

# Automata Finito con transiciones $\epsilon$

## AFN

Fabio Martínez Carrillo

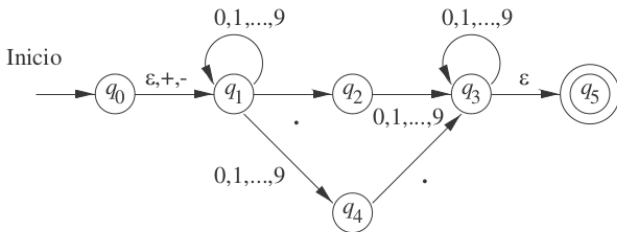
Autómatas  
Escuela de Ingeniería de Sistemas e Informatica  
Universidad Industrial de Santander - UIS

18 de septiembre de 2017

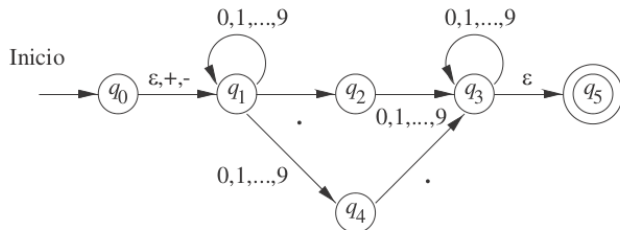


## Transiciones AFN- $\epsilon$

- Permite transiciones para  $\epsilon$ , la cadena vacía.
- un AFN puede hacer una transición espontáneamente, sin recibir un símbolo de entrada.

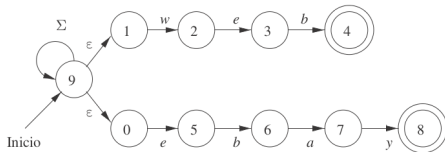


# Cual es la tabla de transiciones



	$\epsilon$	$+, -$	$.$	$0, 1, \dots, 9$
$q_0$	$\{q_1\}$	$\{q_1\}$	$\emptyset$	$\emptyset$
$q_1$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\{q_2\}$	$\{q_1, q_4\}$
$q_2$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\{q_3\}$
$q_3$	$\{q_5\}$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\{q_3\}$
$q_4$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\{q_3\}$	$\emptyset$
$q_5$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\emptyset$	$\emptyset$

# AFN para reconocer palabras claves



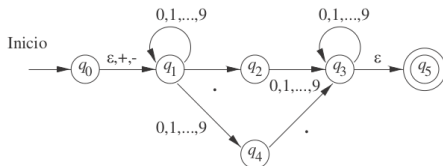
# Notacion Formal para un AFN- $\varepsilon$

- De la misma forma que un AFN
- La función de transición tiene que incluir la información sobre las transiciones para  $\varepsilon$
- La definición del automata es:  $A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$
- La función  $\Sigma$ :
  - Un estado  $q$
  - $\Sigma \cup \{\varepsilon\}$

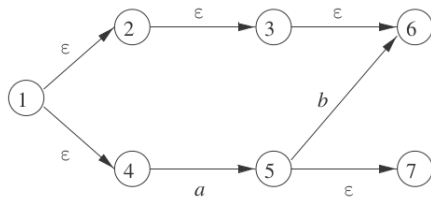
# Clausura con respecto al Epsilon $\varepsilon$

- Colección de estados siguiendo las transiciones etiquetadas con  $\varepsilon$
- **Caso Base:** El estado  $q \in \text{CLAUSURA}_\varepsilon(q)$
- **Paso Inductivo:** Si  $p \in \text{CLAUSURA}_\varepsilon(q)$  y existe una transición de  $p$  a  $r$  con  $\varepsilon$ . Entonces  $r \in \text{CLAUSURA}_\varepsilon(q)$

# Cuales son las clausuras?



# Cuales son las clausuras?



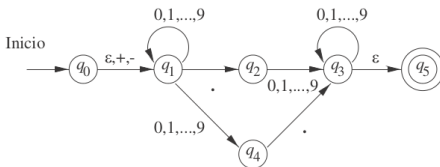


# Transiciones y lenguajes extendidos para los AFN- $\varepsilon$

Las etiquetas  $\varepsilon$  de este camino no contribuyen a formar  $w$

- **Caso Base:**  $\hat{\delta}(q, \varepsilon) = \text{CLAUSURA}_{\varepsilon}(q)$
- **Paso Inductivo:** Suponga que  $w = xa$  y  $a \neq \varepsilon$ . Entonces:
  - Sea  $\{p_1, p_2, \dots, p_k\}$  los estados de  $\hat{\delta}(q, x)$ . Este camino puede contener o terminar con estados  $\varepsilon$
  - Sea  $\bigcup_{i=1}^k \delta(p_i, a) = \{r_1, r_2, \dots, r_m\}$
- $\hat{\delta}(q, w) = \bigcup_{j=1}^m \text{CLAUSURA}_{\varepsilon}(r_j)$ . Todos los caminos que se pueden seguir desde  $q$  etiquetados con  $w$ , considerando arcos adicionales con  $\varepsilon$

- Calcule la función de transición  $\hat{\delta}(q_0, 5.6)$
- Calcule la función de transición  $\hat{\delta}(q_0, -20.61)$



## Lenguaje AFN- $\epsilon$

- $E = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$
- $L(E) = \{w \mid \hat{\delta}(q_0, w) \cap F \neq \emptyset\}$

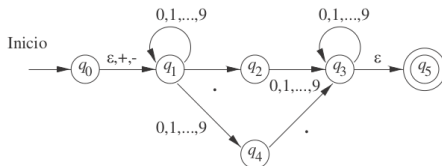
# Eliminación de transiciones- $\varepsilon$

A partir de un AFN- $\varepsilon$  podemos hallar un AFD.

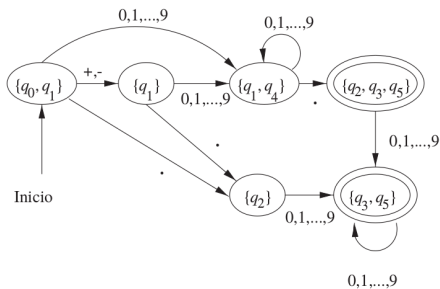
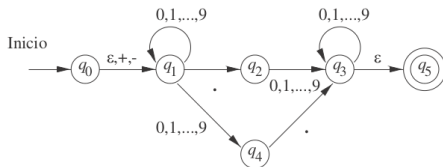
- Se utiliza construcción de subconjuntos
- Se incorporan las transiciones  $\varepsilon$  (Clausuras)

- 1  $Q_D$  es el conjunto de subconjuntos de  $Q_E$ . En este caso  $Q_E$  son los subconjuntos cerrados con respecto a  $\varepsilon$ . Es decir:  
 $S = \text{CLAUSURA}_\varepsilon(S)$ .
- 2  $q_D = \text{CLAUSURA}_\varepsilon(Q_0)$ . Estado inicial.
- 3  $F_D$  Son los conjuntos que contienen al menos un estado de aceptación del AFN
- 4  $\Sigma(S, a)$  se calcula como:
  - Sea  $S = \{p_1, p_2, \dots, p_k\}$
  - Calculamos  $\bigcup_{i=1}^k \delta(p_i, a) = \{r_1, r_2, \dots, r_m\}$
  - $\delta(S, a) = \bigcup_{j=1}^m \text{CLAUSURA}_\varepsilon(r_j)$

# Cual es el AFD para el siguiente autómata?



# Cual es el AFD para el siguiente autómata?



# Muchas gracias por su atención

