

## Análisis léxico-sintáctico

### Objetivos

- a) Construir un analizador Sintáctico Descendente Recursivo

### Descripción

Construir, en un mismo programa, los analizadores Léxico y Sintáctico Descendente Recursivo que revisen programas escritos en el lenguaje definido por la gramática dada en anexo A.

- La entrada es un archivo con el programa fuente a analizar que deberá estar escrito en el lenguaje definido por la gramática. Este archivo de entrada se indicará desde la línea de comandos.
- El programa realizará tanto el análisis léxico como el sintáctico. Para esto, en su Analizador Léxico del proyecto 1 se deben incluir todas las funciones del Analizador Sintáctico Recursivo en la zona de funciones auxiliares. Además, en la función `main( )` deberán llamar, después de `yylex()` a la función correspondiente al símbolo inicial de la gramática.

Definición de expresiones regulares para los componentes léxicos

%%

Acciones

%%

```
main(...)  
{  
    ...  
    yylex( );  
    Programa( );  
    ...  
}
```

Funciones del Analizador Sintáctico.

- El analizador léxico deberá generar además de los tokens, la cadena de átomos que será la entrada del analizador sintáctico. Los átomos se pueden ir generando a la par que los tokens, pero irlos almacenando en una sola cadena.
- Los átomos estarán definidos por cada componente léxico y corresponden a los elementos terminales de la gramática. La tabla de clases de componentes léxicos con sus correspondientes átomos es:

Clase	Descripción	átomo
0	Palabras reservadas (ver tabla)	(ver tabla)
1	Operadores aritméticos + - * / \$	Mismo operador
2	Operadores de asignación (ver tabla)	(ver tabla)
3	Símbolos especiales ( ) { } [ ] & , :	Mismo símbolo
4	Operadores relacionales (ver tabla)	(ver tabla)
5	Identificadores. Inicien con letra (mayúscula o minúscula), le sigan letras o dígitos (hasta cinco) y terminen con guion bajo.	a
6	Constantes numéricas enteras (base 10, sin sufijos) signados o no signados, máximo 6 dígitos, mínimo 1. Para no confundir el signo con un operador aritmético se dejará o no un espacio en los siguientes casos: -56+ +46      56- 41      72+a_	z
7	Constantes numéricas reales. No signados. Casos: 2.67 .85 31. Al definir la expresión regular, no debe incluir la cadena . como constante real.	r
8	Constantes cadenas. Iniciar y terminar con comillas dobles, cualquier carácter excepto las comillas dobles. Tamaño entre 2 y 40 (considerando las comillas).	s
9	Constante carácter. Cualquier carácter encerrado entre comillas sencillas (apóstrofes).	c

- El valor en los tokens y los átomos se indican en las siguientes tablas.

Valor	Palabra reservada	átomo
0	cadena	h
1	caracter	g
2	else	e
3	entero	n
4	for	f
5	if	i
6	real	d
7	return	b
8	void	v
9	while	w

Valor	Op. relacional	significado	átomo
0	^^	mayor que	>
1	^"	menor que	<
2	==	igual que	?
3	^^=	mayor o igual	y
4	^"=	menor o igual	l
5	<>	diferente	¿

Valor	Op. asignación	significado	
0	~	igual	=
1	+~	más igual	m
2	-~	menos igual	k
3	*~	por igual	p
4	/~	entre igual	t
5	\$~	módulo igual	u

- El analizador sintáctico deberá mostrar todos los errores sintácticos que encuentre, indicando qué se esperaba.
- Como resultados, el analizador léxico-sintáctico deberá mostrar el contenido de la tabla de símbolos, las tablas de literales, los tokens y la cadena de átomos. Finalmente deberá indicar si está sintácticamente correcto el programa fuente.**
- Los errores que vaya encontrando el analizador léxico, los podrá ir mostrando en pantalla o escribirlos en un archivo, así como él o los errores sintácticos. Es conveniente que **cuando encuentre un error sintáctico se indique en qué átomo de la cadena se encontró (con ubicación).**
- El programa deberá estar comentado, con una descripción breve de lo que hace, el nombre de quienes elaboraron el programa y fecha de elaboración.

Entregar:

Un documento con la siguiente estructura:

- Descripción del problema (no del programa).
- El conjunto de selección de cada producción;** si resultan conjuntos de selección no disjuntos para producciones de un mismo no-terminal, hacer los ajustes pertinentes para que resulte una gramática LL(1) y explicarlo claramente en el documento.
- Indicaciones de cómo correr el programa.
- Conclusiones de cada uno de los integrantes del equipo.

