



# PROCESADORES DE LENGUAJE

Ingeniería Informática  
Especialidad de computación  
Tercer curso, segundo cuatrimestre



Departamento de Informática y Análisis Numérico  
Escuela Politécnica Superior de Córdoba  
Universidad de Córdoba

## Hoja de ejercicios nº 1.- ANÁLISIS LÉXICO

### Alfabetos, palabras y lenguajes formales

1. Obtén las palabras de longitudes 1, 2 y 3 de los siguientes alfabetos:  
 $\Sigma_1 = \{a\}$ ,  $\Sigma_2 = \{0, 1\}$ ,  $\Sigma_3 = \{if, then, else\}$ ,  $\Sigma_4 = \{a, b, c, d\}$
2. Indica el lenguaje universal  $\Sigma^*$  que genera el alfabeto  $\Sigma = \{a, b, 1, 2\}$
3. Dado el alfabeto  $\Sigma = \{a, b, c\}$ :
  - Se definen las siguientes palabras
    - $x = ab$ ,  $y = bba$ ,  $z = cb$
  - Realiza las siguientes operaciones
    - $xy$ ,  $yx$ ,  $x(yz)$ ,  $x \varepsilon z$ ,  $z y^0 x$ ,  $x^2$  y  $z^2$ ,  $(x y)^2$
4. Dado el alfabeto  $\Sigma = \{a, b, c\}$ :
  - Se definen los siguientes lenguajes formales
    - $L_1 = \{a, aa, aaa\}$ ,  $L_2 = \{a, b, ba, bc\}$  y  $L_3 = \{\varepsilon, a, b, c\}$
  - Realiza las siguientes operaciones
    - $L_1 \cup L_2$ ,  $L_1 \cap L_2$ ,  $L_1 L_2$ ,  $L_1 - L_2$ ,  $L_2 - L_1$
    - $(L_1)^2$
    - $L_1^*$
    - $L_3^+$
    - $L_1 (L_2 \cup L_3)$
    - $(L_3 - L_1) \cap (L_1 L_3)$
5. Dado el alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$ 
  - Indica dos lenguajes  $L_1, L_2$  que verifiquen que
    - $(L_1 \cup L_2)^* \neq L_1^* \cup L_2^*$
  - Indica dos lenguajes  $L_1, L_2$  que verifiquen que
    - $L_1 \not\subseteq L_2$ ,  $L_2 \not\subseteq L_1$  y  $(L_1 \cup L_2)^* = L_1^* \cup L_2^*$
  - Indica tres lenguajes  $L_1, L_2$  y  $L_3$  de forma que
    - $L_3 (L_2 - L_1) \neq L_3 L_2 - L_3 L_1$
6. Sea  $\Sigma = \{a, b\}$  y  $L \subseteq \Sigma^*$  es un lenguaje definido recursivamente de la siguiente forma:
  - a)  $\varepsilon \in L$

- b) Si  $x \in L$ , entonces  $a x b, b x a \in L$
  - c) Si  $x, y \in L$ , entonces  $x y \in L$
  - d) No hay nada más en  $L$
  - Demuestra que:
    - $L = \{ w \mid w \in \Sigma^* \wedge w \text{ contiene el mismo número de aes que de bes} \}$
    - Si  $b, \varepsilon \in L$  ¿Qué más palabras hay en  $L$ ?
    - Da una definición recursiva para que  $L' \subseteq \Sigma^*$  contenga todas las palabras que posean doble número de aes que de bes.
7. Si  $\text{cardinal}(L)$  nos indica cuantas palabras posee un lenguaje, comprueba si es cierta o falsa la siguiente afirmación:  
 $\text{cardinal}(L_1 L_2) = \text{cardinal}(L_1) \text{cardinal}(L_2)$ .
- Si se cree que es falsa, póngase un contraejemplo; si se cree que es verdadera, demuéstrese.

