Javascript PdL

Nicolás Cossío Miravalles, Bárbara Rodríguez Ruiz, Huangjue He

Enero 2022

Contents

1	Gru	po 127, integrantes	2
2	Cód	igo fuente e instrucciones de instalación	2
3	Car	acterísticas específicas del lenguaje	2
	3.1	Analizador Léxico	2
		3.1.1 Tokens	2
		3.1.2 Gramática Regular	3
		3.1.3 Automata Finito Determinista	3
		3.1.4 Acciones Semánticas	4
		3.1.5 Errores que recoge el autómata	4
		3.1.6 Tabla de símbolos - Diseño general	5
	3.2	Analizador Sintáctico	5
		3.2.1 GCL del lenguaje	5
		3.2.2 Grámatica incial dada	6
		3.2.3 Gramática transformada	6
		3.2.4 Reglas	7
		3.2.5 Gramática para el árbol sintáctico	8
	3.3	Analizador Semántico	10
		3.3.1 Funciones semánticas	10
		3.3.2 Esquema de Traducción	10
	3.4	Tabla de Símbolos	13
	3.5	Gestor de Errores	14
			1 4
4	4.1	•	14 14
	4.1		14 15
			21
			21
			21
			21
	4.2		22
	4.2		22
			23 24
		4.2.4 Caso 4	
			25 25
		4.2.5 Caso 5	20

1 Grupo 127, integrantes

- Nicolás Cossío Miravalles n.cossio@alumnos.upm.es b190082
- Bárbara Rodríguez Ruiz barbara.rodriguez.ruiz@alumnos.upm.es b190110
- Huangjue He h.he@alumnos.upm.es- a180022

2 Código fuente e instrucciones de instalación

Disponible en Github, en el repositorio encontrará las instrucciones para instalarlo de forma local.

Formato ejecutable disponible en releases.

3 Carácterísticas específicas del lenguaje

Se listan la parte asignada, opcional y las elecciones que hemos hecho. El resto del lenguaje sigue las reglas generales del lenguage.

Asignadas:

- Sentencias: do-while
- Operadores especiales: Post-auto-incremento (++ como sufijo)
- Comentarios: de bloque (/coment/)
- Cadenas: con comillas dobles ("cadenas")
- Técnicas de Análisis Sintáctico: Descendente recursivo

Opcionales:

- No aceptamos carácteres de escape en cadenas
- No aceptamos declaración e inicialización en la misma sentencia
- Sí se aceptan las constantes lógicas true y false
- No aceptamos operadores unarios

Elecciones de operadores:

- Operadores lógicos: and (&&) y or (||)
- Operadores aritméticos: más (+) y por (*)
- Operadores relacionales: comparación (==) y mayor qué (>)

3.1 Analizador Léxico

3.1.1 Tokens

```
< let, - >
1 let :
2 function : < function, - >
            < return, - >
3 return:
             < if, - >
4 if:
             < else, - >
5 else :
6 input:
             < input, - >
7 print :
             < print, - >
8 while :
             < while, - >
             < do, - >
9 do:
             < boolT, - >
10 true :
11 false :
             < boolF, - >
             < int, - >
12 int :
13 boolean : < boolean, - >
14 string : < string, - >
```

```
1 Identificador : < id, ptroTS >
2 Asignacion = : < asig, - >
          : < cadena, laCadena >
3 Cadena
4 Entero
               : < cteEnt, valor >
5 ++
              : < postIncrem, - >
              : < coma, - >
6,
               : < puntoComa, - >
7;
               : < parAbierto, - >
8 (
              : < parCerrado, - >
9)
10 {
              : < llaveAbierto, - >
11 }
               : < llaveCerrado, - >
12 eof
               : < eof, - >
```

3.1.2 Gramática Regular

```
1 S -> 1A | dC | ( | ) | { | } | delS | =E | &D | > | +G | * | , | ; | eof | /B | "J 2 A -> 1A | dA | _A | lambda 3 B -> *H 4 C -> dC | lambda 5 D -> & 6 E -> = | lambda 7 G -> + | lambda 8 H -> lambda H | *I 9 I -> /S 10 J -> lambda J | "K 11 K -> lambda 12 otro indica cualquier otro carácter distinto de *
```

3.1.3 Automata Finito Determinista

Link a una imagen del autómata en Github

• OC: cualquier carácter distinto de los ya especificados para ese estado

3.1.4 Acciones Semánticas

```
1 - LEER: lee el siguiente carácter del fichero fuente. car := leer()
      En todas las transiciones menos en las transiciones etiquetadas con O.C,
          excepto en 25->25
3 - CONC: forma una cadena (lexema). Siempre después de leer(), lex:=lex + car
      En las transiciones: 13->14, 14->15 | 0->1, 1->1, x->x //por hacer, cadenas
5 - VALOR: convierte un carácter a su entero correspondiente, entero:=valor(carácter)
6 - GENTOKEN: genera un token que el A.Léxico pasa al sintáctico
7 \text{ } 0 \text{--} 2: \text{ } \text{num } = \text{valor(car)}
8 \text{ } 2 \text{--} 2: \text{ num} = \text{num} * 10 + \text{valor}(\text{car})
9 2->4: if (num < 32768) genToken(cteEnt, num)
     else error()
11
12 25->26:
13 if (length(lex) < 65) genToken(cadena, lex)
14 else error()
16 TEstadosFinales []:=lista de códigos de los tokens de operacion y otros menos los
      no identificadores, cadena o constante que se generan en los estados finales
      del autómata, permiten crear un token al usarse como argumento de genToken()
17
18 if transicion is not 1->3, 2->4 {
19 a:=TEstadosFinales[numEstadoFinal]
20 if a is not null genToken(a,)
21 }
22
23 buscarTPR(lex): devuelve el código del token que coincide con un lexema dado,
      codigo:=buscarTPR(lex)
24 TPR []:=lista de códigos de tokens de palabras reservadas que permiten crear un
      token al usarse como argumento de genToken()
25 1->3:
26 zona_decl := boolean que indica si se trata de una declaracion, global = true y
      local = false
27 p:= buscarTPR(lex)
28 if ( p is not null ) genToken( p , - ) //genera token de palabra reservada
29 else { //identificador
      p:= buscarTS(lex)
30
      if ( p is not null ) //ya está declarada
31
32
         genToken(id, p)
      else { //no está declarada
33
34
         p:=añadirTS_activa(lexema) //AñadirTS devuelve un ptro. al id
35
         genToken(id, p)
36
37 }
```