Enviar el documento, el programa fuente definitivo y archivo de prueba en la plataforma en un archivo zip

**Fecha de entrega: 30 de octubre de 2024.**

## Anexo A

La gramática que define la sintaxis del lenguaje se muestra a continuación.

### Sintaxis de las diferentes estructuras del lenguaje

#### 1) Sentencia declarativa:

Ejemplos:

```
character x_~'h':  
real a1_, a2_, b3x_~3.62:
```

Gramática:

```
D → <Tipo>L:  
<Tipo> → g  
<Tipo> → n  
<Tipo> → d  
<Tipo> → h  
L → a<Valor> I'  
I' → ,a<Valor> I'  
I' → ε  
<Valor> → = V  
<Valor> → ε  
V → c  
V → s  
V → z  
V → r
```

#### 2) Sentencias de asignación:

Ejemplos: a1\_+~ 2:

```
b3x_~5.3*(a1_+a2_):
```

Gramática:

```
A → a A':  
A' → = E  
A' → m E  
A' → k E  
A' → p E  
A' → t E  
A' → u E
```

#### 3) Sentencia if

Ejemplo:

```
if [<expRel>] (  
    <sentencias>  
)  
else (  
    <sentencias>  
)
```

Gramática:

```
I → i [R] F'  
F' → (S)B  
B → e(S)  
B → ε
```

#### 4) Sentencia while

Ejemplo:

```
while [<expRel>](  
    <sentencias>  
)
```

Gramática:

```
W → w[R](S)
```

#### 5) Sentencia for

Ejemplo:

```
for [E] (  
    <sentencias>  
)
```

Gramática:

```
<For> → f [E](S)
```

## 6) Sentencia return:

Ejemplo:

return [E]:

return:

Gramática:

$\langle \text{Return} \rangle \rightarrow bZ$

$Z \rightarrow [E]:$

$Z \rightarrow :$

## 7) Expresión aritmética

$E \rightarrow T E'$                        $T' \rightarrow \$FT'$

$E' \rightarrow + T E'$                      $T' \rightarrow \xi$

$E' \rightarrow - T E'$                      $F \rightarrow ( E )$

$E' \rightarrow \xi$                              $F \rightarrow a$

$T \rightarrow F T'$                          $F \rightarrow z$

$T' \rightarrow * F T'$                      $F \rightarrow r$

$T' \rightarrow / F T'$                      $F \rightarrow [a]$

## 8) Expresión relacional

Ejemplos:

$2 \wedge n \ c\_$

$a1\_ + b\_ * 3 \wedge = r2cc\_$

Gramática:

$R \rightarrow E R'$

$R' \rightarrow > E$

$R' \rightarrow < E$

$R' \rightarrow ? E$

$R' \rightarrow y E$

$R' \rightarrow | E$

$R' \rightarrow \dot{ } E$

## 9) Sentencias

$S \rightarrow S' \langle \text{otraS} \rangle$

$S' \rightarrow A$

$S' \rightarrow I$

$S' \rightarrow W$

$S' \rightarrow \langle \text{For} \rangle$

$S' \rightarrow \langle \text{Return} \rangle$

$\langle \text{otraS} \rangle \rightarrow S' \langle \text{otraS} \rangle$

$\langle \text{otraS} \rangle \rightarrow \xi$

## 10) Funciones

Ejemplos:

void fun1\_ (

    <ListaD>

    <sentencias>

)

Gramática:

$\langle \text{Func} \rangle \rightarrow \langle \text{TipoFun} \rangle a(\langle \text{ListaD} \rangle S)$

$\langle \text{TipoFun} \rangle \rightarrow \langle \text{Tipo} \rangle$

$\langle \text{TipoFun} \rangle \rightarrow v$

## 11) Llamada a una función

[fun1\_]

Gramática:

$S' \rightarrow [a]:$

## Estructura del Programa:

<Declaraciones globales>

<Serie de funciones>

Gramática:

$\langle \text{Programa} \rangle \rightarrow \langle \text{ListaD} \rangle [\langle \text{SerieF} \rangle]$

$\langle \text{ListaD} \rangle \rightarrow D \langle \text{ListaD} \rangle$

$\langle \text{ListaD} \rangle \rightarrow \xi$

$\langle \text{SerieF} \rangle \rightarrow \langle \text{Func} \rangle \langle \text{otraF} \rangle$

