

## Práctica 5: Gramáticas libres de contexto

Lothar Soto Palma DNI:49079173W

January 15, 2015

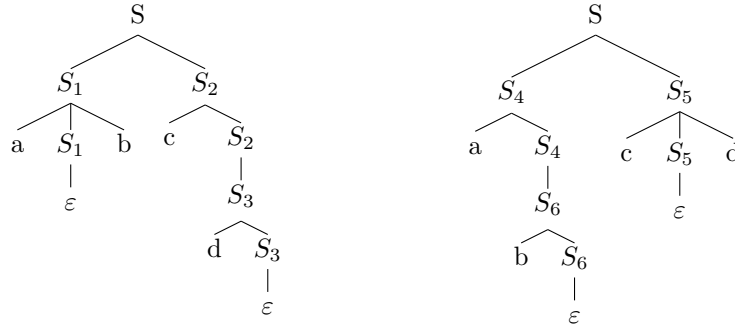
### Ejercicio 1:

Demuestra que la siguiente gramática libre de contexto es ambigua.

$$\begin{array}{l|l} S \rightarrow S_1 S_2 & S \rightarrow S_4 S_5 \\ S_1 \rightarrow a S_1 b | \varepsilon & S_4 \rightarrow a S_4 | S_6 \\ S_2 \rightarrow c S_2 | S_3 & S_6 \rightarrow b S_6 | \varepsilon \\ S_3 \rightarrow d S_3 | \varepsilon & S_5 \rightarrow c S_5 d | \varepsilon \end{array}$$

- Determina el lenguaje que genera esta gramática.
- Encuentra una gramática no ambigua que genere el lenguaje.

Solución: Podemos comprobar que la gramática es ambigua puesto que podemos formar dos arboles distintos para una misma palabra por ejemplo si tomamos la palabra  $abcd$ :



- El lenguaje que genera esta gramática es la unión de los lenguajes  $L_1, L_2$  que se definen de la siguiente forma:

$$\begin{aligned} L_1 &= \{a^i b^j c^k d^k : i, j, k \geq 0\}, L_2 = \{a^i b^j c^k d^k : i, j, k \geq 0\} \\ L &= L_1 \cup L_2 = \{a^i b^j c^k d^k : i, j, k \geq 0\} \cup \{a^i b^j c^k d^k : i, j, k \geq 0\} \end{aligned}$$

- Una gramática no regular es la siguiente:

$$\begin{array}{l|l|l} S \rightarrow S_1 S_2 & S \rightarrow S_5 S_6 & S \rightarrow S_9 S_{10} \\ S_1 \rightarrow a S_1 b | \varepsilon & S_5 \rightarrow a S_5 b | S_7 | S_8 & S_9 \rightarrow a S_9 b | \varepsilon \\ S_2 \rightarrow c S_2 d | S_3 | S_4 & S_6 \rightarrow c S_6 d | \varepsilon & S_{10} \rightarrow c S_{10} d | \varepsilon \\ S_3 \rightarrow c S_3 | c & S_7 \rightarrow a S_7 | a & \\ S_4 \rightarrow d S_4 | d & S_8 \rightarrow b S_8 | b & \end{array}$$

## Ejercicio 2:

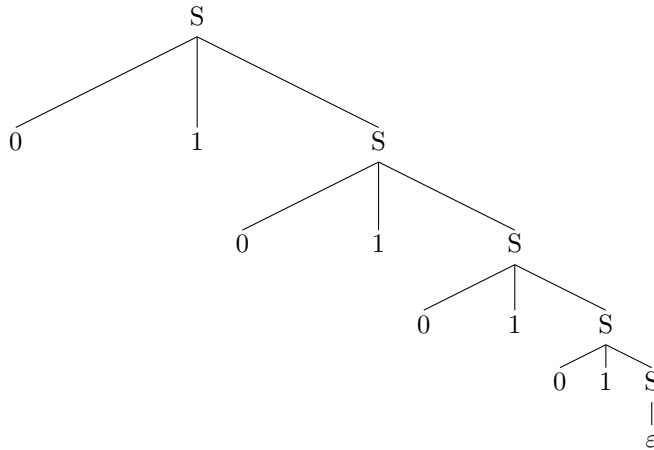
Dada la gramática:

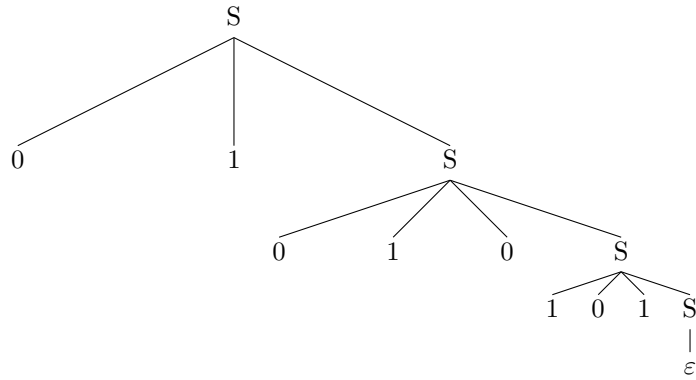
$$S \rightarrow 01S, S \rightarrow 010S, S \rightarrow 101S, S \rightarrow \varepsilon$$

- Determina si es ambigua.
- ¿Eres capaz de encontrar una gramática regular que genere este lenguaje y que sea no ambigua?.

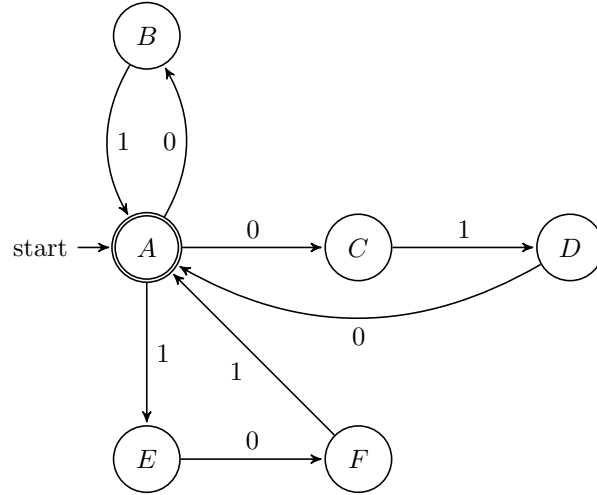
Solución:

- La gramática es ambigua puesto que podemos representar la palabra 01010101:





- Representamos la gramática ambigua como el siguiente autómata finito no determinista:



Convertimos el autómata en uno finito determinista y obtenemos la siguiente gramática:

$$S \rightarrow 0S_1|1S_2|\varepsilon$$

$$S_1 \rightarrow 1S_3$$

$$S_2 \rightarrow 0S_7$$

$$S_3 \rightarrow 0S_4|1S_2|\varepsilon$$

$$S_4 \rightarrow 0S_1|1S_5|\varepsilon$$

$$S_5 \rightarrow 0S_6|1S_2|\varepsilon$$

$$S_6 \rightarrow 0S_1|1S_5|\varepsilon$$

$$S_7 \rightarrow 1S$$

### Ejercicio 3:

Pasa a Forma Normal de Chomsky la siguiente gramática libre de contexto:

$$S \rightarrow S_1|S_2S_3a|aS_4cd|S_5S_4S_6$$

$$S_1 \rightarrow aS_1b|c$$

$$S_2 \rightarrow S_3S_4|S_5S_3d|S_1d|\varepsilon$$

$$S_3 \rightarrow S_3c|S_2b|S_1aS_5|c$$

$$S_4 \rightarrow aS_4d|S_4d|\varepsilon$$

$$S_5 \rightarrow aaS_5S_2|S_5S_6S_7$$

$$S_6 \rightarrow aS_6d|d$$

En primer lugar buscamos las producciones inútiles, para ello buscamos las producciones con símbolos terminales. Declaramos la variable  $V_t$  entonces:

$$V_t = \{\emptyset\}, V_t = \{S_1, S_2, S_3, S_4, S_6\}, V_t = \{S, S_1, S_2, S_3, S_4, S_6\}$$

