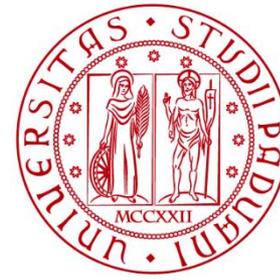




DEI
DIPARTIMENTO DI
INGEGNERIA DELL'INFORMAZIONE



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI PADOVA

Sistemi Digitali

Circuiti Sequenziali in VHDL: Esempio del riconoscitore di sequenza

Marta Bagatin, marta.bagatin@unipd.it

Corso di Laurea in Ingegneria dell'Informazione

Anno accademico 2022-2023

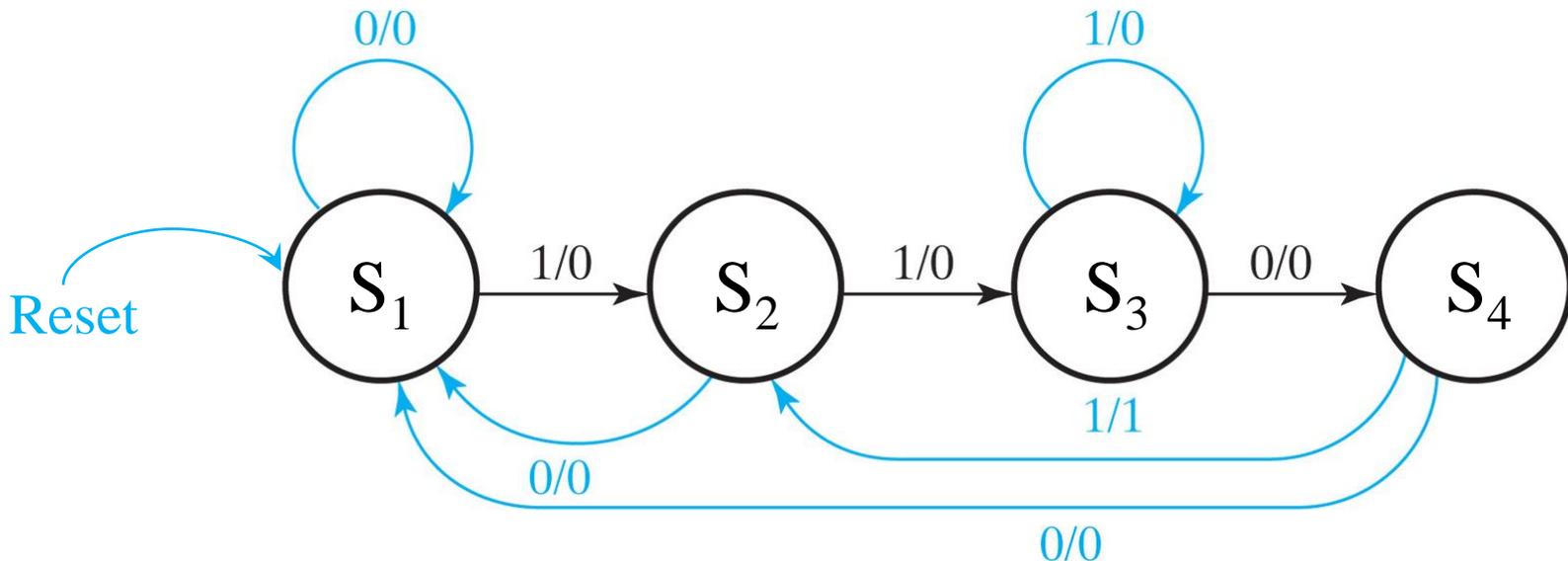
Scopo della lezione

- Descrivere in VHDL un **circuito sequenziale sincrono**
- Vedremo un possibile design e testbench del riconoscitore di sequenza (stesso esempio usato per la sintesi di logica sequenziale)

Riconoscitore di sequenza

- **Ingresso: X, Uscita: Z, riconosce la sequenza «1101»**
(indipendentemente da dove si presenta all'interno di una sequenza più lunga)
 - Z = 1 quando si è presentata la sequenza 110 e X = 1
 - Z = 0 altrimenti
 - Il reset porta il circuito nello stato di nessun bit riconosciuto (stato S_1)

Diagramma degli stati:



Descrizione VHDL di un circuito sequenziale

- Descriveremo il circuito con tre processi distinti
 - **Processo 1**: descrive l'**aggiornamento dello stato** del sistema
 - **Processo 2**: calcola lo **stato futuro** come funzione di stato e ingresso
 - **Processo 3** : calcola l'**uscita** come funzione di stato e ingresso
- Il processo 1 realizza la parte sequenziale del circuito. Viceversa, i processi 2 e 3 descrivono logica puramente combinatoria
- Vedremo una descrizione di tipo comportamentale del circuito

Riconoscitore di sequenza: VHDL (1/4)

```
library IEEE;  
use IEEE.std_logic_1164.all;  
entity seq_rec is  
    port ( clk, rst, X: in std_logic;  
          Z: out std_logic);  
end seq_rec;
```

```
architecture beh of seq_rec is  
    type state_type is (S1, S2, S3, S4);  
    signal state, next_state: state_type;
```

```
begin
```

```
--process 1: aggiorna lo stato e implementa il reset asincrono
```

```
state_register: process (rst, clk)
```

```
begin
```

```
    if (rst = '1') then
```

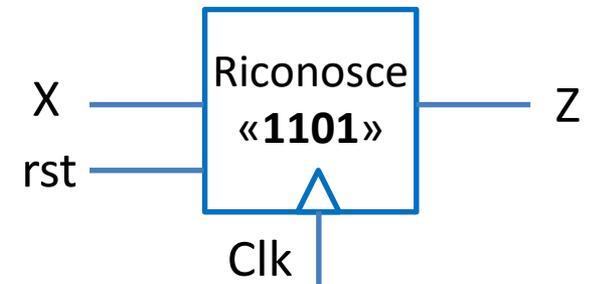
```
        state <= S1;
```

```
    elsif (clk'event and clk = '1') then
```

```
        state <= next_state;
```

```
    end if;
```

```
end process;
```



Type: definizione di un nuovo tipo di dato

Realizziamo la memoria con D-FF con reset asincrono. Al reset il sistema viene portato allo stato S1

Type

Sintassi:

```
type nome_tipo is ( valore1, valore2, valore3, ... );
```

- Con la parola chiave `type` possiamo definire nuovi tipi di dati
- Per esempio possiamo definire un nuovo tipo elencandone tutti i valori tra parentesi tonde e separati da virgole (enumeration). E' utile per definire segnali che possono assumere un numero finito di valori (identificati da nomi, non da numeri, per migliorare la leggibilità del codice)
- Nota: il tipo `std_logic` che usiamo per i segnali logici è un tipo enumeration, che può assumere 9 valori distinti: '0', '1', 'X', '-', 'U', 'Z', 'W', 'L', 'H'
- Una volta dichiarato un tipo all'interno di un design, si possono usare segnali di quel tipo con la usuale dichiarazione:

```
signal nome_segnaile: nome_tipo;
```

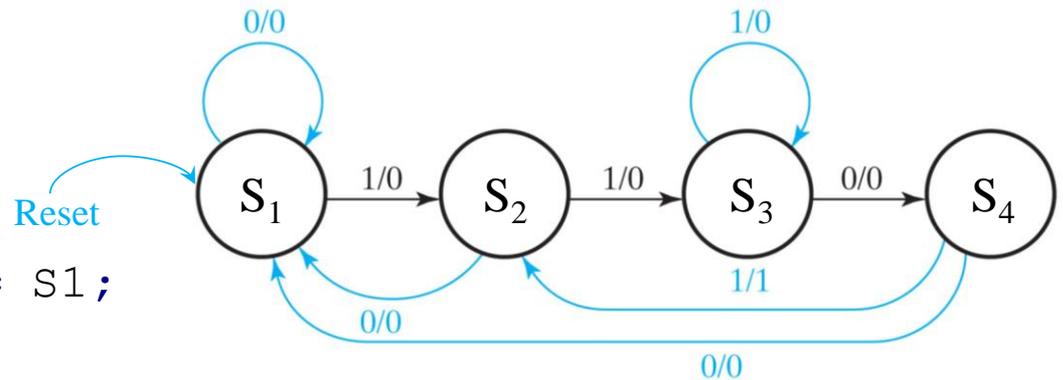
Riconoscitore di sequenza: VHDL (2/4)

