



# Latch sincroni e flip-flop

Prof. Alberto Borghese  
Dipartimento Informatica  
[borgese@di.unimi.it](mailto:borgese@di.unimi.it)

Università degli Studi di Milano

Riferimento Patterson: sezioni B.7 & B.8.



## Sommario

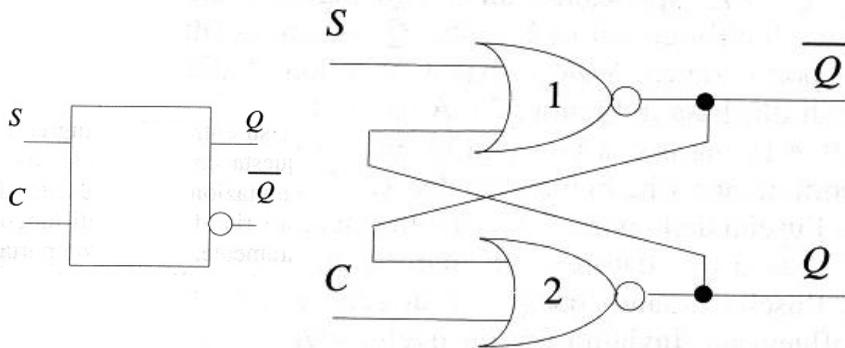
Latch sincroni SR

Latch sincroni D

Flip-flop



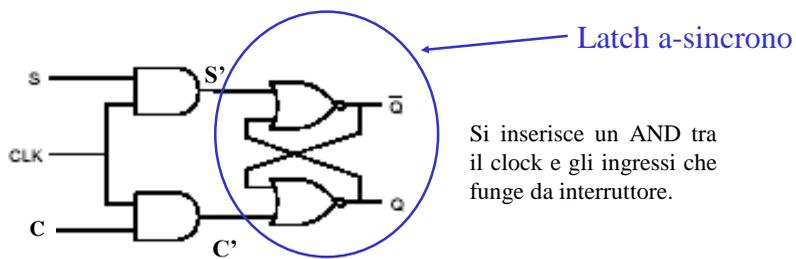
## Latch asincrono SC (o SR)



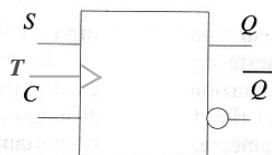
Una coppia di porte NOR retro-azionate può memorizzare un bit.



## Il latch SC sincrono



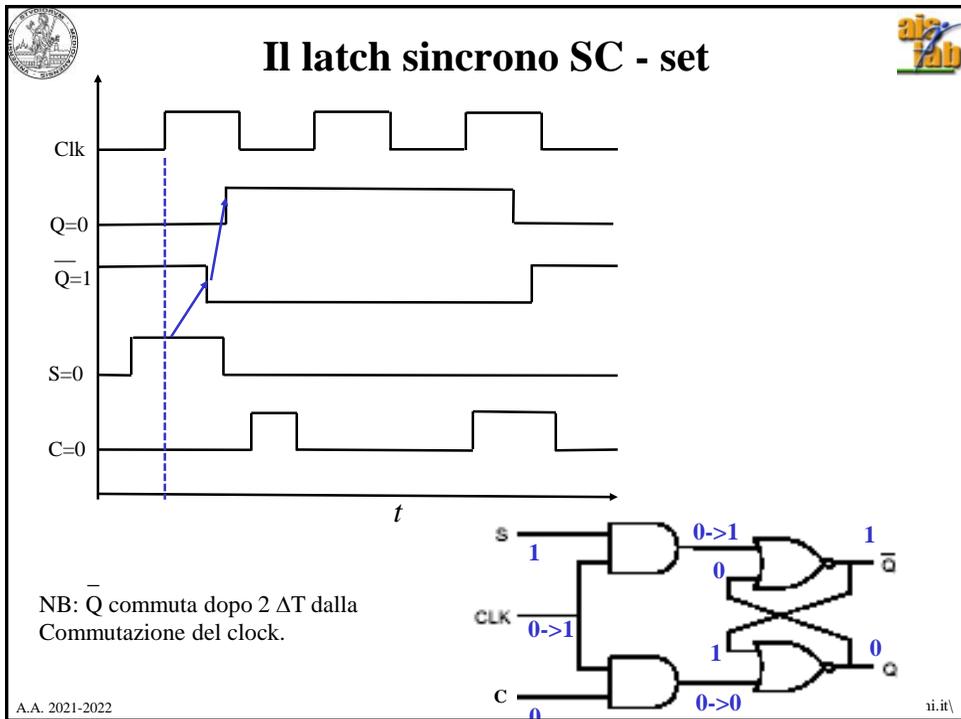
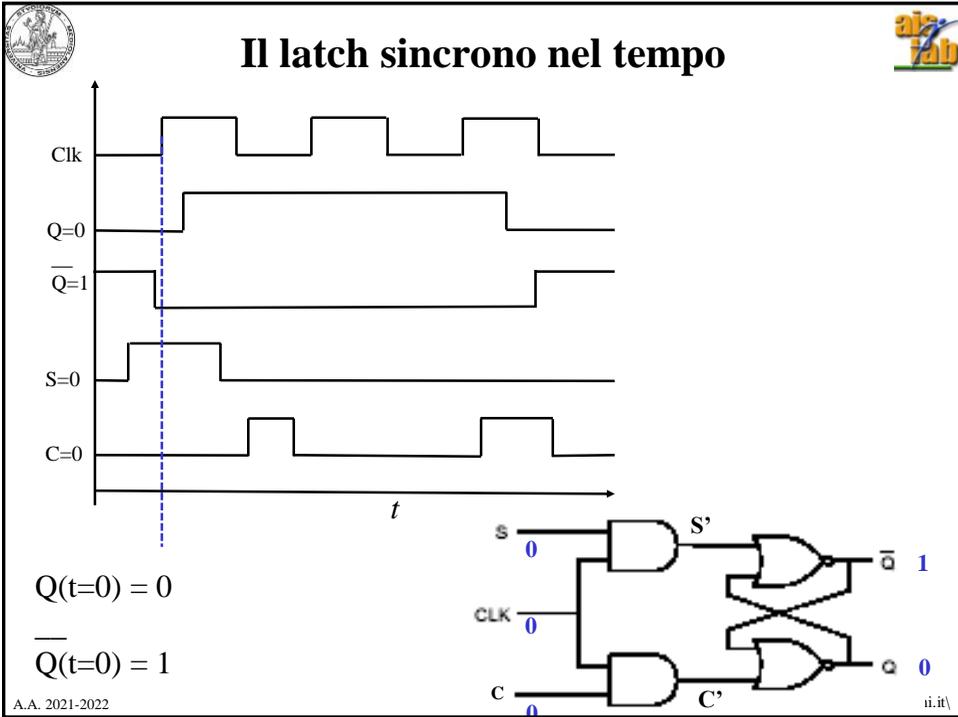
Si inserisce un AND tra il clock e gli ingressi che funge da interruttore.

