

Ejercicios

Ejercicio 1

Teniendo en cuenta los siguientes lenguajes sobre $\{0, 1\}$:

$$\begin{aligned} L_1 &= \{0x : x \in \{0, 1\}^*\} \\ L_2 &= \{x1 : x \in \{0, 1\}^*\} \\ L_3 &= \{0x1 : x \in \{0, 1\}^*\} \\ L_4 &= \{x \in \{0, 1\}^* : |x|_0 = 2\} \\ L_5 &= \{x \in \{0, 1\}^* : |x|_0 \bmod 2 = 0\} \\ L_6 &= \{x \in \{0, 1\}^* : 001 \in \text{Suf}(x)\} \\ L_7 &= \{x \in \{0, 1\}^* : 001 \in \text{Seg}(x)\} \end{aligned}$$

- (a) Considerando la relación de equivalencia de L_1 , determinar si los siguientes pares de palabras son o no equivalentes: $(001, 10)$, $(000, 0)$, $(11101001, 10)$, $(\lambda, 001)$, $(\lambda, 1001)$

Solución:

$$\begin{aligned} 001 &\not\equiv_{R_{L_1}} 10 \\ 000 &\equiv_{R_{L_1}} 0 \\ 11101001 &\equiv_{R_{L_1}} 10 \\ \lambda &\not\equiv_{R_{L_1}} 001 \\ \lambda &\not\equiv_{R_{L_1}} 1001 \end{aligned}$$

- (b) Considerando la relación de equivalencia de L_2 , describir cada una de las clases de equivalencia de la relación R_{L_2} y la primera palabra en orden canónico de cada clase.

Solución:

- palabras que no acaban en 1
primera palabra: λ
- palabras que acaban en 1
primera palabra: 1

- (c) Considerando la relación de equivalencia de L_2 , determinar si los siguientes pares de palabras son o no equivalentes: $(001, 10)$, $(000, 0)$, $(11101001, 10)$, $(\lambda, 001)$, $(\lambda, 10010)$

Solución:

$$001 \not\equiv_{R_{L_2}} 10$$

$$\begin{aligned}
000 &\equiv_{R_{L_2}} 0 \\
11101001 &\not\equiv_{R_{L_2}} 10 \\
\lambda &\not\equiv_{R_{L_2}} 001 \\
\lambda &\equiv_{R_{L_2}} 10010
\end{aligned}$$

- (d) Considerando la relación de equivalencia de L_3 , dar tres ejemplos de palabras equivalentes y tres de palabras no equivalentes.

Solución:

$$\begin{aligned}
0 &\equiv_{R_{L_3}} 0000 \\
010 &\equiv_{R_{L_3}} 0 \\
11 &\equiv_{R_{L_3}} 10100 \\
\lambda &\not\equiv_{R_{L_3}} 100 \\
010 &\not\equiv_{R_{L_3}} 0011 \\
11 &\not\equiv_{R_{L_3}} 0001
\end{aligned}$$

- (e) Considerando la relación de equivalencia de L_4 , dar tres ejemplos de palabras equivalentes y tres de palabras no equivalentes.

Solución:

$$\begin{aligned}
111 &\equiv_{R_{L_4}} \lambda \\
010 &\equiv_{R_{L_4}} 1100 \\
11011000 &\equiv_{R_{L_4}} 00011 \\
\lambda &\not\equiv_{R_{L_4}} 100 \\
01010 &\not\equiv_{R_{L_4}} 0011 \\
11 &\not\equiv_{R_{L_4}} 0001
\end{aligned}$$

- (f) Considerando la relación de equivalencia de L_5 , describir cada una de las clases de equivalencia de la relación R_{L_5} y la primera palabra en orden canónico de cada clase.

