

AUTOMATA FINITO NO DETERMINISTA (AFN)

Un Automata Finito No Determinista es aquel que puede tener cero, una o mas transiciones a partir de cada estado, sobre un simbolo de entrada.

Una secuencia de entrada es aceptada si existe una sucesion de transiciones correspondiente a esa secuencia que lleva al automata del estado inicial a algun estado final.

Un AFN se denota por la quinteta $(Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ donde Q, Σ, q_0, F tienen el mismo significado que en el AFD y δ es una funcion que asigna un subconjunto de Q a cada combinacion de estado y entrada.

La funcion de transicion de un AFN se describe a continuacion:

$\delta^*(q, \epsilon) = \{q\}$

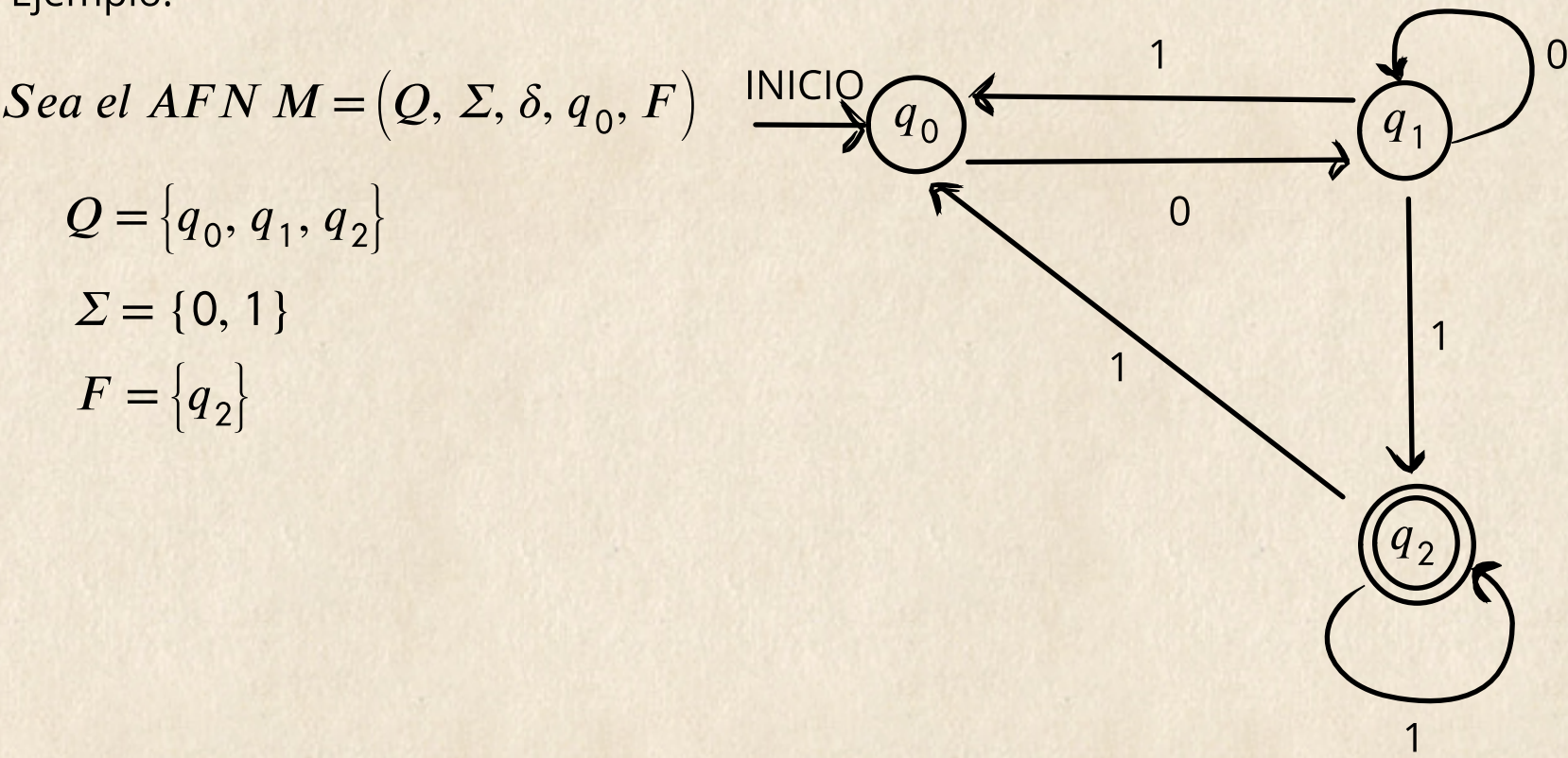
$\delta^*(q, \omega a) = \cup \delta(p, a) \rightarrow$ La union de los estados p que pertenecen a $\delta^*(q, \omega)$

$\delta^*(P, \omega) = \cup \delta(q, \omega); q \in P, P \subseteq Q$

El lenguaje aceptado por un AFN $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ es :

$L(M) = \{\omega \mid \delta(q_0, \omega) \cap F \neq \emptyset\}$

Ejemplo:



$\delta :$

	0	1	
q_0	$\{q_1\}$	\emptyset	0
q_1	$\{q_1\}$	$\{q_0, q_2\}$	0
q_2	\emptyset	$\{q_0, q_2\}$	1

Determinar si las cadenas 001 y 010 pertenecen a $L(M)$.

Para 001:

$\delta(q_0, 001) = \delta(\delta(q_0, 00), 1) = \delta(\{q_1\}, 1) = \{q_0, q_2\}$
 $\delta(q_0, 00) = \delta(\delta(q_0, 0), 0) = \delta(\{q_1\}, 0) = \{q_1\}$
 $\delta(q_0, 0) = \{q_1\}$
 $\{q_0, q_2\} \cap \{q_2\} = q_2$

Para 010:

$\delta(q_0, 010) = \delta(\delta(q_0, 01), 0) = \delta(\{q_0, q_2\}, 0) = \delta(q_0, 0) \cup \delta(q_2, 0) = \{q_1\} \cup \emptyset = \{q_1\}$
 $\delta(q_0, 01) = \delta(\delta(q_0, 0), 1) = \delta(\{q_1\}, 1) = \{q_0, q_2\}$
 $\delta(q_0, 0) = \{q_1\}$