

# Memoria

Grupo 76

Xin Ru Huang

Lucía Jiang

Jaime Jiménez Jiménez

Opciones asignadas al grupo 76:

- Sentencias: sentencia repetitiva (for).
- Operadores especiales: Asignación con resta (-=)
- Comentarios de bloque (/\* \*/)
- Cadenas con comillas dobles (“ ”)
- Técnicas de Análisis Sintáctico: descendente recursivo

Opciones elegidas:

- Operadores aritméticos: suma (+) y resta (-)
- Operadores relacionales: menor (<) y mayor (>)
- Operadores lógicos: or-lógico (||) e y-lógico (&&)

<b>Introducción</b>	<b>3</b>
<b>Diseño léxico</b>	<b>3</b>
1) Tokens	3
2) Gramática regular	4
3.1) Autómata Finito Determinista	5
3.2) Matriz de transiciones	6
4) Acciones semánticas	7
5) Errores	8
<b>Diseño sintáctico</b>	<b>9</b>
Factorización	10
Eliminación de la recursividad por la izquierda:	10
Tablas First y Follow	11
Comprobación LL(1)	12
Gramática resultante	14
<b>Diseño semántico</b>	<b>17</b>
Leyenda	17
Traducción Dirigida por la Sintaxis	18
Tratamiento de errores	24
<b>Diseño de la tabla de símbolos</b>	<b>25</b>
<b>Anexo</b>	<b>26</b>
Casos de éxito	26
Caso de éxito 1	26
Caso de éxito 2	28
Caso de éxito 3	31
Caso de éxito 4	33
Caso de éxito 5	37
Casos de fracaso	41
Caso de fracaso 1 (léxico)	41
Caso de fracaso 2 (léxico)	41
Caso de fracaso 3 (sintáctico)	42
Caso de fracaso 4 (semántico)	42
Caso de fracaso 5 (semántico)	42

# Introducción

Esta memoria resume el diseño del Procesador de Lenguajes realizado por el grupo 76. La práctica consiste en el diseño e implementación de un compilador, que realiza las fases de Análisis Léxico, Sintáctico y Semántico; incluyendo la Tabla de Símbolos y el Gestor de Errores.

## Diseño léxico

El Analizador Léxico es el único que tiene acceso al fichero fuente y se encarga de leer carácter por carácter el código de entrada, transformándolo en distintos componentes significativos del lenguaje (tokens) que recibirá el Analizador Sintáctico. Así como rellenar algunos campos de la Tabla de Símbolos y detectar ciertos errores.

### 1) Tokens

Los tokens se representan con el par <código, atributo>.

Los códigos serán numéricos y solo se rellenará el atributo cuando más de un lexema concuerda con un mismo patrón (id, enteros y cadena).

<1, posTS> //id	<7,-> // +	<13,-> //
<2,-> // =	<8,-> // -	<14,valor> // int
<3,-> // (	<9,-> // -=	<15, lexema> // cadena
<4,-> // )	<10,-> // <	<16,-> // ,
<5,-> // {	<11,-> // >	<17,-> // ;
<6,-> // }	<12,-> // &&	

Tokens de palabras reservadas:

<21,-> // int	<24,-> // for	<27,-> // print
<22,-> // boolean	<25,-> // let	<28,-> // input
<23,-> // if	<26,-> // string	

## 2) Gramática regular

Se ha diseñado la siguiente gramática regular que permite implementar los tokens anteriores:

$G=(N, T, P, S)$

Axioma: S

Símbolos terminales:  $T=\{ d + - < > \& | = ( ) \text{ del " ' } \}$

Símbolos no terminales:  $N=\{ A B C D E F G H I J \}$

Producciones:  $P=\{$

$S \rightarrow dA \mid + \mid -B \mid < \mid > \mid \&C \mid \mid D \mid \text{"}E \mid IF \mid /G \mid = \mid ( \mid ) \mid \{ \mid \} \mid \text{del}S \mid /G$

$A \rightarrow dA \mid \lambda$

$B \rightarrow = \mid \lambda$

$C \rightarrow \&$

$D \rightarrow |$

$E \rightarrow \text{oc}_7E \mid \text{"}$

$F \rightarrow IF \mid dF \mid \_F \mid \lambda$

$G \rightarrow *H$

$H \rightarrow \text{oc}_5H \mid *I$

$I \rightarrow \text{oc}_6H \mid *I \mid /S$

$\}$

d = dígitos del 0 al 9

del = ' ', '\t', '\n', '\r'

l = letras a..z

oc1 = cualquier otro carácter menos d.

oc2 = cualquier otro carácter menos ' = '.

oc4 = cualquier otro carácter menos l, m, \_, d.

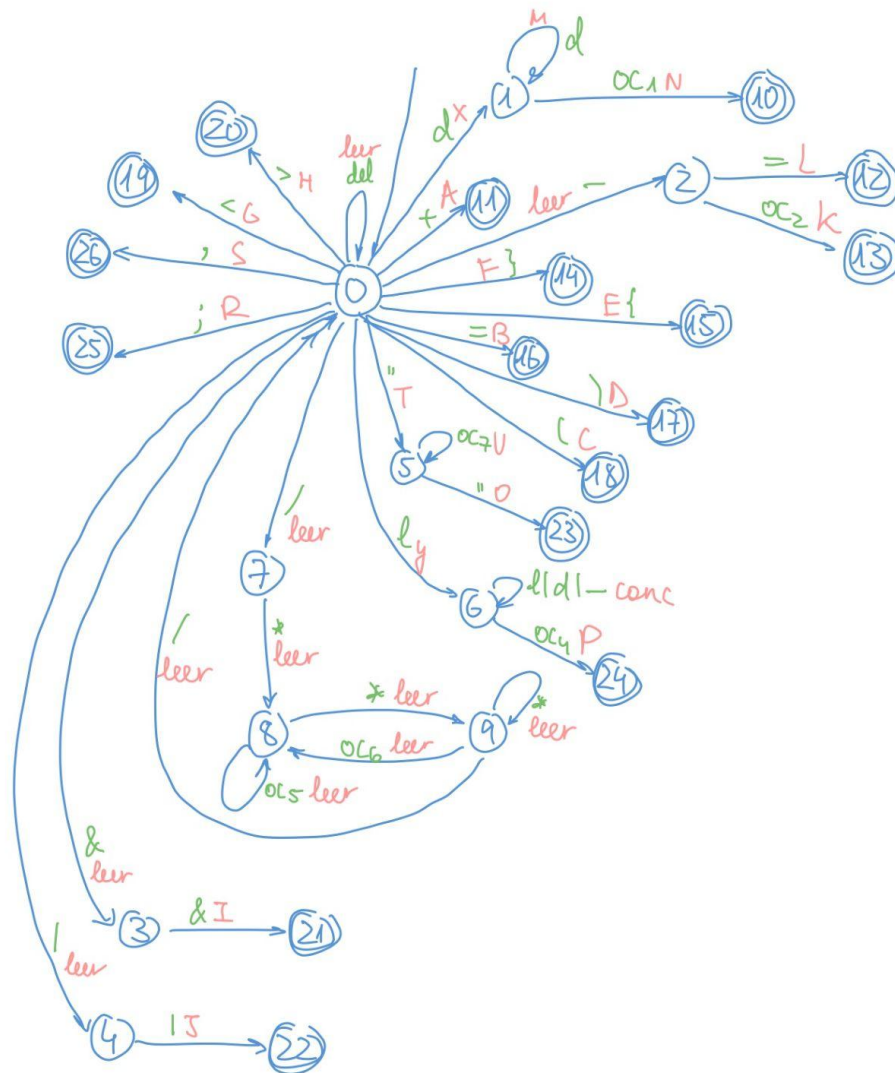
oc5 = cualquier otro carácter menos ' \* '.

oc6 = cualquier otro carácter menos ' / ', ' \* '.

oc7 = cualquier otro carácter menos ' " '.

### 3.1) Autómata Finito Determinista

El autómata obtenido tras la gramática es:



### Matriz de transiciones

[illegible]

## 4) Acciones semánticas

Se muestra en el autómata en qué transición se debe de realizar cada acción.

**A:** Gen\_token(7,-) /\* + \*/

**B:** Gen\_token(2,-) /\* = \*/

**C:** Gen\_token(3,-) /\* ( \*/

**D:** Gen\_token(4,-) /\* ) \*/

**E:** Gen\_token(5,-) /\* { \*/

**F:** Gen\_token(6,-) /\* } \*/

**G:** Gen\_token(10,-) /\* < \*/

**H:** Gen\_token(11,-) /\* > \*/

**I:** Gen\_token(12,-) /\* && \*/

**J:** Gen\_token(13,-) /\* || \*/

**K:** Gen\_token(8,-) /\* - \*/

**L:** Gen\_token(9,-) /\* -= \*/

**N:** if (valor>32767) then error(51)

else Gen\_token(int, valor)

**O:** if (contador>64) then error(52)

else Gen\_token(cadena, palabra)

**R:** Gen\_token(17,-) /\* ; \*/

**S:** Gen\_token(16,-) /\* , \*/

**Q:** palabra = ""

LEER

**X:** valor = digitoLeido

LEER

**Y:** palabra = caracterLeido

LEER

**LEER:** leer el siguiente carácter

**CONCATENAR:** palabra = palabra + caracterLeido

LEER

**M:** valor = valor\*10+digitoLeido

LEER

**T:** contador = 0

**U:** CONC

contador++

**P:** p = BuscaTPR(lexema)

if p!=null then Gen\_token(pal\_reservada[cód\_TPR], )

else /\*es un identificador\*/

p = BuscaTS(lexema)

if p!=null /\*ya se ha declarado previamente\*/

Gen\_token(id,p)

else /\*no se ha declarado previamente\*/

if (zona\_decl){ /\*se está declarando\*/

p = añadirTS(lexema)

Gen\_token(id,p)

}

else{ /\*no se está declarando\*/

p = añadirTSglobal(lexema)

Gen\_token(id,p) }

## 5) Errores

Los errores que detecta el error léxico son:

- No llegue al estado 0 d, ' + ', ' - ', ' < ', ' > ', ' & ', ' | ', ' = ', ' ( ', ' ) ', ' “ ', l, del
- No llegue al estado 3 ' & '.
- No llegue al estado 4 ' | '.
- No llegue al estado 7 ' \* '.
- Tipo de errores:
  - Se esperaba un carácter distinto al leído.
  - Carácter que no pertenece al alfabeto.
  - El valor del número supera el rango permitido (16 bits).
  - La cadena supera la longitud máxima (64 caracteres).



# Diseño sintáctico

El Análisis Sintáctico se encarga de comprobar si la secuencia de tokens que va recibiendo del Análisis Léxico tiene una sintaxis correcta, y va construyendo el árbol sintáctico utilizando reglas de Gramática de Contexto Libre. A diferencia del Análisis Léxico, en el que los terminales eran los caracteres del fichero de entrada, en el Análisis Sintáctico serán los tokens. El modo de gestión de errores que hemos empleado es de detectar uno y parar.

Cabe destacar que los tokens se reciben a medida que el léxico los obtiene. Una vez procesado el token vuelve a pedir otro token hasta leer el fichero fuente entero.

**Gramática  $G = (T, N, S, P)$**

**Terminales** = { let id if ( ) { } for , ; int string boolean entero cadena print input return = < > + - || &&  $\lambda$  eof -= function }

**NoTerminales** = { P B F T S X C L Q H A K E O R U V M N }

**Axioma** = P

**Producciones** = { /\* todavía no factorizado \*/

$P \rightarrow B P \mid F P \mid \text{eof}$

$B \rightarrow \text{let } T \text{ id } ; \mid \text{if } ( E ) S \mid S \mid \text{for } ( M ; E ; N ) \{ C \}$

$T \rightarrow \text{int} \mid \text{boolean} \mid \text{string}$

$S \rightarrow \text{id} = E ; \mid \text{return } X ; \mid \text{id } ( L ) ; \mid \text{print } ( E ) ; \mid \text{input } ( \text{id} ) ;$

$X \rightarrow E \mid \lambda$

$C \rightarrow B C \mid \lambda$

$L \rightarrow E Q \mid \lambda$

$Q \rightarrow , E Q \mid \lambda$

$F \rightarrow \text{function id } H ( A ) \{ C \}$

$H \rightarrow T \mid \lambda$

$A \rightarrow T \text{ id } K \mid \lambda$

$K \rightarrow , T \text{ id } K \mid \lambda$

$M \rightarrow \text{id} = E \mid \lambda$

$E \rightarrow E \parallel O \mid O$  /// Como el o-lógico tiene menos precedencia, añadimos el símbolo no terminal O para priorizar y-lógico.

$O \rightarrow O \&\& R \mid R$

$R \rightarrow R > U \mid R < U \mid U$

$U \rightarrow U + V \mid U - V \mid V$

$V \rightarrow \text{id} \mid ( E ) \mid \text{id } ( L ) \mid \text{entero} \mid \text{cadena}$

$N \rightarrow \text{id} = E \mid \text{id} -= E \mid \lambda$

}

El tipo de Analizador Sintáctico asignado a nuestro grupo es el descendente predictivo (sin retroceso). Por ello, necesitamos crear una gramática LL para que dado el token solo se pueda aplicar una única regla. Para ello factorizamos la gramática y también evitamos la recursividad por la izquierda:

## Factorización

$$S \rightarrow \text{id } S1 \mid \text{return } X ; \mid \text{print } ( E ) ; \mid \text{input } ( \text{id} ) ;$$

$$S1 \rightarrow = E ; \mid ( L ) ; \mid -= E ;$$

$$V \rightarrow \text{id } V1 \mid ( E ) \mid \text{entero} \mid \text{cadena}$$

$$V1 \rightarrow ( L ) \mid \lambda$$

$$N \rightarrow \text{id } N1 \mid \lambda$$

$$N1 \rightarrow = E \mid -= E$$

## Eliminación de la recursividad por la izquierda:

Utilizando la fórmula:

Se transforma en:

$$A \rightarrow A \beta$$

$$A \rightarrow \alpha A'$$

$$A \rightarrow \alpha$$

$$A' \rightarrow \beta A'$$

$$A' \rightarrow \lambda$$

De manera que se obtienen las siguientes producciones:

$$E \rightarrow O E1$$

$$E1 \rightarrow \mid O E1 \mid \lambda$$

$$O \rightarrow R O1$$

$$O1 \rightarrow \&\& R O1 \mid \lambda$$

$$R \rightarrow U R1$$

$$R1 \rightarrow > U R1 \mid < U R1 \mid \lambda$$

$$U \rightarrow V U1$$

$$U1 \rightarrow + V U1 \mid - V U1 \mid \lambda$$

## Tablas First y Follow

A continuación, mostramos una tabla en la que se recogen los First y Follow de todos los no terminales, que utilizaremos para comprobar que la gramática utilizada es adecuada para un Análisis Sintáctico descendente predictivo.

Símbolos	First	Follow
<b>P</b>	let if id return print input for function eof	\$
<b>B</b>	let if id return print input for	let if id return print input for function eof \$ }
<b>F</b>	function	let if id return print input for function eof
<b>T</b>	int boolean string	id
<b>S</b>	id return print input	let if id return print input for function eof \$ }
<b>S1</b>	= ( -=	let if id return print input for function eof \$ }
<b>X</b>	id entero cadena ( $\lambda$	;
<b>C</b>	let if id return print input for $\lambda$	}
<b>L</b>	id entero cadena ( $\lambda$	)
<b>Q</b>	, $\lambda$	)
<b>H</b>	int boolean string $\lambda$	(
<b>A</b>	int boolean string $\lambda$	)
<b>K</b>	, $\lambda$	)
<b>E</b>	id entero cadena (	;) )
<b>E1</b>	$\parallel \lambda$	; let if for id input print return function )
<b>O</b>	id, entero, cadena (	$\parallel$
<b>O1</b>	$\&\& \lambda$	$\parallel$
<b>R</b>	id entero cadena (	$\&\&$
<b>R1</b>	$< > \lambda$	$\&\&$
<b>U</b>	id entero cadena (	$< >$
<b>U1</b>	$=+ - \lambda$	$< >$
<b>V</b>	id entero cadena (	$=+ -$
<b>V1</b>	( $\lambda$	$+ -$
<b>M</b>	id $\lambda$	;
<b>N</b>	id	)
<b>N1</b>	$= -= \lambda$	)

## Comprobación LL(1)

Tras la eliminación de la recursividad por la izquierda, comprobamos si nuestra gramática cumple las condiciones LL(1).

