Autómatas y Lenguajes formales Ejercicio Semanal 9

Sandra del Mar Soto Corderi Edgar Quiroz Castañeda

11 de abril del 2019

- 1. Responde a los incisos con base en el siguiente lenguaje $L=\{a^nb^{2n}|n\in\mathbb{N}\}$
 - (a) Demuestra que L no es regular.

Demostraremos que el lenguaje no es regular usando el conjunto estafador. Un conjunto infinito $S \subseteq \Sigma^*$ es un conjunto estafador para L si y sólo si $\forall x, y \in S(x \not\equiv_L y)$.

Sea $S = \{a^k b^k | k \in \mathbb{N}\}$, veamos que S es un conjunto estafador: Sean $a^n b^n, a^m b^m \in S$ con $n \neq m$

Tomemos $x = b^n$

Por un lado tenemos $a^nb^nb^n=a^nb^{2n}\in L$

Por otra parte tenemos $a^mb^mb^n=a^mb^{m+n}\not\in L$

Por lo tanto $a^nb^n \not\equiv_L a^mb^m$ y S es un conjunto estafador de L.

Como pudimos encontrar un conjunto estafador de L, concluimos que L no es regular.

- (b) Diseña un Autómata de Pila que acepte a L con criterio de aceptación de estado final.
- (c) Transforma el PDA del inciso anterior en uno con criterio de aceptación por pila vacía.