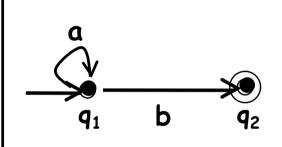
# Fundamentos de Algoritmos y Computabilidad

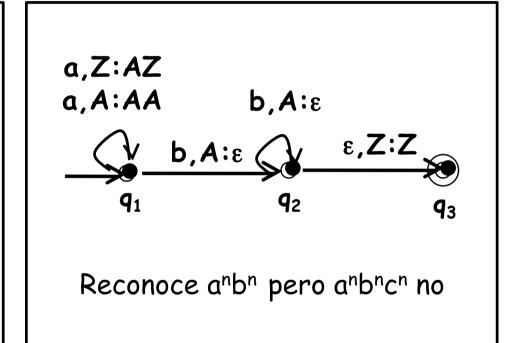
- \* Máquinas de Turing
- \* Diseño de máquinas de Turing

Tipo	Lenguajes	Tipo de máquina	Normas para la gramática
0	Recursivamente enumerables	Máquina de Turing	No restringida
1	Sensibles al contexto	Autómata lineal acotado	$\alpha \rightarrow \beta$ , $ \alpha  \leq  \beta $
2	Independientes del contexto	Autómata de pila	<i>A</i> →γ
3	Regulares	Autómata finito	A→aB A→a

#### Máquinas de Turing



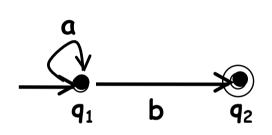
Reconoce a\*b pero anbn no



Autómata finito

Autómata de pila

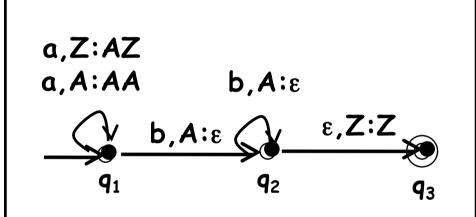
#### Máquinas de Turing



memoria de los símbolos leídos

No se tiene

Autómata finito

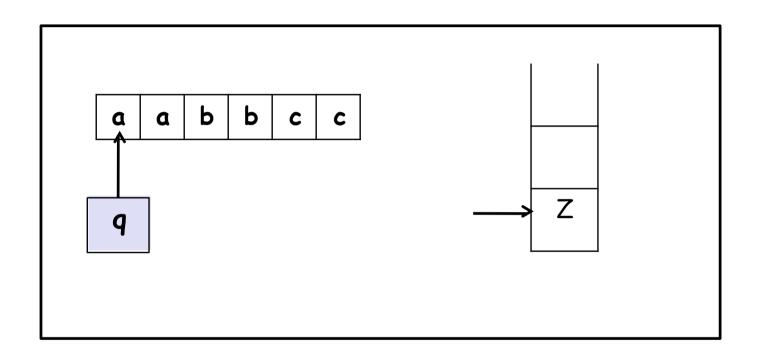


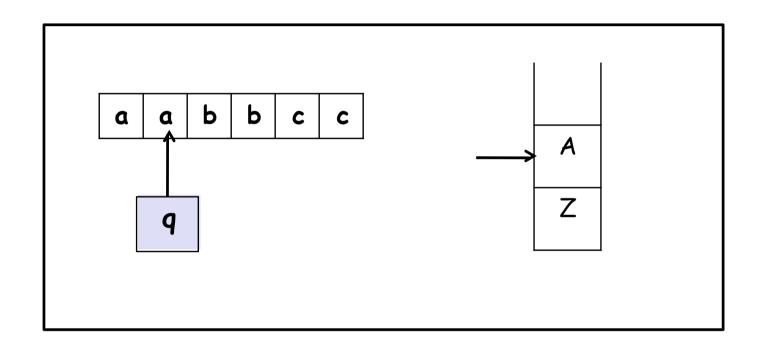
Se tiene una pila que permite recordar los símbolos leídos, pero si se vacía se pierde la referencia de los símbolos

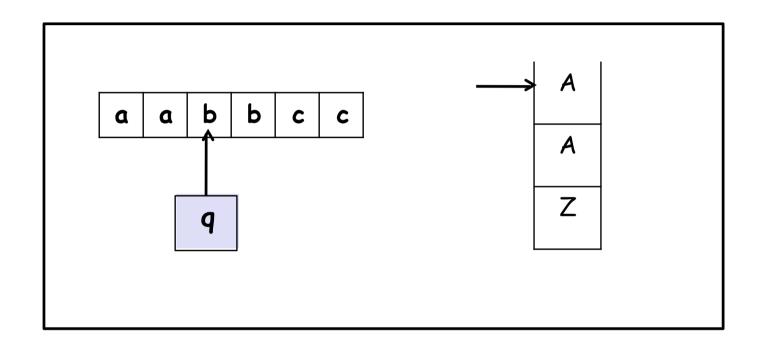
Autómata de pila

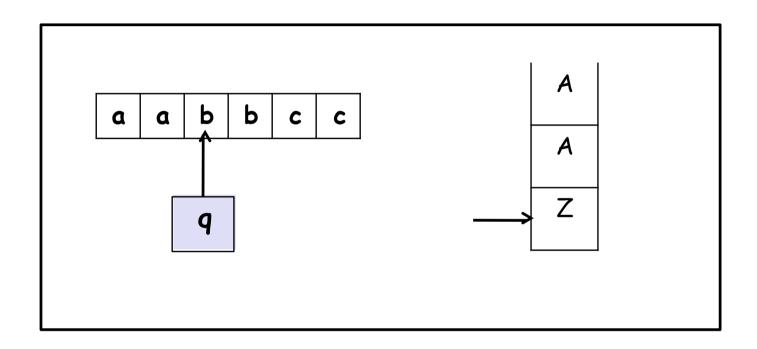
#### Máquinas de Turing

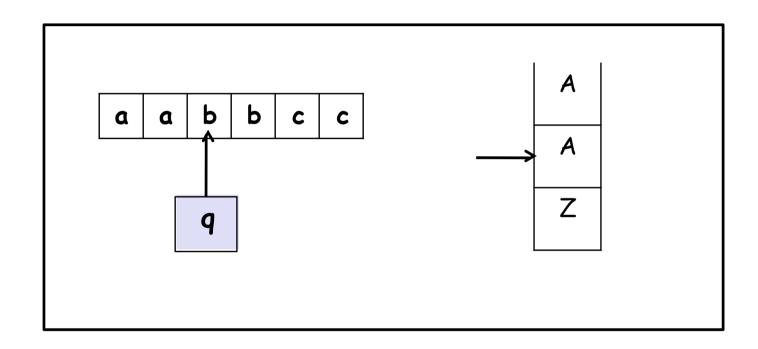
 Permite que la pila sea "recorrida" sin tener que desapilar nada

