

Trabajo práctico N°1 de Sintaxis y Semántica del Lenguaje

Integrantes: Mauricio Achetta – Ignacio Guridi – Natanael Bertello.

Ejercicios:

1. Teniendo en cuenta la definición de lenguaje, construya tres lenguajes (L_1 , L_2 , L_3) con los siguientes alfabetos: $A_{L_1} = \{a, b, c, d, e\}$, $B_{L_2} = \{A, B, C, D, E, F\}$, $C_{L_3} = \{1, 2, 3\}$. Calcular:

$$L_1 = \{\text{bebe, edad, cada}\}$$

$$L_2 = \{\text{FEDE, CAFE, BECA}\}$$

$$L_3 = \{1, 2, 3\}$$

a) $L_1 \cup L_2$

$$L_1 \cup L_2 = \{\text{bebe, edad, cada, 1, 2, 3}\}$$

b) $L_1 \cap L_2$

$$L_1 \cap L_2 = \{ \}$$

c) $\sim L_1$

$$\sim L_1 = \{\text{FEDE, CAFE, BECA, 1, 2, 3}\}$$

d) $L_1 \cdot L_2 \cdot L_3$

$$L_2 \cdot L_1 \cdot L_3 = \{\text{FEDEbebe1, FEDEedad1, FEDEcada1, FEDEbebe2, FEDEedad2, FEDEcada2,}$$

$$\text{FEDEbebe3, FEDEedad3, FEDEcada3, CAFEbebe1, CAFEedad1, CAFEcada1}$$

$$\text{CAFEbebe2, CAFEedad2, CAFEcada2, CAFEbebe3, CAFEedad3, CAFEcada3, BECAbebe1, BECAedad1}$$

$$\text{BECAcada1, BECAbebe2, BECAedad2, BECAcada2, BECAbebe3, BECAedad3, BECAcada3}\}$$

2. Dados los siguientes lenguajes $L_1 = \{a, b, c\}$; $L_2 = \{\epsilon\}$; $L_3 = \{\}$. Calcular:

a) L_1^*

$$L_1^* = \{\epsilon, a, aa, aaa, aaaa, \dots, b, bb, bbb, bbbb, \dots, c, cc, ccc, cccc, \dots, abc, abbc, aabc, abcc, \dots\}$$

b) L_1^+

$$L_1^+ = \{a, b, c, aa, ab, ac, ba, bb, bc, ca, cb, cc, aaa, bbb, \dots\}$$

c) $L_1^+ \cdot L_2^*$

$$L_1^+ \cdot L_2^* = \{\epsilon, a, b, c, aa, ab, ac, \dots\}$$

d) \emptyset^+

$$\emptyset^+ = \{ \}$$

e) \emptyset^*

$$\emptyset^* = \{\epsilon\}$$

f) $L1^*.\emptyset$

$L1^*.\emptyset = \{ \}$

3. Para cada uno de los lenguajes descritos en las siguientes expresiones regulares, dar tres ejemplos de strings que pertenezcan al mismo y tres que no.

a) a^*b^*

Pertenecen al lenguaje: $a^*b^* = \{ab, aabb, aaabbb, aaaabbbb, aaaaabbbbb, \dots\}$

No pertenecen al lenguaje: $a^*b^* = \{ba, bbaa, bbbaaa, bbbbaaaaa, bbbbaaaaa, \dots\}$

b) $a(ba)^*b$

Pertenecen al lenguaje: $a(ba)^*b = \{abab, ababab, abababab\}$

No pertenecen al lenguaje: $a(ba)^*b = \{bb, ba, aa\}$

c) $a^* \cup b^*$

Pertenecen al lenguaje: $a^* \cup b^* = \{aa, bb, aaa, bbb, \dots\}$

No pertenecen al lenguaje: $a^* \cup b^* = \{ba, bba, bbaa, bbbaaa, \dots\}$

d) $(aaa)^*$

Pertenecen al lenguaje: $(aaa)^* = \{aaa, aaaaaa, aaaaaaaaa\}$

No pertenecen al lenguaje: $(aaa)^* = \{a, aa, aaaa\}$

e) $\Sigma^*a\Sigma^*b\Sigma^*a\Sigma^*$

Pertenecen al lenguaje: $\Sigma^*a\Sigma^*b\Sigma^*a\Sigma^* = \{aba, abba, aaba\}$

No pertenecen al lenguaje: $\Sigma^*a\Sigma^*b\Sigma^*a\Sigma^* = \{a, b, \epsilon\}$

f) $aba \cup bab$

Pertenecen al lenguaje: $aba \cup bab = \{aba, bab, ababab\}$

No pertenecen al lenguaje: $aba \cup bab = \{aa, bb, \epsilon\}$

g) $(\epsilon \cup a)b$

Pertenecen al lenguaje: $(\epsilon \cup a)b = \{ab\}$

No pertenecen al lenguaje: $(\epsilon \cup a)b = \{ba, aa, bb\}$

h) $(a \cup ba \cup bb)\Sigma^*$

Pertenecen al lenguaje: $(a \cup ba \cup bb)\Sigma^* = \{a, ba, bb, ababb\}$

No pertenecen al lenguaje: $(a \cup ba \cup bb)\Sigma^* = \{b, a, ab\}$

4. Dados los siguientes lenguajes, obtener las expresiones regulares que los generan. Para todos los casos, el alfabeto es $A=\{0,1\}$.

a. $L=\{w \mid w \text{ comienza con 1 y termina con 0}\}$

$$W = 1 \Sigma^* 0$$

b. $L=\{w \mid w \text{ contiene al menos tres 1}\}$

$$W = \Sigma^* (111) 0$$

c. $L=\{w \mid w \text{ contiene el substring 0101}\}$

$$W = \Sigma^* 0101 \Sigma^*$$

d. $\Delta L=\{w \mid w \text{ tal que la longitud de } w \text{ es como máximo 5}\}$

$$W = \Sigma^5 \cup \Sigma^4 \cup \Sigma^3 \cup \Sigma^2 \cup \Sigma^1 \cup \Sigma^0$$

e. $L=\{w \mid w \text{ tal que en cada posición impar encontramos un 1}\}$

$$W = (1 \Sigma)^* 1^*$$

f. $L=\{w \mid w \text{ contiene al menos dos 1 y como máximo un 0}\}$

$$W = \Sigma^* (11)^* 0$$

g. $L=\{w \mid w \text{ no empieza con 00}\}$

$$W = 0 \Sigma 10^*$$

h. $L=\{w \mid w \text{ empieza en 1 y termina en 110, existiendo al menos dos 1 entre ambas construcciones}\}$

$$W = 1 \Sigma^* 1 \Sigma^* 1 \Sigma^* 110$$

i. $L=\{w \mid w \text{ contiene al menos dos 0's consecutivos, o termina con 1}\}$

$$W = \Sigma^* 00 \cap \Sigma^* 1$$

5. Dados los siguientes lenguajes, obtener la expresión regular que los genera:

a. $\Delta L(A)=\{w \mid w \text{ contiene exactamente dos } b \text{ consecutivas, pudiendo existir más de dos } b \text{ en } w\}$ $\Sigma = \{a,b,c\}$

$$RTA = \Sigma^* (bb) \Sigma^* \text{ No chequea que el resto de las } b's \text{ no sean consecutivas.}$$

b. $L(A)=\{w \mid w \text{ tiene una longitud que es múltiplo de 2 o múltiplo de 3}\}$ $\Sigma = \{a,b\}$

$$RTA = (\Sigma \Sigma)^* \cup (\Sigma \Sigma \Sigma)^*$$

c. $\Delta L(A)=\{w \mid w \text{ contiene al menos una "b", y toda "b" tiene inmediatamente a su izquierda y a su derecha al menos una "a"}\}$ $\Sigma = \{a,b\}$

$$RTA = \Sigma (aa^* \cup b \cup aa^*)$$

6. ¿Cuáles de los siguientes lenguajes especificados por las expresiones regulares para el alfabeto $A=\{x,y,z\}$ son infinitos? Describa en una sola frase el contenido de cada uno de estos lenguajes infinitos, y defina por los lenguajes que sean finitos.

- $(x^o(y^oz^*))=\{w \mid w \text{ comienza con la subcadena } xy \text{ y contiene una } x \text{ y una } y\}$
- $(x^*o(y^oz))=\{w \mid w \text{ puede terminar con la subcadena } yz\}$
- $((z \cup y)^ox)=\{zx, yx\}$
- $(z \cup y)^*=\{w \mid w \text{ no contiene } x\}$
- $(y^oy)^*=\{w \mid w \text{ puede contener más de una o ninguna subcadena } yy; \text{ y ninguna } x \text{ ni } z\}$
- $(x^* \cup y^*)=\{w \mid w \text{ puede contener más de una o ninguna } x \text{ o más de una o ninguna } y; \text{ y ninguna } z\}$
- $((x^ox) \cup z)=\{xx, z\}$
- $((z \cup y) \cup x)=\{z, y, x\}$

7. * Describa el lenguaje representado por cada una de las siguientes expresiones regulares.

- $(zUy)^*ox=\{w \mid w \text{ comienza con una cantidad nula o infinita de } Z \text{ y de } Y \text{ y termina con } X\}$
- $((x^ox^*)^oy^oy^*)=\{w \mid w \text{ empieza con } X \text{ seguido de una cantidad nula o infinita de } X, \text{ seguido por una } Y \text{ terminando con una cantidad nula o infinita de } Y\}$
- $((x^ox^*)^oz^*)=\{w \mid w \text{ empieza con } X \text{ seguido por una cantidad nula o infinita de } X \text{ o empieza con } Y \text{ seguido por una cantidad nula o infinita de } Y\}$
- $((x^*oy^*)^oz^*)=\{w \mid w \text{ empieza con una cantidad nula o infinita de } X \text{ seguido por una cantidad nula o infinita de } Y \text{ terminando con una cantidad nula o infinita de } Z\}$

8. Para el lenguaje (sobre el alfabeto $A=\{a, b\}$) $L=\{w \mid w \text{ no termina en } b \text{ o contiene una cantidad de caracteres par}\}$ realizar las siguientes actividades:

- Escribir 3 palabras que pertenezcan y 3 que no pertenezcan a L .
- Escribir una expresión regular que lo genere.

a. Pertenecen: $\{aabb, aba, aaab, \dots\}$

No pertenecen: $\{aab, aaaab, bab\}$

b. aa^*bb^*aa



9. Considerando que una Expresión Regular (ER) es ambigua cuando existe al menos un string que puede ser construido de dos diferentes maneras a partir de dicha ER ¿Cuáles de las siguientes ERs son ambiguas? Justifique su respuesta.

- $a((ab)^*cd)^* \cup a(ababcb^*)^*a^*$
- $aab^*(ab)^* \cup ab^* \cup a^*bba^*$

c. $aaba^* \cup aaaba \cup aabba^* \cup a$

- a. Es una expresión ambigua ya que con cualquiera de las dos partes podemos crear si construimos un string a partir de "a".
- b. Es una expresión ambigua ya que se pueden crear cadenas a partir de por lo menos 2 de las 3 partes que existen. Como por ejemplo: "aab" con la primera y tercera parte.
- c. No es una expresión ambigua por que no se puede derivar cadenas iguales entre ninguna de las 4 uniones.