Una gramática es LL(1) si y solo si, para cada par de producciones  $A \rightarrow \alpha \mid \beta$  se cumple que:

1. **FIRST( $\alpha$ )**  $\cap$  **FIRST( $\beta$ )** =  $\emptyset$
2. Como mucho, o  $\alpha=\lambda$ , o  $\beta=\lambda$ . Suponiendo que  $\beta \xRightarrow{*} \lambda$ , entonces también comprobamos que **FIRST( $\alpha$ )**  $\cap$  **FOLLOW(A)** =  $\emptyset$

A continuación comprobamos las producciones para las par de producciones que cumplan lo anterior:

**P**  $\rightarrow$  **BP** | **FP** | **eof**

$$\text{FIRST}(\text{BP}) \cap \text{FIRST}(\text{FP}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{BP}) \cap \text{FIRST}(\text{eof}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{FP}) \cap \text{FIRST}(\text{eof}) = \emptyset$$

**B**  $\rightarrow$  **let T id ;** | **if ( E ) S** | **S** | **for ( M ; E ; N ) { C }**

$$\text{FIRST}(\text{let T id ;}) \cap \text{FIRST}(\text{if ( E ) S}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{let T id ;}) \cap \text{FIRST}(\text{S}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{let T id ;}) \cap \text{FIRST}(\text{for ( M ; E ; N ) { C }}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{if ( E ) S}) \cap \text{FIRST}(\text{S}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{if ( E ) S}) \cap \text{FIRST}(\text{for ( M ; E ; N ) { C }}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{S}) \cap \text{FIRST}(\text{for ( M ; E ; N ) { C }}) = \emptyset$$

**T**  $\rightarrow$  **int** | **boolean** | **string**

$$\text{FIRST}(\text{int}) \cap \text{FIRST}(\text{boolean}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{int}) \cap \text{FIRST}(\text{string}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{boolean}) \cap \text{FIRST}(\text{string}) = \emptyset$$

**S**  $\rightarrow$  **id S1;** | **return X ;** | **print ( E ) ;** | **input ( id ) ;**

$$\text{FIRST}(\text{id S1;}) \cap \text{FIRST}(\text{return X ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{id S1;}) \cap \text{FIRST}(\text{print ( E ) ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{id S1;}) \cap \text{FIRST}(\text{input ( id ) ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{return X ;}) \cap \text{FIRST}(\text{print ( E ) ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{return X ;}) \cap \text{FIRST}(\text{input ( id ) ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{print ( E ) ;}) \cap \text{FIRST}(\text{input ( id ) ;}) = \emptyset$$

**S1**  $\rightarrow$  **= E ;** | **( L ) ;** | **-= E ;**

$$\text{FIRST}(\text{= E ;}) \cap \text{FIRST}(\text{( L ) ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{= E ;}) \cap \text{FIRST}(\text{-= E ;}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{( L ) ;}) \cap \text{FIRST}(\text{-= E ;}) = \emptyset$$

**X**  $\rightarrow$  **E** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{E}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{E}) \cap \text{FOLLOW}(\text{X}) = \emptyset$$

**C**  $\rightarrow$  **B C** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{B C}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{B C}) \cap \text{FOLLOW}(\text{C}) = \emptyset$$

**L**  $\rightarrow$  **E Q** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{E Q}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{E Q}) \cap \text{FOLLOW}(\text{L}) = \emptyset$$

**Q**  $\rightarrow$  , **E Q** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(, \text{E Q}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(, \text{E Q}) \cap \text{FOLLOW}(\text{Q}) = \emptyset$$

**H**  $\rightarrow$  **T** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{T}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{T}) \cap \text{FOLLOW}(\text{H}) = \emptyset$$

**A**  $\rightarrow$  **T id K** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{T id K}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{T id K}) \cap \text{FOLLOW}(\text{A}) = \emptyset$$

**K**  $\rightarrow$  , **T id K** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(, \text{T id K}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(, \text{T id K}) \cap \text{FOLLOW}(\text{K}) = \emptyset$$

**M**  $\rightarrow$  **id = E** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{id = E}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{id = E}) \cap \text{FOLLOW}(\text{M}) = \emptyset$$

**E1**  $\rightarrow$  || **O E1** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\text{|| O E1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{|| O E1}) \cap \text{FOLLOW}(\text{E1}) = \emptyset$$

**O1**  $\rightarrow$  && **R O1** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(\&\& \text{R O1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\&\& \text{R O1}) \cap \text{FOLLOW}(\text{O1}) = \emptyset$$

**R1**  $\rightarrow$  < **U R1** | > **U R1** |  $\lambda$

$$\text{FIRST}(< \text{U R1}) \cap \text{FIRST}(> \text{U R1}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(< \text{U R1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(> \text{U R1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(< \text{U R1}) \cap \text{FOLLOW}(\text{R1}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(> \text{U R1}) \cap \text{FOLLOW}(\text{R1}) = \emptyset$$

**U1**  $\rightarrow + \mathbf{V U1} \mid - \mathbf{V U1} \mid \lambda$

$$\text{FIRST}(+ \mathbf{V U1}) \cap \text{FIRST}(- \mathbf{V U1}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(+ \mathbf{V U1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(- \mathbf{V U1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(+ \mathbf{V U1}) \cap \text{FOLLOW}(\mathbf{U1}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(- \mathbf{V U1}) \cap \text{FOLLOW}(\mathbf{U1}) = \emptyset$$

**V**  $\rightarrow \text{id } \mathbf{V1} \mid \text{entero} \mid \text{cadena}$

$$\text{FIRST}(\text{id } \mathbf{V1}) \cap \text{FIRST}(\text{entero}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{id } \mathbf{V1}) \cap \text{FIRST}(\text{cadena}) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{entero}) \cap \text{FIRST}(\text{cadena}) = \emptyset$$

**V1**  $\rightarrow ( \mathbf{L} ) \mid \lambda$

$$\text{FIRST}( ( \mathbf{L} ) ) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}( ( \mathbf{L} ) ) \cap \text{FOLLOW}(\mathbf{V1}) = \emptyset$$

**N**  $\rightarrow \text{id } \mathbf{N1} \mid \lambda$

$$\text{FIRST}(\text{id } \mathbf{N1}) \cap \text{FIRST}(\lambda) = \emptyset$$

$$\text{FIRST}(\text{id } \mathbf{N1}) \cap \text{FOLLOW}(\mathbf{N}) = \emptyset$$

**N1**  $\rightarrow = \mathbf{E} \mid -= \mathbf{E}$

$$\text{FIRST}(= \mathbf{E}) \cap \text{FIRST}(-= \mathbf{E}) = \emptyset$$

Como todas las producciones cumplen las condiciones LL(1), concluimos con que la gramática final es apta para un Analizador Sintáctico Descendente recursivo predictivo.

Ampliamos el conjunto de no terminales debido a la introducción de nuevos no terminales para evitar la recursividad por la izquierda.

Por último, hemos añadido la producción  $P0 \rightarrow P$  y asignado como nuevo axioma  $P0$ , para el diseño del Análisis Semántico.

## Gramática resultante

**Gramática G = (T, N, S, P)**

**Terminales** = { let id if ( ) { } for , ; int string boolean entero cadena print input return = < > + - || && λ eof -= function }

**NoTerminales** = { P0 P B F T S S1 X C L Q H A K E E1 O O1 R R1 U U1 V V1 M N N1 }

**Axioma** = P0

**Producciones = {**

- |    |   |    |                                   |
|----|---|----|-----------------------------------|
| 1  | $P_0 \rightarrow P$                                 | 31 | $A \rightarrow \lambda$           |
| 2  | $P \rightarrow B P$                                 | 32 | $K \rightarrow , T \text{ id } K$ |
| 3  | $P \rightarrow F P$                                 | 33 | $K \rightarrow \lambda$           |
| 4  | $P \rightarrow \text{eof}$                          | 34 | $M \rightarrow \text{id} = E$     |
| 5  | $B \rightarrow \text{let } T \text{ id } ;$         | 35 | $M \rightarrow \lambda$           |
| 6  | $B \rightarrow \text{if} ( E ) S$                   | 36 | $E \rightarrow O E_1$             |
| 7  | $B \rightarrow S$                                   | 37 | $E_1 \rightarrow \parallel O E_1$ |
| 8  | $B \rightarrow \text{for} ( M ; E ; N ) \{ C \}$    | 38 | $E_1 \rightarrow \lambda$         |
| 9  | $T \rightarrow \text{string}$                       | 39 | $O \rightarrow R O_1$             |
| 10 | $T \rightarrow \text{int}$                          | 40 | $O_1 \rightarrow \&\& R O_1$      |
| 11 | $T \rightarrow \text{boolean}$                      | 41 | $O_1 \rightarrow \lambda$         |
| 12 | $S \rightarrow \text{id } S_1$                      | 42 | $R \rightarrow U R_1$             |
| 13 | $S \rightarrow \text{print} ( E ) ;$                | 43 | $R_1 \rightarrow < U R_1$         |
| 14 | $S \rightarrow \text{input} ( \text{id} ) ;$        | 44 | $R_1 \rightarrow > U R_1$         |
| 15 | $S \rightarrow \text{return } X ;$                  | 45 | $R_1 \rightarrow \lambda$         |
| 16 | $S_1 \rightarrow = E ;$                             | 46 | $U \rightarrow V U_1$             |
| 17 | $S_1 \rightarrow ( L ) ;$                           | 47 | $U_1 \rightarrow + V U_1$         |
| 18 | $S_1 \rightarrow -= E ;$                            | 48 | $U_1 \rightarrow - V U_1$         |
| 19 | $X \rightarrow E$                                   | 49 | $U_1 \rightarrow \lambda$         |
| 20 | $X \rightarrow \lambda$                             | 50 | $V \rightarrow \text{id } V_1$    |
| 21 | $C \rightarrow B C$                                 | 51 | $V \rightarrow \text{entero}$     |
| 22 | $C \rightarrow \lambda$                             | 52 | $V \rightarrow \text{cadena}$     |
| 23 | $L \rightarrow E Q$                                 | 53 | $V \rightarrow ( E )$             |
| 24 | $L \rightarrow \lambda$                             | 54 | $V_1 \rightarrow \lambda$         |
| 25 | $Q \rightarrow , E Q$                               | 55 | $V_1 \rightarrow ( L )$           |
| 26 | $Q \rightarrow \lambda$                             | 56 | $N \rightarrow \text{id } N_1$    |
| 27 | $F \rightarrow \text{function id } H ( A ) \{ C \}$ | 57 | $N \rightarrow \lambda$           |
| 28 | $H \rightarrow T$                                   | 58 | $N_1 \rightarrow = E$             |
| 29 | $H \rightarrow \lambda$                             | 59 | $N_1 \rightarrow -= E$            |
| 30 | $A \rightarrow T \text{ id } K$                     |    |                                   |
- }

Ya con la gramática transformada en LL(1) podemos empezar nuestra implementación.

Hemos definido una función para cada símbolo no terminal que tiene la siguiente estructura:

$N \rightarrow \alpha_1 \mid \alpha_2 \mid \dots$

$N() \{$

Por cada regla  $N \rightarrow \alpha_i$  hacemos lo siguiente:

Añadimos el número al parse para la construcción del árbol sintáctico.

`equiparar(t)` //equipamos cada símbolo terminal que aparezca en  $FIRST(\alpha_i)$ , en el orden en el que aparezca en la regla.

Llamada a las funciones que representan cada símbolo no terminal que pertenezca a  $\alpha_i$

Si existe la regla  $N \rightarrow \lambda$ , añadimos el número de dicha regla al parse cuando no se puedan ejecutar las otras reglas  $N \rightarrow \alpha_i$

$\}$

Las funciones se van llamando de manera recursiva, de manera que si al terminar la ejecución de la primera función llamada, la del axioma; si la cadena se ha leído entera el Analizador Sintáctico termina con éxito. En caso contrario, se ha producido un error sintáctico.

La función `equiparar` verifica que el token leído es uno de los que se espera el Analizador Sintáctico y pide el siguiente token al Analizador Léxico.



# Diseño semántico

El Analizador Semántico obtiene el árbol sintáctico, y se encarga de comprobar que el significado del fichero sea correcto.

A continuación mostramos el diseño de la Traducción Dirigida por la Sintaxis, en concreto, un Esquema de Traducción. En ella se ven reflejados los atributos y las acciones semánticas, cuya principal función es identificar los tipos de los atributos para insertar en la Tabla de Símbolos y de llamar al Gestor de Errores.

Cabe destacar que se han cambiado los nombres de {S1, E1, O1, R1, U1, V1, N1} a {S', E', O', R', U', V', N'} respectivamente. Esto es debido a que estamos acostumbrados a anotar con 1 aquellos no terminales que aparecen también a la izquierda de la producción para poder distinguirlas. Seguiremos este convenio.

Para el diseño semántico hemos utilizado un Esquema de Traducción y hemos tenido en cuenta los siguientes aspectos:

- Las variables que no hayan sido declaradas se considerarán como globales y enteras, como sucede en las reglas 11, 13, 33, etc.
- Las únicas zonas de declaración serán en las reglas 4 y 26 (al ser necesario introducir los parámetros de la función en la TS local.
- Todos los atributos utilizados son sintetizados (la información se pasa de los nodos hijos a los padres). Los atributos que hemos necesitado son: tipo del identificador, tipo de retorno de una función, tipo de los argumentos de una función (que será un array), el ancho de una variable (cadena: 64 palabras; enteros: 1 palabra; lógicos: 1 palabra)

## Leyenda

**crearTS()**: crea una Tabla de Símbolos

**destruirTS**: destruye la Tabla de Símbolos Actual

**TSG**: Tabla de Símbolos Global

**TSL**: Tabla de Símbolos Local

**ActTS**: Tabla de Símbolos Activa

**despG**: desplazamiento global

**buscaTS**: busca si existe id en ActTS

**insertaTipoTS**: inserta el tipo de un id en la Tabla de Símbolos

**tipoRetTS:** devuelve el tipo que retorna una función

```

else if (M.tipo=tipo_ok and N.tipo!=tipo_error) then C.tipo
else tipo_error; Error("Implementación incorrecta del bucle
for.") }

```

8. **T** → **string**     { T.tipo:=cadena; T.ancho:=64 }
9. **T** → **int**        { T.tipo:=entero; T.ancho:=1 }
10. **T** → **boolean**   { T.tipo:=lóg; T.ancho:=1 }
11. **S** → **id S'**      { if (!buscaTS(id.pos) then

if (S'.tipo=entero) then insertarTipoTSG(id.pos, entero)

insertarDespTSG(id.pos, despG)
despG:=despG+1
S.tipo:=tipo\_ok

else S.tipo:=tipo\_error; Error("El valor debe ser un entero.")

else if (S'.tipo=tipo\_ok and buscarArgTS(id.pos)=S'.tipoArg ) then

S.tipo:=tipo\_ok //Si es la llamada de una función

else if (S'.tipo=buscarTipoTS(id.pos)) then S.tipo:=tipo\_ok
else S.tipo:=tipo\_error; Error("La llamada de la función es incorrecta o la
asignación es incorrecta.")
S.tipoRet:=S'.tipoRet }
12. **S** → **print ( E ) ;** { S.tipo:= if ( E.tipo=cadena or E.tipo=entero ) then tipo\_ok

else tipo\_error; Error("Solo se pueden imprimir cadenas o
enteros.")

