## Teoría de la Computación 2022

## Lab 06

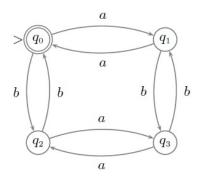
## 07.septiembre.2022

- 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)  $L(G) = \{0^m 1^n 2^{m+n} : m, n \ge 0\}.$
- 2. 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

- 3. (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  $\mathcal{L}(M)$ .
  - (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.



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

$$S \longrightarrow S+S$$

$$S \longrightarrow 1$$

$$S \longrightarrow a$$

- (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) iEs G ambigua?

5. 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.

6. 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

$$E \longrightarrow E + E$$

$$E \longrightarrow E * E$$

$$E \quad \longrightarrow \quad 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$$

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

$$S \longrightarrow SS$$

$$S \longrightarrow AB$$

$$A \longrightarrow Aa$$

$$A \longrightarrow a$$

$$B \longrightarrow Bb$$

$$B \longrightarrow b$$

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

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

$$A \longrightarrow B \mid b$$

$$R \longrightarrow h$$