--process 2: calcola lo stato futuro come funzione combinatoria di stato presente e ingresso

```
next_state_comb: process (X, state)  
begin
```

```
case state is  
  when S1 =>  
    if X = '0' then Reset  
      next_state <= S1;  
    else  
      next_state <= S2;  
    end if;
```

```
  when S2 =>  
    if X = '0' then  
      next_state <= S1;  
    else  
      next_state <= S3;  
    end if;
```



Stato futuro definito con un **case** (analogo sequenziale di **with-select**), in base ai valori dello stato e dell'ingresso

Riconoscitore di sequenza: VHDL (3/4)

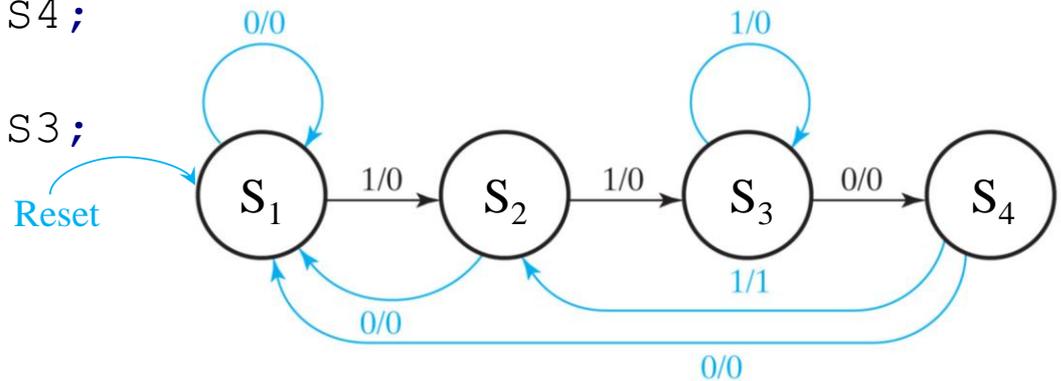
```
--process 2 (continued)
```

```
when S3 =>  
  if X = '0' then  
    next_state <= S4;  
  else  
    next_state <= S3;  
  end if;
```

```
when S4 =>  
  if X = '0' then  
    next_state <= S1;  
  else  
    next_state <= S2;  
  end if;
```

```
end case;
```

```
end process;
```



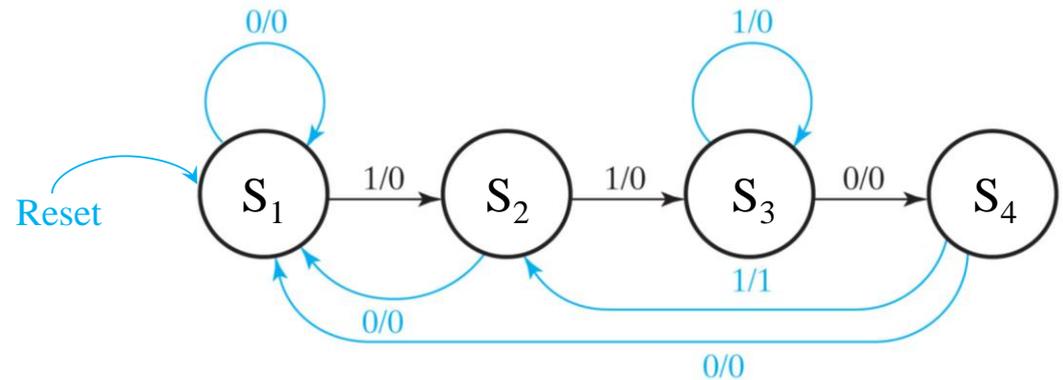
Non serve il when others, dato che abbiamo già enumerato tutti i casi possibili per il valore che può assumere state

