## Práctica 6: Lenguajes formales y gramáticas

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

- N es un conjunto finito de símbolos llamados **no terminantes**.
- lacksquare 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

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

## 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  $a \in T$ ,
- (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 conexto 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  $\sigma$ , 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  $\sigma$ , y producciones

$$\sigma \to AB, AB \to BA, A \to aA,$$
 
$$B \to Bb, A \to a, B \to b$$

Sensible al contexto.

c)  $T = \{a, b\}, N = \{\sigma, A, B\}$ , simbolo inicial  $\sigma$  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  $\sigma$ , 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.