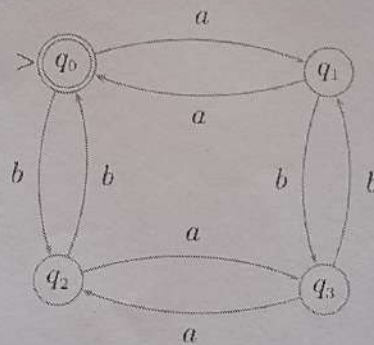


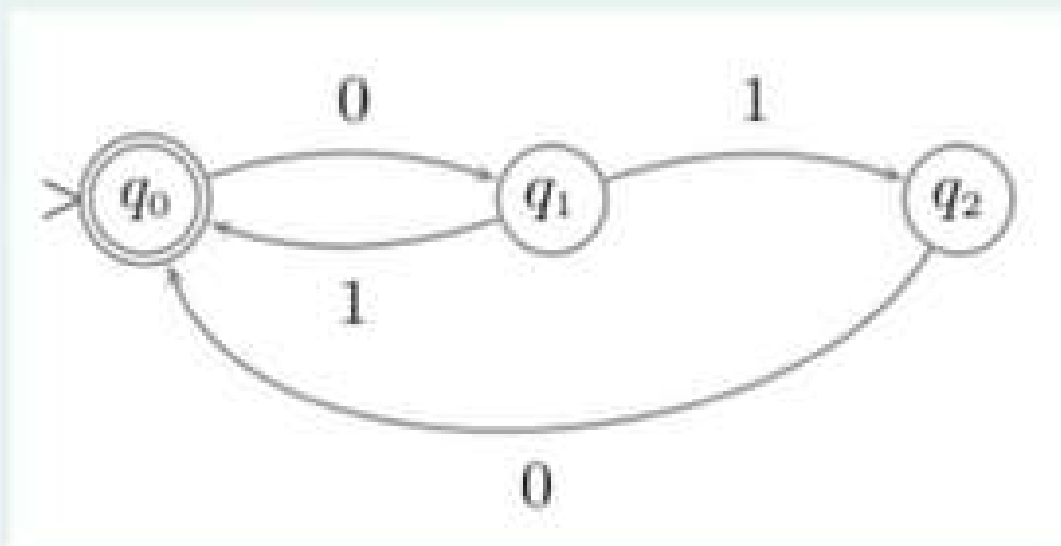
Parcial 3 - Introducción a la Lógica y la Computación

1. Para el AF que se muestra a continuación, obtener su expresión regular equivalente utilizando el Teorema de Kleene (vuelta):



2. Probar que el lenguaje $L = \{a^i b^j : i, j \geq 0 \text{ y } j = 2i\}$ no es regular utilizando pumping lema.

Dado el siguiente AFN M



Considere el AFD M' resultante de aplicar el algoritmo de determinización transición. Determine

- | | | |
|---------------------------|---------------------------------------|--------------------------------|
| $\delta(\{q_0, q_2\}, 1)$ | <input type="text" value="∅"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\emptyset, 1)$ | <input type="text" value="∅"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_0, q_1\}, 0)$ | <input type="text" value="{q1}"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_2\}, 1)$ | <input type="text" value="∅"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_2\}, 0)$ | <input type="text" value="{q0}"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_0, q_2\}, 0)$ | <input type="text" value="{q0, q1}"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_2\}, 1)$ | <input type="text" value="∅"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_1\}, 1)$ | <input type="text" value="{q0, q2}"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_0, q_1\}, 1)$ | <input type="text" value="{q0, q2}"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_1\}, 0)$ | <input type="text" value="∅"/> | <input type="text" value="⊆"/> |
| $\delta(\{q_0\}, 0)$ | <input type="text" value="{q1}"/> | <input type="text" value="⊆"/> |

Teniendo en cuenta la pregunta anterior, determine cuáles de los siguientes son finales en el autómata determinizado M' .

- a. \emptyset
- b. $\{q_0, q_1\}$
- c. $\{q_1\}$
- d. $\{q_0, q_2\}$
- e. $\{q_0\}$

Determinar cuales de las siguientes afirmaciones son verdaderas

- a. Sea $\Sigma = \{1, 2, 3\}$. El lenguaje $L = \{x_1 \dots x_k \in \Sigma^* : x_1, \dots, x_k \in \Sigma, x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_k \text{ y } k \geq 0\}$ es regular.
- b. Si $L_1 \in LR^\Sigma$ y $L_2 \subseteq L_1$, entonces $L_2 \in LR^\Sigma$.
- c. Si $(L_1 \cup L_2) \in LR^\Sigma$, entonces $L_1 \in LR^\Sigma$ o $L_2 \in LR^\Sigma$.
- d. Si G es una gramática entonces $L(G) \in LR^\Sigma$.
- e. Si $L_1 \in LR^\Sigma$ y $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in \Sigma^*$, entonces $(L_1 \cup \{\alpha_1, \dots, \alpha_k\}) \in LR^\Sigma$.
- f. Si $L_1 \in LR^\Sigma$ y $L_2 \in LR^\Sigma$, entonces $(L_1 - L_2) \in LR^\Sigma$.
- g. Para todo lenguaje L , si L es infinito, no es regular.