## Trabajo Práctico Nro. 5 Lenguajes Regulares. Gramaticas Regulares.

- 1. Para cada gramática obtener una gramática lineal izquierda equivalente.
  - a)  $G = (\{S, A\}, \{0, 1, 2\}, S, \{S \to 0A | 2, A \to 0S | 1\})$
  - b)  $G = (\{S, A, B\}, \{a, b, c\}, S, \{S \to aA|bB|cB, A \to aA|bA|cB, B \to aB|bB|\lambda\})$
- 2. Construir una gramática regular que genere el lenguaje  $L = \{a(bc)^n/n \ge 1\}$
- 3. Dado el alfabeto  $\Sigma = \{a,b,c,d\}$  construir una gramática regular que genere las cadenas que no contengan la secuencia abc
- 4. Obtener gramáticas lineales derechas que generen los lenguajes reconocidos por los automatas del ejercicio 7 del TP3.
- 5. Construir AFD mínimos que reconozcan el lenguaje generado por cada gramática:
  - a)  $G_1$  con las producciones:
    - $A \to 0B|\lambda$
    - $B \rightarrow 1C|1$
    - $C \rightarrow 0B$
  - b)  $G_2$  con las producciones:
    - $S \to bS|aA|\lambda$
    - $A \rightarrow aA|bB$
    - $B \to bS | \lambda$
  - c)  $G_3$  con las producciones:
    - $S \rightarrow bA|cB|a|b$
    - $A \to aA|a$
    - $B \to cB|a$
- 6. Llevar a forma normal las siguientes gramáticas regulares:
  - a)  $G_1$  con producciones:
    - $S \to T|R$
    - $T \rightarrow a\dot{T}|V$
    - $V \rightarrow bV|b$
    - $R \to cX|e$
    - $X \to cX|cd$
  - b)  $G_2$  con producciones:
    - $S \to aT|V$
    - $T \rightarrow aR|bR$
    - $R \to aR|bR|V$
    - $V \to cV | \lambda$
- 7. Encontrar la expresión regular correspondiente a cada gramática
  - a)  $G_1$  con producciones:
    - $S \to aA|\lambda$
    - $A \rightarrow aA|aC|bB|aB$
    - $B \rightarrow bB|bA|b$
    - $C \to aC|bC$
  - b)  $G_2$  con producciones:
    - $S \to aA|cA|a|c$
    - $A \to bS$

- 8. Para cada expresión regular sobre el alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$ , encontrar la gramática correspondiente.
  - $a) \ \alpha = aa^*bb^* + ab$
  - $b) \ \alpha = (b + ab^*a)^*ab^*$
- 9. En el último ejercicio del TP3 no todos eran lenguajes regulares. Demostrarlo usando el teorema del bombeo.
- 10. Sea  $\Sigma = \{a, b, c\}$ . Para cada una de las siguientes definiciones del lenguaje  $L \subset \Sigma^*$ , demuestra que L no es regular.
  - a)  $L = \{a^n b^m a^{m+n} / m, n \ge 1\}$
  - b)  $L = \{a^p/p \text{ primo}\}$
  - c)  $L = \{\omega\omega/\omega \in \Sigma^*\}$