Lenguajes Formales Primer Parcial TN 2025

Pràcticos:

- 1) Dados los lenguajes $L_1 = \{ x/x \text{ tiene como mínimo un 1 y como máximo tres 1s} \} y L_2 = \{ x/x=0^{3i} 1^{2j} \text{ para } i >= 1, j>=0 \}$ ambos con alfabeto $\{0,1\}$:
- a) Diseñar la ER que representa las cadenas del lenguaje L₁ U L₂.
- b) Diseñar la ER de L2R
- 2) Dada la siguiente Expresión Regular: 1 2 2 2* 3+ | 1 2+ 3 (333)*
 - a) Diseñe un AF que reconozca las cadenas pertenecientes al lenguaje que representa la ER, cuyo alfabeto es $\Sigma = \{1,2,3\}$.
 - b) Indique si el AF que ha definido es o no determinístico, y explique por qué.
- 3) Sea $G = \langle \{S,A,B\}, \{0,1,2\}, P, S \rangle$, donde P es :

Se pide:

- a) Hacer derivación horizontal de la cadena x= 0122012
- b) Dibujar el árbol de derivación para la cadena y= 01012

Teòricos:

- 1) Verifique la siguiente igualdad ($a^* \mid b^*$) = ($a \mid b$)*. De ser verdadera, demuéstrelo. De ser falsa, encuentre un contraejemplo.
- 2) Responder si las siguientes afirmaciones son Verdaderas o Falsas:
 - a) Puedo construir un AF para el lenguaje $L = \{x / | x | \text{ es múltiplo de 3} \}$ con alfabeto $\{a, b\}$.
 - b) Al Pumping Lemma puedo utilizarlo para probar que un lenguaje es regular.
 - c) Si L es un lenguaje regular cualquiera y r es su ER, entonces r* es la ER de L*.
 - d) La expresión regular (ccc)* (dd)* corresponde al lenguaje $L=\{x/x=c^{3i}d^{2i} \text{ para i}>=0\}$ con alfabeto $\{c,d\}$.
- Responder si la siguiente afirmación es Verdadera o Falsa y justificar su respuesta:

Dados los lenguajes regulares $L_1 = \{0^{2i} \ 1^{j+2} \ / \ i,j>=0\}$ con alfabeto $\{0,1\}$ y $L_2 = \{begin, end\}$ con alfabeto $\{b,e,g,i,n,d\}$, el lenguaje $L_1 . L_2$ es regular.

4) Dado el siguiente AF A = $\{0,1,2,3,4,5\},\{a,b\},\delta,\{0\},\{2\}$ >

$$\delta$$
 (0,a) = 1 δ (0,b) = 3 δ (1,a) = 3 δ (1,b) = 2 δ (2,b) = 2 δ (3,a) = 2 δ (3,b) = 3

- a) El AF es no determinístico.
- b) El AF reconoce el mismo lenguaje que el representado por la ER (ab | (b|aa)b*a) b*
- c) El AF reconoce la cadena aabbbabbb.
- d) El AF reconoce cantidad finita de cadenas.