

2.3.3. AUTOMÁTA FINITO NO DETERMINISTA CON TRANSICIONES ε (AFN- ε)

DEFINICIÓN

$$A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$$

Q : conjunto finito de estados.

Σ : alfabeto de entrada.

δ : función de transición.

$$\delta: Q \times (\Sigma \cup \{\varepsilon\}) \rightarrow 2^Q$$

q_0 : estado inicial.

$$q_0 \in Q$$

F : conjunto de estados finales o de aceptación.

$$F \subseteq Q$$

Ejemplo:

$$A = (\{A, B, C, D, E\}, \{a, b\}, \delta, A, \{B, C\})$$

δ	a	b	ε
A	\emptyset	{B}	\emptyset
B	{C}	{D, E}	\emptyset
C	{B, C}	{D}	{D, E}
D	\emptyset	{A, B, D}	{C}
E	{E}	{E}	{A}

TABLA DE TRANSICIONES

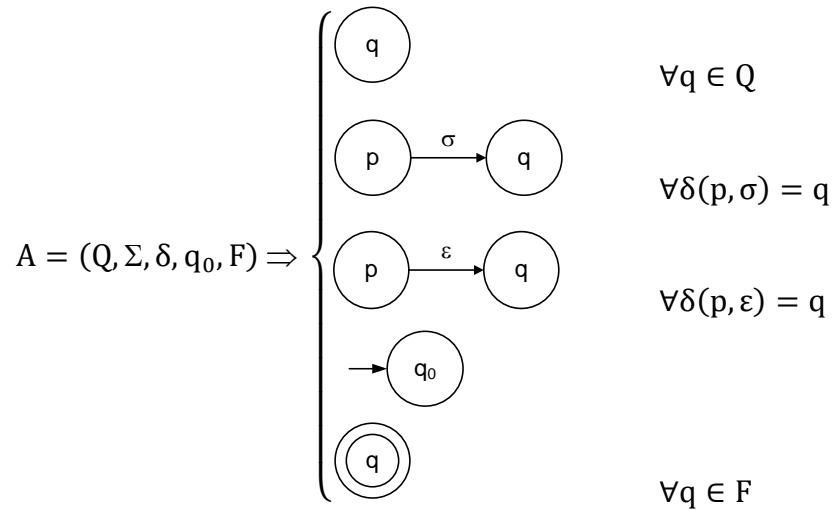
$$A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F) \Rightarrow \begin{cases} \rightarrow q_0 \\ * q & \forall q \in F \end{cases}$$

Ejemplo:

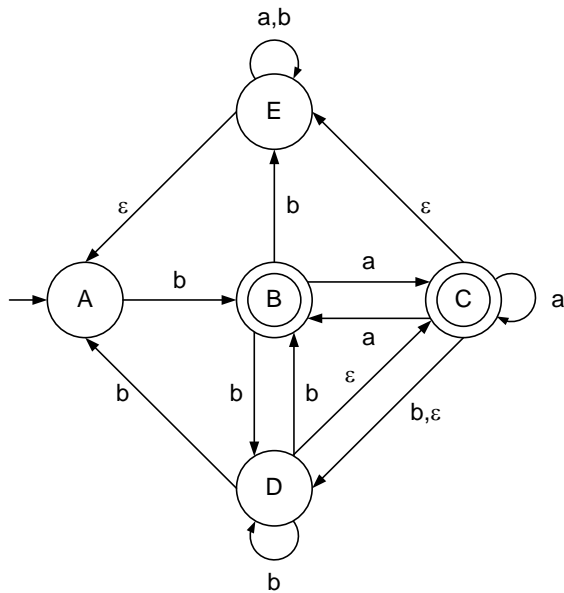
δ	a	b	ε
$\rightarrow A$	\emptyset	{B}	\emptyset
*B	{C}	{D, E}	\emptyset
*C	{B, C}	{D}	{D, E}
D	\emptyset	{A, B, D}	{C}
E	{E}	{E}	{A}

DIAGRAMA DE TRANSICIONES

Grafo dirigido



Ejemplo:



CLAUSURA

$C-\varepsilon(q)$

Conjunto de estados a los cuales es posible acceder, a partir de q , mediante alguna secuencia de cero o más transiciones ε (Cases, 2002, p. 90).

Observaciones:

$$C-\varepsilon(\emptyset) = \emptyset$$

$$C-\varepsilon(P) = \bigcup_{q \in P} C-\varepsilon(q) \quad P \subseteq Q$$

Ejemplo:

q	$C-\varepsilon(q)$
A	{A}
B	{B}
C	{A, C, D, E}
D	{A, C, D, E}
E	{A, E}

LENGUAJE ACEPTADO

$$L(A) = \{\omega \in \Sigma^* / \delta(q_0, \omega) \cap F \neq \emptyset\}$$

Ejemplo:

$\omega = \text{babbbb}$

$\omega = \text{ba}\varepsilon\text{bb}\varepsilon\text{bb}\varepsilon$

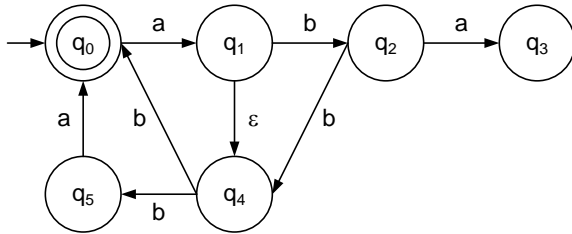
Secuencia de estados

(A, B, C, D, B, E, A, B, D, C)

(A, B, C, E, E, E, A, B, D, C)

EJEMPLO

Diagrama de transiciones:

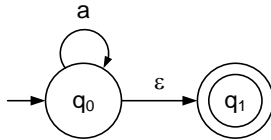


$\omega = ababbb$

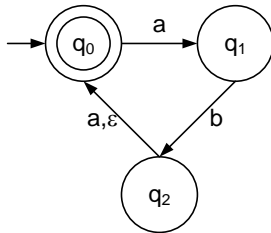
$\delta(q_0, ababbb) = \{q_0, q_5\}$

EJERCICIOS

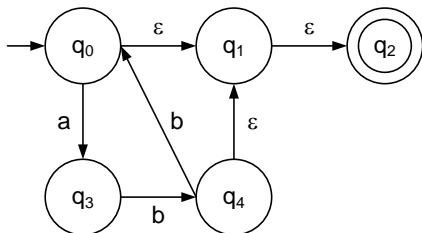
Ejercicio 1:



Ejercicio 2:



Ejercicio 3:



Ejercicio 4:

