

- •Circuitos Sequenciais
  - Até o momento trabalhamos apenas com circuitos combinacionais
    - Circ. Combinacionais → Logica de saída dependente apenas da condição das variáveis de entrada.
  - A diferença da logica sequencial é pequena porém implica em mudanças significantes.
    - Sist. Sequencial → É um sistema digital no qual a saída, em qualquer tempo dado, depende não somente da entrada atual mas também dos estados anteriores do sistema.



- •Circuitos Sequenciais
  - Vamos considerar os seguinte exemplo:
    - Botão Liga/Desl da TV





- Circuitos Sequenciais
  - Vamos considerar os seguinte exemplo:
    - Botão Liga/Desl da TV



• O que acontece quando pressionamos o botão Liga/Desl?



- Circuitos Sequenciais
  - Vamos considerar os seguinte exemplo:
    - Botão Liga/Desl da TV



• Esta resposta só pode ser respondida conhecendo-se o estado da TV...



- Circuitos Sequenciais
  - Vamos considerar os seguinte exemplo:
    - Botão Liga/Desl da TV

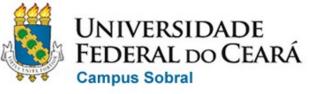
TV DESL-> ESTADO OFF



Botão → Press. Saída → ON TV LIG-> ESTADO ON



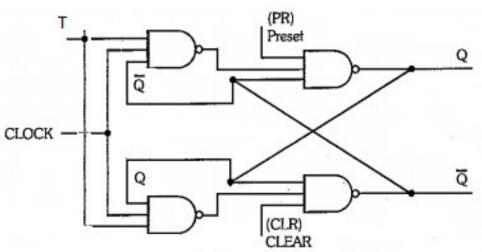
Botão → Press. Saída → OFF



- •Circuitos Sequenciais
  - Vamos considerar os seguinte exemplo:
    - Botão Liga/Desl da TV
       TV DESL-> ESTADO OFF



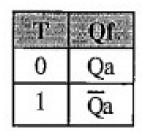
 $\begin{array}{l} \text{Bot} \Balack aoos & \text{Press.} \\ \text{Sa} \Balack aoos & \text{ON} \end{array}$ 

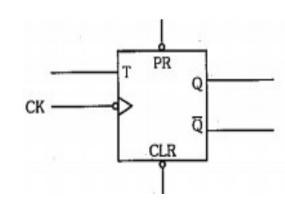


TV LIG-> ESTADO ON



Botão → Press. Saída → OFF



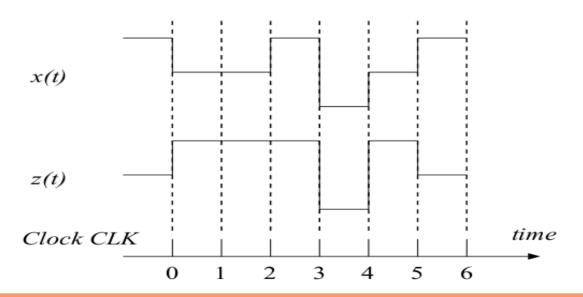




- Circuitos Sequenciais
  - De acordo com os instantes no tempo em que as entradas e saídas são consideradas, os sistemas sequenciais são classificados como:
    - Síncronos
    - Assíncronos



- Circuitos Sequenciais
  - Síncronos
    - As entradas e saídas são consideradas em instantes no tempo discreto definidos através de pulsos de um sinal de sincronização chamado clock (CLK)
    - A separação entre pulsos consecutivos de clock é constante e chamada ciclo ou período de clock
    - Desta fomas os instantes discretos são normalmente rotulados por números naturais consecutivos, t=0, t=1, t=2, etc...



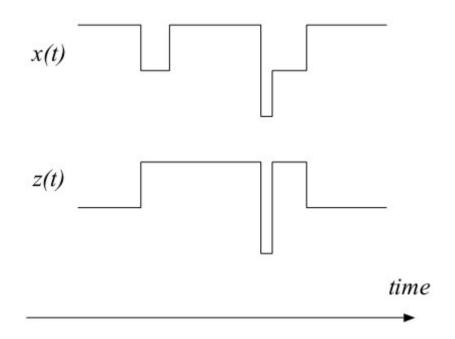


- •Circuitos Sequenciais
  - Síncronos
    - As entradas e saídas são consideradas em instantes no tempo discreto definidos através de pulsos de um sinal de sincronização chamado clock (CLK)
    - A separação entre pulsos consecutivos de clock é constante e chamada ciclo ou período de clock
    - Desta fomas os instantes discretos são normalmente rotulados por números naturais consecutivos, t=0, t=1, t=2, etc...
    - As funções no tempo de entrada e saída são chamadas sequências.
    - Denotamos por  $x(t_1,t_2)$  uma sequencia da entrada x a partir do tempo  $t_1$  até o tempo  $t_2$ .

- EX: 
$$x(2,5) = aabc$$
  
 $z(2,5) = 1021$ 



- Circuitos Sequenciais
  - Assíncronos
    - A variável de tempo agora é contínua. Desta forma os sinais de entrada e saída são definidos para qualquer valor de t.





- •Circuitos Sequenciais
  - EX: Somador Serial
    - Considere um sistema no qual a entrada no tempo i corresponde ao dígito i de ambos os operandos, e a saída ao dígito i do resultado, iniciando-se no dígito menos significativo. Para as entradas 1638753 + 3652425 o par entrada saída seria:

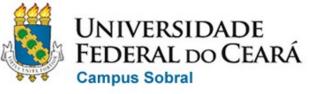
t	0	1	2	3	4	5	6	
x(t)	3	5	7	8	3	6	1	8
t x(t) y(t)	5	2	4	2	5	6	3	
z(t)	8	7	1	1	9	2	5	



- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
    - Podemos concluir pelo que vimos que um sist. Sequencial deve ter a capacidade de "capturar" a influência de todas as entradas passadas sobre as saídas atuais e futuras.
    - Desta forma e intuitivo pensar que sera necessário memorizar a sequencia completa da entrada  $x(0,t_1)$  para ser capaz de determinar a saída no tempo  $t \ge t_1$ .
    - No entanto para os sistemas que vamos estudar os valores das sequencias de entrada podem ser agrupados em um número finito de classes de tal maneira que todas as funções no tempo que tem o mesmo efeito sobre a saída em t ≥ t1 são incluídas na mesma classe.
    - Como resultado a determinação de z(t) não necessita da sequência inteira de entrada pois basta saber a classe a qual a função pertence.
    - A classe é associada a uma variável auxiliar dependente do tempo chamada *estado*.



- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
    - Vamos considerar novamente o sistema somador serial decimal.
      - A determinação de z(t) exigem que sejam conhecidos apenas x(t), y(t) e o carry resultante dos dígitos anteriores c(t).
      - Temos então que não é necessário saber toda a sequencia de dígitos de entrada anteriores, mas somente o valor do carry para o dígito t.
      - Desta forma c(t) será o estado, e este pode assumir dois valores
        - c(t)=0; e(t)=1



- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
    - Uma descrição completa para este somador seria:

Input: 
$$x(t), y(t) \in \{0, 1, ..., 9\}$$

Output: 
$$z(t) \in \{0, 1, ..., 9\}$$

State: 
$$s(t) \in \{0, 1\}$$
 (the carry)

Initial state: 
$$s(0) = 0$$

Functions: The transition and output functions are

$$s(t+1) = \begin{cases} 1 & \text{if} \quad x(t) + y(t) + s(t) \ge 10 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$
$$z(t) = (x(t) + y(t) + s(t)) \mod 10$$



- •Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
    - Uma vez que o estado também varia com o tempo o comportamento temporal agora poderia ser completamente descrito da seguinte forma:

t	0	1	2	3	4	5	6
x(t)	3	5	7	8	3	6	1
t x(t) y(t)	5	2	4	2	5	6	3
s(t)	0	0	0	1	1	0	1
s(t) z(t)	8	7	1	1	9	2	5

