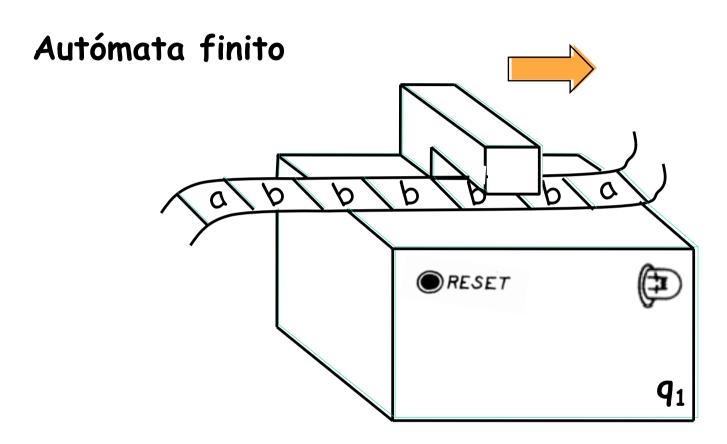
# Fundamentos de Algoritmos y Computabilidad

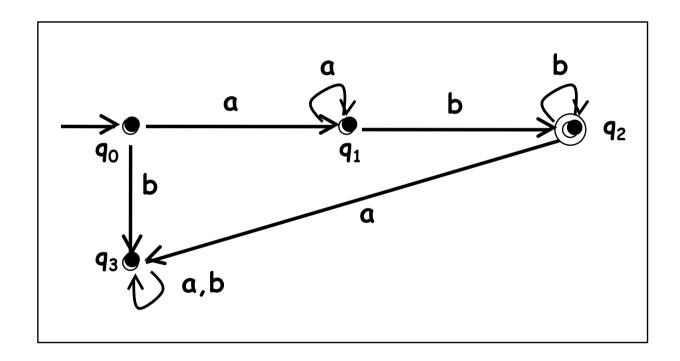
- \* Definición de autómatas de pila
- \* Diseño de autómatas de pila

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	<b>A</b> →γ
3	Regulares	Autómata finito	A→aB A→a



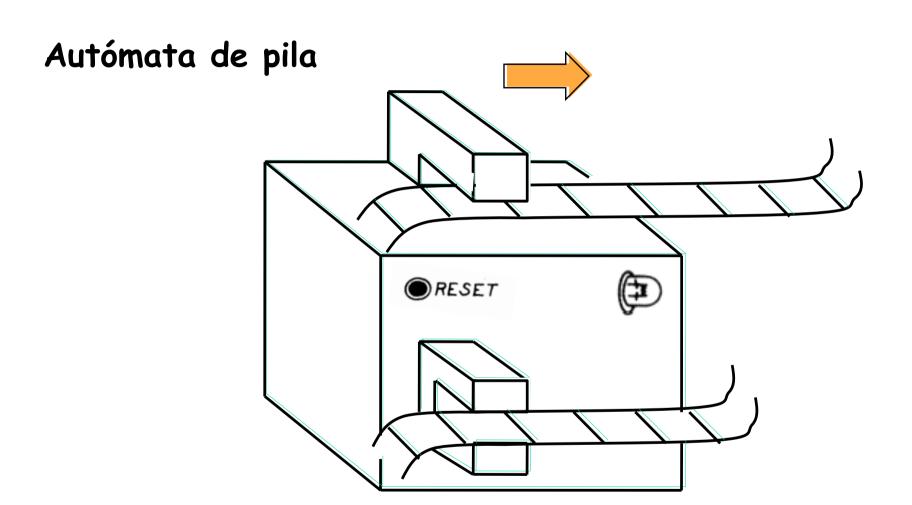
La cabeza del autómata sólo puede leer (no puede escribir) y se mueve siempre a la derecha

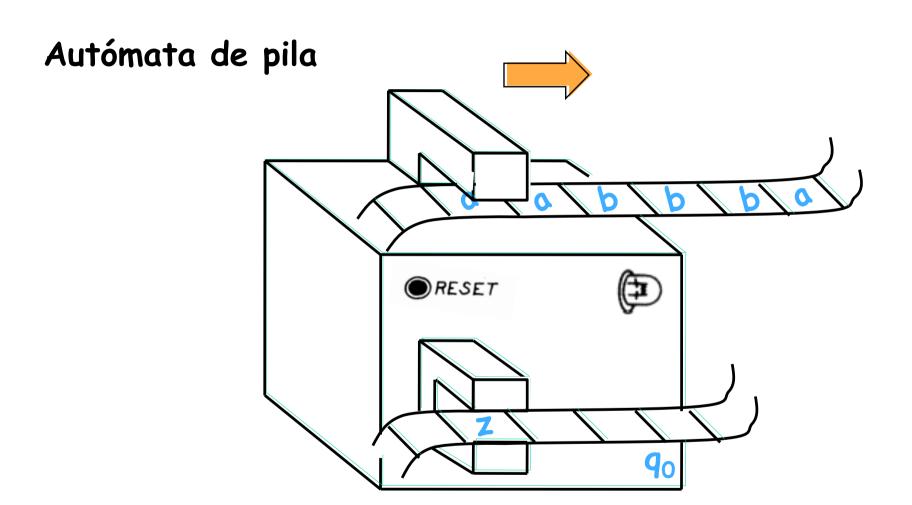
Analice por qué no es posible diseñar un autómata finito que acepte  $\mathbf{a}^n\mathbf{b}^n,\mathbf{n}\geq 1$ 



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	<b>A</b> →γ
3	Regulares	Autómata finito	A→aB A→a

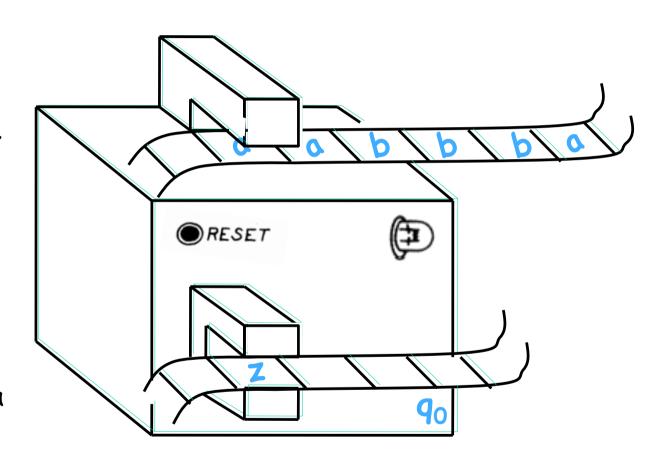
Tipo	Lenguajes	Tipo de máquina	Normas para la gramática
0	Recursivamente enumerables	Máquina de Turing	No restringida
1	Sensibles al contexto	Autómata lineal acotado	$\alpha \rightarrow \beta$ , $ \alpha  \leq  \beta $
2	Independientes del contexto	Autómata de pila	<i>A</i> → γ
3	Regulares	Autómata finito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





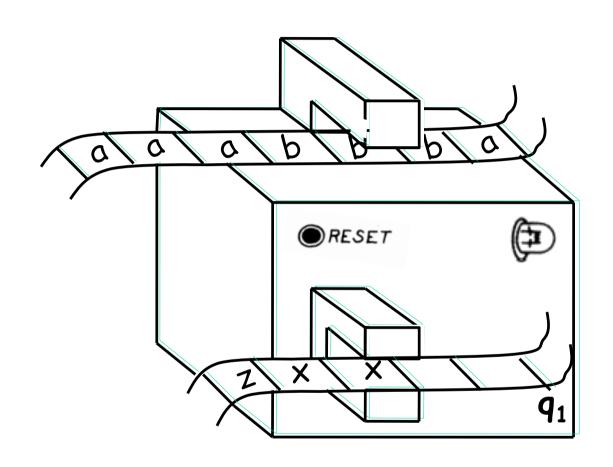
#### Autómata de pila

- Tiene una cinta auxiliar donde se puede escribir cualquier símbolo
- La cinta se comporta como una pila y sirve como memoria de los símbolos leídos
- El símbolo inicial en la pila es Z



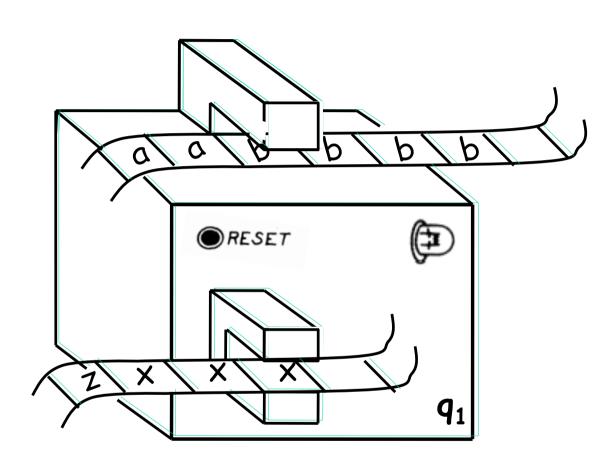
#### Autómata de pila

- Cada avance de la máquina depende de:
  - estadoInterno
  - símboloLeído
  - símboloEnLaPila