### Expresiones regulares

8. Indica algunas expresiones regulares que se puedan definir sobre el siguiente alfabeto  $\Sigma = \{a, b, 1, 2\}$
9. Indica cuál es el lenguaje denotado por las siguientes expresiones regulares definidas sobre  $\Sigma = \{a, b\}$ :
- a)  $a a^* b b^*$
  - b)  $a (a^* + b^*) b$
  - c)  $a (a + b)^* b$
10. Dado el alfabeto  $\Sigma = \{-, ., \_ , a, b, c, \dots, z, A, B, \dots, Z, 0, 1, \dots, 9\}$  y las siguientes definiciones regulares
- $\text{dígito} = 1 + 2 + \dots + 9$
  - $\text{cero} = 0$
  - $\text{numero} = \text{cero} + \text{dígito}$
  - $\text{punto} = .$
  - $\text{guión} = -$
  - $\text{subrayado} = \_$
  - $\text{letra} = a + b + \dots + z + A + B + \dots + Z$
- Indica cuál es el lenguaje denotado por cada una de las siguientes expresiones regulares:
    - a)  $\text{numero numero}^* \text{ punto numero}^*$
    - b)  $\text{numero}^* (\text{ punto} + \varepsilon)$
    - c)  $(\text{cero} + \text{dígito numero}^*) \text{ punto} (\text{cero} + \text{numero}^* \text{dígito})$
    - d)  $\text{letra} (\text{letra} + \text{numero})^* \text{ numero}$
11. Define expresiones regulares que denoten los siguientes lenguajes formales definidos sobre el alfabeto  $\Sigma = \{0, 1\}$ :
- a)  $L_1 = \{ x \mid x \in \Sigma^* \wedge x \text{ sólo contiene dos ceros y un número indefinido de unos} \}$
  - b)  $L_2 = \{ x \mid x \in \Sigma^* \wedge x \text{ contiene al menos dos ceros consecutivos} \}$
  - c)  $L_3 = \{ x \mid x \in \Sigma^* \wedge x \text{ contiene un número impar de ceros y un número indefinido de unos} \}$

- d)  $L_4 = \{ x \mid x \in \Sigma^* \wedge \text{cada cero de } x \text{ es seguido inmediatamente por } 11\}$
12. Escribe expresiones regulares que denoten los siguientes lenguajes definidos sobre  $\Sigma = \{a, b, c\}$
- Palabras que comienzan y finalizan con la letra "a".
  - Palabras que comienzan o finalizan con la letra "a" (o ambas posibilidades).
  - Palabras en las que la "a", si aparece, siempre precede a la "b".
  - Palabras que tengan un número impar de aes.
13. Define expresiones regulares que denoten los siguientes lenguajes definidos recursivamente:
- $\varepsilon \in L$ . Si  $x \in L$ , entonces **aax** y **xb** son palabras de L. Sólo están en L las palabras obtenidas mediante las premisas anteriores.
  - $\varepsilon \in L$ . Si  $x \in L$ , entonces **abx**, **bax**, **aax** y **bbx** son palabras de L. Sólo están en L las palabras obtenidas mediante las premisas anteriores.
14. Escribe expresiones regulares que denoten los siguientes lenguajes:
- Números naturales que no contengan dos o más ceros al principio: 0, 10, 121,...
  - Números pares.
  - Números impares.
  - Números reales con formato de punto fijo o con formato de punto flotante pero que no tengan ceros superfluos, es decir,
    - son permitidos los números del tipo 0.0, 132.0, 0.526, 1203.0494,
    - pero no son permitidos los números de la forma 00.12, 124.000, 001.727, 52.700.
15. Considera el siguiente código escrito en el lenguaje C que implementa el método de ordenación de Shell:

```
#include <stdio.h>
#include <malloc.h>
#include "macros.h"
/* Longitud maxima -1 de los nombres */
#define NUMERO_CARACTERES 20

void shell (struct ficha_persona *dato, int n)
{
    int d,i, bandera;
    struct ficha_persona auxiliar;
    d = n;
    do {
        d = d / 2;
        do{
            bandera = 0;
            i = 0;
            do {
                if (dato[i].edad > dato[i+d].edad)
                {
                    strcpy(auxiliar.nombre, (dato+i)->nombre);
                    auxiliar.edad = (dato+i)->edad;
                    strcpy((dato+i)->nombre, (dato+i+d)->nombre);
                    (dato+i)->edad = (dato+i+d)->edad;
                }
            }
        }
    }
}
```

```

        strcpy((dato+i+d)->nombre, auxiliar.nombre);
        (dato+i+d)->edad = auxiliar.edad;
        bandera = 1;
    }
    i++;
} while (i+d <= n-1);
} while (bandera !=0);
} while (d!=1);
}

