Práctica 6: Lenguajes formales y gramáticas

- Las gramáticas proveen un mecanismo generador de lenguajes.

  Ejemplo: El lenguaje de Romeo

  - $\Sigma = \{$Julieta, eres, muy, hermosa$\}$
  - Reglas de producción:
    $\langle frase \rangle \to \langle sujeto \rangle \langle predicado \rangle$
    $\langle sujeto \rangle \to$ Julieta
    $\langle predicado \rangle \to$ eres $\langle m \rangle$ hermosa
    $\langle m \rangle \to \lambda \mid$ muy $\langle m \rangle$

- Una gramática posee los siguientes símbolos:
  - inicial,
  - no terminales (son estructuras intermedias), y
  - terminales (son elementos del alfabeto).

Definición: Gramática es una tupla: (N, T, P, σ) donde:

- N es un conjunto finito de símbolos llamados **no terminantes.**
- T es un conjunto finito de símbolos, llamados **terminantes** o **alfabeto**, tal que $N \cap T = \emptyset$
- P es un conjunto finito de **reglas de producción**, donde

$$P \subseteq ((N \cup T)^* - T^*) \times (N \cup T)^*$$

  Obs.:
  - $(N \cup T)^* - T^*$ es el conjunto de cadenas de no terminales y terminales que contienen al menos un no terminal. Dado que $\lambda \notin (N \cup T)^* - T^*$, no puede haber reglas del tipo $\lambda \to \beta$.
  - $(N \cup T)^*$ es el conjunto de cadenas sobre $N \cup T$.
  - A una producción de la forma (α, β) la notaremos $\alpha \to \beta$.
  - Una regla del tipo $\alpha \to \lambda$ recibe el nombre de **regla** λ.

- $\sigma \in N$ es el **símbolo inicial**

Definición 1. Una gramática se dice:

(a) *regular* si cada producción es de la forma: $A \to a$ o $A \to aB$ o $A \to \lambda$ donde $A, B \in N$ y $a \in T$,

Gramáticas regulares (tipo 3)

- Las gramáticas regulares o de tipo 3, también llamadas lineales, pueden ser clasificadas como derechas o izquierdas.
- Las reglas de producción de una gramática regular derecha se adhieren a las siguientes restricciones:
  - El lado izquierdo debe consistir en un solo no terminal.
  - El lado derecho está formado por un símbolo terminal, que puede estar seguido (o no) por un símbolo no terminal, o la cadena vacía.
- Es decir, las producciones de una gramática regular derecha pueden tener la forma:

$$A \to a$$
$$A \to aB$$
$$A \to \lambda$$

  donde $A, B \in N$ y $a \in T$.

Gramáticas regulares (tipo 3)

- Alternativamente, en una gramática regular izquierda las reglas de producción son de la forma:

$$A \to a$$
$$A \to Ba$$
$$A \to \lambda$$

- Por ejemplo, reglas de la forma:

$$yW \to x$$
$$X \to xZy$$
$$YX \to WvZ$$

  no están permitidas en una gramática regular. (¿Por qué?)

- Se puede convertir toda gramática regular derecha en izquierda y recíprocamente.

(b) *libre* (o independiente) de contexto si cada producción es de la forma $A \to \delta$ donde $A \in N$ y $\delta \in (N \cup T)^*$

(c) *sensible al contexto* si cada producción es de la forma $aA\beta \to \alpha\delta\beta$ donde $A \in N, \alpha, \beta \in (N \cup T)^*$ y $\delta \in (N \cup T)^+$,

(d) *estructurada* por frases o irrestricta si no tiene restricciones sobre la forma de sus producciones, es decir si son de la forma

$$\alpha \to \delta \quad \text{donde} \quad \alpha \in (N \cup T)^* - T^* \quad y \quad \delta \in (N \cup T)^*$$

1. Clasifique cada una de las siguientes gramáticas (dando su tipo más restrictivo):

a) $T = \{a, b\}, N = \{\sigma, A\}$, símbolo inicial σ, y producciones

$$\sigma \to b\sigma, \sigma \to aA, A \to a\sigma,$$

$$A \to bA, A \to a, \sigma \to b$$

Regular.

b) $T = \{a, b, c\}, N = \{\alpha, A, B\}$, símbolo inicial σ, y producciones

$$\sigma \to AB, AB \to BA, A \to aA,$$

$$B \to Bb, A \to a, B \to b$$

Sensible al contexto.

c) $T = \{a, b\}, N = \{\sigma, A, B\}$, śimbolo inicial σ y producciones:

$$\sigma \to A, \quad \sigma \to AAB, \quad Aa \to ABa, \quad A \to aa,$$

$$Bb \to ABb, \quad AB \to ABB, \quad B \to b.$$

Sensible al contexto.

d) $T = \{a, b, c\}, N = \{\sigma, A, B\}$, símbolo inicial σ, y producciones:

$$\sigma \to BAB, \quad \sigma \to ABA, \quad A \to AB, \quad B \to BA,$$

$$A \to aA, \quad Aab, \quad B \to b.$$

Independiente de contexto.