## CAPÍTULO 4

## ESTUDIO DE SISTEMAS SECUENCIALES

TECNOLOGÍA Y ORGANIZACIÓN DE COMPUTADORES

1º Grado en Ingeniería Informática.

#### **RESUMEN:**

En este tema se va a definir qué es un sistema secuencial y cómo se analizan y diseñan circuitos secuenciales sencillos. También se estudiarán algunos bloques secuenciales que realizan funciones más complejas y que no se pueden analizar a nivel de puertas lógicas.

OBJETIVOS (expresados como resultados de aprendizaje):

- Aplicar técnicas básicas de estudio de sistemas secuenciales a nivel lógico.
- Comprender las diferentes formas de representar el comportamiento de un sistema secuencial (diagramas, tablas de estados, cronogramas, etc.).
- Estimar las prestaciones de sistemas secuenciales (retardo de propagación, frecuencia máxima, etc.).
- Comprender el funcionamiento de los diferentes bloques secuenciales básicos que forman parte de la mayoría de los sistemas digitales, e identificar claramente la función que realizan.

### **CONTENIDOS:**

- 4.1. Concepto de sistema secuencial.
- 4.2. Elementos básicos secuenciales.
- 4.3. Componentes secuenciales estándar.
- 4.4. Análisis de un sistema secuencial.

```
BIBLIOGRAFÍA: [GAJ97]:6,7 ; [HAY96]:6,7 ; [LLO03]:7,8,9 ; [MAN05]:5,6,7 ; [NEL96]:6,7,8,9 ; [ROT04]:11,12,13,14,15,16
```

### **CONTENIDOS:**



- 4.1. Concepto de sistema secuencial.
- 4.2. Elementos básicos secuenciales.
- 4.3. Componentes secuenciales estándar.
- 4.4. Análisis de un sistema secuencial.

#### 4.1 CONCEPTO DE SISTEMA SECUENCIAL

 Un sistema digital binario secuencial es un sistema digital binario en el cual las salidas de dicho sistema, en un instante dado son funciones de las entradas de dicho sistema en el mismo instante de tiempo y de entadas en instantes de tiempo anteriores.

$$z_{i}(t) = z_{i}(x_{n-1}(t), x_{n-2}(t), K, x_{0}(t), x_{n-1}(t-1), x_{n-2}(t-1), K, x_{0}(t-1), x_{n-1}(t-2), x_{n-2}(t-2), K, x_{0}(t-2), L, L, L, x_{n-1}(0), x_{n-2}(0), K, x_{0}(0)); " i = 0, 1, 2, K, m-1$$

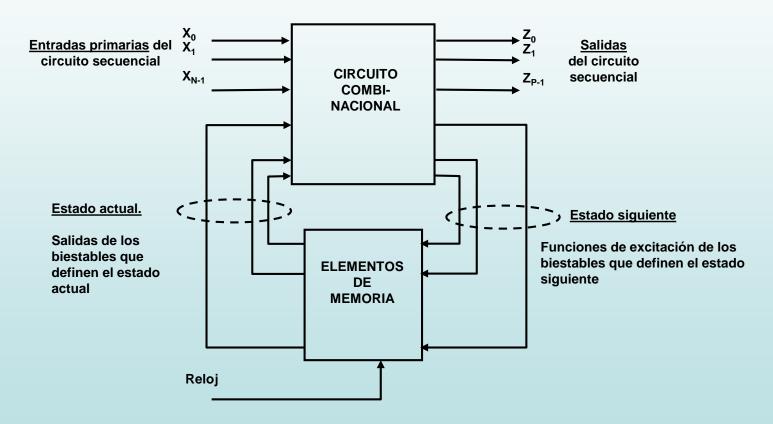
#### 4.1 CONCEPTO DE SISTEMA SECUENCIAL

#### SISTEMA SECUENCIAL:

- La salida en un instante dado depende de la secuencia de entradas recibida hasta dicho instante, es decir, de la "historia" del sistema.
- Son sistemas con memoria ("recuerdan" las entradas recibidas con anterioridad)
- La historia del sistema viene determinada por el **estado** del sistema en el momento en que empieza a funcionar y los valores de las entradas desde el principio.
- Los sistemas secuenciales necesitan elementos de memoria para poder memorizar el estado del sistema.
- En consecuencia, en un sistema secuencial hay que considerar 3 tipos de variables: entradas, salidas y estados.

### 4.1 CONCEPTO DE SISTEMA SECUENCIAL

Estructura general de un sistema secuencial:



### **CONTENIDOS:**

- 4.1. Concepto de sistema secuencial.
- 4.2. Elementos básicos secuenciales.
- 4.3. Componentes secuenciales estándar.
- 4.4. Análisis de un sistema secuencial.

- Los elementos básicos de almacenamiento que pueden memorizar un bit de información son los cerrojos (latches) o biestables (flip-flops).
- En los elementos básicos de almacenamiento coincide la salida con el estado.
- Se suele denominar Q(t) a la salida o estado presente y Q(t+1) a la salida o estado siguiente.
- Un elemento de memoria tiene unas entradas que pueden producir un cambio en el valor (0, 1) memorizado en el circuito. La salida coincide con el valor memorizado.
- Los elementos de memoria suelen disponer de dos salidas, Q y Q' (complementaria).

#### Sistemas secuenciales síncronos:

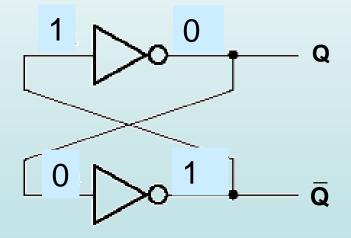
Es aquel en el que los cambios de estado en el sistema se producen únicamente cuando se activa una señal especial de entrada del sistema, llamada entrada de reloj (Clk ó Ck).

#### Sistemas secuenciales asíncronos:

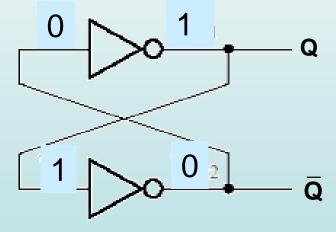
Es aquel en el que los cambios de estado se producen cuando cambia alguna/s de las entradas

• Biestable elemental latch: elemento de memoria con dos estados estables: '0' y '1'.

Estado '0' 
$$Q = 0$$
;  $Q' = 1$ 

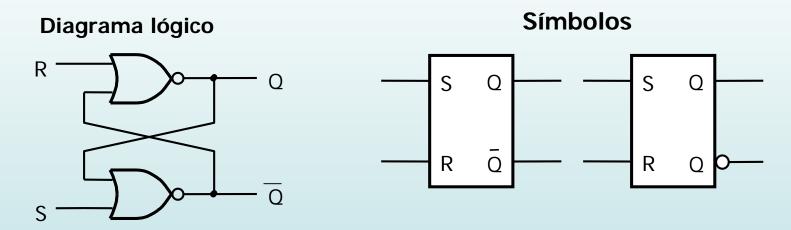


Estado '1' 
$$Q = 1; Q' = 0$$



#### LATCH SR o Biestable SR Asíncrono:

Dos puertas NOR (ó NAND) con las salidas realimentadas



Resumen de su funcionamiento normal:

Si SR=01 
$$\rightarrow$$
 Q=0, Q'=1 (Reset o puesta a 0)

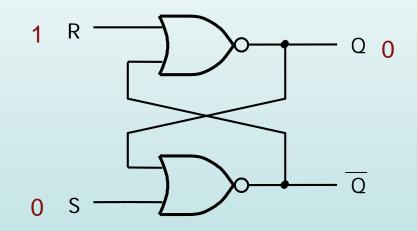
Si SR=10 
$$\rightarrow$$
 Q=1, Q'=0 (Set o puesta a 1)

Si SR=00 → Se mantienen los valores de Q y Q' que había justo antes de hacerse SR=00 (Estado de Hold)

#### **LATCH SR:**

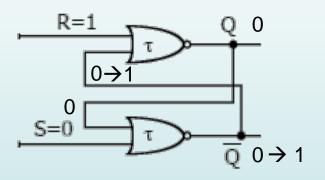
Funcionamiento:

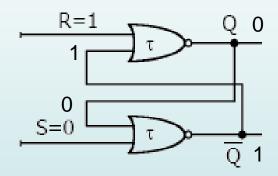
Si SR=01 
$$\rightarrow$$
 Q=0, Q'=1 (Reset o puesta a 0)



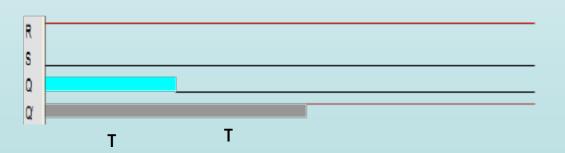
XY	NOR
00 01 10 11	1 0 0

Si SR=01 → El circuito se estabiliza en Q=0, Q'=1 (Puesta a 0, R=Reset)





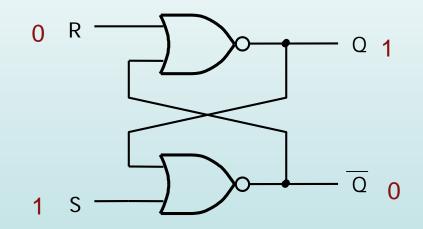
NOR
1
0
0
0



#### **LATCH SR:**

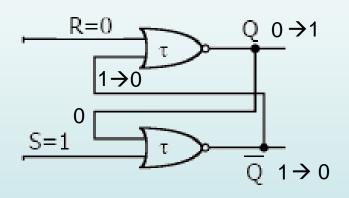
Funcionamiento:

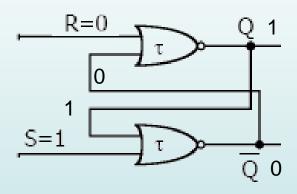
Si SR=10 
$$\rightarrow$$
 Q=1, Q'=0 (Set o puesta a 1)



NOR
1 0
0

Si SR = 10 → El circuito se estabiliza en Q=1 y Q'=0 ('Puesta a 1', S=Set)





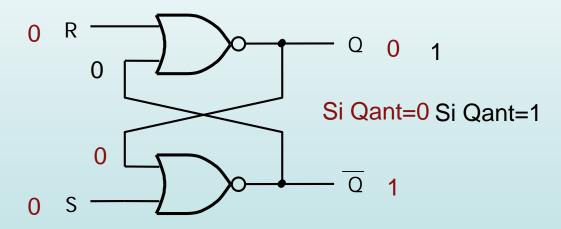
XY	NOR
00	1
01	0
10	0
11	0



#### LATCH SR:

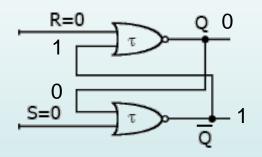
#### Funcionamiento:

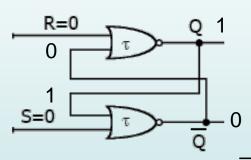
Si SR=00 → Se mantienen los valores de Q y Q' que había justo antes de hacerse SR=00 (Estado de Hold)



XY	NOR
00	1
01	0
10	0
11	0

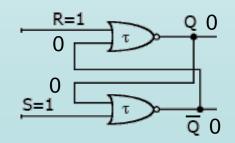
 Si SR = 00: su funcionamiento depende de los valores iniciales de Q y de Q'. Se almacena un bit de información.

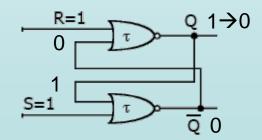




XY	NOR
00	1
01	0
10	0
11	0

 Si SR=11 → El circuito se estabiliza en Q=0, Q=0 (Estado prohibido)





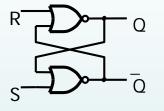
• Tabla de estados: salidas que se producen para cualquier combinación entrada (tabla verdad).

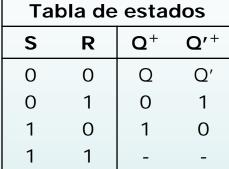
Tabla de estados				
S	R	Qt	Q′ <sup>t</sup>	
0	0	Q	Q′	Estado anterior
0	1	0	1	Puesta a 0
1	0	1	0	Puesta a 1
1	1	ı	-	No se usa

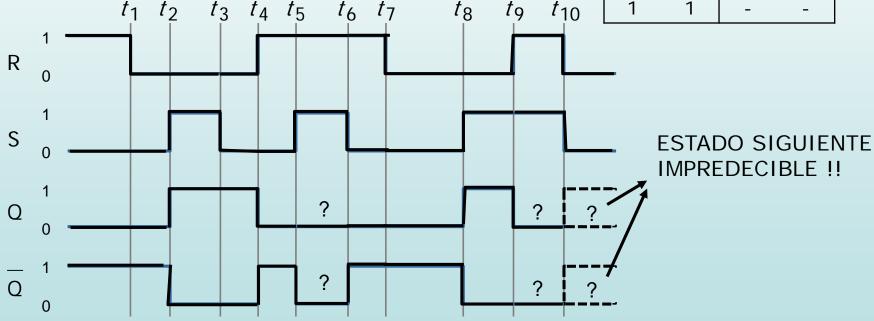
• Tabla de excitación: entradas que hay que proporcionar para obtener un cambio de estado.