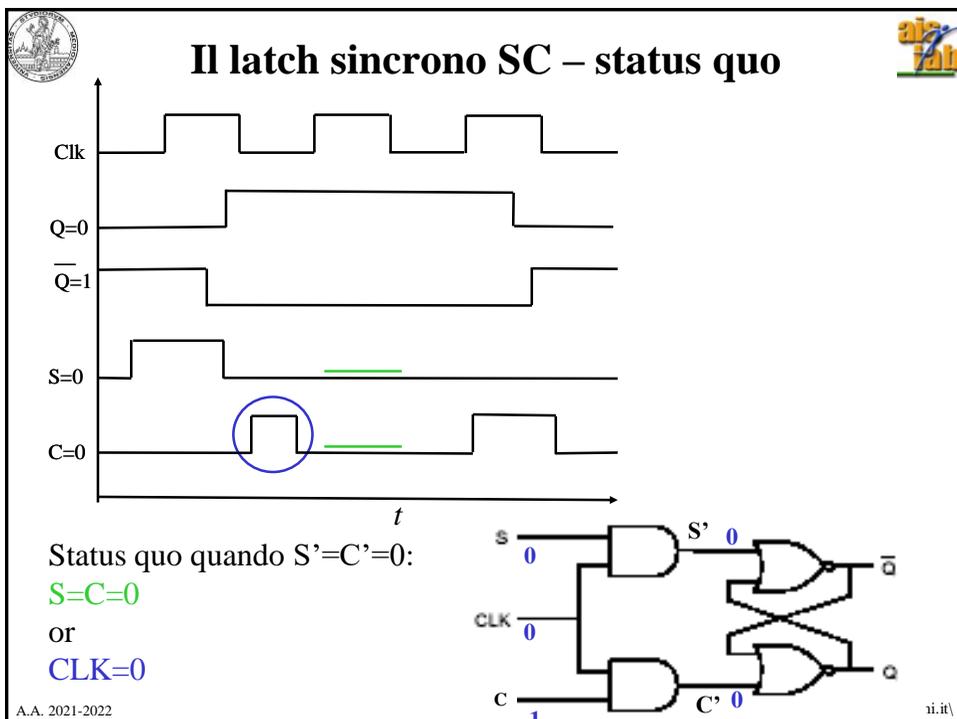
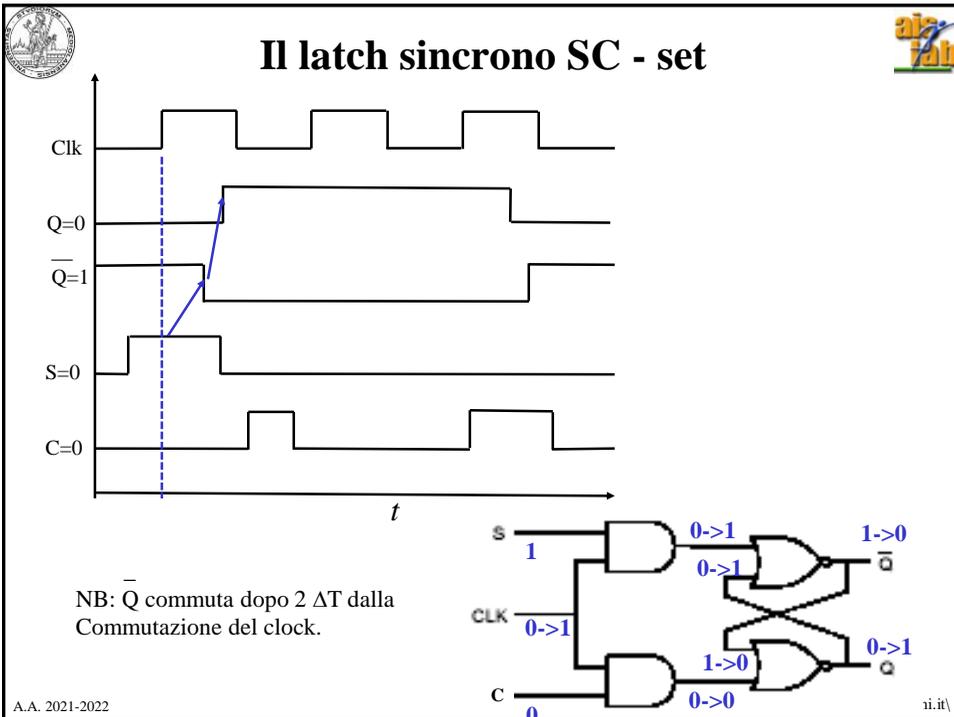


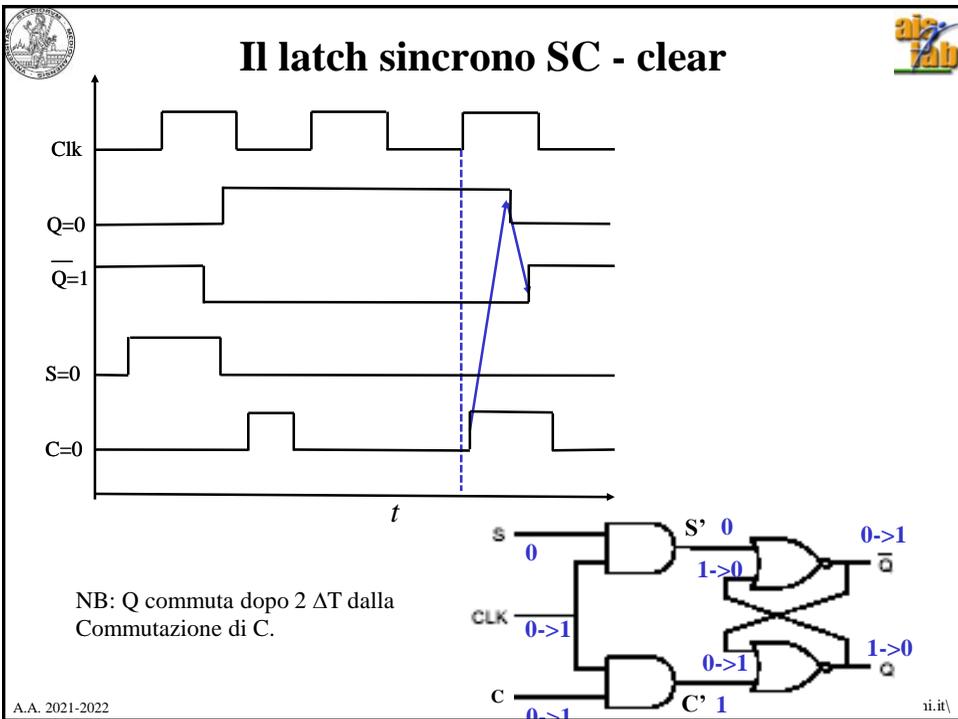
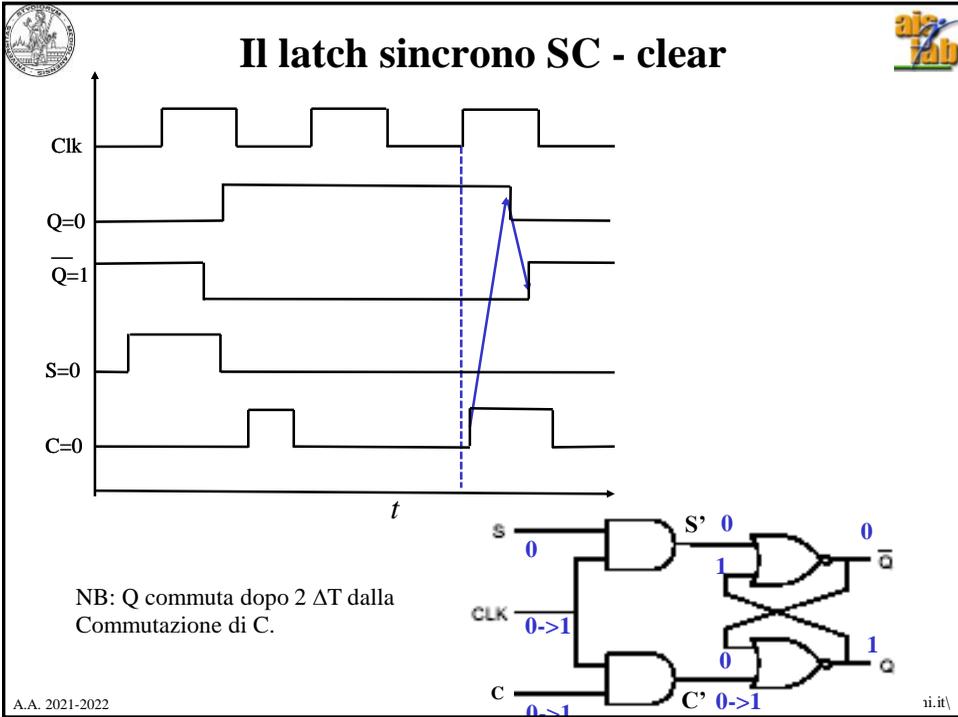
If (CLK = H = 1) then  
 $S' = S; C' = C$   
 If (CLK = L = 0) then  
 $S' = C' = 0$

