Trabajo Práctico

CFG - Formas Normales - PDA - ASDPNR

1.	Defina	CFGs	equivalentes	a las	signientes	ER:
1.	Duma	CLOS	cquivaiciics	a las	Siguiciius	LII.

a) a(a|bcc*)*b

A→ aBb

B→ epsilon|CB

 $C \rightarrow a|bcD$

D→ epsilon | cD

b) $(ab|ba|aa|bb)*(a|\varepsilon)$

 $A \rightarrow BC$

B→ abB|baB|aaB|bbB |epsilon

 $B \rightarrow TB|epsilon$

 $C \rightarrow a | epsilon$

 $C \rightarrow a | epsilon$

T→ ab|ba|aa|bb

c) bab*(c|ac)(cc|abc)

A→ baBCD

 $B \rightarrow bB|e$

 $C \rightarrow c | ac$

 $D \rightarrow cc|abc$

d) ((a|bb)*|cb)*

A→ BA|epsilon

 $B \rightarrow C|cb$

 $C \rightarrow aC|bbC|epsilon$

2. Escriba una derivación de al menos 4 pasos para cada una de las CFG siguientes. Exprese en el lenguaje natural cuales son los lenguajes generados por cada CFG:

- a) $A \rightarrow aA \mid \varepsilon$
- **b)** $A \rightarrow aA \mid a$
- c) $A \rightarrow Aa \mid a$
- **d**) $A \rightarrow AA \mid b$
- e) $A \rightarrow Aa \mid Ab \mid \epsilon$
- **f)** $A \rightarrow aA \mid bA \mid a$
- g) $A \rightarrow Aa \mid bA \mid a$
- **h**) $A \rightarrow bAa \mid \varepsilon$
- i) $A \rightarrow bAa \mid a$
- j) $A \rightarrow abAa \mid \varepsilon$
- **k**) A □ aAa | a
- 1) $A \rightarrow bAa \mid Aa \mid Ab \mid \epsilon$
- m) $A \rightarrow AaA \mid b$
- n) $A \rightarrow AaA \mid AbA \mid c$

3. Considere la gramática:

$$S \rightarrow (L) \mid a$$

 $L \rightarrow L, S \mid S$

- a) Demuestre, a través de derivaciones, que las siguientes cadenas son frases:
 - 1- (a, a, a) 2- ((a, a))
- b) Si las siguientes cadenas son frases, realice una demostración encontrando sus árboles de derivación. En caso contrario explique por qué no son frases:

```
1- (a, a)
2- (a, ((a, a, a))
3- (a, (a, a a))
4- (a, (a, (a), (a, a)))
```

4. Defina CFGs para los siguientes lenguajes:

- a) Cadenas sobre {a, b} que contengan como subcadena a aba y cuya longitud sea impar
- b) Cadenas sobre $\{a, b, c\}$ de la forma $c^n a^m b^m c^n$, para n y m >0.
- c) Cadenas sobre $\{a, b\}$ de la forma $a^m b^n b^m a^n$, para n y m >=0.
- d) Cadenas sobre {a, b} de longitud 2ⁿ, n>0.
- e) Cadenas sobre $\{0, 1, \#\}$, de la forma $\mathbf{x}\#\mathbf{y}^{\mathbf{R}}$, con \mathbf{x} e \mathbf{y} en $\{0, 1\}^*$, $|\mathbf{x}|=|\mathbf{y}|$, donde el valor decimal de \mathbf{y} es igual al valor decimal de $\mathbf{x}+1$. $\mathbf{y}^{\mathbf{R}}$ significa "reverso de \mathbf{y} ".
- f) Cadenas sobre {0, 1} con cantidad par de **0** y cantidad impar de **1**.
- g) Cadenas sobre $\{a,b\}$ que contengan la misma cantidad de a que de b.
- h) Cadenas sobre $\{a, b, c\}$ de la forma $\{a^ib^jc^k \mid i <> j \ o j <> k\}$
- 5. Defina a través de una CFG la sintaxis que represente un bloque de sentencias de asignación (con expresiones aritméticas) y condicionales (tipo if then else).
- 6. Defina a través de una CFG la sintaxis de definiciones de constantes, tipos y variables del lenguaje Pascal, considerando los tipos INTEGER, CHAR, STRING, BOOLEAN, RECORD y ARRAY.
- 7. Defina una CFG que genere un lenguaje con las siguientes características:
 - a) Un programa es una secuencia de funciones
 - b) Una función contiene la palabra reservada FUNCION, el nombre, una lista de parámetros entre paréntesis y el cuerpo de la misma.
 - c) La lista de parámetros consiste en identificadores separados por espacios en blanco, sin definición de tipos
 - d) El cuerpo de la función es una secuencia de sentencias de la forma: expresión condicional : expresión aritmética
 - e) Las expresiones aritméticas permitidas son: suma, resta, producto y cociente; y se realizan sobre variables, constantes e identificadores de función.
 - f) Los operadores relacionales son: menor, mayor, igual y distinto Ejemplo:

```
\begin{aligned} &FUNCION \ siguienteMayor \ (A \ B) \\ &A > B+1 \ : \ A; \\ &A < B \quad : \ B*2/(A+1); \\ &A = B \quad : \ B-minimo(A*2, 5); \\ &FIN \end{aligned}
```