Tabla de excitación				
Qt	Qt+1	S	R	
0	0	0	Χ	
0	1	1	0	
1	0	0	1	
1	1	Х	0	

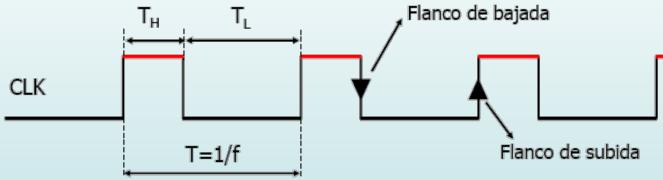
Cronograma del Latch SR:







 Una señal de reloj (Clock – Ck - Clk) es una señal cuadrada periódica que se suele utilizar para sincronizar el comportamiento de la mayoría de los sistemas digitales



T = periodo(s)

f = frecuencia (Hz)

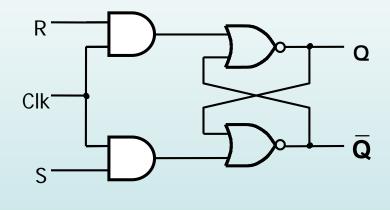
 $T_H$  = tiempo a nivel alto

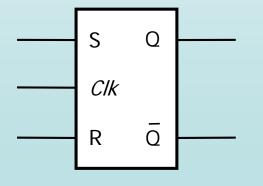
 $T_L$  = tiempo a nivel bajo

Rendimiento de ciclo (duty cycle)= $T_H/T \times 100$  (%)

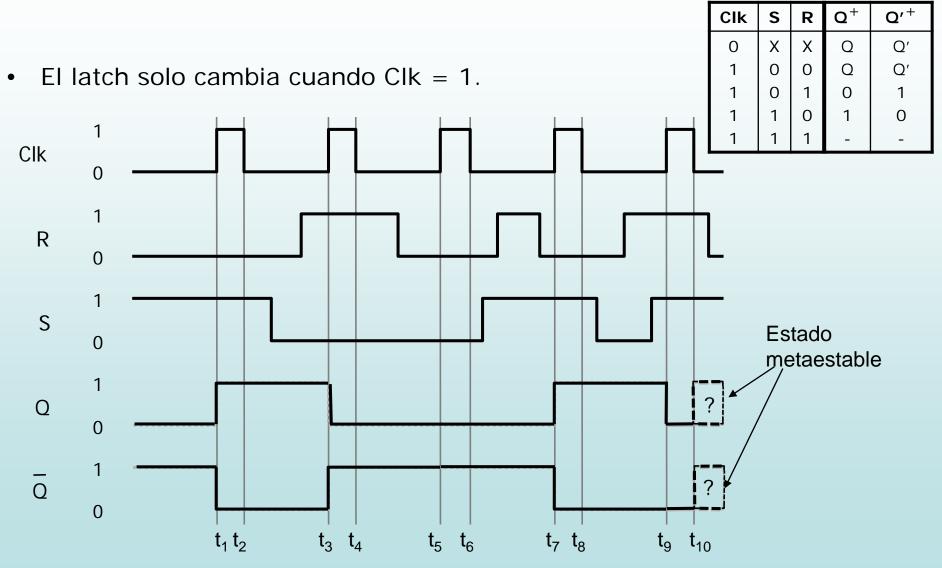


 Latch SR sincronizado: se le añade una tercera entrada, Clk, que habilita o inhabilita el funcionamiento del latch (si Clk=1 funciona como un latch SR).

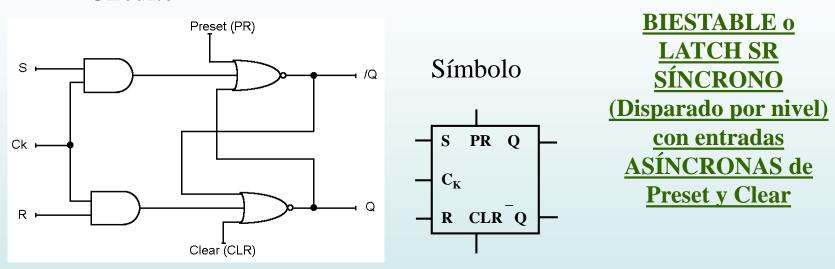




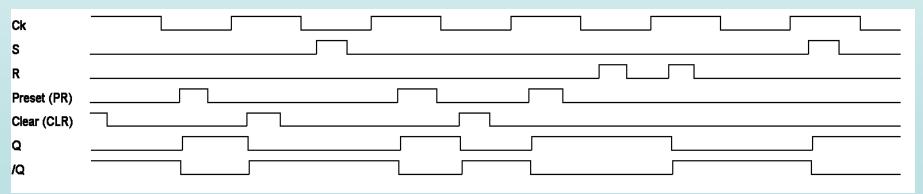
Clk	S	R	Q <sup>+</sup>	Q'+
0	Χ	Χ	Q	Q'
1	0	0	Q	Q'
1	0	1	0	1
1	1	0	1	0
1	1	1	-	-



#### Circuito

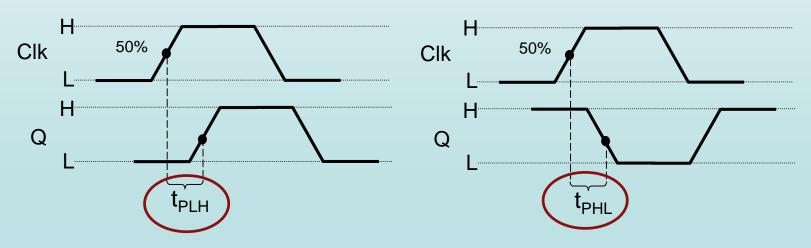


## Cronograma ilustrando su funcionamiento

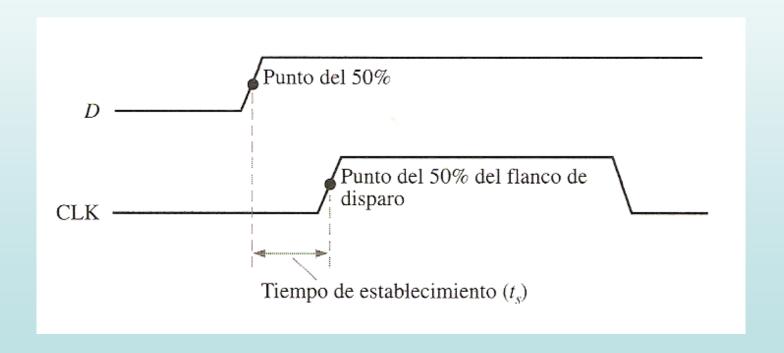


- Los latches que se habilitan durante todo el tiempo que la señal de control (reloj) vale 1, se denominan latches disparados por nivel.
- Mantienen su funcionamiento en todo el tiempo que la señal de reloj está a 1.
- Funcionan como elementos de memoria sólo después del flanco de bajada de la señal de control, manteniendo el estado determinado por la entrada anterior al flanco de bajada de la señal de control.

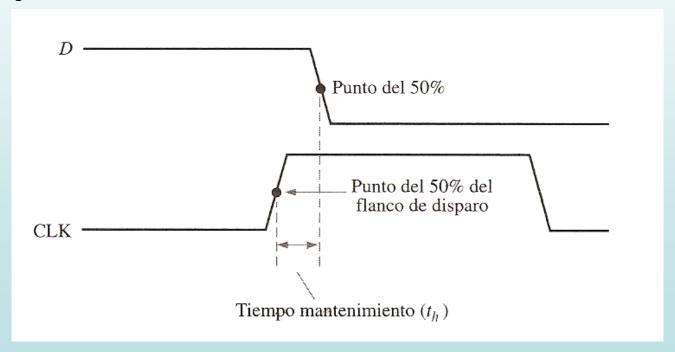
- Retardo de propagación, tp: tiempo necesario para que se produzca un cambio en la salida tras producirse en cambio en las entradas.
  - Retardo de propagación t<sub>PLH</sub> tiempo desde el disparo de reloj hasta la transición del nivel bajo al alto de la salida (L → H).
  - Retardo de propagación t<sub>PHL</sub> tiempo desde el disparo de reloj hasta la transición del nivel alto al bajo de la salida (H -> L).



 Tiempo de establecimiento (tsetup): intervalo mínimo que los niveles lógicos deben mantenerse constantes en las entradas antes de que llegue el flanco de disparo del reloj.



 Tiempo de mantenimiento (thold): intervalo mínimo que los niveles lógicos deben mantenerse constantes en las entradas después de que haya pasado el flanco de disparo de la señal de reloj.



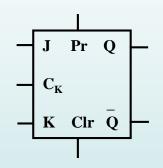
- Frecuencia máxima de reloj: velocidad máxima a la que se puede disparar el biestable de manera fiable.
- Anchura del pulso: anchura mínima de los impulsos para que funcionen adecuadamente las señales de reloj.
- Disipación de potencia: potencia total consumida por el dispositivo.

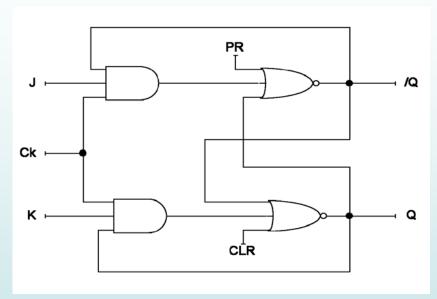
## BIESTABLE JK SÍNCRONO

(Disparado por nivel) con entradas ASÍNCRONAS de Preset y Clear

$$S = \overline{Q} \cdot J$$
;  $R = Q \cdot K$ 

TABLA TRANSICIÓN COMPLETA





#### TABLA ABREVIADA

J K Q	Q+
000	0
001	1
010	0
011	0
100	1
101	1
110	1
111	0

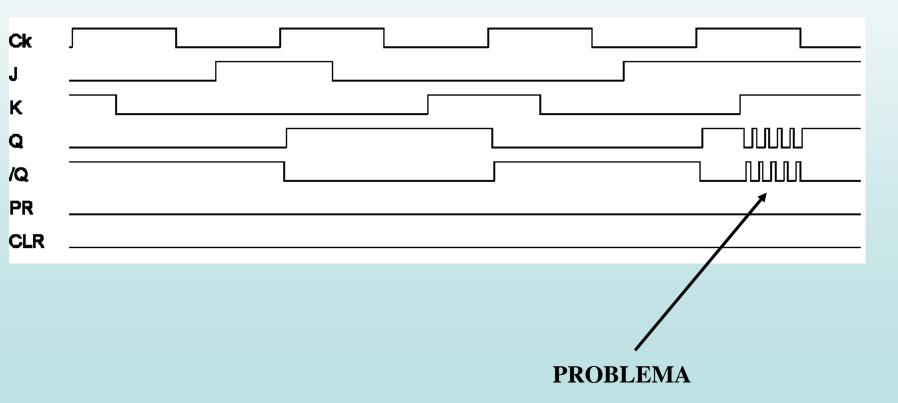
JK	Q <sup>+</sup> (Est. Siguiente)
0 0	Q No cambia
01	0 Pone a Cero
10	1 Pone a uno
11	Q Cambia de estado

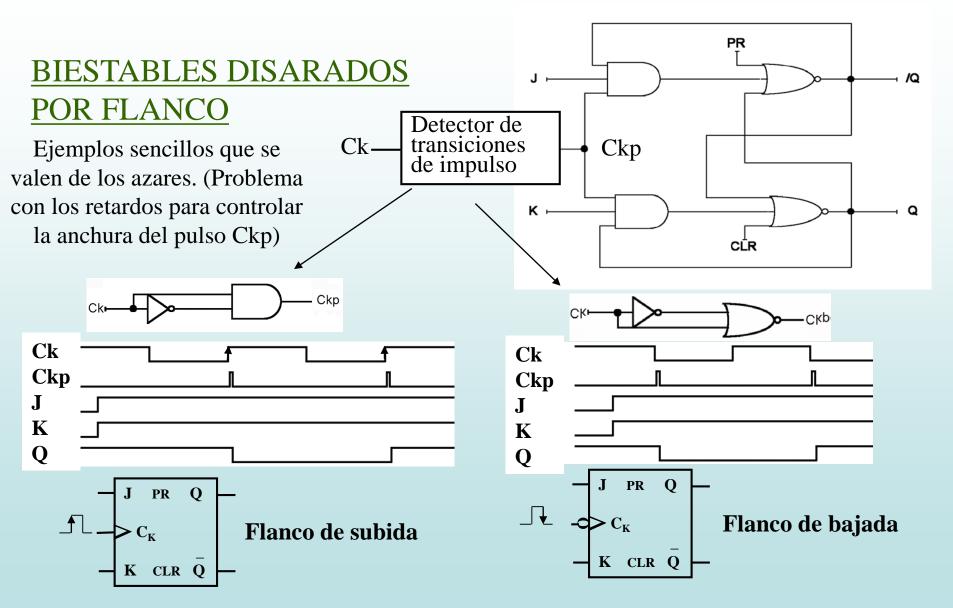
#### TABLA EXCITACIÓN Ó INVERSA

Q Q+	J K
0 0	0 -
0 1	1 -
10	- 1
11	<b>-</b> 0

#### PROBLEMAS CON LOS BIESTABLES DISPARADOS POR NIVEL

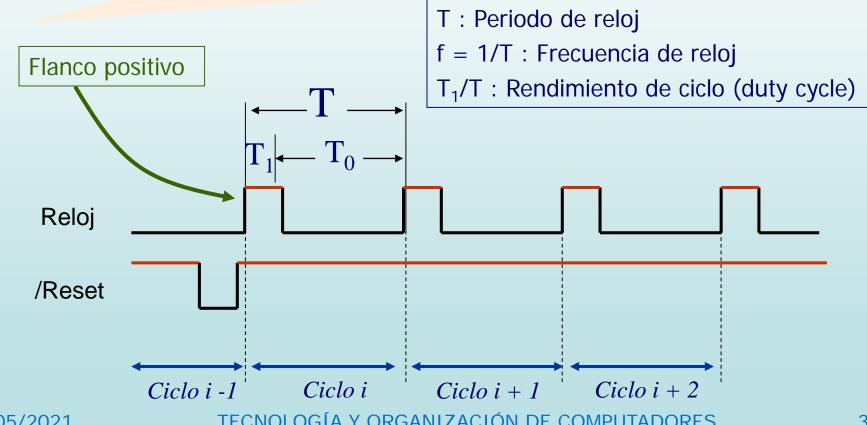
Ejemplo del funcionamiento del biestable JK disparado por nivel





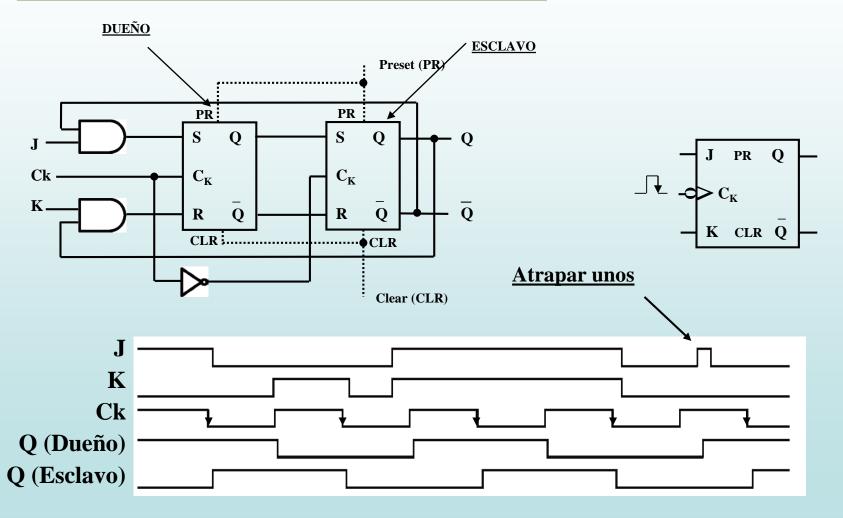
## 4.2 ELEMENTOS BÁSICOS SECUENCIALES Señales de temporización.

