# 27 de octubre de 2025

# Procesador de MyJS: jsp

# Memoria del Grupo 59

Andrés Súnico

# Índice

1.	Introducción	1
2.	Información Adicional	2
3.	Opciones de la Práctica	2
4.	Diseño del Lexer	2
5.	Diseño de la Tabla de Símbolos	7
6.	Diseño del Parser	7
7.	Diseño del Semanter	7
8.	Diseño del Gestor de Errores	7
Α.	Casos de Prueba	8

# 1 Introducción

El desarrollo del procesador *jsp* se ha centrado en la experiencia del usuario (*UX*), priorizando tres aspectos clave: una gestión de errores sólida y clara, una interfaz de línea de comandos (*CLI*) intuitiva, y un rendimiento eficiente.

Por ello, se ha elegido *Rust* como el lenguaje de desarrollo. Ofrece una gestión de memoria eficiente, además de integrar *clap*, una de las mejores bibliotecas para desarollar aplicaciones *CLI*.

Gracias al uso del patrón de *inyección de dependencias* en todo el proyecto, el código fuente es altamente extensible y modular.

# 2 Información Adicional

El código fuente del procesador se puede encontrar en github.com/suuniqo, así como los tests y las dependencias del proyecto.

# 3 Opciones de la Práctica

Además de las opciones comunes a todos los grupos, se han implementado las opciones:

# 3.1 Específicas del grupo

- Comentarios de bloque (/\* \*/)
- Cadenas con comillas dobles ("")
- Sentencia repetitiva do-while
- Asignación con y lógico (&=)
- Análisis Sintáctico Ascendente

#### 3.2 Adicionales

Para que el procesador esté más completo, se han implementado adicionalmente todos los operadores lógicos, aritméticos, relacionales y unarios, así como los tokens booleanos true y false.

Además se ha escogido implementar el tratamiento de secuencias de escape (|n y|t).

# 4 Diseño del Lexer

El Analizador Léxico o *Lexer* es uno de los 3 módulos principales del procesador.

Al ser la primera capa de procesamiento, es el encargado de manejar el fichero fuente y convertirlo en una lista de *tokens* para el Analizador Sintáctico.

#### 4.1 Tokens

Con el fin de lograr un procesamiento eficiente, tanto en memoria como en complejidad, se han minimizado el número de *tokens* con atributos.

De este modo sólo 4 de un total de 41 *tokens* van a utilizar un atributo.

Cabe notar, además, que se ha decidido no hacer uso del *token* fin de fichero (*EOF*). Esto es porque el *Lexer* se ha implementado como un iterador de *tokens*, de modo que el final del flujo se detecta naturalmente cuando se consume el iterador.

Cuadro 1: Listado de tokens

Elemento	Código	Atributo
boolean	Bool	-
do	Do	-
float	Float	-
function	Func	-
if	If	-
int	Int	-
let	Let	-
read	Read	-
return	Ret	-
string	Str	-
void	Void	-
while	While	-
write	Write	-
constante real	FloatLit	Número
constante entera	IntLit	Número
Cadena	StrLit	Cadena
Identificador	Id	Posición
&=	AndAssign	-
=	Assign	-
,	Comma	-
;	Semi	-
(	LParen	-
)	RParen	-
{	LBrack	-
}	RBrack	-
Suma (+)	Sum	-
Por (*)	Mul	-
Resta (-)	Sub	-
División (/)	Div	-
Módulo (%)	Mod	-
Y lógico (&&)	And	-
O lógico (  )	Or	-
Negación (!)	Not	-
Menor (<)	Lt	-
Menor o igual (<=)	Le	-
Mayor (>)	Gt	-
Mayor o igual (>=)	Ge	-
Relacionales:	Ne	-
Distinto (!=)		
Igual (==)	Eq	-
Menos Unario (-)	Sub	=
Más Unario (+)	Sum	-
false	False	-
true	True	-

#### 4.2 Errores

Cada tipo de error consta de un mensaje diferente y de una severidad, distinguiéndose *error* de *warning* (que no impediría la compilación del programa).

El procesador genera mensajes claros con número de línea y columna, muestra la línea afectada y subraya en color la parte errónea.

El Lexer sólo genera un warning, Invalid Escape Sequence. Como se muestra en Acciones Semánticas, al detectar una secuencia de escape inválida no se descartara el token cadena, sino que se conserva literalmente (por ejemplo, la secuencia |q|, se sustituye por esos dos mismos caracteres)<sup>1</sup>.

Cuadro 2: Listado de errores del Lexer

Error	Severidad
Carácter inválido	error
Comentario inacabado	error
Cadena inacabada	error
Overflow de Cadena	error
Overflow de Entero	error
Overflow de Real	error
Formato de Real Inválido	error
Secuencia de Escape Inválida	warning

#### 4.3 Gramática

Se define la gramática del *Lexer* como la tupla G = (T, N, S, P), dónde:

$$T = \{ \text{Todo carácter } ASCII \} \cup \{ EOF \}$$
  
 $N = \{ A, B, C, D, E, F, G, H, I, J, K, L, M \}$ 

P se compone de la regla del axioma:

Y del resto de reglas:

$$\begin{split} A &\rightarrow = \mid \lambda \\ B &\rightarrow = \mid \lambda \\ C &\rightarrow = \mid \lambda \\ D &\rightarrow = \mid \lambda \\ E &\rightarrow = \mid \lambda \\ F &\rightarrow \mid \\ G &\rightarrow dG \mid .K \mid \lambda \\ K &\rightarrow dK \mid \lambda \\ K &\rightarrow dK \mid \lambda \\ H &\rightarrow c_2 H \mid \backslash L \mid " \\ L &\rightarrow \mathsf{n} H \mid \mathsf{t} H \\ I &\rightarrow c_3 I \mid \lambda \\ J &\rightarrow *M \mid \lambda \\ M &\rightarrow c_4 M \mid *N \\ N &\rightarrow c_5 M \mid *N \mid /S \end{split}$$

$$\begin{split} del &:= \{ \text{ASCII delimitadores}^2 \} \\ ngr &:= \{ \text{ASCII con c\'odigo } c : 32 \le c \le 126 \} \\ d &:= \{ 0, 1, \dots, 9 \} \\ l &:= \{ \text{a, b, } \dots, \text{z, A, B, } \dots, \text{Z} \} \\ c_1 &:= l \cup \{ \_ \} \\ c_2 &:= T \setminus (\{ \setminus, ", \textit{EOF} \} \cup \textit{ngr}) \\ c_3 &:= c_1 \cup d \\ c_4 &:= T \setminus \{ *, \textit{EOF} \} \\ c_5 &:= T \setminus \{ *, /, \textit{EOF} \} \end{split}$$

El lenguaje generado por esta gramática, L(G), está compuesto por el conjunto de todos los *tokens* válidos del lenguaje de programación MyJS. Por tanto, dada una cadena de símbolos terminales, la gramática G es capaz de detectar si forma o no un *token* válido.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Se ha elegido este comportamiento para que el procesador sea fiel a la documentación oficial de ECMAScript.

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup> La definición de delimitador se toma de la documentación oficial de *ECMAScript*.

# 4.4 Autómata

A continuación se muestra el autómata finito determinista que reconoce el lenguaje generado por la gramática *G*. Nótese que una transición "o.c." ocurre al leer un carácter que no corresponda a otra transición del estado.

Se considera un error y se detiene la ejecución cuando el autómata lee un carácter con el que no puede transitar. Solo se alcanza un estado final cuando se ha reconocido un *token* exitosamente.

Como se explica en el siguiente apartado, un autómata no va a ser un modelo suficientemente potente como para representar las operaciones de un *Lexer*. Va a ser necesario complementarlo con el conjunto de Acciones Semánticas detallado en la siguiente sección.

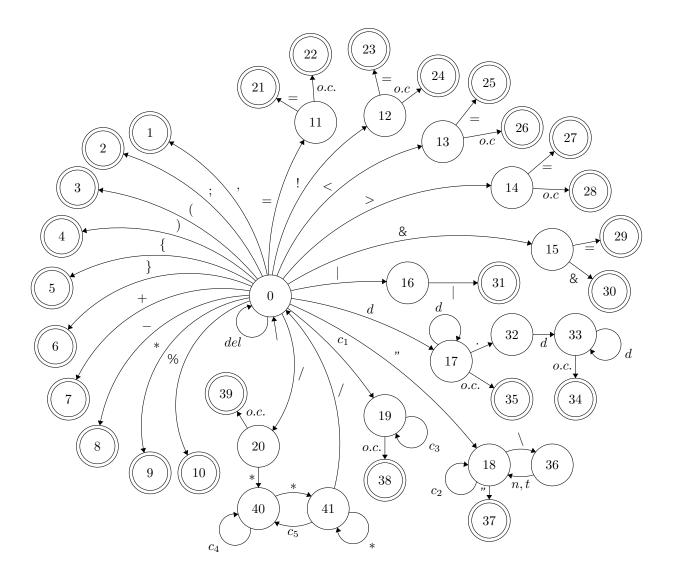


Figura 1: Autómata que reconoce el lenguaje L(G)

#### 4.5 Acciones Semánticas

Las acciones semánticas son operaciones adicionales que se ejecutan durante las transiciones del autómata, con el propósito de aumentar la expresividad cuando es necesario. Resultan especialmente útiles para realizar conversiones de tipos o para simplificar la ejecución de otras acciones más complejas.

Por claridad, se dividen en varios grupos:

#### 4.5.1 General

**READ** Segunda acción de toda transición menos 11:22, 12:24, 13:26, 14:28, 17:35, 33:34, 36:18, 19:38, 20:39

```
chr := read()
```

INV\_CHAR Ante cualquier error no manejado en el resto de acciones

```
error("Illegal⊔character")
```

# 4.5.2 Generación Directa

**GEN\_COMMA** En la transición 0:1

```
gen_token(Comma, -)
```

**GEN\_SEMI** En la transición 0:2

```
gen_token(Semi, -)
```

**GEN\_LPAREN** En la transición 0:3

```
gen_token(LParen, -)
```

**GEN\_RPAREN** En la transición 0:4

```
gen_token(RParen, -)
```

**GEN LBRACK** En la transición 0:5

```
gen_token(LBrack, -)
```

**GEN\_RBRACK** En la transición 0:6

```
gen_token(RBrack, -)
```

**GEN\_SUM** En la transición 0:7

```
gen_token(Sum, -)
```

GEN SUB En la transición 0:8

```
gen_token(Sub, -)
```

**GEN\_MUL** En la transición 0:9

```
gen_token(Mul, -)
```

**GEN\_MOD** En la transición 0:10

```
gen_token(Mod, –)
```

**GEN EQ** En la transición 11:21

```
gen_token(Eq, -)
```

**GEN\_ASSIGN** En la transición 11:22

```
gen_token(Assign, -)
```

**GEN\_NE** En la transición 12:23

```
gen_token(Ne, -)
```

**GEN\_NOT** En la transición 12:24

```
gen_token(Not, -)
```

**GEN\_LE** En la transición 13:25

```
gen_token(Le, -)
```

**GEN LT** En la transición 13:26

```
gen_token(Lt, -)
```

**GEN\_GE** En la transición 14:27

```
gen_token(Ge, -)
```

**GEN\_GT** En la transición 14:28

```
gen_token(Gt, -)
```

**GEN ANDASSIGN** En la transición 15:29

```
gen_token(AndAssign, -)
```

**GEN\_AND** En la transición 15:30

```
gen_token(And, -)
```

**GEN\_OR** En la transición 16:31

```
gen_token(Or, -)
```

**GEN DIV** En la transición 20:39

```
gen_token(Div, -)
```

# 4.5.3 Generación de Números

INIT NUM En la transición 0:17

```
1 num := val(chr)
```

# INIT\_DEC En la transición 32:33

```
if (!is_ascii_digit(chr)) {
    error("Invalid_Float_Format")
} else {
    dec := 10
    num := num + vald(chr) / dec
}
```

### GEN\_DEC En la transición 33:34

```
if (size_bytes(num) > 16) {
    error("Floatuoutuofurange")
} else {
    gen_token(FloatLit, num)
}
```

#### 4.5.4 Generación de Cadenas e Identificadores

#### **INIT\_STR\_ID** En la transición 0:18, 0:19

```
1 lex := ""
```

# ADD\_CHAR\_STR En la transición 18:18

```
if (chr == EOF) {
    error("Unterminated_String")
} else {
    lex.concat(chr)
}
```