Riconoscitore di sequenza: VHDL (4/4)

--process 3: calcola l'uscita come funzione combinatoria di stato presente e ingresso

```
output_comb: process (X, state)
begin
```

```
case state is
  when S1 =>
    Z <= '0';
  when S2 =>
    Z <= '0';
  when S3 =>
    Z <= '0';
  when S4 =>
    if X = '0' then
      Z <= '0';
    else
      Z <= '1';
    end if;
end case;
end process;
end beh;
```



Uscita definita con un altro **case**, in base ai valori dello stato e dell'ingresso (macchina di Mealy)

Osservazioni

- I **tre processi** vengono **eseguiti in parallelo** e **interagiscono tra loro**, avendo segnali in comune
- In questo design abbiamo usato una **descrizione behavioral**: non abbiamo in alcun modo suggerito come realizzare il sistema (come codificare gli stati, come implementare la logica combinatoria che descrive lo stato futuro e l'uscita). Abbiamo solo fornito una descrizione del comportamento della macchina
- Con strutture semplici, i tool di sintesi automatica comunemente usati sono in grado di determinare l'implementazione ottima del sistema
- Se avessimo voluto descrivere una macchina di Moore
 - La sensitivity list del processo usato per descrivere l'uscita avrebbe contenuto solo lo stato presente e non l'ingresso
 - il case usato per l'uscita non avrebbe contenuto l'ingresso, ma solo lo stato

Simulazione di logica sequenziale sincrona

- E' necessario **cambiare gli input non troppo a ridosso del fronte di clock attivo** (per es. durante il fronte di discesa, nell'ipotesi di positive-edge-triggered FF). In questo modo, la parte di logica combinatoria ha tempo di calcolare uscita e stato futuro fino al successivo fronte attivo del clock
- Realizzeremo il testbench con **due processi**, che funzionano in parallelo:
 - 1) il primo **genera il clock**. Questo processo non viene mai fermato esplicitamente e riprende da capo ogni volta che ha esaurito le istruzioni contenute al suo interno, garantendo che il clock continui ad oscillare
 - 2) il secondo **pilota i valori dei segnali in ingresso**, incluso il reset, del sistema (sincronizzando le transizioni opportunamente, per es. ai fronti di discesa del clock). Questo processo viene fermato con il comando `std.env.stop`, che termina la simulazione

Riconoscitore di sequenza: testbench (1/2)

```
library IEEE;  
use IEEE.std_logic_1164.all;
```

```
entity test_seq_rec is  
end test_seq_rec;
```

```
architecture test of test_seq_rec is
```

```
signal clock, reset, X, Z: std_logic;
```

```
signal test_sequence: std_logic_vector(0 to 10) := "01110101100";
```

```
constant PERIOD: time := 100 ns;
```

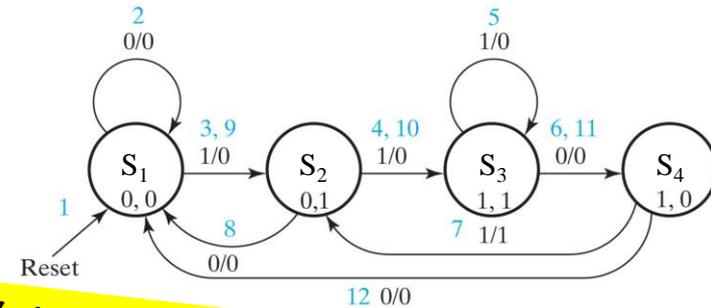
```
component seq_rec is
```

```
port (clk, rst, X: in std_logic;  
      Z: out std_logic);
```

```
end component;
```

```
begin
```

```
DUT: seq_rec port map(clock, reset, X, Z);
```



Vettore di test scelto in modo da passare in ordine attraverso tutti gli stati del diagramma

Definizione di una costante di tipo time

Istanziamento del circuito da simulare

Riconoscitore di sequenza: testbench (2/2)