3.1.5 Errores que recoge el autómata

¹ ERROR: cualquier transición no recogida en el autómata corresponde a un caso de error.
2 También son errores todos los lanzados desde las acciones semánticas, que son los

² También son errores todos los lanzados desde las acciones semánticas, que son los siguientes:

^{3 -} Entero sobrepasa valor máximo permitido

3.1.6 Tabla de símbolos - Diseño general

```
1 Todas las tablas tendrán lexema y tipo, pero el resto de los Tributos de la tabla
      dependeran del tipo.
3 Para enteros, reales, cadenas, lógicos... tendremos una tabla con el siguiente
4
5 TS 1##:
7 * LEXEMA : 'a'
8 Atributos:
9 + tipo: 'entero'
10 + despl : 0
12 Para un array:
13
14 TS 2##:
15
16 * LEXEMA : 'a'
17 Atributos:
18 + tipo: 'entero'
19 + despl : 0
20 ? núm de dimensiones, límite inf y límte sup de cada dimensión,...
21
22 Para funciones la tabla seguirá el formato:
23
24 TABLA FUNCION SUMA ##3:
25
26 *LEXEMA : 'suma'
27 Atributos:
28 + tipo: 'funcion'
29 + numParam: 2
30 + TipoParam01: 'ent'
31 + TipoParam2: 'real'
32 + TipoRetorno: 'ent'
33 + EtiqFuncion: ''Etsuma01
```

3.2 Analizador Sintáctico

3.2.1 GCL del lenguaje

ACLARACIÓN: usamos los símbolos en vez de los nombres propios de los tokens en las gramáticas debido a la mejor legibilidad que dan. Somos conscientes que el símbolo es la representación del token en el lenguaje y el viceversa en la gramática. En el apartado "Gramática para el árbol sintáctico" se encuentra la gramática final propiamente dada.

3.2.2 Grámatica incial dada

```
1 P -> B P | F P | eof
2 B -> let T id ; | if ( E ) S | S | while ( E ) { C }
3 T -> int | boolean | string
4 S -> id = E ; | return X ; | id ( L ) | print ( E ) ; | input ( id ) ;
5 X -> E | lambda
6 \text{ C} \rightarrow \text{B} \text{ C} \mid \text{lambda}
7 L -> E Q |
               lambda
8 Q \rightarrow , E Q \mid lambda
9 F -> function id H ( A ) { C }
10 H -> T | lambda
11 A -> T id K | lambda
12 K -> , T id K | lambda
13 E -> E && R | R
14 R -> R > U | U
15 U -> U + V | V
16 V -> id | ( E ) | id (L) | entero | cadena
```

3.2.3 Gramática transformada

```
1 ## indica comentario dentro de la definición de la gramática
2 P
     -> B P | F P | eof
         let T id ; | if ( E ) S | S | do { C } while ( E ) ;
    ->
               | boolean
                             | string
4 T
     ->
         id S' | return X ; | print ( E ) ; | input ( id ) ;
5 S
     ->
6 S' ->
         = E
               | ( L )
                           | ++
7 X
     ->
         E
                lambda
8 C
    -> B C
                  lambda
                1
9 I.
     -> E Q
               lambda
    ->
         , E Q | lambda
10 Q
    -> function id H ( A ) { C }
11 F
    -> T | lambda
12 H
     ->
         T id K | lambda
13 A
14 K \rightarrow , T id K | lambda
15 ## precedencia menos a más: \{|\ |\ \} -> \{\&\&\} -> \{==\} -> \{>\} -> \{+\} -> \{*\} -> \{++\}
    -> N 01
16 E
               ##operadores aritméticos
17 N
    -> Z 02
               ##operadores relacionales
18 Z -> R 03
              ##operadores lógicos
19 01 ->
         || N 01 | && N 01 | lambda
         == N 02 | > N 02
20 02 ->
                               lambda
                            1
21 03 ->
         + R 03
                 | * R 03
                            1
                              lambda
22 R ->
         id R'
                  | (E)
                            | entero | cadena | true | false
23 R' -> ( L )
                  1
                     ++
                               lambda
```

Justificación de que es gramática LL(1):

Como la gramática está factorizada no existe ninguna producción: $A \to a \mid B \mid$... donde First(a) interseccion First(B) != \emptyset

Para los consecuentes que pueden derivar a lambda :

