



Universidad Tecnológica Nacional – Facultad Regional Villa María

Ingeniería en Sistemas de Información

Sintaxis y semántica de los lenguajes

Trabajo Práctico N°1

“Expresiones regulares”

Docentes:

Ing. Rinaldi, Mario

Ing. Palombarini, Jorge

Grupo K

Integrantes:

Alvarez, Darío Joaquín – Bazán, Matías – Berardo, Alan

Año 2020



1. Teniendo en cuenta la definición de lenguaje, construya tres lenguajes (L_1 , L_2 , L_3) con los siguientes alfabetos: $AL_1=\{a,b,c,d,e\}$, $BL_2=\{A,B,C,D,E,F\}$, $CL_3=\{1,2,3\}$. Calcular:

a) $L_1 \cup L_3$ b) $L_2 \cap L_3$ c) $\sim L_1$ d) $L_2 \cdot L_1 \cdot L_3$

Lenguajes:

$L_1 = \{ade, bae\}$

$L_2 = \{ADE, BAE\}$

$L_3 = \{12, 13\}$

Operaciones:

a) $L_1 \cup L_3 = \{ade, bae, 12, 13\}$ ✓

b) $L_2 \cap L_3 = \{\}$ ✓

c) $\sim L_1 = A_{L_1}^* - L_1$ ✓

d) $L_2 \cdot L_1 \cdot L_3 = \{adeADE12, adeADE13, adeBAE12, adeBAE13, baeADE12, baeADE13, baeBAE12, baeBAE13\}$ x

La concatenación realizada es $L_1.L_2.L_3$, y no es conmutativa

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

a) L_1^* b) L_1^+ c) $L_1^+ \cdot L_2^*$ d) \emptyset^+ e) \emptyset^* f) $L_1^* \cdot \emptyset$

Resolución:

a) $L_1^* = \{a, b, c, ab, ac, ba, bc, abc, bca, \epsilon, \dots\}$ ✓

b) $L_1^+ = \{a, b, c, ab, ac, ba, bc, abc, bca, \dots\}$ ✓

c) $L_1^+ \cdot L_2^* = \{a, b, c, ab, ac, ba, bc, abc, \epsilon, \dots\}$ ✓

d) $\emptyset = \{\}$ ✓

e) $\emptyset^* = \{\epsilon\}$ ✓

f) $L_1^* \cdot \emptyset = \{\}$ ✓

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

a) a^*b^*



Pertenecen: {aab, ab, abb} ✓

No pertenecen: {abc, abab, abbba} ✓

b) $a(ba)^*b$

Pertenecen: {abab, ababab, abababab} ✓

No pertenecen: {ababab, aabb, aaaba} x pertenece

c) $a^*U b^*$

Pertenecen: {a, aa, aaa} ✓

No pertenecen: {ab, abb, aab} ✓

d) $(aaa)^*$

Pertenecen: {aaa, aaaaaa, aaaaaaaaa} ✓

No pertenecen: {aaaa, a, aa} ✓

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

Pertenece: {aabbab, aaabbaab, bbabbabbaa} ✓

No pertenece: {aaa, bbb, ba} ✓

f) $aba U bab$

Pertenece: {aba, bab} ✓

No pertenece: {ababab, abaaba, bababa} ✓

g) $(\epsilon U a)b$

Pertenece: {b, ab} ✓

No pertenece: {aab, abab, bba} ✓

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

Pertenece: {aaaaaa, baaaa, bbbbbb} ✓

No pertenece: { ϵ } ✓ hay otro caso mas que no pertenece

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

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

$1 \Sigma^* 0$ ✓

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

$\Sigma^* 1 \Sigma^* 1 \Sigma^* 1 \Sigma^*$ ✓

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

$\Sigma^* 0101 \Sigma^*$ ✓

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

$\Sigma \Sigma \Sigma \Sigma \Sigma$ x Acepta las cadenas de longitud 5, pero no las de longitud 4,3,2,1 y 0



