

## Práctica 6: Lenguajes formales y gramáticas

- Las gramáticas proveen un **mecanismo generador** de lenguajes.

**Ejemplo:** El lenguaje de Romeo

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

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

**Definición:** Gramática es una tupla:  $(N, T, P, \sigma)$  donde:

- N es un conjunto finito de símbolos llamados **no terminales**.
- T es un conjunto finito de símbolos, llamados **terminales** 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  $\lambda \rightarrow \beta$ .
- $(N \cup T)^*$  es el conjunto de cadenas sobre  $N \cup T$ .
- A una producción de la forma  $(\alpha, \beta)$  la notaremos  $\alpha \rightarrow \beta$ .
- Una regla del tipo  $\alpha \rightarrow \lambda$  recibe el nombre de **regla**  $\lambda$ .

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

**Definición 1.** Una gramática se dice:

(a) *regular* si cada producción es de la forma:  $A \rightarrow a$  o  $A \rightarrow aB$  o  $A \rightarrow \lambda$  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:

$$\begin{aligned} A &\rightarrow a \\ A &\rightarrow aB \\ A &\rightarrow \lambda \end{aligned}$$

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:

$$\begin{aligned} A &\rightarrow a \\ A &\rightarrow Ba \\ A &\rightarrow \lambda \end{aligned}$$

- Por ejemplo, reglas de la forma:

$$\begin{aligned} yW &\rightarrow x \\ X &\rightarrow xZy \\ YX &\rightarrow WvZ \end{aligned}$$

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

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

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

(c) *sensible al contexto* si cada producción es de la forma  $\alpha A \beta \rightarrow \alpha \delta \beta$  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

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

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

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

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

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

Regular.

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

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

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

Sensible al contexto.

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

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

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

Sensible al contexto.

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

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

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

Independiente de contexto.