Solo quando il clock è alto i “cancelli” rappresentati dagli AND fanno passare gli input (collegano l’altro ingresso dell’AND con l’uscita). Cancelli di «abilitazione» del latch.

**Latch asincrono, sincronizzato.**











T	Q	S	C	Q*
0	0	0	0	0
0	0	0	1	0
0	0	1	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	1	1	1
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	0	1	1	X = 1
1	1	0	0	1
1	1	0	1	0
1	1	1	0	1
1	1	1	1	X = 1

## Tabella della verità - II



$$Q^* = f(S, C, Q, T)$$

TQ	SC = 00	SC = 01	SC = 10	SC = 11
00	0	0	0	0
01	1	1	1	1
10	0	0	1	X=1
11	1	0	1	X=1

$$Q^* = \bar{T}QSC + \bar{T}Q\bar{S}C + \bar{T}QSC + \bar{T}Q\bar{S}C + \bar{T}QSC + \bar{T}Q\bar{S}C +$$

$$+ \bar{T}QSC + \bar{T}Q\bar{S}C + \bar{T}QSC =$$

$$= \bar{T}Q\bar{C} + \bar{T}Q\bar{S}C + \bar{T}Q\bar{C} + \bar{T}SC + \bar{T}SC =$$

$$= \bar{T}Q + \bar{T}Q\bar{S}C + \bar{T}S = \bar{T}Q + \bar{T}(Q\bar{S}C + S)$$

Status quo  
(Memory)

Cf. Latch  
asincrono

Set

<http://borghese.di.unimi.it/>



## Sommario



Latch sincroni SR

Latch sincroni D

Flip-flop



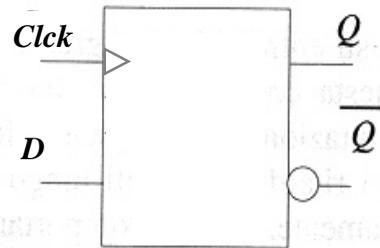
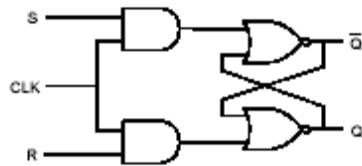
## Latch D sincrono

Memorizza il valore presente all'ingresso dati quando il clock è alto.

```

if (CLK = 1)
  then
    Q* = D
If (CLK = 0)
  then
    Q* = Q

```



Latch-D

Latch trasparente sincrono

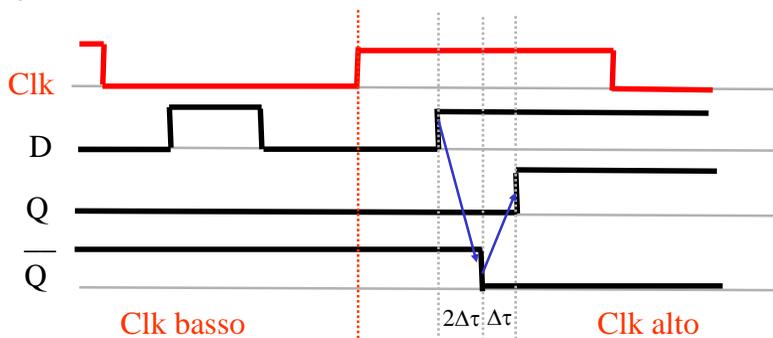
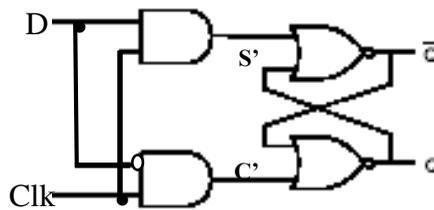


## La struttura del latch D

```

If (CLK==1)
  S' = D; C' = !D
  Q* = D
If (CLK = 0)
  S' = C' = 0
  Q* = Q

```





## Tabella delle transizioni

$$Q^* = f(T, Q, D)$$

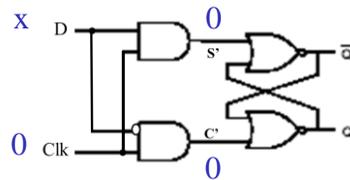
TQ	D = 0	D = 1
00	0	0
01	1	1
11	0	1
10	0	1

Q è l'uscita del latch: **stato presente**.

Q\* è il valore dell'uscita al tempo successivo:  
**stato prossimo**.

La funzione logica corrispondente è:

$$Q^* = TD + \bar{T}Q$$



$$Q^* = Q$$



## Tabella delle transizioni

$$Q^* = f(T, Q, D)$$

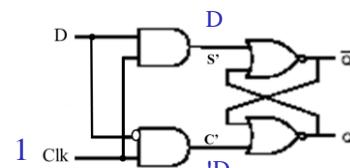
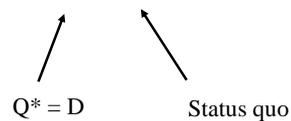
TQ	D = 0	D = 1
00	0	0
01	1	1
11	0	1
10	0	1

Q è l'uscita del latch: **stato presente**.