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

$(10)^*$ ☒ ej, "11", "111", son cadenas aceptadas, y la expresión no las acepta

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

w: $\{1^*11^*01^*11^*\}$ ☒ ej de cadenas que debe aceptar: "11", "101", "111110"

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

w: $\{(11 \cup 01 \cup 10) \Sigma^*\}$ ☒ Falta epsilon

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

w: $\{1 \Sigma^* 1 \Sigma^* 1 \Sigma^* 110\}$ ☒

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

$(\Sigma^* 00 \Sigma^*) \cup (\Sigma^* 1)$ ☒

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

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

w: $\{\Sigma^* bb \Sigma^*\}$ ☒ ej de cadenas aceptadas: "abbcba", "bbabcc"

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

w: $\{(\Sigma\Sigma)^* \cup (\Sigma\Sigma\Sigma)^*\}$ ☒

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

w: $\{(aba)^*\}$ ☒ esta bien planteado, pero necesita aceptar casos validos como por ej: "aaba"
También no debe aceptar epsilon.

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

a) $(x. (y . z^*))$

Lenguaje infinito.

$L = \{w/w \text{ empieza con "xy" y termine con una cantidad n de "z"}\}$ ☒

b) $(x^* . (y . z))$

Lenguaje infinito

$L = \{w/w \text{ empieza con una cantidad n de "x" seguida del string "yz"}\}$ ☒



c) $((z \cup y) \cdot x)$

Lenguaje finito

$L = \{w/w \text{ empieza con "z" o "y" y debe terminar con "x"}\}$ ✓

d) $(z \cup y)^*$

Lenguaje infinito

$L = \{w/w \text{ sea una secuencia de n cantidad de "z" o "y" consecutivas}\}$ ✓

e) $(y \cdot y)^*$

Lenguaje infinito

$L = \{w/w \text{ sea una sucesión de n cantidad de "y" consecutivas}\}$ ✓

f) $(x^* \cup y^*)$

Lenguaje infinito

$L = \{w/w \text{ comienza con n cantidad de "x" o con m cantidad de "y"}\}$ ✓

g) $((x \cdot x) \cup z)$

Lenguaje Finito.

$L = \{w/w \text{ debe comenzar con "xx" o "z"}\}$ ✓

h) $((z \cup y) \cup x)$

Lenguaje Finito

$L = \{w/w \text{ debe ser "z" o "y" o "x"}\}$ ✓

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

a) $(z \cup y)^* \cdot x$

$L = \{w/w \text{ comience con una serie definida de "z" o "y" y termine con una "x"}\}$ ✓

b) $((x \cdot x^*) \cdot y \cdot y^*)$

$L = \{w/w \text{ comienza al menos con una "x" y sigue con al menos una "y"}\}$ ✓

c) $((x \cdot x^*) \cup (y \cdot y^*))$

$L = \{w/w \text{ contenga al menos una "x" o una "y", pero no ambas al mismo tiempo}\}$ ✓

d) $((x^* \cdot y^*) \cdot z^*)$

$L = \{w/w \text{ sea una serie de n "x", seguida de m "y", terminando con l cantidad de "z"}\}$ ✓

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

a) **Escribir 3 palabras que pertenezcan y 3 que no pertenezcan a L.**

Pertenecen: w: {ababa, abab, aaab} ✓



No pertenecen: $w: \{abbbb, aab, ababb\}$ ✓

b) Escribir una expresión regular que lo genere.

$(\Sigma^*a) \cup (\Sigma\Sigma)^*$ ✓

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) Es AMBIGUA, ya que podemos ver que en el primer término “a” coincidiría con “a” del segundo término, de modo que con cualquiera de las dos partes se podría construir el mismo string. ✓
- b) Es AMBIGUA, ya que podemos ver que el string “aabb” se puede construir tanto con la primera parte de la expresión como con la tercera parte de la misma. ✓

Lo mismo pasa con el string “abb”, que puede ser formada con la segunda parte de la expresión y la tercera.

- c) No es AMBIGUA. ✓

