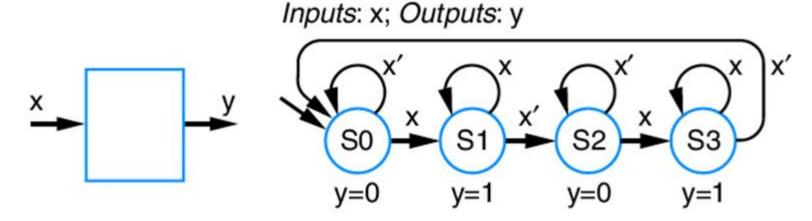
# Capítulo 3-Circuitos Sequenciais

Otimização e tradeoffs Profa. Eliete Caldeira

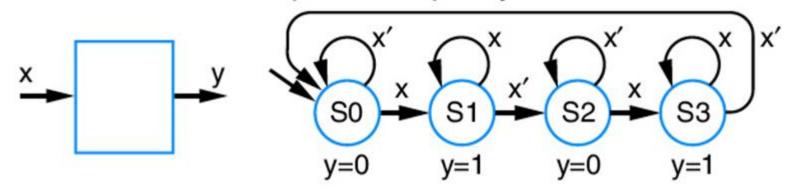
- Reduz o número de estados sem alterar o comportamento:
  - Reduzir o tamanho do registrador de estados necessário para a implementação da FSM
  - Reduzir o tamanho do circuito.
- É possível quando a FSM contém estados que são equivalentes entre si ou redundantes.

Exemplo: O circuito da figura tem uma entrada x e uma saída y. O diagrama tem os estados s0, s1, s2 e s3.



Analise a saída gerada se x = 1100 se o estado inicial é: a) s0 e b) s2

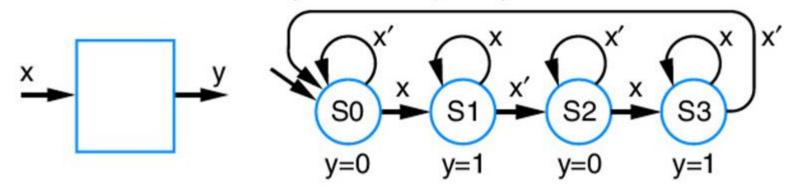
Inputs: x; Outputs: y



Se x = 1100 e o estado inicial é s0

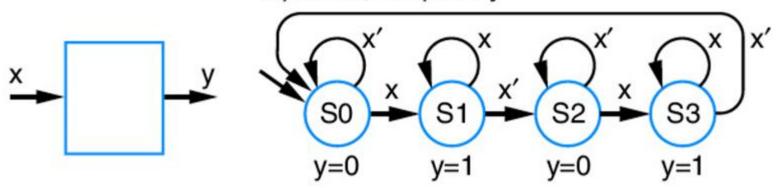
Estado atual	s0	<b>s</b> 1	<b>s</b> 1	s2
X	1	1	0	0
У	0	1	1	0
Próximo estado	s1	s1	s2	S2

Inputs: x; Outputs: y



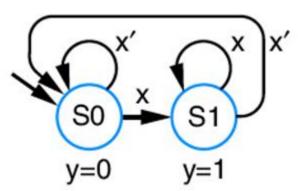
Se x = 1100 e o estado inicial é s2

Estado atual	s2	<b>s</b> 3	<b>s</b> 3	s0
X	1	1	0	0
У	0	1	1	0
Próximo estado	s3	s3	s0	S0



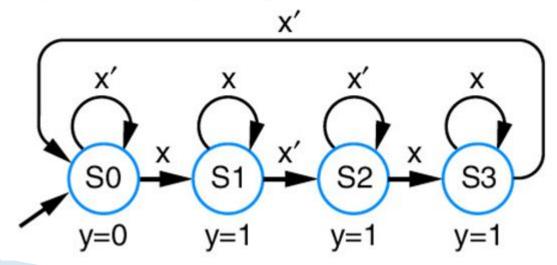
- Se x = 1100 a saída é Y = 0110 se o estado inicial for s0 ou s2
- De fato qualquer sequência de x gera a mesma saída y se a máquina começa em s0 ou s2. Assim, s0 e s2 são equivalentes.
- O mesmo acontece com s1 e s3, que também são equivalentes

 Reduzindo os estados redundantes da máquina obtém-se

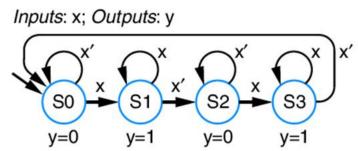


- Inspeção visual pode indicar algumas equivalências, mas é incapaz de garantir que removemos todos os estados redundantes
- Uma pequena modificação na máquina anterior (saída de s2) e a máquina não tem mais estados redundantes
  Inputs: x; Outputs: y

É preciso uma abordagem sistemática!



- Dois estados são equivalentes se:
  - Eles atribuírem os mesmos valores às saídas
    - s0 e s2 atribuem 0 à saída
    - s1 e s3 atribuem 1 à saída
  - E, para todas as sequências possíveis de entradas, as saídas da FSM serão as mesmas quando se inicia em qualquer um desses dois estados
    - Para x = 1,1,0,0,...
      - começando de S1, y=1,1,1,0,...
      - começando de S3, y=1,1,1,0,...



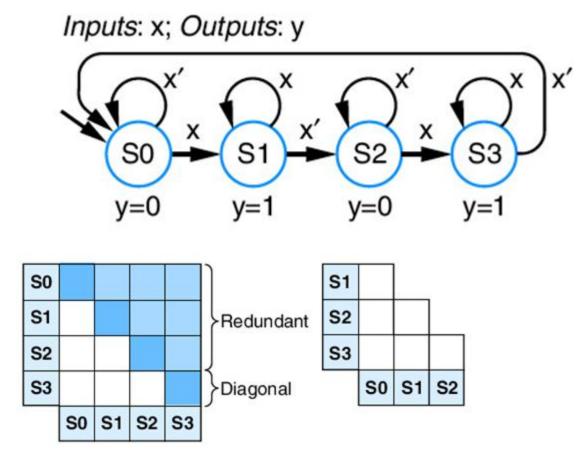
- Assim, dois estados não poderão ser equivalentes se eles produzirem saídas diferentes para a mesma sequência de entradas
- Para um dado valor de entrada, se os próximos estados dos dois estados não forem equivalentes, então os dois estados também não serão equivalentes

 Tabelas de implicação – Algoritmo para redução de estados

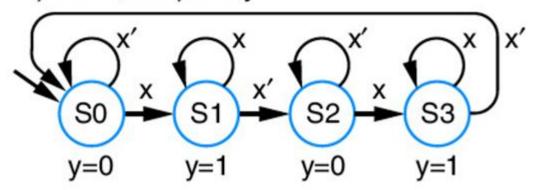
Passos	Comentário
1. Marque como sendo não equivalentes os pares de estados que têm saídas diferentes.	Estados com saídas diferentes não podem ser equivalentes
2. Para cada par de estados não marcado, escreva os pares de próximos estados que correspondem aos mesmos valores de entrada	
3. Para cada par de estados não marcado, assinale como sendo não equivalentes os pares de estados cujos pares de próximos estados não são equivalentes. Repita esse passo até que não ocorram mais alterações, ou até que todos os estados estejam marcados.	Para os mesmos valores de entrada, os estados cujos próximos estados não são equivalentes não podem ser equivalentes. Cada execução desse passo é chamada de uma passada.
4. Combine os pares restantes de estados	Os pares de estados restantes devem ser equivalentes

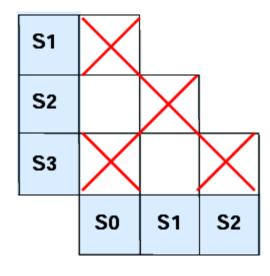
- Exemplo: Reduzir estados redundantes para o sistema da figura
- Montando uma tabela com os pares de estados

Não é preciso comparar um estado com ele mesmo (diagonal) nem comparar duas vezes os mesmos estados (redundante)

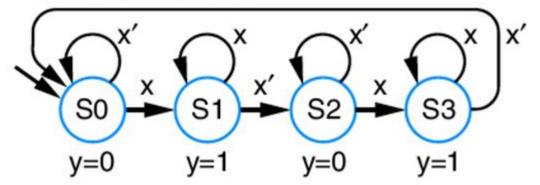


 Passol: Marque como sendo não equivalentes os pares de estados que tem saídas diferentes

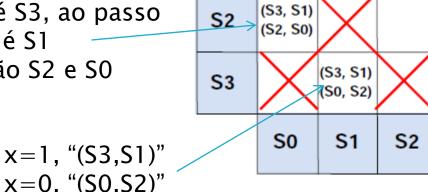




Passo 2: Para cada célula não marcada restante, são escritos os pares de próximos estados. Inputs: x; Outputs: y

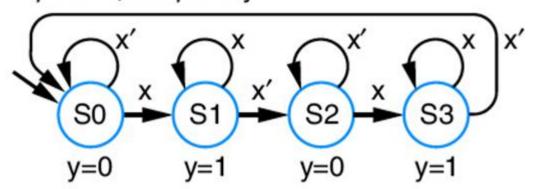


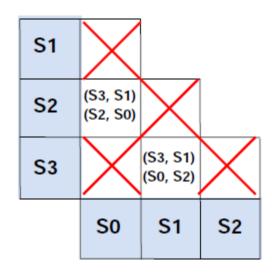
x=1, próximo estado de S2 é S3, ao passo que o próximo estado de S0 é S1
x=0, os próximos estados são S2 e S0



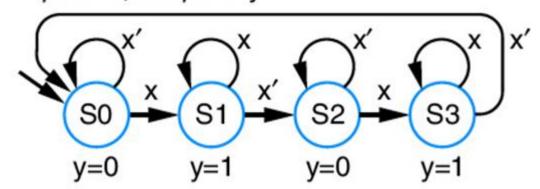
S<sub>1</sub>

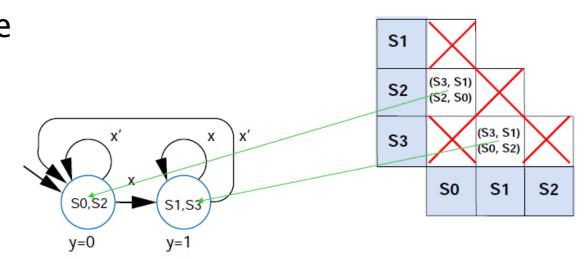
- Passo 3: São marcadas como não equivalentes todas as células não marcadas cujos pares de próximos estados já tinham sido marcados como sendo não equivalentes
- Examinando a célula (\$2,\$0):
  - (S3,S1) e (S2,S0) não estão marcados
- Examinando a célula (\$3,\$1):
  - (S2,S0) e (S3,S1) não estão marcados



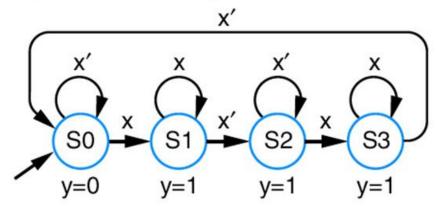


- Passo 4: São declarados equivalentes os pares não marcados de estados:
  - S2 e S0
  - S3 e S1
- Para finalizar esse passo, combinamos os estados equivalentes da FSM

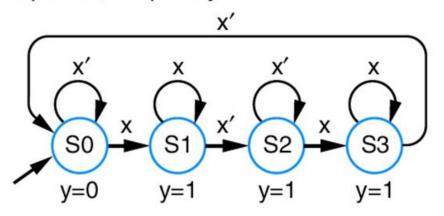


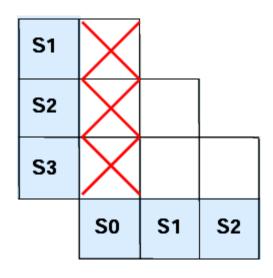


Exemplo 2: Reduzir estados redundantes para o sistema da figura Inputs: x; Outputs: y

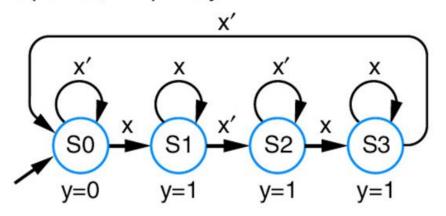


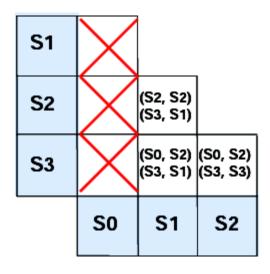
Passo1: Marque como sendo não equivalentes os pares de estados que tem saídas diferentes



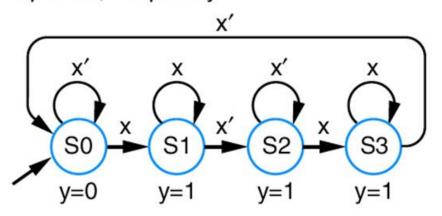


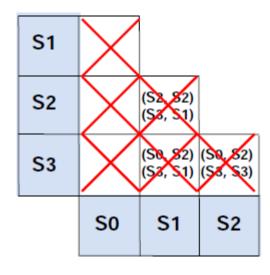
Passo 2: Para cada célula não marcada restante, são escritos os pares de próximos estados.



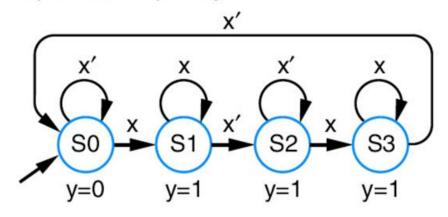


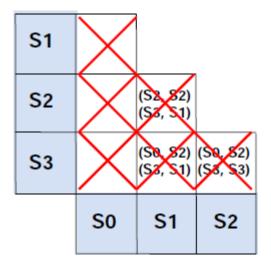
Passo 3: São marcadas como não equivalentes todas as células não marcadas cujos pares de próximos estados já tinham sido marcados como sendo não equivalentes



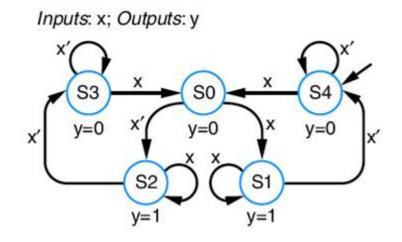


Passo 4: Não é possível combinar estados, pois não há estados equivalentes

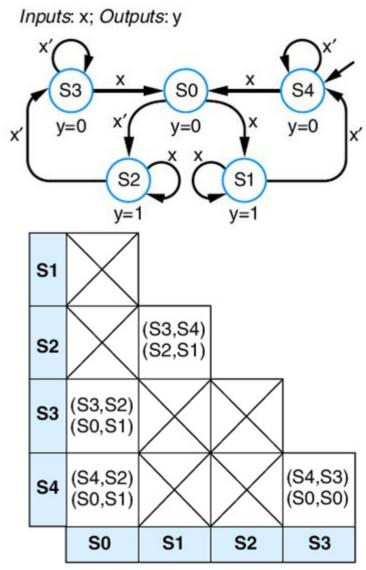




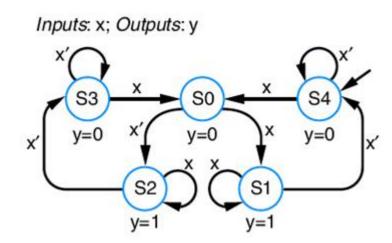
 Exemplo 3: Reduzir estados redundantes para o sistema da figura

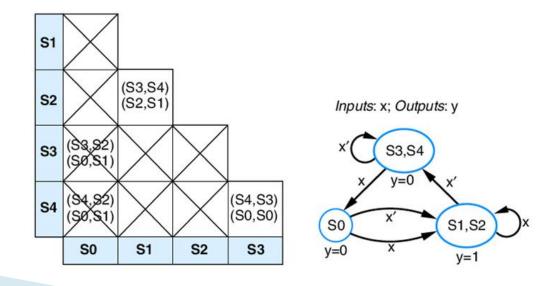


- Passol: Marque como sendo não equivalentes os pares de estados que tem saídas diferentes
- Passo 2: Para cada célula não marcada restante, são escritos os pares de próximos estados.



- Passo 3: São marcadas como não equivalentes todas as células não marcadas cujos pares de próximos estados já tinham sido marcados como sendo não equivalentes
- Passo 4: combinar estados equivalentes





- Tabela de Implicação Observações:
- Se mais de dois estados forem equivalentes, eles podem ser unidos em um só.
  - Exemplo: Em uma FSM com estados {T0, T1, T2, T3, T4}, assuma:
    - Os pares de estados (T0,T1), (T1,T2) e (T2,T0) são equivalentes.
    - T0, T1 e T2 podem ser combinados em um único estado
- Tabela de Implicação funciona manualmente para redução de máquinas pequenas!
- Para máquinas grandes → método automatizado

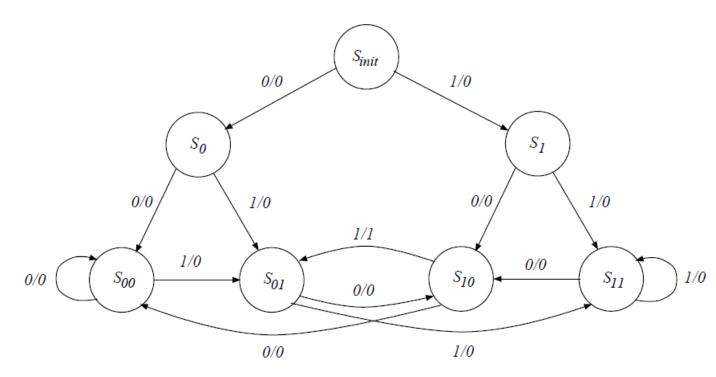
- Classes de Equivalência
- Dois estados S<sub>v</sub> e S<sub>w</sub> são distinguíveis se houver uma pelo menos uma sequência finita de entrada que gere diferentes sequências de saída, dependendo se a sequência de entrada é aplicada ao sistema no estado S<sub>v</sub> ou S<sub>w</sub>.
- > Se houver uma sequência de tamanho k que distinga entre dois estados, então estes estados são k-distinguíveis.
- Diz-se que dois estados são k-equivalentes se não existir uma sequência de tamanho k que distinga entre eles. A partição de estados nas classes k-equivalentes é chamada P<sub>k</sub>.
- Diz-se que dois estados que não são distinguíveis para qualquer k são equivalentes. A partição em estados equivalentes é chamada P.

- Classes de equivalência
  - Classe P<sub>1</sub>: dois estados são 1-equivalentes se gerarem a mesma saída para a mesma entrada
  - Classe P<sub>k+1</sub>: dois estados são k+1-equivalentes se eles são k-equivalentes e seus estados sucessores para cada valor da entrada são k-equivalentes.
    - Sucessor do estado S para a entrada x é o próximo estado quando o sistema esta no estado S e a entrada x é aplicada

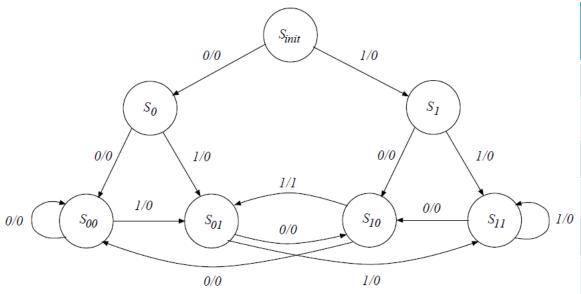
- Classes de equivalência
  - Classe P<sub>1</sub>: dois estados são 1-equivalentes se gerarem a mesma saída para a mesma entrada
  - Classe P<sub>k+1</sub>: dois estados são k+1-equivalentes se eles são k-equivalentes e seus estados sucessores para cada valor da entrada são k-equivalentes.
    - Sucessor do estado S para a entrada x é o próximo estado quando o sistema esta no estado S e a entrada x é aplicada
  - Um sistema com n estados pode ter no máximo n-1 partições diferentes, onde  $P_{n-1}$  teria n classes com um estado em cada classe.
  - Uma vez que se encontra  $P_{k+1} = P_k$  o processo para porque  $P_i = P_k$  para todo i > k.

- Procedimento de minimização
  - Passo 1: Obtenha P1 agrupando os estados que têm a mesma saída
  - Passo 2: Obtenha P<sub>k+1</sub> de P<sub>k</sub> agrupando os estados que são k-equivalentes e cujos sucessores correspondentes também são k-equivalentes.
  - Passo 3: Finalize quando  $P_{i+1} = P_i$ .
  - Passo 4: Escreva a tabela reduzida.

Exemplo: Minimize a rede da figura que tem uma saída z que identifica o padrão 101 na entrada x.



Passo 0: Montar a tabela de transição de estados e saída



Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	S <sub>0</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
$S_0$	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,0
S <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0
S <sub>00</sub>	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,0
S <sub>01</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0
S <sub>10</sub>	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,1
S <sub>11</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0
	Próximo e	stado, saída

- Passo 1: Obtenha P1 agrupando os estados que têm a mesma saída
- Na tabela, apenas a linha destacada produz saídas diferentes, assim

$$P_1 = (S_{init}, S_0, S_1, S_{00}, S_{01}, S_{11})(S_{10})$$

Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	S <sub>0</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
$S_0$	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,0
S <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0
S <sub>00</sub>	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,0
S <sub>01</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0
S <sub>10</sub>	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,1
S <sub>11</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0
	Próximo estado, saída	

 Passo 2a: Obtenha P<sub>2</sub> de P<sub>1</sub> agrupando os estados que são 1-equivalentes e cujos sucessores correspondentes

também são 1-equivalentes

$$P_1 = (S_{init}, S_0, S_1, S_{00}, S_{01}, S_{11})(S_{10})$$
  
 $Classe1 = (S_{init}, S_0, S_1, S_{00}, S_{01}, S_{11})$   
 $Classe2 = (S_{10})$ 

Assim,

$$P_2 = (S_{init}, S_0, S_{00})(S_1, S_{01}, S_{11})(S_{10})$$

Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	S <sub>0</sub> ,1	S <sub>1</sub> ,1
$S_0$	S <sub>00</sub> ,1	S <sub>01</sub> ,1
$S_1$	S <sub>10</sub> ,2	S <sub>11</sub> ,1
S <sub>00</sub>	S <sub>00</sub> ,1	S <sub>01</sub> ,1
S <sub>01</sub>	S <sub>10</sub> ,2	S <sub>11</sub> ,1
S <sub>11</sub>	S <sub>10</sub> ,2	S <sub>11</sub> ,1
	Próximo estado, classe	

Passo 2b: Obtenha P<sub>3</sub> de P<sub>2</sub> agrupando os

estados que são

2-equivalentes e cujos sucessores correspondentes também são 2-equivalentes

$$P_2 = (S_{init}, S_0, S_{00})(S_1, S_{01}, S_{11})(S_{10})$$

Classe 1 = 
$$(S_{init}, S_0, S_{00})$$

Classe2=
$$(S_1, S_{01}, S_{11})$$

Classe3=
$$(S_{10})$$

Assim,

$$P_3 = (S_{init}, S_0, S_{00})(S_1, S_{01}, S_{11})(S_{10})$$

Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	S <sub>0</sub> ,1	S <sub>1</sub> ,2
$S_0$	S <sub>00</sub> ,1	S <sub>01</sub> ,2
S <sub>00</sub>	S <sub>00</sub> ,1	S <sub>01</sub> ,2
	Próximo estado, classe	

Estado atual	X=0	X=1
$S_1$	S <sub>10</sub> ,3	S <sub>11</sub> ,2
S <sub>01</sub>	S <sub>10</sub> ,3	S <sub>11</sub> ,2
S <sub>11</sub>	S <sub>10</sub> ,3	S <sub>11</sub> ,2
	Próximo estado, classe	

Passo 3: Como  $P_3=P_2=(S_{init},S_0,S_{00})(S_1,S_{01},S_{11})(S_{10})$ o processo termina e os estados  $(S_{init},S_0,S_{00})$ são equivalentes, bem como  $(S_1,S_{01},S_{11})$ 

#### Passo 4: Escrever a tabela reduzida sendo

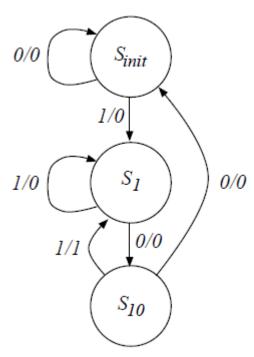
 $(S_{init}, S_0, S_{00})$  são equivalentes  $(S_1, S_{01}, S_{11})$  são equivalentes

Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	$S_0 = S_{init}, 0$	S <sub>1</sub> ,0
$S_0 = S_{init}$	$S_{00}=S_{init}$ , 0	$S_{01} = S_1, 0$
S <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	$S_{11} = S_1, 0$
S <sub>00</sub> =S <sub>init</sub>	$S_{00}=S_{init}$ , 0	$S_{01} = S_1, 0$
$S_{01} = S_1$	S <sub>10</sub> ,0	$S_{11} = S_1, 0$
S <sub>10</sub>	$S_{00}=S_{init}$ , 0	$S_{01} = S_1, 1$
$S_{11} = S_1$	S <sub>10</sub> ,0	$S_{11} = S_1, 0$
	Próximo estado, saída	

Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
S <sub>init</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
S <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
S <sub>init</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
<b>S</b> <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
S <sub>10</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,1
S <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
	Próximo estado, saída	

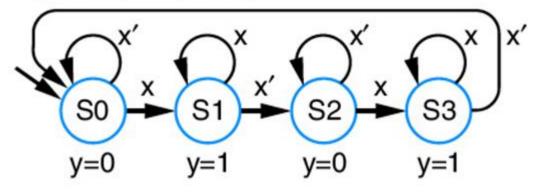
Passo 4a: Desenhar o diagrama de estados reduzido

Estado atual	X=0	X=1	
S <sub>init</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0	
$S_1$	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0	
S <sub>10</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,1	
	Próximo estado, saída		



Exemplo 2: Minimizar a rede sequencial da figura

Inputs: x; Outputs: y



Estado atual	X=0	X=1	Saída
$S_0$	$S_0$	S <sub>1</sub>	0
$S_1$	$S_2$	$S_1$	1
S <sub>2</sub>	$S_2$	S <sub>3</sub>	0
S <sub>3</sub>	$S_0$	$S_3$	1
	Próxim		

- Passo 1: Obtenha P1 agrupando os estados que têm a mesma saída
- Assim

$$P_1 = (S_0, S_2)(S_1, S_3)$$

Estado atual	X=0	X=1	Saída
$S_0$	$S_0$	$S_1$	0
$S_1$	$S_2$	$S_1$	1
S <sub>2</sub>	S <sub>2</sub>	<b>S</b> <sub>3</sub>	0
S <sub>3</sub>	$S_0$	<b>S</b> <sub>3</sub>	1
	Próxim		

 Passo 2: Obtenha P<sub>2</sub> de P<sub>1</sub> agrupando os estados que são 1-equivalentes e cujos sucessores correspondentes

também são 1-equivalentes

$$P_1 = (S_0, S_2)(S_1, S_3)$$

Classe 
$$1 = (S_0, S_2)$$

Classe2=
$$(S_1,S_3)$$

Assim,

$$P_2 = (S_0, S_2)(S_1, S_3)$$

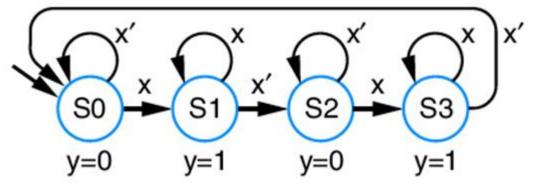
Passo 3: Como  $P_2 = P_1$ , o processo termina. Os estados  $(S_0,S_2)$  são equivalentes, bem como  $(S_1,S_3)$ .

Estado atual	X=0	X=1	
$S_0$	S <sub>0</sub> ,1	S <sub>1</sub> ,2	
S <sub>2</sub>	S <sub>2</sub> ,1	S <sub>3</sub> ,2	
	Próximo estado, classe		

Estado atual	X=0	X=1	
$S_1$	S <sub>2</sub> ,1	S <sub>1</sub> ,2	
S <sub>3</sub>	$S_0, 1$	S <sub>3</sub> ,2	
	Próximo estado, classe		

Passo 4: Escrever a tabela reduzida sendo  $(S_0,S_2)$  são equivalentes, bem como  $(S_1,S_3)$ .

Inputs: x; Outputs: y

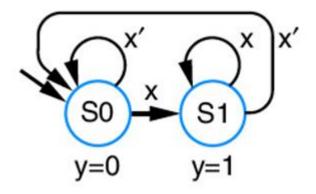


Estado atual	X=0	X=1	Saída
$S_0$	$S_0$	S <sub>1</sub>	0
$S_1$	$S_2 = S_0$	$S_1$	1
$S_2 = S_0$	$S_2 = S_0$	$S_3 = S_1$	0
$S_3 = S_1$	$S_0$	$S_3 = S_1$	1
	Próxim		

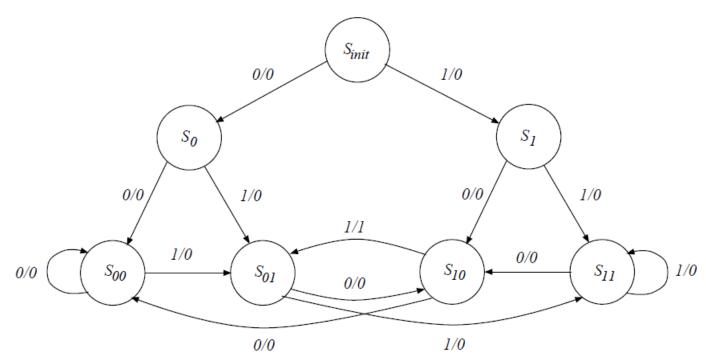
Estado atual	X=0	X=1	Saída
$S_0$	$S_0$	$S_1$	0
$S_1$	$S_0$	$S_1$	1
	Próxim		

Passo 4a: Desenhar o diagrama de estados reduzido

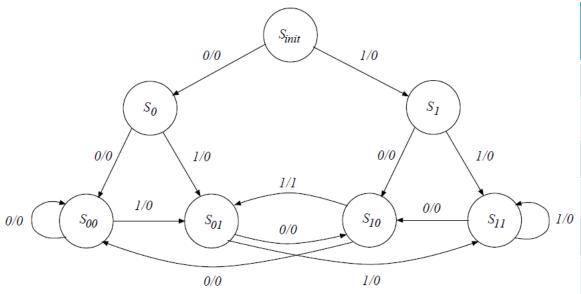
Estado atual	X=0	X=1	Saída
$S_0$	$S_0$	S <sub>1</sub>	0
$S_1$	$S_0$	$S_1$	1
	Próxim		



Exemplo: Minimize a rede da figura que tem uma saída z que identifica o padrão 101 na entrada x usando tabela de implicação.



Passo 0: Montar a tabela de transição de estados e saída



Estado atual	X=0	X=1		
S <sub>init</sub>	S <sub>0</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0		
$S_0$	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,0		
$S_1$	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0		
S <sub>00</sub>	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,0		
S <sub>01</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0		
S <sub>10</sub>	S <sub>00</sub> ,0	S <sub>01</sub> ,1		
S <sub>11</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>11</sub> ,0		
	Próximo estado, saída			

Passo 1: Montar a tabela de implicação transição de estados e saída

Passo 2: Para cada célula não marcada restante, são escritos os pares de próximos estados.

	(S <sub>00</sub> ,S <sub>0</sub> )					
S <sub>0</sub>	(S <sub>01</sub> ,S <sub>1</sub> )					
	(S <sub>10</sub> ,S <sub>0</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>00</sub> )				
$S_1$	$(S_{11},S_1)$	(S <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )				
	(S <sub>00</sub> ,S <sub>0</sub> )	(S <sub>00</sub> ,S <sub>00</sub> )	(S <sub>00</sub> ,S <sub>10</sub> )			
S <sub>00</sub>	$(S_{01},S_1)$	(S <sub>01</sub> ,S <sub>01</sub> )	(S <sub>01</sub> ,S <sub>11</sub> )			
	(S <sub>10</sub> ,S <sub>0</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>00</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>10</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>00</sub> )		
S <sub>01</sub>	$(S_{11},S_1)$	(S <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>11</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )		
S <sub>10</sub>	X	X	X	X	X	
	(S <sub>10</sub> ,S <sub>0</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>00</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>10</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>00</sub> )	(S <sub>10</sub> ,S <sub>10</sub> )	
S <sub>11</sub>	(S <sub>11</sub> ,S <sub>1</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>11</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>11</sub> )	$/ \setminus$
	Sinit	S <sub>0</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>00</sub>	S <sub>01</sub>	S <sub>10</sub>

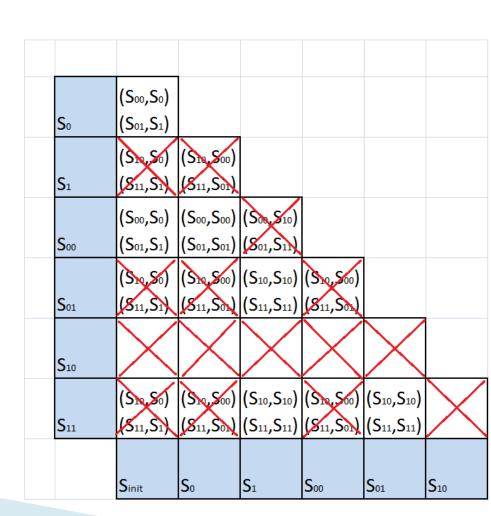
 Passo 3a: São marcadas como não equivalentes todas as células não marcadas

cujos pares de próximos estados já tinham sido marcados como sendo não equivalentes

Passo 3b: Repetir até que nenhuma nova célula seja marcada

C	(S <sub>00</sub> ,S <sub>0</sub> )					
S <sub>0</sub>	(S <sub>01</sub> ,S <sub>1</sub> )	(Sh.S)				
S <sub>1</sub>	· 🔨 :	(8 <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )				
<b>S</b> <sub>00</sub>		(S <sub>00</sub> ,S <sub>00</sub> ) (S <sub>01</sub> ,S <sub>01</sub> )				
<b>3</b> 00			(S <sub>10</sub> ,S <sub>10</sub> )	(S <sub>10</sub> , S <sub>00</sub> )		
S <sub>01</sub>	(8 <sub>11</sub> ,S <sub>1</sub> )	(8 <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>11</sub> )	(8 <sub>11</sub> ,S <sub>0</sub> )		
S <sub>10</sub>	X	$\times$	X	X	X	
				(Sn.,5%)		
S <sub>11</sub>	(S11,S1)	(8 <sub>11</sub> ,S <sub>01</sub> )	(S <sub>11</sub> ,S <sub>11</sub> )	(811,S01)	(S <sub>11</sub> ,S <sub>11</sub> )	
	Sinit	S₀	$S_1$	S <sub>00</sub>	<b>S</b> 01	S <sub>10</sub>

- Passo 4: combinar estados equivalentes
  - S<sub>init</sub> é equivalente a S<sub>0</sub>
  - S<sub>init</sub> é equivalente a S<sub>00</sub>
  - S<sub>0</sub> é equivalente a S<sub>00</sub>
     E também
  - S<sub>1</sub> é equivalente a S<sub>01</sub>
  - S<sub>1</sub> é equivalente a S<sub>11</sub>
  - S<sub>11</sub> é equivalente a S<sub>01</sub>

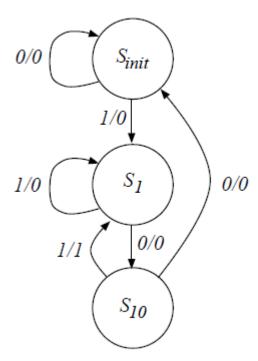


- Passo 4: combinar estados equivalentes
  - S<sub>init</sub> é equivalente a S<sub>0</sub>
  - S<sub>init</sub> é equivalente a S<sub>00</sub>
  - S<sub>0</sub> é equivalente a S<sub>00</sub>
     E também
  - S<sub>1</sub> é equivalente a S<sub>01</sub>
  - S<sub>1</sub> é equivalente a S<sub>11</sub>
  - S<sub>11</sub> é equivalente a S<sub>01</sub>

Estado atual	X=0	X=1		
S <sub>init</sub>	$S_0 = S_{init}, 0$	S <sub>1</sub> ,0		
$S_0 = S_{init}$	$S_{00}=S_{init}$ , 0	$S_{01} = S_1, 0$		
<b>S</b> <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	$S_{11} = S_1, 0$		
S <sub>00</sub> =S <sub>init</sub>	$S_{00}=S_{init}$ ,0	$S_{01} = S_1, 0$		
$S_{01} = S_1$	S <sub>10</sub> ,0	$S_{11} = S_1, 0$		
S <sub>10</sub>	$S_{00}=S_{init}$ , 0	$S_{01} = S_1, 1$		
$S_{11} = S_1$	S <sub>10</sub> ,0	$S_{11} = S_1, 0$		
	Próximo estado, saída			

Passo 4a: Desenhar o diagrama de estados reduzido

Estado atual	X=0	X=1
S <sub>init</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
S <sub>1</sub>	S <sub>10</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,0
S <sub>10</sub>	S <sub>init</sub> ,0	S <sub>1</sub> ,1
	Próximo estado, saída	



# Para ser continuado....