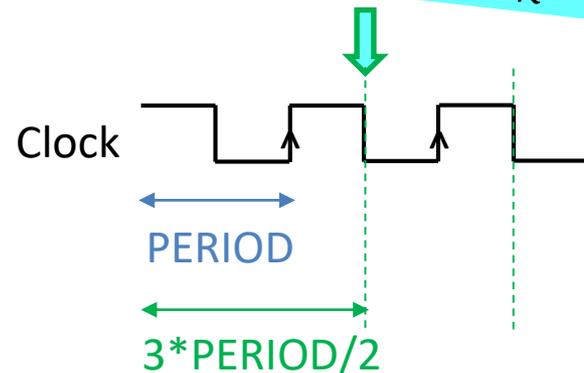
```
generate_clock: process begin
  clock <= '1';
  wait for PERIOD/2;
  clock <= '0';
  wait for PERIOD/2;
  --report "X = " & to_string (X) & " Z = " & to_string (Z);
end process;
```

Processo che genera un **clock** con periodo pari a PERIOD

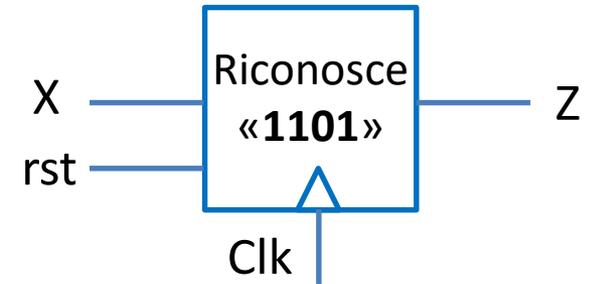
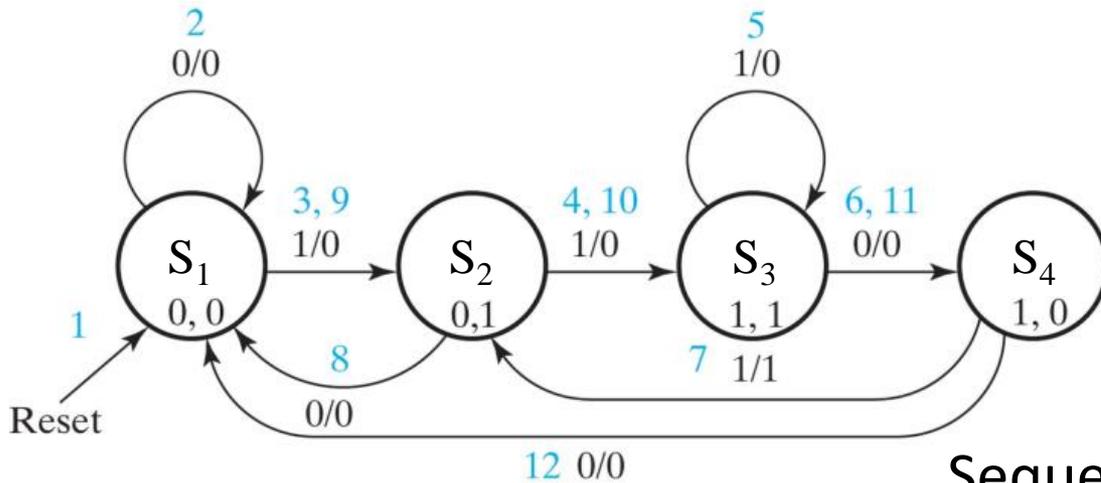
```
apply_inputs: process begin
  reset <= '1';
  X <= '0';
  wait for 3*PERIOD/2;
  reset <= '0';
  for i in 0 to 10 loop
    X <= test_sequence(i);
    wait for PERIOD;
  end loop;
  std.env.stop;
end process;
end test;
```

Processo che applica il reset e poi la sequenza di ingressi contenuti in test_sequence