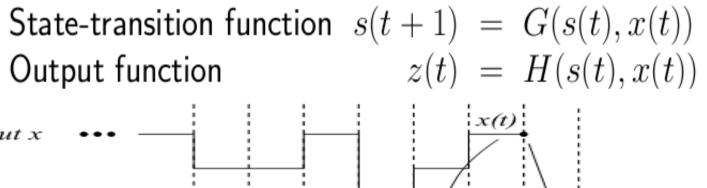


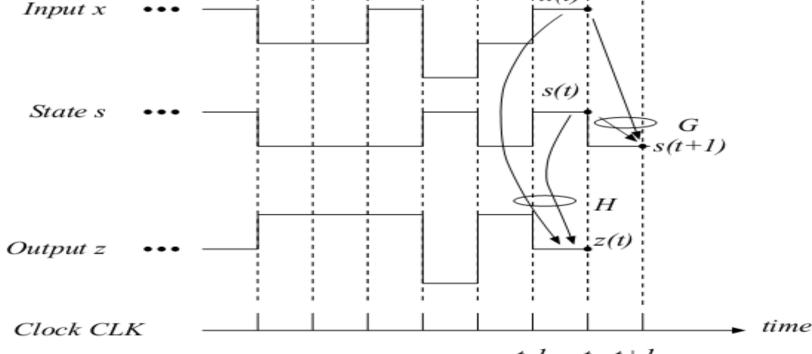
- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
    - De forma generalizada a descrição do estado em um sistema sequencial usa três variáveis no tempo: a entrada, o estado e a saída.
    - Desta forma podemos definir suas duas funções:
      - A função transição de estados é responsável por produzir comportamento do próximo estado (tempo t+1) atrvés da entrada atual (x(t)) e o estado atual (s(t)).
      - A função saída produz a saída atual (z(t)) como função da entrada atual (x(t)) e do estado atual (s(t)).

$$\begin{array}{lll} \text{State-transition function} & s(t+1) &=& G(s(t),x(t)) \\ \text{Output function} & z(t) &=& H(s(t),x(t)) \end{array}$$



- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos







- •Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
  - EX: Considere o sistema cuja entrada tenha duas classes, chamadas a e b, e cuja saída também tenha dois valores, 0 e 1. A saída no tempo t é 1 se o número de b's na função de entrada no no intervalo de tempo (x(0,t)) for par e 0 caso contrário.
  - Especifique o comportamento da função transição de estado do sistema.
  - Mostre o comportamento temporal para as sequencia x(0,7)=abbababa



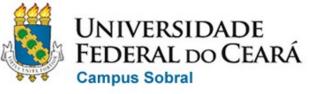
- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos
  - EX:

#### TIME-BEHAVIOR SPECIFICATION:

Input: 
$$x(t) \in \{a, b\}$$

Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

Function: 
$$z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if} \quad x(0,t) \text{ contains an even number of } b'\text{s} \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$



- •Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos

- EX:

Input:  $x(t) \in \{a, b\}$ 

Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

State:  $s(t) \in \{\text{EVEN, ODD}\}$ 

Initial state: s(0) = EVEN

Functions: Transition and output functions

PS	x(t) = a	x(t) = b
EVEN	EVEN, 1	odd, 0
ODD	odd, 0	EVEN, 1
	NS,	z(t)



- Circuitos Sequenciais
  - Descrição de estados de sistemas de estados finitos

- EX:

Input:  $x(t) \in \{a, b\}$ 

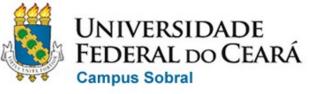
Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

State:  $s(t) \in \{\text{EVEN, ODD}\}$ 

Initial state: s(0) = EVEN

Functions: Transition and output functions

PS	x(t) = a	x(t) = b
	EVEN, 1	
ODD	odd, 0	EVEN, 1
	NS,	z(t)



- •Circuitos Sequenciais
  - Máquinas de Mealy e de Moore
    - Os sistemas sequenciais podem ainda ser classificados de acordo com o tipo de função de saída.
    - A máquina de Mealy é um sistema sequencial cuja saída no tempo t depende do estado e da entrada no tempo t.

$$z(t) = H(s(t), x(t))$$

$$s(t+1) = G(s(t), x(t))$$



- Circuitos Sequenciais
  - Máquinas de Mealy e de Moore
    - Os sistemas sequenciais podem ainda ser classificados de acordo com o tipo de função de saída.
    - A máquina de Mealy é um sistema sequencial cuja saída no tempo t depende do estado e da entrada no tempo t.

$$z(t) = H(s(t))$$

$$s(t+1) = G(s(t), x(t))$$

• A máquina de Moore é por sua vez um sistema sequencial cuja saída no tempo depende apenas do estado no tempo t

$$z(t) = H(s(t), x(t))$$

$$s(t+1) = G(s(t), x(t))$$



- Circuitos Sequenciais
  - Máquinas de Mealy e de Moore
    - Devemos notar que a maquina de moore não independe da sequencia de entrada;
    - Temos que a influencia da entrada sobre a saída ocorre apenas através do estado
    - Assim a saída pode ser associada diretamente com o estado (através de uma coluna adicional na tabela)



- Circuitos Sequenciais
  - Máquinas de Mealy e de Moore

• EX: Input:  $x(t) \in \{a, b, c\}$ 

Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

State:  $s(t) \in \{S_0, S_1, S_2, S_3\}$ 

Initial state:  $s(0) = S_0$ 

Functions: Transition and output functions:

PS	Input			
	a	b	c	
$S_0$	$S_0$	$S_1$	$S_1$	0
$S_1$	$S_2$	$S_1$ $S_0$	$S_1$	1
$S_2$	$S_2$	$S_3$ $S_1$	$S_0$	1
$S_3$	$S_0$	$S_1$	$S_2$	0
	NS			Output



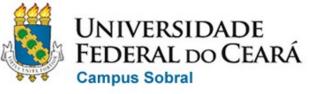
- •Circuitos Sequenciais
  - Máquinas de Mealy e de Moore
  - OBS:
    - Temos que as máquinas de moore são casos particulares das máquinas de Mealy
    - Para o comportamento no tempo temos que toda máquina de mealy tem uma máquina de moore que é equivalente a ela (pois possui mesmo comportamento no tempo)



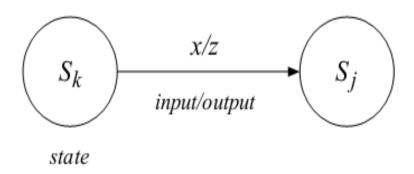
- Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - Os argumentos e os valores das funções de transição de estado e saída são variáveis com um número finito de valores discretos. Temos assim a mesma forma daquelas que descrevem sistemas combinacionais.
    - Podem então ser representadas por tabelas, expressões ou mapas.
    - No entanto uma representação gráfica adicional é frequentemente utilizada para sistemas sequenciais → Diagrama de Estados



- •Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - Um diagrama de estados é um grafo usado para representar as funções de transição e saída em um sistema sequencial;
    - Cada estado é representado por um nó e cada transição por um arco;
    - Um arco que vai do nó S<sub>k</sub> para o nó S<sub>j</sub> e rotulado x/z especifica que para um estado atual S<sub>k</sub> e uma entrada x o próximo estado é S<sub>j</sub> e a saída é z.

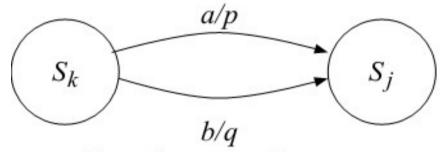


- Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - Um diagrama de estados é um grafo usado para representar as funções de transição e saída em um sistema sequencial;
    - Cada estado é representado por um nó e cada transição por um arco;
    - Um arco que vai do nó  $S_k$  para o nó  $S_j$  e rotulado x/z especifica que para um estado atual  $S_k$  e uma entrada x o próximo estado é  $S_j$  e a saída é z.

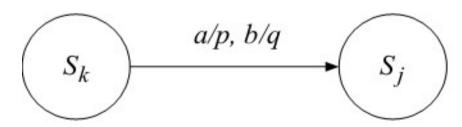




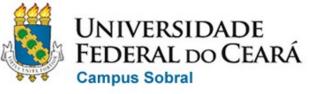
- Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - Um diagrama de estados pode ser simplificado combinando-se aqueles arcos que produzem a mesma transição e indicando os vários pares E/S em um único arco.



