

### Actividad 3 Lenguajes y Gramáticas Libres de Contexto

1. Encuentre una gramática libre de contexto que genere el lenguaje  $L(G) = \{a^n b^m c^m d^{2n} \mid n \geq 0, m > 0\}$ .

$$G = \{\{A, B\}, \{a, b, c, d\}, A, P\}$$

$$P = \{A ::= aAdd \mid B, B ::= bBc \mid \lambda\}$$

2. Encuentre una gramática libre de contexto que genere el lenguaje  $L(G) = \{a^n b^m \mid 0 \leq n \leq m \leq 2n\}$ .

$$G = \{\{A, B\}, \{a, b\}, A, P\}$$

$$P = \{A ::= aBb, B ::= aBbb \mid \lambda\}$$

3. Construir una gramática libre de contexto que acepte los siguientes lenguajes.  $\Sigma = \{0, 1\}$
- $\{w \mid w \text{ comienza y termina con el mismo símbolo}\}$
  - $\{w \mid |w| \text{ es impar}\}$
  - $\{w \mid |w| \text{ es impar y el símbolo de en medio es } 0\}$
  - $\{0^n 1^n \mid n > 0\} \cup \{0^n 1^{2n} \mid n > 0\}$

$$a) S ::= aSa \mid \lambda$$

$$b) S ::= aSb \mid a$$

$$c) S ::= xSy \mid 0$$

$$d) S ::= 0S11$$

4. Sea  $G = (\Sigma_T, \Sigma_N, Q, P)$  la gramática libre de contexto dada por las propiedades siguientes:  
 $\Sigma_N = \{S, A, C, D, E, F\}$ ,  
 $\Sigma_T = \{a, b\}$ ,  
 Las producciones en  $P$  están dadas por:

$$S ::= AACD \mid FAC \mid AD$$

$$A ::= aAb \mid \lambda$$

$$C ::= aC \mid aFba$$

$$D ::= aDa \mid bDb \mid \lambda$$

$$E ::= Eb$$

Se pide:

- Eliminar producciones  $-\lambda$ .
- Eliminar producciones unarias.
- Eliminar producciones inútiles.
- Transformarla en forma Normal de Chomsky.

$$G = \{\{S, A, C, D\}, \{a, b\}, S, P\}$$

$$P = \{S ::= AACD \mid AD$$

$$A ::= aAb \mid ab$$

$$C ::= aC \mid a$$

$$D ::= aDa \mid bDb \mid aa \mid bb\}$$

5. Sea  $L = \{(a,b)^m c^n (bb,aa)^m \mid m, n \in \mathbb{N}\}$ . Construye una gramática libre de contexto que genere  $L$ .

$$P = \{A ::= aAaa \mid aAbb \mid bAaa \mid bAbb \mid B, B ::= cB \mid c\}$$

6. Hallar una gramática libre de contexto para cada uno de los dos lenguajes siguientes:

$$L_1 = \{ab^n a \mid n \in \mathbb{N}\}$$

$$L_2 = \{0^n 1 \mid n \in \mathbb{N}\}$$

$$P_1 = \{A ::= aBa, B ::= bB|b\}$$

$$P_2 = \{A ::= B1, B ::= B0|0\}$$

7. Considere la siguiente gramática definida sobre el alfabeto  $\{a, b\}$

$$S ::= aB|bA$$

$$A ::= a|aS|bAA$$

$$B ::= b|bS|aBB$$

$\{S, A, B\}$  son los símbolos no terminales y S es el símbolo inicial. Determine el lenguaje que genera.

$$L = \{(a, b)(a, b)^+\}$$

8. Encuentre una palabra  $w \mid w \in L(G)$  que demuestre que la siguiente gramática G es ambigua:

$$S ::= SaS|SbS|c$$

$$w = cacbc$$

$$S \Rightarrow SaS \Rightarrow SaSbS \Rightarrow cacbc$$

$$S \Rightarrow SbS \Rightarrow SaSbS \Rightarrow cacbc$$

9. Para cada una de las siguientes gramáticas encuentre una palabra  $w$  que demuestre que son ambiguas:

a)  $S ::= c|cS|\lambda$

b)  $S ::= aSA|\lambda, A ::= bA|\lambda$

a)  $w = cc$

$$S \Rightarrow cS \Rightarrow cc$$

$$S \Rightarrow cS \Rightarrow ccS \Rightarrow cc$$

b)  $w = aabb$

$$S \Rightarrow aSA \Rightarrow aaSAA \Rightarrow aaAA \Rightarrow aabAA \Rightarrow aabbAA \Rightarrow aabbA \Rightarrow aabb$$

$$S \Rightarrow aSA \Rightarrow aaSAA \Rightarrow aaAA \Rightarrow aaA \Rightarrow aabA \Rightarrow aabbA \Rightarrow aabb$$

10. Dada la siguiente gramática, demuestre que es unívoca:

$$G = (\{a, +, *\}, \{S\}, S, P),$$

$$P = \{S ::= SS*|SS+|a\}$$

$$w = aa *$$

$$S \Rightarrow SS * \Rightarrow Sa * \Rightarrow aa * \text{ unico arbol posible}$$

11. Determinar el lenguaje generado por la siguiente gramática

$$G = (\{0, 1, a, b\}, \{S, A, B\}, S, P)$$

$$P = \{$$

$$S ::= 0A1B$$

$$A ::= 0Aa|a$$

$$B ::= 1Bb|b$$

$$\}$$

$$L = \{0^n a^n 1^m b^m \mid n, m \in \mathbb{N}\}$$

Arellano Granados Angel Mariano  
218123444

12. Sea  $G$  una gramática libre de contexto, determinar el lenguaje que genera  $G = \{\{A\}, \{x, y, z\}, P, S\}$  donde  $P = \{S ::= A, A ::= xAx, A ::= yAy, A ::= z\}$ .

$$L = \{(x, y)^* z (y, x)^*\}$$

13. Escriba una gramática libre de contexto que genere el siguiente lenguaje  $L = \{a^n b^m c^{2n+1} \cup b^n a^p \mid n, m, p \geq 1\}$

$$G = \{\{S, A, B, C\}, \{a, b, c\}, S, P\}$$

$$P = \{S ::= A|BC$$

$$A ::= aAcc|Bc$$

$$B ::= bB|b$$

$$C ::= aA|a\}$$

14. Diseñar la Gramática Formal tipo 2 que produce el Lenguaje  $L = \{(ab)^* c^2\}$ . Encontrar otra equivalente a la anterior que también sea libre de contexto.

$$P = \{S ::= Acc, A ::= Aab|\lambda\}$$

$$P = \{S ::= abS|cc\}$$