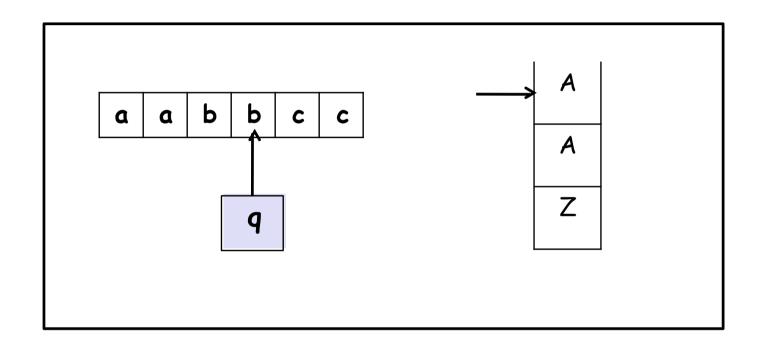


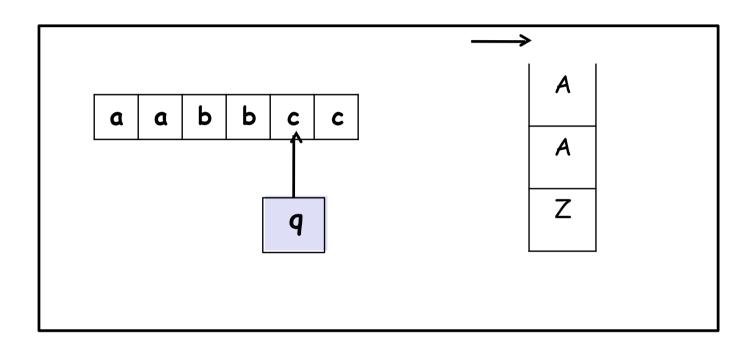


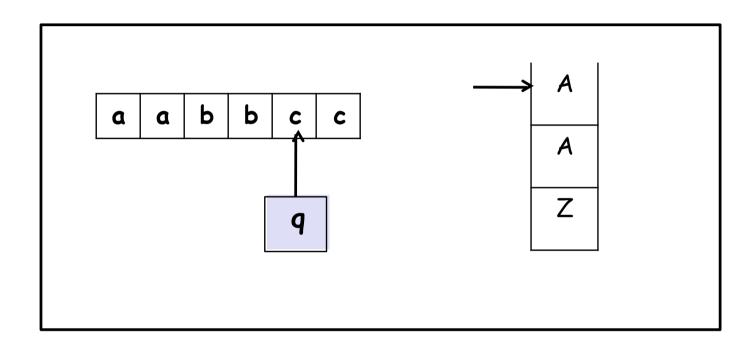


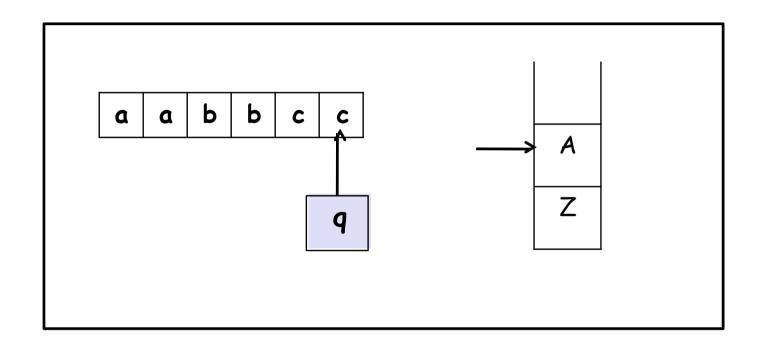


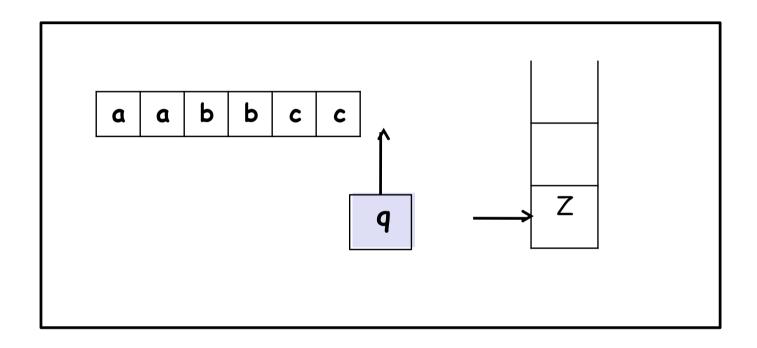






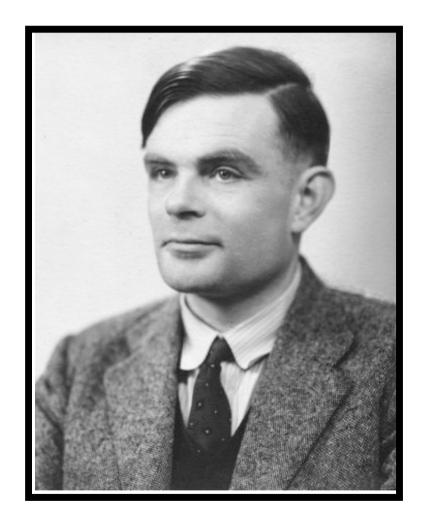




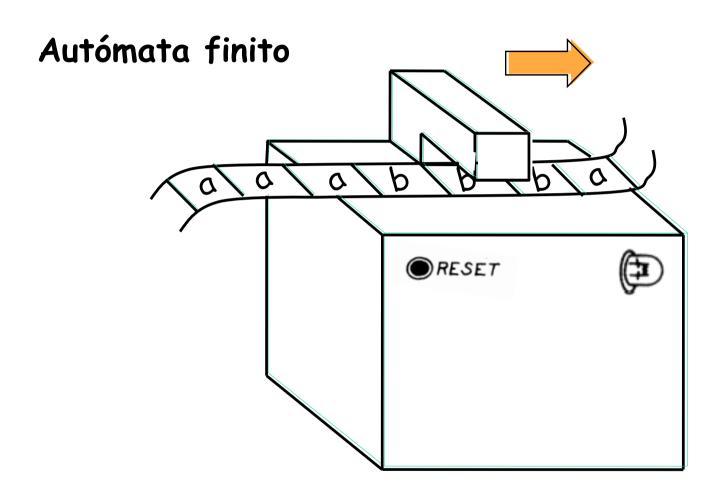


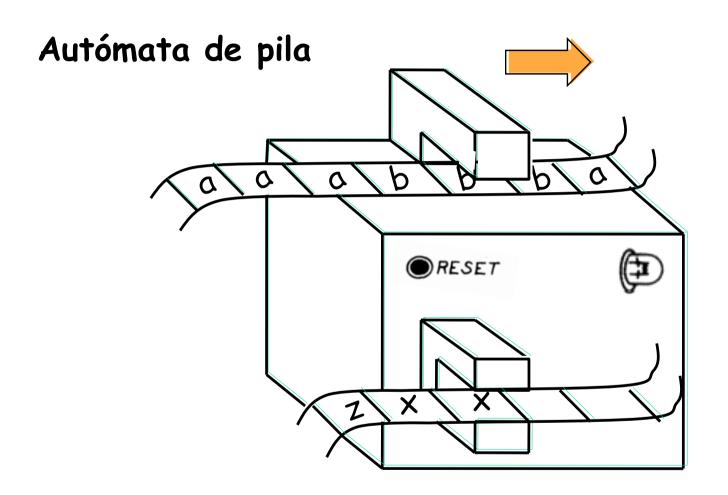
#### Alan Turing

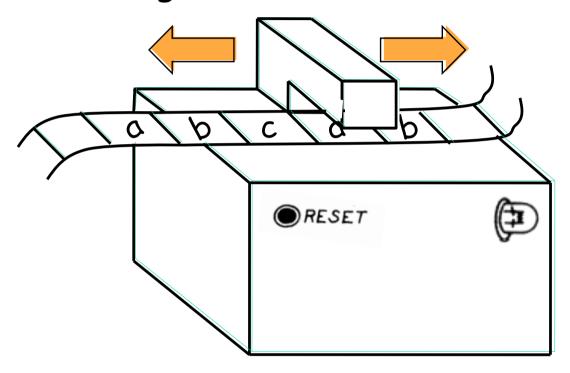
- Matemático, científico de la informática y criptógrafo inglés
- Planteó el test de Turing
- · Creador de la máquina de Turing inspirado en el funcionamiento de una máquina de escribir



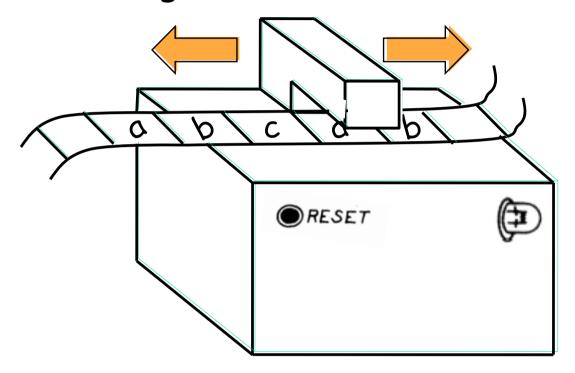
(1912 - 1954)





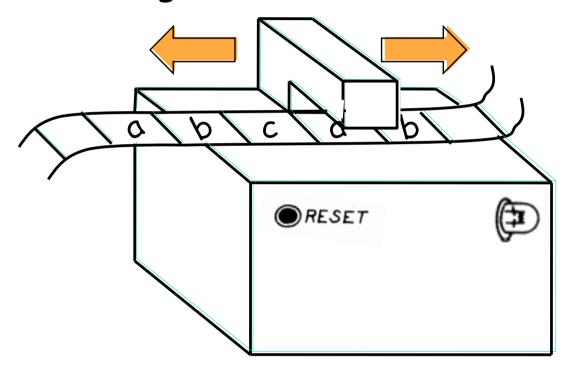


#### Máquina de Turing



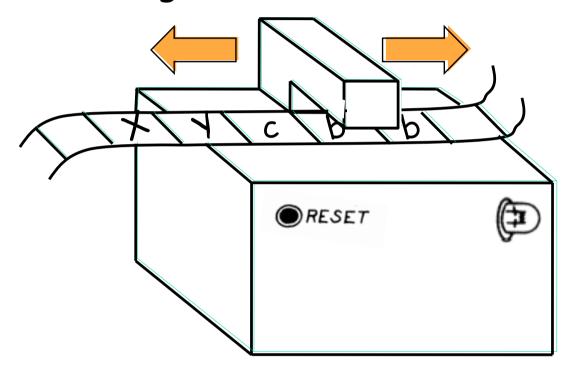
• La cabeza que está sobre la cinta es de lectura/escritura y se puede mover en ambas direcciones

#### Máquina de Turing

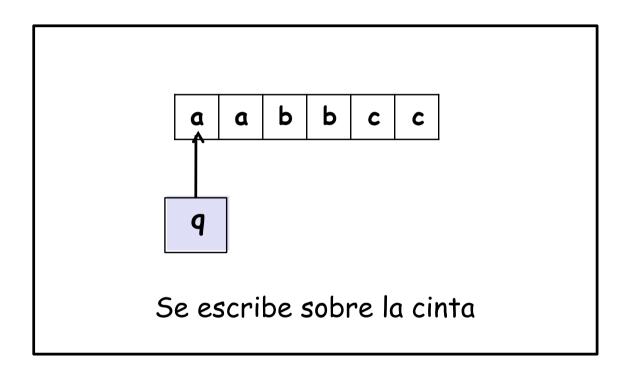


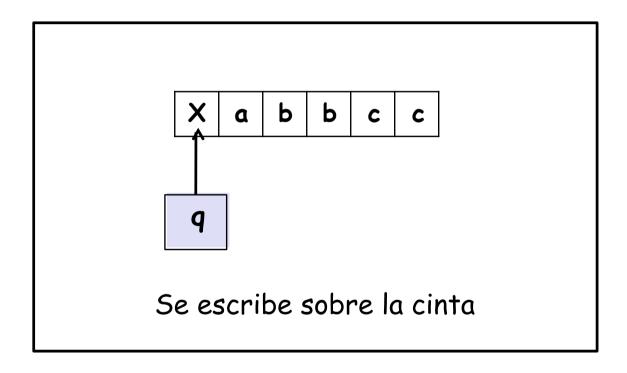
 No se utiliza una cinta alterna para la pila, se escribe sobre la misma cinta con la cadena de entrada

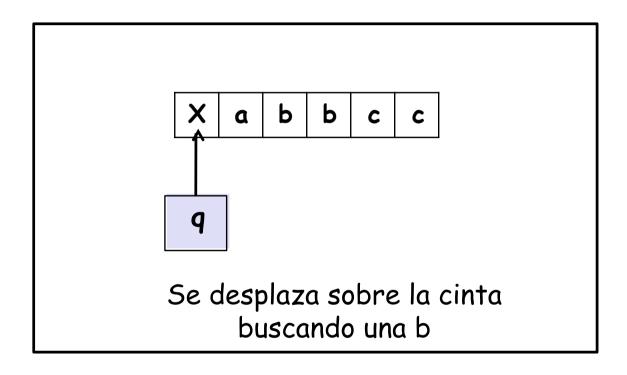
#### Máquina de Turing

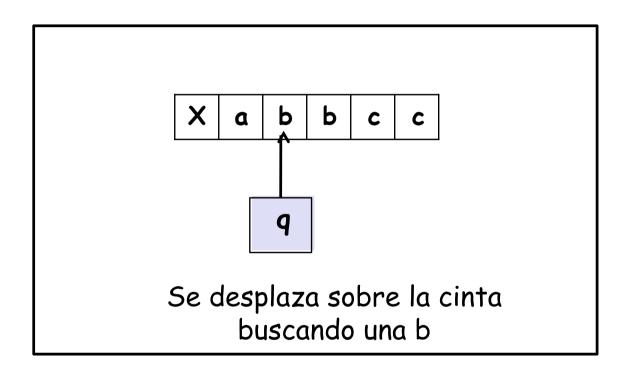


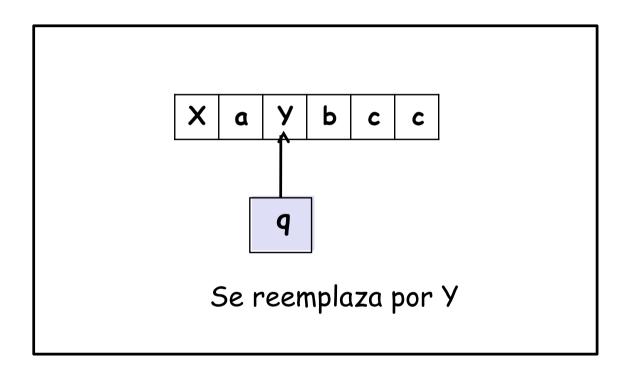
 No se utiliza una cinta alterna para la pila, se escribe sobre la misma cinta con la cadena de entrada