• O1 \rightarrow First(O1) intersection Follow(O1) = \emptyset

```
- First(O1) = \{ +, *, lambda \}
           - Follow(O1) = Follow(E) = First(Q) + Follow(X) + \{ ;, \} = \{ ;, \}, coma
     • O2 \rightarrow First(O2) interseccion Follow(O2) = \emptyset
           - First(O2) = \{ ==, >, lambda \}
           - \ Follow(\ O2\ ) = Follow(\ N\ ) = First(\ O1\ ) + First(O2) + Follow(\ E\ ) = \{\ +,\ *,\ ==,\ >,\ ;\ ,\ ),\ coma\ \}
     • O3 \rightarrow First( O3 ) intersection Follow( O3 ) = \emptyset
           - \text{ First( O3 )} = \{ \&\&, ||, \text{ lambda } \}
           - Follow(O3) = Follow(Z) = First(O2) + Follow(N) = { ==, >, +, *, ;, ), coma}
     • X \to E \mid \text{ lambda} \longrightarrow \text{First}(X) \text{ intersection Follow}(X) = \emptyset
           - First(X) = { id, (, cteEnt, cadena, boolT, boolF, lambda }
           - \text{ Follow}(X) = \{ ; \}
              First(V)contenido en First(U)contenido en First(R)contenido en First(E)contenido en First(X)
     • C \to B C \mid lambda \longrightarrow First(B C) intersection Follow(C) = \emptyset
           - First(C) = First(B) = \{ let, if, id, return, print, input, do \}
           - Follow( C ) = { llaveAbierto }
     • L \rightarrow E Q | lambda \longrightarrow First(EQ) intersection Follow(L) = \emptyset
           - First(L) = First(E) = \{ id, (, cteEnt, cadena, boolT, boolF) \}
           - Follow(L) = {)}
              First(V)contenido en First(U)contenido en First(R)contenido en First(E)contenido en First(EQ)
     • Q \rightarrow EQ \mid \text{lambda} \rightarrow \text{First}(EQ) \text{ intersection Follow}(Q) = \emptyset
           - \operatorname{First}(Q) = \{ , \}
           - Follow(Q) = Follow(L) = {)}
     • H \to T \mid lambda \longrightarrow First(T) intersection Follow(H) = \emptyset
           - \text{ Follow}(H) = \{ ( \} 
     • A \rightarrow T id K | lambda \rightarrow First(T id K) intersection Follow(A) = \emptyset
           - First(A) = First(T) = \{ int, boolean, string \}
           - \text{ Follow}(A) = \{ \}
              First(T)contenido en First(T id K)
     • K \to T id K \mid lambda \longrightarrow First(T id K) intersection Follow(K) = \emptyset
           - First(K) = \{,\}
           - Follow (K) = Follow (A) = {)}
     • R' -> First (R) interseccion Follow(R') = \emptyset
           - \ {\rm First}(\ {\bf R'}\ ) = \{\ (,\, ++,\, {\rm lambda}\ \}
           - Follow(R') = Follow(R) = First(O) + Follow(E) = { &&, +, *, ==, >, lambda} + { coma,
              puntoComa, )  \} = { } ) 
  function hola int (){
  return "cadena";
  3.2.4 Reglas
1 1 - P
              -> B P
      - P
              -> F P
3 3 - P
              -> eof
```

```
4 4 - B -> let T id;
55 - B \rightarrow if (E) S
6 6 - B -> S
     - B -> do { C } while ( E );
7 7
    - T
8 8
         -> int
9 9 - T -> boolean
10 10 - T -> string
11 11 - S -> id S';
12 12 - S -> return X ;
13 13 - S -> print (E);
14 14 - S -> input ( id ) ;
15 15 - S' -> asig E
16 16 - S' -> ( L )
17 17 - S' -> ++
18 18 - X -> E
19 19 - X ->
              lambda
20 20 - C -> B C
21 21 - C -> lambda
22 22 - L -> E Q
23 23 - L -> lambda
24 24 - Q -> , E Q
25 25 - Q -> lambda
26\ 26\ -\ F\ ->\ function\ id\ H\ (\ A\ )\ \{\ C\ \}
27 27 - H -> T
28 28 - H -> lambda
29 29 - A -> T id K
30 30 - A -> lambda
31 31 - K -> , T id K
32 32 - K -> lambda
33 33 - E -> N O1
34 34 - N -> Z 02
35 35 - Z -> R O3
36 36 - O1 -> || N O1
37 37 - O1 -> && N O1
38 38 - 01 -> lambda
39 \ 39 \ - \ 02 \ -> \ == \ Z \ 02
40 40 - 02 -> > Z 02
41 41 - 02 -> lambda
42 42 - 03 -> + R 03
43 43 - 03 -> * R 03
44 44 - 03 -> lambda
45 45 - R -> id R'
46 \ 46 \ - R \ -> (E)
47 47 - R \rightarrow entero
48 48 - R -> cadena
49 49 - R -> true
50 50 - R -> false
51 51 - R' -> ( L )
52 52 - R' -> ++
53 53 - R' -> lambda
```

3.2.5 Gramática para el árbol sintáctico

```
2 NoTerminales = { A B C E F H K L N 01 02 03 P Q R Rp S Sp T X
      Z }
3 \text{ Axioma} = P
5 Producciones = {
6 P -> B P
7 P -> F P
8 P -> eof
9 B -> let T id puntoComa
10 B -> if parAbierto E parCerrado S
11 B -> S
12 B
    -> do llaveAbierto C llaveCerrado while parAbierto E parCerrado puntoComa
13 T -> int
14 T -> boolean
15 T -> string
16 S -> id Sp puntoComa
17 S -> return X puntoComa
18 S -> print parAbierto E parCerrado puntoComa
19 S -> input parAbierto id parCerrado puntoComa
20 \text{ Sp} \rightarrow \text{asig E}
21 Sp -> parAbierto L parCerrado
22 Sp -> postIncrem
23 X -> E
24 X -> lambda
25 C -> B C
26 C -> lambda
27 L -> E Q
28 L -> lambda
29 Q -> coma E Q
30 Q -> lambda
31 F
    -> function id H parAbierto A parCerrado llaveAbierto C llaveCerrado
32 H -> T
33 H -> lambda
34 A -> T id K
    -> lambda
35 A
36 \text{ K} -> coma T id K
37 K -> lambda
38 E -> N 01
39 N -> Z O2
40 Z -> R O3
41 O1 -> or N O1
42 O1 -> and N O1
43 01 -> lambda
44 02 -> equals Z 02
45 02 -> mayor Z 02
46 02 -> lambda
47 \ 03 \ -> \ mas \ R \ 03
48 03 -> por R 03
49 03 -> lambda
50 R -> id Rp
51 R -> parAbierto E parCerrado
52 R -> cteEnt
53 R -> cadena
54 R -> true
55 R \rightarrow false
56 Rp -> parAbierto L parCerrado
```

```
57 Rp -> postIncrem
58 Rp -> lambda
59 }
```

