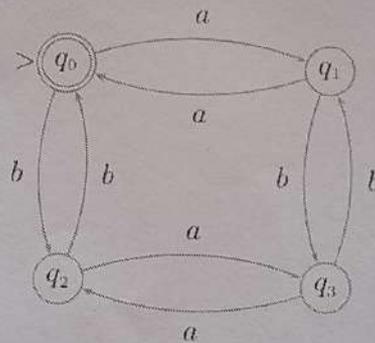


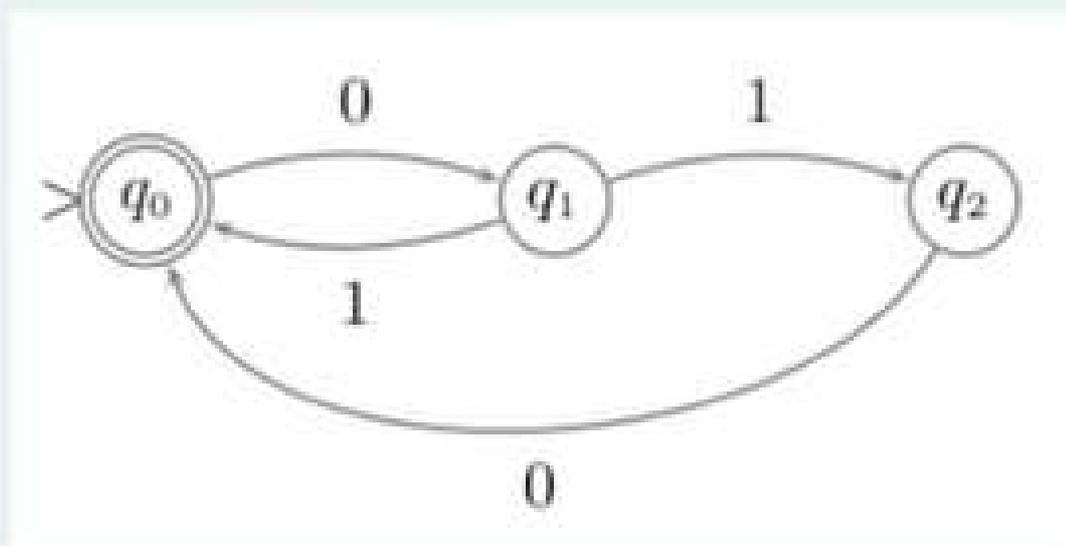
### Parcial 3 - Introducción a la Lógica y la Computación

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.