Complete state diagram



Simplified state diagram



- •Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - EX: Um sistema sequencial tem a seguinte descrição de estados:

Entrada:  $x(t) = \{a, b\}$ 

Saída:  $z(t) = \{p, q\}$ 

Estado:  $s(t) = \{S0, S1 S2\}$ 

Estado inicial: SO

The transition and output functions are

s(t)	x(t)		
	a	b	
$S_0$	$S_1, p$	$S_2, q$	
$S_1$	$S_1, p$	$S_0, p$	
$S_2$	$S_1, p$	$S_2, p$	
	s(t +	$\overline{1),z(t)}$	



- •Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - EX: Um sistema sequencial tem a seguinte descrição de estados:

Entrada:  $x(t) = \{a, b\}$ 

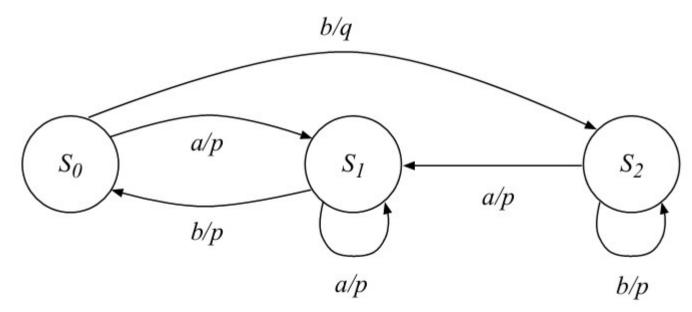
Saída:  $z(t) = \{p, q\}$ 

Estado:  $s(t) = \{S0, S1 S2\}$ 

Estado inicial: SO

#### The transition and output functions are

s(t)	x(t)		
	a	b	
$S_0$	$S_1, p$	$S_2, q$	
$S_1$	$S_1, p$	$S_0, p$	
$S_2$	$S_1, p$	$S_2, p$	
	s(t +	1), z(t)	





- •Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - Para a máquina de moore podemos também indicar dentro do nó de cada estado ao invés de nos arcos.

#### • EX:

Input: 
$$x(t) \in \{a, b, c\}$$

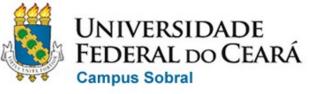
Output: 
$$z(t) \in \{0, 1\}$$

State: 
$$s(t) \in \{S_0, S_1, S_2, S_3\}$$

Initial state: 
$$s(0) = S_0$$

Functions: Transition and output functions:

PS	Input			
	a	b	c	
$S_0$	$S_0$	$S_1$	$S_1$	0
$S_0$ $S_1$	$S_2$	$S_0$	$S_1$	1
$S_2$	$S_2$	$S_3$	$S_0$	1
$S_3$	$S_0$	$S_1$ $S_0$ $S_3$ $S_1$	$S_2$	0
	NS			Output



- Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - Para a máquina de moore podemos também indicar dentro do nó de cada estado ao invés de nos arcos.
    - EX:

Input: 
$$x(t) \in \{a, b, c\}$$

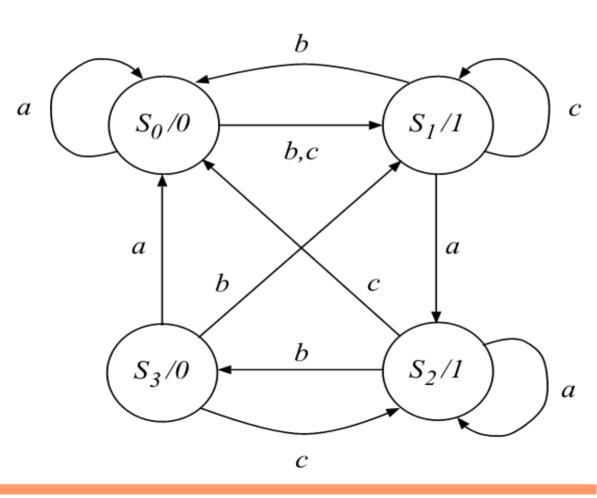
Output: 
$$z(t) \in \{0, 1\}$$

State: 
$$s(t) \in \{S_0, S_1, S_2, S_3\}$$

Initial state: 
$$s(0) = S_0$$

Functions: Transition and output functions:

PS	Inp	ut	
	a $b$	c	
$S_0$	$S_0$ $S$	$S_1$	0
$S_0 \ S_1$	$S_2$ $S$	$S_1$	1
$S_2$	$S_2$ $S$	$S_0$	1
$S_3$	$S_0 S$ $S_2 S$ $S_2 S$ $S_0 S$	$S_2$	0
	N	S	Output





- Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - EX:

Input: 
$$x(t) \in \{0, 1, 2, 3\}$$

Output: 
$$z(t) \in \{a, b\}$$

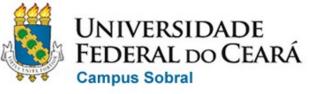
State: 
$$s(t) \in \{S_0, S_1\}$$

Initial state: 
$$s(0) = S_0$$

The transition and output functions are

$$s(t+1) = \begin{cases} S_0 & \text{if } (s(t) = S_0 \\ & \text{and } [x(t) = 0 \text{ or } x(t) = 2]) \\ & \text{or } (s(t) = S_1 \text{ and } x(t) = 3) \\ S_1 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z(t) = \begin{cases} a & \text{if} \quad s(t) = S_0 \\ b & \text{if} \quad s(t) = S_1 \end{cases}$$



- Circuitos Sequenciais
  - Diagramas de Estados
    - EX:

Input: 
$$x(t) \in \{0, 1, 2, 3\}$$

Output: 
$$z(t) \in \{a, b\}$$

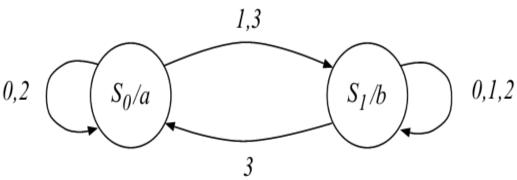
State: 
$$s(t) \in \{S_0, S_1\}$$

Initial state: 
$$s(0) = S_0$$

The transition and output functions are

$$s(t+1) = \begin{cases} S_0 & \text{if } (s(t) = S_0) \\ & \text{and } [x(t) = 0 \text{ or } x(t) = 2]) \\ & \text{or } (s(t) = S_1 \text{ and } x(t) = 3) \\ S_1 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z(t) = \begin{cases} a & \text{if} \quad s(t) = S_0 \\ b & \text{if} \quad s(t) = S_1 \end{cases}$$





- Circuitos Sequenciais
  - Exercício:
    - Montar o diagrama de Estados para os flip-flops estudados.



- Circuitos Sequenciais
  - OBS: A descrição de um sistema sequencial exige que cada estado seja identificado por um nome.
  - Em geral estes nomes são arbitrários, porém algumas expressões podem ser simplificadas se nomes apropriados forem utilizados.
  - Um exemplo disto é o uso de números inteiros como nomes de estados afim de descrevermos expressões aritméticas.
  - EX: A MODULO-64 COUNTER

Input:  $x(t) \in \{0, 1\}$ 

Output:  $z(t) \in \{0, 1, 2, \dots, 63\}$ 

State:  $s(t) \in \{0, 1, 2, \dots, 63\}$ 

Initial state: s(0) = 0

Functions: The transition and output functions are

$$s(t+1) = [s(t) + x(t)] \mod 64$$
$$z(t) = s(t)$$



- Circuitos Sequenciais
  - OBS: além de escolher nomes de estados apropriados, em alguns casos a descrição torna-se simplificada se o estado for representado por um vetor  $s = (s_{n-1}, ..., s_0)$  ao invés de por um único componente
  - EX:

Input: 
$$e(t) \in \{1, 2, \dots, 55\}$$

Output: 
$$z(t) \in \{0, 1, 2, \dots, 55\}$$

State: 
$$\underline{s}(t) = (s_{55}, \dots, s_1), \quad s_i \in \{0, 1, 2, \dots, 99\}$$