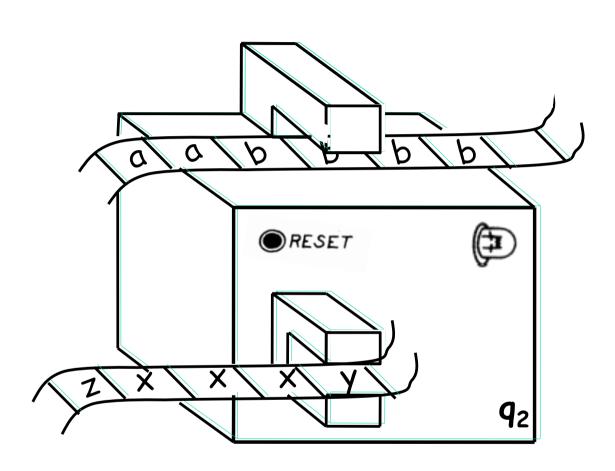
#### Autómata de pila

 $\cdot (q_1,b,X)$ 



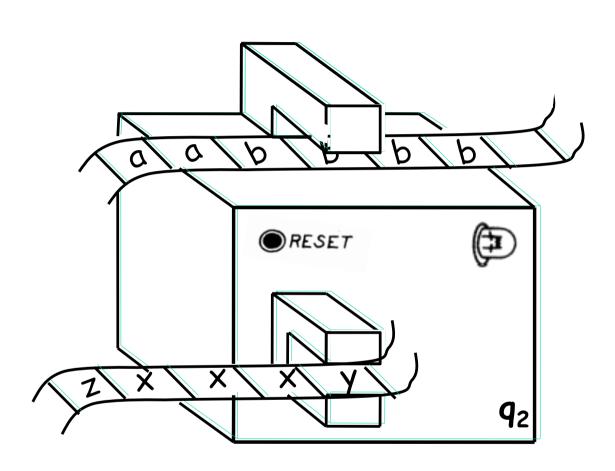
#### Autómata de pila

•  $(q_1,b,X) \rightarrow (q_2,YX)$ 



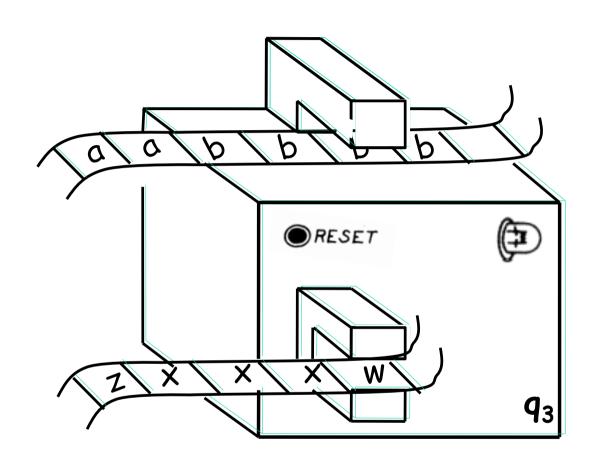
#### Autómata de pila

•  $(q_2,b,Y) \rightarrow (q_3,W)$ 

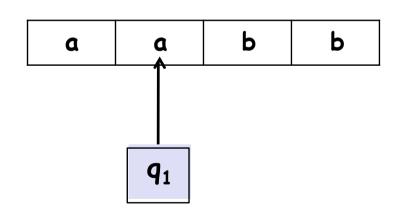


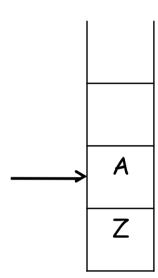
#### Autómata de pila

•  $(q_2,b,Y) \rightarrow (q_3,W)$ 

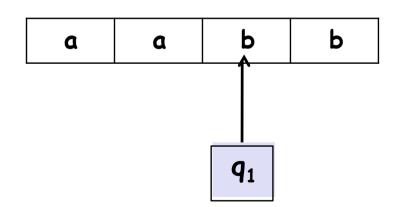


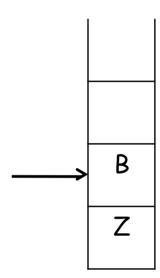
$$\Delta(q_1, \alpha, A) = (q_1, B)$$
  
 $\Delta(q_1, \alpha, B) = (q_1, C)$   
 $\Delta(q_1, b, A) = (q_1, B)$   
 $\Delta(q_1, b, B) = (q_1, A)$ 



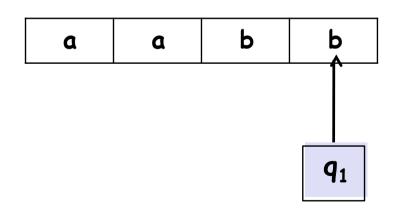


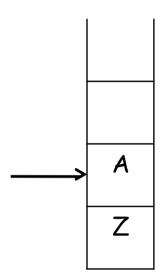
$$\Delta(q_1, \alpha, A) = (q_1, B)$$
  
 $\Delta(q_1, \alpha, B) = (q_1, C)$   
 $\Delta(q_1, b, A) = (q_1, B)$   
 $\Delta(q_1, b, B) = (q_1, A)$ 

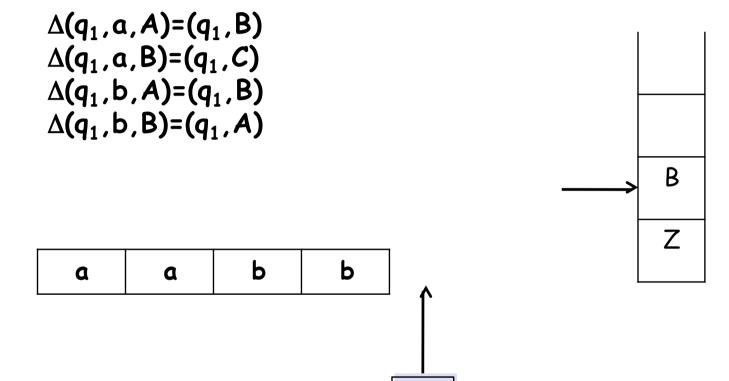




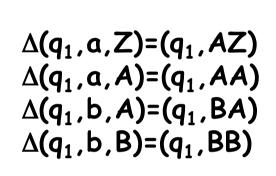
$$\Delta(q_1, \alpha, A) = (q_1, B)$$
  
 $\Delta(q_1, \alpha, B) = (q_1, C)$   
 $\Delta(q_1, b, A) = (q_1, B)$   
 $\Delta(q_1, b, B) = (q_1, A)$ 