S.tipoRet:=vacío }
13. **S** → **input ( id ) ;** { if (!buscarTS(id.pos)) then S.tipo:=tipo\_ok

insertarTipoTSG(id.pos, entero)
insertarDespTSG(id.pos, despG)
despG:=despG+1

else if (buscarTipoTS(id.pos)=entero o buscarTipoTS(id.pos)=cadena)
then S.tipo:=tipo\_ok
else S.tipo:=tipo\_error; Error("Solo se pueden leer enteros o cadenas.")
S.tipoRet:=vacío }
14. **S** → **return X ;** { S.tipoRet:=X.tipo

S.tipo:= if (X.tipo=tipo\_error) then tipo\_error; Error("La expresión es
errónea.")
else tipo\_ok }



```

        { C }    { if (F.tipo!=tipo_error)
then if (C.tipo=tipo_error) then Error("Sentencias incorrectas");
        if (C.tipoRet!=H.tipo) then Error("El tipo del valor de retorno es incorrecto.")
        destruirTS(ActTS)
        ActTS:=TSG }
27. H → T { H.tipo:=T.tipo }
28. H → λ { H.tipo:=vacío }

29. A → T id K { if(!buscarTS(id.pos)) then
        insertarTipoTS(id.pos, T.tipo)
        insertarDespTS(id.pos, despL) //como son parámetros de la función,
        local se insertará siempre en la TS local
        despL:=despL+T.ancho
        A.tipo:=T.tipo x K.tipo
    else
        A.tipo:=tipo_error; Error("Los argumentos de la función están mal
        definidos.")}
30. A → λ { A.tipo:=vacío }
31. K → , T id K1 { if(!buscarTS(T.tipo)) then
        insertarTipoTS(id.pos, T.tipo)
        insertarDespTS(id.pos, despL) //como son parámetros de la función,
        local se insertarán siempre en la TS local
        despL:=despL+T.ancho
        K.tipo:=T.tipo x K1.tipo
    else
        K.tipo:=tipo_error; Error("Los argumentos de la función están mal
        definidos.") }
32. K → λ { K.tipo:=vacío }

33. M → id = E { if (!buscaTS(id.pos)) then
        if (E.tipo=entero) then insertarTipoTSG(id.pos, entero)
                                insertarDespTSG(id.pos, despG)
                                despG:=despG+1
                                M.tipo:=tipo_ok
        else M.tipo:=tipo_error; Error("El valor asignado debe ser un
        entero.")
    else if (E.tipo=buscarTipoTS(id.pos)) then M.tipo:=tipo_ok

```

- else M.tipo:=tipo\_error; **Error("El tipo del valor asignado no coincide con el tipo de la variable.")** }
34.  $M \rightarrow \lambda$  { M.tipo:=tipo\_ok }
35.  $E \rightarrow O E'$  { E.tipo:= if (E'.tipo=vacío) then O.tipo;  
                             else if (O.tipo=lóg and E'.tipo=lóg) then lóg;  
                             else tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
36.  $E' \rightarrow \parallel O E1'$  { E'.tipo:= if ((E1'.tipo=vacío or E1'.tipo=lóg) and O.tipo=lóg)  
   then lóg;  
   else tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
37.  $E' \rightarrow \lambda$  { E1.tipo:=vacío }
38.  $O \rightarrow R O'$  { O.tipo:= if (O'.tipo=vacío) then R.tipo;  
                             else if (R.tipo=lóg and O'.tipo=lóg) then lóg;  
                             else O.tipo:=tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
39.  $O' \rightarrow \&\& R O1'$  { O1.tipo:= if ((O1'.tipo=vacío or O1'.tipo=lóg) and R.tipo=lóg)  
   then lóg;  
   else tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
40.  $O' \rightarrow \lambda$  { O1.tipo:=vacío }
41.  $R \rightarrow U R'$  { R.tipo:= if (R'.tipo=vacío) then U.tipo;  
                             else if (U.tipo=entero and R'.tipo=lóg) then lóg;  
                             else tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
42.  $R' \rightarrow < U R1'$  { R'.tipo:= if (R1'.tipo=vacío and U.tipo=entero)  
   then lóg;  
   else tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
43.  $R' \rightarrow > U R1'$  { R1.tipo:= if (R1'.tipo=vacío and U.tipo=entero)  
   then lóg;  
   else tipo\_error; **Error("Los tipos no concuerdan.")** }
44.  $R' \rightarrow \lambda$  { R'.tipo:=vacío; }

45.  $U \rightarrow V U'$     {  $U.tipo := \text{if } (U'.tipo = \text{vacío}) \text{ then } V.tipo;$   
                                $\text{else if } (V.tipo = \text{entero and } U'.tipo = \text{entero}) \text{ then entero;}$   
                                $\text{else tipo\_error; Error("Los tipos no concuerdan.") } \}$
46.  $U' \rightarrow + V U1'$     {  $U'.tipo := \text{if } ((U1'.tipo = \text{vacío or } U1'.tipo = \text{entero}) \text{ and } V.tipo = \text{entero})$   
    $\text{then entero;}$   
    $\text{else tipo\_error; Error("Los tipos no concuerdan.") } \}$
47.  $U' \rightarrow - V U1'$     {  $U'.tipo := \text{if } ((U1'.tipo = \text{vacío or } U1'.tipo = \text{entero}) \text{ and } V.tipo = \text{entero})$   
    $\text{then entero;}$   
    $\text{else tipo\_error; Error("Los tipos no concuerdan.") } \}$
48.  $U' \rightarrow \lambda$     {  $U'.tipo := \text{vacío; } \}$
49.  $V \rightarrow \text{id } V'$     {  $\text{if } (V'.tipo = \text{vacío})$   
    $\text{then if } (!\text{buscaTS}(\text{id.pos})) \text{ then insertarTipoTS}(\text{id.pos}, \text{entero})$   
    $\text{insertarDespTS}(\text{id.pos}, \text{despG})$   
    $\text{despG} := \text{despG} + 1$   
    $V.tipo := \text{entero}$   
    $\text{else } V.tipo := \text{buscarTipoTS}(\text{id.pos})$   
                                $\text{else if } (V'.tipo = \text{buscarArgTS}(\text{id.pos})) \text{ then } V.tipo := \text{tipoRetTS}(\text{id.pos})$   
                                $\text{else } V.tipo := \text{tipo\_error; Error("La llamada de la función es incorrecta.") } \}$
50.  $V \rightarrow \text{entero}$     {  $V.tipo := \text{entero } \}$
51.  $V \rightarrow \text{cadena}$     {  $V.tipo := \text{cadena } \}$
52.  $V \rightarrow ( E )$     {  $V.tipo := E.tipo \}$
53.  $V' \rightarrow \lambda$     {  $V'.tipo := \text{vacío } \}$
54.  $V' \rightarrow ( L )$     {  $V'.tipo := L.tipo \}$
55.  $N \rightarrow \text{id } N'$     {  $N.tipo := \text{if } (!\text{buscarTS}(\text{id.pos})) \text{ then tipo\_error; Error("El contador debe$   
    $\text{estar definido anteriormente")}$   
    $\text{else}$   
    $\text{if } (\text{buscarTipoTS}(\text{id.pos}) = N'.tipo) \text{ then tipo\_ok}$   
    $\text{else tipo\_error; Error("La actualización del contador es$   
    $\text{incorrecta.")}$
56.  $N \rightarrow \lambda$     {  $N.tipo := \text{tipo\_ok } \}$
57.  $N1 \rightarrow = E$     {  $N1.tipo := E.tipo \}$

58.  $N1 \rightarrow -= E$       {  $N1.tipo := \text{if } (E.tipo = \text{entero}) \text{ then entero}$   
                                     $\text{else tipo\_error; Error("Solo se pueden restar enteros.")}$  }

## Tratamiento de errores

El analizador semántico aparte de introducir los atributos en la tabla de símbolos también se encarga de detectar los errores semánticos. Como se puede apreciar en el esquema que aparece previamente, las acciones semánticas son las responsables de comprobar si es correcto el código fuente, y en caso contrario lanzan el respectivo error con una descripción y la línea en la que sucedió.

El modo de gestionar los errores es detectar un error y parar.



# Diseño de la tabla de símbolos

La tabla de símbolos (TS) va a tener un tamaño dinámico y un método de organización HASH para las posiciones de los identificadores en la tabla. Hemos elegido este método de organización ya que es el que nos resulta más práctico para definir las posiciones.

El formato de nuestra tabla de símbolos va a tener el siguiente formato:

- Cada tabla irá encabezada por la línea:

**TABLA FUNCIÓN** *nombre\_de\_la\_función #i* (Para las funciones)

**TABLA PRINCIPAL #1** (TS global)

Donde *i* representa el orden en el que se creó la tabla, por tanto, para la TS global siempre será 1.

- Cada tabla contendrá los lexemas de los identificadores (variables) introducidos y sus correspondientes atributos, de la forma:

\* Lexema: '*identificador*'

**Atributos:**

+tipo: '*tipo*'

+despl: '*desplazamiento*'

- Para las funciones el formato será similar al de identificadores que sean variables pero incluyendo información sobre los argumentos, el tipo que retorna y su etiqueta. En este caso no hay información del desplazamiento ya que no tienen.

\* Lexema: '*identificador*'

**Atributos:**

+tipo: '*funcion*'

+numParam: *número\_parámetros*

+TipoParam1: '*tipo\_parámetro\_1*'

+ModoParam1: 1 //Los parámetros se pasan siempre por valor.

(Repetir el formato con los n parámetros de la función)

.....

+TipoRetorno: '*tipo\_retorno*'

+EtiquFunction: '*etiqueta\_nueva*'

# Anexo

## Casos de éxito

### Caso de éxito 1

#### Fichero Fuente:

```
let int a;  
let int b;  
let boolean bbb;  
a = 3;  
b=a;  
if (a < b) b -= 1;  
a = a - b;  
print (a) ;  
print(b);
```

#### Volcado de tokens

```
< 25, > //token de let  
< 21, > //token de declarando int  
< 1, 97 > //token de identificador  
< 17, > //token de punto y coma  
< 25, > //token de let  
< 21, > //token de declarando int  
< 1, 98 > //token de identificador  
< 17, > //token de punto y coma  
< 25, > //token de let  
< 22, > //token de declarando boolean  
< 1, 97314 > //token de identificador  
< 17, > //token de punto y coma  
< 1, 97 > //token de identificador  
< 2, > //token de asignacion  
< 14, 3 > //token de entero  
< 17, > //token de punto y coma  
< 1, 98 > //token de identificador  
< 2, > //token de asignacion  
< 1, 97 > //token de identificador  
< 17, > //token de punto y coma  
< 23, > //token de if  
< 3, > //token de abrir parentesis  
< 1, 97 > //token de identificador
```

```
< 10, > //token de menor que  
< 1, 98 > //token de identificador  
< 4, > //token de cerrar parentesis  
< 1, 98 > //token de identificador  
< 9, > //token de asignacion resta  
< 14, 1 > //token de entero  
< 17, > //token de punto y coma  
< 1, 97 > //token de identificador  
< 2, > //token de asignacion  
< 1, 97 > //token de identificador  
< 8, > //token de resta  
< 1, 98 > //token de identificador  
< 17, > //token de punto y coma  
< 27, > //token de print  
< 3, > //token de abrir parentesis  
< 1, 97 > //token de identificador  
< 4, > //token de cerrar parentesis  
< 17, > //token de punto y coma  
< 27, > //token de print  
< 3, > //token de abrir parentesis  
< 1, 98 > //token de identificador  
< 4, > //token de cerrar parentesis  
< 17, > //token de punto y coma
```

Volcado de la tabla de símbolos

TABLA FUNCION ff # 2:

\* Lexema : 'ss'

Atributos:

+tipo: 'log'

+despl: 0

TABLA PRINCIPAL # 1:

\* Lexema : 'ff'

Atributos:

+tipo: 'funcion'

+numParam: 1

+TipoParam1: 'log'

+ModoParam1: 1

+TipoRetorno: 'log'

+EtiqFuncion: 'et\_2'

\* Lexema : 'n1'

Atributos:

+tipo: 'ent'

+despl: 0

\* Lexema : 'n2'

Atributos:

+tipo: 'ent'

+despl: 66

\* Lexema : 'l1'

Atributos:

+tipo: 'log'

+despl: 1

\* Lexema : 'l2'

Atributos:

+tipo: 'log'

+despl: 67

\* Lexema : 'varglobal'

Atributos:

+tipo: 'ent'

+despl: 68

\* Lexema : 'cad'

Atributos:

+tipo: 'cadena'

+despl: 2

### Parse:

D 1 2 5 10 2 5 10 2 5 11 2 7 12 16 36 39 42 46 51 49 45 41 38 2 7 12 16 36 39 42 46 50 54 49 45 41  
38 2 6 36 39 42 46 50 54 49 43 46 50 54 49 45 41 38 12 18 36 39 42 46 51 49 45 41 38 2 7 12 16 36  
39 42 46 50 54 48 50 54 49 45 41 38 2 7 13 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 2 7 13 36 39 42 46 50 54  
49 45 41 38 4

Árbol sintáctico al final de todos los casos.

## Caso de éxito 2

Fichero fuente:

```
let int n1;
let boolean l1;
let string cad;
let int n2;
let boolean l2;
input (n1);
l1 = l2;
if (l1 && l2) cad = "hello";
n2 -= n1 - 378;
print( 33 + n1 + n2);
function ff boolean(boolean ss) {
    varglobal = 8;
    if (l1) l2 = ff(ss);
    return ss;
}

if (ff(l2)) print (varglobal);
```

Volcado de tokens:

< 25, > //token de let	< 1, 3397 > //token de identificador
< 21, > //token de declarando int	< 2, > //token de asignacion
< 1, 3459 > //token de identificador	< 1, 3398 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 17, > //token de punto y coma
< 25, > //token de let	< 23, > //token de if
< 22, > //token de declarando boolean	< 3, > //token de abrir parentesis
< 1, 3397 > //token de identificador	< 1, 3397 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 12, > //token de y logico
< 25, > //token de let	< 1, 3398 > //token de identificador
< 26, > //token de string	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 1, 98246 > //token de identificador	< 1, 98246 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 2, > //token de asignacion
< 25, > //token de let	< 15, "hello" > //token de cadena
< 21, > //token de declarando int	< 17, > //token de punto y coma
< 1, 3460 > //token de identificador	< 1, 3460 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 9, > //token de asignacion resta
< 25, > //token de let	< 1, 3459 > //token de identificador
< 22, > //token de declarando boolean	< 8, > //token de resta
< 1, 3398 > //token de identificador	< 14, 378 > //token de entero
< 17, > //token de punto y coma	< 17, > //token de punto y coma
< 28, > //token de input	< 27, > //token de print
< 3, > //token de abrir parentesis	< 3, > //token de abrir parentesis
< 1, 3459 > //token de identificador	< 14, 33 > //token de entero
< 4, > //token de cerrar parentesis	< 7, > //token de suma
< 17, > //token de punto y coma	< 1, 3459 > //token de identificador

< 7, > //token de suma  
 < 1, 3460 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 30, > //token de function  
 < 1, 3264 > //token de identificador  
 < 22, > //token de declarando boolean  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 22, > //token de declarando boolean  
 < 1, 3680 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 5, > //token de abrir llaves  
 < 1, -129199734 > //token de identificador  
 < 2, > //token de asignacion  
 < 14, 8 > //token de entero  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 23, > //token de if  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 3397 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 1, 3398 > //token de identificador  
 < 2, > //token de asignacion

< 1, 3264 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 3680 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 29, > //token de return  
 < 1, 3680 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 6, > //token de cerrar llaves  
 < 23, > //token de if  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 3264 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 3398 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 27, > //token de print  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, -129199734 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma

Volcado de TS:

TABLA FUNCION ff # 2:

\* Lexema : 'ss'

Atributos:

+tipo: 'log'

+despl: 0

TABLA PRINCIPAL # 1:

\* Lexema : 'ff'

Atributos:

+tipo: 'funcion'

+numParam: 1

+TipoParam1: 'log'

+ModoParam1: 1

+TipoRetorno: 'log'

+EtiqFuncion: 'et\_2'

\* Lexema : 'n1'

Atributos:

+tipo: 'ent'

+despl: 0

\* Lexema : 'n2'

Atributos:

+tipo: 'ent'

+despl: 66

\* Lexema : 'l1'

Atributos:

+tipo: 'log'

+despl: 1

\* Lexema : 'l2'

Atributos:

+tipo: 'log'

+despl: 67

\* Lexema : 'varglobal'

Atributos:

+tipo: 'ent'

+despl: 68

\* Lexema : 'cad'

Atributos:

+tipo: 'cadena'

+despl: 2

## Parse

D 1 2 5 10 2 5 11 2 5 9 2 5 10 2 5 11 2 7 14 2 7 12 16 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 2 6 36 39 42 46  
50 54 49 45 40 42 46 50 54 49 45 41 38 12 16 36 39 42 46 52 49 45 41 38 2 7 12 18 36 39 42 46 50  
54 48 51 49 45 41 38 2 7 13 36 39 42 46 51 47 50 54 47 50 54 49 45 41 38 3 27 28 11 30 11 33 21 7  
12 16 36 39 42 46 51 49 45 41 38 21 6 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 12 16 36 39 42 46 50 55 23 36  
39 42 46 50 54 49 45 41 38 26 49 45 41 38 21 7 15 19 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 22 2 6 36 39 42  
46 50 55 23 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 26 49 45 41 38 13 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 4

Árbol sintáctico al final de todos los casos.

### Caso de éxito 3

```
let string texto;
function alert (string msg) {
    print ("Mensaje introducido:");
    print (msg);
}
function pideTexto () {
    print ("Introduce un texto corto");
    input (texto);
}
pideTexto();
alert    (texto);
```

Volcado de tokens:

< 25, > //token de let	< 3, > //token de abrir parentesis
< 26, > //token de string	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 1, 110256354 > //token de identificador	< 5, > //token de abrir llaves
< 17, > //token de punto y coma	< 27, > //token de print
< 30, > //token de function	< 3, > //token de abrir parentesis
< 1, 92899676 > //token de identificador	< 15, "Introduce un texto corto" > //token de cadena
< 3, > //token de abrir parentesis	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 26, > //token de string	< 17, > //token de punto y coma
< 1, 108417 > //token de identificador	< 28, > //token de input
< 4, > //token de cerrar parentesis	< 3, > //token de abrir parentesis
< 5, > //token de abrir llaves	< 1, 110256354 > //token de identificador
< 27, > //token de print	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 3, > //token de abrir parentesis	< 17, > //token de punto y coma
< 15, "Mensaje introducido:" > //token de cadena	< 6, > //token de cerrar llaves
< 4, > //token de cerrar parentesis	< 1, -731642680 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 3, > //token de abrir parentesis
< 27, > //token de print	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 3, > //token de abrir parentesis	< 17, > //token de punto y coma
< 1, 108417 > //token de identificador	< 1, 92899676 > //token de identificador
< 4, > //token de cerrar parentesis	< 3, > //token de abrir parentesis
< 17, > //token de punto y coma	< 1, 110256354 > //token de identificador
< 6, > //token de cerrar llaves	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 30, > //token de function	< 17, > //token de punto y coma
< 1, -731642680 > //token de identificador	

Volcado de la TS:

TABLA PRINCIPAL # 1:

\* Lexema : 'texto'  
Atributos:  
+tipo: 'null'

\* Lexema : 'msg'  
Atributos:  
+tipo: 'null'

\* Lexema : 'alert'  
Atributos:  
+tipo: 'null'

\* Lexema : 'pideTexto'  
Atributos:  
+tipo: 'null'

Parse:

D 1 2 5 9 3 27 29 30 9 33 21 7 13 36 39 42 46 52 49 45 41 38 21 7 13 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38  
22 3 27 29 31 21 7 13 36 39 42 46 52 49 45 41 38 21 7 14 22 2 7 12 17 24 2 7 12 17 23 36 39 42 46  
50 54 49 45 41 38 26 4

Árbol sintáctico al final de todos los casos.



## Caso de éxito 4

```
let boolean booleano;

print (4+5+77);
function bisiesto boolean (int a) {
    return (a + 4 > 0 || a + 100 > 0 || a - 400 > 0);
}
function dias int (int m, int a) {
    let int dd;
    print ("di cuantos dias tiene el mes ");
    print (m);
    input(dd);
    if (bisiesto(a)) dd = dd + 1;
    return dd;
}
function esFechaCorrecta boolean (int d, int m, int a) {
    return (d < dias (m, a));
}
function demo () {
    if (esFechaCorrecta(25, 10, 2021)) print ("ok");
}
let boolean aaa111; demo();
```

## Volcado de tokens

< 25, > //token de let	< 1, 97 > //token de identificador
< 22, > //token de declarando boolean	< 7, > //token de suma
< 1, 2006063431 > //token de identificador	< 14, 4 > //token de entero
< 17, > //token de punto y coma	< 11, > //token de mayor que
< 27, > //token de print	< 14, 0 > //token de entero
< 3, > //token de abrir parentesis	< 13, > //token de o logico
< 14, 4 > //token de entero	< 1, 97 > //token de identificador
< 7, > //token de suma	< 7, > //token de suma
< 14, 5 > //token de entero	< 14, 100 > //token de entero
< 7, > //token de suma	< 11, > //token de mayor que
< 14, 77 > //token de entero	< 14, 0 > //token de entero
< 4, > //token de cerrar parentesis	< 13, > //token de o logico
< 17, > //token de punto y coma	< 1, 97 > //token de identificador
< 30, > //token de function	< 8, > //token de resta
< 1, 1087772166 > //token de identificador	< 14, 400 > //token de entero
< 22, > //token de declarando boolean	< 11, > //token de mayor que
< 3, > //token de abrir parentesis	< 14, 0 > //token de entero
< 21, > //token de declarando int	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 1, 97 > //token de identificador	< 17, > //token de punto y coma
< 4, > //token de cerrar parentesis	< 6, > //token de cerrar llaves
< 5, > //token de abrir llaves	< 30, > //token de function
< 29, > //token de return	< 1, 3083127 > //token de identificador
< 3, > //token de abrir parentesis	< 21, > //token de declarando int

< 3, > //token de abrir parentesis  
 < 21, > //token de declarando int  
 < 1, 109 > //token de identificador  
 < 16, > //token de coma  
 < 21, > //token de declarando int  
 < 1, 97 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 5, > //token de abrir llaves  
 < 25, > //token de let  
 < 21, > //token de declarando int  
 < 1, 3200 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 27, > //token de print  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 15, "di cuantos dias tiene el mes " > //token de cadena  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 27, > //token de print  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 109 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 28, > //token de input  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 3200 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 23, > //token de if  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 1087772166 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 97 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 1, 3200 > //token de identificador  
 < 2, > //token de asignacion  
 < 1, 3200 > //token de identificador  
 < 7, > //token de suma  
 < 14, 1 > //token de entero  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 29, > //token de return  
 < 1, 3200 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 6, > //token de cerrar llaves  
 < 30, > //token de function  
 < 1, 336753094 > //token de identificador  
 < 22, > //token de declarando boolean  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 21, > //token de declarando int  
 < 1, 100 > //token de identificador  
 < 16, > //token de coma

< 21, > //token de declarando int  
 < 1, 109 > //token de identificador  
 < 16, > //token de coma  
 < 21, > //token de declarando int  
 < 1, 97 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 5, > //token de abrir llaves  
 < 29, > //token de return  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 100 > //token de identificador  
 < 10, > //token de menor que  
 < 1, 3083127 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 109 > //token de identificador  
 < 16, > //token de coma  
 < 1, 97 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 6, > //token de cerrar llaves  
 < 30, > //token de function  
 < 1, 3079651 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 5, > //token de abrir llaves  
 < 23, > //token de if  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 336753094 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 14, 25 > //token de entero  
 < 16, > //token de coma  
 < 14, 10 > //token de entero  
 < 16, > //token de coma  
 < 14, 2021 > //token de entero  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 27, > //token de print  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 15, "ok" > //token de cadena  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 6, > //token de cerrar llaves  
 < 25, > //token de let  
 < 22, > //token de declarando boolean  
 < 1, -1425419728 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 1, 3079651 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 0, > //token de fin de fichero  
 < 0, > //token de fin de fichero

## Tabla de símbolos

TABLA FUNCION bisiesto # 2:

\* Lexema : 'a'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 0

TABLA FUNCION dias # 3:

\* Lexema : 'dd'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 2

\* Lexema : 'a'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 0

\* Lexema : 'm'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 1

TABLA FUNCION esFechaCorrecta # 4:

\* Lexema : 'a'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 0

\* Lexema : 'd'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 2

\* Lexema : 'm'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 1

TABLA FUNCION demo # 5:

TABLA PRINCIPAL # 1:

\* Lexema : 'bisiesto'  
Atributos:  
+tipo: 'funcion'  
+numParam: 1  
+TipoParam1: 'ent'  
+ModoParam1: 1  
+TipoRetorno: 'log'  
+EtiquFuncion: 'et\_2'

\* Lexema : 'esFechaCorrecta'  
Atributos:

```

        +tipo: 'funcion'
        +numParam: 3
        +TipoParam1: 'ent'
        +ModoParam1: 1
        +TipoParam2: 'ent'
        +ModoParam2: 1
        +TipoParam3: 'ent'
        +ModoParam3: 1
        +TipoRetorno: 'log'
        +EtiquFuncion: 'et_4'
* Lexema : 'booleano'
  Atributos:
    +tipo: 'log'
    +despl: 0
* Lexema : 'dias'
  Atributos:
    +tipo: 'funcion'
    +numParam: 2
    +TipoParam1: 'ent'
    +ModoParam1: 1
    +TipoParam2: 'ent'
    +ModoParam2: 1
    +TipoRetorno: 'ent'
    +EtiquFuncion: 'et_3'
* Lexema : 'aaa111'
  Atributos:
    +tipo: 'log'
    +despl: 1
* Lexema : 'demo'
  Atributos:
    +tipo: 'funcion'
    +numParam: 0
    +TipoRetorno: 'vacio'
    +EtiquFuncion: 'et_5'

```

## Parse

```

D 1 2 5 11 2 7 13 36 39 42 46 51 47 51 47 51 49 45 41 38 3 27 28 11 30 10 33 21 7 15 19 36 39 42 46
53 36 39 42 46 50 54 47 51 49 44 46 51 49 45 41 37 39 42 46 50 54 47 51 49 44 46 51 49 45 41 37 39
42 46 50 54 48 51 49 44 46 51 49 45 41 38 49 45 41 38 22 3 27 28 10 30 10 32 10 33 21 5 10 21 7 13
36 39 42 46 52 49 45 41 38 21 7 13 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 21 7 14 21 6 36 39 42 46 50 55 23
36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 26 49 45 41 38 12 16 36 39 42 46 50 54 47 51 49 45 41 38 21 7 15 19
36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 22 3 27 28 11 30 10 32 10 32 10 33 21 7 15 19 36 39 42 46 53 36 39
42 46 50 54 49 43 46 50 55 23 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 25 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 26 49
45 41 38 49 45 41 38 22 3 27 29 31 21 6 36 39 42 46 50 55 23 36 39 42 46 51 49 45 41 38 25 36 39
42 46 51 49 45 41 38 25 36 39 42 46 51 49 45 41 38 26 49 45 41 38 13 36 39 42 46 52 49 45 41 38 22
2 5 11 2 7 12 17 24 4

```

Árbol sintáctico al final de todos los casos.

## Caso de éxito 5

```
let int x;
let int xx;
let string ss;
let boolean boolean_1;
let boolean boolean_2;
let int y;

function f1 int(int f1, boolean b1)
{
    print(ss);
    x -= xx-f1;
    boolean_1 = boolean_1|| boolean_2;
    return (x);
}

function f2 boolean(int f2, boolean b1)
{
    print ((04+5+77+(88+f2)));
    return boolean_1&&boolean_2&& b1;
}

x = x + 6 - z + 1 - (2 + y + 6) ;
print (f1 (x, f2 (3, boolean_2)));
```

Volcado de tokens:

< 25, > //token de let	< 17, > //token de punto y coma
< 21, > //token de declarando int	< 25, > //token de let
< 1, 120 > //token de identificador	< 21, > //token de declarando int
< 17, > //token de punto y coma	< 1, 121 > //token de identificador
< 25, > //token de let	< 17, > //token de punto y coma
< 21, > //token de declarando int	< 30, > //token de function
< 1, 3840 > //token de identificador	< 1, 3211 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 21, > //token de declarando int
< 25, > //token de let	< 3, > //token de abrir parentesis
< 26, > //token de string	< 21, > //token de declarando int
< 1, 3680 > //token de identificador	< 1, 3211 > //token de identificador
< 17, > //token de punto y coma	< 16, > //token de coma
< 25, > //token de let	< 22, > //token de declarando boolean
< 22, > //token de declarando boolean	< 1, 3087 > //token de identificador
< 1, 2058423770 > //token de identificador	< 4, > //token de cerrar parentesis
< 17, > //token de punto y coma	< 5, > //token de abrir llaves
< 25, > //token de let	< 27, > //token de print
< 22, > //token de declarando boolean	< 3, > //token de abrir parentesis
< 1, 2058423771 > //token de identificador	< 1, 3680 > //token de identificador

< 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 1, 120 > //token de identificador  
 < 9, > //token de asignacion resta  
 < 1, 3840 > //token de identificador  
 < 8, > //token de resta  
 < 1, 3211 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 1, 2058423770 > //token de identificador  
 < 2, > //token de asignacion  
 < 1, 2058423770 > //token de identificador  
 < 13, > //token de o logico  
 < 1, 2058423771 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 29, > //token de return  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 120 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 6, > //token de cerrar llaves  
 < 30, > //token de function  
 < 1, 3212 > //token de identificador  
 < 22, > //token de declarando boolean  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 21, > //token de declarando int  
 < 1, 3212 > //token de identificador  
 < 16, > //token de coma  
 < 22, > //token de declarando boolean  
 < 1, 3087 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 5, > //token de abrir llaves  
 < 27, > //token de print  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 14, 4 > //token de entero  
 < 7, > //token de suma  
 < 14, 5 > //token de entero  
 < 7, > //token de suma  
 < 14, 77 > //token de entero  
 < 7, > //token de suma  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 14, 88 > //token de entero  
 < 7, > //token de suma  
 < 1, 3212 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis

< 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 29, > //token de return  
 < 1, 2058423770 > //token de identificador  
 < 12, > //token de y logico  
 < 1, 2058423771 > //token de identificador  
 < 12, > //token de y logico  
 < 1, 3087 > //token de identificador  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 6, > //token de cerrar llaves  
 < 1, 120 > //token de identificador  
 < 2, > //token de asignacion  
 < 1, 120 > //token de identificador  
 < 7, > //token de suma  
 < 14, 6 > //token de entero  
 < 8, > //token de resta  
 < 1, 122 > //token de identificador  
 < 7, > //token de suma  
 < 14, 1 > //token de entero  
 < 8, > //token de resta  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 14, 2 > //token de entero  
 < 7, > //token de suma  
 < 1, 121 > //token de identificador  
 < 7, > //token de suma  
 < 14, 6 > //token de entero  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 27, > //token de print  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 3211 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 1, 120 > //token de identificador  
 < 16, > //token de coma  
 < 1, 3212 > //token de identificador  
 < 3, > //token de abrir parentesis  
 < 14, 3 > //token de entero  
 < 16, > //token de coma  
 < 1, 2058423771 > //token de identificador  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 4, > //token de cerrar parentesis  
 < 17, > //token de punto y coma  
 < 0, > //token de fin de fichero  
 < 0, > //token de fin de fichero

Tabla de simbolos

TABLA FUNCION f1 # 2:

\* Lexema : 'f1'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 1  
\* Lexema : 'b1'  
Atributos:  
+tipo: 'log'  
+despl: 0

TABLA FUNCION f2 # 3:

\* Lexema : 'f2'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 1  
\* Lexema : 'b1'  
Atributos:  
+tipo: 'log'  
+despl: 0

TABLA PRINCIPAL # 1:

\* Lexema : 'xx'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 1  
\* Lexema : 'ss'  
Atributos:  
+tipo: 'cadena'  
+despl: 2  
\* Lexema : 'x'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 0  
\* Lexema : 'y'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 68  
\* Lexema : 'boolean\_2'  
Atributos:  
+tipo: 'log'  
+despl: 67  
\* Lexema : 'z'  
Atributos:  
+tipo: 'ent'  
+despl: 69  
\* Lexema : 'boolean\_1'  
Atributos:  
+tipo: 'log'  
+despl: 66  
\* Lexema : 'f1'

```

Atributos:
    +tipo: 'funcion'
        +numParam: 2
        +TipoParam1: 'ent'
        +ModoParam1: 1
        +TipoParam2: 'log'
        +ModoParam2: 1
        +TipoRetorno: 'ent'
    +EtiquFuncion: 'et_2'
* Lexema : 'f2'
    Atributos:
        +tipo: 'funcion'
            +numParam: 2
            +TipoParam1: 'ent'
            +ModoParam1: 1
            +TipoParam2: 'log'
            +ModoParam2: 1
            +TipoRetorno: 'log'
        +EtiquFuncion: 'et_3'

```

#### Parse

```

D 1 2 5 10 2 5 10 2 5 9 2 5 11 2 5 11 2 5 10 3 27 28 10 30 10 32 11 33 21 7 13 36 39 42 46 50 54 49
45 41 38 21 7 12 18 36 39 42 46 50 54 48 50 54 49 45 41 38 21 7 12 16 36 39 42 46 50 54 49 45 41
37 39 42 46 50 54 49 45 41 38 21 7 15 19 36 39 42 46 53 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 49 45 41 38
22 3 27 28 11 30 10 32 11 33 21 7 13 36 39 42 46 53 36 39 42 46 51 47 51 47 51 47 53 36 39 42 46
51 47 50 54 49 45 41 38 49 45 41 38 49 45 41 38 21 7 15 19 36 39 42 46 50 54 49 45 40 42 46 50 54
49 45 40 42 46 50 54 49 45 41 38 22 2 7 12 16 36 39 42 46 50 54 47 51 48 50 54 47 51 48 53 36 39
42 46 51 47 50 54 47 51 49 45 41 38 49 45 41 38 2 7 13 36 39 42 46 50 55 23 36 39 42 46 50 54 49
45 41 38 25 36 39 42 46 50 55 23 36 39 42 46 51 49 45 41 38 25 36 39 42 46 50 54 49 45 41 38 26 49
45 41 38 26 49 45 41 38 4

```

Árbol sintáctico al final de todos los casos.



## Casos de fracaso

Como indicamos previamente, los errores se gestionarán de manera que si encontramos un error pararemos de analizar el resto del código.

Los dos primeros casos serán errores del léxico, en el que introduciremos caracteres no existentes en nuestro lenguaje, o que llegue un caracter inesperado. El siguiente caso será un código con sintaxis incorrecta. Finalmente, los dos últimos ejemplos contendrá errores semánticos.

### Caso de fracaso 1 (léxico)

```
let int a;
```

```
// comentario de línea no permitido en nuestro programa
```

#### Volcado de error

Error léxico en línea 2: se esperaba el caracter '\*'. Solo están permitidos los comentarios del tipo /\* <comentario> \*/.

### Caso de fracaso 2 (léxico)

```
function ffç boolean(boolean ss) {  
    print("Hola");  
}
```

#### Volcado de error

Error léxico en línea 1: caracter 'ç' no reconocido

### Caso de fracaso 3 (sintáctico)

```
let int n;  
if (n<3 /*falta cerrar paréntesis*/  
print("a");
```

#### Volcado de error

Error sintáctico en línea 3: se esperaba ')'

#### Caso de fracaso 4 (semántico)

```
let int n;  
n = "hola";
```

#### Volcado de error

Error semántico en línea 3: La llamada de la función es incorrecta o la asignación es incorrecta.

#### Caso de fracaso 5 (semántico)

```
function bisiesto boolean (int a) {  
    return (a + 1) ;  
}
```

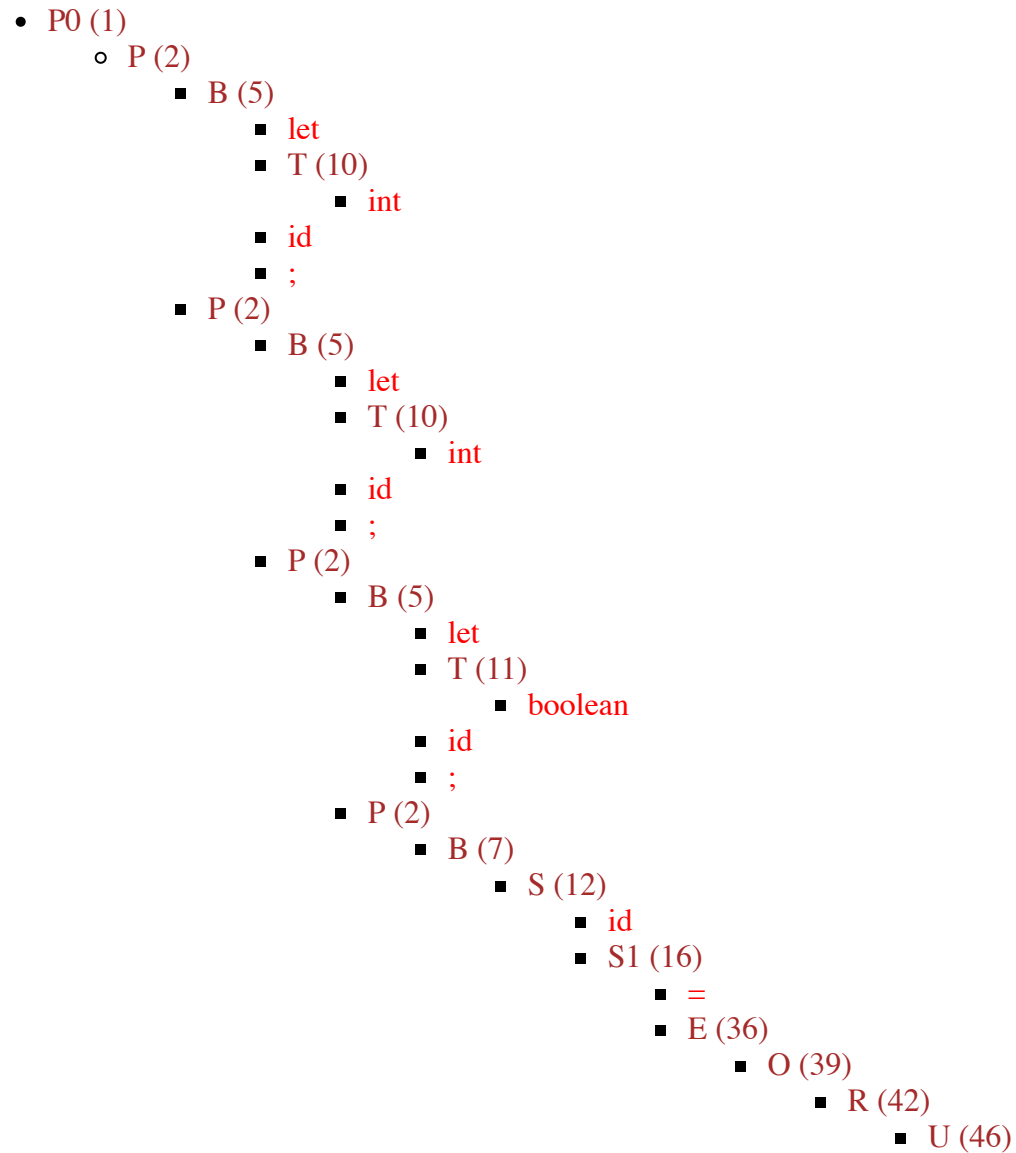
#### Volcado de error:

Error semántico en línea 4: El tipo del valor de retorno es incorrecto.

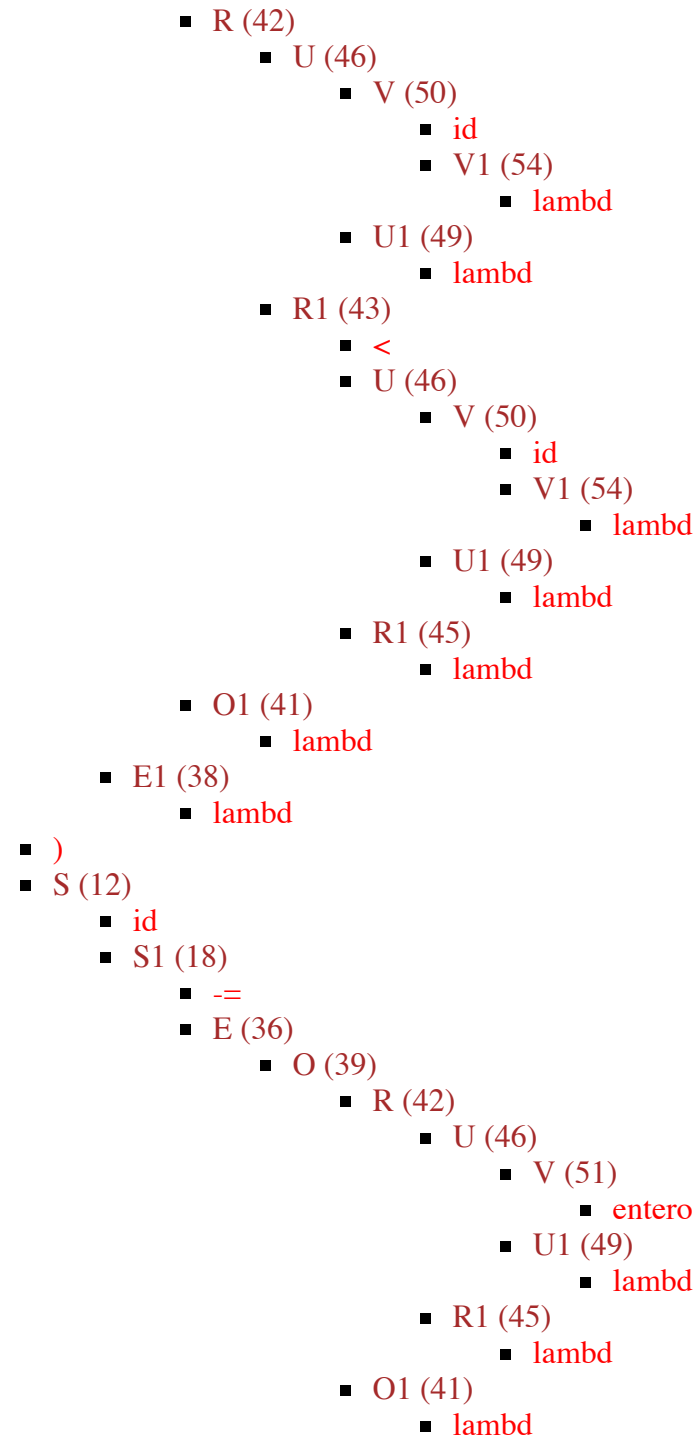
## Árbol resultado de:

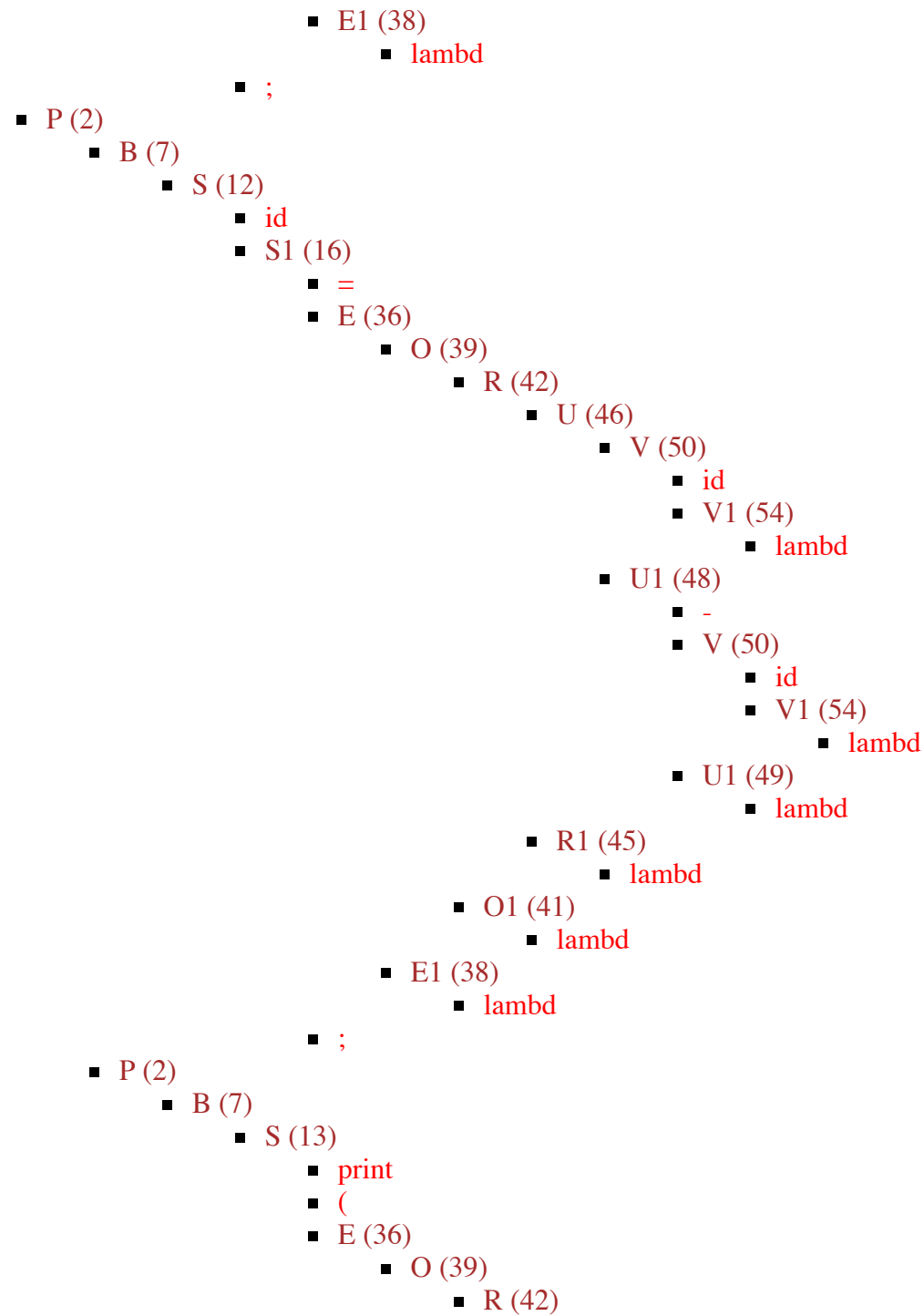
**Gramática:** C:\Users\Jaime\Documents\gramatica.txt

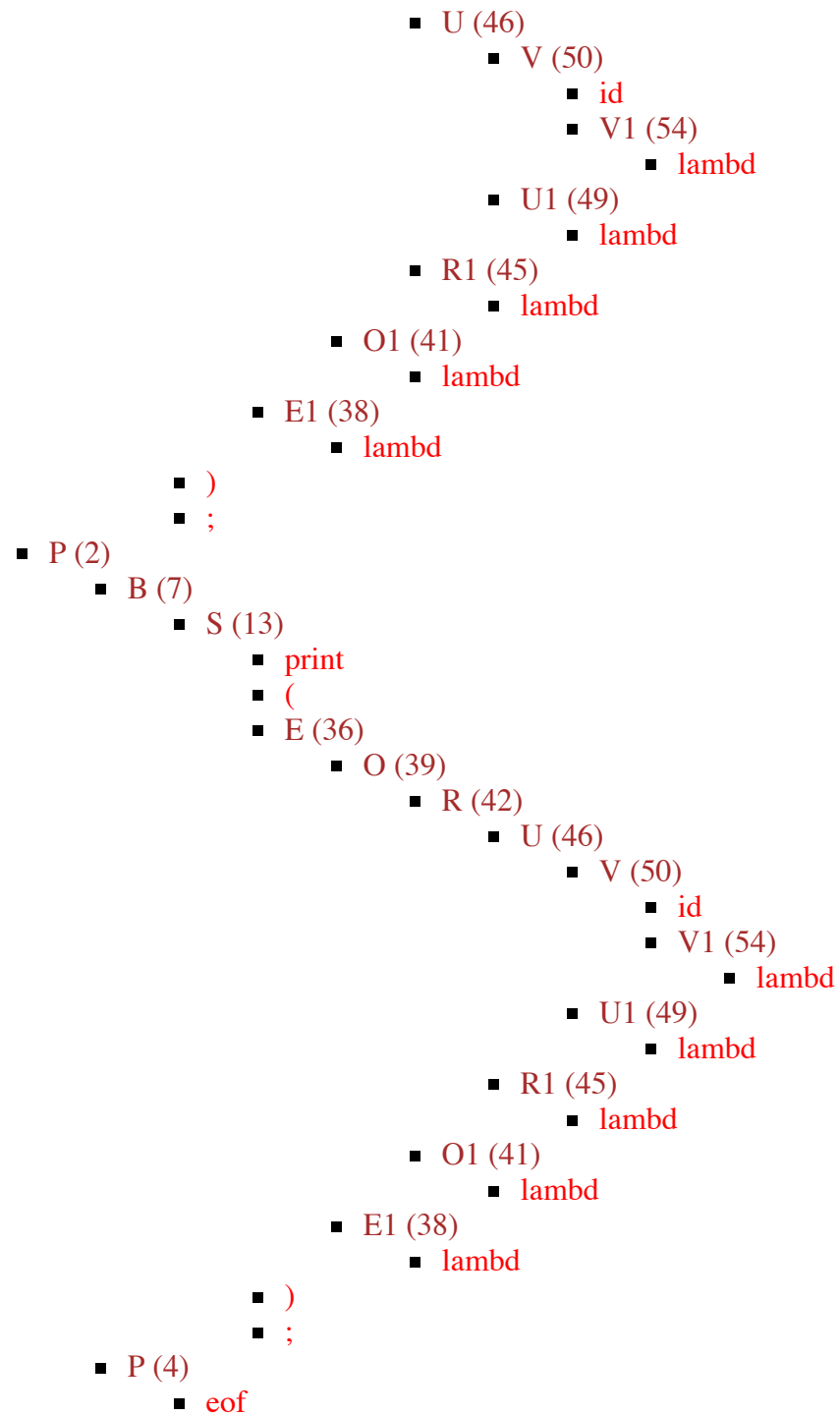
**Parse:** C:\Users\Jaime\Documents\parse-1.txt