```

- Indica los diferentes tipos de componentes léxicos o “tokens” que generaría el analizador léxico.
- Define las expresiones regulares que denotan los tipos de componentes léxicos indicados en el apartado anterior.

16. Considera el siguiente código escrito en el lenguaje FORTRAN

```

INTEGER I, J
REAL Vector(10), Matriz(5,5)

PRINT *, 'INTRODUCE LAS COMPONENTES IMPARES DEL VECTOR'
DO 10 I = 1, 9, 2
    PRINT *, 'COMPONENTE ', I, ' -->'
    READ *, Vector (I)
10 CONTINUE

PRINT *, 'INTRODUCE LAS COMPONENTES DE LA DIAGONAL PRINCIPAL'
DO 20 I = 1, 5
    PRINT *, 'COMPONENTE (' , I, ', ', I, ') -->'
    READ *, Matriz (I,I)
20 CONTINUE

```

- Indica los diferentes tipos de componentes léxicos que reconocería el analizador léxico.
- Escribe las expresiones regulares correspondientes a dichos tipos de componentes léxicos.

17. Indica las expresiones regulares que denoten los componentes léxicos de un lenguaje de programación en pseudocódigo:

- **Identificadores:**
  - Podrán estar compuestos por letras, números y el símbolo “\_”.
  - Podrán comenzar por una letra o el símbolo “\_”
  - El símbolo “\_” no podrá aparecer al final.
- **Números:**
  - Se podrán definir números enteros (19), reales de punto fijo (19.75) o con notación exponencial (0.19e+2).
- **Cadenas de caracteres:**
  - Estarán compuestas por cualquier carácter excepto las comillas simples de apertura (‘) y cierre (’), que deberán aparecer al principio y al final, respectivamente.
  - Se utilizará la barra invertida \ para poder introducir las comillas simples dentro de las cadenas.
- **Palabras reservadas:**
  - Se podrán escribir con letras mayúsculas o minúsculas o ambas
  - Deberán comenzar y terminar por el símbolo de subrayado “\_”.
  - Por ejemplo: `_mientras_`

- Operadores:
  - Asignación:
    - se utilizará el operador de Pascal ( := )
  - Lógicos:
    - Estarán delimitados por dos símbolos de subrayado
    - Por ejemplo: \_no\_
  - Aritméticos:
    - Se utilizarán como operadores las tres “primeras letras” de cada una de las operaciones aritméticas (suma, resta, multiplicación, división y potencia) pero delimitadas por el símbolo “\_”
    - Por ejemplo: \_pot\_
  - Relacionales:
    - Se utilizarán los símbolos empleados por el lenguaje C, excepto los operadores “igual” y “distinto” que se utilizarán los empleados por Pascal (=, <>).

**Autómatas finitos**

18. Dados los siguientes autómatas finitos deterministas:

- Dibuja la representación gráfica de cada uno.
- Comprueba si reconocen o no las palabras que se indican en cada caso, mostrando las transiciones que se vayan produciendo “paso a paso”.
- Indica de manera informal cómo es el lenguaje que reconoce cada autómata.
- Define una expresión regular que denote el lenguaje que reconocería cada autómata.

a) AFD1

$\delta$	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>
$\rightarrow q_0$	$q_1$	$q_3$	$q_3$
$q_1$	$q_1$	$q_2$	$q_2$
$\leftarrow q_2$	$q_3$	$q_2$	$q_2$
$q_3$	$q_3$	$q_3$	$q_3$

- $x = abcc$
- $y = abca$

b) AFD2

$\delta$	<i>d</i>	<i>o</i>	<i>p</i>
$\rightarrow q_0$	$q_1$	$q_2$	-
$\leftarrow q_1$	$q_1$	$q_1$	$q_3$
$\leftarrow q_2$	-	-	$q_3$
$q_3$	$q_4$	$q_5$	-
$\leftarrow q_4$	$q_4$	$q_6$	-
$\leftarrow q_5$	$q_4$	$q_6$	-
$q_6$	$q_4$	$q_6$	-

donde  $d \in \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$  y *p* es el punto decimal “.”