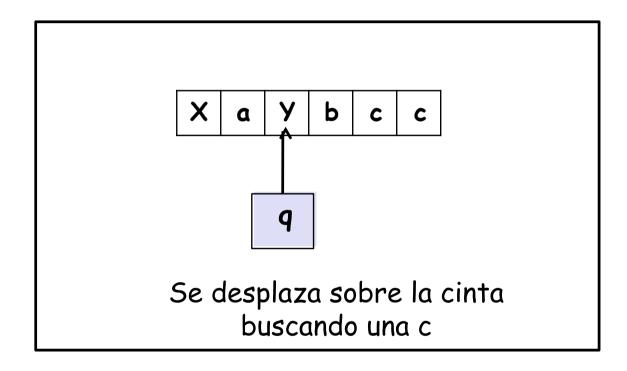


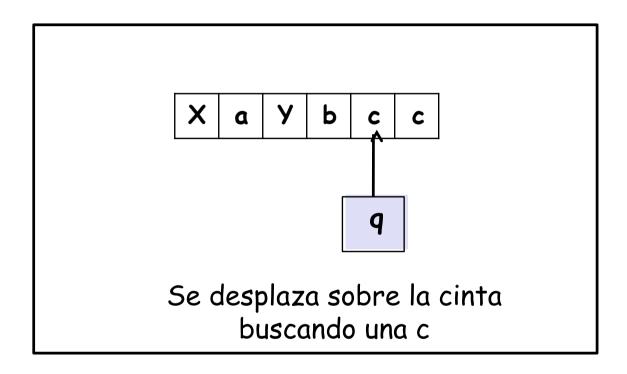


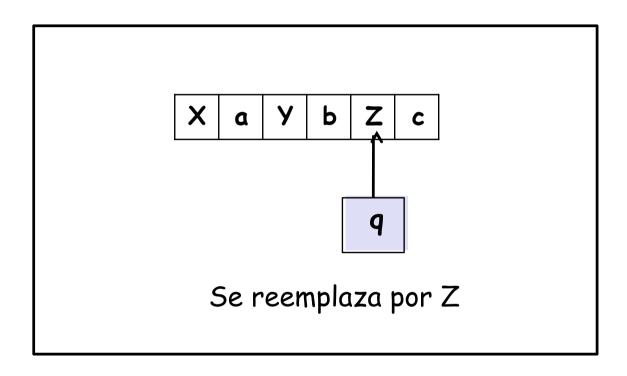


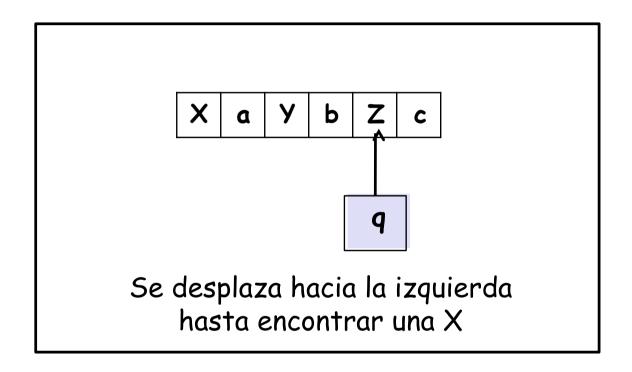


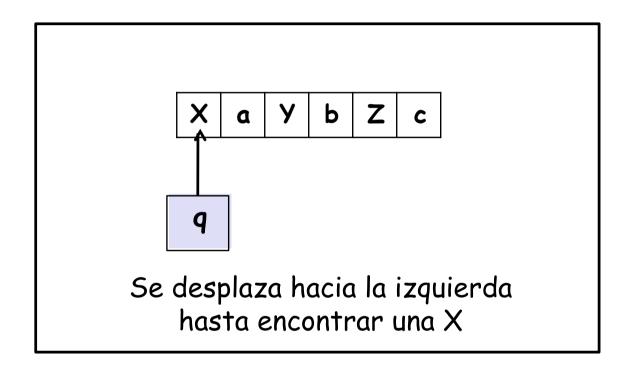


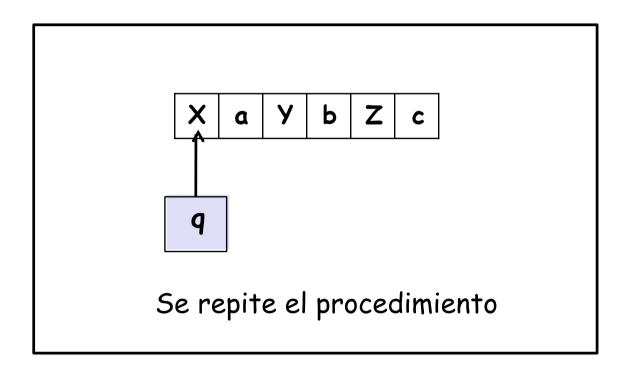


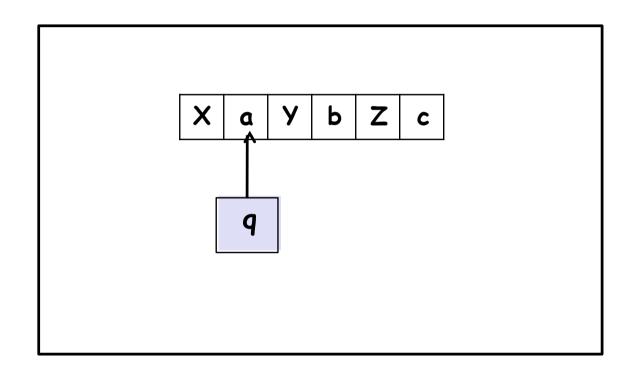


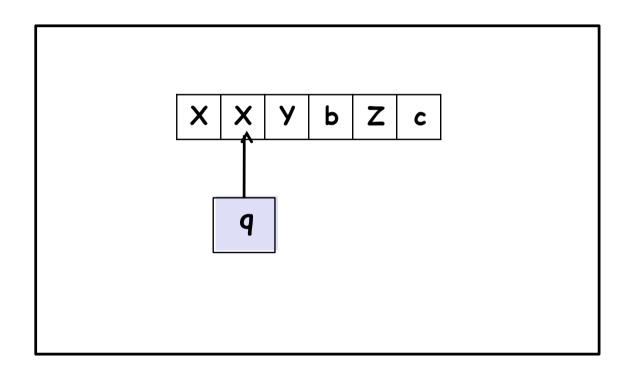


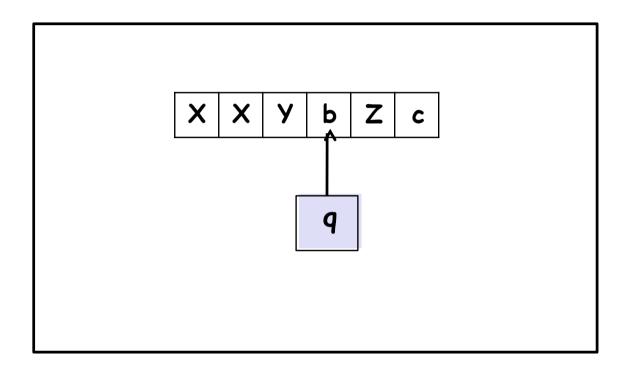


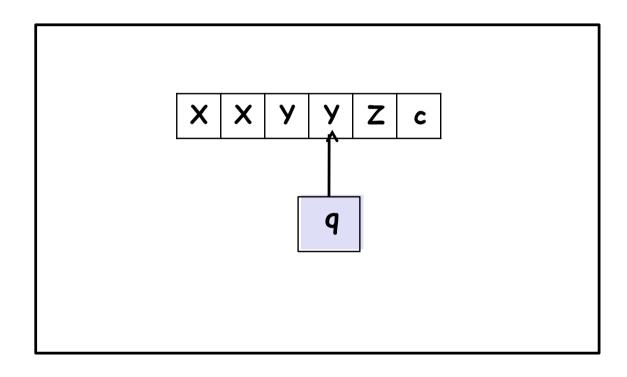


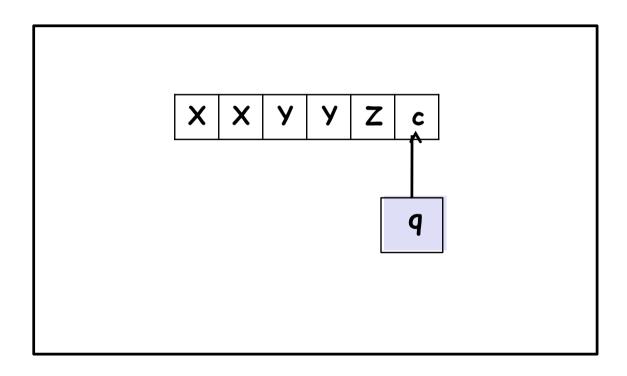


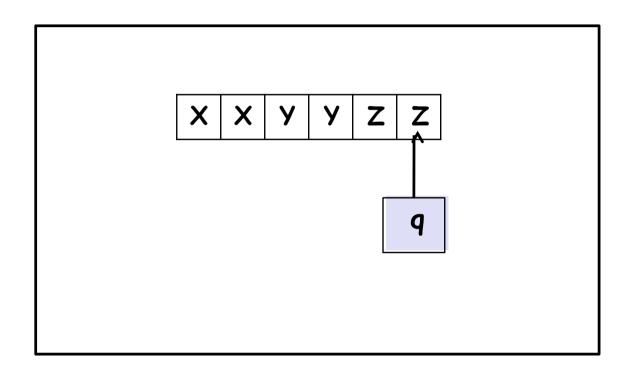


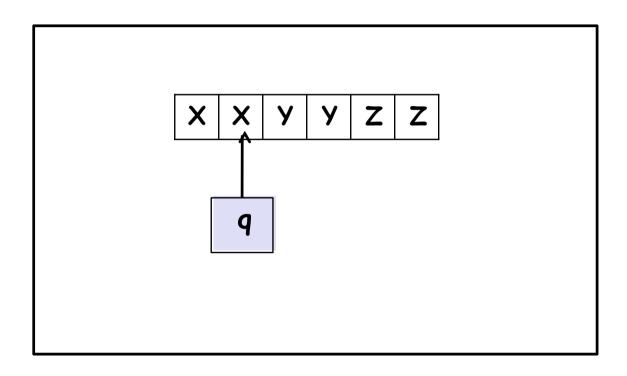


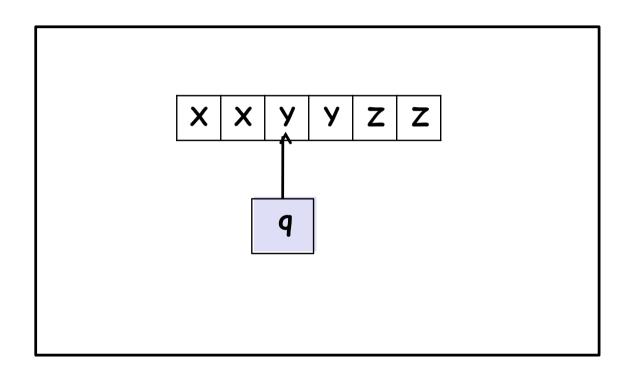


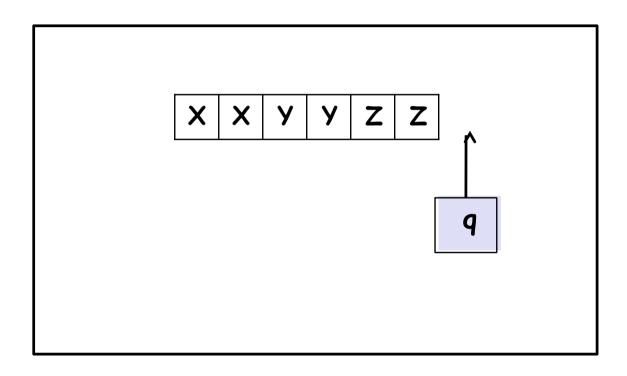


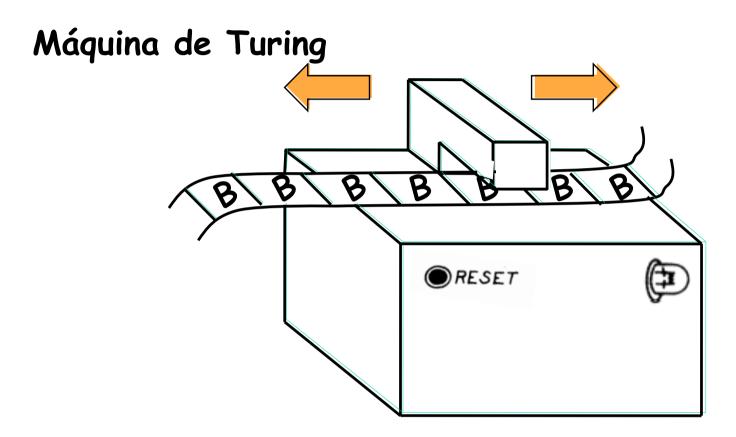




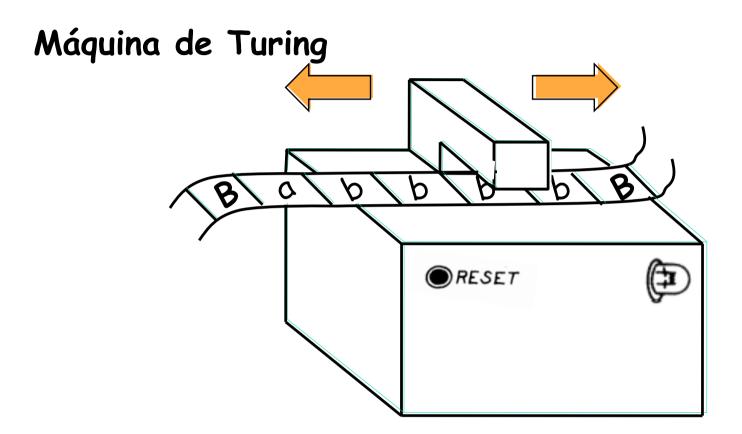






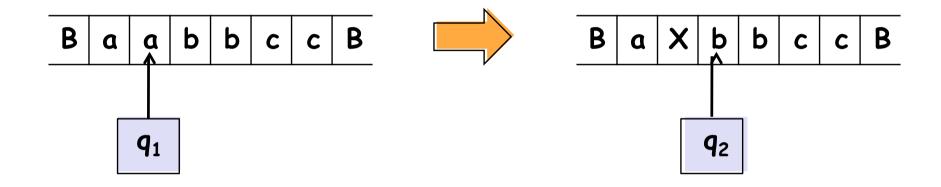


• La cinta tiene un **símbolo en blanco**, representado por **B**, que está inicialmente sobre toda la cinta

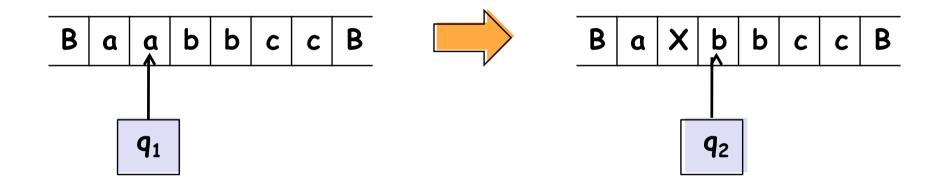


 La cadena de entrada se coloca sobre la cinta, los demás símbolos serán en blanco B

#### **Transiciones**

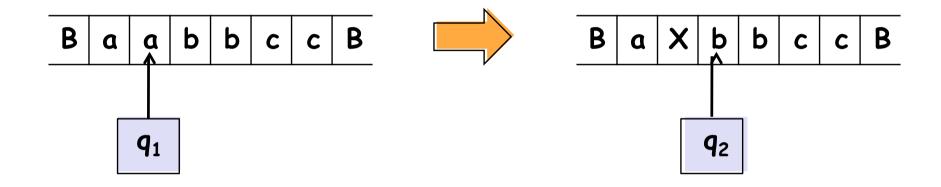


#### **Transiciones**



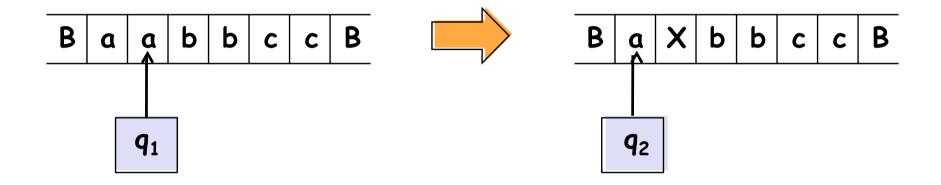
Se reemplaza a por X y se mueve a la derecha

#### **Transiciones**

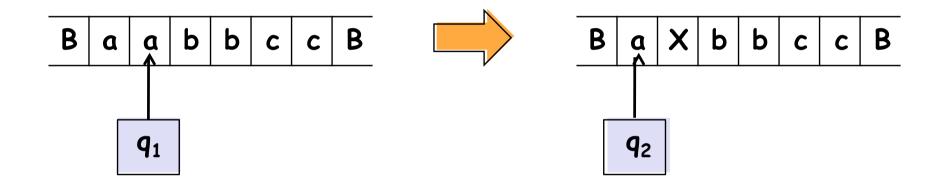


•  $\delta(q_1,a)=(q_2,X,R)$ , en el estado  $q_1$ , se lee a de la cinta, se escribe X en su lugar y se desplaza a la derecha

#### **Transiciones**

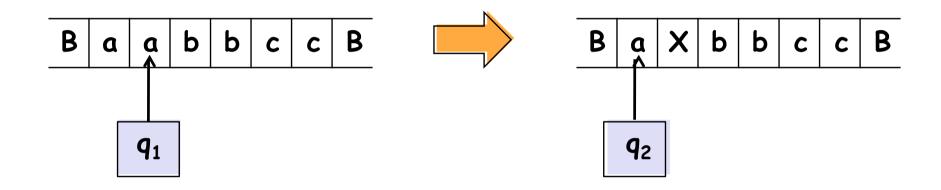


#### **Transiciones**



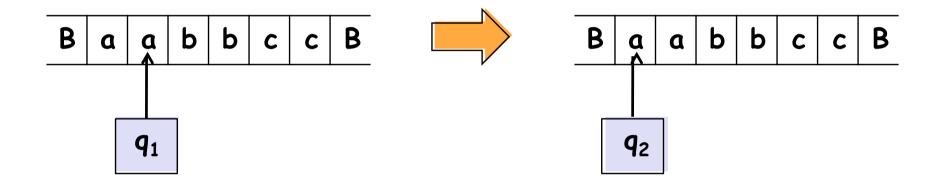
Se reemplaza a por X y se mueve a la izquierda

#### **Transiciones**

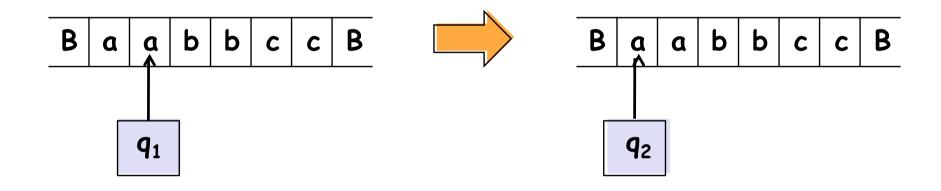


•  $\delta(q_1,a)=(q_2,X,L)$ , en el estado  $q_1$ , se lee a de la cinta, se escribe X y se desplaza a la izquierda

#### **Transiciones**

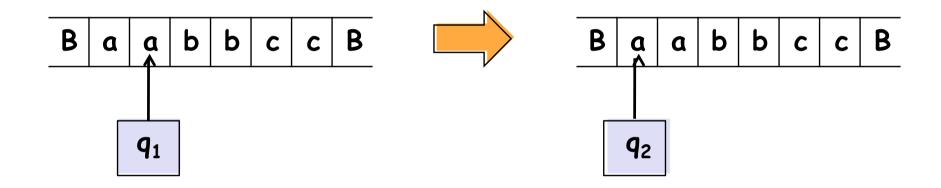


#### **Transiciones**



Se deja la a y se mueve a la izquierda

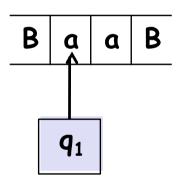
#### **Transiciones**



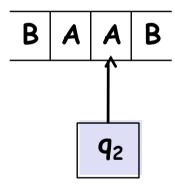
•  $\delta(q_1,a)=(q_2,a,L)$ , en el estado  $q_1$ , se lee a de la cinta, se escribe a nuevamente y se desplaza a la izquierda

• Indique el estado final de la cinta considerando las siguientes transiciones:

$$\delta(q_1, \alpha) = (q_1, A, R)$$
  
 $\delta(q_1, B) = (q_2, B, L)$ 

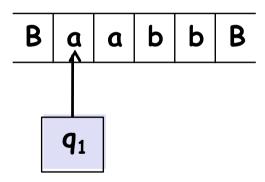


$$\delta(q_1, a) = (q_1, A, R)$$
  
 $\delta(q_1, B) = (q_2, B, L)$ 

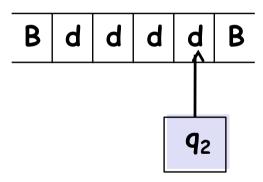


• Indique el estado final de la cinta considerando las siguientes transiciones:

$$\delta(q_1, a) = (q_1, d, R)$$
  
 $\delta(q_1, b) = (q_1, d, R)$   
 $\delta(q_1, B) = (q_2, B, L)$ 

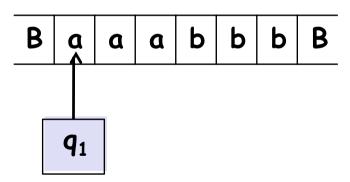


$$\delta(q_1,a)=(q_1,d,R)$$
  
 $\delta(q_1,b)=(q_1,d,R)$   
 $\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$ 

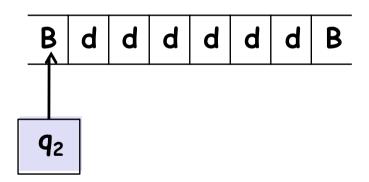


• Indique el estado final de la cinta considerando las siguientes transiciones:

$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$
  
 $\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$   
 $\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$   
 $\delta(q_2,a)=(q_2,d,L)$ 