3.3 Analizador Semántico

3.3.0.1 Tipos de Datos El lenguaje dispone de los siguientes tipos de datos básicos:

- El tipo **entero** se refiere a un número entero que debe representarse con un tamaño de 1 palabra (16 bits). Se representa con la palabra int.
- El tipo **lógico** permite representar valores lógicos. Se representa también con un tamaño de 1 palabra (16 bits). Las expresiones relacionales y lógicas devuelven un valor lógico. Se representa con la palabra boolean.
- El tipo cadena permite representar secuencias de caracteres. Se representa con la palabra string y una variable de tipo cadena ocupa 64 palabras (128 bytes).

No hay conversión de tipos automática en el lenguaje.

3.3.1 Funciones semánticas

```
1 tipo TS:
    .crear() -> crea una tabla de símbolos vacía
    .destruir( tabla ) -> destruye la tabla de símbolos "tabla"
3
    .desp = desplazamiento actual de la tabla, última posición libre
4
    .insertatId(id) -> se inserta en la última posición el identificador, creando
5
       una nueva entrada y poniendo el desplazamiento
      de la entrada como el valor actual de TS.desp
6
    .insertarTipoId ( pos, tipo ) -> inserta el tipo de la variable (id.pos) en la TS
7
8
9
    .insertarTipoParam ( tipo1 x tipo2 x ... ) -> inserta un producto cartesiano de
       los tipos de los
      parámetros de los argumentos de una función
10
    .insertarTipoDev ( tipo ) -> inserta el tipo que devuelve una función en la
11
       tabla general
12
    .buscarId( id.pos ) -> busca un identificador en la tabla, devuelve true si
13
       existe, false si no
    .getTipoParam( id.pos ) -> devuelve el valor (producto cartesiano de tipos) que
14
        identifica los tipos
      de los argumentos de la función id
15
16 tipo id:
    .pos = posición en la TS que corresponda, adquiere el valor de TS.pos al
17
       insertarse con
      TS.insertarId(id)
18
19
20 tipo reglas: son todas las reglas que contiene la gramática
    .tipo = tipo que devuelve la regla (boolean, string, entero o int, vacio,
21
       function)
22
      puede ser una producto cartesiano de tipos o solo uno
    .tipoDev= devolución de una regla
```

3.3.2 Esquema de Traducción

```
6
     { if TSactual.buscarId(id) == false )
7
       then
        id.pos = TSActual.insertarId( id )
8
9
        TSActual.insertarTipoId( id.pos, T.tipo )
10
        TS.despl = despl + T.ancho
11
    -> if parAbierto E parCerrado S
12 B
    { if (E.tipo != boolean)
13
     then error ("El tipo de E tiene que ser boolean ya que nos encontramos en la
14
         condición de if")
    }
15
16 B -> S
17 B -> do llaveAbierto C llaveCerrado while parAbierto E parCerrado puntoComa
    { if (E.tipo != boolean)
     then error ("La condición del while debe ser de tipo booleano")
19
20
21 T -> int { T.tipo:= int, T.ancho:= 1 }
22 T -> boolean { T.tipo:= boolean, T.ancho:= 1 }
     -> string { T.tipo:= string, T.ancho:= 64}
24 S -> id S' puntoComa
   { if ( TSActual.buscarId( id ) == false ) ## no está en tabla local
     then if (TSG.buscarId( id ) == true ) ## sí está en global-> llamada a función
26
         o asignación a variable
         then if (S'.tipo != TSG.getTipoParam(id) ) ## argumentos no coinciden con
27
             los de la función
             then if (id.tipo != S'.tipo ) ## asignación
28
                  then error ("Tipos en la asignación no coinciden")
29
                 ## funcion
30
                 else error ("Argumentos no coinciden con los de la función")
31
    else if ( S'.tipo == postIncrem and id.tipo != cteE )
32
       then error ("El operador post incremento solo es aplicable a variables del
33
           tipo entero")
    else ## es una declaracion e inicialización de una variable global i.e (a = 5)
34
      id.pos = TSG.insertarId( id )
35
      TSG.insertarTipo ( id.pos, S'.tipo )
36
37
      ancho = if (S'tipo == string ) else 1
38
      TSG.pos = TSG.pos + ancho
   }
39
    -> return X puntoComa
40 S
41
   {
42
    S.tipo = tipo_ok
43
    S.tipoRet = X.tipo
44
  }
    -> print parAbierto E
45 S
    {
46
    S.tipoRet = vacio
47
48
    S.tipo = tipo_ok if (E.tipo == string ) else error("La función print solo acepta
       parámetros de tipo string")
    }
49
    parCerrado puntoComa
50
51 S -> input parAbierto id
52
    { if (TSactual.buscarId(id) == true )
      then if TSactual.buscarTipo(id) not in (string, cteEnt)
53
         then error ("La función input debe recibir una variable de tipo string o
54
             entero")
     else if (TSG.buscarId(id) == true )
55
```

```
then if TSG.buscarTipo(id) not in (string, cteEnt)
56
          then error ("La función input debe recibir una variable de tipo string o
57
             entero")
      else error("Variable no ha sido previamente declarada")
58
     } parCerrado puntoComa
59
60 S' -> asig E puntoComa { S'.tipo = E.tipo }
61 S' -> parAbierto L parCerrado { S'.tipo = L.tipo }
62 S' -> postIncrem { S'.tipo = postIncrem }
63 X -> E { X.tipo = E.tdefipo }
64 X -> lambda { X.tipo = vacio }
65 C -> B C
     -> lambda { C.tipo = vacio }
     -> E Q { L.tipo = L.tipo x Q.tipo }
                                             ## tipo1 x tipo2 x tipo3 o vacio
67 I.
     -> lambda { L.tipo = vacio }
69 Q
     -> coma E {if E.tipo != vacio)
70
      then Q.tipo = Q.tipo x E.tipo }
71
72 Q -> lambda { Q.tipo = vacio }
73 F -> function id
     { tabla = crearTS()
74
75
     TSactual = tabla
     Desp_tabla1 = 0
76
77
     TSG.insertarId( id ) }
78
    Н
79
      { TSactual.insertartipoTS (H.tipo);
       TSG.insertarTipoDev( id, H.tipo )}
80
    parAbierto A parCerrado
81
    { TSG.insertarTipoParam( id.pos, A.tipo )} ## sintáctico solo acepta boolean
       string o int, si no es ninguno dará error
   llaveAbierto C llaveCerrado
83
   { tabla.destruir()
    TSActual = TSG }
86 H -> T { H.tipo = T.tipo }
87 H -> lambda { H.tipo = vacio }
     -> T id K { if ( K.tipo != vacio) then A.tipo = T.tipo x K.tipo} ##
      concatenamiento de ids (tipo1 x tipo2 x tipo3 x ...)
     -> lambda { A.tipo = vacio }
     -> coma T { K.tipo = T.tipo x K.tipo } id K
91 K -> lambda { K.tipo = vacio }
92 E -> N O1 { E.tipo = "cteEnt" }
93 N \rightarrow Z O2 { N.tipo = "cteEnt" }
94 Z \rightarrow R O3 { Z.tipo = "boolean" }
95 O1 -> mas N { if R.tipo != cteEnt
           then error("Operador + solo acepta datos enteros")
         } 01
97
98 O1 -> por N { if R.tipo != cteEnt
           then error("Operador * solo acepta datos enteros")
99
         } 01
100
101 01 -> lambda { 01.tipo = tipo_ok}
102 O2 -> equals Z { if Z.tipo != cteEnt
            then error("Operador > solo acepta datos enteros")
103
104
             } 02
  O2 -> mayor Z { if Z.tipo != cteEnt
105
106
            then error("Operador > solo acepta datos enteros")
          } 02
108 02 -> lambda { 01.tipo = "boolean"}
```

```
109 03 -> or R { if R.tipo != boolean
         then error ("Operador || solo acepta datos lógicos")
         } 03
111
112 O3 \rightarrow and R { if R.tipo != boolean
           then error("Operador || solo acepta datos lógicos")
113
         else if O1.tipo == vacio then O3.tipo = tipo_ok } O3
115 03 -> lambda { 03.tipo = tipo_ok }
    -> id R' { if (R'.tipo == postIncrem and id.tipo != cteEnt )
116 R
           then error ("El operador post incremento solo es aplicable a variables del
117
               tipo entero")
          else if (R'.tipo =! vacio ) ## se trata de una llamada a una función
118
             then if ( TSG.buscarId( id ) == false )
119
                then error ("Errror la función no ha sido declarada previamente")
120
             else if (R'.tipo != TSG.getParam( id ) )
121
               then error("Tipos de los atributos incorrectos en llamada a función")
122
             else R.tipo = TSG.getTipoDev( id )
123
124
         else:
           R.tipo = id.tipo ## habria que buscarlo en ambas tablas para ver en
125
                     ## en cual esta y coger el tipo de la tabla
126
127
128 R
     -> parAbierto E parCerrado { R.tipo:= E.tipo }
     -> cteEnt { R.tipo:= int, R.ancho:= 1 }
129 R.
     -> cadena { R.tipo:= string R.ancho:= 64 }
     -> boolT { R.tipo:= boolean R.ancho:= 1 }
131 R
132 R -> boolf { R.tipo:= boolean R.ancho:= 1 }
133 R' -> lambda { R'.tipo = vacio }
134 R' -> parAbierto L parCerrado
    { R'.tipo = L.tipo }
136 R' -> postIncrem { R'.tipo = postIncrem }
```

3.4 Tabla de Símbolos

Para las tablas de simbolos hemos seguido un formato como el que se muestra a continuación:

```
TABLA PRINCIPAL #0
2
3
4 * LEXEMA : "demo"
    ATRIBUTOS :
   + Tipo: funcion
6
   +numParam: 0
    +TipoRetorno: string
10
    TABLA de funcion "demo" #1
11
12
13 * LEXEMA : "v1"
    ATRIBUTOS :
14
   + Tipo: int
   + Despl: 0
16
17
18 * LEXEMA : "v2"
    ATRIBUTOS :
19
   + Tipo: int
20
21
   + Despl: 1
22
    LEXEMA : "v3"
   ATRIBUTOS :
24
```

```
25 + Tipo: int
26 + Despl: 2
27 ------
```

3.5 Gestor de Errores

Este apartado lo hemos manejado según de dónde provenía el error. Para los errores léxicos hemos hecho que en vez de parar la ejecución siga produciendo tokens y buscando errores léxicos, para sí poder dar la mayor información posible pese a que no se pueda hacer un análisis sintáctico o gramátical.

Hemos añadido la funcionalidad de que se autocorrigan los comentarios que no estén puestos con el formato pedido de " " en vez del de ".

Sobre los errores sintácticos o semánticos, detenemos completamente el análisis, ya que al no recibir el token que esperamos se rompe el árbol sintáctico y es imposible continuar.

Para los mensajes de error hemos creado una clase que implementan todas las partes del analizador con su propio método para crear una instancia de este tipo error. Al crearse un error este automáticamente crea un string del error diciendo el tipo de error, la línea donde ha ocurrido, además obteniendo dicha línea y mostrándola, para ser más visual.

