Autómatas y Lenguajes formales 2019-2

Ejercicio semanal 3

Sandra del Mar Soto Corderi Edgar Quiroz Castañeda

Fecha de entrega: 15 de febrero del 2019

1. Sea $L \subset \{a, b\}^*$ definido como

$$\begin{array}{c}
 \hline
 \epsilon \in L \\
 \hline
 xe \in L \\
 \hline
 xa \in L \\
 \hline
 xba \in L
 \end{array}$$

Demuestre que para toda $x \in L$ se cumple que

a) $n_a(x) \ge n_b(x)$.

Como L tiene una definición recursiva, tiene un principio de inducción estructural. Entonces, demostremos esta propiedad por inducción.

• Caso base $x = \epsilon$

Entonces, $n_a(x) = n_a(\epsilon) = 0 = n_b(\epsilon) = n_b(x)$, por lo que en particular, $n_a(x) \ge n_b(x)$

Hipótesis

Sea $x \in L$. Entonces, $n_a(x) \ge n_b(x)$.

Paso inductivo.

Sea $w \in L$ construida usando una de las reglas recursivas de la definición de L. Como hay dos reglas recursivas, entonces hay dos casos para w.

• Caso 1, w = xa.

Entonces, $n_a(xa) = n_a(x) + 1$ y $n_b(xa) = n_b(x)$.

Y por hipótesis, tenemos que $n_a(x) \ge n_b(x)$, por lo que que $n_a(x) + 1 > n_b(x)$.

Y como es mayor, en particular $n_a(xa) = n_a(x) + 1 \ge n_b(x) = n_b(xa)$

• Caso 2, w = xba.

Entonces, $n_a(xba) = n_a(x) + 1$ y $n_b(xba) = n_b(x) + 1$.

Y por hipótesis, tenemos que $n_a(x) \ge n_b(x)$, por lo que que $n_a(xba) = n_a(x) + 1 \ge n_b(x) + 1 = n_b(xba)$.

b) x no contiene la subcadena bb.

Como L tiene una definición recursiva, tiene un principio de inducción estructural. Entonces, demostremos esta propiedad por inducción.

• Case base $x = \epsilon$.

Como ϵ no tiene ningún símbolo, entonces en particular no tiene ninguna bb.

- Hipótesis Sea $x \in L$. Entonces, x no tiene como subcadena bb.
- Paso inductivo. Sea $w \in L$ construida usando una de las reglas recursivas de la definición de L. Como hay dos reglas recursivas, entonces hay dos casos para w.
 - Caso 1. w = xa.

Por hipótesis, x no tiene como subcadena a bb. Y como a xa sólo se le concatena una a, entonces xa tampoco puede tener como subcadena a bb.

• Caso 2, w = xba. Por hipótesis, x no tiene como subcadena a bb. Y como a xba sólo se le concatena una ba, entonces xba tampoco puede tener como subcadena a bb.

2. Considere las expresiones regulares

$$r = a^* + b^*$$

 $s = ab^* + ba^* + b^*a + (a^*b)^*$

Da una cadena que cumpla lo siguiente o justifica porque no existe.

- a)Que corresponda a rpero no a s. Proponemos la cadena w=aaaaaa
- b)Que corresponda a spero no a r. Proponemos la cadena w $={\bf abbb}$
- c) Que corresponda tanto a r como a s. Proponemos la cadena w = ϵ