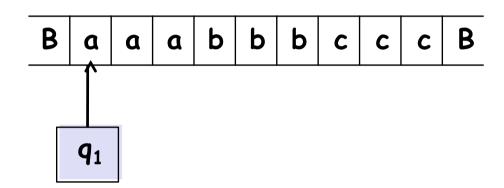


$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$
  
 $\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$   
 $\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$   
 $\delta(q_2,a)=(q_2,d,L)$ 

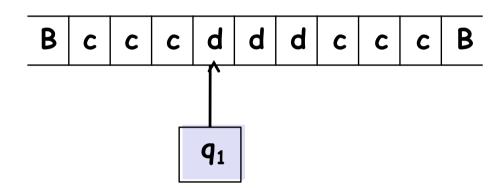


• Indique el estado final de la cinta considerando las siguientes transiciones:

$$\delta(q_1, a) = (q_2, c, R)$$
  
 $\delta(q_2, a) = (q_2, a, R)$   
 $\delta(q_2, b) = (q_3, d, L)$   
 $\delta(q_2, d) = (q_2, d, R)$   
 $\delta(q_3, d) = (q_3, d, L)$   
 $\delta(q_3, a) = (q_3, a, L)$   
 $\delta(q_3, c) = (q_1, c, R)$ 

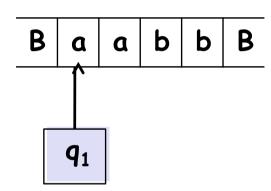


$$\delta(q_1, a) = (q_2, c, R)$$
  
 $\delta(q_2, a) = (q_2, a, R)$   
 $\delta(q_2, b) = (q_3, d, L)$   
 $\delta(q_2, d) = (q_2, d, R)$   
 $\delta(q_3, d) = (q_3, d, L)$   
 $\delta(q_3, a) = (q_3, a, L)$   
 $\delta(q_3, c) = (q_1, c, R)$ 

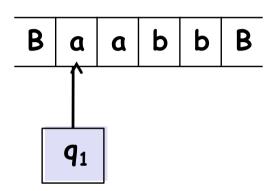


• Indique el estado final de la cinta considerando las siguientes transiciones:

$$\delta(q_1, a) = (q_2, a, R)$$
  
 $\delta(q_1, b) = (q_1, b, R)$   
 $\delta(q_2, a) = (q_1, a, L)$   
 $\delta(q_2, B) = (q_3, B, L)$ 



$$\delta(q_1, a) = (q_2, a, R)$$
  
 $\delta(q_1, b) = (q_2, b, R)$   
 $\delta(q_1, B) = (q_2, B, R)$   
 $\delta(q_2, a) = (q_1, a, L)$   
 $\delta(q_2, b) = (q_1, b, L)$   
 $\delta(q_2, B) = (q_1, B, L)$ 



La MT no se detiene. Se dice que queda en un bucle infinito

#### Máquina de Turing

Es una colección de 7 elementos:

- Q conjuntos de estados
- $\Sigma$  alfabeto de entrada
- $\Gamma$  alfabeto de la cinta
- q∈Q estado inicial
- B $\in$  $\Gamma$  es el símbolo en blanco y está sobre toda la cinta
- F⊆Q conjunto de estados finales
- $\delta$ : Qx $\Gamma$  $\rightarrow$ Qx $\Gamma$ x{L,R} es la relación de transición

• Una cadena w es aceptada por un máquina de Turing M si el cómputo que se inicia en  $(q_1, w)$  termina en un estado de aceptación

- Una cadena w es aceptada por un máquina de Turing M si el cómputo que se inicia en  $(q_1, w)$  termina en un estado de aceptación
  - No se establece una condición sobre la configuración final de la cinta
  - No se restringe que la cadena se deba consumir

#### Diagrama de transición

Permite representar gráficamente la definición formal de una máquina de Turing

- $Q=\{q_1,q_2,q_3\}$  conjuntos de estados
- $\Sigma = \{a,b\}$
- $\Gamma$ ={B,a,b,d}
- $q_1$  es el estado inicial
- · B es el símbolo en blanco
- $F = \{q_3\}$
- $\delta$ : Qx $\Gamma$  $\rightarrow$ Qx $\Gamma$ x{L,R} es la relación de transición

$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1, B) = (q_2, B, L)$$

$$\delta(q_2,a)=(q_2,d,L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2, B) = (q_2, B, R)$$

- $Q=\{q_1,q_2,q_3\}$  conjuntos de estados
- $\Sigma = \{a,b\}$
- $\Gamma$ ={B,a,b,d}
- $q_1$  es el estado inicial

a<sub>1</sub>

**Q**3

- · B es el símbolo en blanco
- $F = \{q_3\}$
- $\delta$ : Qx $\Gamma$  $\rightarrow$ Qx $\Gamma$ x{L,R} es la relación de transición

$$\delta(q_1, \alpha) = (q_1, \alpha, R)$$

$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2,a)=(q_2,d,L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2, B) = (q_2, B, R)$$



•  $\delta$ : Qx $\Gamma$   $\rightarrow$  Qx $\Gamma$ x{L,R} es la relación de transición

$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2, \alpha) = (q_2, d, L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2,B)=(q_2,B,R)$$



•  $\delta$ : Qx $\Gamma$  $\rightarrow$ Qx $\Gamma$ x{L,R} es la relación de transición

$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

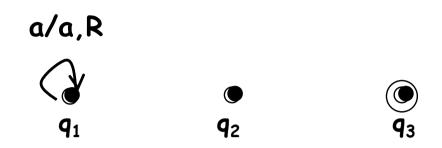
$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2, a) = (q_2, d, L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2,B)=(q_2,B,R)$$



$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

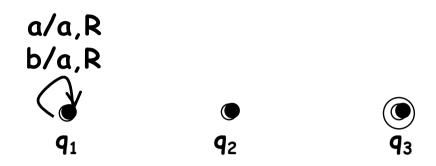
$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2, \alpha) = (q_2, d, L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2,B)=(q_2,B,R)$$



$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

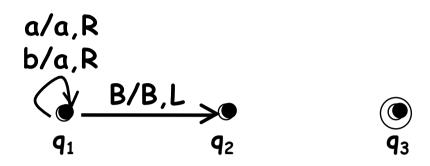
$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2, \alpha) = (q_2, d, L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2,B)=(q_2,B,R)$$



$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

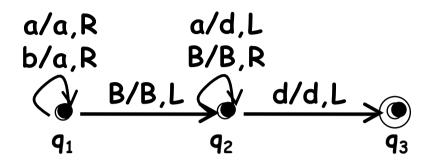
$$\delta(q_1,b)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2, \alpha) = (q_2, d, L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

$$\delta(q_2,B)=(q_2,B,R)$$



$$\delta(q_1,a)=(q_1,a,R)$$

$$\delta(q_1,b)=(q_1,\alpha,R)$$

$$\delta(q_1,B)=(q_2,B,L)$$

$$\delta(q_2, \alpha) = (q_2, d, L)$$

$$\delta(q_2,d)=(q_3,d,L)$$

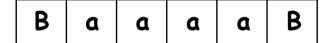
$$\delta(q_2,B)=(q_2,B,R)$$

#### Construir una MT para los siguientes lenguajes:

- Regulares (LR)
  - $a^*$ ,  $a^+b^+$ ,  $(a \cup b)^*aa(a \cup b)^*$
- Independientes del contexto (LIC)
  - a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>, a<sup>n</sup>b<sup>2n</sup>, a<sup>m</sup>b<sup>n</sup>c<sup>m+n</sup>, a<sup>m</sup>b<sup>n</sup>c<sup>m-n</sup>, a<sup>3n</sup>b<sup>n</sup>, a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>, a<sup>2n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>2m</sup>d<sup>n</sup>, a<sup>n</sup>b<sup>n+m</sup>c<sup>m</sup>
- Recursivamente enumerables (LRE)
  - a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>c<sup>n</sup>, wcw, a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>d<sup>m</sup>, a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>c<sup>m</sup> (m>n)

Construir una MT que acepte a\*

#### Construir una MT que acepte a\*



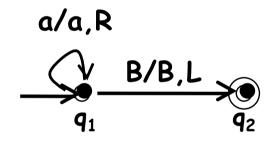
B B B B B B

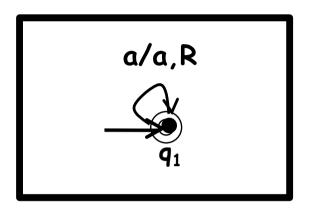
#### Construir una MT que acepte a\*

Idea: avanzar en la cinta con cada a hasta que llegue a B. Luego pasar a un estado de aceptación

#### Construir una MT que acepte a\*

Idea: avanzar en la cinta con cada a hasta que llegue a B. Luego pasar a un estado de aceptación

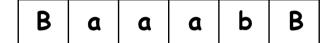




¿Por qué no es válida esta MT para aceptar a\*?

Construir una MT que acepte a b t

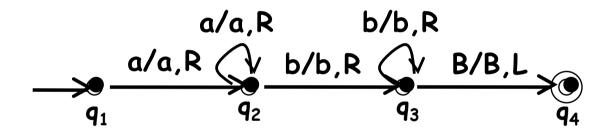
#### Construir una MT que acepte a b t

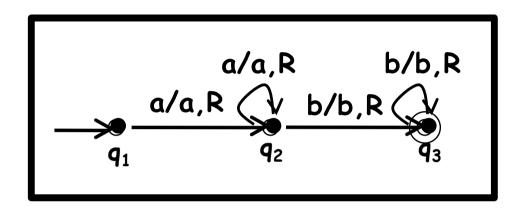


B a b b B

#### Construir una MT que acepte a b t

Idea: avanzar en la cinta con cada a hasta que llegue a una b. Luego se avanza con cada b hasta encontrar una B



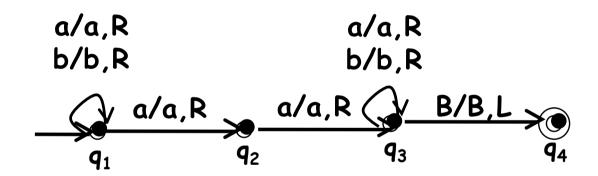


¿Por qué no es válida esta MT para aceptar a+b+?