$\langle \text{otraF} \rangle \rightarrow \langle \text{Func} \rangle \langle \text{otraF} \rangle$

$\langle \text{otraF} \rangle \rightarrow \xi$

## Gramática del lenguaje

1:	$\langle \text{Programa} \rangle \rightarrow \langle \text{ListaD} \rangle [\langle \text{SerieF} \rangle]$
2:	$\langle \text{ListaD} \rangle \rightarrow D \langle \text{ListaD} \rangle$
3:	$\langle \text{ListaD} \rangle \rightarrow \xi$
4:	$\langle \text{SerieF} \rangle \rightarrow \langle \text{Func} \rangle \langle \text{otraF} \rangle$
5:	$\langle \text{otraF} \rangle \rightarrow \langle \text{Func} \rangle \langle \text{otraF} \rangle$
6:	$\langle \text{otraF} \rangle \rightarrow \xi$
7:	$D \rightarrow \langle \text{Tipo} \rangle L:$
8:	$\langle \text{Tipo} \rangle \rightarrow g$
9:	$\langle \text{Tipo} \rangle \rightarrow n$
10:	$\langle \text{Tipo} \rangle \rightarrow d$
11:	$\langle \text{Tipo} \rangle \rightarrow h$
12:	$L \rightarrow a \langle \text{Valor} \rangle l'$
13:	$l' \rightarrow , a \langle \text{Valor} \rangle l'$
14:	$l' \rightarrow \xi$
15:	$\langle \text{Valor} \rangle \rightarrow = V$
16:	$\langle \text{Valor} \rangle \rightarrow \xi$
17:	$V \rightarrow c$
18:	$V \rightarrow s$
19:	$V \rightarrow z$
20:	$V \rightarrow r$
21:	$A \rightarrow a A':$
22:	$A' \rightarrow = E$
23:	$A' \rightarrow m E$
24:	$A' \rightarrow k E$
25:	$A' \rightarrow p E$
26:	$A' \rightarrow t E$
27:	$A' \rightarrow u E$
28:	$A \rightarrow a A':$
29:	$I \rightarrow i [R] F'$
30:	$F' \rightarrow (S)B$
31:	$B \rightarrow e(S)$
32:	$B \rightarrow \epsilon$
33:	$I \rightarrow i [R] F'$
34:	$W \rightarrow w[R](S)$
35:	$\langle \text{For} \rangle \rightarrow f [E](S)$

36:	$\langle \text{Return} \rangle \rightarrow bZ$
37:	$Z \rightarrow [E]:$
38:	$Z \rightarrow :$
39:	$E \rightarrow TE'$
40:	$E' \rightarrow +TE'$
41:	$E' \rightarrow -TE'$
42:	$E' \rightarrow \xi$
43:	$T \rightarrow FT'$
44:	$T' \rightarrow *FT'$
45:	$T' \rightarrow /FT'$
46:	$T' \rightarrow \$FT'$
47:	$T' \rightarrow \xi$
48:	$F \rightarrow (E)$
49:	$F \rightarrow a$
50:	$F \rightarrow z$
51:	$F \rightarrow r$
52:	$F \rightarrow [a]$
53:	$R \rightarrow ER'$
54:	$R' \rightarrow >E$
55:	$R' \rightarrow <E$
56:	$R' \rightarrow ?E$
57:	$R' \rightarrow yE$
58:	$R' \rightarrow  E$
59:	$R' \rightarrow \dot{z}E$
60:	$S \rightarrow S' \langle \text{otraS} \rangle$
61:	$S' \rightarrow A$
62:	$S' \rightarrow I$
63:	$S' \rightarrow W$
64:	$S' \rightarrow \langle \text{For} \rangle$
65:	$S' \rightarrow \langle \text{Return} \rangle$
66:	$S' \rightarrow [a]:$
67:	$\langle \text{otraS} \rangle \rightarrow S' \langle \text{otraS} \rangle$
68:	$\langle \text{otraS} \rangle \rightarrow \xi$
69:	$\langle \text{Func} \rangle \rightarrow \langle \text{TipoFun} \rangle a(\langle \text{listaD} \rangle S)$
70:	$\langle \text{TipoFun} \rangle \rightarrow \langle \text{Tipo} \rangle$
71:	$\langle \text{TipoFun} \rangle \rightarrow v$