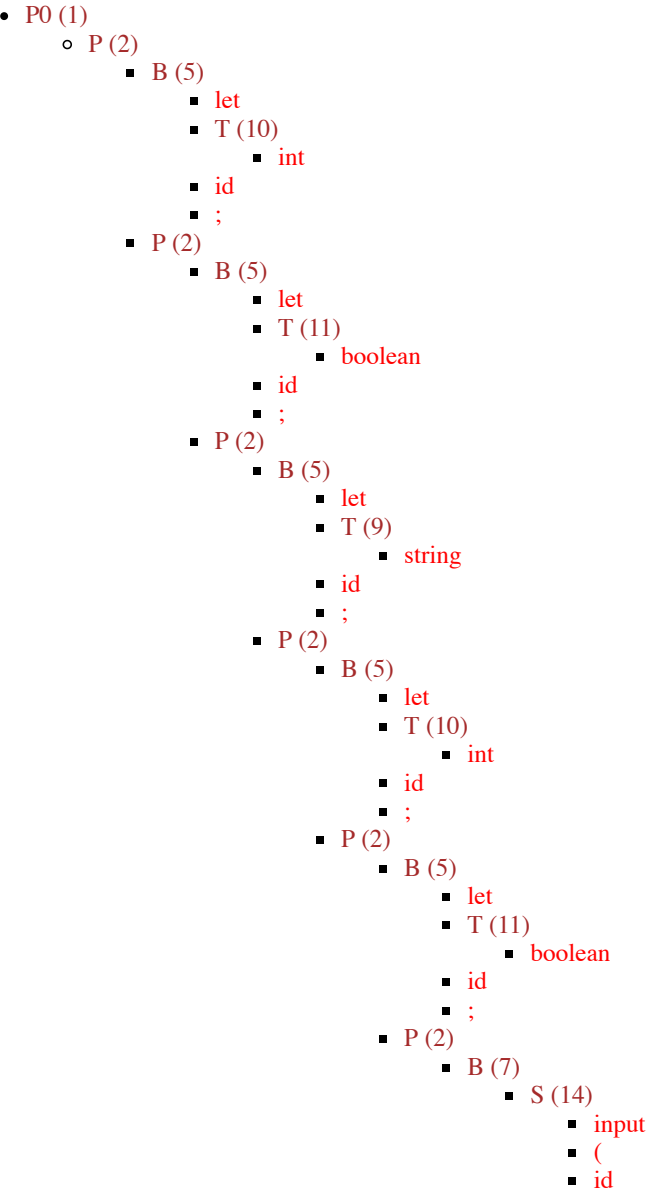




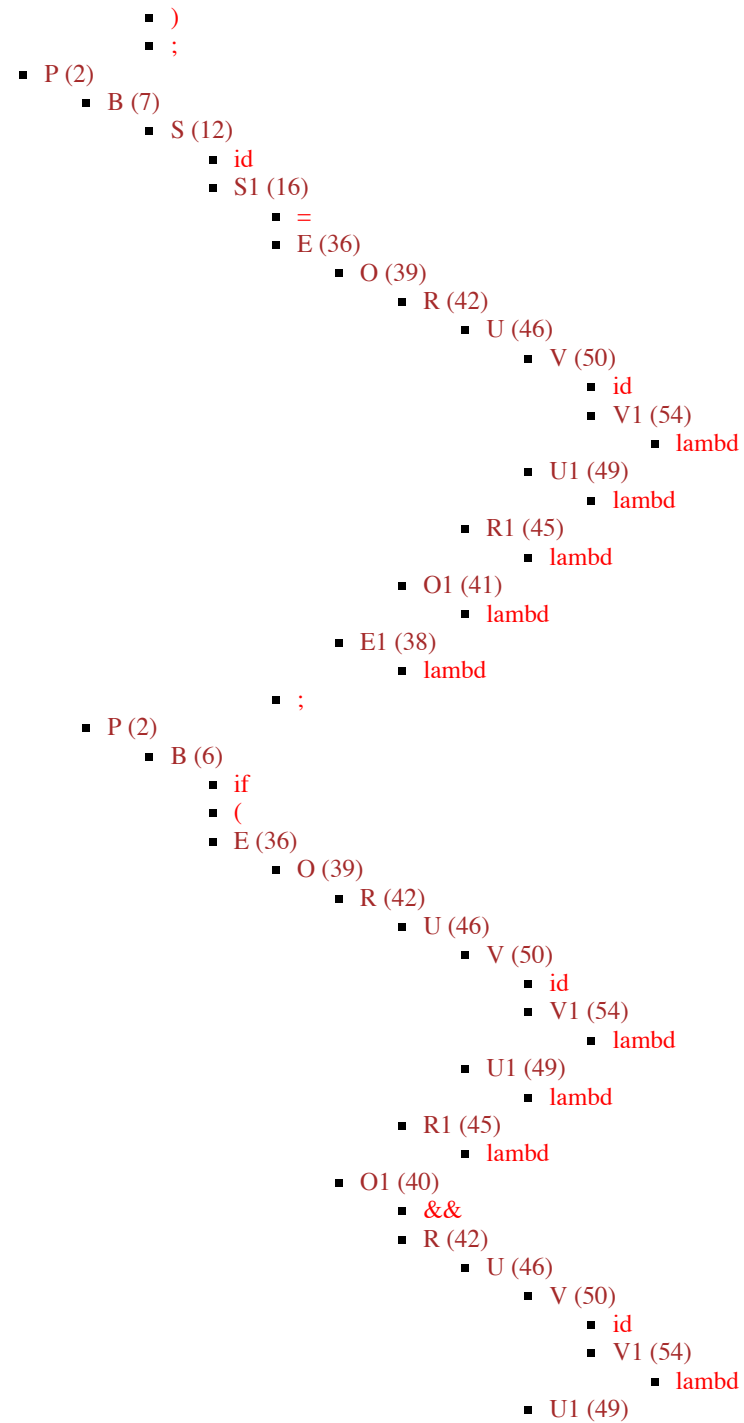
Árbol resultado de:

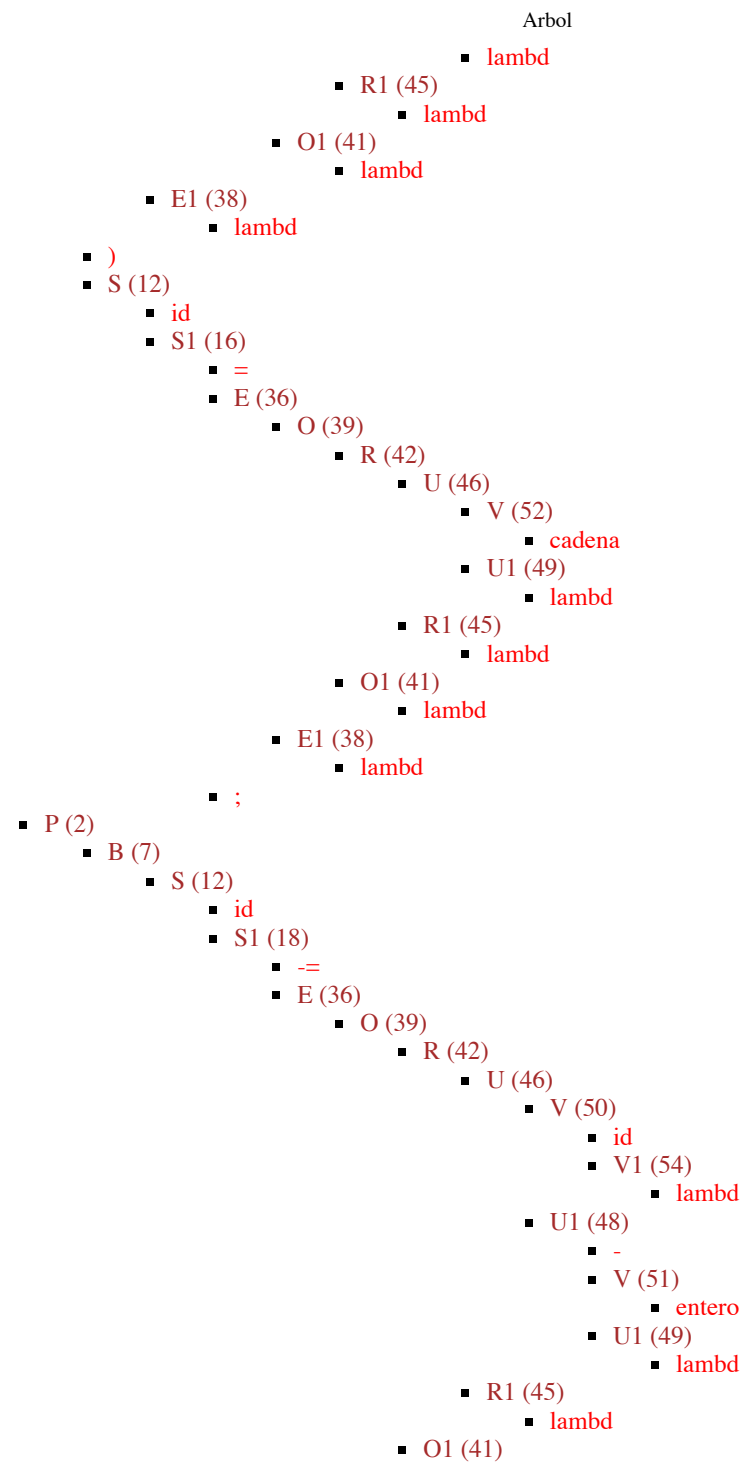
Gramática: C:\Users\Jaime\Documents\gramatica.txt

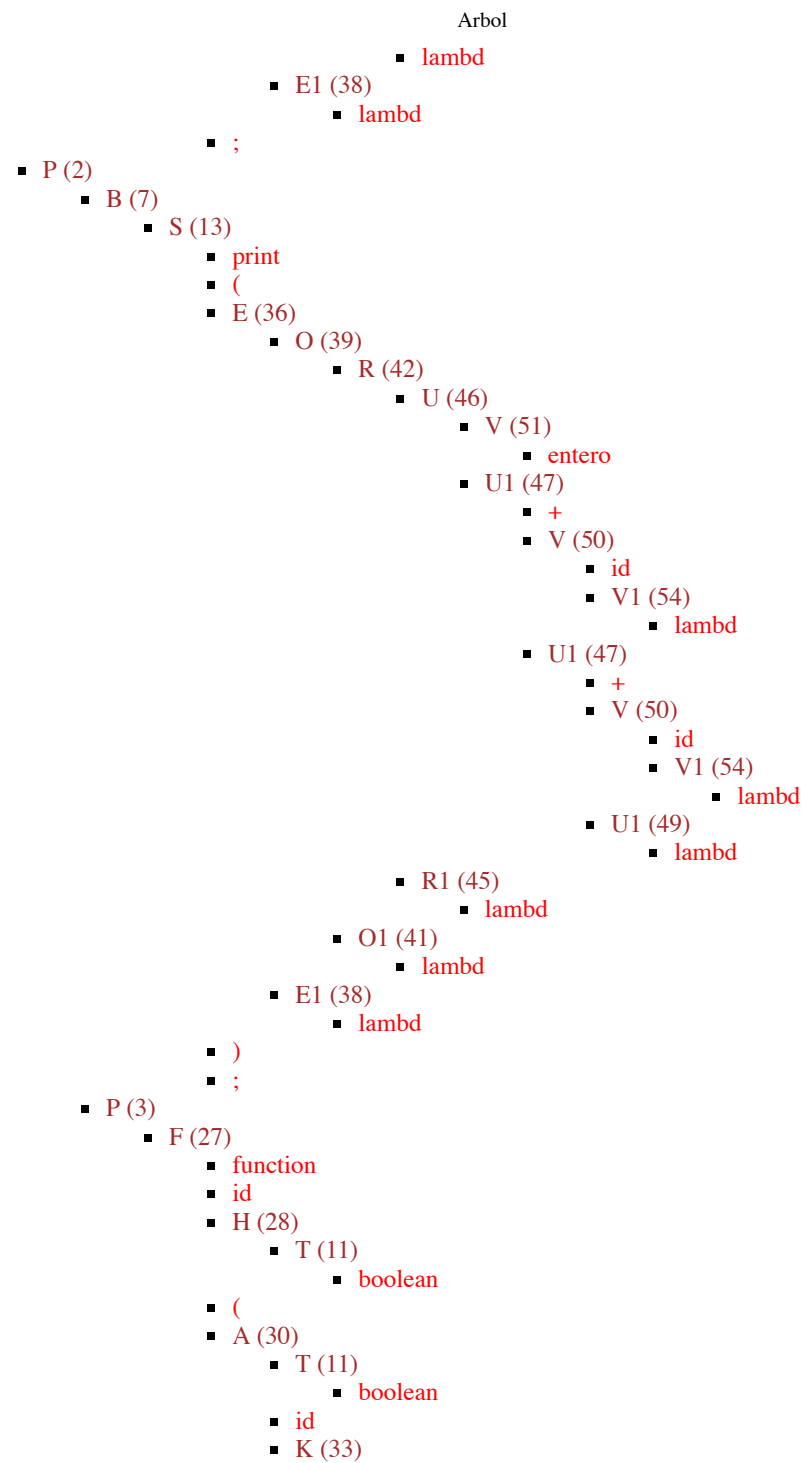
Parse: C:\Users\Jaime\Documents\parse-2.txt