Initial state: 
$$\underline{s}(0) = (0, 0, ..., 0)$$

Functions: The transition and output functions are

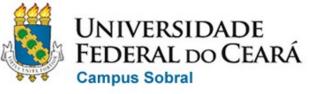
$$s_i(t+1) = \begin{cases} [s_i(t)+1] \mod 100 & \text{if} \quad e(t) = i \\ i = 1, 2, \dots, 55 \\ s_i(t) & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z(t) = \begin{cases} i & \text{if} \quad e(t) = i \text{ and } s_i(t) = 99 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$



- •Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comportamento temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX:  $s(0) = S_2$ Transition and output functions are

PS	x(t)			
	a	b	c	
$S_0$	$S_0$	$S_1$	$S_1$	p
$S_1$	$S_2$	$S_0$	$S_1$	q
$S_2$	$S_2$	$S_3$	$S_0$	q
$S_3$	$S_0$	$S_1$	$S_2$	p
		NS		



- •Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comporta meto temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX:  $s(0) = S_2$ Transition and output functions are

PS	x(t)			
	a	b	c	
$S_0$	$S_0$	$S_1$	$S_1$	p
$egin{array}{c} S_0 \ S_1 \ S_2 \end{array}$	$S_2$	$S_0$	$S_1$ $S_1$	q
$S_2$	$S_2$	$S_3$	$S_0$	q
$S_3$	$S_0$	$S_1$	$S_2$	p
	NS			z(t)

	-	Τ.	2	3	4
x	a	b	c	a	
s	$S_2$	$S_2$	$S_3$	$a \\ S_2 \\ q$	$S_2$
z	q	q	p	q	



- Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comporta meto temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX: Consideremos o seguinte comportamento

$$z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if} \quad x(0,t) \text{ has same number of 0's and 1's} \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

- Porque não podemos definir este comportamento no tempo com uma máquina de estados finitos?



- Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comporta meto temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX: Consideremos o seguinte comportamento

$$z(t) = \begin{cases} 1 & \textbf{if} \quad x(0,t) \text{ has same number of 0's and 1's} \\ 0 & \textbf{otherwise} \end{cases}$$

 Podemos definir o estado no tempo t como a diferença entre o número de 1's e 0's em x(0,t)

$$s(t) = \mathsf{DIFFERENCE}$$
 BETWEEN NUMBER OF 1'S AND 0'S

$$s(t+1) = \begin{cases} s(t) + 1 & \text{if} \quad x(t) = 1\\ s(t) - 1 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if} \quad s(t) = 0 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$



- •Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comporta meto temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX: Consideremos o seguinte comportamento

$$z(t) = \begin{cases} 1 & \textbf{if} \quad x(0,t) \text{ has same number of 0's and 1's} \\ 0 & \textbf{otherwise} \end{cases}$$

- Desta forma não podemos limitar os possíveis valores que essa diferença entre 1's e 0's pode assumir.



- •Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comporta meto temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX: Consideremos o seguinte comportamento

$$z(t) = \begin{cases} 1 & \textbf{if} \quad x(0,t) \text{ has same number of 0's and 1's} \\ 0 & \textbf{otherwise} \end{cases}$$

- Desta forma não podemos limitar os possíveis valores que essa diferença entre 1's e 0's pode assumir.
- Para podermos representar este sistema por uma máquina de estados finita temos que limitar o tamanho da sequencia de entrada e reinicializarmos o estado sempre que o tamanho máximo for atingido.



- •Circuitos Sequenciais
  - Podemos determinar o comporta meto temporal de qualquer máquina de estados finito.
  - No entanto nem todo comportamento no tempo pode ser descrito por uma máquina de estados finito.
  - EX: Consideremos o seguinte comportamento

Input: 
$$x(t) \in \{0, 1\}$$
Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 
Function:  $z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if } x(t-3, t) = 1101 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$ 



- Circuitos Sequenciais
  - Controladores
    - Depois de discutirmos sist. Sequenciais cuja principal descrição é o comportamento no tempo, consideraremos agora uma classe de sist. Sequenciais os quais a descrição de estados é a principal
    - Um controlador é um sistema de estados finitos que a medida em que os estados são percorridos são produzidos sinais que determinam ações executadas em outra parte do sistema.
    - Como um controlador é um sistema de estados finito qualquer uma das descrições anteriormente estudadas pode ser utilizada.



- Circuitos Sequenciais
  - Controladores
    - Autônomos: Segue uma sequência fixa e estados independente de qualquer entrada (exceto clock)
    - Não autônomos: a transição é determinada também por entradas externas



- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - Dois sistemas sequenciais são equivalentes se eles tiverem o mesmo comportamento no tempo.
    - Uma vez que pode haver diversas descrições de estados para o mesmo comportamento no tempo, é conveniente identificar a descrição mais simples pois está pode levar a uma implementação efetiva que exige um menor número de dispositivos



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - O passo inicial ao se projetar uma sistema sequencial é obter a sua descrição de estados;
    - Este processo pode se algumas vezes complexo pois requer a compreensão da operação dos sistema
    - Desta forma em muitos casos é mais simples obter uma descrição de estado não otimizada e depois usar um procedimento sistemático para reduzir o numero de estados



- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes

• EX: Input: 
$$x(t) \in \{0, 1\}$$
 Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

Function: 
$$z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if } x(t-2,t) = 101 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	
$\overline{x}$	0	0	1	0	1	0	1	0	0	
z	0	0	0	0	1	0	1	0	0	



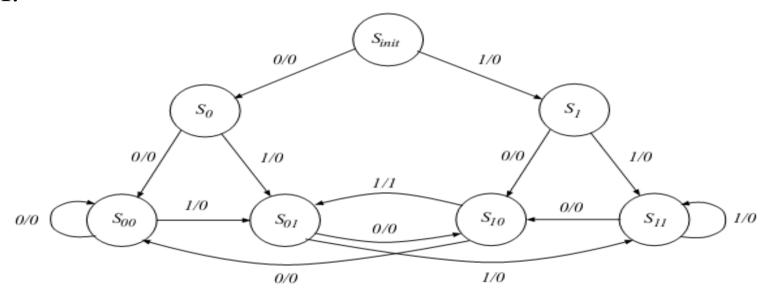
- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes

• EX: Input: 
$$x(t) \in \{0,1\}$$
  
Output:  $z(t) \in \{0,1\}$   
Function:  $z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if } x(t-2,t) = 101 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$ 

• Uma primeira descrição de estados pode nos conduzir a 7 estados conforme o diagrama:



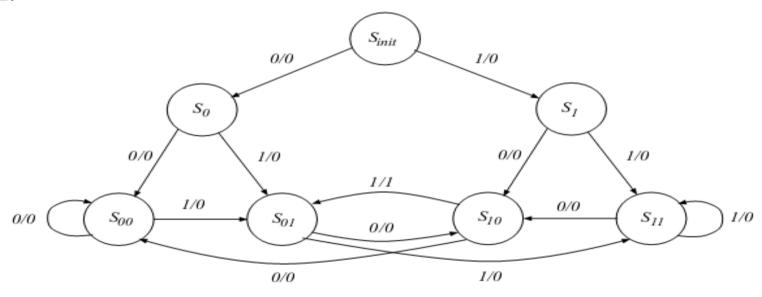
- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:



• Temos a partir de um estado inicial a e construindo uma sequencia de estados para cada sequencia de entrada de tamanho 2.



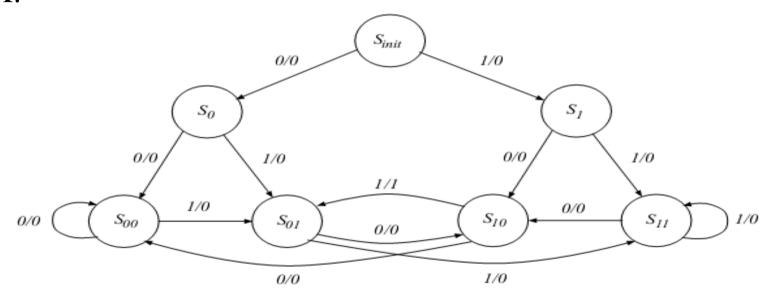
- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:



- Por exemplo se a sequencia de entrada for 01 o sistema irá primeiro para o estado S0 e depois para S01.
- A transição produzida pelo terceiro elemento da sequencia de entrada dispara um valor na saída 1 se o padrão tiver sido detectado.



