

IIC2223 - Teoría de Autómatas y Lenguajes Formales

Ayudantía 4

Franco Bruña y Dante Pinto 10 de Septiembre, 2021

Pregunta 1

- 1. Usando el Teorema de Myhill-Nerode, demuestre que el lenguaje $L = \{ww^r \mid w \in \Sigma^*\}$ no es regular.
- 2. Considere el lenguaje L dado por la expresión regular $a^*b^* + b^*a^*$. Construya una expresión regular para cada clase de equivalencia de la relación \equiv_L .

Pregunta 2

Sean L y R dos lenguajes. Decimos que L es un prefijo de R si para cada palabra $u \in R$ existe una palabra $v \in L$ tal que v es un prefijo de u.

Escriba un algoritmo que recibe como input dos autómatas A y B y responde TRUE si L(A) es prefijo de L(B) y FALSE en otro caso. Explique la correctitud de su algoritmo.

Pregunta 3

Sea L un lenguaje regular sobre el alfabeto Σ . Demuestre que el siguiente lenguaje:

$$L^{\exists n} = \{ w \in \Sigma^* \mid \exists n \in \mathbb{N}. \ w^n \in L \}$$

es regular usando autómatas finitos en dos direcciones.

 ξ El autómata encontrado termina su ejecución para todas las palabras?. Si no es el caso, diseñe un algoritmo que reciba el 2DFA y una palabra w como input y retorne TRUE si el autómata acepta la palabra y FALSE en caso contrario.

Pregunta 4

Sea $w=a_1a_2\cdots a_n\in \Sigma^*$ (los a_i son letras) e $I\subseteq\{1,\ldots,|w|\}$. Diremos que la w_I denota a la palabra $a_{i_1}a_{i_2}\cdots a_{i_k}$ con $i_1< i_2< \cdots < i_k$ e $I=\{i_1,i_2,\ldots,i_k\}$.

Para $u,v\in\Sigma^*$ definimos el conjunto $u\uparrow v$ como:

$$u \uparrow v = \{ w \in \Sigma^* \mid \exists I, J \subseteq \{1, \dots, |w|\}. \ I \cup J = \{1, \dots, |w|\}. \ w_I = u \ \text{y} \ w_J = v \}.$$

Así, para dos lenguajes $L_1, L_2 \subseteq \Sigma^*$, se define

$$L_1 \uparrow L_2 = \{ w \in \Sigma^* \mid \exists u \in L_1. \ \exists v \in L_2. \ w \in u \uparrow v \}.$$

Demuestre que si L_1 y L_2 son lenguajes regulares, luego $L_1 \uparrow L_2$ también es regular.