Lenguajes Formales, Autómatas y Computabilidad

Práctica 5: Expresiones regulares

Versión del 20 de abril de 2025

Ejercicio 1. Dar expresiones regulares para los lenguajes de los ejercicios 1 a 3 de la práctica 2, a excepción de los incisos d y e del ejercicio 1.

Ejercicio 2. Calcular las siguientes derivadas:

a. $\partial_1(10^*1)$

b. $\partial_0(10^*1)$

c. $\partial_a(ab^*|ac|c^+)$

d. $\partial_a(a^+ba)$

e. $\partial_a(a^*ba)$

f. $\partial_1(\partial_0(0(1|\lambda)|1^+))$

Ejercicio 3. Pasar las siguientes expresiones regulares a autómatas finitos (mediante el método de las derivadas):

a. $(0|1)^*01$

b. $(a(b|\lambda)|b^+)$

Ejercicio 4. Pasar del autómata finito a la expresión regular los siguientes autómatas (mediante el método de eliminación de estados):

a. $M_1 = \langle Q_1, \Sigma_1, \delta_1, q_1, F_1\rangle$, donde:

$$Q_1 = \{0,1\}, \qquad \Sigma_1 = \{a,b\}, \qquad q_1 = 0, \qquad F_1 = \{1\}, \qquad \delta_1 = \begin{array}{c|c|c} & a & b \\ \hline 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{array}$$

b. $M_2 = \langle Q_2, \Sigma_2, \delta_2, q_2, F_2\rangle$, donde:

$$Q_2 = \{1,2,3\}, \qquad \Sigma_2 = \{a,b\}, \qquad q_2 = 1, \qquad F_2 = \{2\}, \qquad \delta_2 = \begin{array}{c|c|c} & a & b \\ \hline 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 2 \\ 3 & 2 & 2 \end{array}$$

c. El autómata no determinístico $M_3 = \langle Q_3, \Sigma_3, \delta_3, q_3, F_3\rangle$, donde:

$$Q_3 = \{0,1,2,3\}, \qquad \Sigma_3 = \{a,b\}, \qquad q_3 = 0, \qquad F_3 = \{2\}, \qquad \delta_3 = \begin{array}{c|c|c} & a & b \\ \hline 0 & \{1\} & \varnothing \\ 1 & \{1,2\} & \varnothing \\ 2 & \{3\} & \{2\} \\ 3 & \{3\} & \{3,0\} \end{array}$$

Ejercicio 5. Demostrar que valen las siguientes identidades, es decir, que los lenguajes denotados en cada caso por las dos expresiones regulares son iguales. R y S son expresiones regulares.

a. $(R^*|R) = R^*$

b. $R.R^* = R^*.R$

c. $R.R^*.R = R.R.R^*$

d. $(R^*)^* = R^*$

e. $R(S.R)^* = (R.S)^*.R$

Ejercicio 6. Dar ejemplos de expresiones regulares R, S y T que demuestren las siguientes desigualdades (es decir, que no valen las igualdades en general):

a. $R|\lambda \neq R$

b. $R.S \neq S.R$

c. $R.R \neq R$

d. $R|(S.T) \neq (R|S).(R|T)$

Ejercicio 7. Dado el AFD $M = \langle\{0,1,2,3\},\{a,b,c\},\delta,0,\{2,3\}\rangle$, donde:

	a	b	c
0	1	3	–
1	–	–	2
2	–	1	–
3	3	–	1

Dar una expresión regular que denote el lenguaje $(\text{Ini}(\mathcal{L}(M)))^*$.

Ejercicio 8. Sea $\mathcal{L} = \mathcal{L}((12|2)^*(\lambda|1))$. Dar una expresión regular que denote $\mathcal{L}^c$, tomando el complemento con respecto al alfabeto $\{1,2\}$.

Ejercicio 9. Dar una expresión regular que denote el siguiente lenguaje:

$$\mathcal{L} = \{\omega \in \{a,b\}^* \mid \text{bab no es subcadena de } \omega\}.$$

Ejercicio 10.

a. Dar un método que, dada una expresión regular E, permita obtener una expresión regular para las cadenas iniciales de $\mathcal{L}(E)$. Es decir, obtener E' tal que

$$\mathcal{L}(E') = \text{Ini}(\mathcal{L}(E)) = \{\alpha \mid \exists\beta \text{ tal que } \alpha\beta \in \mathcal{L}(E)\}.$$

El método se puede definir por inducción sobre la estructura de E.

b. Aplicar el método propuesto para obtener una expresión regular para $\text{Ini}(\mathcal{L}((aa|bb)^*))$.