Debajo de la línea usamos un indicador para mostrar en qué columna está el error, por lo que así el usuario puede saber exactamente dónde está el error, no solo a nivel de línea sino de carácter dentro de esta. Estos son algunos ejemplos:

```
NonDeclaredError at line 2:
  estafuncionnoexiste();
3
  Error la función estafuncionnoexiste no ha sido declarada previamente
      ******************
  Lexical error at line 34:
9
10
         print ('Es bisiesto?');
11
12 Cadena se debe especificar entre " ", no con ' '. Corregido
13
14
15
 TypeError at line 7:
16
17
  input (v1);
18
  Variable a es de tipo boolean, input() debe recibir una variable de tipo string o
     entero
20
  ***********************************
21
22
23 Error fatal, saliendo ...
```

4 Anexo - Casos de prueba

4.1 Correctos

Formato:

- Breve explicación del código y los elementos del lenguaje que queremos demostrar que se funcionan
- Código del caso escrito en Javascript PdL

Para el perimer caso además se mostrará la siguiente información:

- Listado de tokens
- Imágen del árbol de análisis sintáctico generado mediante VAST
- Volcado de la Tabla de Símbolos

4.1.1 Caso 1

Esto es una demostración de todo lo que se podría hacer con el lenguaje

- Declaraciones con todos los tipos posibles.
- Declaraciones de funciones con varios parámetros, algunas de ellas en sus códigos de bloque son recursivas. Se llaman a las funciones con los parámetros esperados.
- Se utilizan todas las operaciones posibles
- Se hacen returns con valores directamente o de otros resultados de funciones.
- Se utiliza el bucle do while, junto con condiciones if simples
- Asignaciones
- Se utilizan funciones predeterminadas como input o print

```
1 let string cadena;
2 input(cadena);
3 let boolean logico1;
4 let boolean logico2;
5 let int int2;
6 \text{ int1} = 000000378;
8 int2 = int1++;
9 cadena = "string";
10 logico1 = true;
11 logico1 = false;
12 function ff string(string ss)
13 {
   logico2 = logico1;
14
   if (logico2) cadena = ff (ss);
15
   varglobal = 78;
17
   return cadena;
18 }
19
20 function funcion string (string logico2)
21 {
22
   let int var;
   do {
23
   logico1 = int1 == int2;print(0);logico2="";
24
     } while (logico1);
25
    return logico2;
26
27 }
28
29 cadena = (ff(funcion(cadena)));
30 print(cadena);
31 let boolean booleano;
32 function bisiesto boolean (int a)
33 { let string bis;
34 print ("Es bisiesto?");
   input(bis);
35
  return ((a + 4 == 0));
37 }
38 function dias int (int m, int a)
39 {
```

```
40 let int dd;
41 print ("di cuantos dias tiene el mes ");
42 print (m);
43
   input(dd);
44 if (bisiesto(a)) dd = dd + 1;
45 return dd;
46 }
47 function esFechaCorrecta boolean (int d, int m, int a)
49 return (d == dias (m, a));
50 }
1 Listado de tokens:
2 < let , None >
3 < string , None >
4 < id , cadena >
5 < puntoComa , None >
6 < input , None >
7 < parAbierto , None >
8 < id , cadena >
9 < parCerrado , None >
10 < puntoComa , None >
11 < let , None >
12 < boolean , None >
13 < id , logico1 >
14 < puntoComa , None >
15 < let , None >
16 < boolean , None >
17 < id , logico2 >
18 < puntoComa , None >
19 < let , None >
20 < int , None >
21 < id , int2 >
22 < puntoComa , None >
23 < id , int1 >
24 < asig , None >
25 < cteEnt , 0 >
26 < puntoComa , None >
27 < id , int2 >
28 < asig , None >
29 < id , int1 >
30 < postIncrem , None >
31 < puntoComa , None >
32 < id , cadena >
33 < asig , None >
34 < cadena , string >
35 < puntoComa , None >
36 < id , logico1 >
37 < asig , None >
38 < true , None >
39 < puntoComa , None >
40 < id , logico1 >
41 < asig , None >
42 < false , None >
43 < puntoComa , None >
44 < if , None >
45 < parAbierto , None >
```

```
46 < id , int2 >
47 < mas , None >
48 < id , int2 >
49 < equals , None >
50 < id , int1 >
51 < or , None >
52 < id , logico1 >
53 < and , None >
54 < id , logico2 >
55 < parCerrado , None >
56 < print , None >
57 < parAbierto , None >
58 < cadena , Como narices se ha evaluado esto a true >
59 < parCerrado , None >
60 < puntoComa , None >
61 < function , None >
62 < id , ff >
63 < string , None >
64 < parAbierto , None >
65 < string , None >
66 < id , ss >
67 < parCerrado , None >
68 < llaveAbierto , None >
69 < id , logico2 >
70 < asig , None >
71 < id , logico1 >