## ADD ESCSEQ En la transición 36:18

```
switch (chr) {
    case 'n' -> lex.concat('\n')
    case 't' -> lex.concat('\t')
    case EOF -> {
        error("Unfinsihed_comment")
    }
    default -> {
        warning("Invalid_sequence")
        lex.concat('\\')
        lex.concat(chr)
    }
}
```

#### ADD\_INTDIG En la transición 17:17

```
num := num * 10 + val(chr)
```

# ADD\_DECDIG En las transiciones 33:33

```
dec := dec * 10
num := num + vald(chr) / dec
```

# **GEN\_INT** En la transición 17:35

```
if (size_bytes(num) > 16) {
    error("Integer_out_of_range")
} else {
    gen_token(IntLit, num)
}
```

#### **ADD\_CHAR\_ID** En la transición 0:19, 19:19

```
lex.concat(chr)
```

# **GEN\_STR** En la transición 18:37

```
if (lex.len() > 64) {
    error("Stringuisutooulong")
} else {
    gen_token(StrLit, lex)
}
```

## **GEN ID** En la transición 19:38

```
code := search_keyword(lex)

if (code != null) {
    gen_token(code, -)
} else {
    pos := symtable_search(lex)

if (pos == null) {
    pos := symtable_insert(lex)

    gen_token(Id, pos)
}

gen_token(Id, pos)
}
```

# 4.5.5 Procesado de Comentarios

**UNTERM\_COMM** En las transiciones 40:40, 40:41, 41:40, 41:41

```
if (chr == EOF) {
    error("Unterminated_Comment")
}
```

# 5 Diseño de la Tabla de Símbolos

Se trata de un tipo abstracto de datos encargado de gestionar la información relevante a los identificadores del programa. Todos los módulos del procesador van a necesitar acceder a ella con distintos propósitos por lo que es importante que tanto la inserción como la consulta de datos sea eficiente.

# 5.1 Estructura y Organización

#### 5.1.1 Entradas

La información de los identificadores se va a guardar en la tabla de símbolos en forma de entradas. Como en *MyJS* no existen los *arrays* se distinguen únicamente 2 tipos:

**Entrada Básica** Para todos los tipos básicos, es decir, int, float, string y bool.

Lexema Nombre de la variable.

**Tipo** Tipo de la variable.

**Desplazamiento** Desplazamiento en memoria relativo a su ámbito.

Entrada Función Para las funciones. Nótese que 'Tipos Argumentos' es un puntero a una lista de tipos.

Lexema Nombre de la función.

Tipo Retorno Tipo que devuelve la función, pudiendo ser Void.

**Tipos Argumentos** Lista de los tipos de los parámetros en orden.

Etiqueta Etiqueta que se usará para navegar a la función en el código ensamblador.

Cada entrada va a tener una estructura de 'llave-valor', dónde el lexema del identificador actúa como llave, y sus atributos (toda su información relevante) como valor. Como cada llave identifica de forma única cada entrada, se puede optimizar el complejidad de acceso e inserción a O(1) usando hashmaps.

#### 5.1.2 Ámbitos

No siempre se puede acceder a cada variable de un programa. Por ejemplo, desde una función no se puede acceder a una variable local de otra. Por ello, por cada ámbito se va a crear una tabla de símbolos distinta. Además, como *MyJS* es un lenguaje sin anidamiento de funciones, en cada momento habrá como máximo 2 tablas de símbolos activas: la global y, opcionalmente, la de una función.

De esta manera, se puede comprender una tabla de símbolos como una *stack* de ámbitos (es decir, tablas de símbolos locales), dónde el Analizador Semántico será el encargado de apilar y desapilar ámbitos al entrar y salir de funciones respectivamente.

# 6 Diseño del Parser

Se detallará en la próxima entrega.

# 7 Diseño del Semanter

Se detallará en la entrega final.

# 8 Diseño del Gestor de Errores

Se detallará en la entrega final.

# Anexo

# A Casos de Prueba

Se va a probar el funcionamiento del procesador con 6 ficheros fuentes distintos. La mitad de ellos serán correctos y la otra incorrectos. En los casos correctos se volcará el fichero de tokens y de la tabla de símbolos; en los incorrectos los diagnósticos generados por el gestor de errores.

