

(Justifique las respuestas)

Cuestión 1 (3 puntos)

Dados los siguientes lenguajes:

$$L_1 = \{ax : x \in \{a, b\}^*\}$$

$$L_2 = \{yb : y \in \{a, b\}^*\}$$

$$L_3 = \{x \in \{a, b\}^* : aa \in \text{Seg}(x) \vee bb \in \text{Seg}(x)\}$$

$$L_4 = \{ab\}^+$$

- (a) Enuncie las primeras cinco palabras en orden canónico de L_4

Solución:

$ab, abab, ababab, abababab, ababababab$

- (b) Describa el lenguaje resultado de la operación $L_1 \cap L_2$

Solución:

La intersección de L_1 y L_2 resulta en el lenguaje que contiene las palabras que comienzan por a y acaban en b , esto es:

$$L_1 \cap L_2 = \{axb : x \in \{a, b\}^*\}$$

- (c) ¿Es cierto que $(L_1 \cap L_2) - L_3 = L_4$?

Solución:

La operación $(L_1 \cap L_2) - L_3$ supone eliminar del lenguaje de palabras que comienzan por a y acaban en b ($L_1 \cap L_2$) las palabras tales que no contienen los segmentos aa y bb . En efecto, la descripción de este lenguaje coincide con el lenguaje L_4 .

- (d) Describa el lenguaje resultado de la operación $(ab)^{-1}L_1$

Solución:

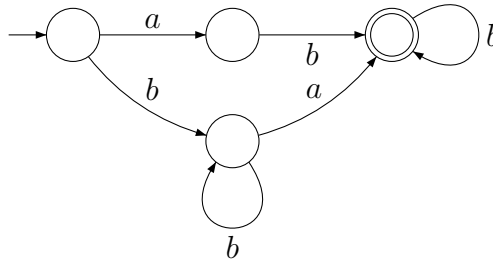
Nótese que cualquier palabra predecida de ab da como resultado una palabra del lenguaje L_1 , por lo tanto, $(ab)^{-1}L_1 = \Sigma^*$.

Cuestión 2 (3 puntos)

Proporcione un AFD para los siguientes lenguajes:

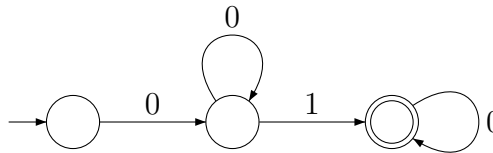
- (a) $L = \{x \in \{a, b\}^* : |x|_a = 1 \wedge |x|_b \geq 1\}$

Solución:



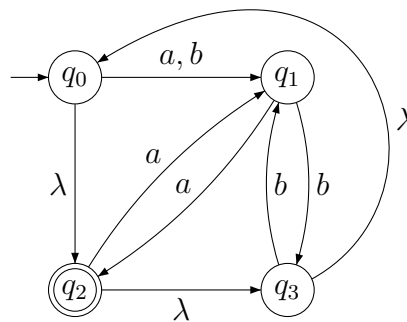
- (b) Lenguaje de palabras sobre el alfabeto $\Sigma = \{0, 1\}$ que empiezan por 0 y contienen exactamente un 1

Solución:



Cuestión 3 (2½ puntos)

Dado el siguiente autómata finito:



- (a) Calcule la λ -clausura de cada estado del autómata

Solución:

$$\lambda - clausura(q_0) = \{q_0, q_2, q_3\}$$

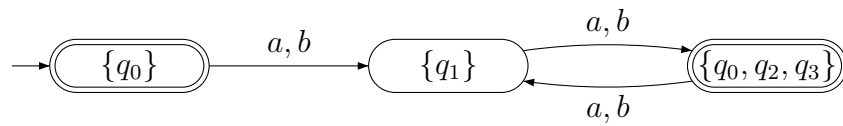
$$\lambda - clausura(q_1) = \{q_1\}$$

$$\lambda - clausura(q_2) = \{q_0, q_2, q_3\}$$

$$\lambda - clausura(q_3) = \{q_0, q_2, q_3\}$$

- (b) Obtenga un AFD equivalente

Solución:



Cuestión 4 (1½ puntos)

¿Es regular el lenguaje $L = \{a^n b^m : n \neq m\}$

Solución:

Sea la familia infinita de palabras de la forma $\{a^i : i \geq 0\}$. Tomando un par cualquiera de palabras de la familia $u = a^n$ y $v = a^m$, donde $n \neq m$, puede verse que existe $w = b^n$ tal que:

$$\begin{aligned} a^n b^n &\notin L \\ a^m b^n &\in L \end{aligned}$$

con lo que puede concluirse que L no es regular.