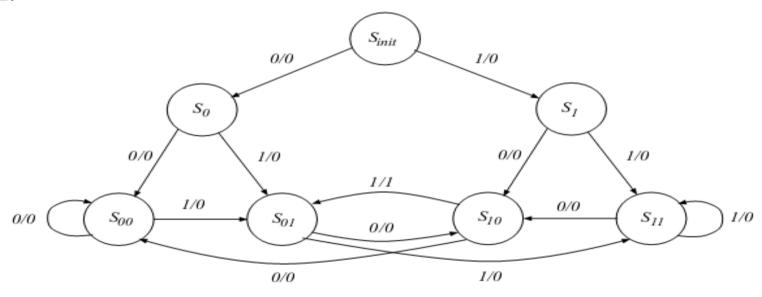
- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:



- Além disso o terceiro elemento leva o sistema ao estado correspondente aos dois últimos elementos da sequencia devido a sobreposição do padrão .
- Ver estado S10 e entrada x(t)=1



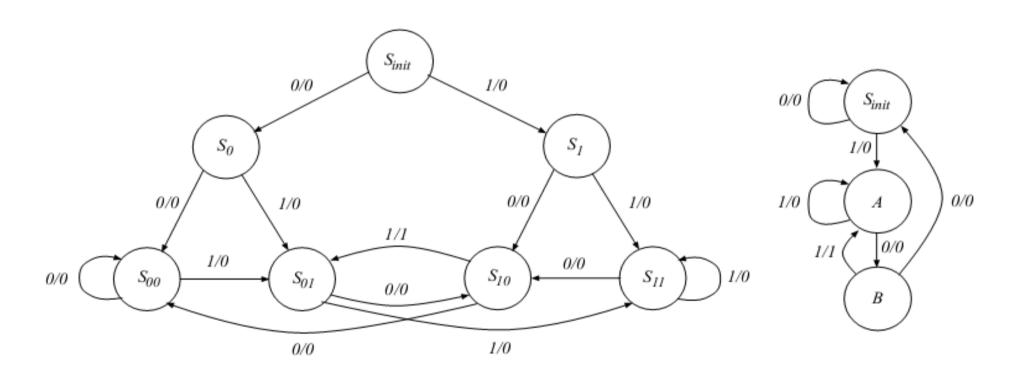
- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:



- Este diagrama possui estados retundantes;
- Sua simplificação pode ser vista a seguir;



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:





- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - Descreveremos agora uma forma de transformar um sistema em um equivalente que tenha o numero minimo de estados
      - Encontrar as classes de estados equivalentes
      - Descrever o sistema usando somente um estado por classe
    - Estado distinguíveis: Dois estados Sv e Sw são distinguíveis se houver pelo menos uma sequencia de entrada finita que gere diferentes sequencias de saída dependendo se a sequencia de entrada é aplicada ao sistema no estado Sv ou Sw.
    - Uma sequencia que distingue estes estados e chamada se sequencia distinguidora;
    - Se houver uma sequencia distinguidora de tamanho k para o par Sv e Sw estes serão k-distinguiveis



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - Descreveremos agora uma forma de transformar um sistema em um equivalente que tenha o numero minimo de estados
      - Encontrar as classes de estados equivalentes
      - Descrever o sistema usando somente um estado por classe
    - Estado equivalentes: Diz-se que dois estados que não são k distinguíveis são k equivalentes
    - A partição em estados equivalentes é chamada P



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - k-DISTINGUISHABLE STATES: DIFF. OUTPUT SEQUENCES

$$z(x(t, t + k - 1), S_v) \neq z(x(t, t + k - 1), S_w)$$

**EXAMPLE**:

State 
$$x(3,7)$$
  $z(3,7)$   
 $S_1$  0210 0011  
 $S_3$  0210 0001

- k-EQUIVALENT STATES: NOT DISTINGUISHABLE FOR SEQUENCES OF LENGTH k
- $P_k$ : PARTITION OF STATES INTO k-EQUIVALENT CLASSES
- EQUIVALENT STATES NOT DISTINGUISHABLE FOR ANY k



#### Circuitos Sequenciais

- Sistemas sequenciais equivalentes

• EX: Input:  $x(t) \in \{a, b, c\}$ 

Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

State:  $s(t) \in \{A, B, C, D, E, F\}$ 

Initial state: s(0) = A

Functions: TRANSITION AND OUTPUT

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
0		NS, $z$	





- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes

• EX:

Functions:

TRANSITION AND OUTPUT

1-EQUIVALENT IF SAME "row pattern"  $P_1 = (A, C, E) \ (B, D, F)$ 

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, $z$	



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:

Functions:

TRANSITION AND OUTPUT

1-EQUIVALENT IF SAME "row pattern"  $P_1 = (A, C, E) \ (B, D, F)$ 

NUMBER THE CLASSES IN  $P_1$ 

		1			2	
$P_1$	(A,		•	(B,	D,	F)
$\overline{a}$	1	1	1	2	2	2
b	2	2	2	2	2	1
c	2	2	2	1	1	2

			200
PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, $z$	



- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:

Functions:

TRANSITION AND OUTPUT

#### NUMBER THE CLASSES IN $P_1$

		1		2
$P_1$	(A,	C,	E)	(B, D, F)
$\overline{a}$	1	1	1	2 2 2
b	1 2	2	2	2 2 1
c	2	2	2	1 1 2

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B,0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, $z$	

TWO STATES ARE IN THE SAME CLASS OF  $P_2$  IF THEIR SUCCESSOR COLUMNS HAVE THE SAME NUMBERS



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:

Functions: TRANSITION AND OUTPUT

#### NUMBER THE CLASSES IN $P_1$

		1		2
$P_1$	(A,	C,	E)	(B, D, F)
$\overline{a}$	1	1	1	2 2 2
b	1 2	2	2	2 2 1
c	2	2	2	1 1 2

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, z	

TWO STATES ARE IN THE SAME CLASS OF  $P_2$ IF THEIR SUCCESSOR COLUMNS HAVE THE SAME NUMBERS

BY IDENTIFYING IDENTICAL COLUMNS OF SUCCESSORS, WE GET

$$P_2 = (A, C, E) (B, D) (F)$$



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:

SAME PROCESS TO OBTAIN THE NEXT PARTITION:

		1		2		3
$P_2$	(A,	C,	E)	(B,	D),	(F)
$\overline{a}$	1	1	1	3	3	
b	2	2	3	2	2	
c	2	2	3	1	1	

$$P_3 = (A, C) (E) (B, D) (F)$$

Functions: TRANSITION AND OUTPUT

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, $z$	



- Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:

Functions:

TRANSITION AND OUTPUT

# SAME PROCESS TO OBTAIN THE NEXT PARTITION:

		1		2		3
$P_2$	(A,	C,	E)	(B,	D),	( <i>F</i> )
$\overline{a}$	1	1	1	3	3	
b	2	2	3	2	2	
c	2	2	3	1	1	

$$P_3 = (A, C) (E) (B, D) (F)$$

SIMILARLY, WE DETERMINE  $P_4=(A,C)\ (E)\ (B,D)\ (F)$  BECAUSE  $P_4=P_3$  THIS IS ALSO THE EQUIVALENCE PARTITION P



- •Circuitos Sequenciais
  - Sistemas sequenciais equivalentes
    - EX:

Functions:

TRANSITION AND OUTPUT

#### THE MINIMAL SYSTEM:

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E,0	B,1	B,0
B	F, 0	B,0	A, 1
E	A, 0	F, 1	F, 0
F	B,0	A, 0	F, 1
		NS, $z$	