#### A.1 Casos Correctos

fib.javascript Fichero con un estilo limpio y estándar.

```
/* This function computes the nth fibonacci number */
  function int fib(int n) {
       if (n == 0) {
           return 0;
       if (n == 1) {
           return 1;
       }
8
       let int a = 0;
10
       let int b = 1;
11
12
       do {
           let int c = a + b;
           a = b;
16
           b = c;
17
18
           n = n - 1;
19
       } while (n >= 2);
20
21
       return b;
22
23
```

# Fichero de tokens: <Func, >

21 < LParen , >

```
<Eq, >
                              <IntLit, 1>
                           24
2 < Int, >
                              <RParen, >
                           25
3 | <Id , 0>
                              <LBrack, >
                           26
4 < LParen, >
                              <Ret, >
                           27
5 < Int, >
                              <IntLit, 1>
6 < Id , 1>
                              <Semi, >
7 < RParen, >
                              <RBrack, >
8 < LBrack . >
                           31 < Let , >
9 < If , >
                           32 <Int, >
10 < LParen, >
                           33 < Id, 2>
11 < Id , 1>
                           34 <Assign, >
12 < Eq , >
                           35 < IntLit, 0>
13 < IntLit , 0>
                           36 <Semi, >
14 < RParen, >
                           37 < Let , >
15 < LBrack, >
                           38 <Int, >
16 < Ret . >
                           39 < Id , 3>
  <IntLit, 0>
                           40 < Assign, >
18 < Semi, >
                           41 | < IntLit , 1>
19 < RBrack, >
                           42 <Semi, >
20 < If , >
                              <Do. >
```

22 < Id , 1>

44 < LBrack, >

```
< Int, >
46
  < Id, 4 >
47
  <Assign, >
48
  <Id, 2>
49
  <Sum, >
50
  <Id, 3>
51
  <Semi, >
52
53 < Id , 2>
54 <Assign, >
55 < Id , 3>
56 | <Semi, >
57 < Id. 3>
58 | < Assign, >
59 < Id , 4>
60 < Semi, >
61 < Id , 1>
62 < Assign, >
63 < Id , 1>
64 | <Sub, >
65 < IntLit , 1>
66 | <Semi, >
67 < RBrack, >
```

 $_{45}$  | < Let , >

```
68 | < While, >
  <LParen, >
69
  <Id, 1>
70
  <Ge, >
71
  <IntLit, 2>
72
  <RParen, >
73
  <Semi, >
75 < Ret, >
  < Id, 3 >
77 <Semi, >
78 | <RBrack, >
```

#### Tabla de símbolos:

```
table #0:
  * 'fib
2
  * 'n'
3
  * 'a'
4
  * 'b'
5
  * 'C'
```

factorial.javascript Fichero con un código más comprimido y comentarios más raros.

```
* / * N FACTORIAL * / *
  * This function computes n! (n factorial)
s function int factorial(int n) {
      if (n==0) { return 1; }
      if (n<=2){ return n;}
10
      let int res=n;
11
      do{n=n-1; res=res*n;} while(n>2);
13
      return res;
14 }
16 /* read n and write n! */
let int n=0; read(n); let int res=factorial(n); write("n!_{\sqcup}=_{\sqcup}", res);
  /*** eof ***/
```