Solución:

- palabras x tales que $|x|_0 \bmod 2 = 0$
primera palabra: λ
- palabras x tales que $|x|_0 \bmod 2 = 1$:

primera palabra: 0

- (g) Considerando la relación de equivalencia de L_6 , describir cada una de las clases de equivalencia de la relación R_{L_6} y la primera palabra en orden canónico de cada clase.

Solución:

- palabras de la forma $x0$ donde $x \in \{\{0, 1\}^*1\} \cup \{\lambda\}$
primera palabra: 0
- palabras de la forma $x00$ donde $x \in \{0, 1\}^*$
primera palabra: 00
- palabras de la forma $x001$ donde $x \in \{0, 1\}^*$
primera palabra: 001
- palabras x tales que $0, 00, 001 \notin \text{Suf}(x)$
primera palabra: λ

- (h) Considerando la relación de equivalencia de L_6 , dar tres ejemplos de palabras equivalentes y tres de palabras no equivalentes.

Solución:

$001 \equiv_{R_{L_6}} 1001$
 $010 \equiv_{R_{L_6}} 0$
 $\lambda \equiv_{R_{L_6}} 01$
 $001 \not\equiv_{R_{L_6}} 100$
 $1010 \not\equiv_{R_{L_6}} 00$
 $\lambda \not\equiv_{R_{L_6}} 000$

- (i) Dar tres ejemplos de palabras pertenecientes a los siguientes lenguajes: $(11)^{-1}L_7$, $(001)^{-1}L_7$, $(1001)^{-1}L_7$, $(1100)^{-1}L_7$

Solución:

$(11)^{-1}L_7 = L_7$, por lo tanto, $001, 1001, 01001 \in (11)^{-1}L_7$
 $(001)^{-1}L_7 = \Sigma^*$, por lo tanto, $\lambda, 01, 00, 01001 \in (001)^{-1}L_7$
 $(1001)^{-1}L_7 = \Sigma^*$, por lo tanto, $\lambda, 01, 00, 01001 \in (1001)^{-1}L_7$

$$(1100)^{-1}L_7 = \{x \in \{0,1\}^* : |x|_1 \geq 1\}, \text{ por lo que, } 10001, 001, 1111 \in (1100)^{-1}L_7$$

Ejercicio 2

Determinar si los siguientes lenguajes son o no regulares.

(a) $L = \{x \in \{0,1\}^* : x = x^r\}$

Solución:

Considerando la familia infinita de palabras $\{0^i1 : i \geq 0\}$, puede verse que, dadas dos palabras cualesquiera de la familia 0^i1 y 0^j1 con $i \neq j$, hay una palabra 0^i tal que:

$$0^i10^i \in L$$

$$0^j10^i \notin L$$

por lo que R_L es de índice infinito y L no es regular.

(b) $L = \{x \in \{0,1\}^* : |x|_0 = |x|_1\}$

Solución:

Sea la familia infinita de palabras $\{0^i : i \geq 0\}$. Tomando una palabra cualquiera de la familia 0^i puede verse que, si le concatenamos otra palabra de la forma tipo 1^i , obtenemos palabras del lenguaje. Teniendo en cuenta que, para todo i, j tales que $i \neq j$, se cumple que:

$$0^i1^i \in L$$

$$0^j1^i \notin L$$

puede concluirse que R_L es de índice infinito y L no es regular.

(c) $L = \{x \in \{0,1,2\}^* : 2|x|_0 = |x|\}$

Solución:

Considerando palabras de la forma $\{1^i : i \geq 0\}$ obtenemos una familia infinita. Tomando dos palabras cualesquiera de la familia 1^i y 1^j con $i \neq j$, podemos encontrar dos palabras 0^i y 0^j tales que se cumple que:

$$1^i0^i \in L$$

$$1^j0^i \notin L$$

por lo que R_L es de índice infinito y L no es regular.