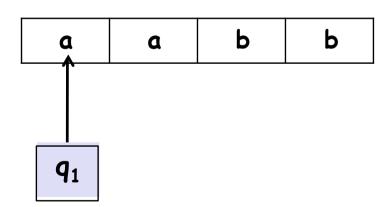


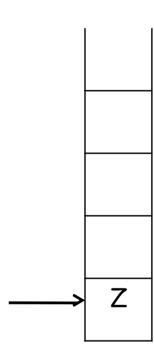


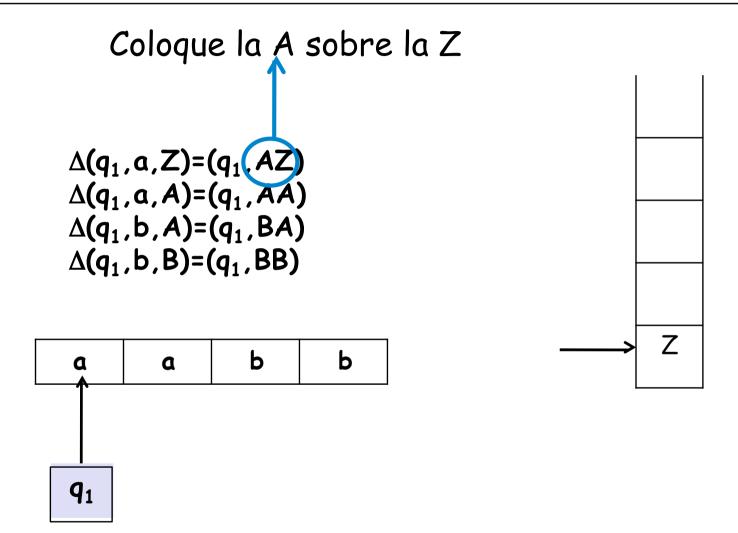


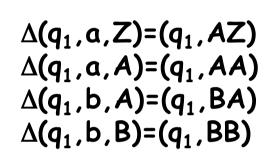
 $q_1$ 

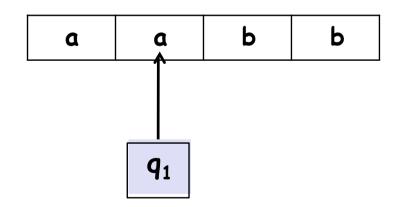


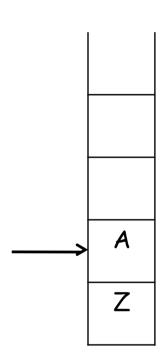


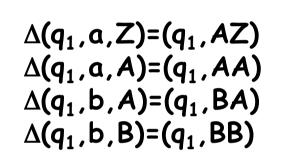


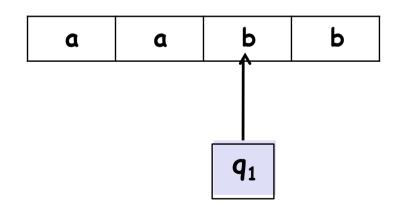


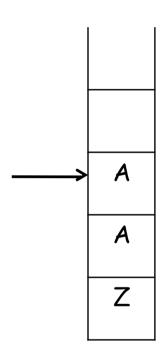


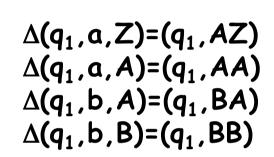


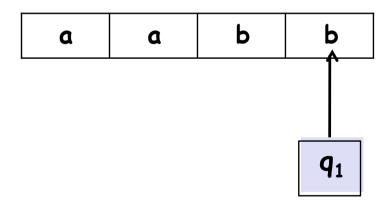


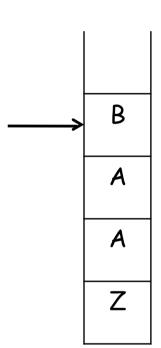


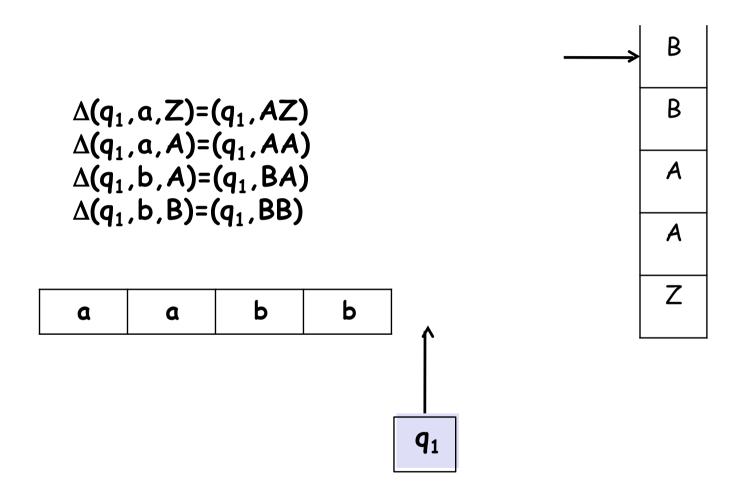






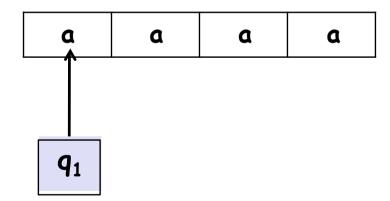


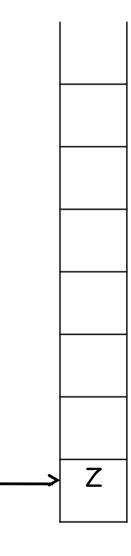


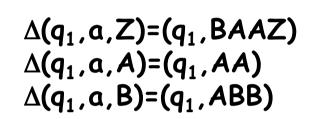


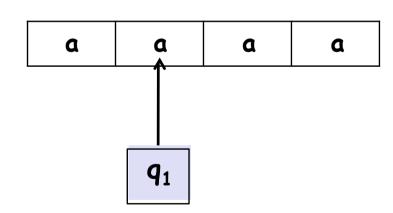


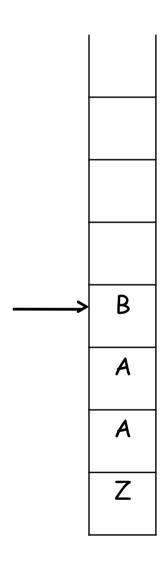
$$\Delta(q_1,\alpha,Z)=(q_1,BAAZ)$$
  
 $\Delta(q_1,\alpha,A)=(q_1,AA)$   
 $\Delta(q_1,\alpha,B)=(q_1,ABB)$ 

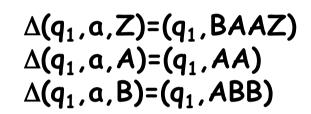


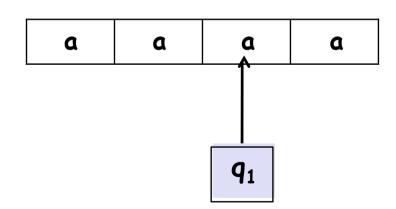


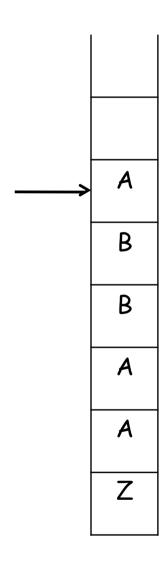


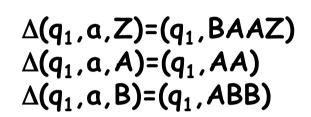


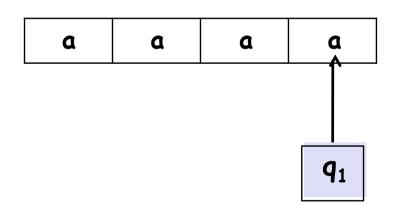


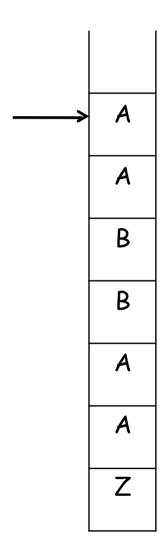


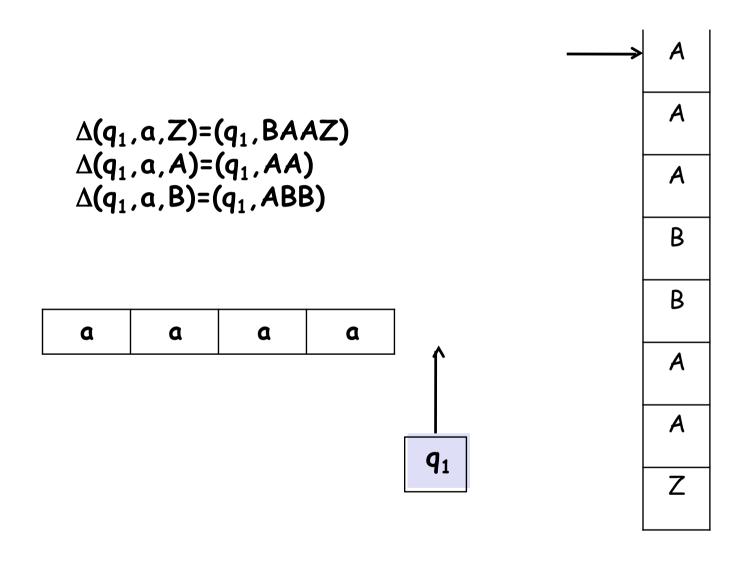








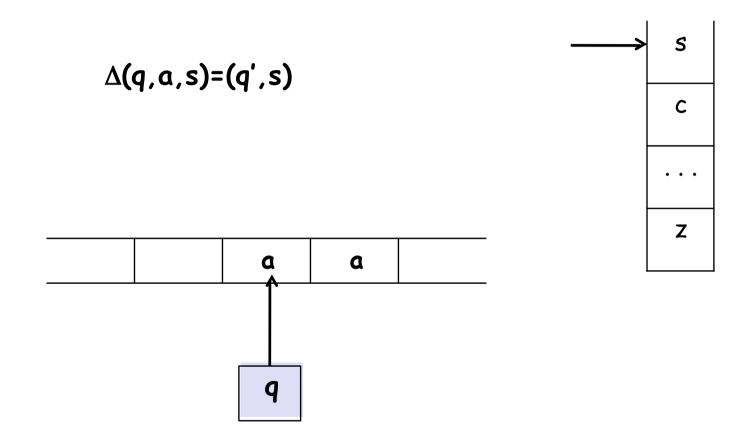




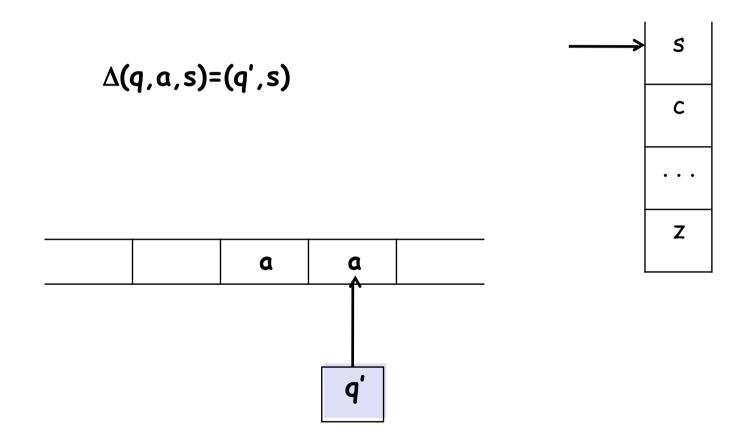
#### Casos especiales de transiciones:

- $\Delta(q,a,s)=(q',s)$ . El contenido de la pila no se altera
- $\Delta(q,a,s)=(q',\epsilon)$ . El símbolo s en el tope se borra y el tope de la pila es ahora el símbolo colocado debajo de s
- $\Delta(q, \epsilon, s) = (q', \gamma)$ . El símbolo sobre la cinta no se procesa pero el tope de la pila s se reemplaza por  $\gamma$ . Transición  $\epsilon$

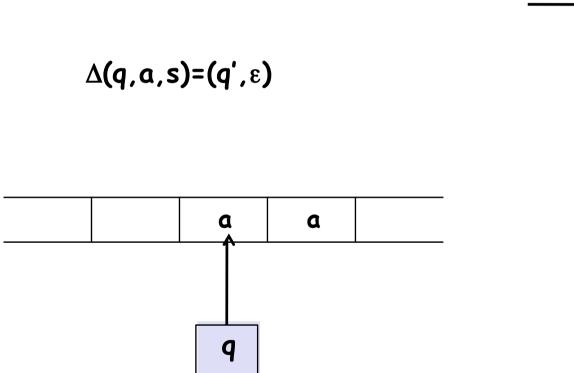
#### Caso1. El contenido de la pila no se altera

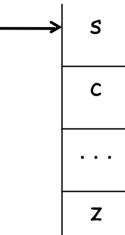


#### Caso1. El contenido de la pila no se altera

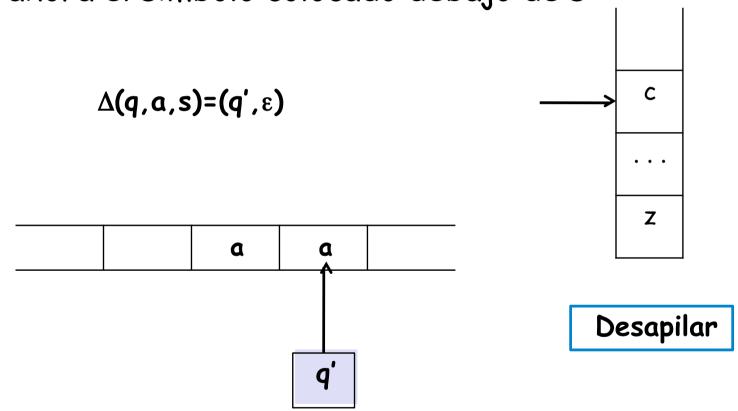


Caso2. El símbolo s en el tope se borra y el tope de la pila es ahora el símbolo colocado debajo de s