Q\* è il valore dell'uscita al tempo successivo:  
**stato prossimo**.

La funzione logica corrispondente è:

$$Q^* = TD + \bar{T}Q$$



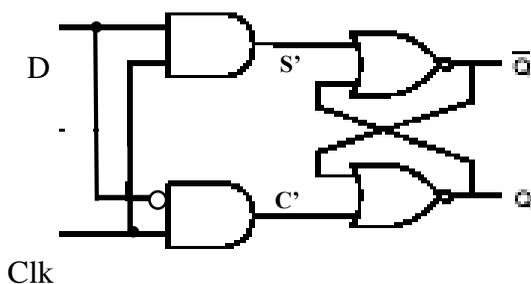
$$Q^* = D$$

Come mai qui non si verifica la situazione  $S'=C'=1$ ?



# Tabella della verità

$$Q^* = f(T, Q, D)$$



T	D	Q	Q*
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

$$Q^* = \bar{T}\bar{D}Q + \bar{T}DQ + T\bar{D}\bar{Q} + TDQ =$$

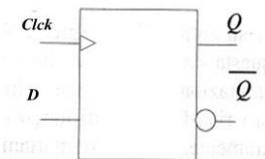
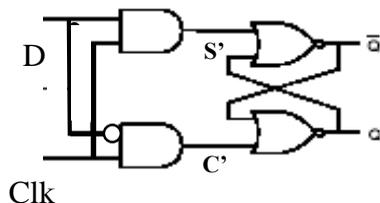
$$= \bar{T}Q + TD$$

Status quo       $Q^* = D$



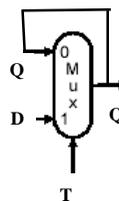
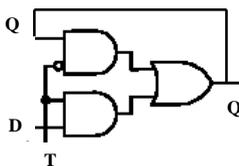
# Osservazioni

Complessità 4  
Cammino critico 3



Clk come interruttore che pilota un mux:

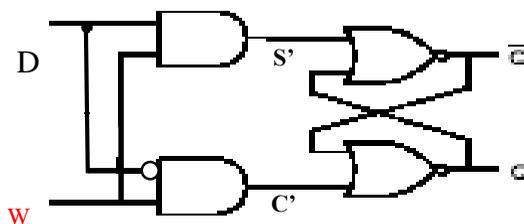
$$Q^* = \bar{T}Q + TD$$



Complessità 3  
Cammino critico 2



# Elemento di memoria



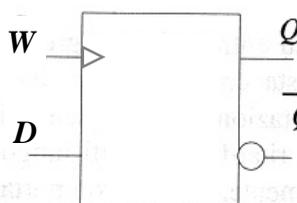
T = segnale di scrittura -> segnale Write – attivo alto

$$Q^* = \bar{T}Q + TD$$

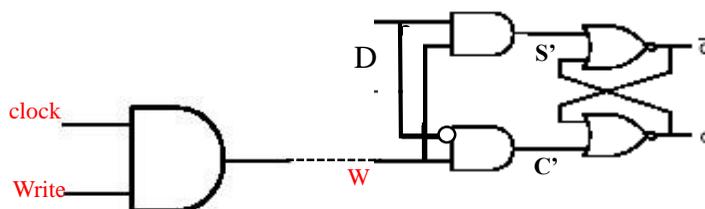
$Q^*=Q$   
 Status Quo  
 (memory)

$Q^* = D$   
 (write)

Se W = 1, scrivo D  
Se W = 0, mantiene il  
in memoria



# Elemento di memoria

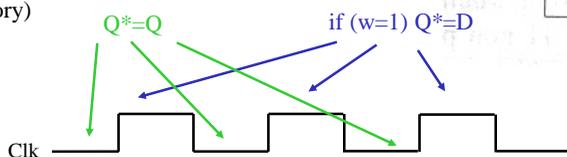


Write può essere sincronizzato dal clock

$$Q^* = \bar{W}Q + WD$$

$Q^*=Q$   
 Status Quo  
 (memory)

$Q^* = D$   
 (write)





## Sommario



Latch sincroni SR

Latch sincroni D

**Flip-flop**



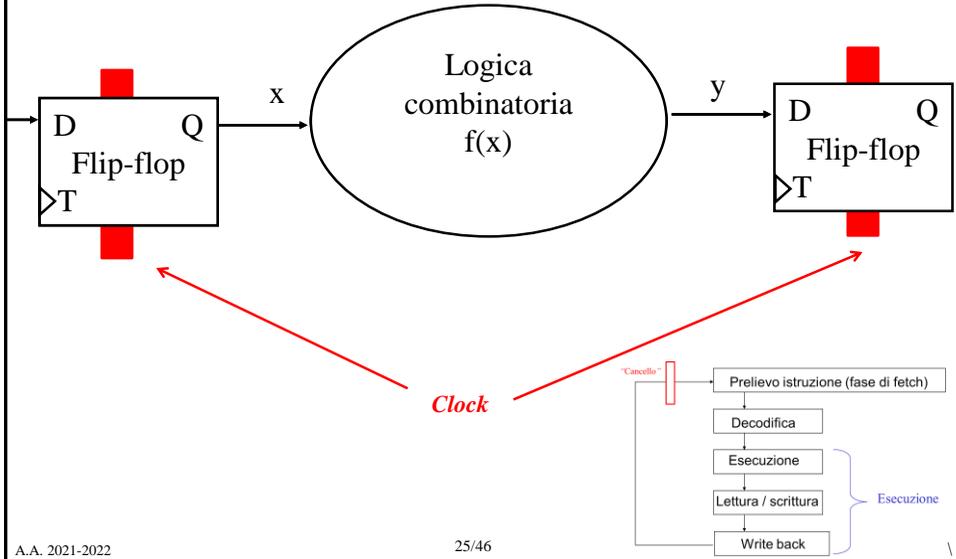
## I bistabili



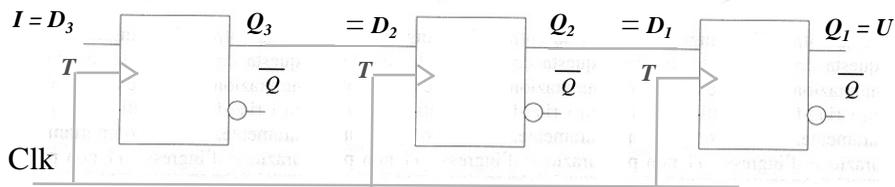
- Elementi di memoria (latch)
  - Sincroni
  - A-sincroni
- “Cancelli” (flip-flop)



## Struttura di un circuito sequenziale

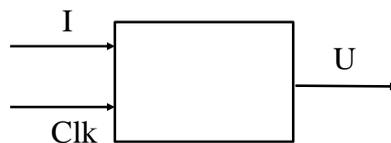


## Shift register



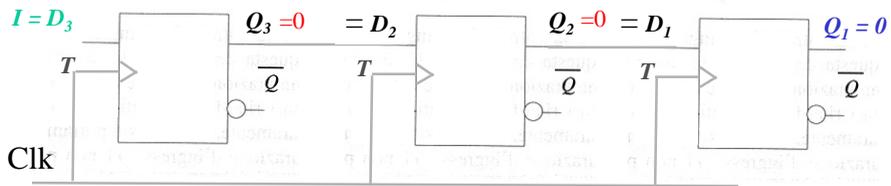
**Registro a scorrimento (shift register o barrel shifter).**

- Un unico ingresso I e un'unica uscita U.
- In presenza di un segnale attivo (clock alto), il contenuto viene spostato verso dx **di una posizione** (e.g. operazione di shift).
- Il valore contenuto nell'elemento più a dx dove va?
- Qual'è il problema con l'utilizzo dei latch sincroni?