72 < puntoComa , None >
73 < if , None >
74 < parAbierto , None >
75 < id , logico2 >
76 < parCerrado , None >
77 < id , cadena >
78 < asig , None >
79 < id , ff >
80 < parAbierto , None >
81 < id , ss >
82 < parCerrado , None >
83 < puntoComa , None >
84 < id , varglobal >
85 < asig , None >
86 < cteEnt , 0 >
87 < puntoComa , None >
88 < return , None >
89 < id , cadena >
90 < puntoComa , None >
91 < llaveCerrado , None >
92 < function , None >
93 < id , funcion >
94 < string , None >
95 < parAbierto , None >
96 < string , None >
97 < id , logico2 >
98 < parCerrado , None >
99 < llaveAbierto , None >
100 < let , None >
101 < int , None >
```

```
102 < id , var >
103 < puntoComa , None >
104 < do , None >
105 < llaveAbierto , None >
106 < id , logico1 >
107 < asig , None >
108 < id , int1 >
109 < equals , None >
110 < id , int2 >
111 < puntoComa , None >
112 < print , None >
113 < parAbierto , None >
114 < cteEnt , 0 >
115 < parCerrado , None >
116 < puntoComa , None >
117 < id , logico2 >
118 < asig , None >
119 < cadena , >
120 < puntoComa , None >
121 < llaveCerrado , None >
122 < while , None >
123 < parAbierto , None >
124 < id , logico1 >
125 < parCerrado , None >
126 < puntoComa , None >
127 < return , None >
128 < id , logico2 >
129 < puntoComa , None >
130 < llaveCerrado , None >
131 < id , cadena >
132 < asig , None >
133 < parAbierto , None >
134 < id , ff >
135 < parAbierto , None >
136 < id , funcion >
137 < parAbierto , None >
138 < id , cadena >
139 < parCerrado , None >
140 < parCerrado , None >
141 < parCerrado , None >
142 < puntoComa , None >
143 < print , None >
144 < parAbierto , None >
145 < id , cadena >
146 < parCerrado , None >
147 < puntoComa , None >
148 < let , None >
149 < boolean , None >
150 < id , booleano >
151 < puntoComa , None >
152 < function , None >
153 < id , bisiesto >
154 < boolean , None >
155 < parAbierto , None >
156 < int , None >
157 < id , a >
```

```
158 < parCerrado , None >
159 < llaveAbierto , None >
160 < let , None >
161 < string , None >
162 < id , bis >
163 < puntoComa , None >
164 < print , None >
165 < parAbierto , None >
166 < cadena , Es bisiesto? >
167 < parCerrado , None >
168 < puntoComa , None >
169 < input , None >
170 < parAbierto , None >
171 < id , bis >
172 < parCerrado , None >
173 < puntoComa , None >
174 < return , None >
175 < parAbierto , None >
176 < parAbierto , None >
177 < id , a >
178 < mas , None >
179 < cteEnt , 0 >
180 < equals , None >
181 < cteEnt , 0 >
182 < parCerrado , None >
183 < parCerrado , None >
184 < puntoComa , None >
185 < llaveCerrado , None >
186 < function , None >
187 < id , dias >
188 < int , None >
189 < parAbierto , None >
190 < int , None >
191 < id , m >
192 < coma , None >
193 < int , None >
194 < id , a >
195 < parCerrado , None >
196 < llaveAbierto , None >
197 < let , None >
198 < int , None >
199 < id , dd >
200 < puntoComa , None >
201 < print , None >
202 < parAbierto , None >
203 < cadena , di cuantos dias tiene el mes >
204 < parCerrado , None >
205 < puntoComa , None >
206 < print , None >
207 < parAbierto , None >
208 < id , m >
209 < parCerrado , None >
210 < puntoComa , None >
211 < input , None >
212 < parAbierto , None >
213 < id , dd >
```

```
214 < parCerrado , None >
215 < puntoComa , None >
216 < if , None >
217 < parAbierto , None >
218 < id , bisiesto >
219 < parAbierto , None >
220 < id , a >
221 < parCerrado , None >
222 < parCerrado , None >
223 < id , dd >
224 < asig , None >
225 < id , dd >
226 < mas , None >
227 < cteEnt , 0 >
228 < puntoComa , None >
229 < return , None >
230 < id , dd >
231 < puntoComa , None >
232 < llaveCerrado , None >
233 < function , None >
234 < id , esFechaCorrecta >
235 < boolean , None >
236 < parAbierto , None >
237 < int , None >
238 < id , d >
239 < coma , None >
240 < int , None >
241 < id , m >
242 < coma , None >
243 < int , None >
244 < id , a >
245 < parCerrado , None >
246 < llaveAbierto , None >
247 < return , None >
248 < parAbierto , None >
249 < id , d >
250 < equals , None >
251 < id , dias >
252 < parAbierto , None >
253 < id , m >
254 < coma , None >
255 < id , a >
256 < parCerrado , None >
257 < parCerrado , None >
258 < puntoComa , None >
259 < llaveCerrado , None >
260 < eof , None >
```