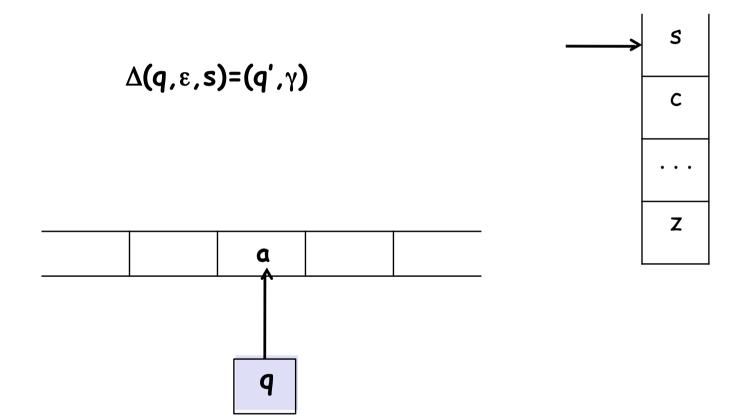




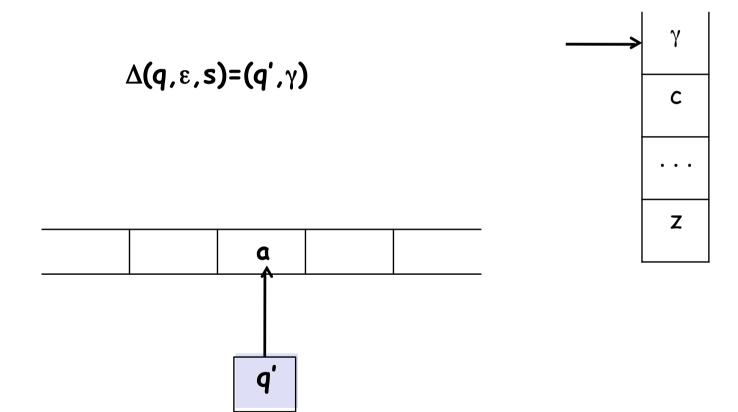
Caso2. El símbolo s en el tope se borra y el tope de la pila es ahora el símbolo colocado debajo de s



#### Caso 3. Transición $\epsilon$



#### Caso3. Transición $\epsilon$



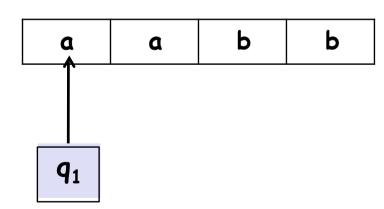
#### Realice las siguientes transiciones:

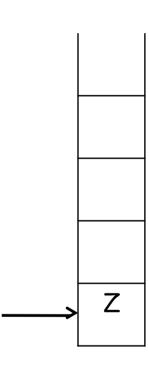
$$\Delta(q_1, \alpha, Z) = (q_1, AAZ)$$

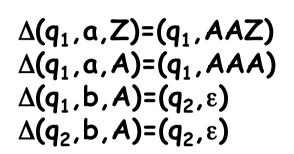
$$\Delta(q_1, \alpha, A) = (q_1, AAA)$$

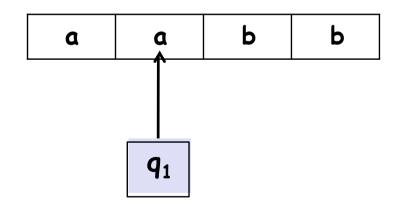
$$\Delta(q_1, b, A) = (q_2, \epsilon)$$

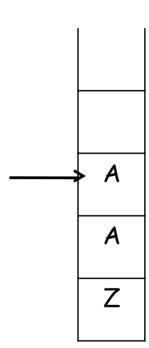
$$\Delta(q_2, b, A) = (q_2, \epsilon)$$

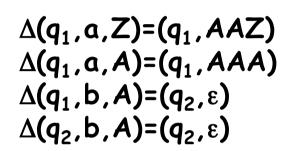


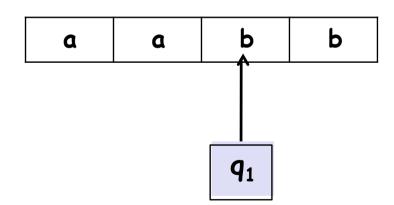


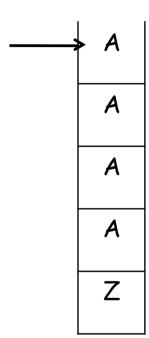


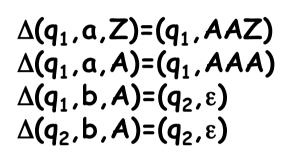


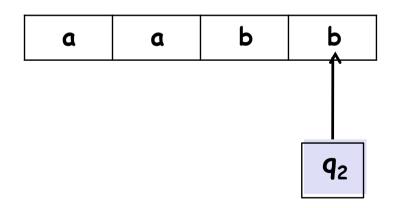


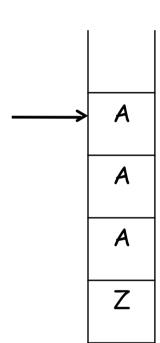


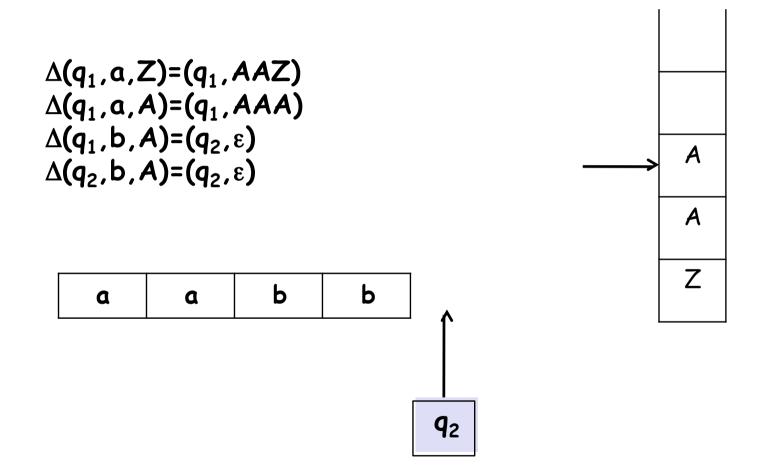




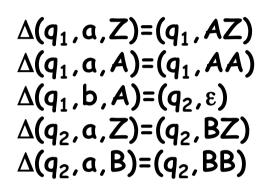


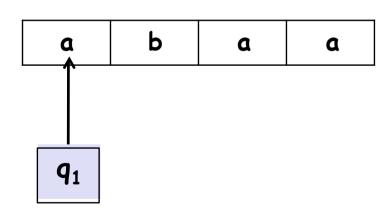


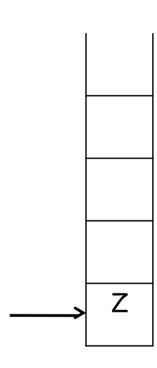


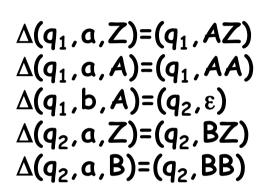


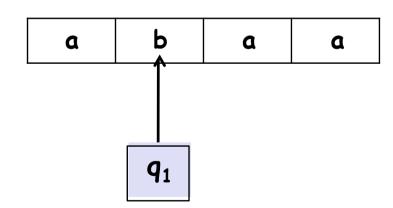
#### Realice las siguientes transiciones:

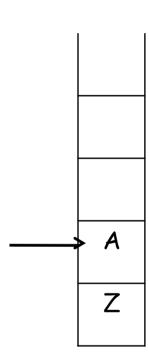


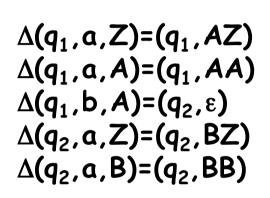


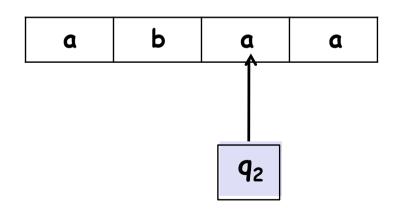


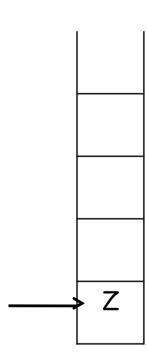


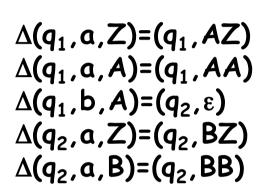


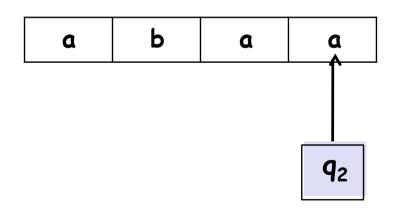


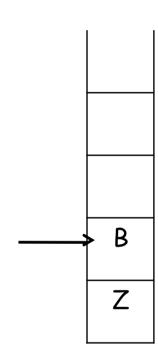


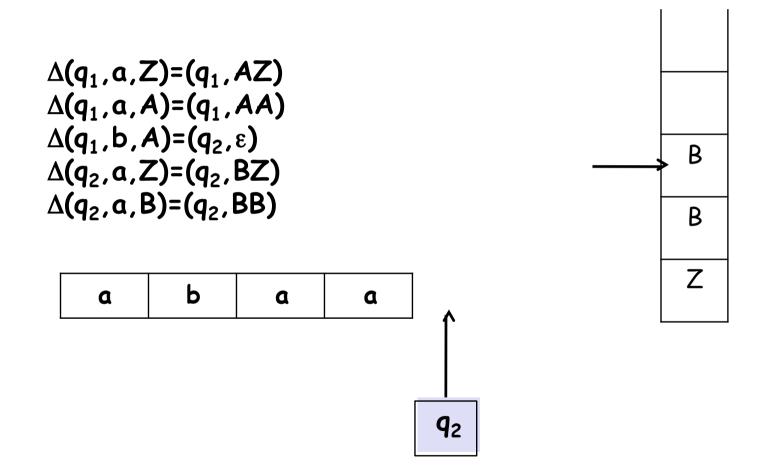












#### Autómata de pila no determinista (ADPND)

#### Es una colección de 7 elementos:

- Q conjuntos de estados
- $\Sigma$  alfabeto de entrada
- $\bullet$   $\Gamma$  alfabeto de la pila
- q∈Q estado inicial
- Z∈Γ símbolo inicial de la pila
- F⊆Q estados de aceptación
- Δ relación de transición