- $x_1 = 0.79$

- $x_2 = 012.0$
- $x_3 = 12.0$
- $x_4 = 10203$
- $x_5 = 45.600$
- $x_6 = 0.0$

19. Dados los siguientes autómatas finitos **no** deterministas:

- **Dibuja** la representación gráfica de cada uno.
- Comprueba si reconocen o no las cadenas que se indican en cada caso, mostrando las transiciones que se vayan produciendo “paso a paso”.

a) AFN sin transiciones épsilon no triviales

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>
$\rightarrow q_0$	$\{q_1, q_2\}$	$\phi$	$\phi$
<b>q</b> <sub>1</sub>	$\phi$	$\{q_1, q_2\}$	$\{q_3, q_4\}$
<b>q</b> <sub>2</sub>	$\phi$	$\{q_1, q_2\}$	$\{q_3, q_4\}$
$\leftarrow q_3$	$\phi$	$\phi$	$\{q_3, q_4\}$
$\leftarrow q_4$	$\phi$	$\phi$	$\{q_3, q_4\}$

$$x = abbcc, y = abcb$$

b) AFN con transiciones épsilon no triviales

$\delta$	<b>a</b>	<b>b</b>	<b>c</b>	$\epsilon$
$\rightarrow q_0$	$\{q_1\}$	$\{q_2, q_3\}$	$\phi$	$\{q_0, q_2\}$
<b>q</b> <sub>1</sub>	$\phi$	$\{q_3, q_4\}$	$\{q_1, q_2, q_3\}$	$\{q_2\}$
$\leftarrow q_2$	$\{q_3\}$	$\{q_1, q_2\}$	$\phi$	$\{q_3\}$
<b>q</b> <sub>3</sub>	$\{q_0\}$	$\{q_2\}$	$\{q_4\}$	$\{q_4\}$
$\leftarrow q_4$	$\phi$	$\{q_2, q_3\}$	$\{q_1, q_4\}$	$\{q_1, q_2, q_4\}$

$$x = aabc, y = bbacab$$

20. Algoritmo de "construcción de subconjuntos"

- a) Aplica el algoritmo de "construcción de subconjuntos" a los autómatas finitos no deterministas del ejercicio anterior.
- b) Comprueba si los autómatas finitos deterministas construidos reconocen las cadenas propuestas en dicho ejercicio.

21. Dadas las siguientes expresiones regulares

- *letra* (*letra* + *dígito*) \*
- (*letra* + *subrayado*) (*letra* + *subrayado* + *dígito*)\*
- *letra* (*letra* + *dígito* + *guion* (*letra* + *dígito*))\*
- *comillas* (*letra* + *dígito* + *barra comillas*)\* *comillas*

donde *letra* ∈ {a, ..., z, A, ..., Z}, *dígito* ∈ {0, 1, ..., 9}, *subrayado* es el símbolo '\_', *guion* es el símbolo '-', *comillas* es el símbolo '"' y *barra* es símbolo '\'.