# Fichero de tokens:

```
32 < Int, >
                                    33 < Id , 2>
1 < Func, >
                                    34 <Assign, >
2 < Int, >
                                    35 < Id , 1>
3 < Id, 0>
                                    36 | <Semi, >
4 < LParen, >
                                    37 <Do, >
5 < Int, >
                                    38 < LBrack, >
6 < Id , 1>
                                    39 < Id , 1>
7 < RParen, >
                                    40 < Assign, >
8 < LBrack , >
                                    41 < Id , 1>
9 < If , >
                                    42 | <Sub, >
10 < LParen, >
                                    43 | < IntLit , 1>
11 < Id , 1>
                                    44 <Semi, >
12 < Eq , >
                                    45 < Id , 2>
13 < IntLit, 0>
                                    46 | < Assign , >
14 | <RParen, >
                                    47 < Id , 2>
15 < LBrack , >
                                    48 | < Mul, >
16 < Ret, >
                                    49 < Id , 1>
17 < IntLit , 1>
                                    50 <Semi, >
18 <Semi, >
                                    51 < RBrack, >
19 < RBrack, >
                                    52 <While, >
20 < If , >
                                    53 < LParen, >
21 < LParen, >
                                    54 < Id , 1>
22 < Id , 1>
                                    55 <Gt, >
23 <Le, >
                                    56 < IntLit , 2>
24 < IntLit , 2>
                                    57 < RParen, >
25 < RParen, >
                                    58 | <Semi, >
26 < LBrack, >
                                    59 < Ret, >
27 < Ret, >
                                    60 < Id , 2>
28 < Id , 1>
                                    61 <Semi, >
29 <Semi, >
                                    62 < RBrack, >
30 < RBrack, >
                                    63 < Let, >
31 | < Let , >
                                    64 <Int, >
```

```
65 < Id , 1>
66 < Assign, >
67 < IntLit , 0>
68 <Semi, >
69 < Read , >
70 < LParen, >
71 <Id, 1>
72 < RParen, >
73 <Semi, >
74 <Let, >
75 <Int, >
76 | <Id, 2>
77 <Assign, >
78 <Id, 0>
79 < LParen, >
80 < Id , 1>
81 < RParen, >
82 | <Semi, >
83 < Write , >
84 < LParen, >
85 | < StrLit , "n! = ">
86 Comma, >
87 <Id, 2>
88 < RParen, >
89 <Semi, >
```

#### Tabla de símbolos:

```
table #0:
* 'factorial'
* 'n'
* 'res'
```

fuzz.javascript Fichero correcto pero caótico, con el objectivo de obtener edgecases.

```
let int global=13;
function void nothing(void) { read(global) do{global=global-1;}while(global>0);}
function int main(float b, string d){let string aux="this_is_ua_str";
/*** this is a comment ***/ let float foo=1203.123; let int bar=2398;
;;;/* semicolons */;;; let oper=2||5;let boolean bool=false;
let boolean george=true;george&=bool;}/*** / eof /***/
```

```
Fichero de tokens:
1 < Let, >
2 < Int, >
3 < Id, 0>
4 < Assign, >
5 < IntLit , 13>
6 < Semi, >
7 < Func, >
8 < Void , >
9 < Id , 1>
10 < LParen, >
11 < Void , >
12 < RParen, >
13 < LBrack, >
14 < Read , >
15 < LParen, >
16 < Id , 0>
17 < RParen , >
18 | < Do, >
19 < LBrack, >
20 < Id , 0>
21 < Assign, >
22 < Id , 0>
23 < Sub, >
24 < IntLit , 1>
25 <Semi, >
26 < RBrack, >
27 < While, >
28 < LParen, >
29 < Id , 0>
30 <Gt, >
```

31 < IntLit, 0>

32 < RParen, >

<RBrack, >

33 <Semi, >

35 < Func, >

```
36 | < Int , >
  <Id, 2>
37
38 < LParen, >
39 < Float , >
40 < Id, 3>
41 < Comma, >
42 <Str, >
43 < Id , 4>
44 < RParen, >
45 < LBrack, >
46 < Let, >
47 < Str , >
48 < Id, 5>
49 < Assign, >
_{50} < StrLit, "this is a str">
51 | <Semi, >
52 < Let , >
53 < Float , >
54 < Id , 6>
55 < Assign, >
56 < FloatLit , 1203.123 >
57 <Semi, >
58 < Let, >
59 <Int, >
60 | <Id , 7>
61 < Assign, >
62 <IntLit, 2398>
63 | <Semi, >
64 | <Semi, >
65 | <Semi, >
66 <Semi, >
67 <Semi, >
68 <Semi, >
69 <Semi, >
70 < Let, >
71 < Id , 8>
72 < Assign, >
```

```
73 < IntLit, 2>
  <Or, >
  <IntLit, 5>
  <Semi, >
  <Let, >
78 | <Bool, >
  <Id, 9>
80 < Assign, >
81 < False, >
82 <Semi, >
83 < Let, >
  <Bool, >
  <Id, 10>
  <Assign, >
87 | < True , >
  <Semi, >
  <Id, 10>
  <AndAssign, >
  <Id, 9>
  <Semi, >
92
  <RBrack, >
```