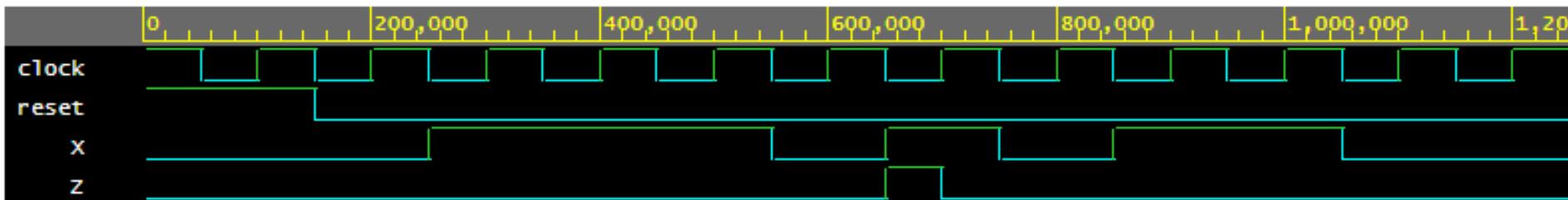
Gli ingressi sono applicati ai fronti di discesa del clock



Riconoscitore di sequenza: forma d'onda



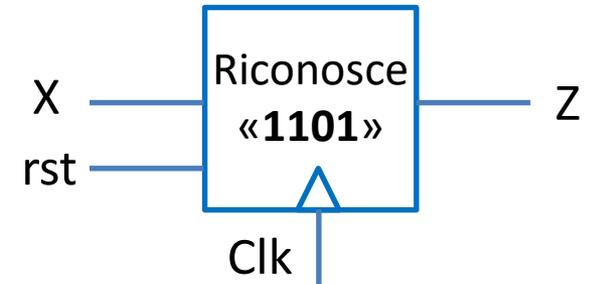
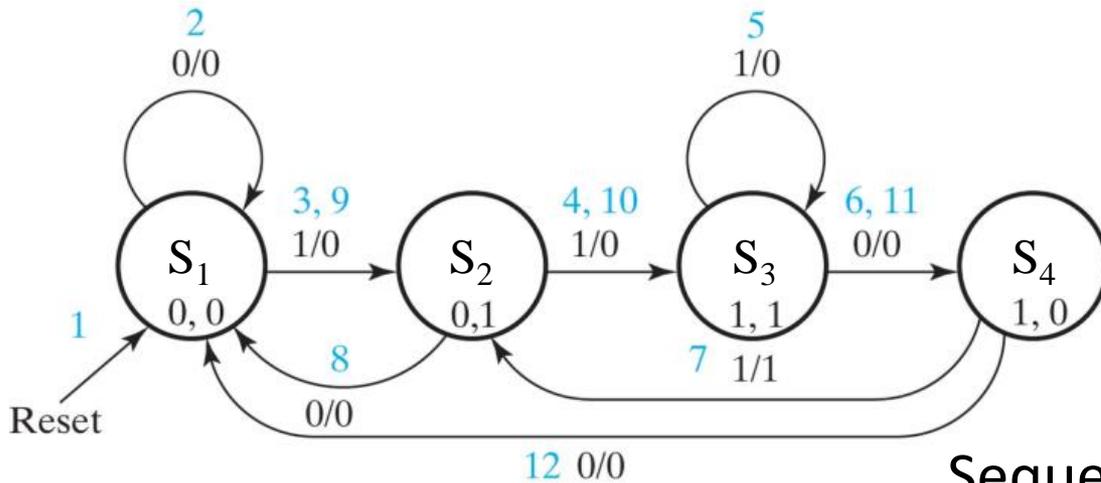
Sequenza di test: 01110101100



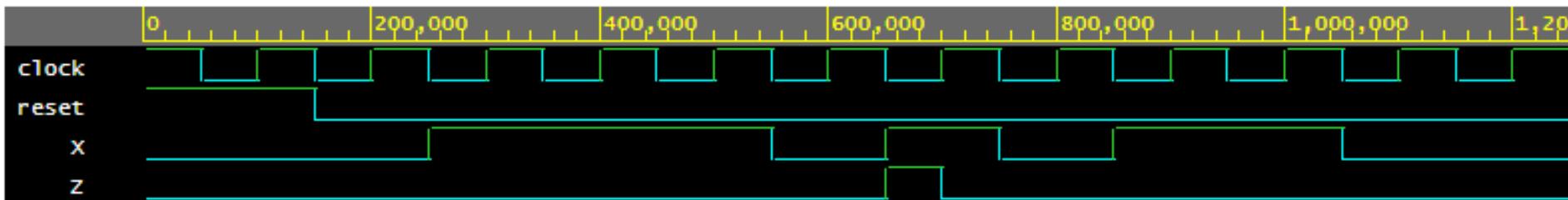
Reset iniziale: il sistema parte da uno stato noto