## Shift register con i latch (i problemi)



Fotografiamo la situazione iniziale:

- Clock basso
- $Q_3 = Q_2 = Q_1 = 0$
- $D_3 = 0$

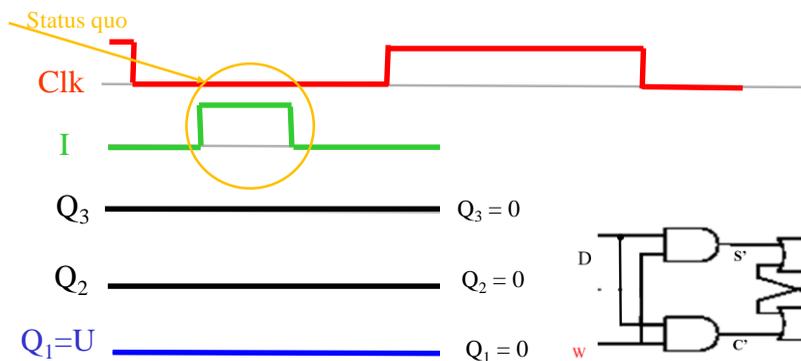
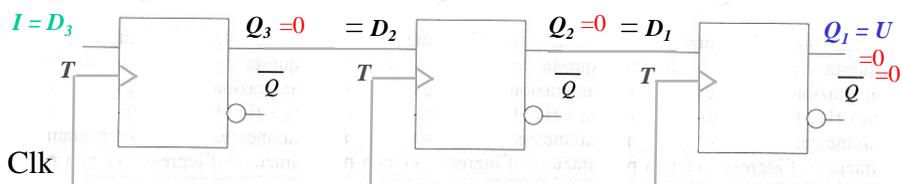
Shift di 1 posizione:

$$D_2 = Q_3$$

$$D_1 = Q_2$$

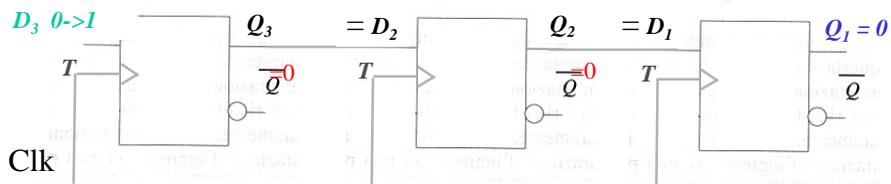


## Shift register con i latch (status quo)

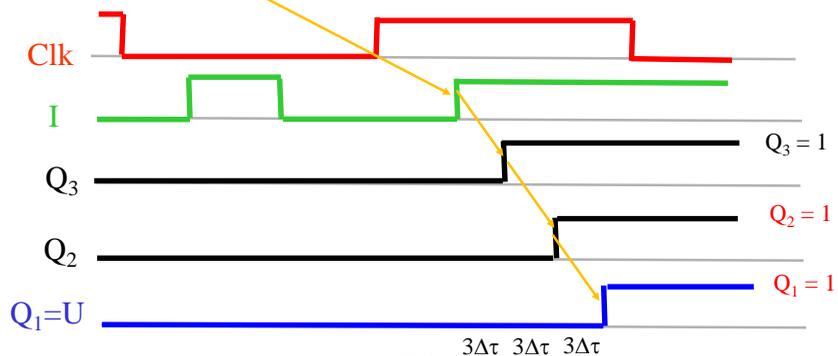




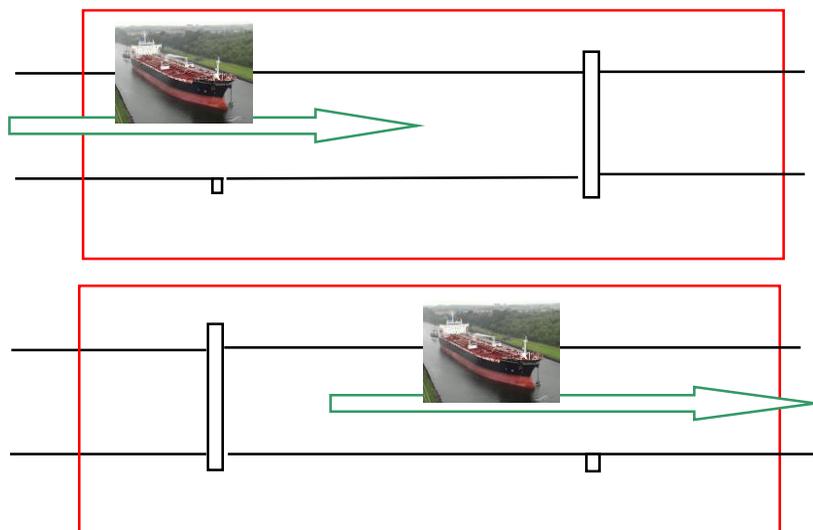
## Shift register con i latch (il problema)



L'ingresso  $I = D_3$  va a 1. vorrei ottenere  $\{0\ 0\ 0\} \rightarrow \{1\ 0\ 0\}$ . Invece ottengo:  $\{1\ 1\ 1\}$



## Dispositivo di sincronizzazione

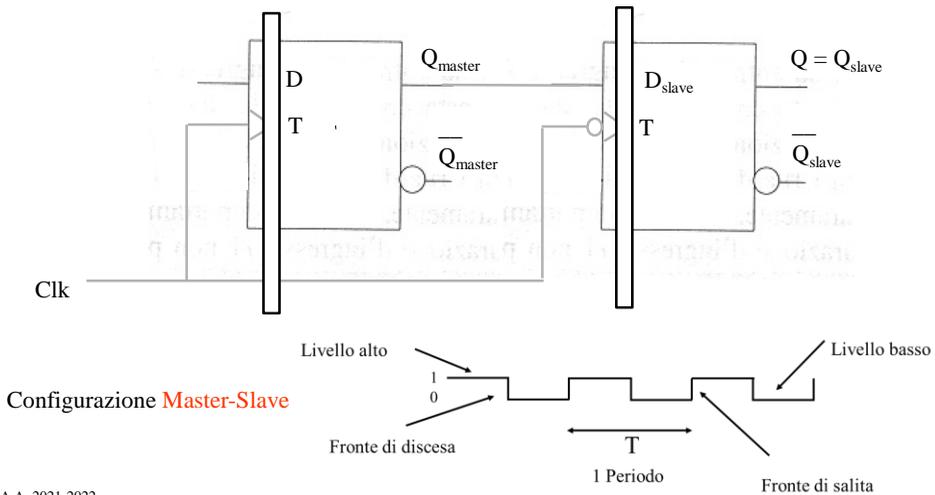


Sistema di "chiuse"