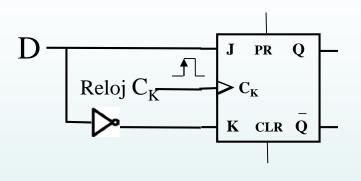
La mayoría de los sistemas secuenciales son SINCRONOS: los cambios de estado se producen con los flancos de reloj (p.e. en flanco positivo o flanco de subida)



- Un biestable maestro-esclavo se implementa utilizando dos biestables disparados por nivel de forma que el maestro está controlado por la señal de reloj y el esclavo por la señal de reloj complementada (nunca están habilitados simultáneamente).
- El valor de la entrada se capta en el biestable maestro antes del flanco de subida de la señal de reloj y se transmite al biestable esclavo después de ese flanco de subida.
- Un flip-flop disparado por flanco sólo cambia en el flanco de subida (o positivo) o de bajada (o negativo) de la señal de reloj y sus entradas de datos no deben cambiar después del t<sub>setup</sub> anterior, ni antes del t<sub>hold</sub> posterior, al flanco de la señal de reloj.

## BIESTABLE "Dueño-Esclavo" (Master-slave)





Biestable tipo D

(Realizado con un
biestable JK) activo por
flanco de subida.

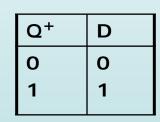
#### TABLA COMPLETA

DQ	Q <sup>+</sup>
0 0	0
0 1	0
1 0	1
1 1	1

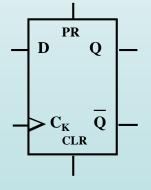
#### TABLA ABREVIADA

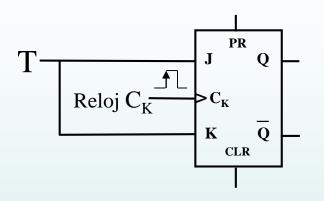
D	Q <sup>+</sup>
0	0
1	1

#### TABLA INVERSA



#### SÍMBOLO





Biestable tipo T

(Realizado con un
biestable JK) activo por
flanco de subida.

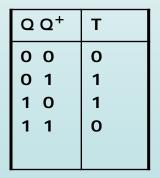
#### TABLA COMPLETA

ΤQ		Q <sup>+</sup>
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

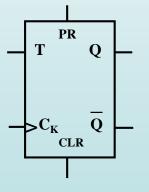
#### TABLA ABREVIADA

Т	Q <sup>+</sup> (Est. Siguiente)
0	Q No cambia
1	Q Cambia Estado

#### TABLA INVERSA



#### SÍMBOLO



- Implementación de un biestable o Flip-Flop (FF) D
  - a) A partir de un FF-JK

Tabla de estados			
D Q+			
0 0			
1	1		

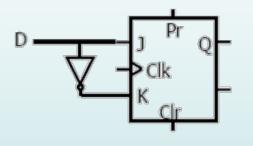


Tabla de estados		
J	K	Q <sup>+</sup>
0	0	Q
0	1	0
1	0	1
1	1	Q′

D	J = D	K = D'	Q <sup>+</sup>
0	0	1	0
1	1	0	1

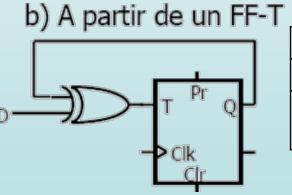


Tabla de estados			
T Q <sup>+</sup>			
0 Q			
1 Q'			

D	d	$T = D \oplus Q$	Q <sup>+</sup>
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	1
1	1	0	1

- Implementación de un biestable o Flip-Flop (FF) T
  - a) A partir de un FF-JK

Tabla de estados			
T Q+			
0	Q		
1	Q'		

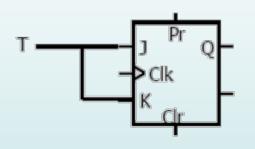


Tabla de estados			
J K Q <sup>+</sup>			
0	0	Q	
0	1	0	
1	0	1	
1	1	Q'	

Т	J = T	K = T	Q <sup>+</sup>
0	0	0	Q
1	1	1	Q'

#### b) A partir de un FF-D

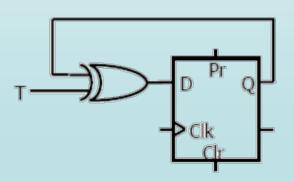


Tabla de estados		
D	Q <sup>+</sup>	
0	0	
1	1	

Т	Ø	$D = T \oplus Q$	Q <sup>+</sup>
0	0	0	0 = Q
0	1	1	1 = Q
1	0	1	1 = Q'
1	1	0	0 = Q'

# 4.2 ELEMENTOS BÁSICOS SECUENCIALES: Resumen

Tabla Abreviada	T. Inversa	Símbolo	
SR Q+(Est. Siguiente)  00 Q No cambia 01 0 Pone a Cero 10 1 Pone a uno 11 * No utilizar	QQ <sup>+</sup> SR  00 0 -  01 10  10 01  11 - 0	$ \begin{array}{c c} - & & PR & Q \\ - & & CK & \\ - & & R & \overline{Q} & \\ - & & CLR & \\ \end{array} $	
JK         Q+(Est. Siguiente)           00         Q No cambia           01         0 Pone a Cero           10         1 Pone a uno           11         Q Cambia de estado	Q Q <sup>+</sup> J K  00 0 -  01 1-  10 - 1  11 - 0	$ \begin{array}{c c}  & PR \\  & Q \\  & \\  & \\  & \\  & \\  & \\  & \\ $	
T Q <sup>+</sup> (Est. Siguiente)  0 Q No cambia 1 Q Cambia Estado	Q Q <sup>+</sup> T 0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 1 0	$-\begin{array}{c c} & PR & \\ T & Q & - \\ \hline - & C_K & \overline{Q} & - \\ \hline & & CLR & - \\ \end{array}$	
D Q <sup>+</sup> 0 0 1 1	Q <sup>+</sup> D 0 0 1 1	$-\begin{array}{c c} & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & $	

### TEMA 4. ESTUDIO DE SISTEMAS SECUENCIALES.

#### **CONTENIDOS:**

- 4.1. Concepto de sistema secuencial.
- 4.2. Elementos básicos secuenciales.

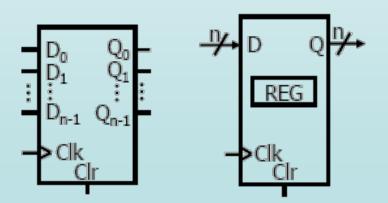


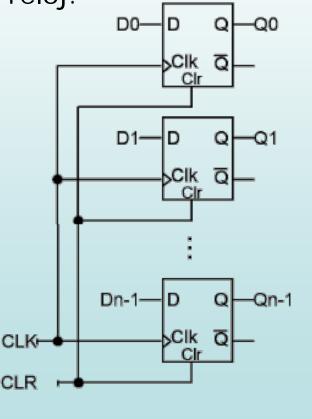
- 4.3. Componentes secuenciales estándar.
- 4.4. Análisis de un sistema secuencial.

 Un registro básico de n bits es una asociación de n flip-flops tipo D (FF-D) en paralelo, todos ellos compartiendo la misma señal de reloj.

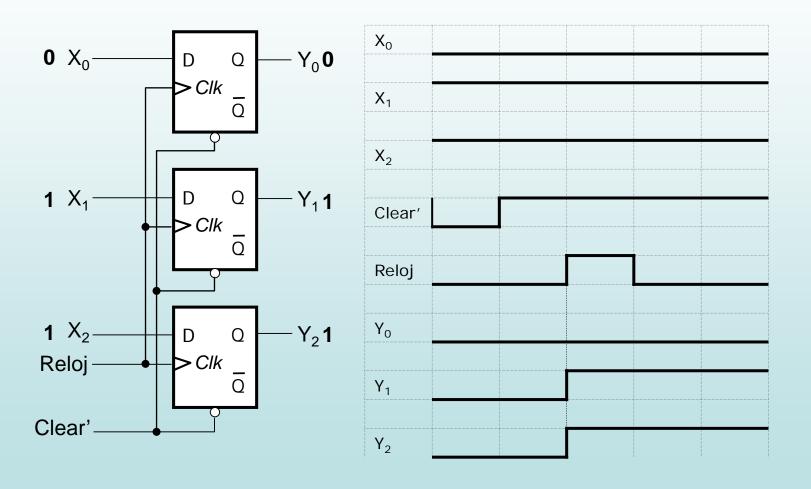
Cuando CLR=0 y en el flanco de subida de la señal de reloj el valor de D<sub>i</sub> aparecerá en Q<sub>i</sub>.

#### Posibles símbolos:





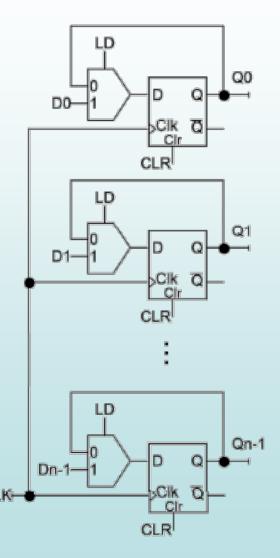
Registro básico con carga paralela de datos de 3 bits.



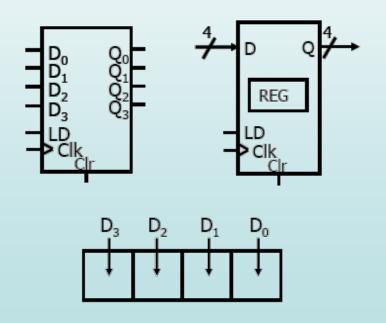
- Los registros suelen tener una señal o carga (LOAD) para decidir cuando se cargan los datos. Es un registro con carga en paralelo con señal de habilitación.
  - Cuando LD=0, mantiene el valor que tuviera anteriormente.
  - Cuando LD=1, a la salida se carga lo que haya a la entrada, tras el pulso de reloj.

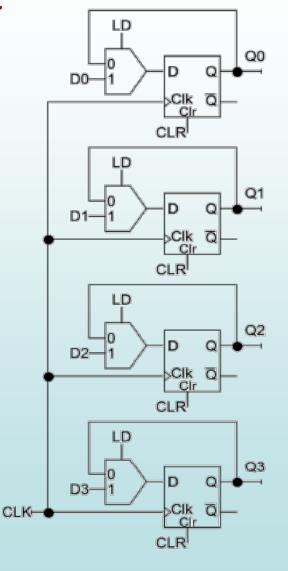
Clk	Clr	LD	ACCIÓN REGISTRO
-	1	-	Q = 0
<b>1</b>	0	0	MANTIENE VALOR (HOLD)
1	0	1	CARGA SÍNCRONA PARALELO Q ← D

Por tanto, con LD se controla cuando se cargan los datos de la entrada



 Ejemplo: Registro de 4 bits con señal de carga síncrona en paralelo.

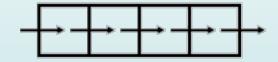


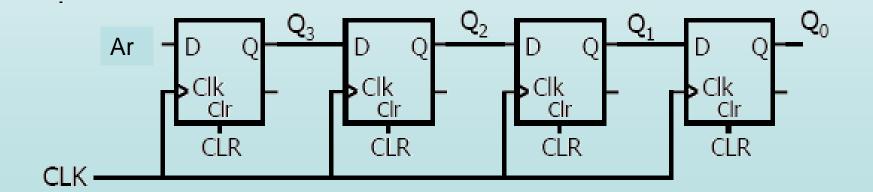


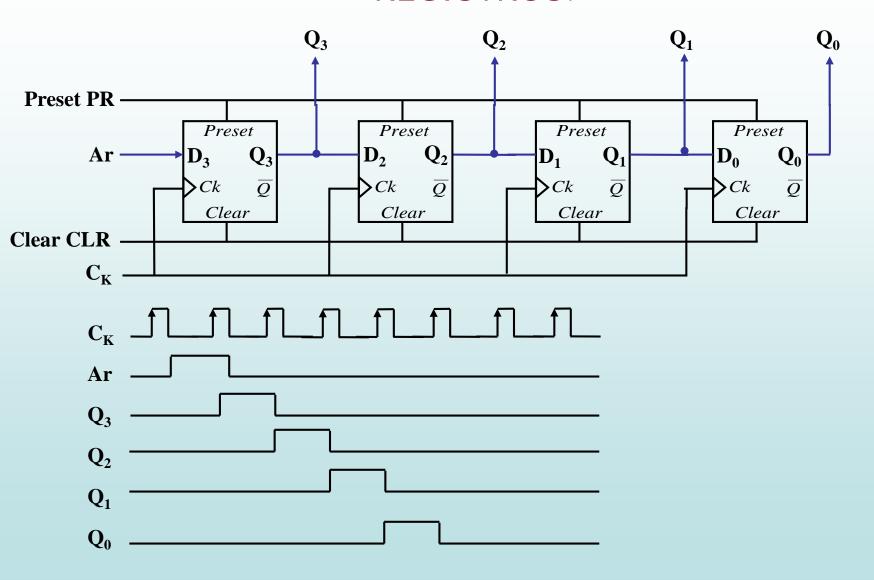
Un registro de desplazamiento básico de n bits (Shift Register - SHR)
es una asociación de n biestables tipo D (FF-D) en serie, compartiendo
la misma señal de reloj.

• **Ejemplo**: SHR-4 bits básico.

