Teoría de la Computación 2022

Lab 06

07.septiembre.2022

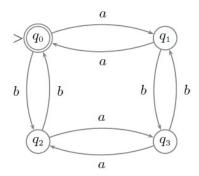
- 1. Construir una gramática CFG G=(V,T,S,P) para los lenguajes que se indican a continuación. Para cada gramática, indicar explícitamente los siguientes: V el conjunto de variables, T el conjunto de símbolos terminales, S el símbolo inicial y P el conjunto de producciones o reglas de producción.
 - a) $L(G) = \{0^m 1^n 2^n 3^m : m, n \ge 0\}.$
 - b) $L(G) = \{0^m 1^n 2^{m+n} : m, n \ge 0\}.$

Construir una gramática CFG que permita escribir la notación de punto flotante. Esto es, que permita escribir cantidades como

$$3.14, \quad .5, \quad 42. \quad 6.022e23, \quad 9.11E-31$$

Observe que, en general, una expresión de punto flotante tiene la estructura

- 2. (a) Considere el siguiente autómata AFD. ¿Cuál es el lenguaje L(M) generado?
 - (b) Indique la expresión regular del lenguaje.
 - (c) Construya una gramática CFG que represente el mismo lenguaje ${\cal L}(M).$
 - (d) Muestre que la cadena $\mathbf{w} = \mathtt{abbabb}$ está en L(M), mostrando una derivación para \mathbf{w} , y grafique el árbol sintáctico de dicha derivación.



3. Considere la gramática G=(V,T,S,P), con $V=\{S\}$, $T=\{a,1,+\}$, S=S, y con reglas

$$S \longrightarrow S+S$$

$$S \longrightarrow 1$$

$$S \longrightarrow C$$

- (a) Para la cadena $\mathbf{w} = 1 + 1 + 1 + a$, encuentre: una derivación *leftmost*, una derivación *rightmost*, y una derivación que no sea *leftmost* ni *rightmost*. Para cada una, dibuje el árbol sintáctico.
- (b) i Es G ambigua?

4. Determine si la siguiente gramática G, con reglas de producción

$$X \longrightarrow X + X \mid X * X \mid X \mid a$$

es ambigua o no.

5. Remover la ambigüedad en las siguientes gramáticas CFG.

i)
$$V = \{A\}, T = \{a, (,)\}, S = A$$

$$A \longrightarrow AA$$

$$A \longrightarrow (A)$$

$$A \longrightarrow a$$

ii) $V = \{E\}, T = \{+, *, 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}, S = E$

$$E \longrightarrow E + E$$

$$E \longrightarrow E * E$$

$$E \hspace{.1in} \longrightarrow \hspace{.1in} 0 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 1 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 2 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 3 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 4 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 5 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 6 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 7 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 8 \hspace{.1in} | \hspace{.1in} 9$$

iii) $V = \{S, A, B\}, T = \{a, b\}, S = S$

$$S \longrightarrow SS$$

$$S \longrightarrow AB$$

$$A \longrightarrow Aa$$

$$A \longrightarrow a$$

$$B \longrightarrow Bb$$

$$B \longrightarrow b$$

6. Reducir las siguientes gramáticas quitando reglas de sustitución simple, producciones unitarias (*unit productions*), variables anulables (*nullables*), producciones sin uso (*useless*) Remover la ambigüedad en las siguientes gramáticas CFG.

i)
$$V = \{S, A, B, C\}, T = \{a, b\}, S = S$$

$$S \longrightarrow aS \mid A \mid C$$

$$A \longrightarrow a$$

$$B \longrightarrow aa$$

$$C \longrightarrow aCb$$

ii)
$$V = \{S, A, B\}, T = \{a, b\}, S = S$$

$$S \longrightarrow ASA \mid aB \mid b \mid a \mid SA \mid AS \mid S$$

$$A \longrightarrow B \mid b$$

$$B \longrightarrow b$$