Construir una MT que acepte  $(a \cup b)*aa(a \cup b)*$ 

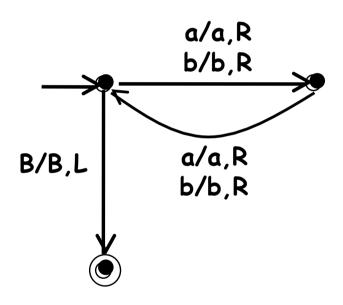
#### Construir una MT que acepte (a∪b)\*aa(a∪b)\*

Idea: avanzar en la cinta con cada a hasta que llegue a una b. Luego se avanza con cada b hasta encontrar una B



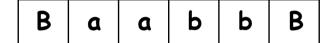
Construir una MT que acepte  $L=\{w\in\{a,b\}^*\mid w \text{ es de longitud par}\}$ 

Idea: por cada a o b se deja ese símbolo, solo se llega a un estado de aceptación si se colocan de a dos símbolos



Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>, n≥1}

Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>, n≥1}

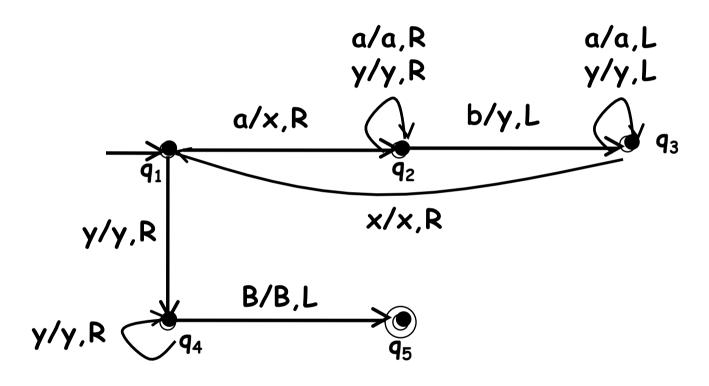


B a a a b b b B

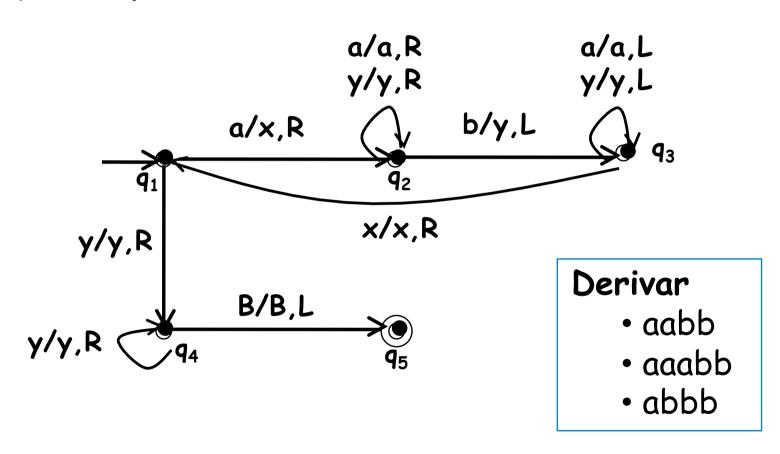
#### Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>, n≥1}

Idea: empezar con la a más a la izquierda y convertirla en c, desplazarse hacia la derecha hasta encontrar la primera b y cambiarla por una d. Luego, desplazarse hacia la izquierda hasta encontrar una c y repetir el proceso. Solo se pasa a un estado de aceptación si no quedan a's y b's

MT que acepte L= $\{a^nb^n, n\geq 1\}$ 



MT que acepte L= $\{a^nb^n, n\geq 1\}$ 



Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>2n</sup>, n≥1}

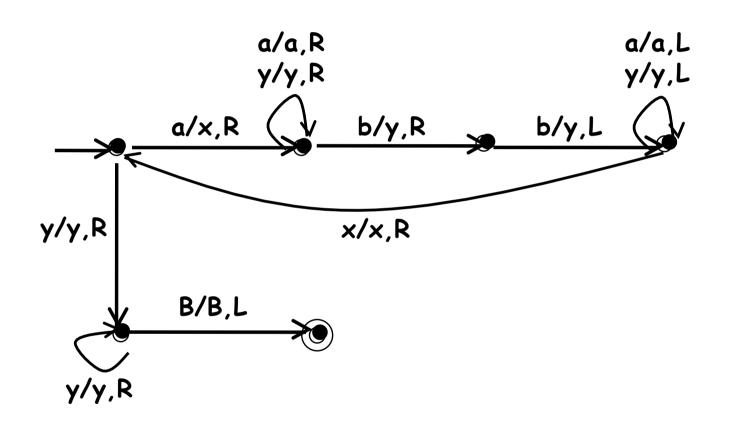
Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>2n</sup>, n≥1}

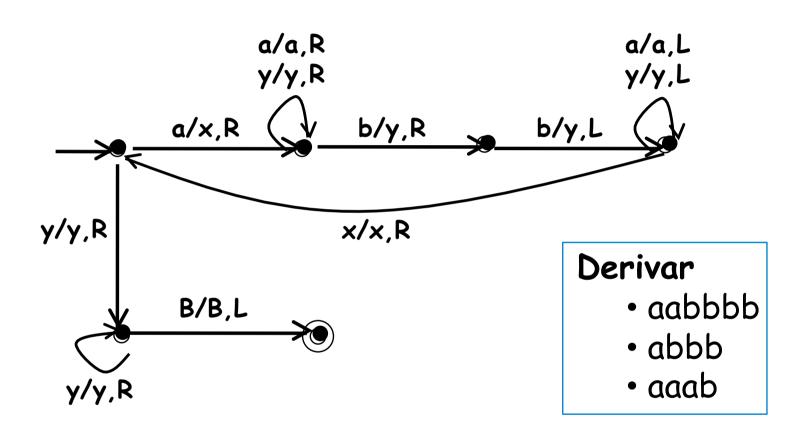
B a b b B

B | a | a | b | b | b | B

Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>2n</sup>, n≥1}

**Idea**: por cada a se coloca una x, se buscan dos b's consecutivas y se reemplazan por y. Se desplaza hacia la izquierda buscando la x y se repite el proceso para toda a.

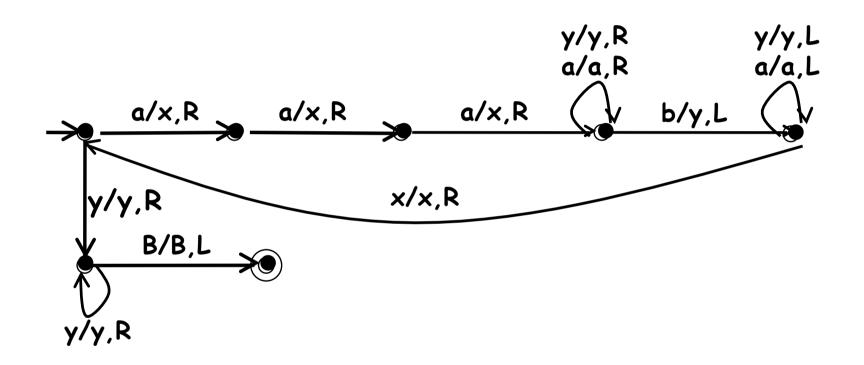


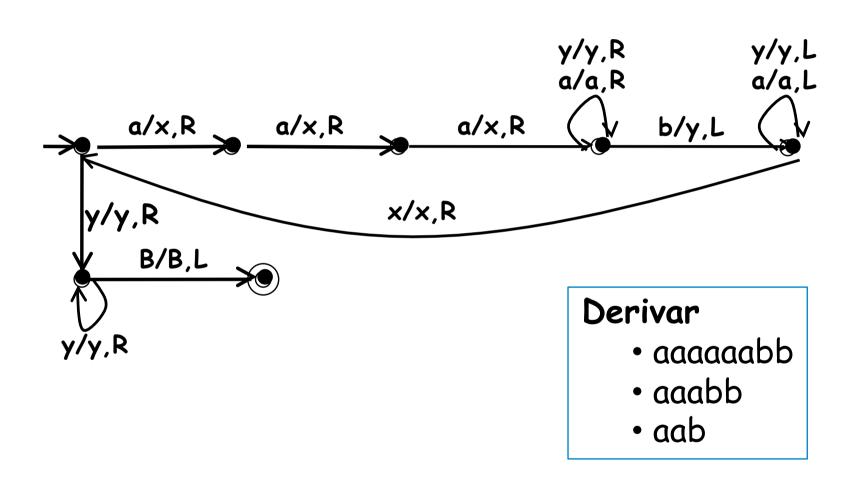


Construir una MT que acepte L={a³nbn, m,n≥1}

Construir una MT que acepte L={a³nbn, m,n≥1}

Idea: se reemplazan tres a's por x y se pasa a buscar una b, que se convierte en y. Se desplaza hacia la izquierda buscando la x y se repite el proceso

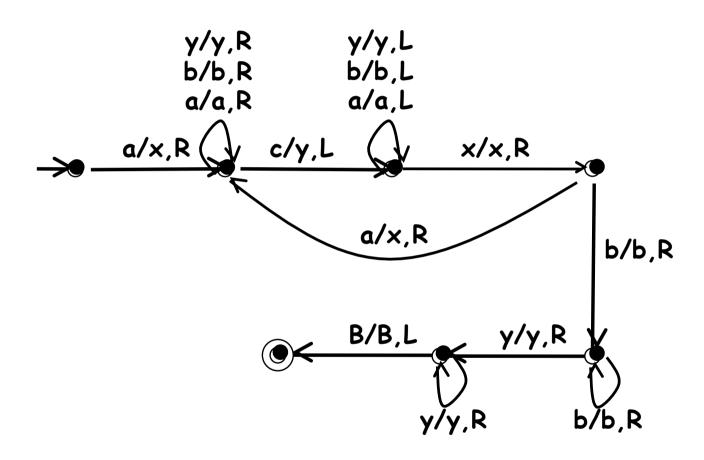


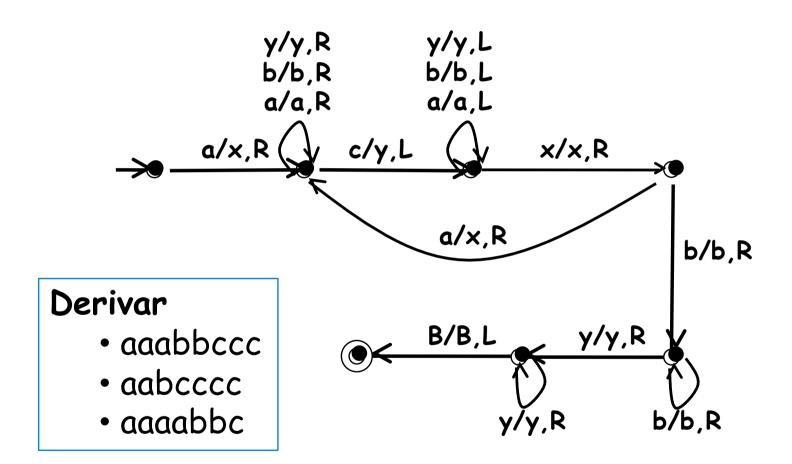


Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>, m,n≥1}

Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>, m,n≥1}

Idea: se reemplazan a por x y se pasa por cualquier cantidad de b's buscando una c que se reemplaza por y. Se desplaza hacia la izquierda buscando la x y se repite el proceso