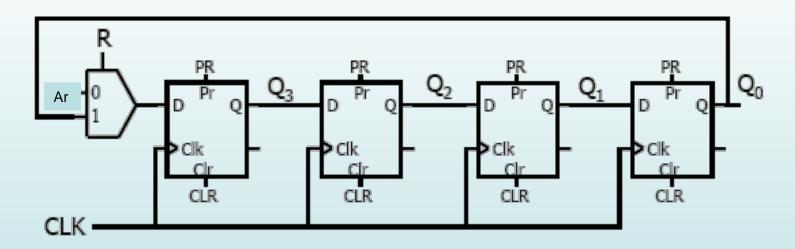
Clk	Clr	ACCIÓN REGISTRO
_	1	Q = 0
T	0	DESPLAZAMIENTO A DERECHA $Q \leftarrow SHR (Q, A_r), Q_i \leftarrow Q_{i+1}, Q_3 \leftarrow A_r$







Registro Desplazador/Rotador de 4 bits:



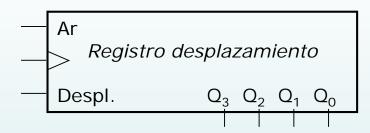
Si R=0, Desplaza a la derecha

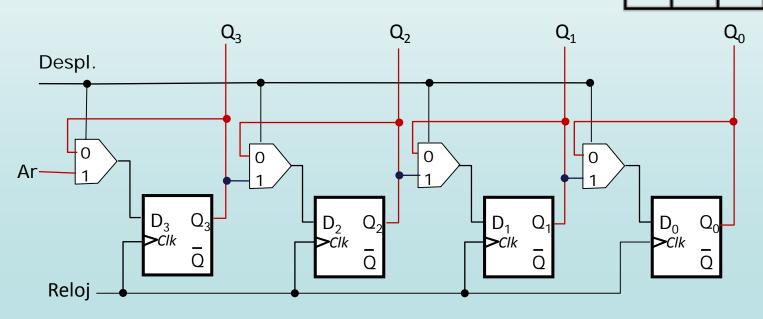
Si R=1, Rota a la derecha

Registro de desplazamiento a la derecha con entrada serie

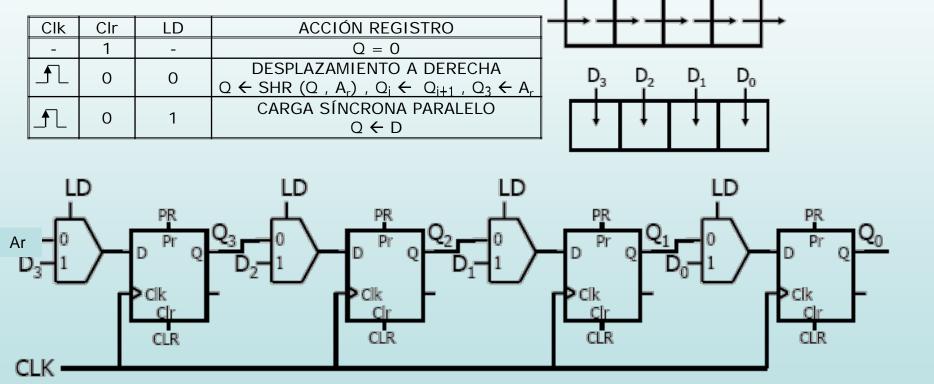
y salida paralelo de 4 bits.

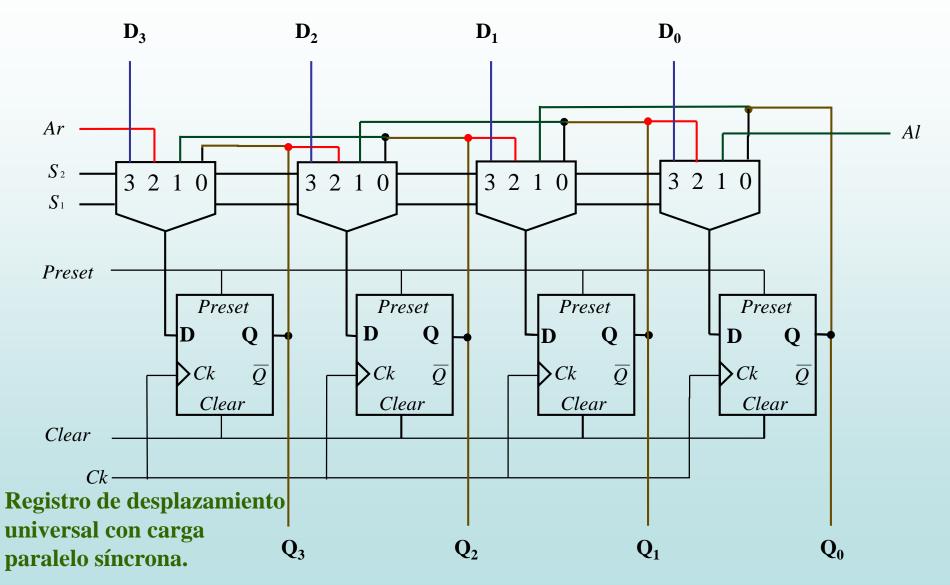
Clk	Clr	Despl	ACCIÓN REGISTRO
_	1	-	Q = 0
1	0	0	MANTIENE VALOR (HOLD)
<b>_</b> ↑	0	1	DESPLAZAMIENTO A DERECHA $Q \leftarrow SHR (Q, A_r), Q_i \leftarrow Q_{i+1}, Q_3 \leftarrow A_r$



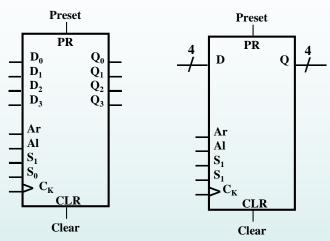


Registro de desplazamiento de 4 bits con carga paralela:









SiSo	=00	(Ho	ld)
$\mathbf{U}_{1}$	OO	(1.10	14 <i>)</i>

$Q_3$ $Q_2$	Q <sub>1</sub>	O <sub>0</sub>
-------------	----------------	----------------

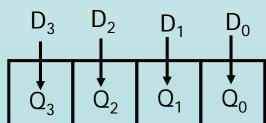
$$S_1S_0=01$$
 Desp. Izq  
 $Q_3$   $Q_2$   $Q_1$   $Q_0$  Al

<b>3</b> <sub>1</sub>	$\mathbf{S}_0$	=
<b></b>		$\uparrow$

10 Desp. Der.

ightarrow			
C	$\Omega_3$	$\Omega_2$	$Q_1$ $Q_0$

$$S_1S_0=11: Q_i^+=D_i$$

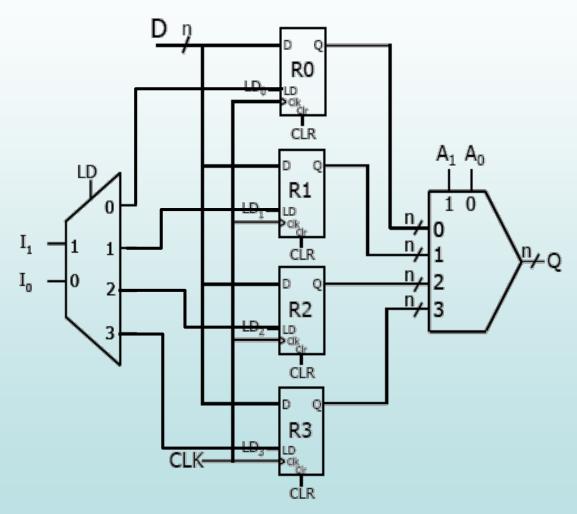


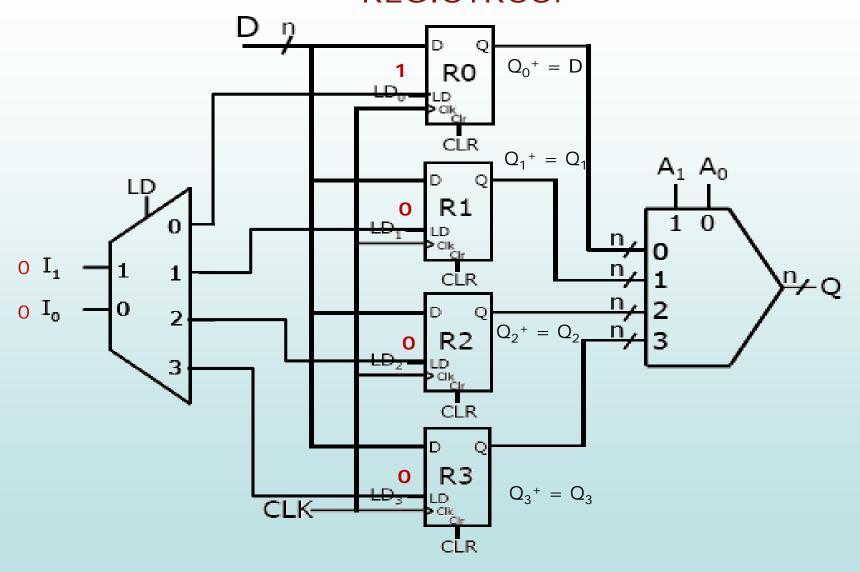
C <sub>K</sub>	CLR	PR	$S_1S_0$	Salidas (Q <sub>i</sub> )	Λr
-	1	0	-	$Q_i = 0$	<b></b> '
-	0	1	-	Q <sub>i</sub> = 1	
	0	0	0 0	Hold (no cambia)	
	0	0	0 1	Desplaza a izquierda	
	0	0	10	Desplaza a derecha	
	0	0	11	O <sub>i</sub> = D <sub>i</sub> Carga Paralelo	

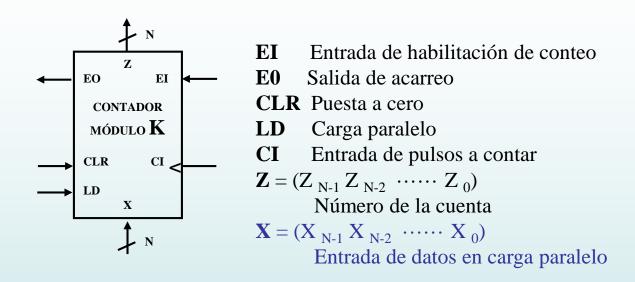
: Flanco de subida

Registro de desplazamiento universal con señal de carga síncrona.

- Un banco de registros es un conjunto de registros que comparten, además de la misma señal de reloj, las mismas líneas de entrada y de salida.
- Banco de 4 Registros de n bits con un puerto de lectura y otro de escritura







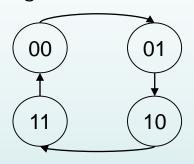
#### Contador genérico

**K** - Representa el número de estados por los que pasa el contador (<u>módulo del contador</u>)

- Si  $K=2^N$  se dice que el contador es binario.
- Si la cuenta se incrementa cuando llega un pulso en **CI** el contador es <u>ascendente</u> y si la cuenta se decrementa se dice que es <u>descendente</u>
- En un contador decimal: K=10 y N=4

#### Contador síncrono ascendente módulo 4:

1. Diagrama de estados



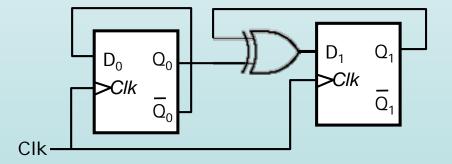
2. Tabla de estados

$Q_1Q_0$	Q <sub>1</sub> + Q <sub>0</sub> +
00	01
01	10
10	11
11	00

3. Tabla de excitación: D=Q+

$Q_1Q_0$	$Q_1^+ Q_0^+ \equiv D_1 D_0$
00	01
01	10
10	11
11	00

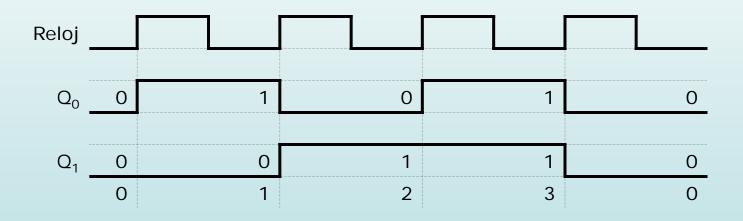
4. Implementación:



$$\begin{array}{l} D_1 = Q_1 \oplus Q_0 \\ D_0 = Q_0' \end{array}$$

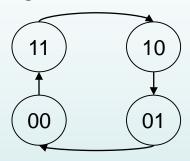
#### – Cronograma:

$$Q_1^+ = D_1 = Q_1 \oplus Q_0$$
  
 $Q_0^+ = D_0 = Q_0'$ 



#### Contador síncrono descendente módulo 4:

1. Diagrama de estados



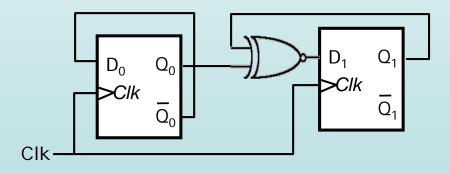
2. Tabla de estados

$Q_1Q_0$	$Q_1^{+} Q_0^{+}$
00	11
01	00
10	01
11	10

3. Tabla de excitación: D=Q+

$Q_1Q_0$	$Q_1^+ Q_0^+ \equiv D_1 D_0$
00	11
01	00
10	01
11	10

4. Implementación:

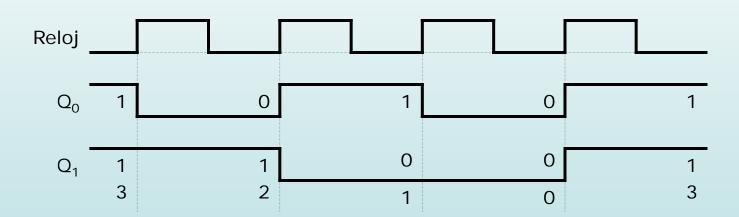


$$D_1 = (Q_1 \oplus Q_0)'$$

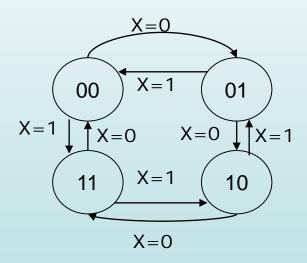
$$D_0 = Q_0'$$

 $Q_0^+ = D_0 = Q_0'$ 

-Cronograma: el estado inicial es 11 (FF a SET)  $Q_1^+ = D_1 = (Q_1 \oplus Q_0)'$ 



- Contador síncrono ascendente/descendente módulo 4:
  - X=0 cuenta ascendente, X=1 cuenta descendente
  - 1. Diagrama de estados

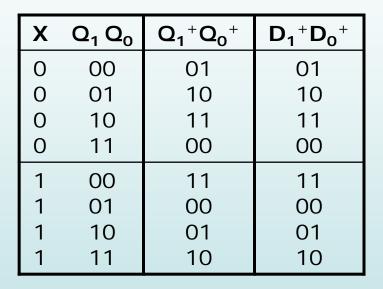


#### 2. Tabla de estados

X	$Q_1 Q_0$	Q <sub>1</sub> <sup>+</sup> Q <sub>0</sub> <sup>+</sup>
0	00	01
0	01	10
0	10	11
0	11	00
1	00	11
1	01	00
1	10	01
1	11	10