(d) $L = \{x \in \{0,1,2\}^* : |x|_0 = |x|_1 \times |x|_2\}$

Solución:

Sea la familia infinita de palabras de la forma $\{0^i1 : i \geq 0\}$, puede verse que, dadas dos palabras cualesquiera de la familia 0^i1 y 0^j1 con $i \neq j$:

$$\begin{aligned} 0^i12^i &\in L \\ 0^j12^i &\notin L \end{aligned}$$

por lo que R_L es de índice infinito y L no es regular.

(e) $L = \{x \in \{0, 1, 2\}^* : |x|_2 = |x|_0 + |x|_1\}$

Solución:

Sea la familia infinita de palabras $\{2^{2^i} : i \geq 0\}$. Puede verse que obtenemos palabras de L si a cada palabra de la familia le concatenamos otra del tipo 0^i1^i . Teniendo en cuenta que, tomando palabras distintas 2^{2^i} y 2^{2^j} , se cumple que:

$$\begin{aligned} 2^{2^i}0^i1^i &\in L \\ 2^{2^j}0^i1^i &\notin L \end{aligned}$$

puede concluirse que R_L es de índice infinito y L no es regular.

(f) $L = \{xx : x \in \{0, 1\}^*\}$

Solución:

Sea la familia infinita de palabras de la forma $\{10^i : i \geq 0\}$, puede verse que, dadas dos palabras cualesquiera de la familia 10^i y 10^j con $i \neq j$, existe al menos un sufijo que sirve en un caso pero no en el otro para formar una palabra del lenguaje:

$$\begin{aligned} 10^i10^i &\in L \\ 10^j10^i &\notin L \end{aligned}$$

por lo que R_L es de índice infinito y L no es regular.

(g) Sea L el lenguaje sobre $\{0, 1\}^*$ que contiene las palabras tales que su segmento más largo de símbolos 0 es de la misma longitud del segmento más largo de símbolos 1.

Solución:

Sea la familia infinita de palabras de la forma $\{0^i : i \geq 0\}$, puede verse que, dadas dos palabras cualesquiera de la familia 0^i y 0^j :

$$0^i 1^i \in L$$

$$0^j 1^i \notin L$$

por lo que R_L es de índice infinito y L no es regular.

- (h) $L = \{a^p b^q c^r d^s : p = r \vee q = s\}$

Solución:

Tomando palabras de la forma $\{a^i b : i \geq 0\}$, obtenemos una familia infinita donde puede verse que obtenemos palabras del lenguaje L si a cada palabra $a^i b$ de la familia le concatenamos otra de la forma c^i . Teniendo en cuenta que, para cualquier par de palabras distintas $a^i b$ y $a^j b$, se cumple que:

$$a^i b c^i \in L$$

$$a^j b c^i \notin L$$

puede concluirse que R_L es de índice infinito y L no es regular.

- (i) Sea L el lenguaje sobre $\{0, 1\}^*$ que contiene las palabras tales que su segmento más largo de símbolos 0 tiene longitud impar.

Solución:

Sea la familia infinita de palabras $\{0^{2i} 1 : i \geq 0\}$, puede verse que, para que cada palabra de la familia pertenezca a L , necesita un sufijo del tipo 0^{2i+1} .

Teniendo en cuenta que, para todo i, j tales que $i < j$, se cumple que:

$$0^{2i} 1 0^{2i+1} \in L$$

$$0^{2j} 1 0^{2i+1} \notin L$$

puede concluirse que R_L es de índice infinito y L no es regular.

- (j) Sea L el lenguaje de aquellas cadenas que cumplen que el número de símbolos 0 en posición par e impar coinciden.

Solución:

Sea la familia de las palabras de la forma $\{(01)^i : i \geq 0\}$, podemos obtener palabras del lenguaje si tomamos una palabra cualquiera $(01)^i$ y le concatenamos otra de la forma $(10)^i$. Considerando dos índices distintos i, j , podemos ver que:

$$(01)^i (10)^i \in L$$

$$(01)^j (10)^i \notin L$$

con lo que puede concluirse que R_L es de índice infinito y L no es regular.