- 8. Defina una CFG que reconozca el cuerpo de un procedimiento o función en Pascal, considerando la definición de las estructuras WHILE, FOR e IF; sentencias de asignación; expresiones aritméticas, relacionales y lógicas.
- 9. Defina una gramática que reconozca un lenguaje orientado a conjuntos numéricos, con las siguientes características:
 - a) Un programa es una secuencia de expresiones
 - b) Cada expresión puede ser una asignación, una lectura de uno o más variables conjunto, o una escritura por pantalla de variables o constantes conjunto.
 - c) Las operaciones permitidas son: complementación, intersección y unión.
 - d) Una constante conjunto tiene dos formas:
 - por extensión, que se expresa como una secuencia de números entre llaves
 - por comprensión, que se expresa mediante un identificador de función entre llaves
- 10. Defina una CFG para un lenguaje imperativo creado por Ud. El lenguaje debe contener al menos una estructura de asignación, una cíclica y una condicional, así como alguna forma de entrada salida. Puede ser dinámicamente tipado. Dé un ejemplo de programa válido, y explique su significado.
- 11. Considere la gramática:

$$S \rightarrow SaS \mid T$$

 $T \rightarrow bT \mid b \mid S$

- a) Demuestre que esta gramática es ambigua construyendo dos árboles de derivación para
 bbab
- b) Construya dos árboles de derivación correspondiente a babbabb
- c) ¿Qué lenguaje genera esta gramática?
- **d**) Defina una CFG equivalente no ambigua
- 12. Determine cuales de las CFG de definió en los puntos 5 al 10, son ambiguas. En tales casos, construya CFGs equivalentes no ambiguas.
- 13. Dadas las CFG que se expresan a continuación
 - a) Elimine símbolos inútiles
 - b) Construya una gramática equivalente en CNF
 - c) Construya una gramática equivalente en GNF
 - d) Construya el PDA equivalente

1.
$$C \rightarrow C + C \mid C; E \mid C \land C \mid E$$

 $D \rightarrow C + E \mid a \mid b$
 $E \rightarrow a \mid b \mid C$

2.
$$S \rightarrow abB \mid Sa$$

 $B \rightarrow eBf \mid dBg \mid \epsilon \mid BSD$
 $C \rightarrow CaC \mid aCab \mid a \mid S$
 $D \rightarrow Da \mid Dab$

```
C \rightarrow aF \mid Cb

D \rightarrow Da \mid aDbY \mid SCD

B \rightarrow \epsilon \mid B \mid aBc \mid bBdc
```