#### 3. Tabla de excitación: D=Q+

#### 4. Implementación



$$Q_1^+ = D_1 = X \oplus (Q_1 \oplus Q_0)$$
 Reloj-  
 $Q_0^+ = D_0 = Q_0'$ 

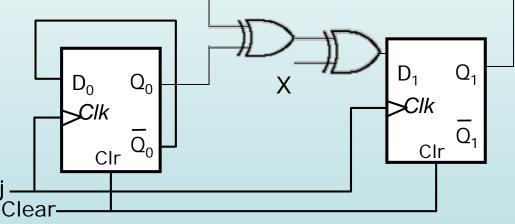
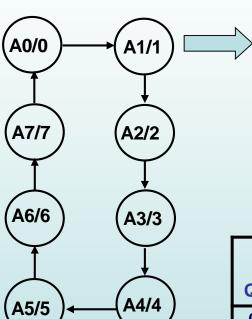


Diagrama de estados del contador binario



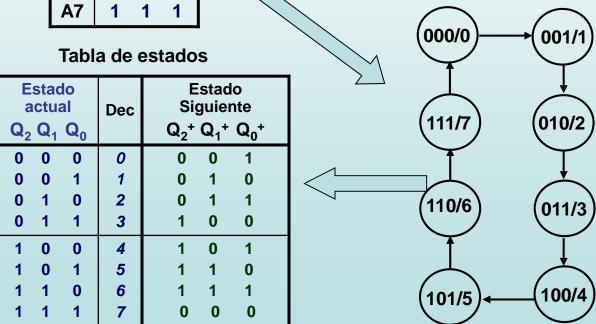
Contador binario síncrono módulo 8 ascendente

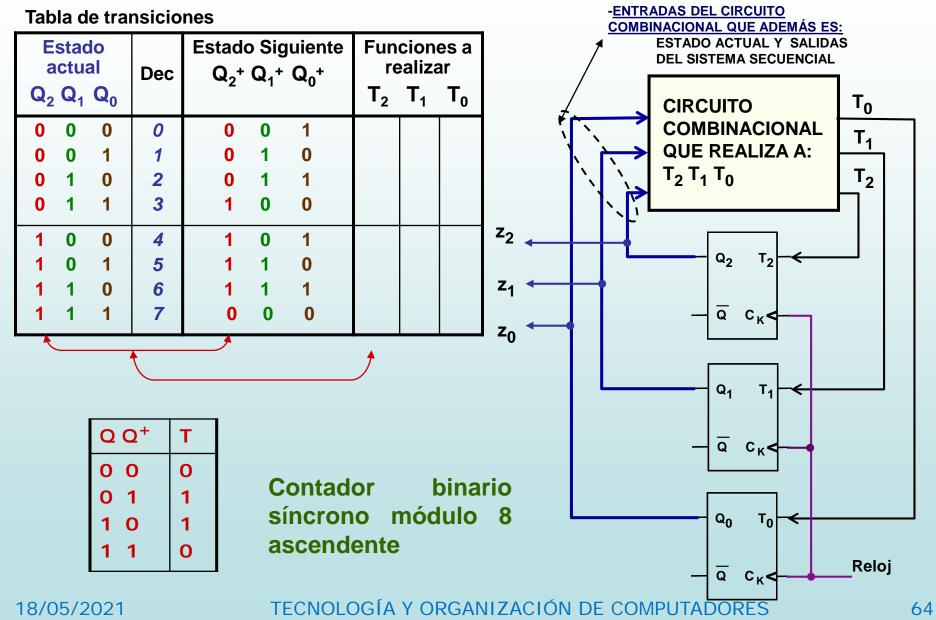
Asignación de estados $Q_2 Q_1 Q_0$							
A0	0	0	Q <sub>0</sub>				
AU	U	U	U				
<b>A</b> 1	0	0	1				
<b>A2</b>	0	1	0				
<b>A3</b>	0	1	1				
<b>A4</b>	1	0	0				
<b>A5</b>	1	0	1				
<b>A6</b>	A6 1 1 0						
<b>A7</b>	1	1	1				

En este caso los estados se han asignado de modo que coincidan con las salidas.

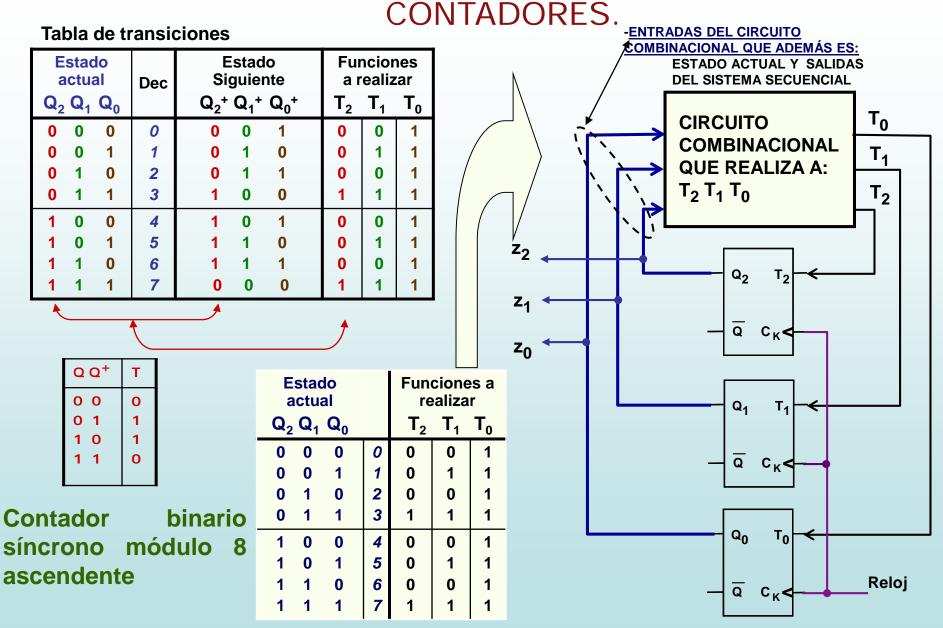
NOTA. Esto es un caso
particular en los contadores,
en general en un sistema
secuencial dicha coincidencia
NO es posible.
Diagrama de estados

asignado

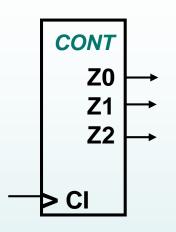




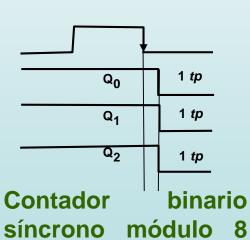
#### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR.



#### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR.



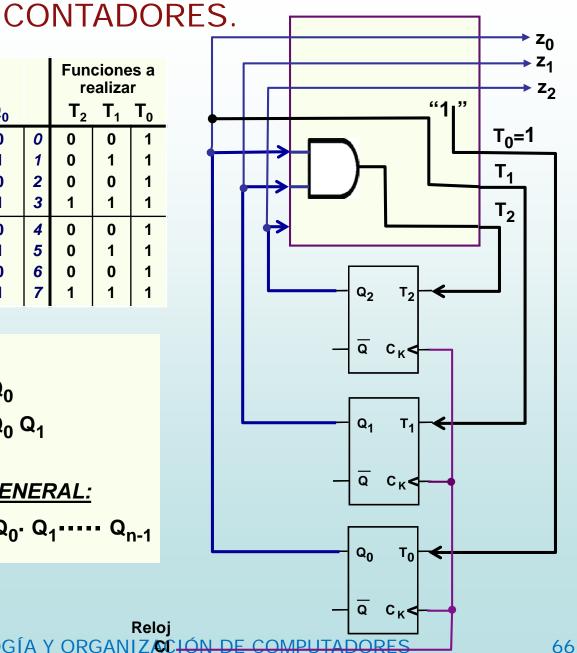
	Estac actu			cione aliza	-	
Q	2 <b>Q</b> 1	$Q_0$		T <sub>2</sub>	T <sub>1</sub>	T <sub>0</sub>
0	0	0	0	0	0	1
0	0	1	1	0	1	1
0	1	0	2	0	0	1
0	1	1	3	1	1	1
1	0	0	4	0	0	1
1	0	1	5	0	1	1
1	1	0	6	0	0	1
1	1	1	7	1	1	1



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

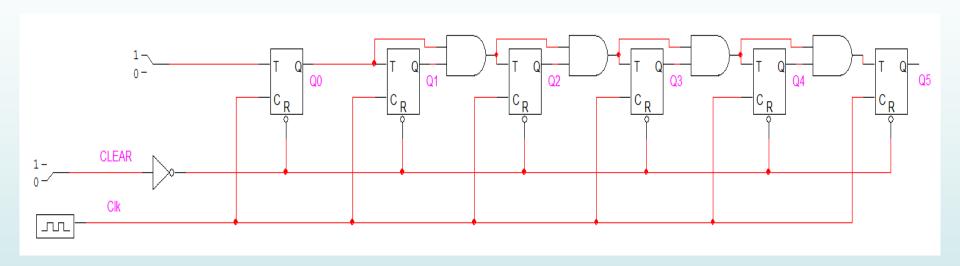
#### **EN GENERAL:**

$$T_n = Q_0 \cdot Q_1 \cdot \cdot \cdot \cdot Q_{n-1}$$



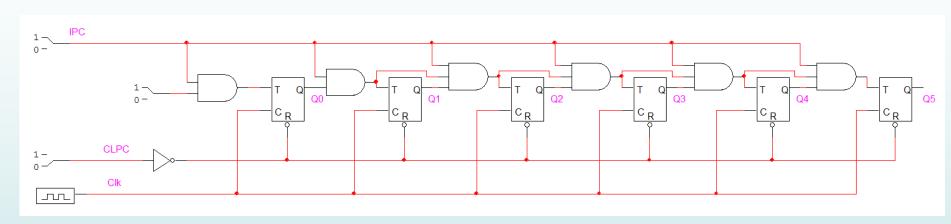
ascendente

#### DISEÑO DE CONTADORES SÍNCRONOS. Ejemplo de diseño de un contador módulo 64 usando FF-T



$$\begin{split} T_0 &= 1 \\ T_1 &= Q_0 \\ T_2 &= Q_1 \cdot Q_0 = Q_1 \cdot T_1 \\ T_3 &= Q_2 \cdot Q_1 \cdot Q_0 = Q_2 \cdot T_2 \\ T_4 &= Q_3 \cdot Q_2 \cdot Q_1 \cdot Q_0 = Q_3 \cdot T_3 \\ T_5 &= Q_4 \cdot Q_3 \cdot Q_2 \cdot Q_1 \cdot Q_0 = Q_4 \cdot T_4 \end{split}$$

# DISEÑO DE CONTADORES SÍNCRONOS. Diseño de un contador módulo 64 modificado usando FF-T



$$T_0 = 1 \cdot IPC$$

$$T_1 = Q_0 \cdot IPC$$

$$T_2 = Q_1 \cdot Q_0 \cdot IPC = Q_1 \cdot T_1 \cdot IPC$$

$$T_3 = Q_2 \cdot Q_1 \cdot Q_0 \cdot IPC = Q_2 \cdot T_2 \cdot IPC$$

$$T_4 = Q_3 \cdot Q_2 \cdot Q_1 \cdot Q_0 \cdot IPC = Q_3 \cdot T_3 \cdot IPC$$

$$T_5 = Q_4 \cdot Q_3 \cdot Q_2 \cdot Q_1 \cdot Q_0 \cdot IPC = Q_4 \cdot T_4 \cdot IPC$$

CLPC	IPC	Función del Contador				
0	0	Mantiene valor				
0	1	Incrementa cuenta				
1	0	Puesta a 0 (Asíncrona)				
1	1	Prohibido				

# DISEÑO DE CONTADORES SÍNCRONOS. Ejemplo de diseño de un contador módulo 5

Diseñar un contador módulo 5 que cuente de la forma siguiente: Z={3,4,5,6,7; 3,4,5,6,7; .....}

Realizar el contador utilizando biestables tipo D.

#### Diseño de un contador módulo 5.

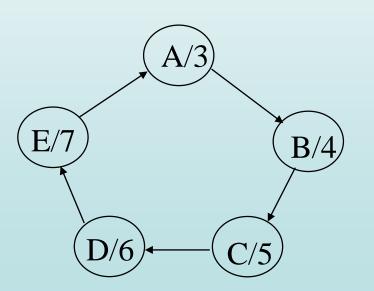
Diseñar un contador módulo 5 que cuente: Z={3,4,5,6,7; 3,4,5,6,7; .....}

Para ambos casos (a y b) se utiliza el mismo diagrama de estados, asignación de estados y tabla de estados.

Diagrama de estados

Asignación de estados

Tabla de estados



	Estado actual Q <sub>2</sub> Q <sub>1</sub> Q <sub>0</sub>			Dec	Estad Sigui Q <sub>2</sub> +	iente	• Q <sub>0</sub> +
A	0 1 1			3	1	0	0
В	1 0 0		4	1	0	1	
С	1 0 1		5	1	1	0	
D	1	1	0	6	1	1	1
E	1 1 1		7	0	1	1	

En este caso, se puede dar una asignación de estados que coincida con las salidas deseadas Zi ya que:

- a) Ninguna salida se repite en la secuencia principal.
- b) El número de biestables mínimo necesarios es 3 (ya que 5 estados necesitan una asignación con 3 bits. Dado que las salidas requeridas Zi son también 3 (Z2,Z1,Z0), una asignación de estados coincidente con las salidas, en este caso, no incrementa el número de biestables.