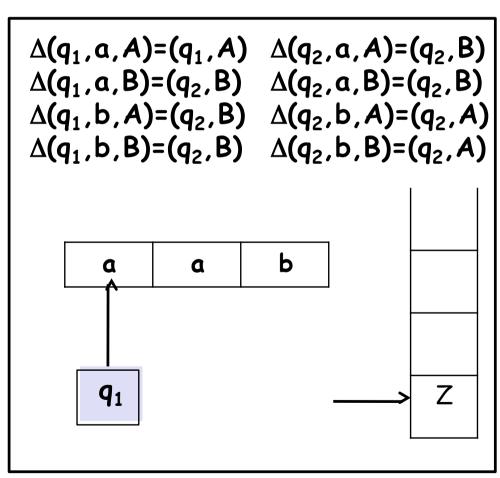
$$\Delta(q_i,\Sigma,\Gamma) = \{(q_j,\Gamma)\}$$

#### Autómata de pila no determinista (ADPND)

#### Es una colección de 7 elementos:

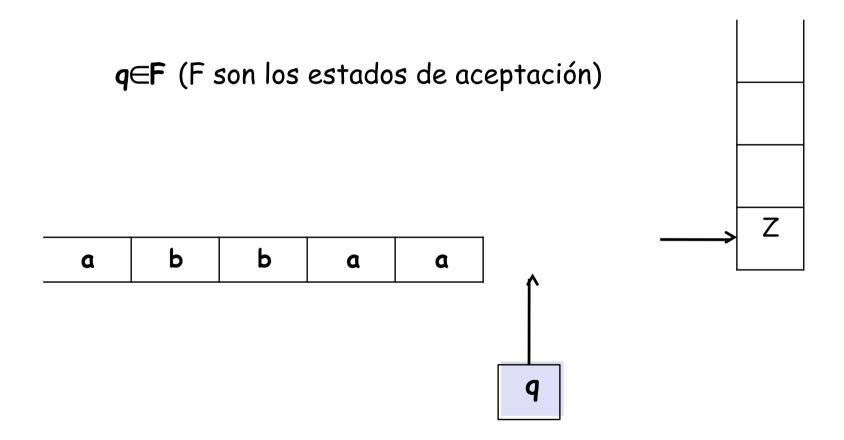
- Q conjuntos de estados
- $\Sigma$  alfabeto de entrada
- $\bullet$   $\Gamma$  alfabeto de la pila
- q∈Q estado inicial
- Z∈Γ símbolo inicial de la pila
- F⊆Q estados de aceptación
- ∆ relación de transición

$$\Delta(q_i,\Sigma,\Gamma) = \{(q_j,\Gamma)\}$$

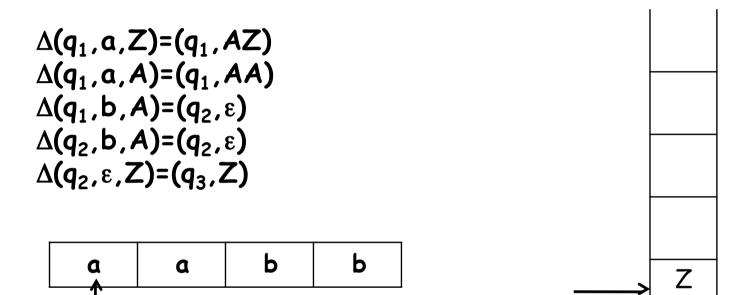


#### Condición de aceptación en un ADPND

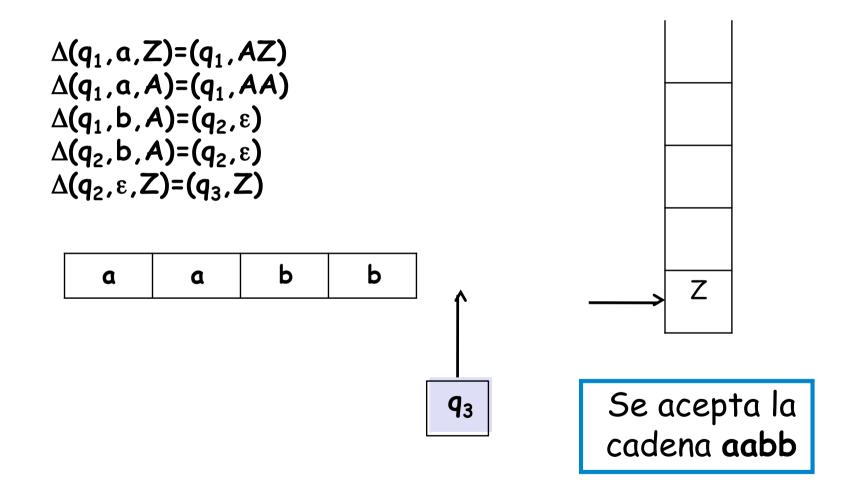
La cinta llega al final, q es un estado de aceptación y la pila tiene solamente el símbolo inicial Z



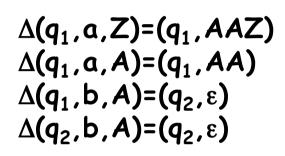
Siendo  $F=\{q_3\}$ , indique si se acepta o rechaza la cadena dada

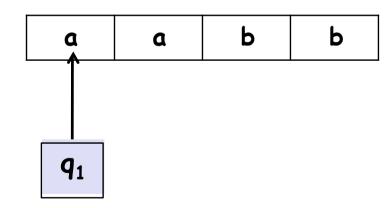


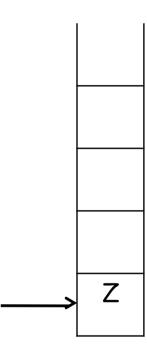
 $q_1$ 



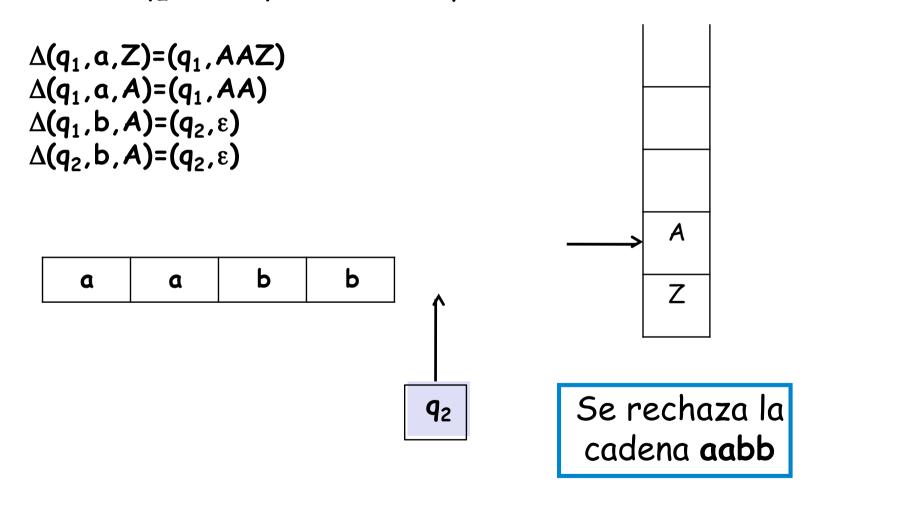
Siendo  $F=\{q_2\}$ , indique si se acepta o rechaza la cadena dada