L'uscita diventa 1 all'arrivo della sequenza corretta (macchina di Mealy: uscita reagisce immediatamente al cambio l'ingresso)

Riconoscitore di sequenza: forma d'onda



Sequenza di test: 01110101100



NB: In una **macchina di Mealy**, l'uscita può cambiare anche non in corrispondenza al fronte attivo del clock (in seguito ad un cambiamento dell'ingresso). Ciò non può accadere in una **macchina di Moore**, dove l'uscita dipende solo dallo stato, che è memorizzato in un FF, la cui uscita può cambiare solo al fronte attivo del clock

Generazione di memoria in VHDL

- Se si vuole realizzare un circuito combinatorio e ci si dimentica di specificare una (o più) condizioni all'interno di uno statement if-then-else, si realizza un elemento di memoria non voluto!
- Ciò è intenzionale quando si intende realizzare un elemento di memoria (latch o flip-flop)
 - Esempio (PET D-FF):

```
...  
process (CLK)  
begin  
    if (CLK'event and CLK = '1') then  
        if (RESET = '1') then  
            Q <= '0';  
        else  
            Q <= D;  
        end if;  
    end if;  
end process;
```

Volutamente è specificata **solo** la condizione del fronte attivo del clock. In tutte le altre condizioni, non è specificata alcuna azione. Ciò implicitamente significa $Q \leq Q$ (memoria)

Generazione di memoria in VHDL

Inputs			Action
RESET = 1	CLK = 1	CLK' event	
FALSE	FALSE	FALSE	Unspecified
FALSE	FALSE	TRUE	Unspecified
FALSE	TRUE	FALSE	Unspecified
FALSE	TRUE	TRUE	Q <= D
TRUE	—	—	Q <= '0'

Memoria
Q <= Q

Elementi di Memoria non voluti

- Consideriamo un circuito combinatorio che identifica i numeri primi a 3 bit. L'output vale '1' se l'input è un numero primo. Supponiamo di usare un process con un «if» statement per descrivere il circuito
 - Circuito con 1 input (3 bit) e 1 output (1 bit)

```
architecture implIf of Prime is
begin process (input)
begin
    if (input = 3d"1" OR input = 3d"2" OR input = 3d"3" OR input = 3d"5" OR input = 3d"7")
then isPrime <= '1';
else isPrime <= '0';
end if;
end process;
end implIf;
```

Corretto: il comportamento è specificato in tutti i casi (con la riga «else» ...)!

Elementi di Memoria non voluti

- Se ci dimentichiamo una condizione «else», creiamo un elemento di memoria in modo non intenzionale
 - Esempio:

```
architecture implIf of Prime is
begin process (input)
begin
    if (input = 3d"1" OR input = 3d"2" OR input = 3d"5" OR input = 3d"7")
    then isPrime <= '1';
    elsif (input = 3d"4" OR input = 3d"6") then isPrime <= '0'
    end if;
end process;
end implIf;
```

Se ci dimentichiamo di specificare un caso (3d"3"), creiamo un latch: quando fa la transizione all'input 3, il sistema tiene l'output precedente: isPrime <= isPrime



Se '3' (output non specificato) è preceduto da '4' (isPrime <= '0'): output tiene il valore '0'
Se '3' (output non specificato) è preceduto da '5' (isPrime <= '1'): output tiene il valore '1'

Disclaimer

Figures from *Logic and Computer Design Fundamentals*,
Fifth Edition, GE Mano | Kime | Martin

© 2016 Pearson Education, Ltd