#### Tabla del biestable D

Q <sup>+</sup>	D	
0	0	D = Q '
1	1	

Asignación de estados

Caso a: Tabla de Transición utilizando biestables tipo D

'	Estado actual Dec		Estado Siguiente D <sub>2</sub> D <sub>1</sub> D <sub>0</sub>		Funciones de Salida.		1.			
	$Q_2$	Q <sub>1</sub>	$Q_0$		0 <sub>2</sub> +	0 <sub>1</sub> +	0 <sub>0</sub> +	<b>Z</b> 2	<b>Z</b> 1	ZO
A	0	1	1	3	1	0	0	0	1	1
В	1	0	0	4	1	0	1	1	0	0
C	1	0	1	5	1	1	0	1	0	1
D	1	1	0	6	1	1	1	1	1	0
E	1	1	1	7	0	1	1	1	1	1

#### Diseño del contador con biestables tipo D

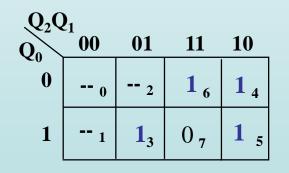
#### Tabla de estados

	Estado actual Q <sub>2</sub> Q <sub>1</sub> Q <sub>0</sub>		Dec	Estado Siguiente $D_{2=}Q_{2}^{+}  D_{1}=Q_{1}^{+}  D_{0}=Q_{0}^{-}$			
	•			-2=-2 -1 -1 -0 -0			
0	1	1	3	1	0	0	
1	0	0	4	1	0	1	
1	0	1	5	1	1	0	
1	1	0	6	1	1	1	
1	1	1	7	0	1	1	
						I I	

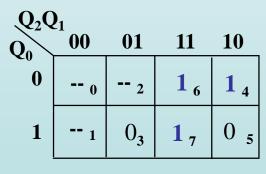
$$D_{2}(Q_{2}Q_{1}Q_{0}) = \sum m_{i}(3,4,5,6) + d(0,1,2)$$

$$D_{1}(Q_{2}Q_{1}Q_{0}) = \sum m_{i}(5,6,7) + d(0,1,2)$$

$$D_{0}(Q_{2}Q_{1}Q_{0}) = \sum m_{i}(4,6,7) + d(0,1,2)$$



$Q_2Q$ $Q_0$	00	01	11	10
0	0	<b></b> 2	16	0 4
1	<b></b> 1	03	1 7	1 5



 $D_2$ 

 $D_1$ 

 $D_0$ 

#### Tabla de estados

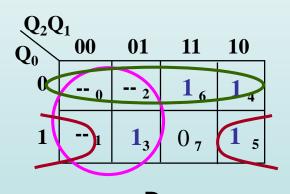
Estado actual			Dec	Estado Siguiente			
$Q_2 Q_1 Q_0$				$D_{2}=Q_{2}^{+}$ $D_{1}=Q_{1}^{+}$		$D_0 = Q_0^+$	
	1	1	3	1	0	0	
1	0	0	4	1	0	1	
	0	1	5	1	1	0	
	1	0	6	1	1	1	
1	1	1	7	0	1	1	
	-	-			-    -	-   	
						! ! !	

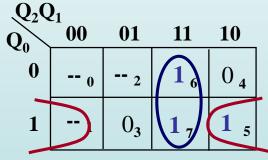
#### Diseño del contador con biestables tipo D

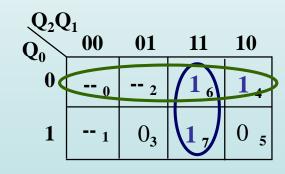
$$D_2(Q_2Q_1Q_0)=\sum m_i(3,4,5,6)+d(0,1,2)$$

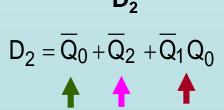
$$D_1(Q_2Q_1Q_0)=\sum m_i(5,6,7)+d(0,1,2)$$

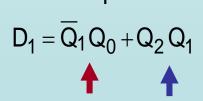
$$D_0(Q_2Q_1Q_0)=\sum m_i(4,6,7)+d(0,1,2)$$

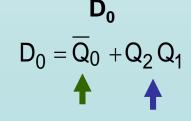


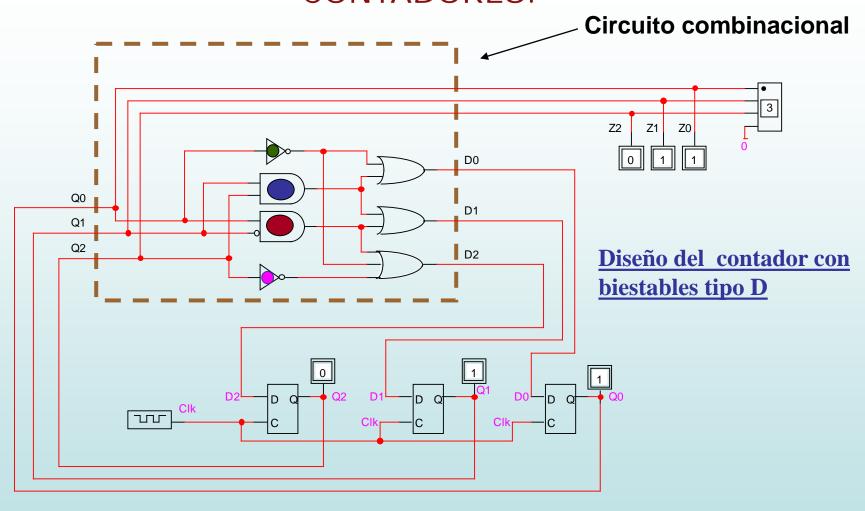


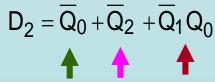






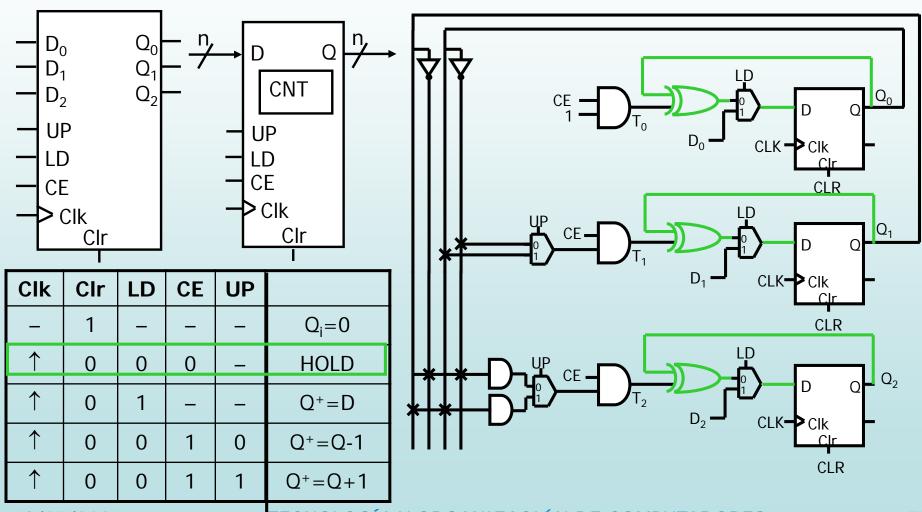


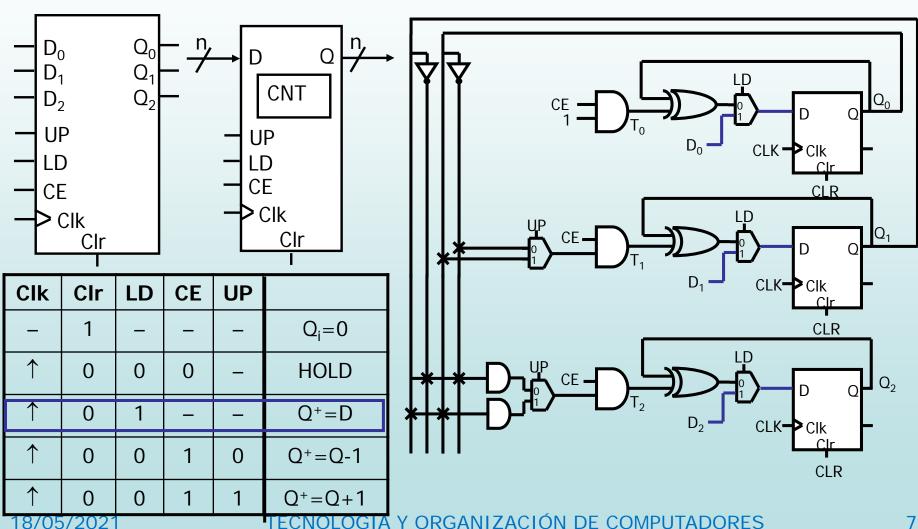


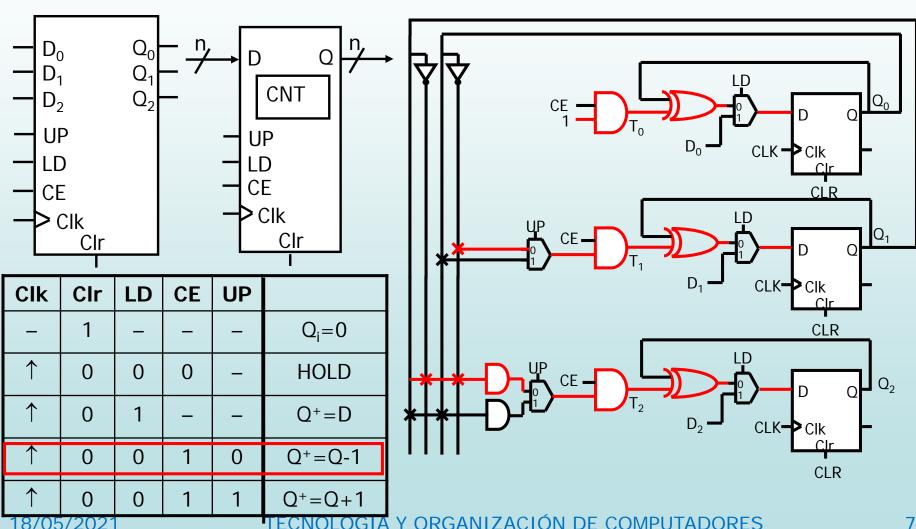


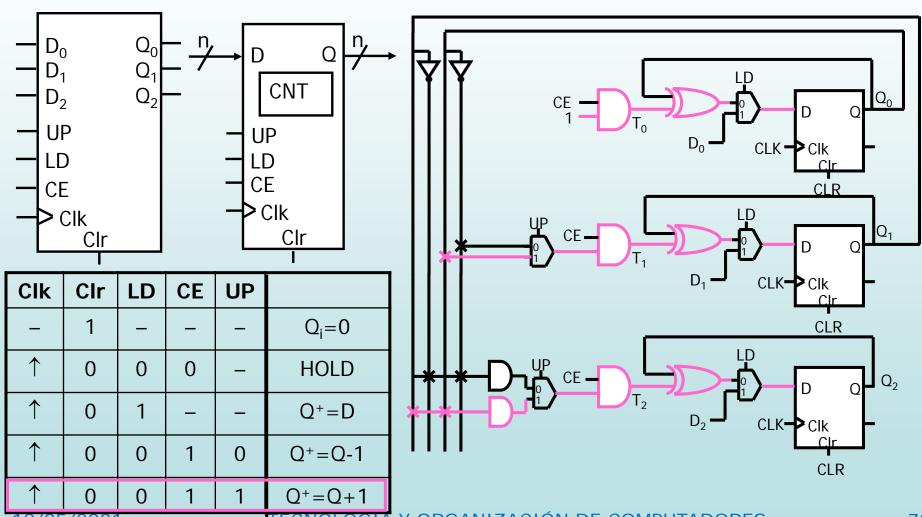
$$D_1 = \overline{Q}_1 Q_0 + Q_2 Q_1$$

$$D_0 = \overline{Q}_0 + Q_2 Q_1$$









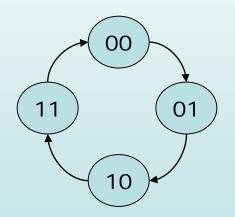
Pasos para diseñar un secuenciador o generador de secuencias:

- 1. Diagrama de estados
- 2. Tabla de estados siguientes
- 3. Tabla de excitación o transiciones de los flip-flops
- 4. Minimización
- 5. Implementación del contador (los generadores de secuencias se suelen implementar con biestables T).

- **Ejemplo**: diseñar un sistema secuencial que genere la secuencia 1,2,5,7,1,2,...
  - Hay que diferenciar entre el nº de estados diferentes por los que pasa el sistema y la cuenta que se genera.
  - El nº de estados determina el nº de biestables. En este ejemplo hay 4 estados diferentes, por tanto serán necesarios 2 biestables.
  - El valor máximo de la salida es 7 por lo que serán necesarias 3 salidas para codificar 7.

• **Ejemplo**: diseñar un sistema secuencial que genere la secuencia **1,2,5,7,**1,2,.....

#### 1. Diagrama de estados



#### 2. Tabla de estados

	Estado actual		Estado siguiente		Salidas		
	Q <sub>1</sub> Q <sub>0</sub>		Q <sub>1</sub> +	Q <sub>o</sub> +	Z <sub>2</sub> Z <sub>1</sub>		Zo
Ī	0	0	0	1	0	0	1
l	0	1	1	0	0	1	0
l	1	0	1	1	1	0	1
	1	1	0	0	1	1	1

3. Tabla de excitación o transiciones de los FF y minimización

Q <sub>1</sub>	Q <sub>o</sub>	Q <sub>1</sub> +	<b>Q</b> <sub>0</sub> <sup>+</sup>	T <sub>1</sub>	T <sub>o</sub>	Z <sub>2</sub>	<b>Z</b> <sub>1</sub>	Z <sub>o</sub>
0	0	0	1	0	1	0	0	1
0	1	1	0	1	1	0	1	0
1	0	1	1	0	1	1	0	1
1	1	0	0	1	1	1	1	1

Q	Q <sup>+</sup>	Т
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$$T_{1} = Q_{0} \begin{array}{c|ccc} & T_{1} & & & \\ Q_{1} \setminus Q_{0} & 0 & 1 & & \\ \hline & 0 & & 1 & & \\ \hline & 1 & & 1 & & \\ \end{array}$$

$Z_2$							
$Q_1 \setminus Q_0$	0	1					
0							
1	1	1					

$Z_0$							
$Q_1 \setminus Q_0$	0	1					
0	1						
1	1	1					

$$T_{0} = 1 \begin{array}{c|cccc} & T_{0} & & & \\ Q_{1} \setminus Q_{0} & 0 & 1 & \\ \hline 0 & 1 & 1 & \\ \hline 1 & 1 & 1 & \\ \end{array}$$

$$\begin{array}{c|c|c}
Z_1 \\
\hline
Q_1 \setminus Q_0 & 0 & 1 \\
\hline
0 & 1 \\
\hline
1 & 1
\end{array}$$