# Flip-flop

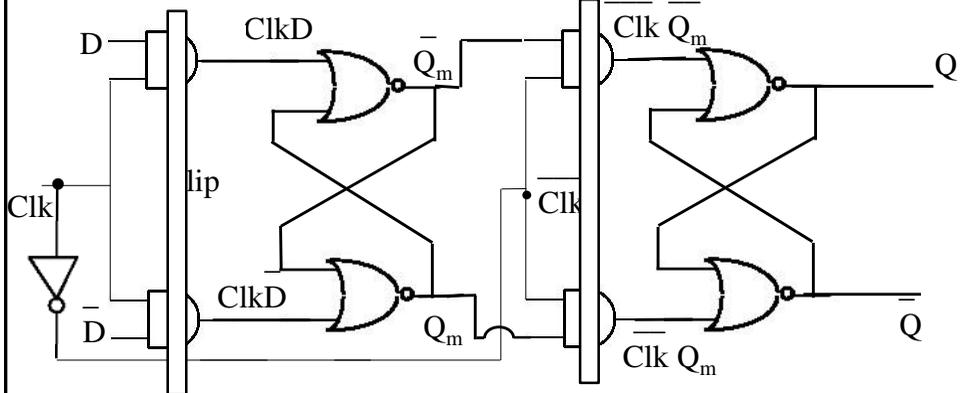
Dispositivi attivi sul fronte (di salita o discesa) del clock (edge sensitive): il loro stato (uscita) può commutare solo in corrispondenza della transizione alto->basso o basso->alto del clock.



A.A. 2021-2022



# Flip-flop D



Due latch di tipo D, organizzati back 2 back

A.A. 2021-2022

**Funzionamento del flip-flop D**

If (CLK = 1) il primo latch “vede” l’ingresso, D  
 $Q_m^* = D$

If (CLK = 1) il secondo latch è opaco: l’uscita rimane invariata  
 $Q^* = Q_s$

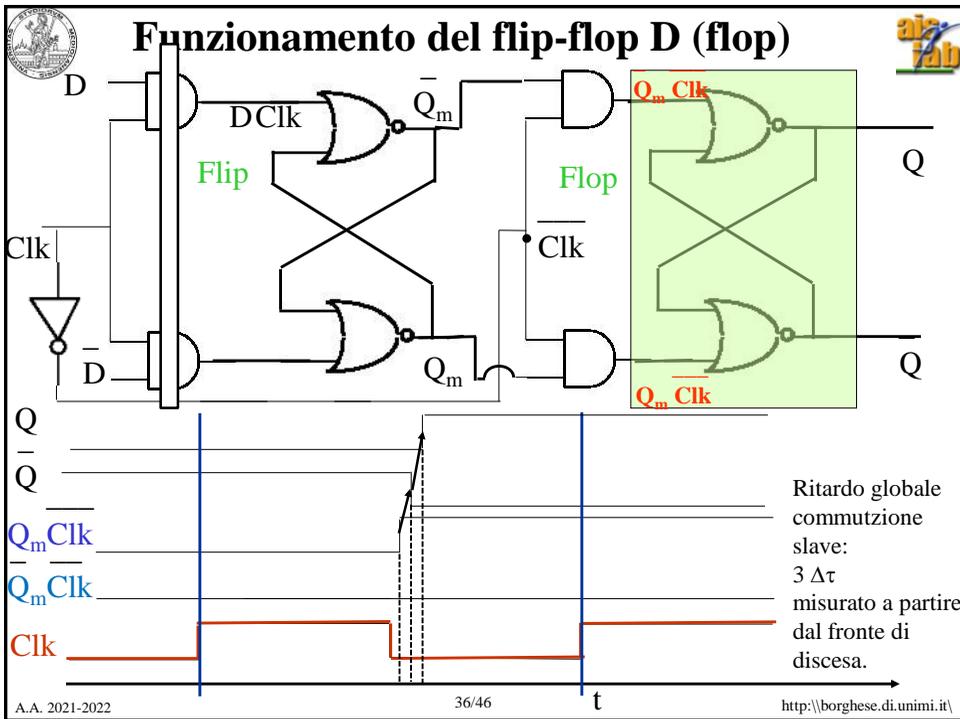
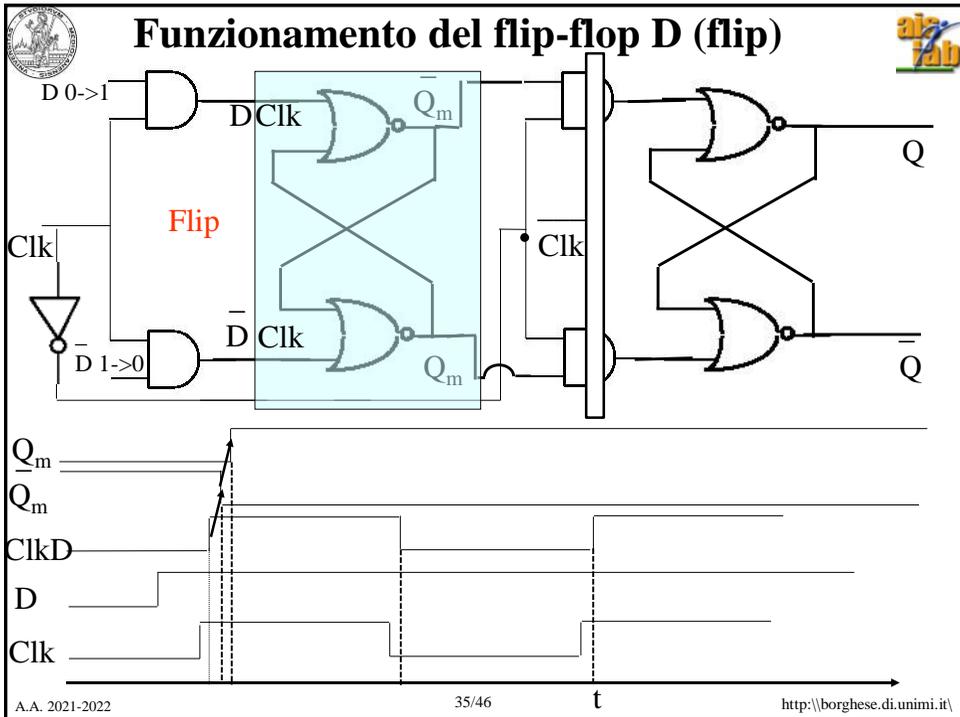
A.A. 2021-2022 33/46 <http://borghese.di.unimi.it/>