Siendo  $F=\{q_2\}$ , indique si se acepta o rechaza la cadena dada



#### Diagrama de transición en ADPND

Permite representar gráficamente la definición formal del autómata de pila

#### Diagrama de transición en ADPND

- $Q = \{q_1, q_2, q_3\}$
- $\Sigma = \{a,b\}$
- Γ={Z,A}
- Estado inicial q<sub>1</sub>
- Símbolo inicial de la pila Z
- $F = \{q_3\}$
- $\Delta$  relación de transición

$$\Delta(q_1,\alpha,Z)=(q_1,AZ)$$
  

$$\Delta(q_1,\alpha,A)=(q_2,AA)$$
  

$$\Delta(q_2,b,A)=(q_3,\varepsilon)$$

#### Diagrama de transición en ADPND

- $Q = \{q_1, q_2, q_3\}$
- $\Sigma = \{a,b\}$
- Γ={Z,A}
- Estado inicial q1
- Símbolo inicial de la pila Z
- $F = \{q_3\}$
- $\Delta$  relación de transición

$$\Delta(q_1,\alpha,Z)=(q_1,AZ)$$
  

$$\Delta(q_1,\alpha,A)=(q_2,AA)$$
  

$$\Delta(q_2,b,A)=(q_3,\varepsilon)$$







1

92

**q**<sub>3</sub>

#### Diagrama de transición en ADPND

- Q= $\{q_1, q_2, q_3\}$
- $\Sigma = \{a,b\}$
- Γ={Z,A}
- Estado inicial q<sub>1</sub>
- Símbolo inicial de la pila Z
- $F = \{q_3\}$
- $\Delta$  relación de transición

$$\Delta(q_1,\alpha,Z)=(q_1,AZ)$$
  

$$\Delta(q_1,\alpha,A)=(q_2,AA)$$
  

$$\Delta(q_2,b,A)=(q_3,\varepsilon)$$







92

 $\mathbf{q}_3$ 

#### Diagrama de transición en ADPND

$$\Delta(q_1,a,Z)=(q_1,AZ)$$
  

$$\Delta(q_1,a,A)=(q_2,AA)$$
  

$$\Delta(q_2,b,A)=(q_3,\varepsilon)$$







#### Diagrama de transición en ADPND

$$\Delta(q_1,a,Z)=(q_1,AZ)$$

$$\Delta(q_1,a,A)=(q_2,AA)$$

$$\Delta(q_2,b,A)=(q_3,\epsilon)$$

$$q_1$$

$$q_2$$

$$q_3$$

$$q_4$$

$$q_4$$

$$q_4$$

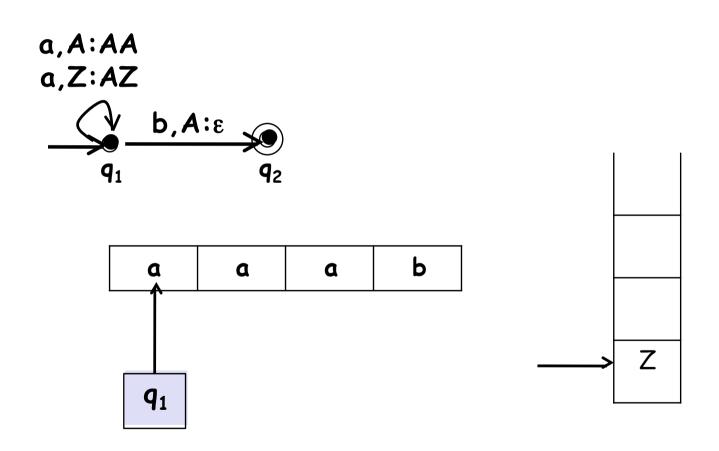
$$q_4$$

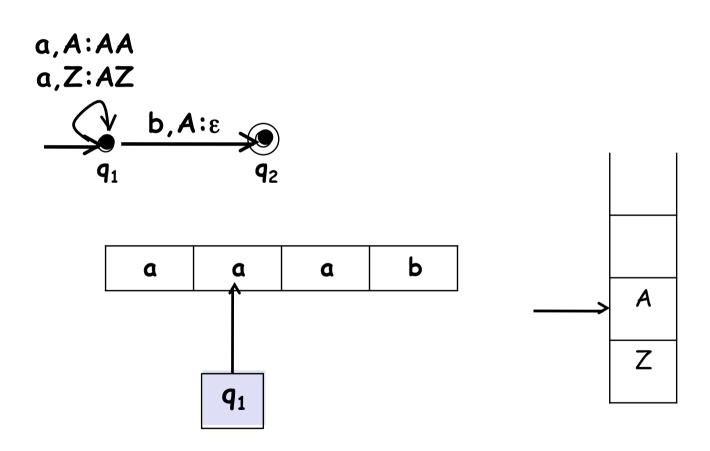
$$q_4$$

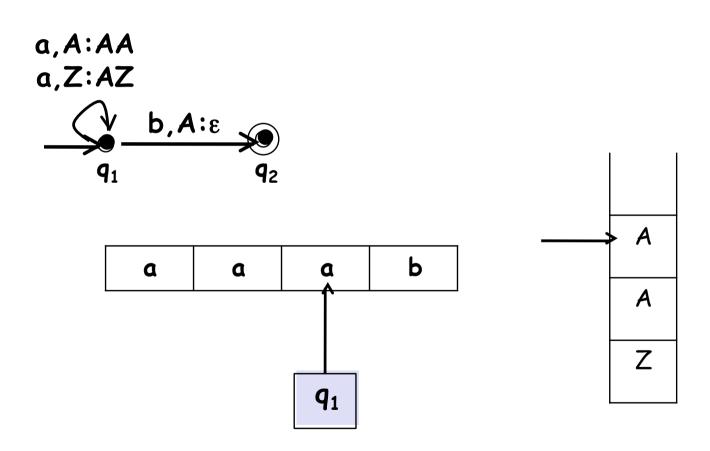
$$q_4$$

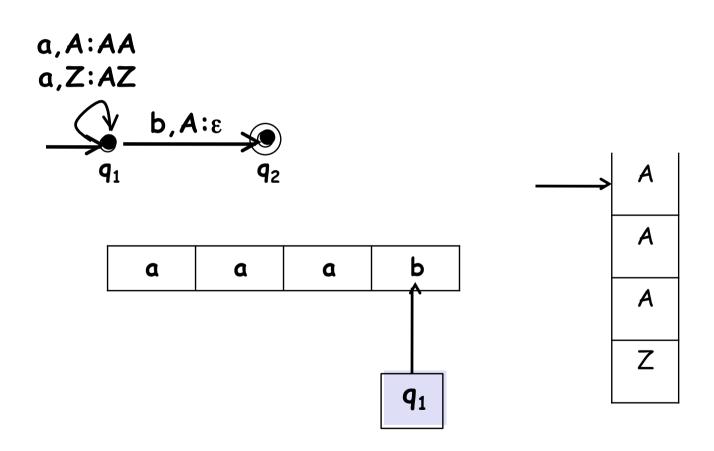
$$q_4$$

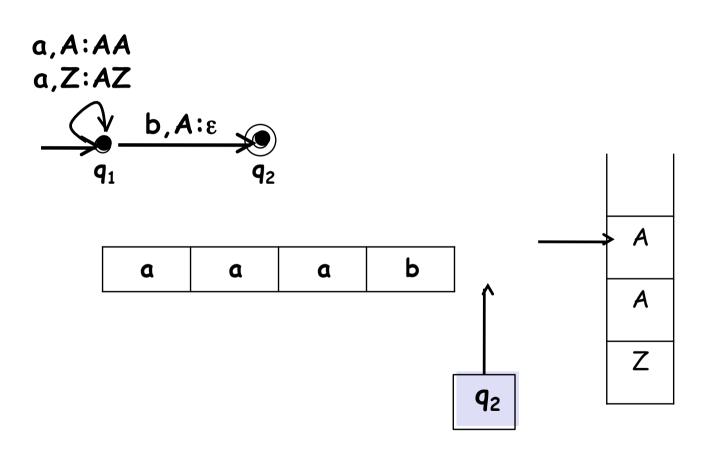
Muestre el estado final para el siguiente cómputo:





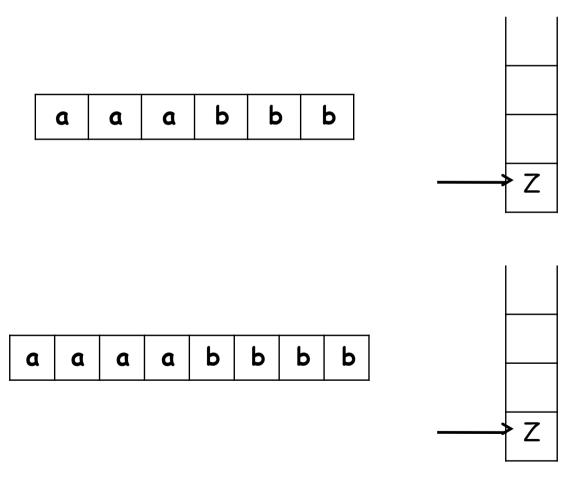






ADPND que acepte  $L=\{a^nb^n, n\geq 1\}$ 

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



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

Idea: colocar en la pila el símbolo A por cada a que se encuentre en la cinta. Borrar una A por cada b que se encuentre en la cinta. Pasar a un estado de aceptación cuando se saquen todas las B's de la pila

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

Idea: colocar en la pila el símbolo A por cada a que se encuentre en la cinta. Borrar una A por cada b que se encuentre en la cinta. Pasar a un estado de aceptación cuando se saquen todas las B's de la pila

