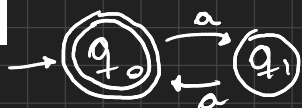


Practica 4 PUMPING

Ejercicio 1. Determinar si los siguientes lenguajes son regulares o no. Para los que sean regulares, dar un autómata finito que los defina (o explicar cómo puede construirse dicho autómata). Para los que no lo sean, demostrarlo.

a. $\{a^{2n} \mid n \geq 1\}$.



b. $\{a^n b^n \mid n \geq 0\}$.

1) Me dan un $p > 0$

2) Elijo $\alpha = a^p b^p$ que $\in L$ y $|\alpha| \geq p$

3) Me dan una descomposición $\alpha = xyz$ con $|xy| \leq p$ y $|y| \geq 1$

Para toda descomposición dada, $x = a^r$ con $r \geq 0$, $y = a^t$ con $t \geq 1$, $z = a^{p-r-t} b^p$

ya que $|xy| \leq p$ y los primeros p símbolos de α son a

4) Elijo $i \geq 0$ / $xy^i z \notin L$ $\rightarrow i=0$ $xy^0 z = xz = a^r \cdot a^{p-r-t} b^p = a^{p-t} b^p$

Como $t \geq 1$ $p-t \neq p$ $\therefore \alpha \notin L$ ya que no hay tanta a 's como b 's

c. $\{a^m b^n a^{m+n} \mid m, n \geq 1\}$. $\alpha = a^p b^p a^{2p}$

Como $|xy| \leq p$ xy es de a 's $x = a^r$ $r \geq 0$ $y = a^t$ con $t \geq 1$ y $|y| \geq 1$ $r+t \leq p$

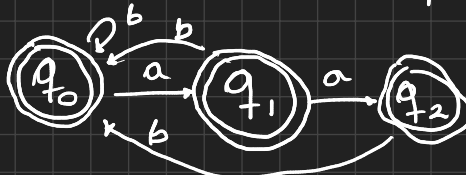
Luego $z = a^{p-r-t} b^p a^{2p}$

Con $i=0$ $xz = a^r a^{p-r-t} b^p a^{2p} = a^{p-t} b^p a^{2p}$. $\notin L$ deber ser $a^m b^m a^{m+m}$

Entonces $m = p-t$ $m = p$ $\therefore m+m = p-t+p = 2p-t$ pero $t \geq 1$ $\therefore \notin L$

d. $\{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ no contiene tres } a\text{'s consecutivas}\}$.

Como que 4
símbolos a 's



e. $\{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a = |w|_b\}$.

$\alpha = a^p b^p$ $|\alpha| \geq p$ y $\alpha \in L$

$|xy| \leq p$ $\therefore x = a^r$ y $y = a^t$ $r \geq 0$ $t \geq 1$. $z = a^{p-r-t} b^p$

Ahora con $i=0$ $a^r a^{p-r-t} b^p = a^{p-t} b^p$ pero $p-t \neq p$ ya que $t \geq 1$ $\therefore \notin L$

f. $\{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \neq |w|_b\}$.

Es complemento de e. Los L regulares están cerrados por complemento \therefore 1. L es regular e lo es su complemento.
 \therefore L es regular

g. $\{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a < |w|_b\}$.

$\alpha = a^p b^{p+1} \quad |\alpha| \geq p \quad \alpha \in L$

$\alpha = xyz$

$|xy| \leq p \quad |y| \geq 1 \quad x = a^R \quad R \geq 0 \quad y = a^t \quad t \geq 1 \quad z = a^{p-R-t} b^{p+1}$

$i = S \quad xy^S z = a^R a^{St} a^{p-R-t} b^{p+1} = a^R a^{St} a^{p-R-t} b^{p+1} = a^{p+St} b^{p+1}$
 $p+1 \neq p+1$

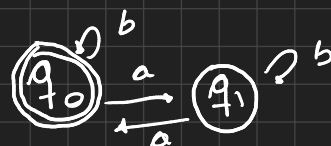
h. $\{w \in \{a, b\}^* \mid w = w^r\}$.

$\alpha = a^p b a^p \quad \alpha \in L \quad |\alpha| \geq p$

$|xy| \leq p \quad |y| \geq 1 \quad x = a^R \quad R \geq 0 \quad y = a^t \quad t \geq 1 \quad z = a^{p-R-t} b a^p$

$i = 0 \quad xz = a^R a^{p-R-t} b a^p = a^{p-t} b a^p \quad t \geq 1 \quad \circ \circ |a^{p-t}| \neq |a^p| \quad \circ \circ xz \neq xz^r$
 $\circ \circ xy^0 z \notin L$

i. $\{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \text{ es par}\}$.



j. $\{w \in \{a, b\}^* \mid ||w|_a - |w|_b| \leq 1\}$.

$\alpha = a^p b^p \quad \alpha \in L \quad |\alpha| \geq p$

$|xy| \leq p \quad x = a^R \quad R \geq 0 \quad y = a^t \quad t \geq 1 \quad z = a^{p-R-t} b^p$

$i = S \quad xy^S z = a^R a^{St} a^{p-R-t} b^p = a^{p+St} b^p \quad p+St - p = St \quad t \geq 1 \quad \circ \circ St \geq 1$
 $1 \neq 1 \quad \circ \circ xy^S z \notin L$

k. $\{w \in \{a, b\}^* \mid \text{para todo prefijo } \gamma \text{ de } w, ||\gamma|_a - |\gamma|_b| \leq 1\}$.