#### Tabla de símbolos:

```
table #0:

' 'global'

' 'nothing'

' 'main'

' 'b'

' 'd'

' 'aux'

'foo'

' bar'

'oper'

'tool'

'george'
```

## A.2 Casos Incorrectos

**unterm.javascript** Fichero con errores de sentencias incompletas.

```
/* unfinished strings */
let string foo = "im not finishing this string
let string bar = "im not finishing this one either\
let string rep = "last one\q

/* unfinished floats */
let float x = 478234.
let float y = 78234..
let float z = 2343...

/*** * / * ///** / this comment is finished /* /* ***/
/*** this one is not ** ****** *** /*

function int main {
    let string useless = "this variable won't be recognised";
    return 0;
}
```

#### Diagnósticos:

```
unterm.javascript:2:18: error: missing terminating character '"' on string literal
     2 | let string foo = "im not finishing this string
                          unterm.javascript:3:18: error: missing terminating character "" on string literal
     3 | let string bar = "im not finishing this one either\
  unterm.javascript:4:27: warning: unknown escape sequence '\q'
     4 | let string rep = "last one\q"
  unterm.javascript:4:18: error: missing terminating character '"' on string literal
     4 | let string rep = "last one\q
                          ^~~~~~~
unterm.javascript:7:15: error: expected digit after '.' in float literal
    7 \mid \text{let float } x = 478234.
15
  unterm.javascript:8:15: error: expected digit after '.' in float literal
16
    8 \mid \text{let float y} = 78234..
17
18
  unterm.javascript:8:21: error: illegal character '.' in program
19
20
     8 \mid \text{let float y} = 78234..
21
  unterm.javascript:9:15: error: expected digit after '.' in float literal
     9 | let float z = 2343...
24
  unterm.javascript:9:20: error: illegal character '.' in program
25
     9 | let float z = 2343...
26
27
  unterm.javascript:9:21: error: illegal character '.' in program
28
     9 | let float z = 2343...
29
  unterm.javascript:12:1: error: unterminated comment
31
     12 | /*** this one is not ** ***** /*
32
```

**overflow.javascript** Fichero con errores de constantes fuera del rango admitido.

# Diagnósticos:

**noise.javascript** Fichero de ruido, repleto de errores diferentes.

```
123.45.67 12abc 12.34.56..78
-+*/% &&& || != == <= >< =!= &== |= <=>
"unterminated string" "string with illegal char \q" ""empty""
"bad\escape" "no closing quote
/* nested comment */ /* comment */ /* unclosed comment
@@@ ### $$$ %%% ^^^ ??? !!! <<< >>> === ====
++ -- ** // %% =!= &== |= != <=> &&||!!

"unterminated string again /* unclosed comment
"bad string with \x illegal escape" "" "empty""
/* final comment */ /* another unclosed
```

#### Diagnósticos:

```
noise.javascript:1:7: error: illegal character '.' in program
   1 | 123.45.67 12abc 12.34.56..78
     ^
  noise.javascript:1:22: error: illegal character '.' in program
   1 | 123.45.67 12abc 12.34.56..78
  noise.javascript:1:23: error: expected digit after '.' in float literal
   1 | 123.45.67 12abc 12.34.56..78
  noise.javascript:1:26: error: illegal character '.' in program
10
   1 | 123.45.67 12abc 12.34.56..78
12
  noise.javascript:2:9: error: illegal character '&' in program
13
     2 | -+*/% &&& ||| != == <= >< =!= &== |= <=>
  noise.javascript:2:13: error: illegal character '|' in program
     2 | -+*/% &&& ||| != == <= >= >< =!= &== |= <=>
17
18
  noise.javascript:2:38: error: illegal character '|' in program
19
     2 | -+*/% &&& ||| != == <= >= >< =!= &== |= <=>
20
21
  noise.javascript:3:53: warning: unknown escape sequence '\q'
22
     3 | "unterminated string" "string with illegal char \q" ""empty""
23
  noise.javascript:4:5: warning: unknown escape sequence '\e'
25
     4 | "bad\escape" "no closing quote
     27
  noise.javascript:4:14: error: missing terminating character '"' on string literal
28
     4 | "bad\escape" "no closing quote
29
noise.javascript:10:21: error: unterminated comment
    10 | /* final comment */ /* another unclosed
                            ^~
33
```