$$a,Z:AZ$$
 $a,A:AA$ 
 $b,A:\varepsilon$ 

$$q_1$$

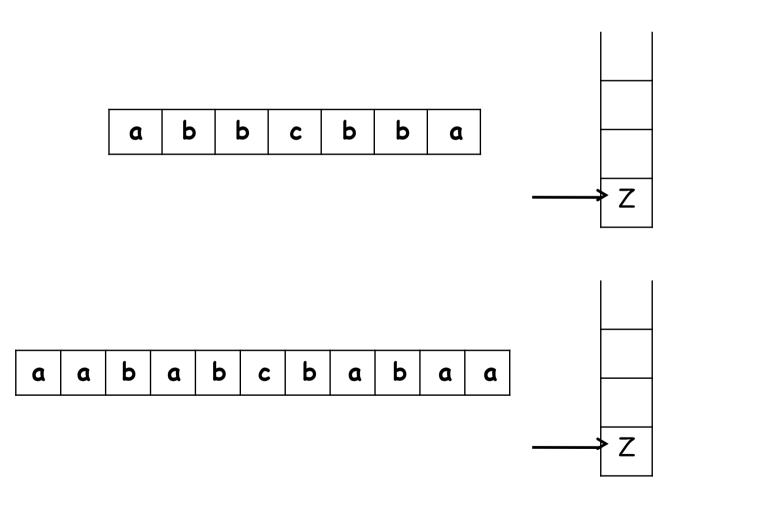
$$q_2$$

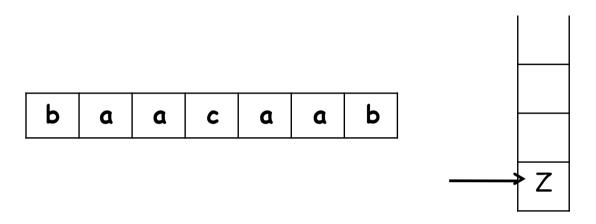
$$e,Z:Z$$

$$q_3$$

Construir un ADPND que acepte  $L=\{wcw^{I} \mid w\in\{a,b\}^*\}$ 

Construir un ADPND que acepte  $L=\{wcw^{I} \mid w\in\{a,b\}^*\}$ 



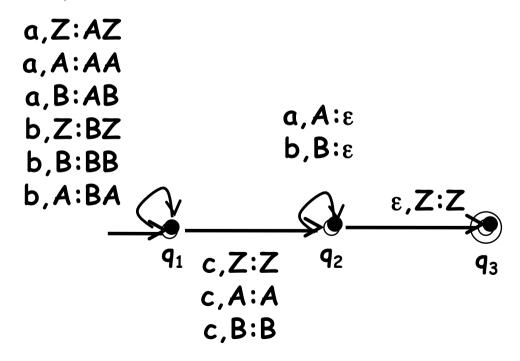


### ADPND que acepte $L=\{wcw^{I} \mid w\in\{a,b\}^*\}$

Idea: colocar en la pila el símbolo A por cada a que se encuentre en la cinta y una B por cada b. Cuando encuentre una c se pasa a un estado en el que, si hay una a en la cinta, se saca una A y si encuentra una b, se saca una B de la pila

### ADPND que acepte $L=\{wcw^{I} \mid w\in\{a,b\}^*\}$

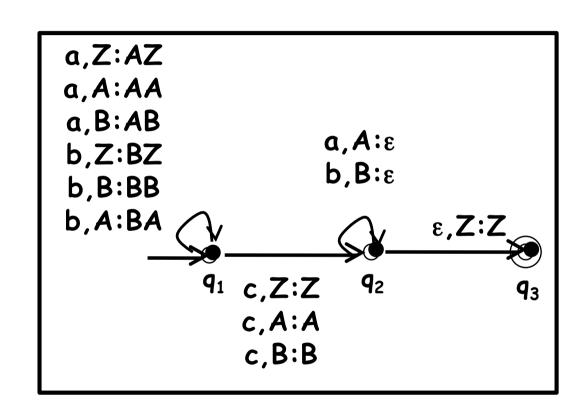
Idea: colocar en la pila el símbolo A por cada a que se encuentre en la cinta y una B por cada b. Cuando encuentre una c se pasa a un estado en el que, si hay una a en la cinta, se saca una A y si encuentra una b, se saca una B de la pila



### ADPND para L={wcw¹ | w∈{a,b}\*}

- $Q = \{q_1, q_2, q_3\}$
- $\Sigma$ ={a,b,c}
- $\Gamma$ ={Z,A,B}
- q<sub>1</sub> estado inicial
- · Z símbolo inicial de la pila
- $F=\{q_3\}$  estado final
- ∆ relación de transición

$$\Delta(q_i,\Sigma,\Gamma) = \{(q_j,\Gamma)\}$$



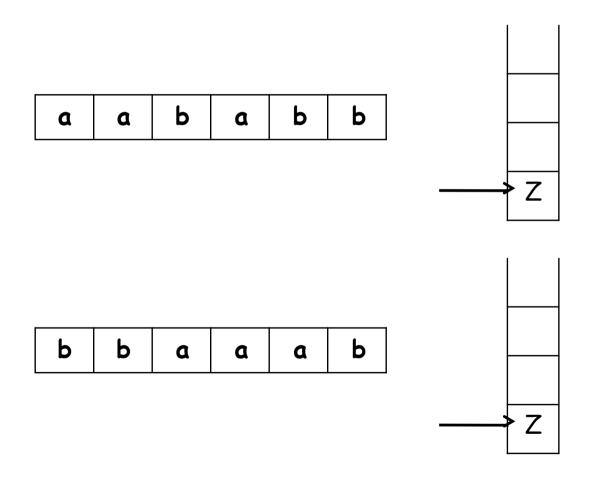
### ADPND para L={wcw¹ | w∈{a,b}\*}

• A relación de transición

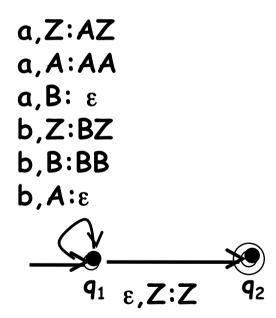
$$\Delta(q_1, a, Z) = (q_1, AZ)$$
  $\Delta(q_1, c, Z) = (q_2, Z)$   
 $\Delta(q_1, a, A) = (q_1, AA)$   $\Delta(q_1, c, A) = (q_2, A)$   
 $\Delta(q_1, a, B) = (q_1, AB)$   $\Delta(q_1, c, B) = (q_2, B)$   
 $\Delta(q_1, b, Z) = (q_1, BZ)$   $\Delta(q_2, a, A) = (q_2, E)$   
 $\Delta(q_1, b, A) = (q_1, BA)$   $\Delta(q_2, b, B) = (q_2, E)$   
 $\Delta(q_1, b, b) = (q_1, BB)$   $\Delta(q_2, E, Z) = (q_3, Z)$ 

Diseñe un ADPND que acepte L={w∈{a,b}\*| w contiene la misma cantidad de a's que b's}

Diseñe un ADPND que acepte L={w∈{a,b}\*| w contiene la misma cantidad de a's que b's}

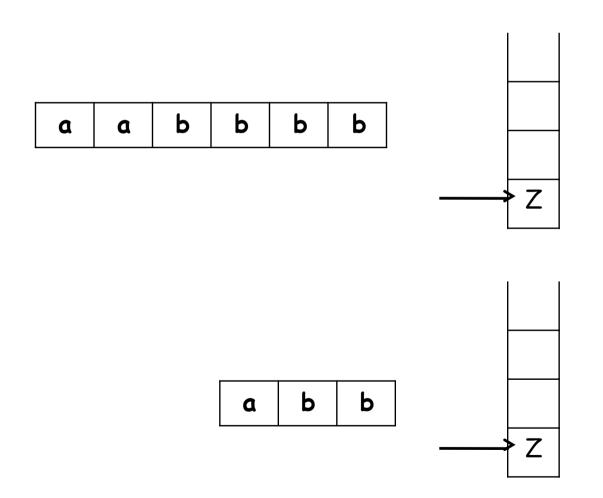


Idea: colocar en la pila el símbolo A por cada a que se encuentre en la cinta y eliminar una A con cada b de la cinta. Si no hay símbolos en la pila y se lee una b, se coloca una B y por cada a de la cinta se elimina una B



Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>2n</sup>, n≥1}

Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>2n</sup>, n≥1}



Idea: colocar en la pila dos símbolos A por cada a que se encuentre en la cinta. Eliminar una A con cada b de la cinta.

Idea: colocar en la pila dos símbolos A por cada a que se encuentre en la cinta. Eliminar una A con cada b de la cinta.

$$a,Z:AAZ$$
 $a,A:AAA$ 
 $b,A:\varepsilon$ 

$$q_1$$

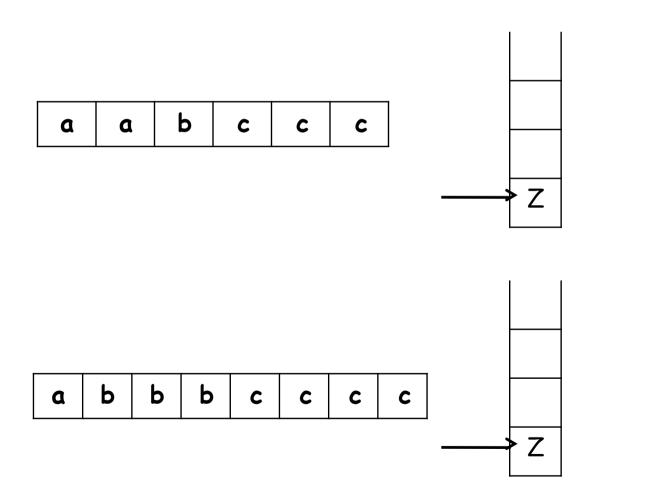
$$q_2$$

$$e,Z:Z$$

$$q_3$$

Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n+m</sup>,n,m≥1}

Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n+m</sup>,n,m≥1}



Idea: colocar en la pila una A por cada a que se encuentre en la cinta, una A por cada b. Se elimina una A por cada c