Árbol de análisis sintáctico generado mediante VAST

Link a la imagen del árbol generado por VAST para el caso de prueba

Volcado de la Tabla de Símbolos

```
TS GLOBAL #1

*Lexema: 'contador'

*Lexema: 'x'
```

4.1.2 Caso 2

Función potencia que devuelve un número a la potencia deseada, este caso correcto demuestra que crea una variable de la manera correcta con let para la inicialización y luego la asignación. Admitimos el do {S} while (E) con los comentarios de bloque /**/.

Código:

```
function potencia int (int z, int dim) {
let int s;
s = 0;
do{
z = z*z;
print(z);
s++;
} while(dim>s);
return z;
} /* fin de potencia*/
```

4.1.3 Caso 3

En este caso se comprueba con una simple función que devuelve string llamado demo, los operadores relaciones con el ==, y la palabra reservada input para obtener variables del usuario desde el I/O. También podemos ver que con el return, podemos devolver no solo variables o enteros, si no que también cadenas de caracteres.

Código:

```
1 function demo string() { /* definición de la función demo, sin argumentos y
     devuelve un string */
   let int v1;
3
   let int v2;
  let int v3;
  print ("Escriba tres números: ");
   input (v1);
6
7
   input (v2);
   input (v3);
   if(v1==v2) return "Primer y segundo valor son idénticos";
   if(v2==v3) return "Segundo y tercer valor son idénticos";
  if(v1==v3) return "Primer y tercer valor son idénticos";
11
12 }
```

4.1.4 Caso 4

Función básica de calcular el factorial de un número. Comprobamos que sean todos los operadores relacionales y aritméticos aceptados, como son el equals (==), el por (*). La última sentencia hacemos comprobación sobre funciones anidadas, demostrando que el procesador lo admite.

```
1 function factorial int (int n){ /* n: parámetro formal de la función entera */
2
      let int result;
3
      let int aux;
      result = 1;
4
5
      aux = 2;
6
7
      if(n == 0) return 1;
8
      do {
9
          result = result * aux;
10
           aux++;
```

```
11    }while(n>aux);
12
13    return result;
14 } /* funcion representativa */
15
16 print(factorial(factorial(2)));
```

4.1.5 Caso 5

Este último caso correcto, tenemos una comparación de dos inputs tipo string y comprobamos los tipos booleanos, los cuales son admitidos por el lenguaje y que los "if" solo admiten una sola sentencia despues de su ejecución.

Código:

```
function compara boolean (string input1, string input2, string input3){
   let boolean result;
   result = false;

if(input1 == input2 && input2 == input3) result = true;
   if(input1 == input2 && input2 == input3) print("Los 3 inputs recibidos son iguales");

return result;
} /* funcion representativa */
```

4.2 Incorrectos:

Formato:

- Breve explicación del código y los errores que se encuentran en el código que el procesador debería reconocer
- Código del caso escrito en Javascript PdL
- Listado de errores generados (para todos los casos)

4.2.1 Caso 1

Función básica que calcula si un año es bisiesto o no con tipos booleanos. Es un caso incorrecto por un error léxico ya que no se admiten en el lenguaje algunos tokens como son %, !=, al igual que los comentarios con //.

Código:

```
1 function bisiesto boolean (int a, int b, c) {
2  return (a % 4 == 0 && a % 100 != 0 || a % 400 == 0);
3 } // fin de bisiesto: función lógica
```

Mensajes de error:

```
11 Lexical error at line 2:
  return (a % 4 == 0 && a % 100 != 0 || a % 400 == 0);
14 Simbolo: "%" no permitido.
15 No pertence al lenguaje, consulte la documentacion para ver carácteres aceptados
 *****************************
17
18
 *************************
19
20 Lexical error at line 2:
  return (a % 4 == 0 && a % 100 != 0 || a % 400 == 0);
21
22
23 Simbolo: "!" no permitido.
24 No pertence al lenguaje, consulte la documentacion para ver carácteres aceptados
 ****************************
25
26
27
29 Lexical error at line 2:
  return (a % 4 == 0 && a % 100 != 0 || a % 400 == 0);
30
31
32 Simbolo: "%" no permitido.
33 No pertence al lenguaje, consulte la documentacion para ver carácteres aceptados
 ****************************
34
36
 ******************************
37
38 Lexical error at line 3:
39 } // fin de bisiesto: función lógica
40
41 Comentarios de tipo '//comentario' no estan permitidos
 **************************
43
44
46 NonSupportedOperationError at line 3:
47 } // fin de bisiesto: función lógica
48
49 Esperaba uno de los siguientes símbolos['mayor', 'equals', 'parCerrado', 'coma',
    'and', 'or', 'puntoComa', 'lambda']
 *****************************
50
51
52
53 Error fatal, saliendo ...
55 Process finished with exit code 1
```

4.2.2 Caso 2

Bloque de código de factoriales y booleanos de sumas con un error sintáctico en la primera línea para la asignación conjunta con la inicialización de variables, en los comentarios estilo '//' y el uso no aceptado de la resta con el menos '-'.

```
Código:
```

```
1 let int num = 1;
2
3 function factorial int (int x) {
```

```
if (x > 1)
4
      return x * factorial (x - 1);
5
6
    return 1;
7 }
8
9
  function Suma boolean (int aux, int fin){
    /* se define la función Suma que recibe dos enteros por valor */
10
    /* usa la variable global x */
11
      do{
12
13
        aux = aux + factorial(aux-1)
        x = x + 2
14
      }while(fin>x)
15
16
     return aux > 10000;
17
18 } // la función devuelve un lógico
19
20 function imprime (int a){
      print (a);
21
22 }
23
24 imprime (factorial (Suma (5, 6)));
```

Mensajes de error:

```
2 Lexical error at line 5:
   return x * factorial (x - 1);
4
5 Simbolo: "-" no permitido.
6 No pertence al lenguaje, consulte la documentacion para ver carácteres aceptados
 *************************
8
11 Lexical error at line 13:
    aux = aux + factorial(aux-1)
14 Simbolo: "-" no permitido.
15 No pertence al lenguaje, consulte la documentacion para ver carácteres aceptados
 *************************
17
18
20 Lexical error at line 18:
21 } // la funciÃ3n devuelve un lÃ3gico
22
23 Comentarios de tipo '//comentario' no estan permitidos
```

4.2.3 Caso 3

Bloque de código que tiene un error léxico por usar una cadena que excede el tamaño máximo permitido además de asignar variables junto a la inicialización de variables.

```
1 /*
2 Imprimir en salida estándar con formateo de variables entre la cadena de caracteres
```

Mensajes de error:

4.2.4 Caso 4

Este código del caso 4 comprueba el tipo de la función (void, que no está reconocida) además del tipo obligatorio dentro del paréntesis de los inputs. Esto provoca un error sintáctico al no usar o poner los tipos de variable adecuados.

Código:

```
function comparacion void (*) {
    do{
        print("ERROR")
    } while(input>1)
}
```

Mensajes de error:

4.2.5 Caso 5

Función de factorial de un número pero con bucle for, la cual no es reconocida en el lenguaje. Error sintáctico en la función con paréntesis faltante.

```
1 function FactorialFor int ( int n){
2 let int i;
3 let int factorial; factorial = 1;
4 for (i = 1; i <= n; i++)
5 {
6 factorial *= i;
7 }
8 return factorial;
9 }</pre>
```

Mensajes de error: