



Universidad Tecnológica Nacional
Facultad Regional Villa María

Ingeniería en Sistemas de Información
Sintaxis y Semántica del Lenguajes

Doctor Palombarini, Jorge
Ingeniero Rinaldi, Mario

Trabajo Práctico N°1
“Expresiones Regulares”:

Grupo C

Liberati, Francisco	12543
Ortiz, Lucas	13429
Stoller, Luis	13642

Correo electrónico: stollerluis@gmail.com

Entrega: 09/09/2020

1. Teniendo en cuenta la definición de lenguaje, construya tres lenguajes (L1, L2, L3) con los siguientes alfabetos: $AL1=\{a,b,c,d,e\}$, $BL2=\{A,B,C,D,E,F\}$, $CL3=\{1,2,3\}$.

Calcular:

a) $L1 \cup L3$ b) $L2 \cap L3$ c) $\sim L1$ d) $L2 \cdot L1 \cdot L3$

$$L1 = \{ab, bc, de\} \quad L2 = \{AB, CD, EF\} \quad L3 = \{12, 23, 13\}$$

- a. $L1 \cup L3 = \{ab, bc, de, 12, 23, 13\}$
- b. $L2 \cap L3 = \{\}$ - L2 y L3 son disjuntos
- c. $\sim L1 = A^*L1 - L1$
- d. $L2 \cdot L1 \cdot L3 = \{ABab12, ABab23, ABab13, ABbc12, ABbc23, ABbc13, ABde12, ABde23, ABde13, CDab12, CDab23, CDab13, CDbc12, CDbc23, CDbc13, CDde12, CDde23, CDde13, EFab12, EFab23, EFab13, EFbc12, EFbc23, EFbc13, EFde12, EFde23, EFde13\}$

2. Dados los siguientes lenguajes $L1 = \{a, b, c\}$; $L2 = \{\epsilon\}$; $L3 = \{\}$. Calcular:

a) $L1^*$ b) $L1^+$ c) $L1^+ \cdot L2^*$ d) \emptyset^+ e) \emptyset^* f) $L1^* \cdot \emptyset$

- a. $L1^* = \{\epsilon, a, b, c, aa, bb, cc, aaa, bbb, ccc, ab, ac, bc, \dots\}$
- b. $L1^+ = \{a, b, c, aa, ab, bc, ac, ca, aaa, bbb, ccc, aab, aac, abc, cba, \dots\}$
- c. $L1^+ \cdot L2^* = L1^+$
- d. $\emptyset^+ = \{\}$
- e. $\emptyset^* = \{\epsilon\}$
- f. $L1^* \cdot \emptyset = L1^* \{\}$

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

- a. $a^* b^*$ = Pertenecen: $\{aab, aaab, abb\}$
No pertenecen: $\{ba, a, b\}$ Si pertenecen
- b. $a(ba)^*b$ = Pertenecen: $\{abababab, ababab, abab\}$
No pertenecen: $\{a, b, ba\}$
- c. $a^* \cup b^*$ = Pertenecen: $\{a, aa, bbb\}$
No pertenecen: $\{ab, aab, abb\}$
- d. $(aaa)^*$ = Pertenecen: $\{aaa, aaaaaa, aaaaaaaaaa\}$
No pertenecen: $\{a, aa, aaaa\}$
- e. $\Sigma^* a \Sigma^* b \Sigma^* a \Sigma^*$ = Pertenecen: $\{aaba, abba, abaa\}$
No pertenecen: $\{b, bb, bbb\}$
- f. $aba \cup bab$ = Pertenecen: $\{aba, bab\}$
No pertenecen: $\{ababab, bababa\}$
- g. $(\epsilon \cup a) b$ = Pertenecen: $\{ab, b\}$
No pertenecen: $\{a, bb, bbb\}$
- h. $(a \cup ba \cup bb)\Sigma^*$ = Pertenecen: $\{abb, ba, bb\}$
No pertenecen: $\{aba, ababb, babb\}$ Las tres pertenecen

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

- $L = \{w | w \text{ comienza con 1 y termina con 0}\}$: $1\Sigma^* \cap 0\Sigma^*$ Intersección no puede ser parte de una ER.
- $L = \{w | w \text{ contiene al menos tres 1}\}$: $\Sigma^*1\Sigma^*1\Sigma^*1\Sigma^*$
- $L = \{w | w \text{ contiene el substring 0101}\}$: $\Sigma^*0101\Sigma^*$
- $\Delta L = \{w | w \text{ tal que la longitud de } w \text{ es como máximo 5}\}$: $\Sigma^0 \cup \Sigma^1 \cup \Sigma^2 \cup \Sigma^3 \cup \Sigma^4 \cup \Sigma^5$
- $L = \{w | w \text{ tal que en cada posición impar encontramos un 1}\}$: $(1\Sigma)^*$ Considera sólo cadenas de longitud par
falta considerar las impares
- $L = \{w | w \text{ contiene al menos dos 1 y como máximo un 0}\}$: $(1 \cup 0)11^+$
No considera cadenas válidas como 11011, 1101, etc
- $L = \{w | w \text{ no empieza con 00}\}$: $11\Sigma^*$ No considera cadenas válidas como 0, 1, 001, 010, etc
- $L = \{w | w \text{ empieza en 1 y termina en 110, existiendo al menos dos 1 entre ambas construcciones}\}$: $(1\Sigma^*11\Sigma^*)110$ Los 1's no necesitan estar juntos
- $L = \{w | w \text{ contiene al menos dos 0's consecutivos, o termina con 1}\}$: $00\Sigma^* \cup \Sigma^*1$
No pide que los ceros estén al principio