Idea: colocar en la pila una A por cada a que se encuentre en la cinta, una A por cada b. Se elimina una A por cada c

$$a,A:AA$$
 $a,Z:AZ$ 
 $b,A:AA$ 
 $c,A:\varepsilon$ 

$$q_1$$

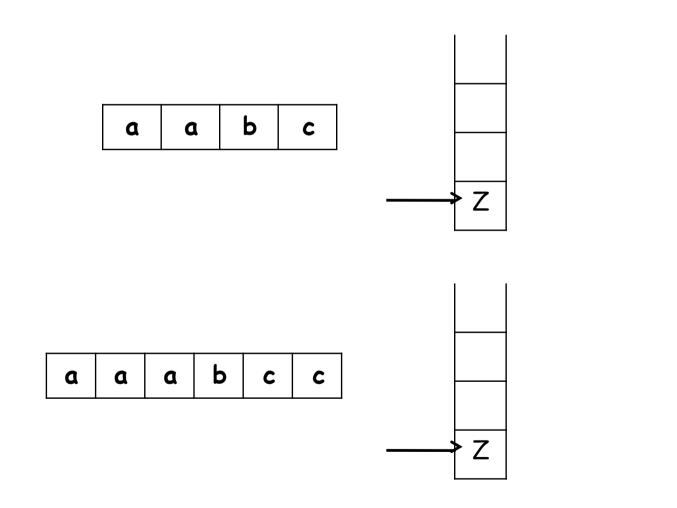
$$q_2$$

$$q_3$$

$$q_4$$

Diseñe un ADPND que acepte L={ambncm-n,n,m≥1 y m>n}

Diseñe un ADPND que acepte L={ambncm-n,n,m≥1 y m>n}



### Diseñe un ADPND que acepte L={ambncm-n,n,m≥1 y m>n}

Idea: colocar en la pila una A por cada a que se encuentre en la cinta, quitar una A por cada b. La cantidad de A's que resten serán las que debe haber de c's. Se elimina una A por cada c. Si se alcanza el final de la cinta y se tiene Z en la pila se acepta la cadena

$$a,A:AA$$
 $a,Z:AZ$ 
 $b,A:\varepsilon$ 
 $c,A:\varepsilon$ 

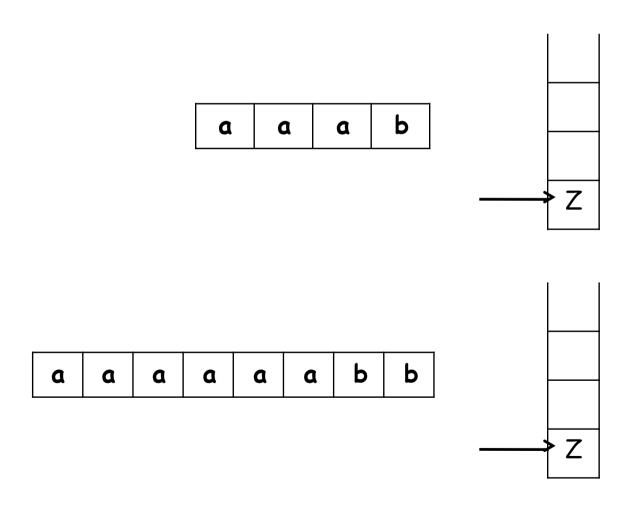
$$q_1$$
 $q_2$ 
 $c,A:\varepsilon$ 

$$q_3$$
 $e,Z:Z$ 

$$q_4$$

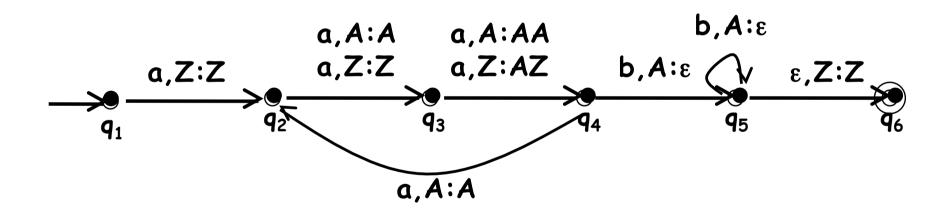
Diseñe un ADPND que acepte L={a³nbn,n≥1}

Diseñe un ADPND que acepte L={a³nbn,n≥1}



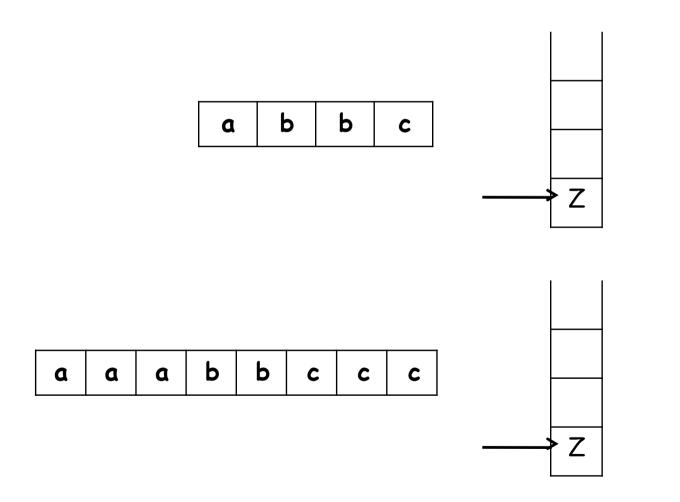
#### Diseñe un ADPND que acepte L={a³nbn,n≥1}

Idea: colocar en la pila una A por cada tres a en la cinta. Se saca una A por cada b



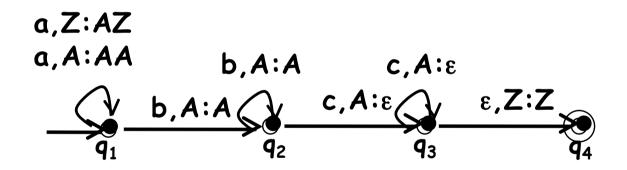
Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>, m, n≥1}

Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>, m, n≥1}



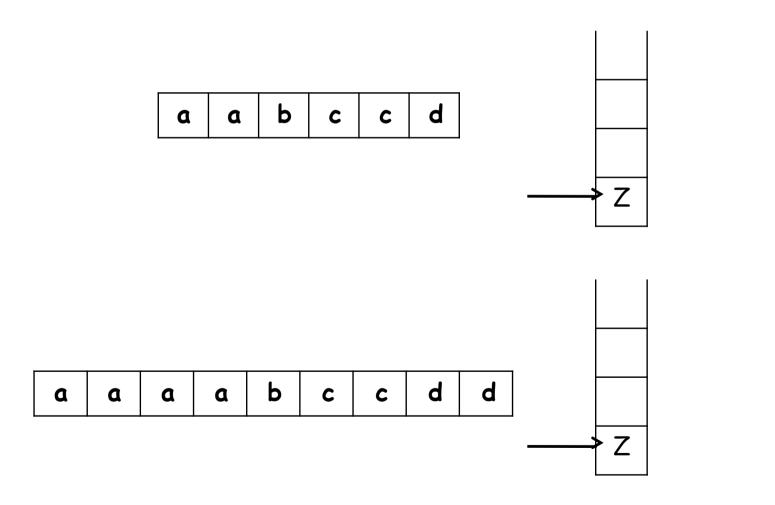
### Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>n</sup>, m, n≥1}

Idea: colocar en la pila una A por cada a que se encuentre en la cinta. Con cada b se avanza en la cinta sin modificar la pila. Por cada c se saca una A de la pila

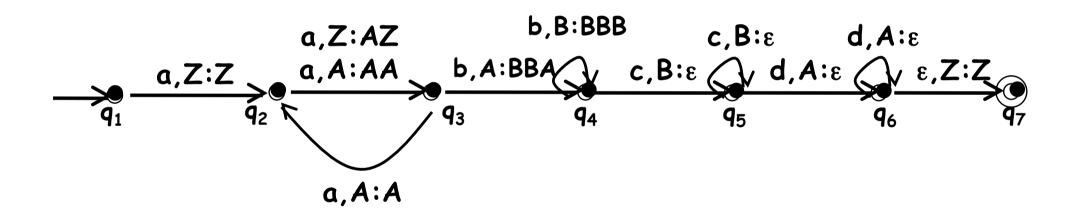


Diseñe un ADPND que acepte L={a²nbmc²mdn,m,n≥1}

Diseñe un ADPND que acepte L={a²nbmc²mdn,m,n≥1}

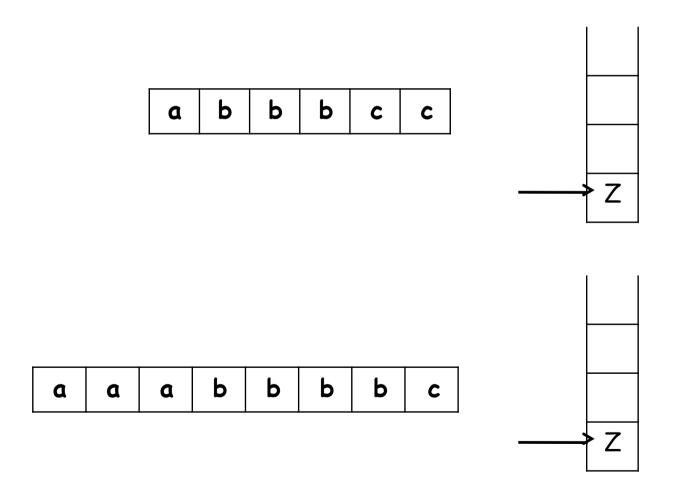


Diseñe un ADPND que acepte L={a²nbmc²mdn,m,n≥1}



Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n+m</sup>c<sup>m</sup>, m, n≥1}

Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n+m</sup>c<sup>m</sup>, m, n≥1}



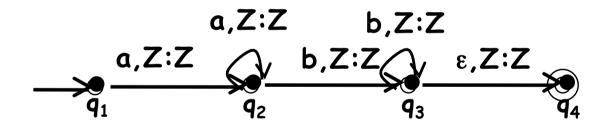
Diseñe un ADPND que acepte L={a<sup>n</sup>b<sup>n+m</sup>c<sup>m</sup>, m, n≥1}

$$a,A:AA$$
 $a,Z:AZ$ 
 $b,A:\varepsilon$ 
 $q_1$ 
 $b,A:\varepsilon$ 
 $q_2$ 
 $b,A:AA$ 
 $c,A:\varepsilon$ 
 $q_3$ 
 $q_4$ 
 $e,Z:Z$ 
 $q_5$ 

Diseñe un ADPND que acepte  $L=\{a^+b^+\}$ 

#### Diseñe un ADPND que acepte L={a+b+}

Idea: si se lee la primer a se pasa a un estado donde se pueden leer más a's. Cuando se lea la primer b se pasa a un estado donde se pueden leer más b's. No se escribe nada en la pila



Diseñe un ADPND que acepte el lenguaje regular dado por (a∪b)\*aa(a∪b)\*

Diseñe un ADPND que acepte el lenguaje regular dado por (a∪b)\*aa(a∪b)\*