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, $z$	



- Circuitos Sequenciais
  - Especificação Binaria de sistemas sequenciais:
    - A descrição discutida ate o momento para sistemas sequenciais são de alto nível.
    - No entanto de maneira semelhante a utilizada para os sistemas combinacionais podemos obter uma descrição binária codificando-se a entrada, saída e os estados através de variáveis binárias (0's e 1's) – atribuição de estados –
    - Devido a estas representações binárias cada arco no diagrama de estados pode ser rotulado por uma expressão de chaveamento;
    - Temos ainda que a transição correspondente é realizada sempre que a expressão tenha valor 1;



- •Circuitos Sequenciais
  - Especificação Binaria de sistemas sequenciais: EX: Especificação binária para o exemplo anterior;

Functions: TRANSITION AND OUTPUT

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E, 0	D, 1	B, 0
B	F, 0	D, 0	A, 1
C	E, 0	B, 1	D, 0
D	F, 0	B, 0	C, 1
E	C, 0	F, 1	F, 0
F	B, 0	C, 0	F, 1
		NS, $z$	



- •Circuitos Sequenciais
  - Especificação Binaria de sistemas sequenciais:
     EX: A partir da simplificação dos estados equivalentes teremos:

PS	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	E,0	B, 1	B,0
B	F, 0	B,0	A, 1
E	A, 0	F, 1	F, 0
F	B,0	A, 0	F, 1
		NS, $z$	

	-
x(t)	$x_1(t)x_0(t)$
a	00
b	01
С	10

Output code

z(t)				
0	0			
1	1			

State assignment

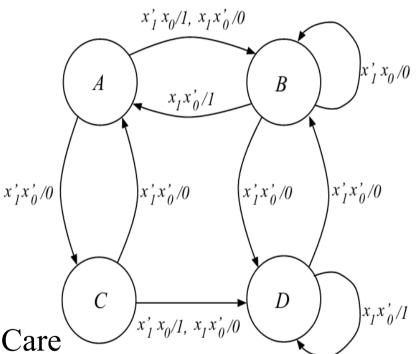
s(t)	$s_1(t)s_0(t)$
A	00
B	01
E	10
F	11



- Circuitos Sequenciais
  - Especificação Binaria de sistemas sequenciais:
     EX: A especificação binária com seu diagrama de estados resulta em:

$s_1(t)s_0(t)$	$x_1 x_0 = 00$	$x_1 x_0 = 01$	$x_1 x_0 = 10$
00	10,0	01, 1	01, 0
01	11, 0	01, 0	00, 1
10	00,0	11, 1	11, 0
11	01, 0	00, 0	11, 1
	$s_1(t+1)s_0(t+1)$ , z		

• Vale a pena salientar que a coluna  $x_1x_0 = 11$  representa a condição Don't Care

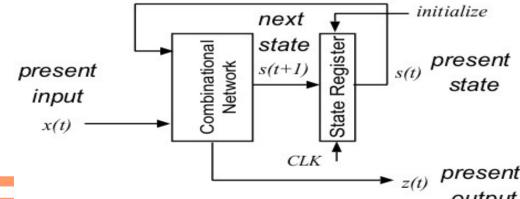




- •Circuitos Sequenciais
  - Forma Canônica de Sistemas Sequenciais:
    - Uma forma padrão par todas as redes sequenciais é a implementação canônica (Huffman-Moore) a qual se baseia diretamente na descrição dos estados de um sistema

$$s(t+1) = G(s(t), x(t))$$
  
$$z(t) = H(s(t), x(t))$$

- Nesta implementação os componentes são organizados da seguinte forma:
  - Um registrador de estados para armazenar o estado s(t)
  - Uma rede combinacional para implementar as funções transição e saída

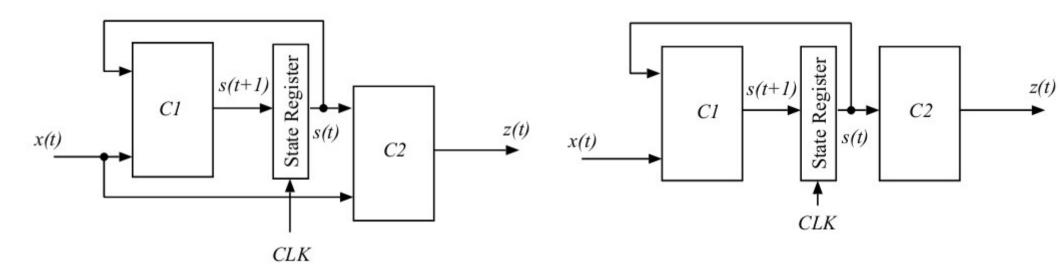




- Circuitos Sequenciais
  - Forma Canônica de Sistemas Sequenciais:
    - Em geral a descrição de um sistema sequencial inclui em estado inicial sendo necessário colocar o sistema neste estado a fim de se obter o comportamento de entrada-saída desejado.
    - Esta inicialização é realizada por uma entrada especial que para fins de simplificação não será especificada em nossos exemplos. No entanto a mesma deve ser implementada sempre que necessário.



- Circuitos Sequenciais
  - Forma Canônica de Sistemas Sequenciais:
    - Ao iniciarmos o estudo a respeito de rede sequenciais classificamos estes sistemas como maquinas de Mealy ou Moore.
    - A forma canônica destes dois sistemas difere sutilmente conforme ilustra as figuras:



• Esta separação não é necessariamente especificada na pratica pois ambas as redes podem compartilhar alguns módulos.



- •Circuitos Sequenciais
  - Projeto de redes sequenciais canônicas
  - O projeto de uma rede sequencial canônica, que exige a descrição de estados do sistema, consiste nos seguintes passos:
    - Transforme as funções de transição e saída em uma forma adequada para implementação;
      - Expressão de alto nível
      - Tabelas de estado;
    - Especifique um registrador de estado para codificar o número necessários de estados;
      - Flip-flop's para codificação
    - Projete uma rede combinacional necessária
      - Álgebra booleana
      - Mapa K



Circuitos Sequenciais

Initialize Sombinational Network  $x_{o}$ Inputs Outputs  $z_{n-1}$  $x_{m-1}$  $Y_0$  $Y_1$ State Register (binary cells)  $Y_{\underline{k-1}}$ k-1 Next state Present state CLK



- Circuitos Sequenciais
  - EX: Usando flip-flop's tipo D projete uma rede sequencial em nível binário para implementar um sistema que tem a seguinte especificação

Input:  $x(t) \in \{a, b, c\}$ 

Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$ 

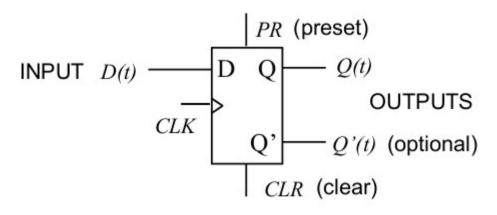
State:  $s(t) \in \{A, B, C, D\}$ 

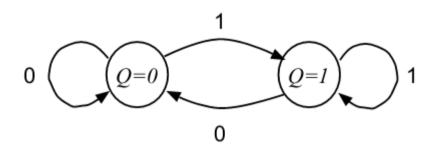
Initial state: s(0) = A

PS		Input	
	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	C,0	B, $1$	B,0
B	D,0	B,0	A, $1$
C	A,0	D, $f 1$	$D$ , ${\sf 0}$
D	B,0	A,0	D, $1$
		NS, z	



- Circuitos Sequenciais
  - EX: Usando flip-flop's tipo D projete uma rede sequencial em nível binário para implementar um sistema que tem a seguinte especificação





PS = Q(t)	D(t)	
	0	1
0	0	1
1	0	1
	NS =	= Q(t+1)

$$Q(t+1) = D(t)$$



- Circuitos Sequenciais
  - EX: Usando flip-flop's tipo D projete uma rede sequencial em nível binário para implementar um sistema que tem a seguinte especificação

Input: 
$$x(t) \in \{a, b, c\}$$

Output: 
$$z(t) \in \{0, 1\}$$

State: 
$$s(t) \in \{A, B, C, D\}$$

Initial state: 
$$s(0) = A$$

- Codificação para binário;

In	put (	code	_	Sta	ate o	code
$\boldsymbol{x}$	$x_1$	$x_0$		s	$y_1$	$y_0$
a	0	1		$\overline{A}$	0	0
b	1	0		B	1	0
c	1	1		C	0	1
				D	1	1

PS		Input	
	x = a	x = b	x = c
$\overline{A}$	C,0	B, $f 1$	B,0
B	D, $0$	B,0	A, $f 1$
C	A,0	D, $f 1$	$D$ , ${\sf 0}$
D	B,0	A,0	D, $1$
		NS, z	



- Circuitos Sequenciais
  - EX:Com esta codificação a função transição de estado e saída são:

PS		$x_1x_0$	
$y_1 y_0$	01	10	11
00	01,0	10,1	10,0
10	11,0	10,0	00,1
01	00,0	11,1	11,0
11	10,0	0,00	11,1
	$Y_1Y_0, z$		
	NS, Output		

 Vale ressaltar que a combinação x0x1 = 00 jamais ocorre e desta forma é considerada don't care.



- Circuitos Sequenciais
  - EX:Com esta codificação a função transição de estado e saída são:

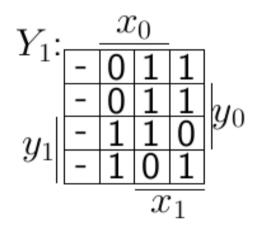
PS		$x_1x_0$	
$y_1 y_0$	01	10	11
00	01,0	10,1	10,0
10	11,0	10,0	00,1
01	00,0	11,1	11,0
11	10,0	0,00	11,1
	$Y_1Y_0, z$		
	NS, Output		

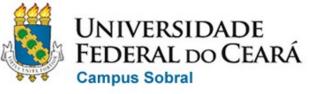
- A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional



- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional

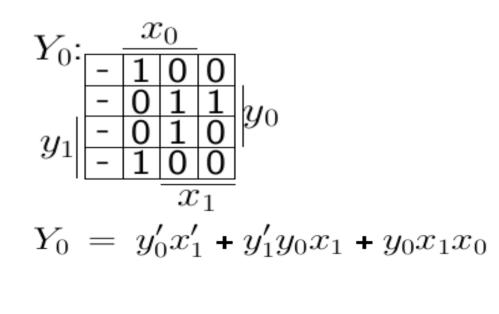
PS		$x_1x_0$	
$y_1y_0$	01	10	11
00	01,0	10,1	10,0
10	11,0	10,0	00,1
01		11,1	
11	10,0	0,00	11,1
	$Y_1Y_0, z$		
	NS, Output		





- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional

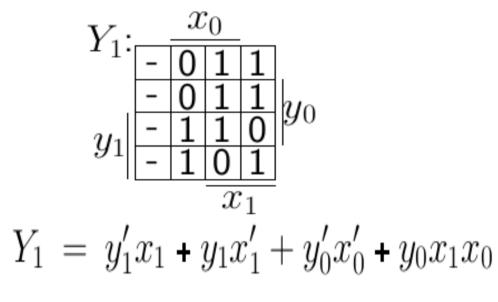
PS		$x_1x_0$	
$y_1y_0$	01	10	11
00	01,0	10,1	10,0
10	11,0	10,0	00,1
01		11,1	
11	10,0	0,00	11,1
	$Y_1Y_0, z$		
	NS, Output		





- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional

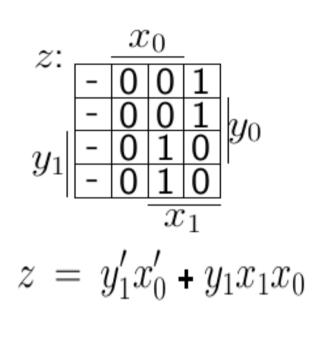
PS		$x_1x_0$		
$y_1 y_0$	01	10	11	
00	01,0	10,1	10,0	
10	11,0	10,0	00,1	
01	00,0	11,1	11,0	
11	10,0	0,00	11,1	_
	$Y_1Y_0, z$			Y
NS, Output				

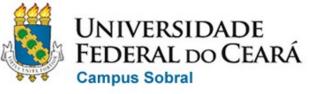




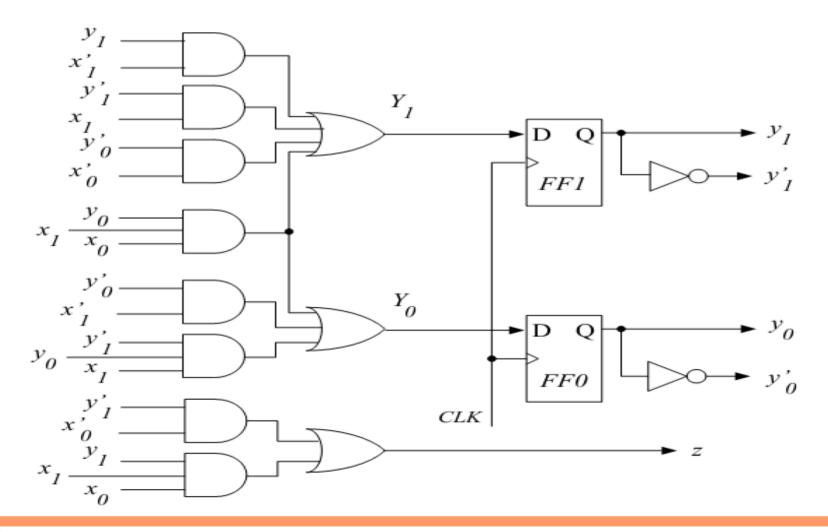
- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional

PS	$x_1x_0$		
$y_1y_0$	01	10	11
00	01,0	10,1	10,0
10	11,0	10,0	00,1
01	00,0	11,1	11,0
11	10,0	00,0	11,1
	$Y_1Y_0, z$		
	NS, Output		



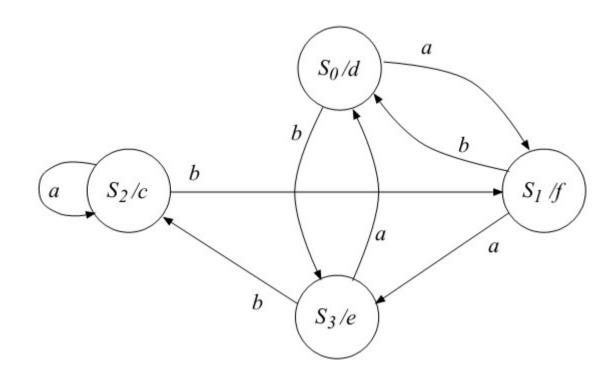


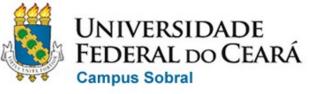
- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional



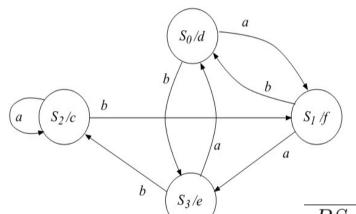


- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional





- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional



$\overline{x}$	$\overline{x}$
0	$\overline{a}$
1	b

$z_{1}z_{0}$	z
00	c
01	d
10	e
11	f

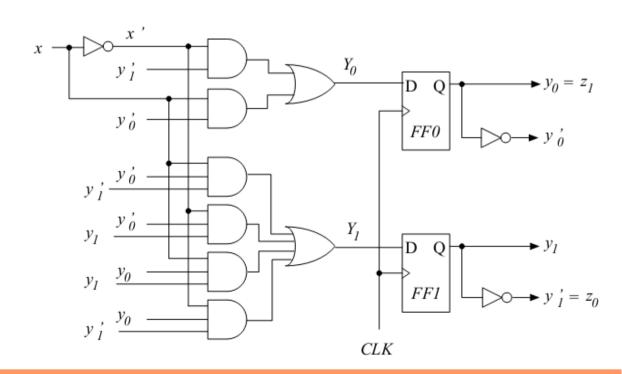
$y_1 y_0$	s
00	$S_0$
01	$S_1$
10	$S_2$
11	$S_3$