- 14. Elimine ambigüedad, recursividad por izquierda y factorice las gramáticas del punto anterior. Construya la TAS correspondiente a cada una.
- 15. Construya la TAS para cada una de las siguientes gramáticas:

```
1.
            V = \{ A, B, C, D, E \}
            T = \{ a, b, c, \&, \$, \#, @ \}
                           A \rightarrow AB \mid CA \mid \&A \mid D
                           B \rightarrow A \mid A \mid E
                            C \rightarrow A@ \mid \varepsilon
                            D \rightarrow Da \mid Db \mid a \mid D \mid E
                            E \rightarrow cEc \mid CE
             S = A
2.
            V = \{ S, A, B, C, D, E \}
            T = \{ a, op, t, b, c, (,) \}
            P = {
                           S \rightarrow SaS \mid BC \mid BbB \mid C
                           B \rightarrow B \mid Ba \mid E \mid (B) \mid aAb
                           C \rightarrow op \mid t \mid (S) \mid D \mid CdC \mid CcC
                            D \rightarrow aD \mid Db \mid b \mid B
                            E \rightarrow Eb \mid SaB \mid abA
            S = S
  3.
            V = \{ S, B, E, A, X, C, D, F, G \}
            T = \{ a, o, d, g, +, [,] \}
            S = S;
            P = {
                                     S \rightarrow SBC \mid AX \mid AFS
                                     B \rightarrow Ba \mid E \mid aB \mid a
                                     E \rightarrow EA \mid EC \mid G
                                     A \rightarrow SD \mid SF \mid EFS \mid \epsilon
                                     X \rightarrow C \mid FC
                                     G \rightarrow EG \mid E
                                     C \rightarrow o \mid [S] \mid E \mid S
                                     D \rightarrow +
                                                                             }
  4.
            V = \{ S, B, E, A, H, V, X, C, D, G \};
            T = \{ a, o, c, d, g, +, \#, @ \};
            S = S;
            P = {
                                     S \rightarrow SVS \mid B \mid CES \mid AX \mid SoC
                                     B \rightarrow Bc \mid E \mid dB \mid c
                                     E \rightarrow EA \mid Ed \mid GE
                                     A \rightarrow SoAS \mid dH \mid AC \mid dE
                                     V \rightarrow o
                                     X \rightarrow Xa \mid \epsilon
```

```
G \rightarrow EG \mid g
                                       C \rightarrow + | X\#S@
                                                                           }
5.
             V = \{ S, A, B, C, D, E, G \}
             T = \{ a, op, t, b, c, (,) \}
            P = {
                            S \rightarrow SaS \mid BC \mid CG \mid C
                            B \rightarrow B \mid Ba \mid E \mid (B)
                             C \rightarrow op \mid (S) \mid D \mid BbC \mid BcC
                             D \rightarrow DD \mid Dt \mid c \mid B
                             E \rightarrow Eb \mid SaB \mid EabA
                             G \rightarrow bS \mid \varepsilon
             S = S
             V = \{ A, G, T, C, X, F, H, V, F \};
6.
            T = \{ a, \#, \$, b, d, g, h, k, v \};
             S = A;
             P = {
                                       A \rightarrow F\#G \mid G\$A \mid H \mid VH
                                       G \rightarrow Gb \mid d \mid Gd \mid A
                                       C \rightarrow aVCV \mid Tb \mid XvH
                                      J \rightarrow VA \mid XF \mid XFF
                                      H \rightarrow Hh \mid Hk \mid TV \mid h \mid A \mid gF
                                       V \rightarrow \epsilon \mid VCV \mid XV
                                       F \rightarrow Fg \mid gF \mid FF \mid \epsilon
7.
             V = \{ A, G, T, C, X, F, H, V, F \};
             T = \{ a, #, \$, b, d, g, v \};
             S = A;
             P = {
                                       A \rightarrow F\#G \mid G\$A \mid H \mid VH
                                       G \rightarrow Gb \mid gJ \mid d \mid Gd \mid A
                                       C \rightarrow aVCV \mid Tb \mid XvH
                                       F \rightarrow VA \mid XF \mid XFF
                                       H \rightarrow Hd \mid Hb \mid TV \mid d \mid A \mid gF
                                       V \rightarrow \epsilon \mid VCV \mid XV
                                       J \rightarrow Jg \mid gJ \mid JJ \mid \epsilon
8.
                                      F \rightarrow FD \mid QM \mid M
                                       D \rightarrow QbF \mid cF \mid cM
                                       Q \rightarrow \epsilon | P
                                       M \rightarrow Mb \mid dM \mid, \mid M \mid P \mid R
                                       P \rightarrow hP | Pk | P
                                       R \rightarrow \#R \mid \% \mid,
9.
                                       S \rightarrow CT \mid FG \mid H
                                       F \rightarrow FaGF \mid FbF \mid K
                                       C \rightarrow Bc \mid aB \mid GSG
                                       D \rightarrow Da \mid Ba \mid Dc \mid aEa
                                       K \rightarrow K\# \mid /K \mid c \mid d
                                       G \rightarrow KB \mid D/ \mid baBS \mid \epsilon
                                       E \rightarrow KE \mid D/
```

 $H \to H! \mid !$ $T \to :C \mid DT$

10.

 $S \rightarrow K, A \mid T \mid T!K$ $T \rightarrow FaF \mid TXT \mid F \mid TcF$ $B \rightarrow Ba \mid Bc \mid a \mid b \mid c$ $X \rightarrow a \mid Wb \mid c$ $W \rightarrow EaW \mid \epsilon \mid WaE$ $F \rightarrow FF \mid -F+ \mid H \mid FH \mid +\#$ $K \rightarrow SE \mid SW$ $H \rightarrow + \mid -W \mid \#$ $A \rightarrow EA \mid WTW$

 $E \rightarrow WE \mid -SZ \mid EE$

11.

 $X \rightarrow XF \mid KM \mid CB \mid MXcX$ $E \rightarrow EbG \mid GaX \mid aEb$ $M \rightarrow \varepsilon \mid MG$ $C \rightarrow Cr \mid Mr \mid aB \mid uC$ $D \rightarrow aD \mid bD \mid a$ $K \rightarrow (X) \mid CM$ $B \rightarrow B \mid Ba \mid E \mid (B)$ $F \rightarrow FB \mid aL \mid \varepsilon$