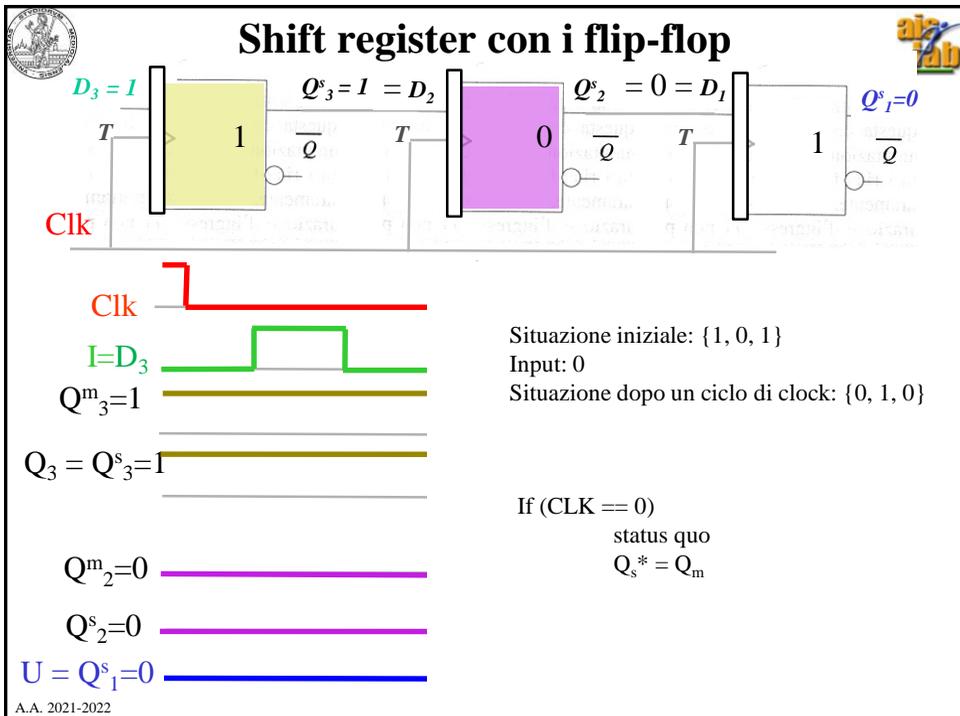
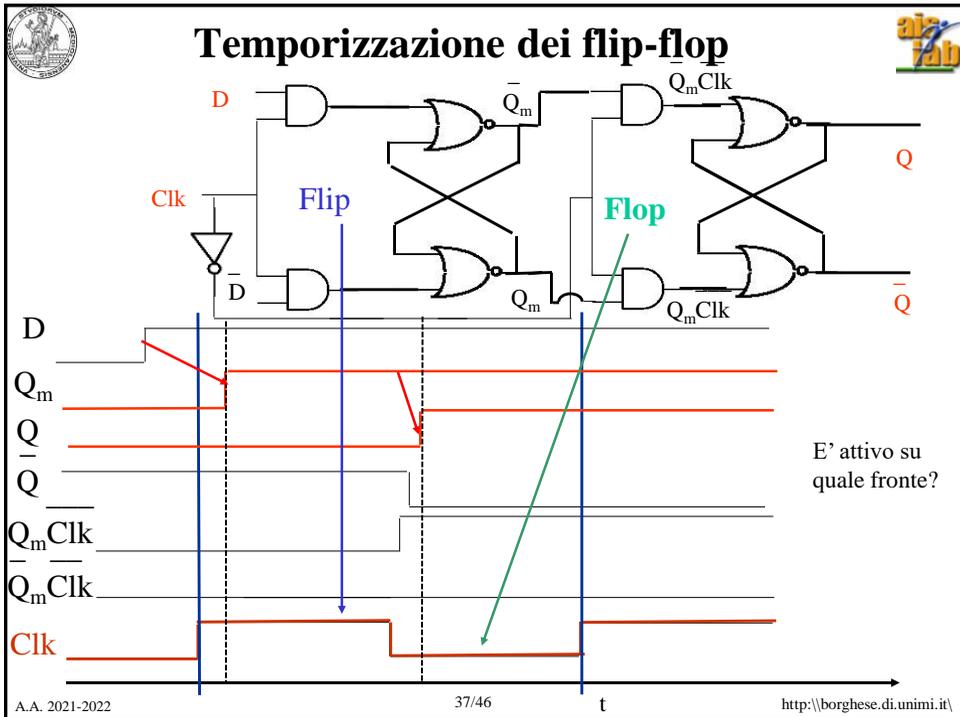
**Funzionamento del flip-flop D**

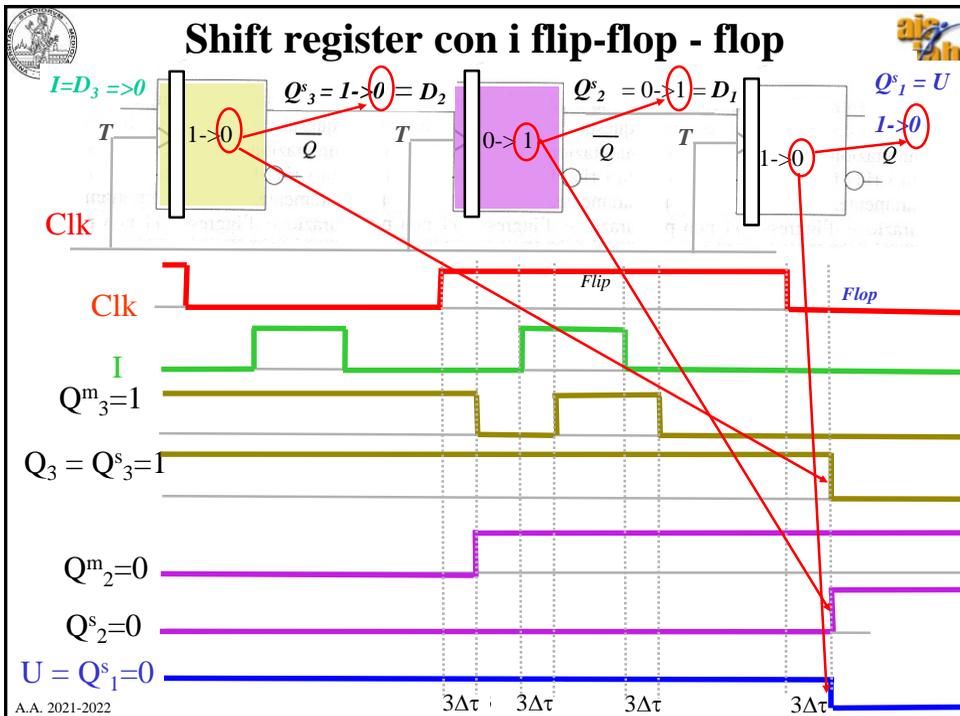
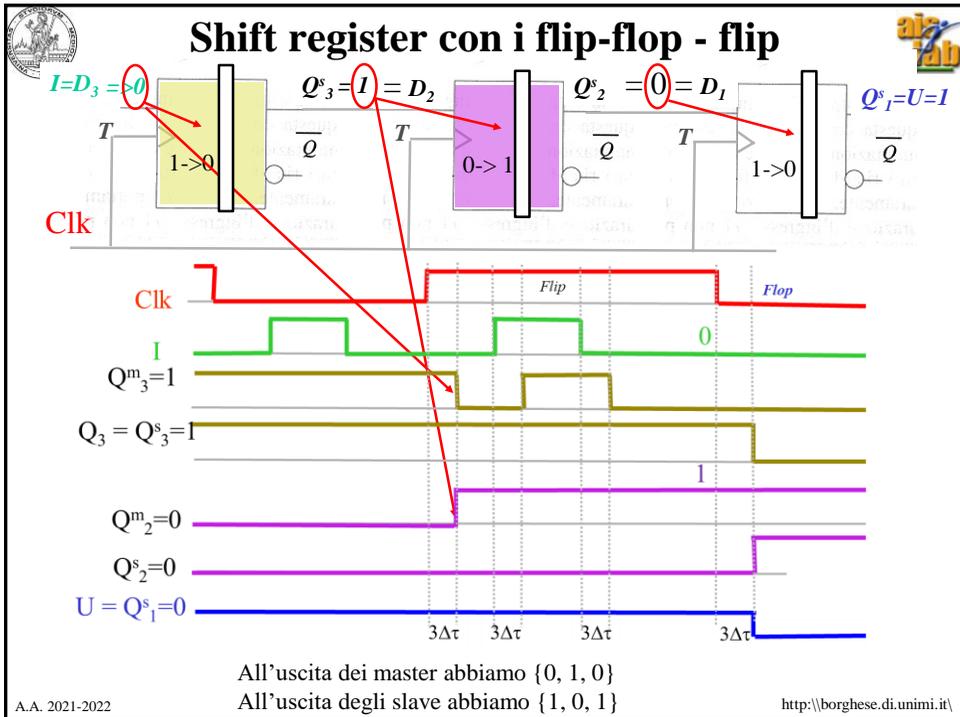
If (CLK = 0) il primo latch è opaco: l’uscita rimane invariata  
 $Q_m^* = Q_m$