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

- $\Delta L(A) = \{w | w \text{ contiene exactamente dos } b \text{ consecutivas, pudiendo existir más de dos } b \text{ en } w\}$ $\Sigma = \{a,b,c\}$: $(bb\Sigma^*) \cup \Sigma^*bb\Sigma^* \cup (bb\Sigma^*)$ Permite cualquier cantidad de b's consecutivas
- $L(A) = \{w | w \text{ tiene una longitud que es múltiplo de 2 o múltiplo de 3}\}$ $\Sigma = \{a,b\}$:
 $(\Sigma^2)^* \cup (\Sigma^3)^*$
- $\Delta L(A) = \{w | w \text{ contiene al menos una "b", y toda "b" tiene inmediatamente a su izquierda y a su derecha al menos una "a"}\}$ $\Sigma = \{a,b\}$: $a^+(ba^+)$ Falta * en (ba^+)

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

- $(x \cdot (y \cdot z^*))$ = Infinito: $L = \{w | w \text{ Comienza con "xy" seguido de n cantidad de "z", pudiendo no tener ninguna "z"}. \}$
- $(x^* \cdot (y \cdot z))$ = Infinito: $L = \{w | w \text{ Comienza con n cantidad de "x", pudiendo no contener ninguna "x", seguido de "yz"}. \}$
- $((z \cup y) \cdot x)$ = Finito: $L = \{w | w \text{ Comienza con "x" o "y" y finaliza con x}\}$ Las dos posibilidades de salida son: $\{zx, yx\}$

- d. $(z \cup y)^* = \text{Infinito}$: $L = \{w | w \text{ Contenga n cantidad de "z" o "y", o que se trate del conjunto vacio}\}$
- e. $(y \cdot y)^* = \text{Infinito}$: $L = \{w | w \text{ Que contenga el par "yy", n veces}\}$
- f. $(x^* \cup y^*) = \text{Infinito}$: $L = \{w | w \text{ Que contenga n cantidad de "x" o n cantidad de "y", o es el vacio}\}$
- g. $((x \cdot x) \cup z) = \text{Finito}$: $L = \{w | w \text{ Contiene "x" o "z"}\}$ Las dos posibilidades son: $\{xx, z\}$
- h. $((z \cup y) \cup x) = \text{Finito}$: $L = \{w | w \text{ Contiene "z" o "y" o "x"}\}$ Las tres posibilidades son: $\{z, y, x\}$.

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

- a. $((z \cup \sim y)^* \cdot x) : L = \{w | w \text{ termina con "x"}\}$ $A = \{x, y, z\}$ No establece que hay sólo una x
- b. $((x \cdot x^*) \cdot y \cdot y^*) : L = \{w | w \text{ comienza con una o varias "x" y termina con una o varias "y"}\}$ $A = \{x, y\}$ x e y no se mezclan entre sí
- c. $((x \cdot x^*) \cup (y \cdot y^*)) : L = \{w | w \text{ cadena que contenga una o varias "x" o una o varias "y"}\}$ $A = \{x, y\}$
cadena vacía
- d. $((x^* \cdot y^*) \cdot z^*) : L = \{w | w \text{ puede ser el conjunto vacio o comenzar con "x"}^s, \text{ pudiendo no contener ninguna "x" seguido de "y"}^s \text{ pudiendo no contener ninguna "y", finalizando con "z"}^s\}$ $A = \{x, y, z\}$

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.
Pertenece: $\{aba\}, \{bababb\}, \{bb\}$ No pertenecen: $\{ba\}, \{baba\}, \{bbb\}$.
si pertenecen
- b. Escribir una expresión regular que lo genere. $(\Sigma^2)^* \cup (\Sigma^*)a$.

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.

$a((ab)^*cd)^* \cup a(ababcb^*)^*a^*$: Esta expresión es ambigua ya que el string "a" puede ser formado de ambos lados de la unión.

$aab^*(ab)^* \cup ab^* \cup a^*bba^*$: Esta expresión es ambigua porque se puede formar el string "ab" en la segunda o tercera expresión. no se puede ab en la tercer expresión

$aaba^* \cup aaaba \cup aabba^* \cup a$: Esta expresión no es ambigua.