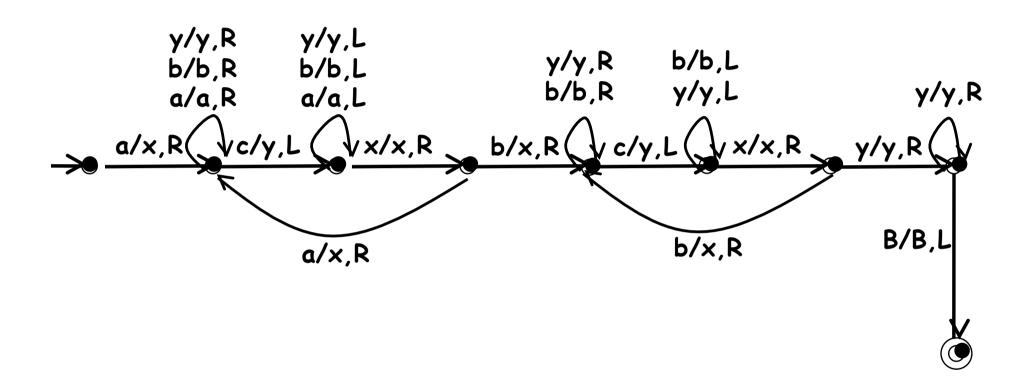
Construir una MT que acepte L={ambncm+n, m,n≥1}

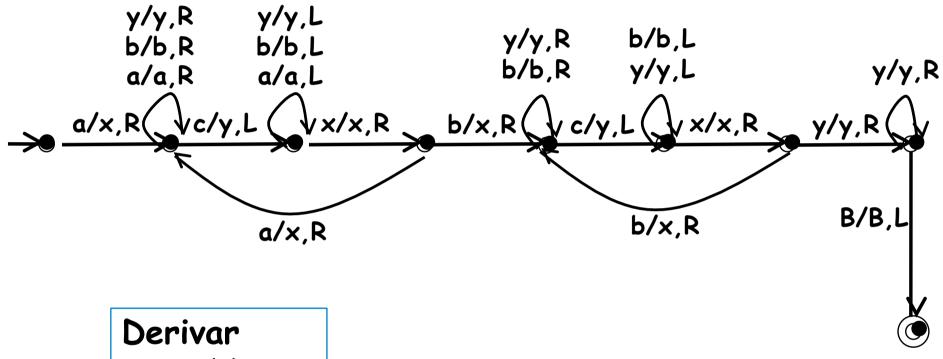
Construir una MT que acepte L={ambncm+n, m,n≥1}

B a a b b b c c c c B

Construir una MT que acepte L={ambncm+n, m,n≥1}

Idea: por cada a se coloca una x y se busca una c, que es reemplazada por una y. Se desplaza hacia la izquierda buscando la x y se repite el proceso para toda a. Cuando se lea una b, se reemplaza por x y se busca una c que es reemplazada por y. Luego se desplaza a la izquierda buscando una x y se repite el proceso



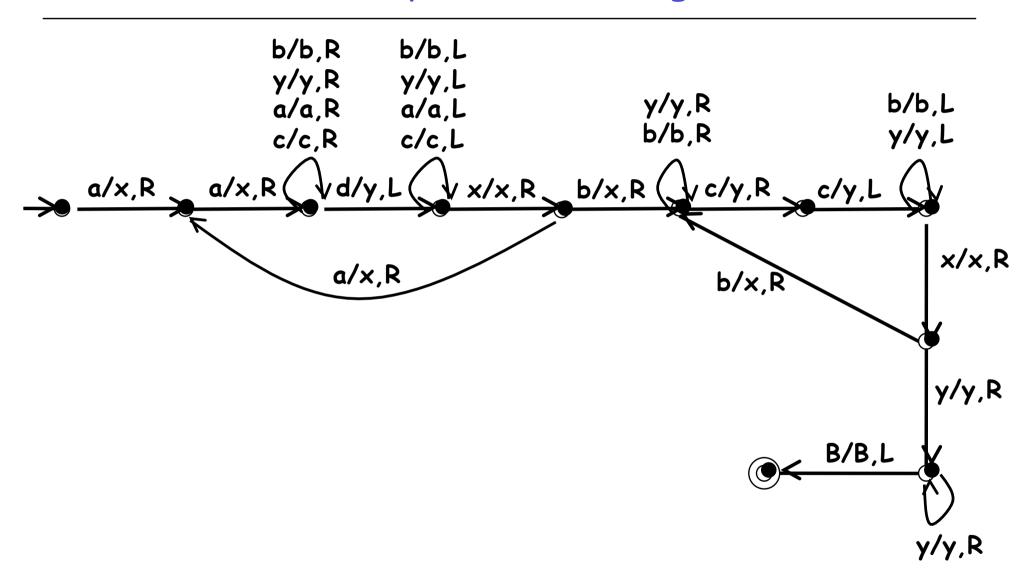


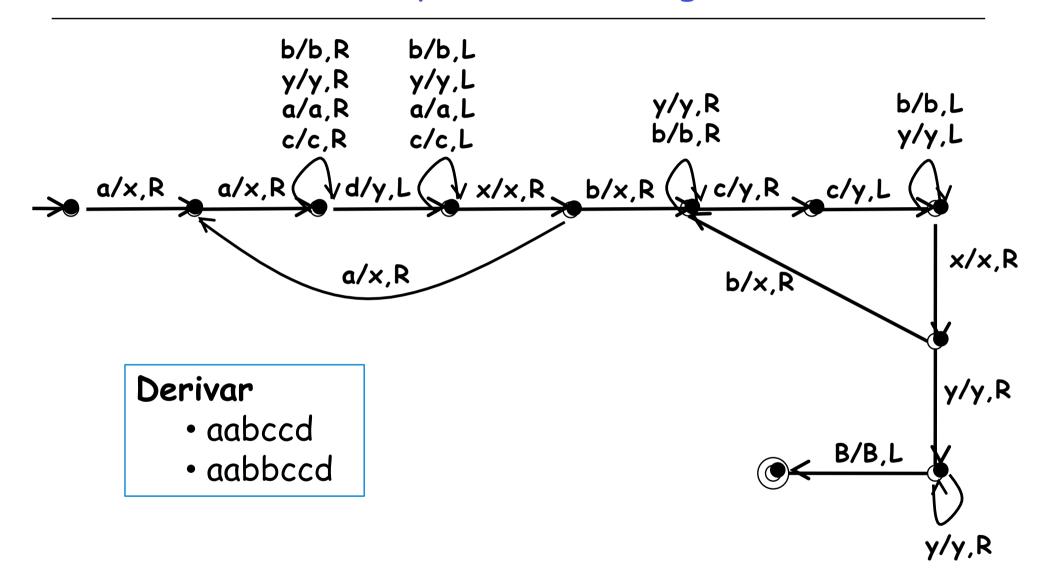
- abbccc
- abccc
- aaabc

Construir una MT que acepte L={a²nbmc²mdn, m,n≥1}

Construir una MT que acepte L={a<sup>2n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>2m</sup>d<sup>n</sup>, m,n≥1}

Idea: se reemplazan dos a's por x y se busca una d que es reemplazada por y. Se desplaza hacia la izquierda hasta encontrar la x y se repite el procedimiento. Si después de la x hay una b, se reemplaza por x y se buscan dos c's que son reemplazadas por y's. Se desplaza hacia la izquierda buscando una x y se repite el procedimiento

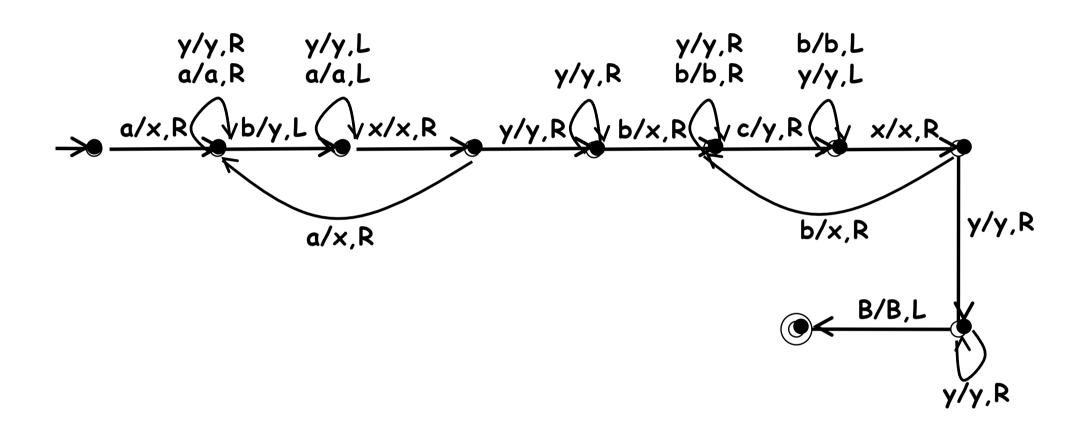


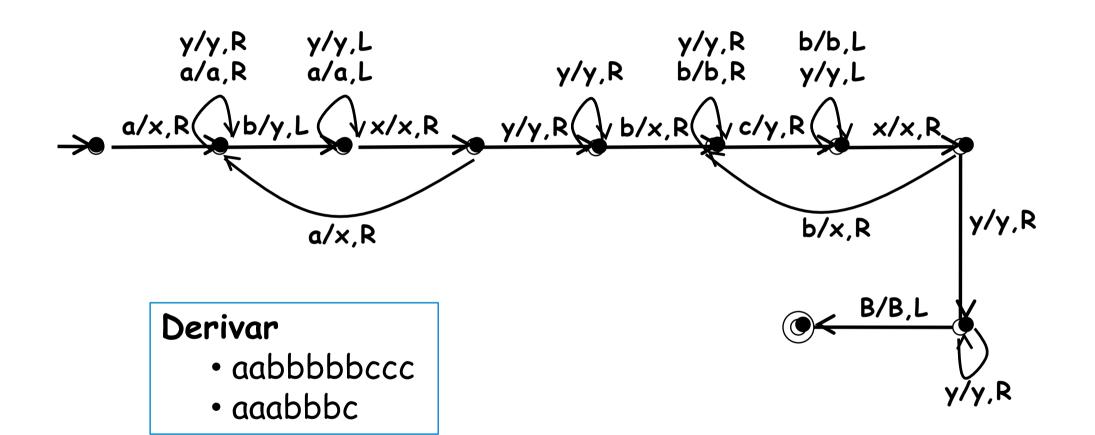


Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n+m</sup>c<sup>m</sup>, m,n≥1}

Construir una MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n+m</sup>c<sup>m</sup>, m,n≥1}

Idea: por cada a se reemplaza por x y se busca una b que es reemplaza por y. Se avanza hacia la izquierda hasta encontrar una x y se repite el procedimiento. Cuando se terminen las a's se reemplaza por y cada x y se busca un c que es reemplaza por y. Se avanza hacia la izquierda y se repite el procedimiento





# Analice la posibilidad de diseñar una MT que acepte cada uno de los siguientes lenguajes:

- $\{a^nb^nc^n|n\geq 1\}$
- {wcw|w∈{a,b}\*}
- $\{a^nb^mc^nd^m|n,m\geq 1\}$
- $\{a^nb^nc^m|m\geq n\}$

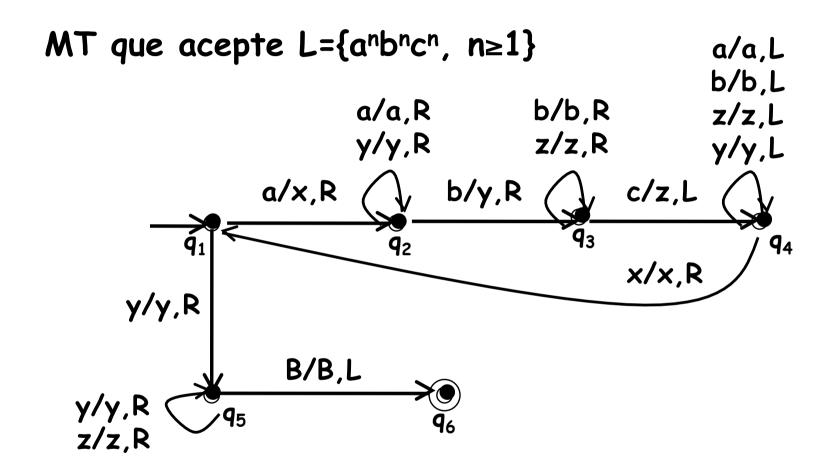
MT que acepte L= $\{a^nb^nc^n, n\geq 1\}$ 

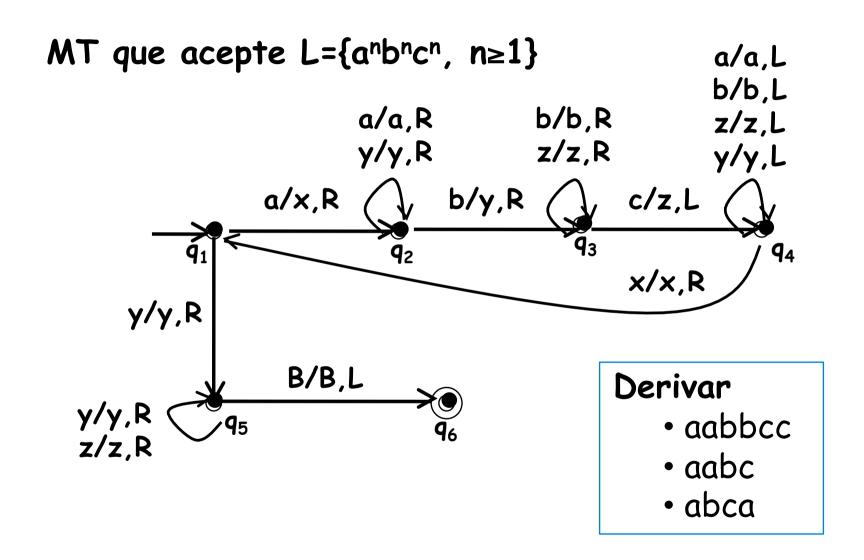
MT que acepte L= $\{a^nb^nc^n, n\geq 1\}$ 

B | a | a | a | b | b | c | c | c | B

#### MT que acepte L= $\{a^nb^nc^n, n\geq 1\}$

Idea: empezar con la a más a la izquierda y convertirla en x, desplazarse hacia la derecha hasta encontrar la primera b y cambiarla por una y, desplazarse hacia la derecha hasta encontrar una c, se reemplaza por z. Desplazarse a la izquierda hasta encontrar una x, se mueve a la derecha y se repite el proceso





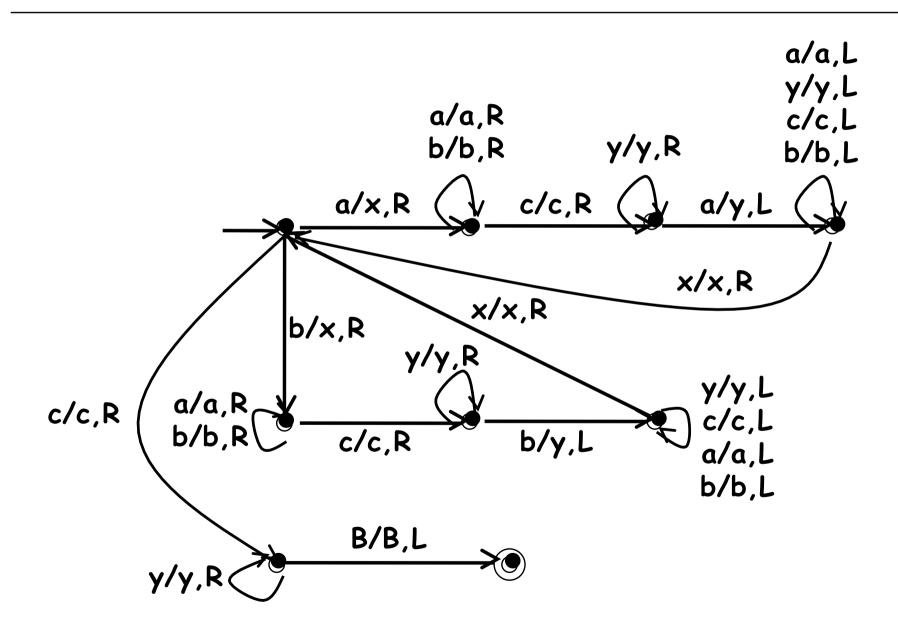
MT que acepte L={wcw|  $w \in \{a,b\}^*$ }

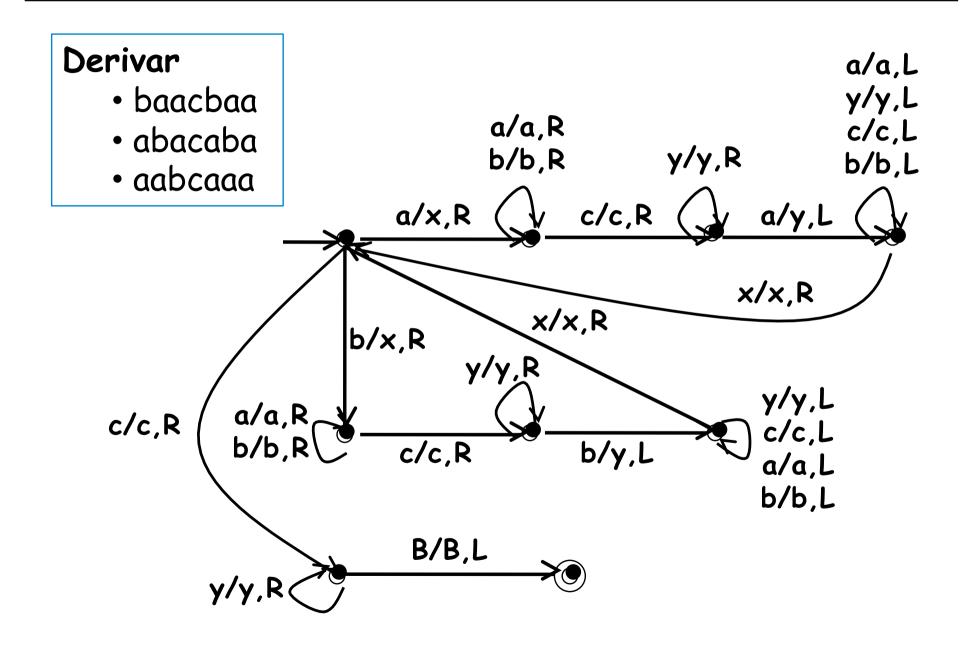
MT que acepte L={wcw|  $w \in \{a,b\}^*$ }

B | b | a | a | b | c | b | a | a | b | B

#### MT que acepte L={wcw| $w \in \{a,b\}^*$ }

Idea: se toma el símbolo inicial que puede ser a o b, se reemplaza por x y se desplaza a la derecha hasta encontrar la c. Se busca después el mismo símbolo que se reemplazó por x. Se desplaza hacia la izquierda hasta encontrar la x y se repite el proceso





MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>d<sup>m</sup>, m, n≥1}

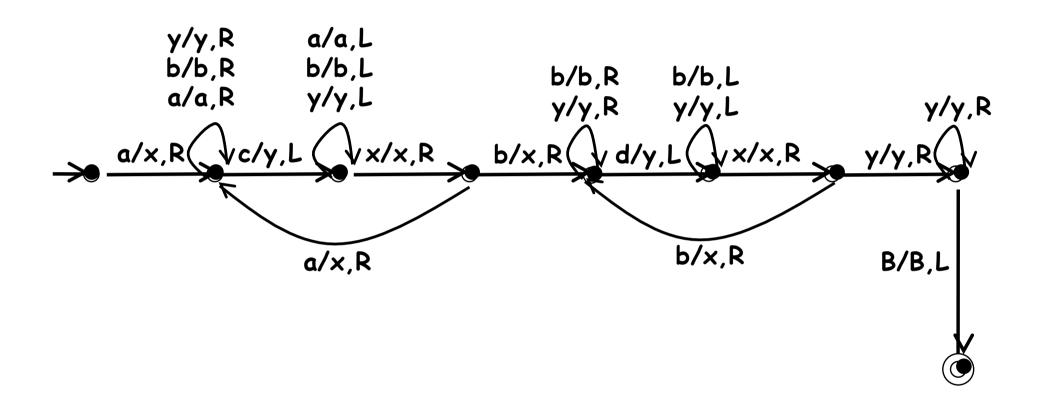
MT que acepte L= $\{a^nb^mc^nd^m, m, n \ge 1\}$ 

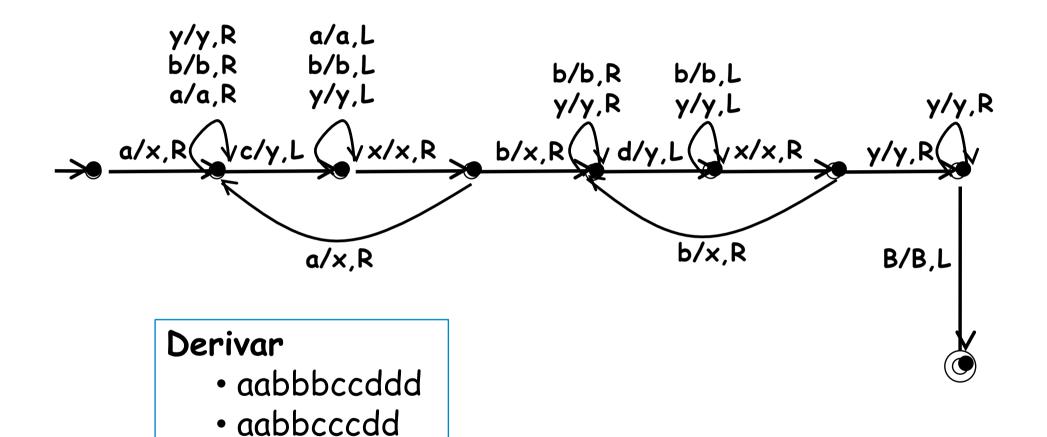
B | a | b | b | c | d | d | B

BaabbbccdddB

#### MT que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>d<sup>m</sup>, m,n≥1}

**Idea**: se reemplaza a por x y se busca una c que se cambia por y. Se avanza hacia la izquierda hasta encontrar una x y se repite el procedimiento. Cuando terminen las a's, se tendrá una b que se reemplaza por x y se busca una d que es cambiada por y. Se avanza hacia la izquierda hasta encontrar una x y se repite el procedimiento





aabccddd