Eliminamos las producciones de  $S_5$ :

$$S \rightarrow S_1|S_2S_3a|aS_4cd$$

$$S_1 \rightarrow aS_1b|c$$

$$S_2 \rightarrow S_3S_4|S_1d|\varepsilon$$

$$S_3 \rightarrow S_3c|S_2b|c$$

$$S_4 \rightarrow aS_4d|S_4d|\varepsilon$$

$$S_6 \rightarrow aS_6d|d$$

Ahora eliminamos los estados con símbolos inaccesibles:

$$J = \{S\}, V_s = \{S\}, T_s = \{\emptyset\}$$

$$J = \{S_1, S_2, S_3, S_4\}, V_s = \{S, S_1, S_2, S_3, S_4\}, T_s = \{a, c, d\}$$

$$J = \{S_2, S_3, S_4\}, V_s = \{S, S_1, S_2, S_3, S_4\}, T_s = \{a, b, c, d\}$$

$$J = \{S_3, S_4\}, V_s = \{S, S_1, S_2, S_3, S_4\}, T_s = \{a, b, c, d, \varepsilon\}$$

$$J = \{S_4\}, V_s = \{S, S_1, S_2, S_3, S_4\}, T_s = \{a, b, c, d, \varepsilon\}$$

$$J = \{\emptyset\}, V_s = \{S, S_1, S_2, S_3, S_4\}, T_s = \{a, b, c, d, \varepsilon\}$$

Por lo que podemos eliminar la producción  $S_6$ :

$$S \rightarrow S_1|S_2S_3a|aS_4cd$$

$$S_1 \rightarrow aS_1b|c$$

$$S_2 \rightarrow S_3 S_4 | S_1 d | \varepsilon$$

$$S_3 \rightarrow S_3 c | S_2 b | c$$

$$S_4 \rightarrow a S_4 d | S_4 d | \varepsilon$$

Ahora eliminamos las producciones nulas:

$$H = \{\emptyset\}, H = \{S_2 S_4\}, H = \{S_2 S_4\}$$

Por lo que obtenemos:

$$S \rightarrow S_1 | S_2 S_3 a | S_3 a | a S_4 c d | a c d$$

$$S_1 \rightarrow a S_1 b | c$$

$$S_2 \rightarrow S_3 S_4 | S_3 | S_1 d$$

$$S_3 \rightarrow S_3 c | S_2 b | b | c$$

$$S_4 \rightarrow a S_4 d | a d | S_4 d | d$$

Ahora eliminamos las producciones unitarias:

$$S \rightarrow a S_1 b | c | S_2 S_3 a | S_3 a | a S_4 c d | a c d$$

$$S_1 \rightarrow a S_1 b | c$$

$$S_2 \rightarrow S_3 S_4 | S_3 c | S_2 b | b | c | S_1 d$$

$$S_3 \rightarrow S_3 c | S_2 b | b | c$$

$$S_4 \rightarrow a S_4 d | a d | S_4 d | d$$

Ahora lo ajustamos para ponerlo en la forma normal de Chomsky:

$$C_a \rightarrow a \quad C_b \rightarrow b \quad C_c \rightarrow c \quad C_d \rightarrow d$$

$$S \rightarrow C_a D_1 | c | S_2 D_2 | S_3 C_a | C_a D_3 | C_a D_4$$

$$D_1 \rightarrow S_1 C_b \quad D_2 \rightarrow S_4 D_5 \quad D_3 \rightarrow S_3 C_a \quad D_4 \rightarrow C_c C_d \quad D_5 \rightarrow C_c C_d$$

$$S_1 \rightarrow C_a F_1 | c$$

$$F_1 \rightarrow S_1 C_d$$

$$S_2 \rightarrow S_3 S_4 | S_3 C_c | S_2 C_b | b | c | S_1 C_d$$

$$S_3 \rightarrow S_3 C_c | S_2 C_b | C_b | C_c$$

$$S_4 \rightarrow C_a J_1 | C_a C_d | S_4 C_d | d$$

$$J_1 \rightarrow S_4 C_d$$