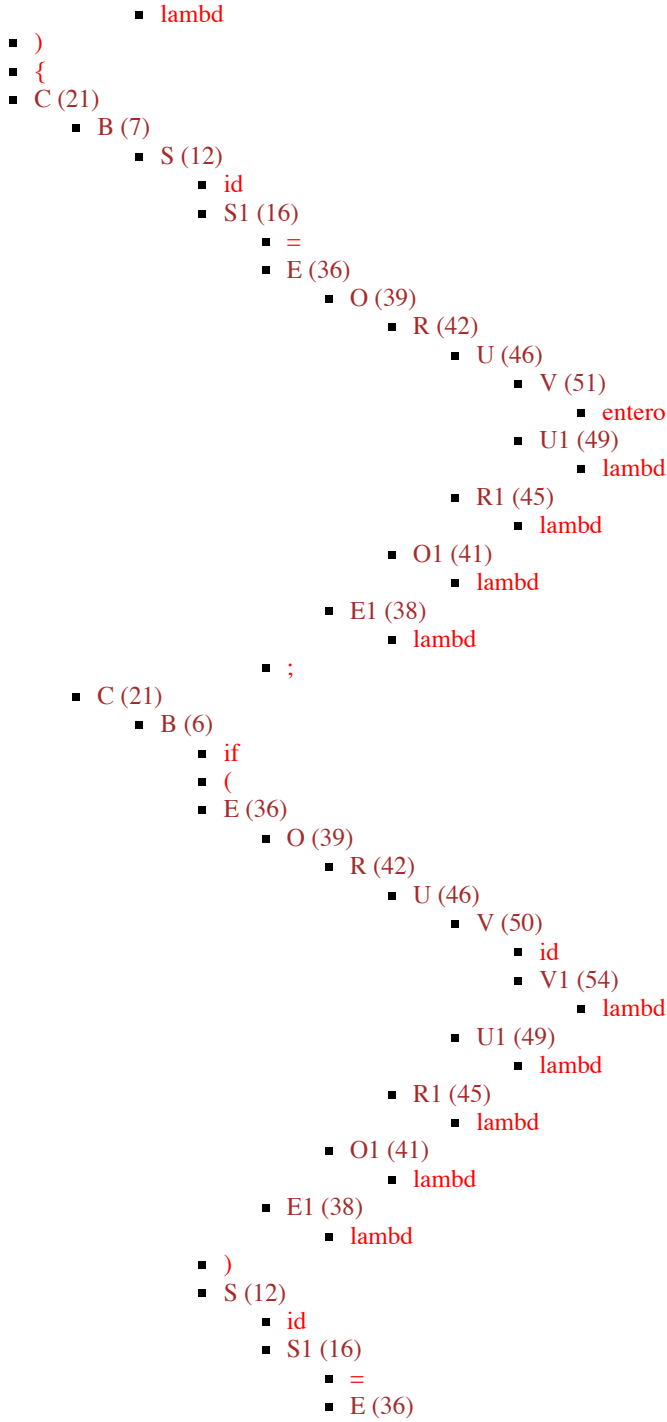


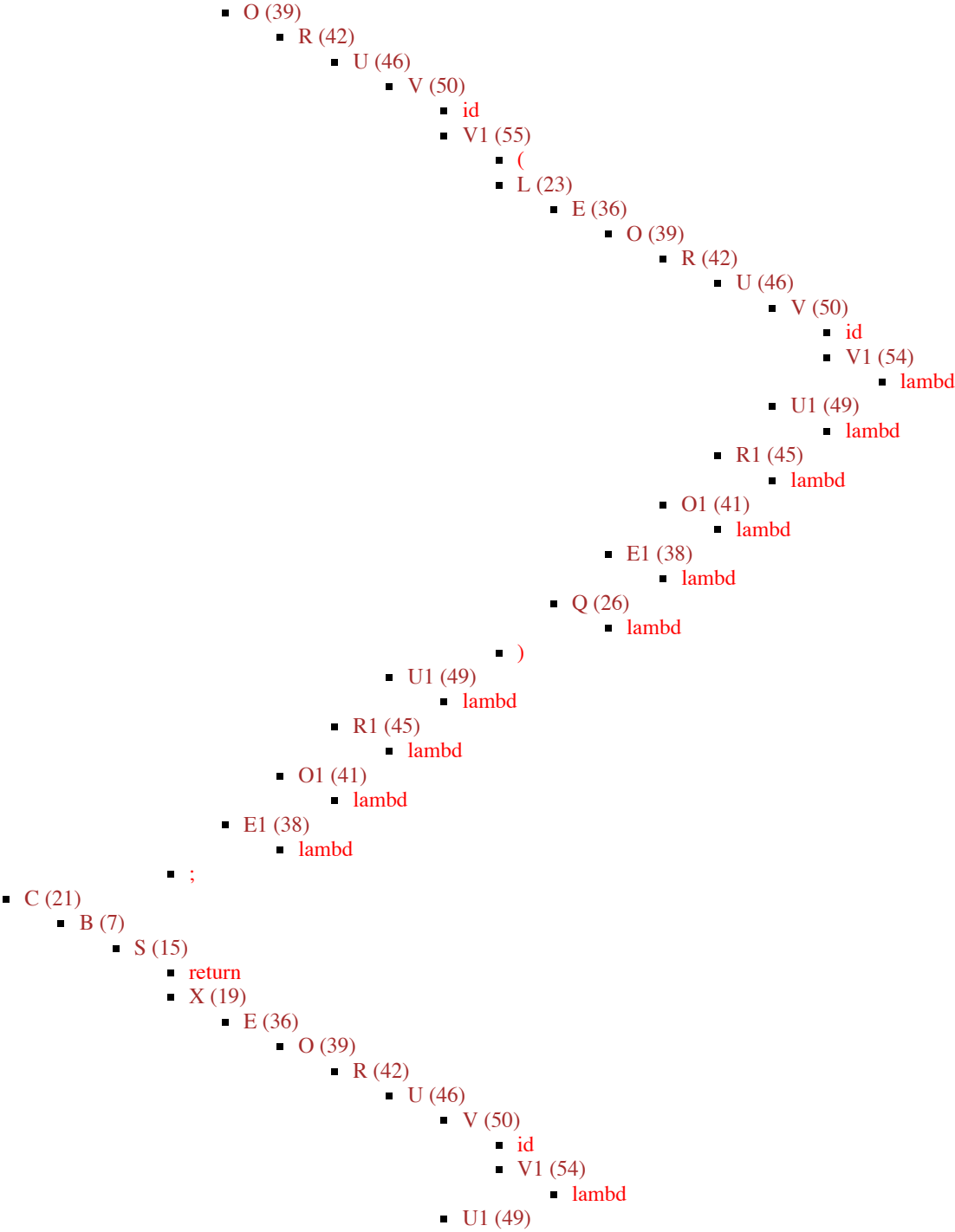




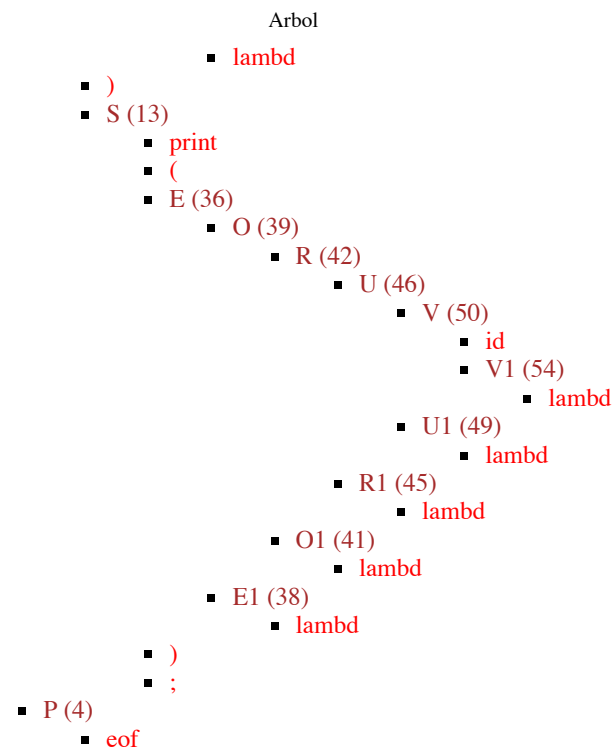


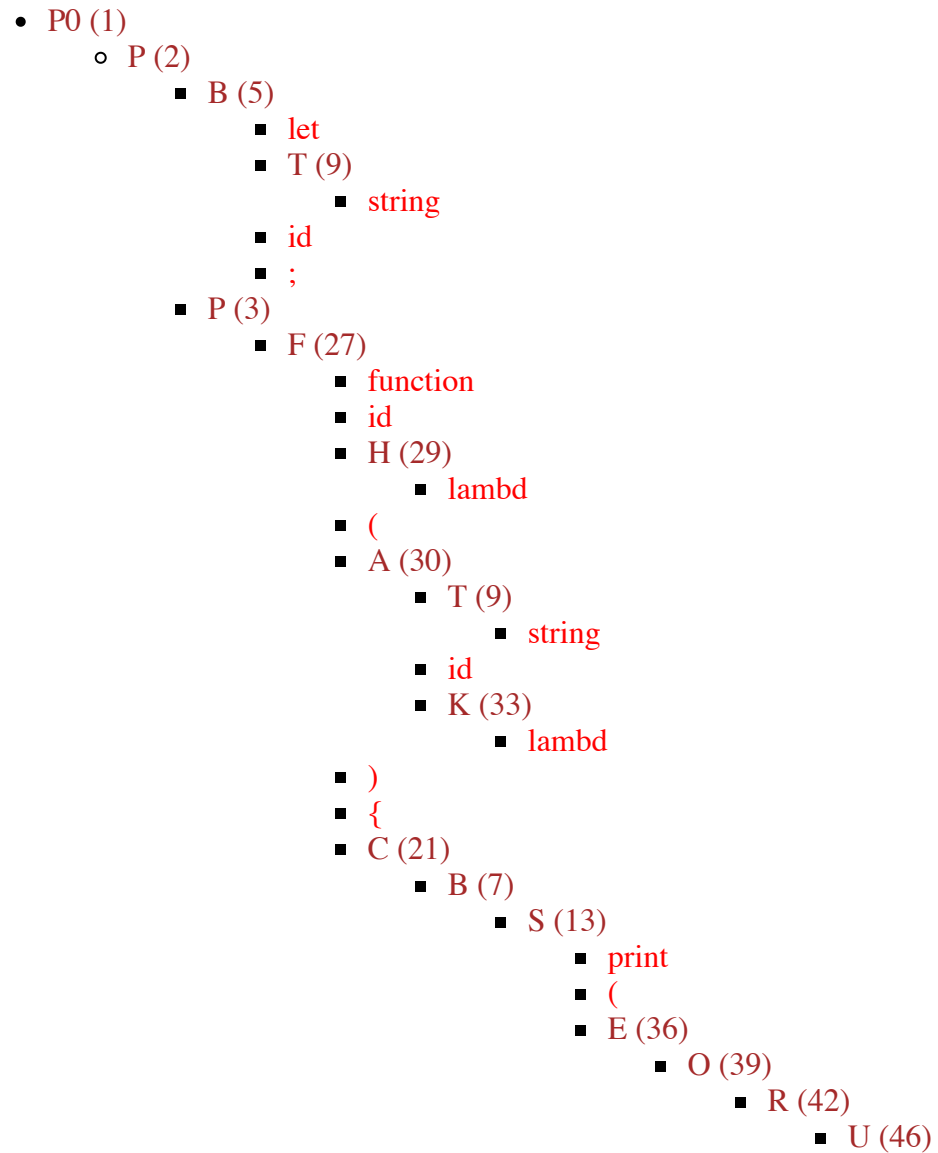




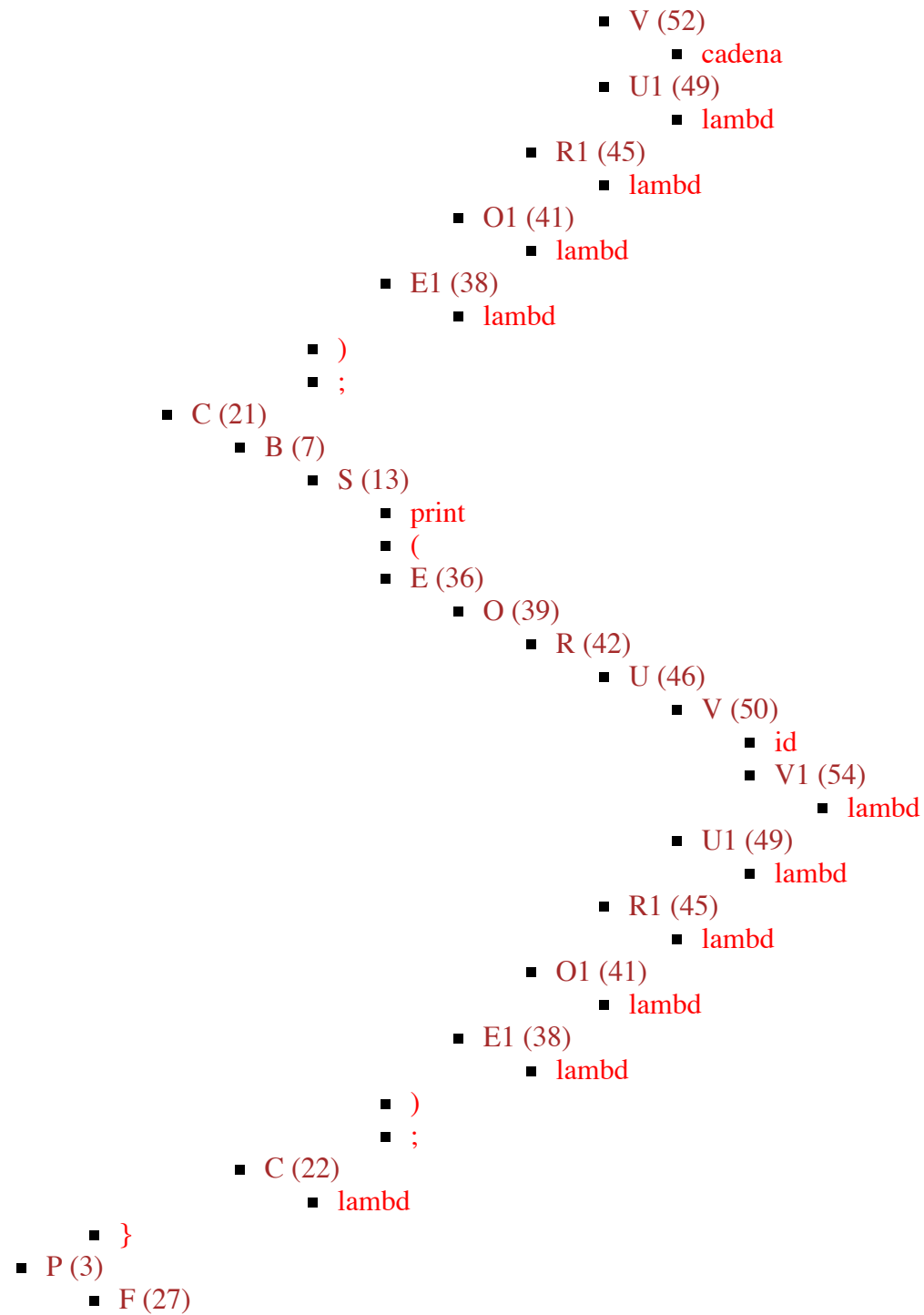






**Árbol resultado de:****Gramática:** C:\Users\Jaime\Documents\gramatica.txt**Parse:** C:\Users\Jaime\Documents\parse-3.txt

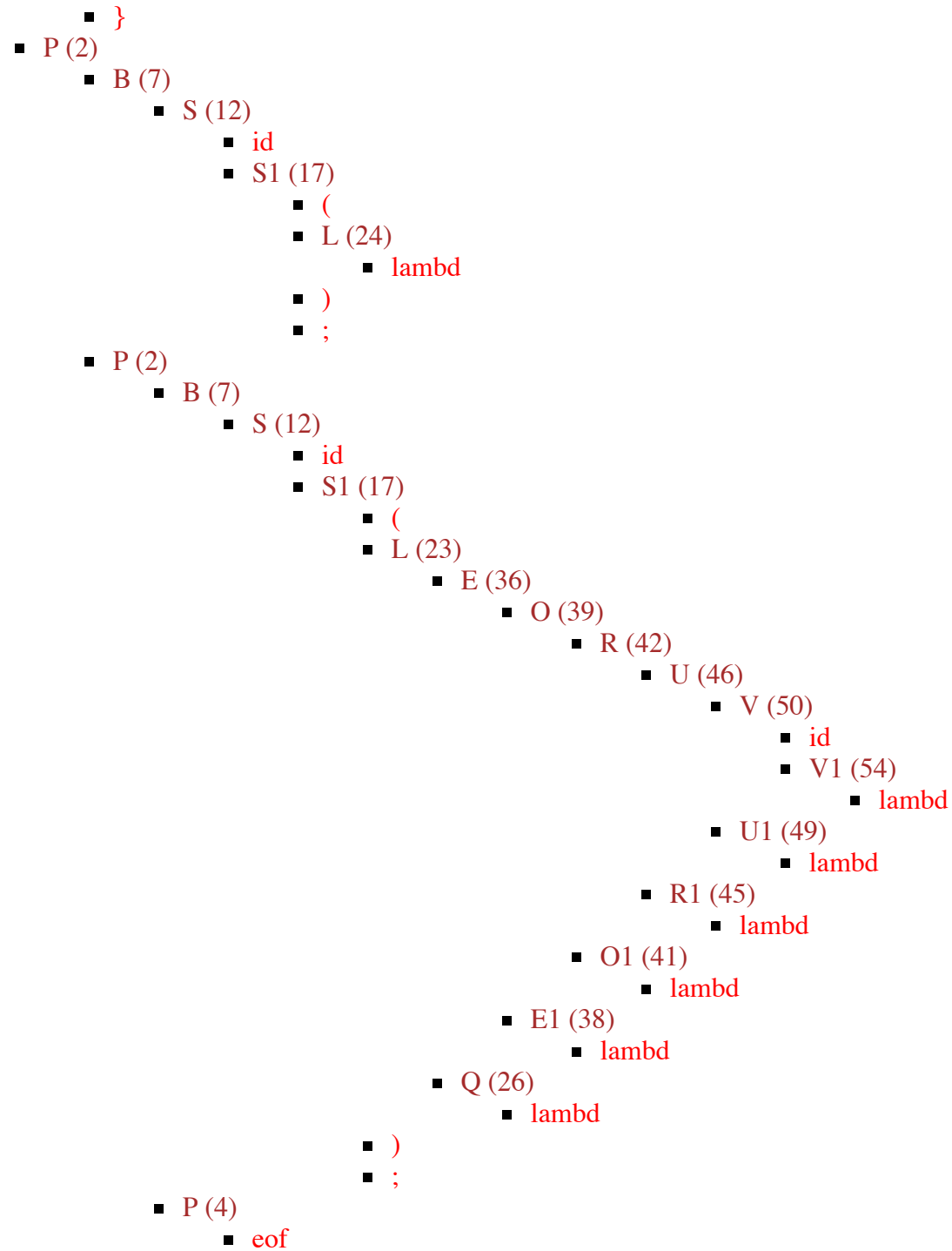




```

■ function
■ id
■ H (29)
    ■ lambd
■ (
■ A (31)
    ■ lambd
■ )
■ {
■ C (21)
    ■ B (7)
        ■ S (13)
            ■ print
            ■ (
            ■ E (36)
                ■ O (39)
                    ■ R (42)
                        ■ U (46)
                            ■ V (52)
                                ■ cadena
                                ■ U1 (49)
                                    ■ lambd
                                ■ R1 (45)
                                    ■ lambd
                                ■ O1 (41)
                                    ■ lambd
                                ■ E1 (38)
                                    ■ lambd
                            ■ )
                            ■ ;
                        ■ C (21)
                            ■ B (7)
                                ■ S (14)
                                    ■ input
                                    ■ (
                                    ■ id
                                    ■ )
                                    ■ ;
                                ■ C (22)
                                    ■ lambd
                    )
                )
            )
        )
    )

```

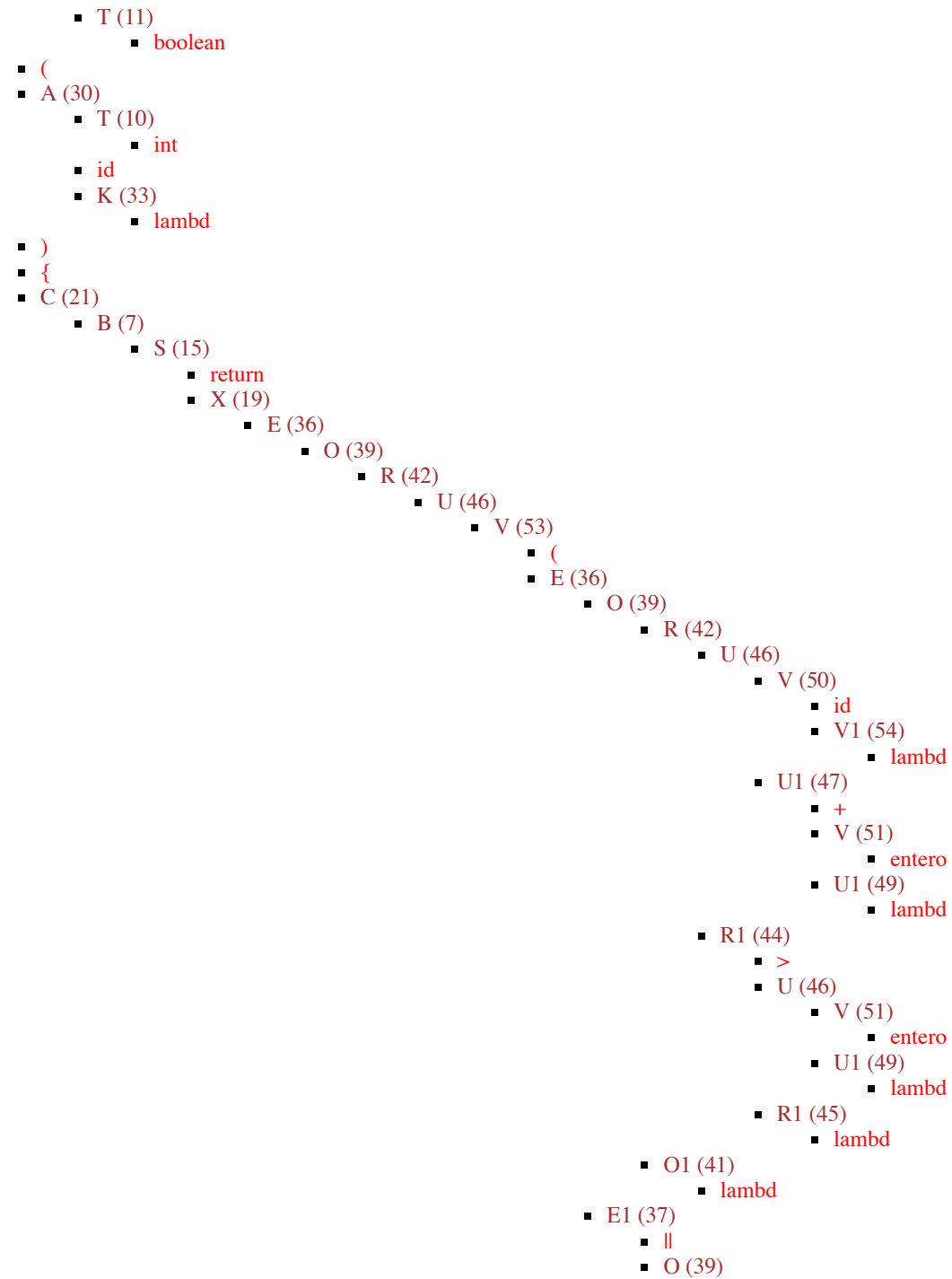


Árbol resultado de:

Gramática: C:\Users\Jaime\Documents\gramatica.txt

Parse: C:\Users\Jaime\Documents\parse-4.txt

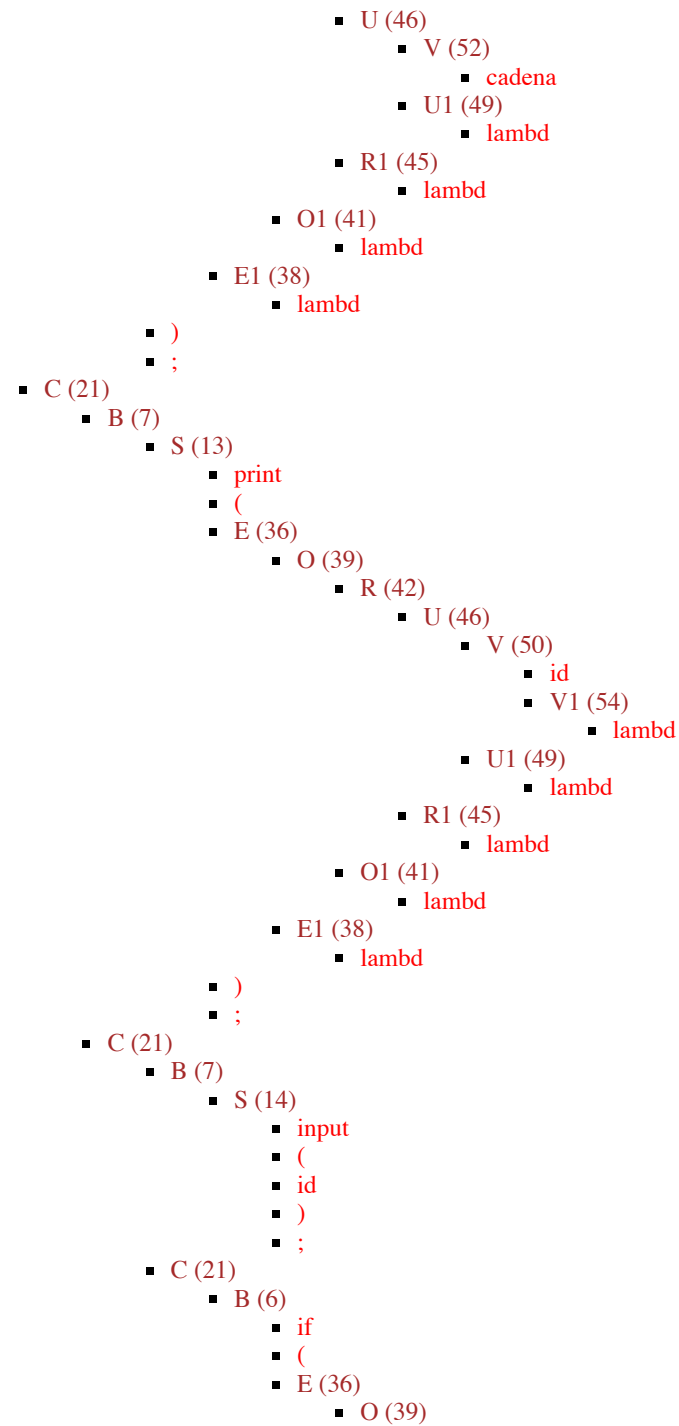




- E1 (38)

- E1 (38)



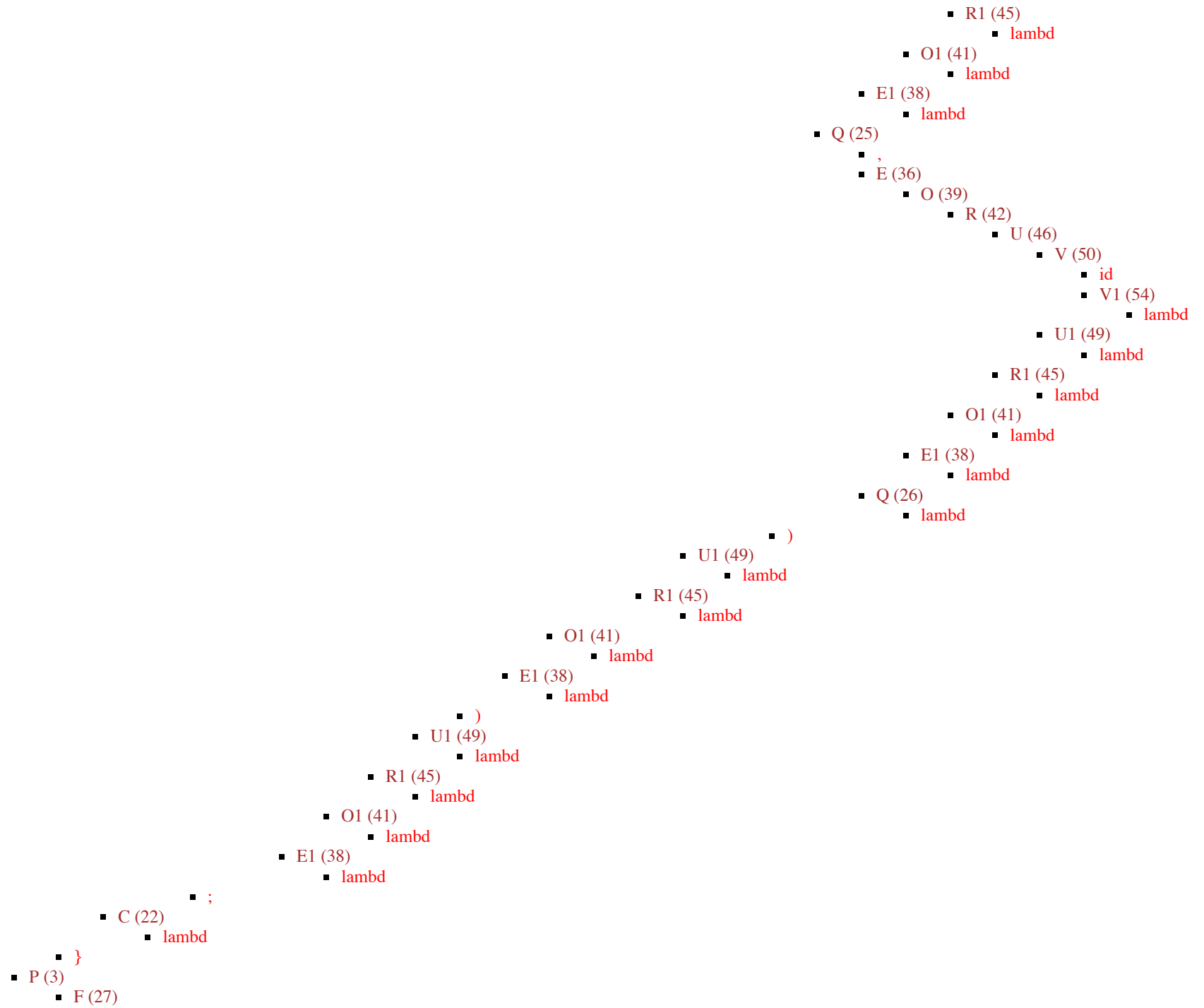


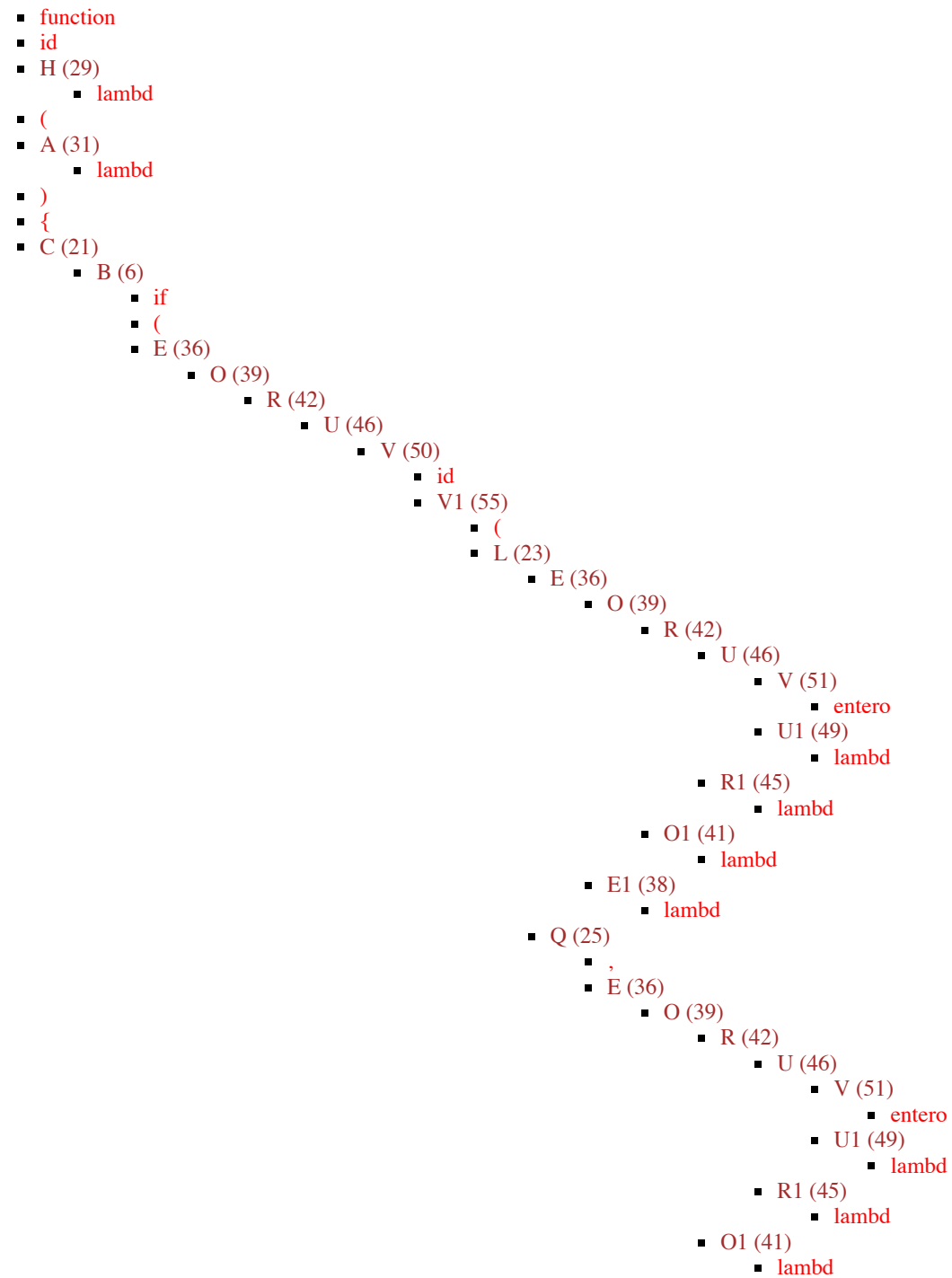


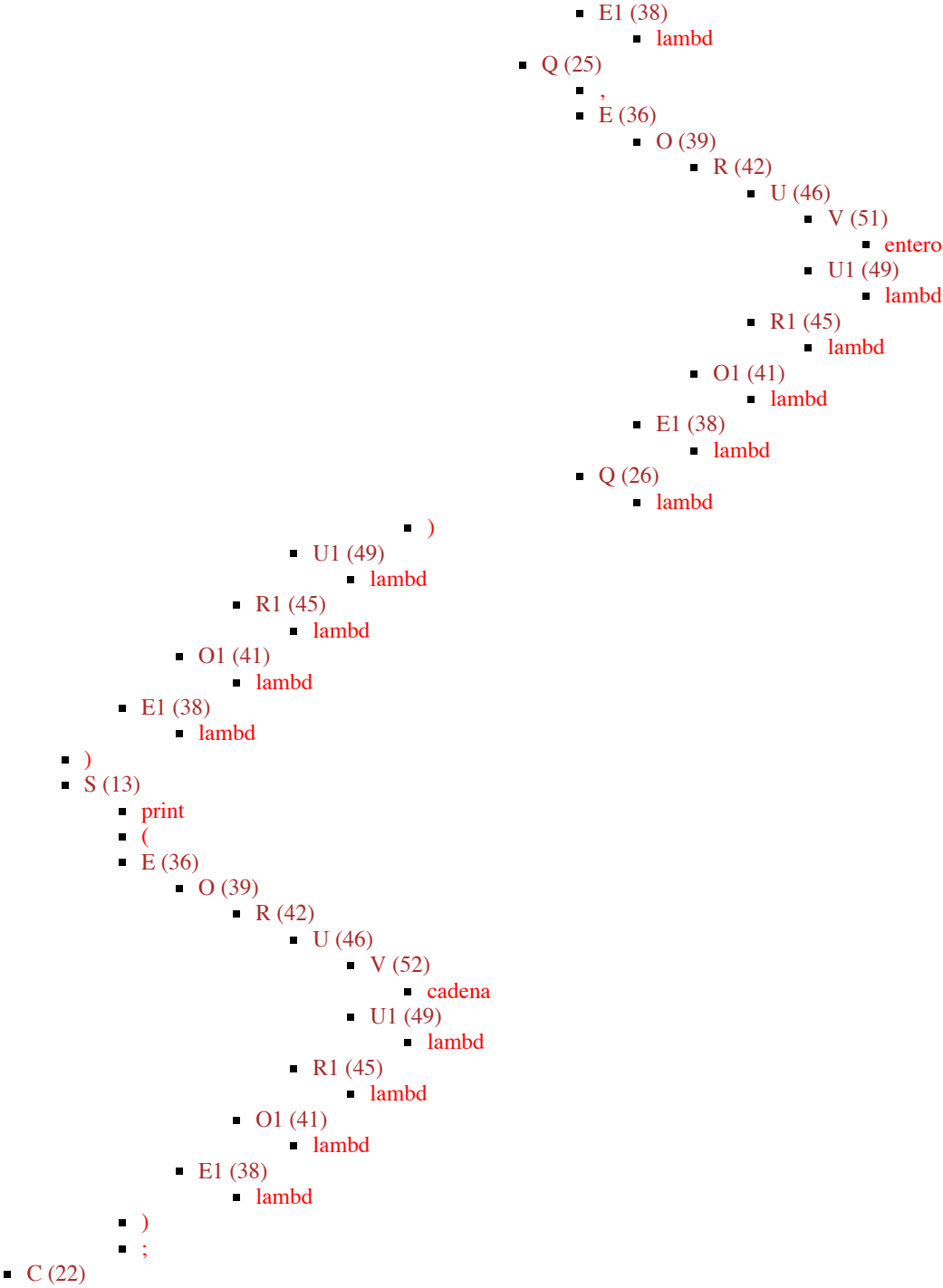


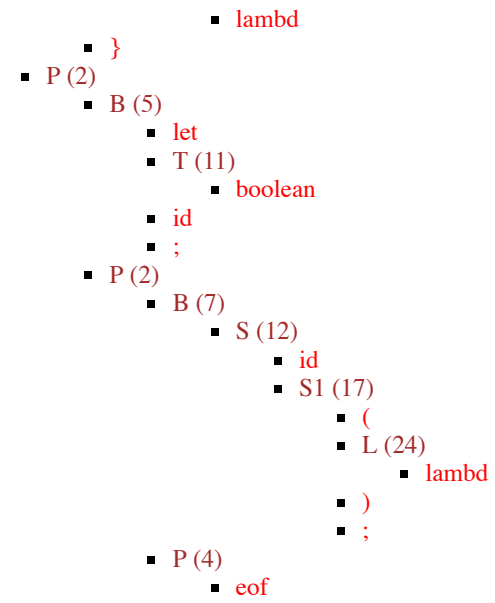












Árbol resultado de:

Gramática: C:\Users\Jaime\Documents\gramatica.txt

Parse: C:\Users\Jaime\Documents\parse-5.txt