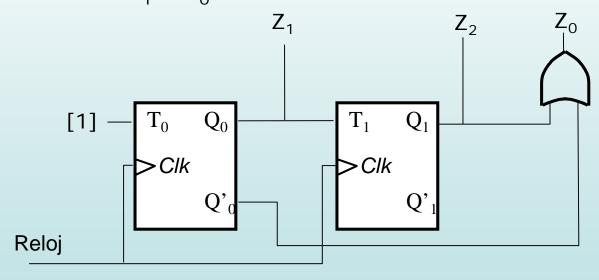
$$Z_2 = Q_1$$

$$Z_1 = Q_0$$

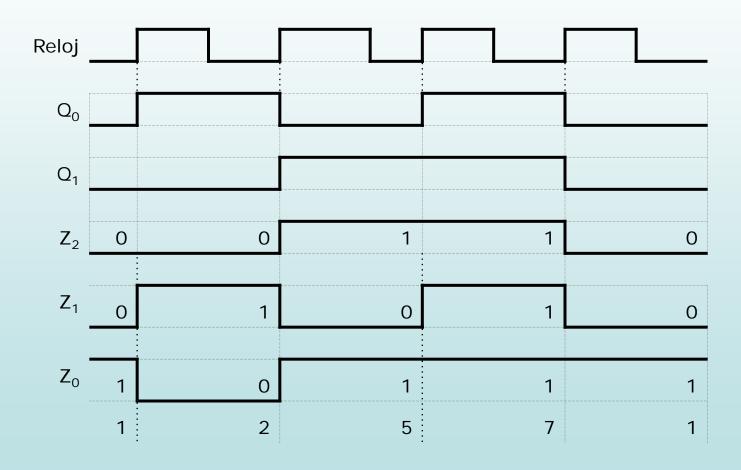
$$Z_0 = Q_1 + Q_0'$$

#### 5. Implementación

$$T_1 = Q_0$$
  $Z_2 = Q_1$   $Z_0 = Q_1 + Q_0'$   
 $T_0 = 1$   $Z_1 = Q_0$ 



#### Cronograma:



### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

- Una memoria de acceso aleatorio (RAM) es una memoria volátil de lectura y escritura.
- Mantiene la información mientras funciona (mientras esté alimentada), no como las memorias ROM.
- Los bancos de registros son de tamaño reducido, rápidos y para memorización temporal durante los cálculos.
- Las memorias RAM son grandes, lentas, pero muy apropiadas para memorización a largo plazo de programas y datos.

### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

- Parámetros que caracterizan una RAM:
  - Capacidad: bits que puede memorizar
  - Tiempo máximo de acceso, t<sub>max</sub>: tiempo máximo que tarda en leer o escribir una palabra.
  - Tiempo de ciclo, t<sub>c</sub>: tiempo que transcurre entre dos lecturas/escrituras consecutivas.
  - Ancho de banda, AB: nº máximo de palabras que se pueden transferir, por segundo, entre memoria y una unidad.

$$AB=1/t_c$$

- Consumo de potencia

## 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

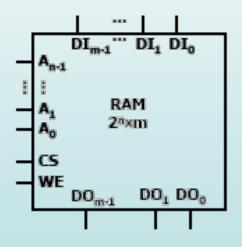
- Una memoria RAM de 2<sup>n</sup> palabras de m bits es un circuito secuencial que contiene 2<sup>n</sup>×m celdas de almacenamiento (distribuidas en 2<sup>n</sup> filas y m columnas), n entradas de dirección (A<sub>0</sub>,...,A<sub>n-1</sub>), m entradas de datos (DI<sub>0</sub>,...,Di<sub>m-1</sub>), m salidas de datos (DO<sub>0</sub>,...,DO<sub>m-1</sub>), y varias señales de control (CS, WE) que permite:
  - La lectura de cualquier palabra de m bits en cualquier fila

La escritura de cualquier palabra de m bits en cualquier fila

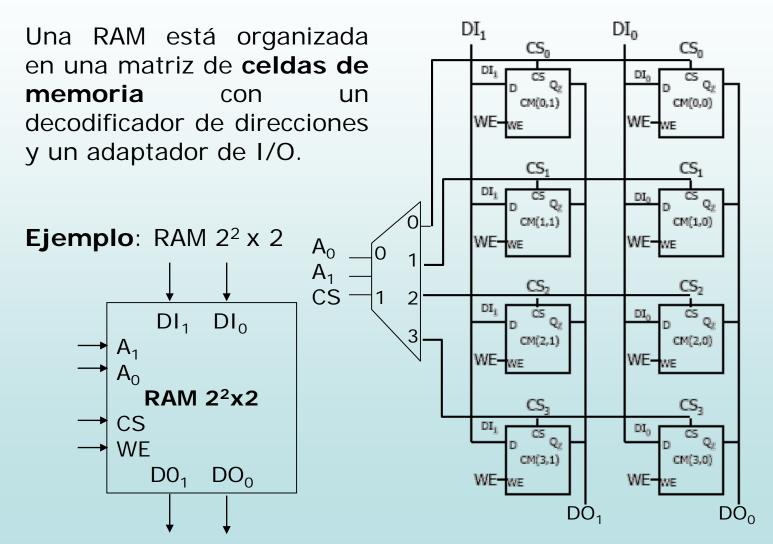
## 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

Las memorias RAM suelen tener al menos dos señales de control, una para **seleccionar la celda** y otra para decidir si se hace una **lectura o escritura**.

- CS = 0: No se escribe en ninguna celda y salida en alta impedancia
- CS = 1:
  - Si WE = 0 (lee)  $DO_{m-1},...,DO_0 = M(A_{n-1},...,A_0)$ (Lectura)
  - Si WE = 1 (escribe)  $M(A_{n-1}, ..., A_0) = DI_{m-1},...,DI_0$ (Escritura)

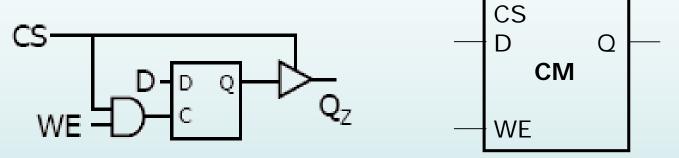


### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.



### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

 Cada celda de memoria (CM) se puede representar simbólicamente:

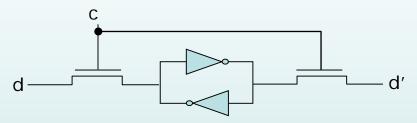


- CS=1, el bit memorizado aparece a la salida  $(Q_z=Q)$
- WE=1, la entrada se memoriza
- WE actúa como señal de reloj del FF-D

## 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

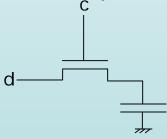
En realidad las CM se implementan con menos transistores.

Si se utiliza RAM estática, SRAM:



Celda elemental SRAM:

- Mantienen la información mientras haya alimentación
- Se leen muy rápido
- Entre 4 y 6 transistores
- Si se usa RAM dinámica, DRAM:
  - hay que refrescar periódicamente la información que contienen (la información se pierde en cada lectura)
  - Celdas más sencillas
  - Mayor densidad
  - Menor coste
  - 2 transistores



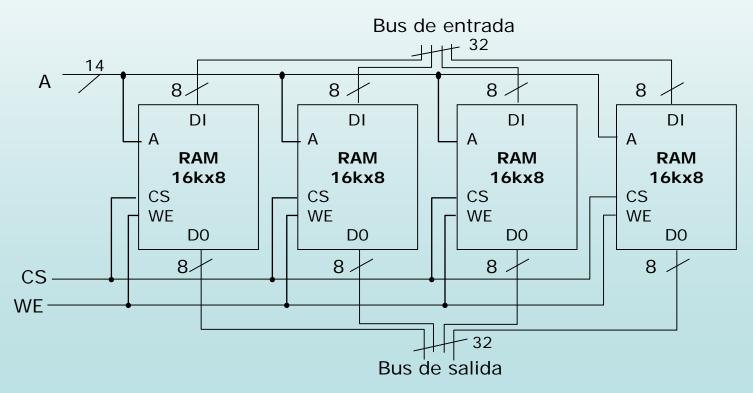
Celda elemental DRAM

### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

- Los componentes de memoria se fabrican siempre con tamaños de 2<sup>n</sup> x m.
- Cuando se necesitan memorias de otros tamaños se construyen a partir de los chips de memoria disponibles.
- Se pueden construir memorias:
  - Con mayor longitud de palabra (palabras más largas)
  - Con mayor capacidad

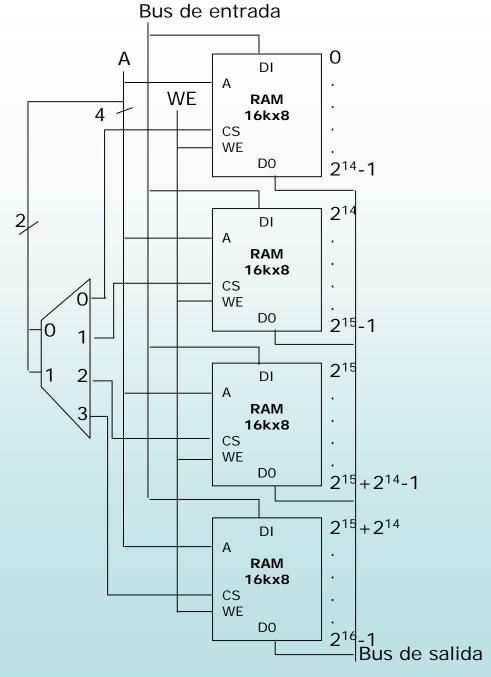
### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

- Para obtener mayor longitud de palabra se pueden conectar varios chips de memoria en paralelo.
- Por ejemplo: se puede hacer una RAM de 16K x 32 conectando en paralelo 4 RAM de 16K x 8.



#### 4.3 COMPONENTES SECUENCIALES ESTÁNDAR. MEMORIAS RAM.

- Para obtener memorias de mayor capacidad se pueden conectar varios chips de memoria en serie.
- Por ejemplo: construir una RAM de 64K x 8 con 4 RAM de 16K x 8.



#### TEMA 4. ESTUDIO DE SISTEMAS SECUENCIALES.

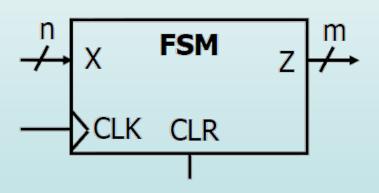
#### **CONTENIDOS:**

- 4.1. Concepto de sistema secuencial.
- 4.2. Elementos básicos secuenciales.
- 4.3. Componentes secuenciales estándar.



4.4. Análisis de un sistema secuencial.

 Una máquina de estados finitos ('Finite State Machine', FSM) es un sistema secuencial en el que todos los elementos secuenciales son biestables disparados por la misma señal de reloj (CLK). Es un sistema secuencial síncrono.



 $X \equiv X_{n-1},...,X_0$ : Entradas Externas

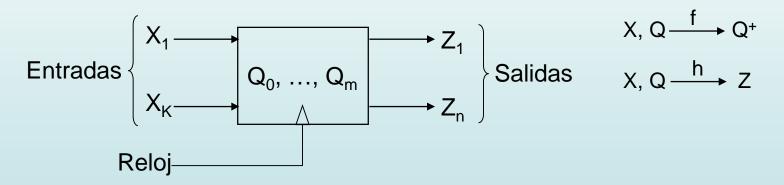
 $Z \equiv Z_{m-1},...,Z_0$ : Salidas del Circuito

CLK: Señal de Reloj

CLR: Señal de CLEAR

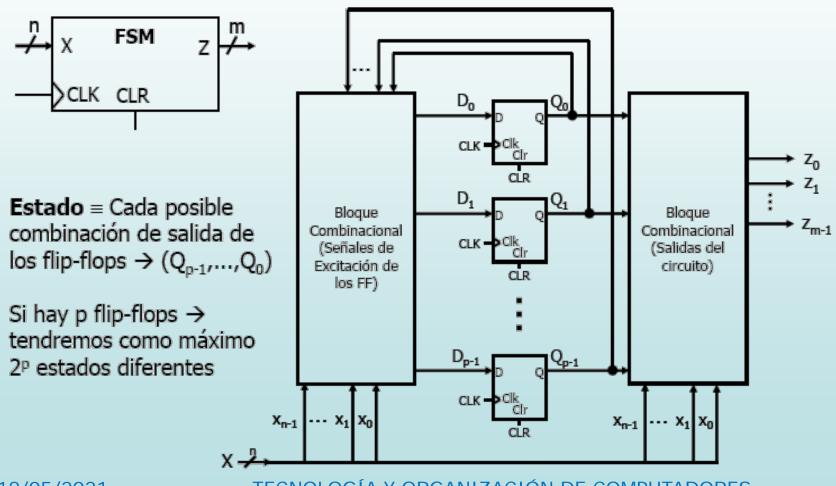
- Una máquina de estados finitos (FSM), que está formada por:
  - Entradas (X)
  - Salidas (Z)
  - Estados (Q)
  - Función de estado siguiente, f, que asigna a cada pareja (estado, entrada) un estado.
  - Función de salida, h, que es la función de salida,
     que asigna a cada (estado, entrada) una salida.

 Si el sistema secuencial es síncrono, la función f, va sincronizada por una señal de reloj.



Modelo FSM de un sistema secuencial síncrono

Estructura general de una FSM:



#### FSM tipo Mealy:

La función de salida, h, queda definida por el estado y las entradas. Es decir, las salidas dependen del estado actual y de las entradas externas.