If (CLK = 0) il secondo latch porta l’uscita del master,  $Q_m$ , in uscita al dispositivo.  
 $Q = Q_s^* = Q_m$

A.A. 2021-2022 34/46 <http://borghese.di.unimi.it/>









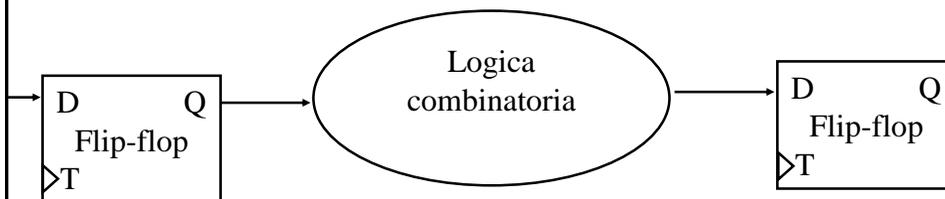
## Configurazione master-slave



- Semi-periodo di clock alto:
  - Il master è trasparente: uscita del latch master = ingresso.
  - Lo slave è “opaco” -> mantiene l’uscita.
  - Lo slave è “disaccoppiato” dal latch master.
    - Master e slave possono avere uscita diversa
- Semi-periodo di clock basso:
  - Il master è opaco: l’uscita del latch master si mantiene.
  - Il master è “disaccoppiato” dall’ingresso esterno.
  - Lo slave è trasparente: uscita del latch slave = uscita del latch master.
    - Master e slave hanno la stessa uscita



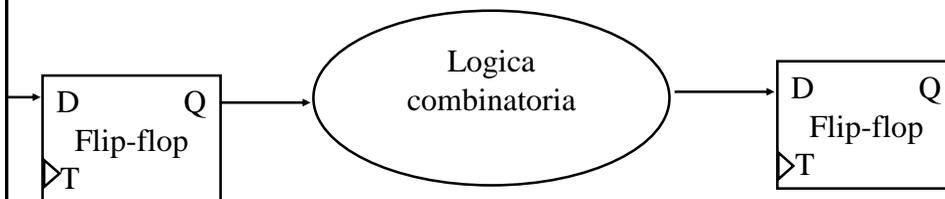
## Struttura di un circuito sequenziale



Pone dei problemi di sincronizzazione: la logica combinatoria deve terminare la commutazione in tempo utile.



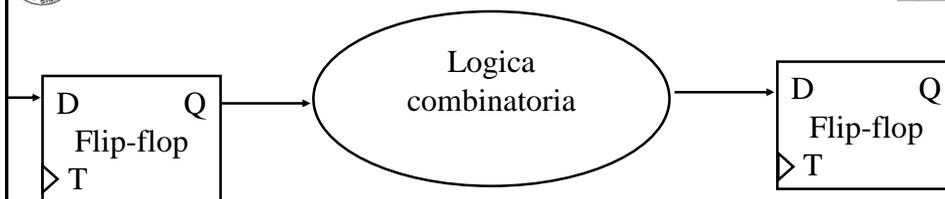
## Temporizzazione di un circuito sequenziale



- La logica ha tempo sufficiente per completare la commutazione.
- Il periodo di clock è tale, per cui la commutazione del clock avviene dopo che la logica combinatoria ha terminato tutte le commutazioni.
- Il tempo necessario alla logica combinatoria per commutare è  $\leq$  tempo associato al cammino critico.
- Il clock arriva contemporaneamente a tutti i dispositivi sincronizzati.

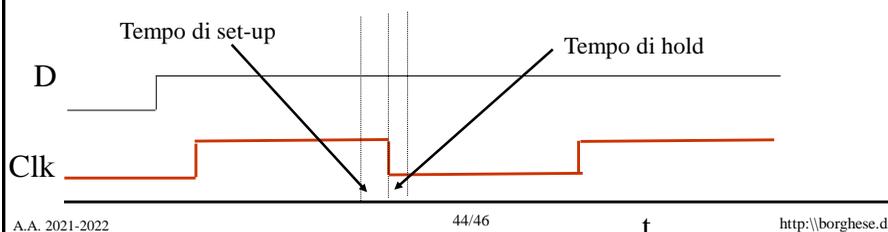


## Temporizzazione: problemi



L'input D deve essere stabile intorno alla commutazione del clock:

- **Tempo di set-up**: è il tempo minimo per cui deve rimanere stabile l'input D prima del fronte di clock (tempo di attraversamento delle porte del master).
- **Tempo di hold**: è il tempo minimo per cui deve rimanere stabile l'input D dopo il fronte di clock (tempo di attraversamento delle porte dello slave).



**Temporizzazione: Come si dimensiona il clock**

$T > k * (t_p + t_c + t_s + t_w)$

Tempo di propagazione: è il tempo necessario per propagare il segnale nella logica combinatoria ( $t_p$ ). Il massimo tempo è rappresentato dal cammino critico.

Tempo di skew: ritardo massimo del clock ( $t_w$ ).

A.A. 2021-2022 45/46 http://borghese.di.unimi.it/

**Sommario**

- Latch sincroni SR
- Latch sincroni D
- Flip-flop

A.A. 2021-2022 46/46 http://borghese.di.unimi.it/