PS	Input		
$y_1 y_0$	x = 0	x = 1	
00	01	11	01
01	11	00	11
10	10	01	00
11	00	10	10
	$Y_1Y_0$		$z_1 z_0$
	NS		Output



- Circuitos Sequenciais
  - EX: A partir desta tabela temos podemos obter o mapa K para projeto do circuito combinacional

$$Y_0 = x'y'_1 + xy'_0$$
  
 $Y_1 = xy'_0y'_1 + x'y'_0y_1 + xy_0y_1 + x'y_0y'_1$   
 $z_0 = y'_1$   
 $z_1 = y_0$ 

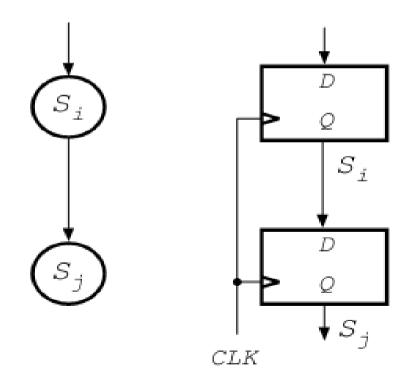




- •Circuitos Sequenciais
  - Atribuições especiais para estados:
    - A codificação de estados em variáveis binárias afeta a complexidade de uma implementação bem como o processo de projeto.
    - No entanto se o número de estados for pequeno podemos ter redes sequenciais com 1 FF por estado resultando em uma correspondência direta entre diagrama de estados e implementação
  - One-Hot
    - Temos somente 1 FF em estado 1 em qualquer tempo enquanto todos os outros estão em estado 0.



- Circuitos Sequenciais
  - One-Hot
    - Temos somente 1 FF em estado 1 em qualquer tempo enquanto todos os outros estão em estado 0.
    - O caso mais simples é um estado com um predecessor e um sucessor



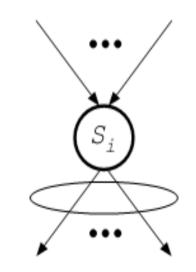


inputs

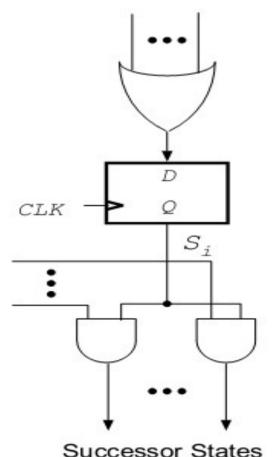
- Circuitos Sequenciais
  - One-Hot
    - O caso mais geral um estado tem diversos predecessores e diversos sucessores e um sucessor em particular é escolhido pelos valores de entrada.

      Predecessor States

**Predecessor States** 



Successor States

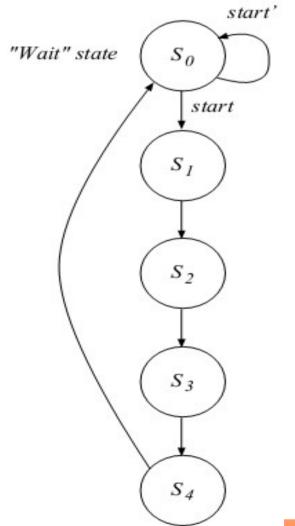


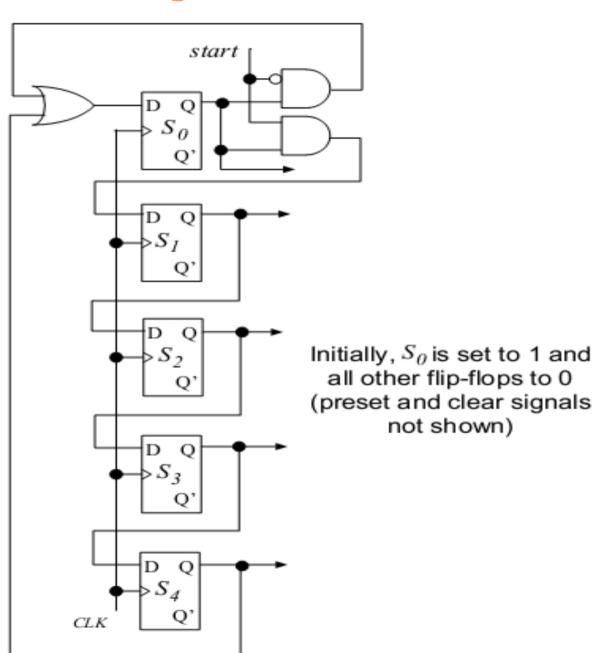
Determined by

inputs



- •Circuitos Sequenciais
  - One-Hot
    - EX:

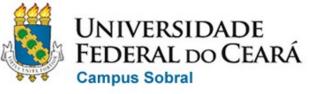






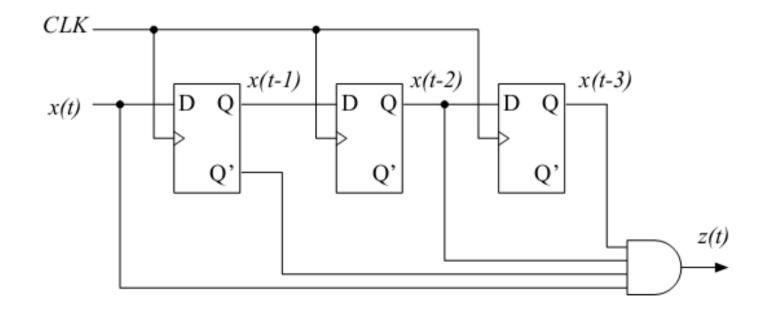
- •Circuitos Sequenciais
  - Registrador de estado de deslocamento
    - As implementações com um registrador de estado de deslocamento são especialmente adequadas para sistemas sequenciais de memória finita.
    - Nestes sistemas o estado corresponde as últimas m-1 entradas e desta forma estas podem ser armazenas e deslocadas de uma posição em cada ciclo do clock.
    - EX: Input:  $x(t) \in \{0, 1\}$ Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$

Function: 
$$z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if } x(t-3,t) = 1101 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$



- Circuitos Sequenciais
  - Registrador de estado de deslocamento
    - EX: Input:  $x(t) \in \{0, 1\}$ Output:  $z(t) \in \{0, 1\}$

Function: 
$$z(t) = \begin{cases} 1 & \text{if} \quad x(t-3,t) = 1101 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$



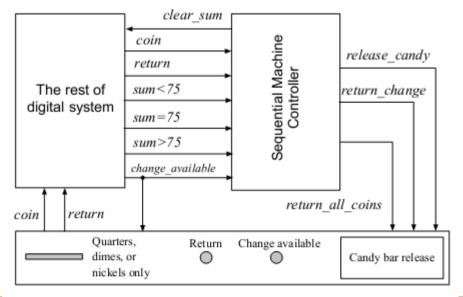


- Circuitos Sequenciais
  - Registrador de estado de deslocamento

Ex: Dimensionar um sistema seqüencial síncrono que recebendo em sua entrada 2 informações binárias X e Y (sincronizadas com o clock), produz uma saída única Z, sempre que pela terceira vez consecutiva as 2 entradas, X e Y forem iguais. Toda vez que o sistema produzir uma saída Z=1 devera se rearmar para iniciar uma nova codificação.



- Circuitos Sequenciais
  - Registrador de estado de deslocamento
    - EX: Considere uma máquina de venda de doces que funciona com moedas de 10, e 25 centavos. A maquina permanece em um estado de espera até que a soma >= 75 centavos seja inserida. Caso esta condição seja alcançada a máquina devolve o troco, se houver, libera o doce. Máquina possui ainda um botão para devolver a soma inserida e um indicativo da disponibilidade ou não de troco.
    - Monte o diagrama de estados desta máquina.



Note:  $coin \cdot return = 0$ 



- •Circuitos Sequenciais
  - Registrador de estado de deslocamento
    - Para o diagrama de estado da máquina de venda representado pela figura implemente através de simulação no proteus um esquemático para esta máquina de estado.

