

Tarea 10. Teorema de Myhill-Nerode

Meza Vargas Brandon David

Usar el teorema de Myhill-Nerode para determinar si los siguientes lenguajes son regulares ($\Sigma = \{a, b\}$)

$L_1 = \{ \text{cadenas con longitud par} \}$

$L_1 = \{ \epsilon, aa, bb, ab, ba, aaaa, bbbb, \dots \}$

$\Sigma^* - L_1 = \{ a, b, aaa, bbb, aba, abb, \dots \}$

$x = \epsilon$

$y = a$

$z = b$

$xz = b \notin L$

$yz = ab \in L$

$x = \epsilon$

$y = aa$

$z = b$

$xz = b \notin L$

$yz = aab \notin L$

$\epsilon R aa$

$x = ab$

$y = ba$

$z = bb$

$xz = abbb \in L$

$yz = babb \in L$

$ab R ba$

$x = a$

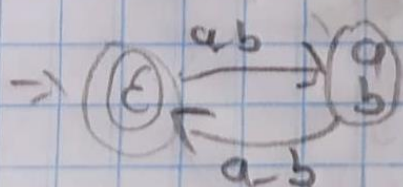
$y = b$

$z = a$

$xz = aa \in L$

$yz = ba \in L$

$a R b$



Tiene dos clases de equivalencia, $\therefore L_1$ es regular

$L_2 = \{ \text{cadenas con el mismo número de a's que de b's} \}$

$L_2 = \{ \epsilon, ab, ba, aabb, bbba, \dots \}$

$\Sigma^* - L_2 = \{ \epsilon, a, b, abb, aab, \dots \}$

$x = b$

$y = bb$

$z = a$

$xz = ab \in L$

$yz = bba \notin L$

Para cualquier $v, s \in \Sigma^*$

$x = b^v$

$y = b^s$

$z = a^v$

\therefore hay un número infinito de clases de equivalencia $\therefore L_2$ no es regular.