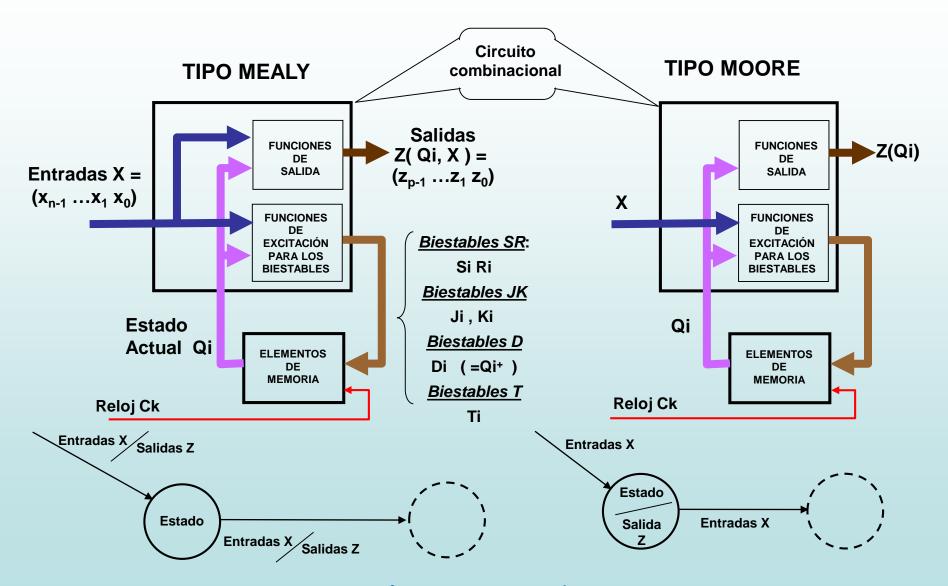
$$z_i = F_i(x_{n-1}, ..., x_0, Q_{p-1}, ..., Q_0), i = 0,...,m-1$$

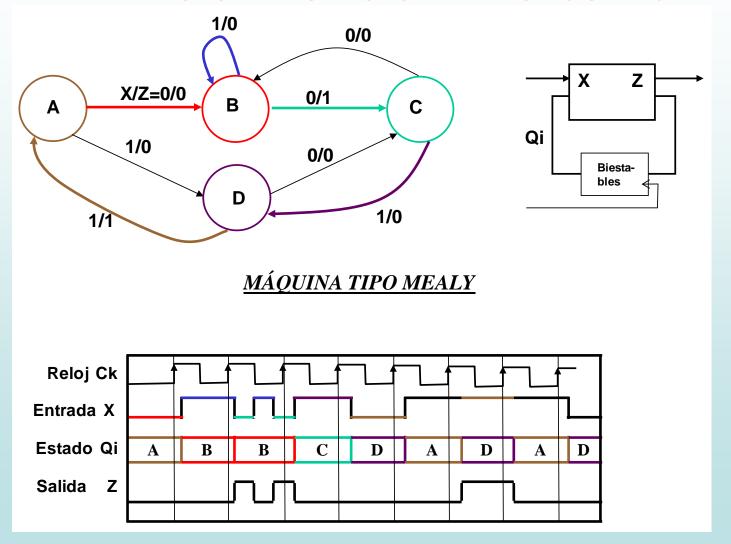
#### • FSM tipo Moore:

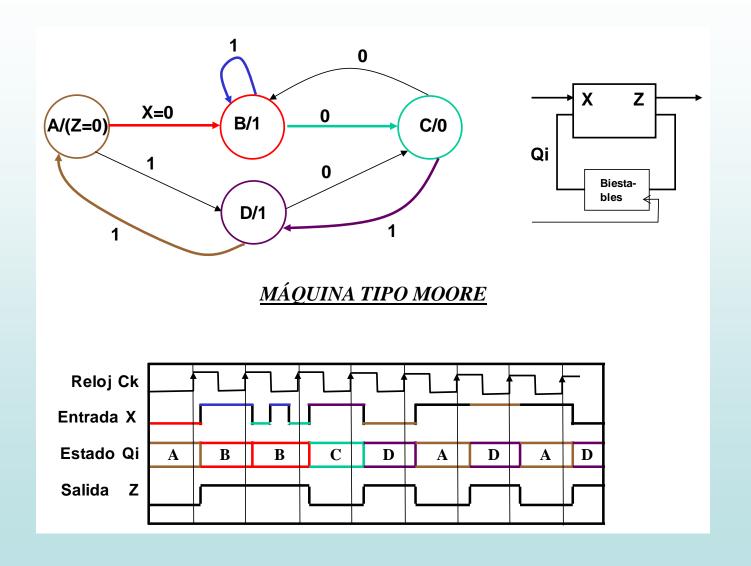
La función de salida asigna una salida a cada estado.

Es decir, las salidas no dependen de las entradas externas, sólo del estado actual de la FSM.

$$z_i = F_i(Q_{p-1}, ..., Q_1, Q_0), i = 0,...,m-1$$





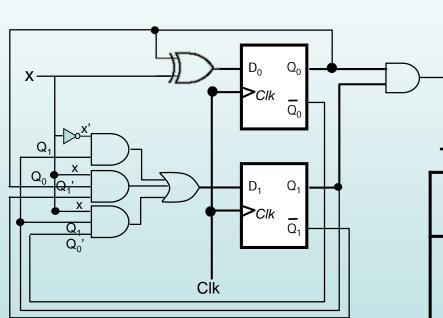


Análisis: se parte de un esquema lógico y hay que obtener una descripción del comportamiento del sistema.

#### Pasos a seguir:

- 1. Obtener las funciones de excitación de los biestables y de las salidas del sistema
- 2. Obtener la tabla de estados
- 3. Generar diagrama de estados
- 4. Cronograma
- 5. Descripción del comportamiento del sistema

ANÁLISIS DE UN SISTEMA SECUENCIAL:



#### Función de excitación de los biestables y salidas:

$$Q_0^+= D_0 = Q_0 \oplus X$$

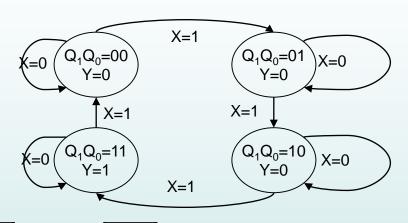
$$Q_1^+= D_1 = X' \cdot Q_1 + X \cdot Q_1' \cdot Q_0 + X \cdot Q_1 \cdot Q_0'$$

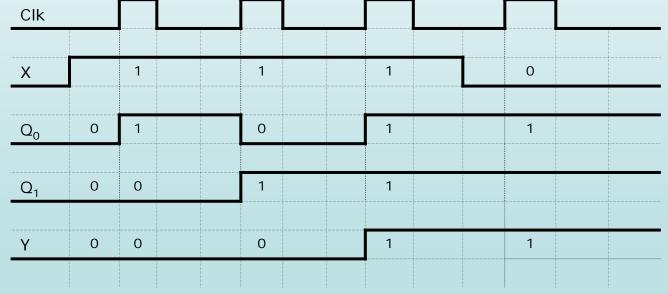
$$Y = Q_1 \cdot Q_0$$

#### Tabla de estados

Q <sub>1</sub>	$Q_0$	Q <sub>1</sub> + X=	<b>Q</b> <sub>0</sub> <sup>+</sup> =0	Q <sub>1</sub> +	<b>Q</b> <sub>0</sub> <sup>+</sup> =1	Υ
0	0	0	0	0	1	0
0	1	0	1	1	0	0
1	0	1	0	1	1	0
1	1	1	1	0	0	1

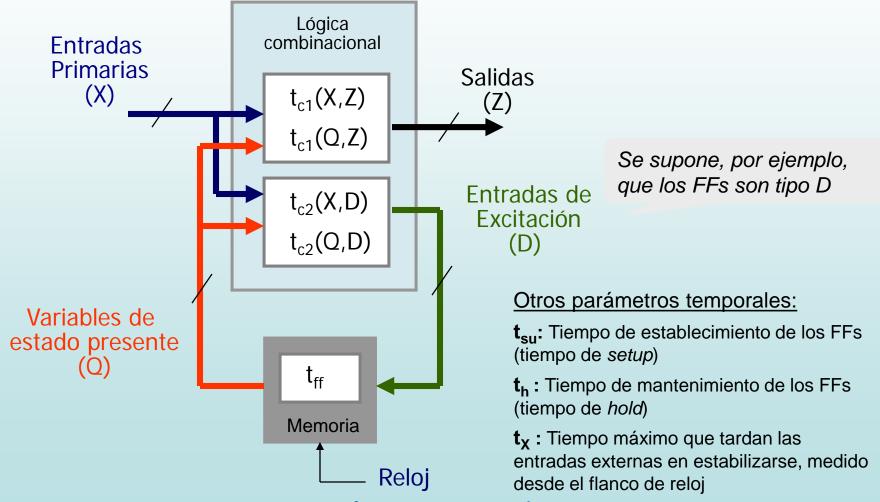
Diagrama de estados y cronograma:



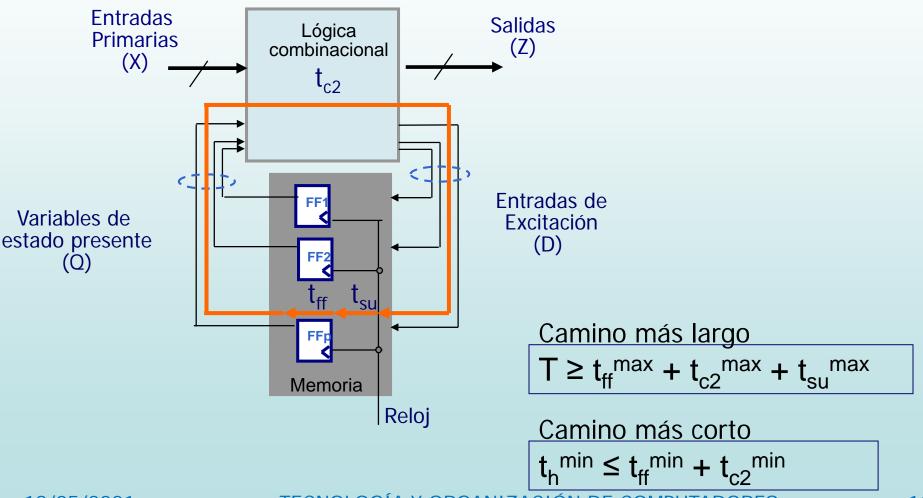


Ejemplo: Es un contador módulo 4, controlado por X. - Si X = 1 entonces, pasa por los cuatro estados  $(Q_1Q_0=00, 01,10,11)$  Cuando llega a  $Q_1Q_0=11$  la salida Y=1. - Si X=0 entonces el contador se detiene.

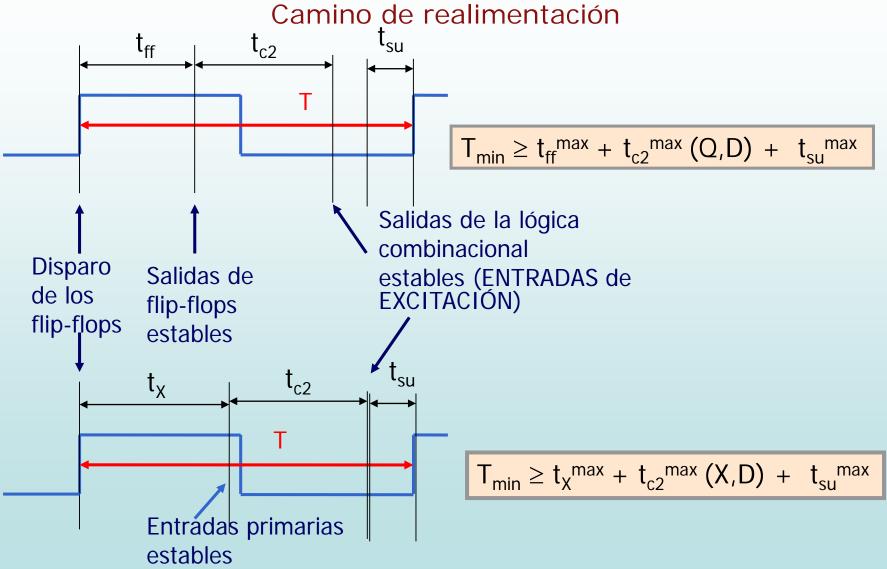
#### 4.4 ANÁLISIS DE UN SISTEMA SECUENCIAL. Retardos de propagación en una FSM (tipo Mealy)



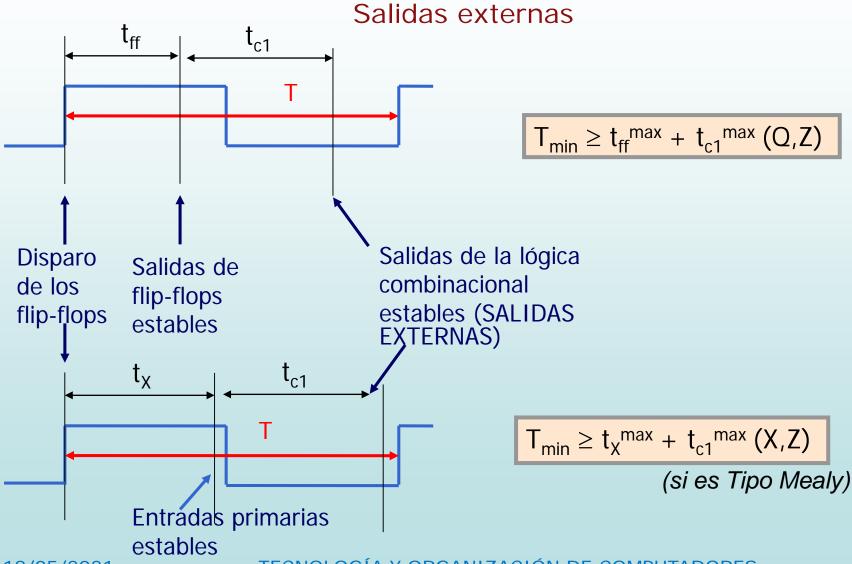
#### Restricciones en el camino de realimentación



#### Eventos durante el ciclo de reloj



#### 4.4 ANÁLISIS DE UN SISTEMA SECUENCIAL. Eventos durante el ciclo de reloj



## 4.4 ANÁLISIS DE UN SISTEMA SECUENCIAL. Diseño de la señal de reloj

$$T_{min} = \max\{t_{ff}^{max} + t_{c2}^{max}(Q,D) + t_{su}^{max}, \\ t_{ff}^{max} + t_{c1}^{max}(Q,Z), \\ t_{X}^{max} + t_{c2}^{max}(X,D) + t_{su}^{max}, \\ t_{X}^{max} + t_{c1}^{max}(X,Z)\} + E$$

$$f_{max} = 1/T_{min}$$

#### donde

$$t_{su}^{max} = max \{t_{su}^{min}(FF1), t_{su}^{min}(FF2), ..., t_{su}^{min}(FFp)\}$$
  
 $t_{ff}^{max} = max \{t_{ff}^{max}(FF1), t_{ff}^{max}(FF2), ..., t_{ff}^{max}(FFp)\}$ 

E es un término de tolerancia o error con el que se asume la incertidumbre en los retardos de propagación y la posibilidad de skew (E  $\sim 20\%$ )

#### CAPÍTULO 4

# ESTUDIO DE SISTEMAS SECUENCIALES

TECNOLOGÍA Y ORGANIZACIÓN DE COMPUTADORES

1º Grado en Ingeniería Informática.