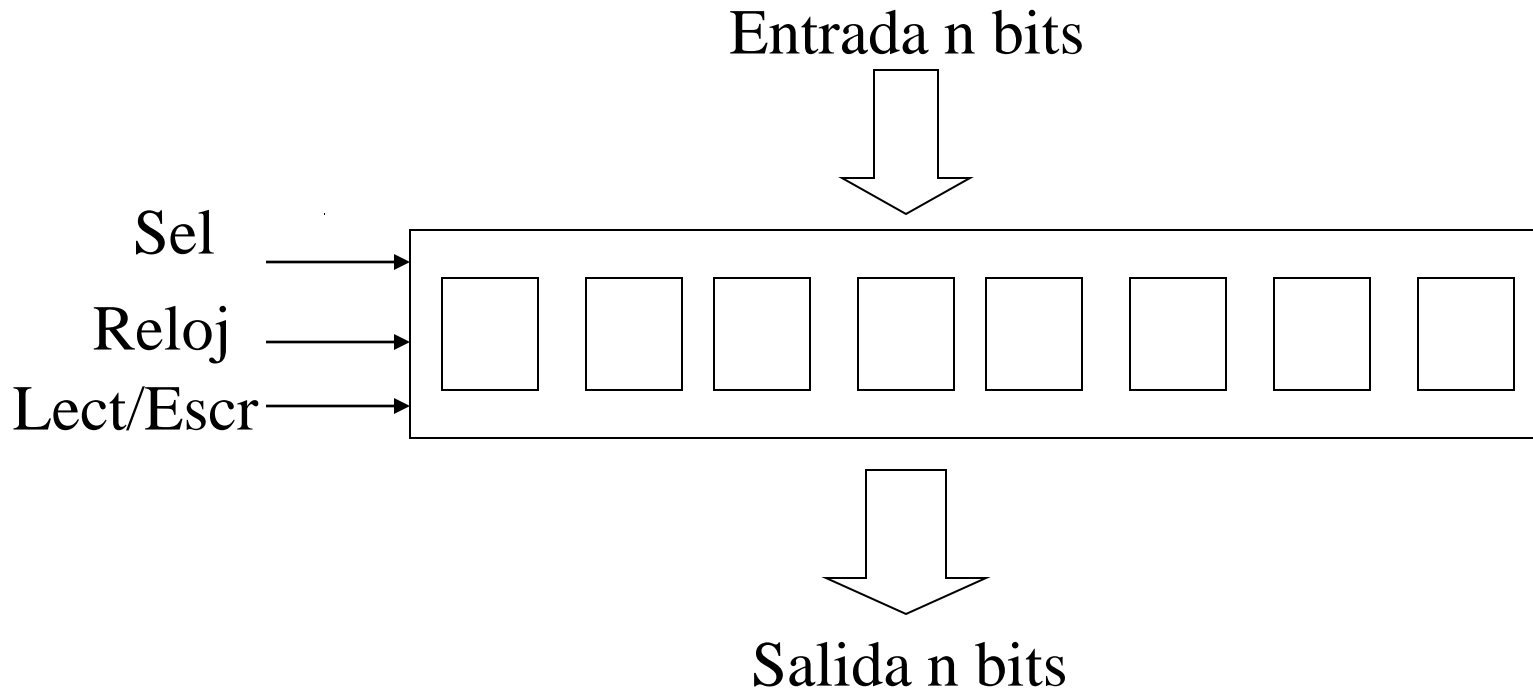


Timing behavior



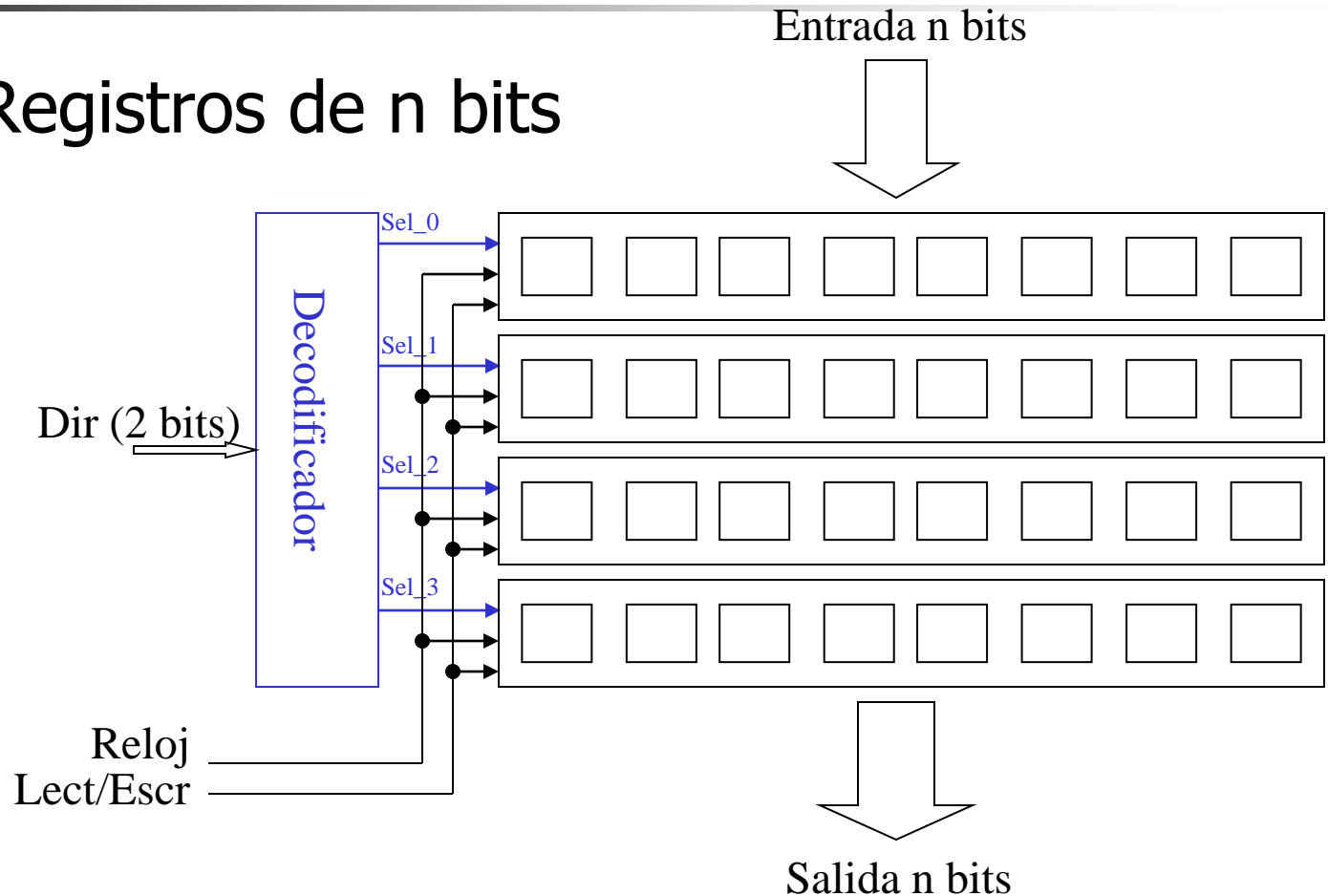
# Un Registro

---



# Varios Registros

## 4 Registros de n bits





# mayor información ...

---

- Operaciones Lógicas
  - Apunte 3 de Cátedra
- Circuitos Secuenciales
  - Apunte 5 de Cátedra
- Apéndice A: Lógica digital (A.3., A.4.)
  - Stallings, W., 5º Edición.