- a) Utiliza el algoritmo de "construcción de Thompson" para construir los autómatas finitos **no** deterministas equivalentes.
- b) Utiliza el algoritmo de "construcción de subconjuntos" para construir los autómatas finitos **deterministas** equivalentes a los obtenidos en el apartado anterior.
- c) **Minimiza** los autómatas finitos deterministas.
- d) Comprueba si los autómatas finitos construidos en los apartados anteriores reconocen, respectivamente, las siguientes cadenas:
  - *x* = *dato*, *y* = *dato1*, *z* = *1dato*
  - *x* = *dato*, *y* = *dato\_1*, *z* = *\_dato\_\_1*
  - *x* = *dato-1*, *y* = *dato--1*, *z* = *dato1-1*
  - *x* = "ejemplo de \"cadena\" "

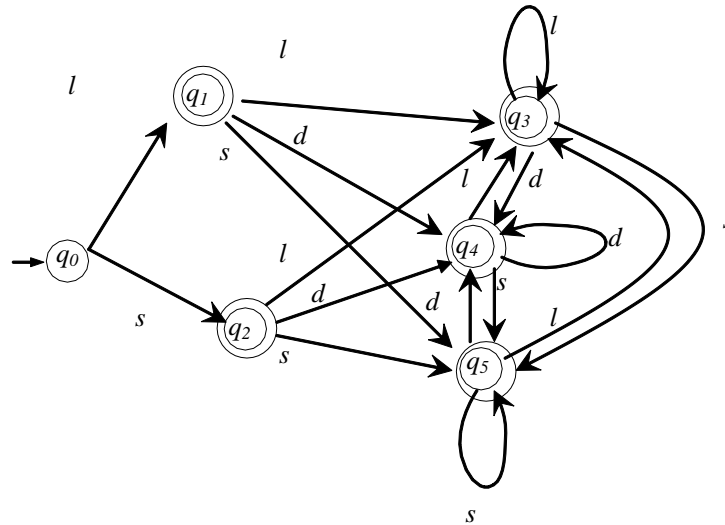
22. Dado el siguiente autómata finito determinista

$\delta$	<i>l</i>	<i>d</i>	<i>g</i>
→ <i>q0</i>	<i>q1</i>	-	-
← <i>q1</i>	<i>q2</i>	<i>q3</i>	<i>q4</i>
← <i>q2</i>	<i>q2</i>	<i>q3</i>	<i>q4</i>
← <i>q3</i>	<i>q2</i>	<i>q3</i>	<i>q4</i>
← <i>q4</i>	<i>q2</i>	<i>q3</i>	-

donde el significado de *l*, *d* y *g* es el siguiente: *l* = letra, *d* = dígito y *g* = guion

- a) Dibuja su representación gráfica.
- b) **Minimiza** el autómata mediante la obtención del autómata cociente.

23. Dado el siguiente autómata finito determinista:



donde el significado de l: letra, d: dígito y s: subrayado.

- Comprueba si reconoce o no la cadena  $x = \text{ldsl}$
- Minimiza el autómata finito determinista.
- Comprueba si el autómata minimizado reconoce o no la cadena  $x = \text{ldsl}$

### Errores léxicos

24. El siguiente código escrito en lenguaje C calcula el factorial de un número, pero tiene “diez errores léxicos”.

```
[1] int factorial (int n
[2]
[3]   Int i;
[4]   int re$ultado;
[5]
[6]   nif ( (n==0) || (n==1) )
[7]       return (1.0.0);
[8]   else {
[9]       resultado := 1;
[10]      for (i===n ; i > 1 ; i--)
[11]          resultado **= i;
[12]
[13]      return (resultado)
[14]  }
[15] }
```

- Indica los errores léxicos que se **pueden detectar** durante el análisis léxico
- Indica los errores léxicos que se **pueden detectar** durante el análisis sintáctico
  - Observación: se indican los números de las líneas para facilitar la identificación de cada error



25. Considera el siguiente fragmento de código erróneo escrito en C

```
[1] fooor (i = N ; > i 1.0.0 ; i--)  
[2] {  
[3]     factorial = factorial * $n;  
[4] }  
[5] printf " Factorial = %d " /n, $factorial);
```

- a) Indica los errores que **puede** detectar “el analizador léxico” y los que **no** puede detectar y “**por qué**”.
- b) Indica los componentes léxicos que reconocería el “analizador léxico”.
- c) Escribe las expresiones regulares correspondientes a los diferentes tipos de componentes léxicos reconocidos en el fragmento anterior.
  - Observación: se indican los números de las líneas para facilitar la identificación de cada error