Procesadores de Lenguajes

Memoria de proyecto — Hito 2:Analizador Sintáctico

GRUPO 14

RODRIGO SOUTO SANTOS LEONARDO PRADO DE SOUZA JUAN ANDRÉS HIBJAN CARDONA IZAN RODRIGO SANZ

> Grado en Ingeniería informática Facultad de Informática Universidad Complutense de Madrid



Índice general

Tin	y(0)		
	- 、 /	ucción	
1.2.		léxicas	
	1.2.1.	Palabras reservadas	
	1.2.2.	Literales	
	1.2.3.	Identificadores	
	1.2.4.	Símbolos de operación y puntuación	
1.3.		ficación formal del léxico	
1.0.	1.3.1.	Definiciones auxiliares	
	1.3.1. $1.3.2.$	Definiciones léxicas.	
	1.3.2. $1.3.3.$	Definiciones de cadenas ignorables	
1 1		de un analizador léxico	
1.4.	Disenc	de un analizador lexico	•
\mathbf{Tin}	v		
		ucción	
2.1.		léxicas	
2.2.	2.2.1.	Palabras reservadas	
	2.2.1. $2.2.2.$	Literales	
	2.2.2. $2.2.3.$	Identificadores	
	2.2.3. $2.2.4.$		
0.0		Símbolos de operación y puntuación	
2.3.		ficación formal del léxico	
	2.3.1.	Definiciones auxiliares	
	2.3.2.	Definiciones léxicas.	
	2.3.3.	Definiciones de cadenas ignorables	•
Tin	y (0)		
		ficación Sintáctica (Gramática)	
). I.	3.1.1.	Declaraciones	
	3.1.1. $3.1.2.$		
		Tipos	
	3.1.3.	Instrucciones	
	3.1.4.	Expresiones	
0.0	3.1.5.	Operadores	
3.2.		icionamiento	
	3.2.1.	Declaraciones	
	3.2.2.	Tipos	
	3.2.3.	Instrucciones	
	3.2.4.	Expresiones	
	3.2.5.	Operadores	
3.3.	Direct	ores	
	3.3.1.	Tabla de Reglas	
_			
Γ in	•		
4.1.		ficación Sintáctica (Gramática)	
	4.1.1.	Declaraciones	
	4.1.2.	Tipos	
	4.1.3.	Instrucciones	
	4.1.4.	Expresiones	
	4.1.5.	Operadores	
4.2.	$\mathbf{A}\mathbf{cond}$	icionamiento	
1.2.	4.2.1.	Declaraciones	
	4.2.2.	Tipos	
	4.2.3.	Instrucciones	
	4.2.4.	Expresiones	
	4.2.5.	Operadores	
	1.2.0.	opolaaoloo iliiliiliiliiliiliiliiliiliiliiliiliili	•
	de figu	ıras	
ice	ue ngu		

1 ÍNDICE GENERAL

$1 \mid \text{Tiny } (0)$

1.1. Introducción

Para realizar este apartado nos hemos fijado en todas las funcionalidades que aparecen en el "Apendice A" del archivo "fasel.pdf". En los siguientes apartados definimos todas las clases que hay, su correspondiente especificación y un diagrama de transiciones.

1.2. Clases léxicas

1.2.1. Palabras reservadas

 \hat{P} ara poder analizar de manera correcta, será necesario establecer una clase léxica por cada palabra reservada. En el lenguaje de esta práctica, Tiny (0), contamos con 8 palabras reservadas, 3 de ellas utilizadas para definir el tipo de las variables. Tendremos pues, una palabra para las variables de tipo booleano, otra para las de tipo entero y una última para las reales. Además de éstas tendremos 5 palabras utilizadas para las operaciones lógicas. Las palabras son las definidas a continuación, contando cada con una clase léxica.

- $bool \rightarrow Variables booleanas.$
- $int \rightarrow Variables enteras.$
- $real \rightarrow Variables reales$.
- $and \rightarrow \text{Conjunción lógica}$.
- \bullet or \to Disyunción lógica.
- lacktriangledown $not o ext{Negación lógica.}$
- $true \rightarrow Valor booleano cierto.$
- $false \rightarrow Valor booleano falso.$

1.2.2. Literales

- Literales enteros. Opcionalmente empiezan con un signo más (+) o menos (-), y después debe aparecer una secuencia (que empieza por un número distinto de 0) de 1 o más dígitos. Su clase léxica será literalEntero.
- Literales reales. Empieza con una parte entera seguida bien de una parte decimal, bien de una exponecial o bien una parte decimal seguida de exponecial. La parte decimal comienza con el signo punto (.) seguido de una secuencia (que puede ser sólo un 0 o números que no acaben en 0) de 1 o más dígitos. La parte exponencial se indica con (e) o (E), seguida de una parte entera. Su clase léxica será literalReal.

1.2.3. Identificadores

Los identificadores nos sirven para poder ponerle un nombre a las variables. Éstos deben comenzar por un subrayado (_) o una letra, seguida de una secuencia de 0 o más subrayados, dígitos o letras. Su clase léxica será identificador.

1.2.4. Símbolos de operación y puntuación

Cada uno de ellos tendrá su propia clase léxica. En el subconjunto del lenguaje en el que trabajamos, Tiny (0), contamos con las siguientes clases:

- Suma. Se representa con el símbolo más (+). Su clase léxica será suma.
- Resta. Se representa con el símbolo símbolo menos (-). Su clase léxica será resta.
- Multiplicación. Se representa con el símbolo asterisco (*). Su clase léxica será mul.
- División. Se representa con el símbolo barra (/). Su clase léxica será div.
- \blacksquare Menor. Se representa con el símbolo menor que (<). Su clase léxica será menor.
- Mayor. Se representa con el símbolo mayor que (>). Su clase léxica será mayor.
- Igual. Se representa con dos símbolos de igualdad seguidos (==). Su clase léxica será igual.
- Menor o igual. Se representa con el símbolo menor que seguido del símbolo de igualdad (<=). Su clase léxica será menorIgual.
- Mayor o igual. Se representa con el símbolo mayor que seguido del símbolo de igualdad (>=). Su clase léxica será mayorIqual.
- Asignación. Se representa con un símbolo de igualdad (=). Su clase léxica será asig.
- Final. Se representa con el símbolo ampersand dos veces consecutivas (&&). Su clase léxica será final Asig.
- Paréntesis de apertura. Se representa con el símbolo del paréntesis de apertura ("(", sin comillas). Su clase léxica será parenApert.
- Paréntesis de cierre. Se representa con el símbolo del paréntesis de cierre (")", sin comillas). Su clase léxica será parenCierre.
- Llave de apertura. Se representa con el símbolo de la llave de apertura ("{", sin comillas). Su clase léxica será LlaveApert.
- Llave de cierre. Se representa con el símbolo de la llave de cierre ("}", sin comillas). Su clase léxica será Llave Cierre.
- Punto y coma. Se representa con el símbolo punto y coma (;). Su clase léxica será punto Coma.
- Arroba. Se representa con el símbolo arroba (@). Su clase léxica será arroba.

1.3. Especificación formal del léxico

1.3.1. Definiciones auxiliares.

```
\begin{array}{l} letra \longrightarrow [\mathbf{a} - \mathbf{z}, \mathbf{A} - \mathbf{Z}] \\ digitoPositivo \longrightarrow [\mathbf{1} - \mathbf{9}] \\ digito \longrightarrow digitoPositivo | 0 \\ parteEntera \longrightarrow [\backslash +, \backslash -]?(\{digitoPositivo\} \ \{digito\} * | 0) \\ parteDecimal \longrightarrow (\{digito\} * \ \{digitoPositivo\} | 0) \\ parteExponencial \longrightarrow (e|E)parteEntera \end{array}
```

1.3.2. Definiciones léxicas.

```
\begin{aligned} bool &\longrightarrow (b|B)(o|O)(o|O)(l|L) \\ int &\longrightarrow (i|I)(n|N)(t|T) \\ real &\longrightarrow (r|R)(e|E)(a|A)(l|L) \\ and &\longrightarrow (a|A)(n|N)(d|D) \\ or &\longrightarrow (o|O)(r|R) \\ not &\longrightarrow (n|N)(o|O)(t|T) \\ true &\longrightarrow (t|T)(r|R)(u|U)(e|E) \end{aligned}
```

```
false \longrightarrow (f|F)(a|A)(l|L)(s|S)(e|E)
literalEntero \longrightarrow \{parteEntera\}
literalReal \longrightarrow \{parteEntera\}(\.\{parteDecimal\}|\{parteExponencial\}|\.\{parteDecimal\}\})
identificador \longrightarrow (\_|letra|(letra|digito|\_) *
suma \longrightarrow \backslash +
resta \longrightarrow -
div \longrightarrow /
menor \longrightarrow <
mayor \longrightarrow >
igual \longrightarrow ==
distinto \longrightarrow ! =
menorIgual \longrightarrow <=
mayorIgual \longrightarrow >=
asig \longrightarrow =
finalAsig \longrightarrow \&\&
parenApert \longrightarrow (
parenCierre \longrightarrow )
\begin{array}{c} llaveApert \longrightarrow \backslash \{\\ llaveCierre \longrightarrow \backslash \} \end{array}
puntoComa \longrightarrow ;
arroba \longrightarrow @
```

1.3.3. Definiciones de cadenas ignorables.

```
separador \longrightarrow [\ , \ \setminus t, \ \setminus r, \ \setminus h]comentario \longrightarrow \#\#[\ (\ \setminus n|\mathbf{EOF})] *
```

1.4. Diseño de un analizador léxico

Se ha diseñado el analizador léxico del lenguaje mediante un diagrama de transiciones, como se observa en la figura 1.4.1. Éste ha sido realizado usando la herramienta JFLAP. Hemos incluido todos los posibles síbolos que pueden haber en el subconjunto Tiny (0), contando finalmente con un total de 34 estados.

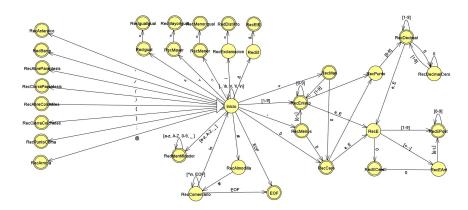


Figura 1.4.1: AFD del analizador léxico de Tiny (0)

2 | Tiny

2.1. Introducción

Para realizar este apartado nos hemos basado en todas las funcionalidades que aparecen en el archivo "lenguaje.pdf" que se ha aportado en el campus. En los siguientes apartados definimos todas las clases que hay y su correspondiente especificación.

2.2. Clases léxicas

2.2.1. Palabras reservadas

Para poder analizar de manera correcta, será necesario establecer una clase léxica por cada palabra reservada. En el lenguaje de esta práctica, *Tiny*, contamos con 3 palabras reservadas, utilizadas para definir el tipo de las variables. Tendremos pues, una palabra para las variables de tipo booleano, otra para las de tipo entero y una última para las reales. También contamos con 5 palabras reservadas para los operadores lógicos and, or, not, true y false, 1 palabra reservada para hacer referencia a la nada, 1 palabra reservada para referenciar una función, 3 palabras reservadas para control de flujo, 1 palabra reservada para la creación de un estructura, 1 palabra reservada para lectura, 1 palabra reservada para lectura, 1 palabra reservada para nueva linea, 1 palabra reservada para vínculos de los nombres de tipo y 1 palabra reservada para invocación a procedimiento. Las palabras son las definidas a continuación, contando cada con una clase léxica.

- lacktriangledown boolean booleanas.
- $int \rightarrow Variables enteras.$
- $real \rightarrow Variables reales.$
- lacksquare string ightarrow Variables de cadena.
- $and \rightarrow \text{Conjunción lógica}$.
- $or \rightarrow Disyunción lógica$.
- lacksquare $not o ext{Negación lógica.}$
- $true \rightarrow Valor booleano cierto.$
- $false \rightarrow Valor booleano falso.$
- $null \rightarrow \text{Referencia a la nada}$.
- $proc \rightarrow$ Función.
- $if \rightarrow \text{Condición}$.
- $else \rightarrow Condición alternativa.$
- $while \rightarrow Bucle con condición.$
- $struct \rightarrow Estructura$.
- $lacktriangledown new
 ightarrow \mathrm{Reserva}$ de memoria.
- lacktriangle delete o Liberación de memoria.
- $read \rightarrow Lectura$.
- $write \rightarrow Escritura$.
- $nl \rightarrow Nueva línea.$
- $type \rightarrow Vinculo de tipo$.

• $call \rightarrow$ Invocación procedimiento.

2.2.2. Literales

- Literales enteros. Opcionalmente empiezan con un signo más (+) o menos (-), y después debe aparecer una secuencia (que empieza por un número distinto de 0) de 1 o más dígitos. Su clase léxica será literalEntero.
- Literales reales. Empieza con una parte entera seguida de una parte decimal, exponecial o parte decimal seguida de exponecial. La parte decimal comienza con el signo punto (.) seguido de una secuencia (que puede ser sólo un 0 o números que no acaben en 0) de 1 o más dígitos. Por último, y también opcionalmente, puede aparecer una parte exponencial que se indica con (e) o (E), seguida de una parte entera con o sin parte decimal. Su clase léxica será literalReal.
- Literales de cadena. Secuencia de 0 o más caracteres distintos que estan entre comillas dobles (""). Los caracteres pueden incluir las siguientes secuencias de escape: retroceso (b), retorno de carro (r), tabulador (t) y salto de línea (t). Su clase léxica será t

2.2.3. Identificadores

Los identificadores nos sirven para poder ponerle un nombre a las variables. Éstos deben comenzar por un subrayado (_) o una letra, seguida de una secuencia de 0 o más subrayados, dígitos o letras. Su clase léxica será identificador.

2.2.4. Símbolos de operación y puntuación

Cada uno de ellos tendrá su propia clase léxica y son las siguientes clases:

- Suma. Se representa con el símbolo más (+). Su clase léxica será suma.
- Resta. Se representa con el símbolo símbolo menos (-). Su clase léxica será resta.
- Multiplicación. Se representa con el símbolo asterisco (*). Su clase léxica será mul.
- División. Se representa con el símbolo barra (/). Su clase léxica será div.
- Menor. Se representa con el símbolo menor que (<). Su clase léxica será menor.
- Mayor. Se representa con el símbolo mayor que (>). Su clase léxica será mayor.
- Igual. Se representa con dos símbolos de igualdad seguidos (==). Su clase léxica será iqual.
- Menor o igual. Se representa con el símbolo menor que seguido del símbolo de igualdad (<=). Su clase léxica será menorIgual.
- Mayor o igual. Se representa con el símbolo mayor que seguido del símbolo de igualdad (>=). Su clase léxica será mayorIgual.
- Asignación. Se representa con un símbolo de igualdad (=). Su clase léxica será asig.
- Final. Se representa con el símbolo ampersand dos veces consecutivas (&&). Su clase léxica será final Asig.
- Paréntesis de apertura. Se representa con el símbolo del paréntesis de apertura ("(", sin comillas). Su clase léxica será parenApert.
- Paréntesis de cierre. Se representa con el símbolo del paréntesis de cierre (")", sin comillas). Su clase léxica será parenCierre.
- Llave de apertura. Se representa con el símbolo de la llave de apertura ("{", sin comillas). Su clase léxica será LlaveApert.
- Llave de cierre. Se representa con el símbolo de la llave de cierre ("}", sin comillas). Su clase léxica será Llave Cierre.
- Punto y coma. Se representa con el símbolo punto y coma (;). Su clase léxica será punto Coma.
- Arroba. Se representa con el símbolo arroba (@). Su clase léxica será arroba.

- Módulo. Se representa con el símbolo barra (%). Su clase léxica será mod.
- Coma. Se representa con el símbolo coma (,). Su clase léxica será coma.
- Indirección. Se representa con el símbolo del acento circumflejo (^). Su clase léxica será indireccion.
- Por Referencia. Se representa con el símbolo ampersand una única vez (&). Su clase léxica será param-Ref.
- Corchete de apertura. Se representa con el símbolo del corchete de apertura "[". Su clase léxica será corcheteApert.
- Corchete de cierre. Se representa con el símbolo del corchete de cierre "]". Su clase léxica será corchete Cierre.
- Punto. Se representa con el símbolo punto (.). Su clase léxica será punto.

2.3. Especificación formal del léxico

2.3.1. Definiciones auxiliares.

```
\begin{array}{l} letra \longrightarrow [\mathbf{a} - \mathbf{z}, \mathbf{A} - \mathbf{Z}] \\ digitoPositivo \longrightarrow [\mathbf{1} - \mathbf{9}] \\ digito \longrightarrow digitoPositivo | 0 \\ parteEntera \longrightarrow [\backslash +, \backslash -]?(\{digitoPositivo\} \{digito\} * | 0) \\ parteDecimal \longrightarrow (\{digito\} * \{digitoPositivo\} | 0) \\ parteExponencial \longrightarrow (e|E)parteEntera \end{array}
```

2.3.2. Definiciones léxicas.

```
bool \longrightarrow (b|B)(o|O)(o|O)(l|L)
int \longrightarrow (i|I)(n|N)(t|T)
real \longrightarrow (r|R)(e|E)(a|A)(l|L)
string \longrightarrow (s|S)(t|T)(r|R)(i|I)(n|N)(g|G)
and \longrightarrow (a|A)(n|N)(d|D)
or \longrightarrow (o|O)(r|R)
not \longrightarrow (n|N)(o|O)(t|T)
true \longrightarrow (t|T)(r|R)(u|U)(e|E)
false \longrightarrow (f|F)(a|A)(l|L)(s|S)(e|E)
null \longrightarrow (n|N)(u|U)(l|L)(l|L)
proc \longrightarrow (p|P)(r|R)(o|O)(c|C)
if \longrightarrow (i|I)(f|F)
else \longrightarrow (e|E)(l|L)(s|S)(e|E)
while \longrightarrow (w|W)(h|H)(i|I)(l|L)(e|E)
struct \longrightarrow (s|S)(t|T)(r|R)(u|U)(c|C)(t|T)
new \longrightarrow (n|N)(e|E)(w|W)
delete \longrightarrow (d|D)(e|E)(l|L)(e|E)(t|T)(e|E)
read \longrightarrow (r|R)(e|E)(a|A)(d|D)
write \longrightarrow (w|W)(r|R)(i|I)(t|T)(e|E)
nl \longrightarrow (n|N)(l|L)
type \longrightarrow (t|T)(y|Y)(p|P)(e|E)
call \longrightarrow (c|C)(a|A)(l|L)(l|L)
literalEntero \longrightarrow \{parteEntera\}
literalReal \longrightarrow \{parteEntera\}(\.\{parteDecimal\}|\{parteExponencial\}|\.\{parteDecimal\}\})
identificador \longrightarrow ( |letra)(letra|digito| ) *
literalCadena \longrightarrow "[^{\hat{}}"] *"
suma \longrightarrow \backslash +
resta \longrightarrow -
div \longrightarrow /
```

```
mod \longrightarrow \%
menor \longrightarrow <
mayor \longrightarrow >
igual \longrightarrow ==
menorIgual \longrightarrow <=
mayorIgual \longrightarrow >=
asig \longrightarrow =
finalAsig \longrightarrow \&\&
parenApert \longrightarrow (
parenCierre \longrightarrow )
\begin{array}{c} llaveApert \longrightarrow \backslash \{\\ llaveCierre \longrightarrow \backslash \} \end{array}
puntoComa \longrightarrow ;
coma \longrightarrow,
punto \longrightarrow.
arroba \longrightarrow \ @
paramRef \longrightarrow \&
corcheteApert \longrightarrow [
corcheteCierre \longrightarrow ]
```

2.3.3. Definiciones de cadenas ignorables.

```
\begin{array}{l} separador \longrightarrow [\;, \backslash t, \backslash r, \backslash b, \backslash n] \\ comentario \longrightarrow \#\#[\hat{\;}(\backslash n|\mathbf{EOF})] \; * \end{array}
```

$3 \mid \text{Tiny } (0)$

3.1. Especificación Sintáctica (Gramática)

Implementamos la gramática que define la especificación sintáctica del lenguaje Tiny0 empleando los patrones explicados en clase (Diseño descendente, Reutilización, Nivel de Abstracción Equilibrado, Opcionalidad, Variantes, Listas y Expresiones).

Para ello definimos primero la estructura básica de todo programa:

```
\begin{array}{l} programa \longrightarrow bloque \\ bloque \longrightarrow \{seccion\_declaraciones\_opt\ seccion\_instrucciones\_opt\} \end{array}
```

3.1.1. Declaraciones

```
\begin{array}{l} seccion\_declaraciones\_opt \longrightarrow seccion\_declaraciones \&\&\\ seccion\_declaraciones\_opt \longrightarrow \epsilon\\ seccion\_declaraciones \longrightarrow seccion\_declaraciones ; declaracion\\ seccion\_declaraciones \longrightarrow declaracion\\ declaracion \longrightarrow tipo nombre \end{array}
```

3.1.2. Tipos

```
tipo\_nombre \longrightarrow tipo\_base identificador
tipo\_base \longrightarrow int
tipo\_base \longrightarrow real
tipo\_base \longrightarrow bool
```

3.1.3. Instrucciones

```
seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow seccion\_instrucciones\\ seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow \epsilon\\ seccion\_instrucciones \longrightarrow lista\_instrucciones\\ lista\_instrucciones \longrightarrow lista\_instrucciones ; instruccion\\ lista\_instrucciones \longrightarrow instruccion\\ instruccion \longrightarrow @ expresion
```

3.1.4. Expresiones

```
\begin{array}{l} expresion \longrightarrow E0 \\ E0 \longrightarrow E1 = E0 \\ E0 \longrightarrow E1 \\ E1 \longrightarrow E1 \ op\_relacional \ E2 \\ E1 \longrightarrow E2 \\ E2 \longrightarrow E2 + E3 \\ E2 \longrightarrow E3 - E3 \\ E2 \longrightarrow E3 \\ E3 \longrightarrow E4 \ \text{and} \ E3 \\ E3 \longrightarrow E4 \ \text{or} \ E4 \\ E4 \longrightarrow E4 \ op\_mult \ E5 \\ E4 \longrightarrow E5 \\ E5 \longrightarrow \mathbf{not} \ E5 \\ \mathbf{E5} \longrightarrow \mathbf{not} \ E5 \\ \end{array}
```

```
E5 \longrightarrow E6
E6 \longrightarrow expresion\_basica
E6 \longrightarrow (E0)
expresion\_basica \longrightarrow \textbf{literalEntero}
expresion\_basica \longrightarrow \textbf{literalReal}
expresion\_basica \longrightarrow \textbf{true}
expresion\_basica \longrightarrow \textbf{false}
expresion\_basica \longrightarrow \textbf{identificador}
```

3.1.5. Operadores

```
op\_relacional \longrightarrow < op\_relacional \longrightarrow <= op\_relacional \longrightarrow >= op\_relacional \longrightarrow == op\_relacional \longrightarrow != op\_relacional \longrightarrow != op\_mult \longrightarrow * op\_mult \longrightarrow /
```

3.2. Acondicionamiento

Acondicionamos la gramática definida en la sección anterior. Ésto, con el fin de implementar un analizador sintáctico descendente predictivo recursivo.

```
programa \longrightarrow bloque

bloque \longrightarrow \{seccion \ declaraciones \ opt \ seccion \ instrucciones \ opt\}
```

3.2.1. Declaraciones

```
\begin{array}{l} seccion\_declaraciones\_opt \longrightarrow seccion\_declaraciones \&\& \\ seccion\_declaraciones\_opt \longrightarrow \epsilon \\ seccion\_declaraciones \longrightarrow declaracion \ resto\_sd \\ resto\_sd \longrightarrow ; \ declaracion \ resto\_sd \\ resto\_sd \longrightarrow \epsilon \\ declaracion \longrightarrow tipo\_nombre \end{array}
```

3.2.2. Tipos

```
tipo\_nombre \longrightarrow tipo\_base identificador
tipo\_base \longrightarrow int
tipo\_base \longrightarrow real
tipo\_base \longrightarrow bool
```

3.2.3. Instrucciones

```
\begin{array}{l} seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow seccion\_instrucciones\\ seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow \epsilon\\ seccion\_instrucciones \longrightarrow lista\_instrucciones\\ lista\_instrucciones \longrightarrow instruccion\ resto\_li\\ resto\_li \longrightarrow ;\ instruccion\ resto\_li\\ resto\_li \longrightarrow \epsilon\\ instruccion \longrightarrow @\ expresion \end{array}
```

3.2.4. Expresiones

```
expression \longrightarrow E0
E0 \longrightarrow E1 \ resto \ E0
resto\_E0 \longrightarrow = E0
resto\_E0 \longrightarrow \epsilon
E1 \longrightarrow E2 \ resto \ E1
resto E1 \longrightarrow op relacional E2 resto E1
resto E1 \longrightarrow \epsilon
E2 \longrightarrow E3 \ resto\_E2\_Fresto \ E2 \ R
resto E2 R \longrightarrow + E3 resto E2 R
resto\_E2\_R \longrightarrow \epsilon
resto\_E2\_F \longrightarrow -E3
resto\_E2\_F \longrightarrow \epsilon
E3 \longrightarrow E4 \ resto \ E3
resto E3 \longrightarrow \mathbf{and} E3
resto\_E3 \longrightarrow \mathbf{or} \ E4
resto E3 \longrightarrow \epsilon
E4 \longrightarrow E5 \ resto \ E4
resto\_E4 \longrightarrow op\_mult\ E5\ resto\_E4
resto E4 \longrightarrow \epsilon
E5 \longrightarrow -E5
E5 \longrightarrow \mathbf{not} \ E5
E5 \longrightarrow E6
E6 \longrightarrow expresion\_basica
E6 \longrightarrow (E0)
expresion\_basica \longrightarrow literalEntero
expresion\_basica \longrightarrow  literalReal
expresion\_basica \longrightarrow \ \mathbf{true}
expresion \ basica \longrightarrow \mathbf{false}
expression \ basica \longrightarrow identificador
```

3.2.5. Operadores

```
\begin{array}{l} op\_relacional \longrightarrow < \\ op\_relacional \longrightarrow <= \\ op\_relacional \longrightarrow >= \\ op\_relacional \longrightarrow == \\ op\_relacional \longrightarrow != \\ op\_relacional \longrightarrow != \\ op\_mult \longrightarrow * \\ op\_mult \longrightarrow / \end{array}
```

3.3. Directores

Directores de cada regla de la gramática acondicionada

3.3.1. Tabla de Reglas

Cuadro 3.3.1: Directores de las reglas de la gramática

Regla	Directores	Anulable
$programa \longrightarrow bloque$	{	No
$bloque \longrightarrow \{\ seccion_declaraciones_opt\ seccion_instrucciones_opt\ \}$	{	No

Continúa en la siguiente página

Cuadro 3.3.1: Directores de las reglas de la gramática (Continuación)

Regla	Directores	Anulable
$seccion_declaraciones_opt \longrightarrow seccion_declaraciones \&\&$	int real bool	No
$seccion_declaraciones_opt \longrightarrow \epsilon$		Sí
$seccion_declaraciones \longrightarrow declaracion \ resto_sd$	int real bool	No
$resto_sd \longrightarrow ; \ declaracion \ resto_sd$;	No
$resto_sd \longrightarrow \epsilon$		Sí
$declaracion \longrightarrow tipo_nombre$	int real bool	No
$tipo_nombre \longrightarrow tipo_base identificador$	int real bool	No
$tipo_base \longrightarrow int$	int	No
$tipo_base \longrightarrow \mathbf{real}$	real	No
$tipo_base \longrightarrow \mathbf{bool}$	bool	No
$seccion_instrucciones_opt \longrightarrow seccion_instrucciones$	@	No
$seccion_instrucciones_opt \longrightarrow \epsilon$		Sí
$seccion_instrucciones \longrightarrow lista_instrucciones$	@	No
$lista_instrucciones \longrightarrow instruccion \ resto_li$	@	No
$resto_li \longrightarrow ; instruccion \ resto_li$;	No
$resto_li \longrightarrow \epsilon$		Sí
$instruccion \longrightarrow @expression$	@	No
$expresion \longrightarrow E0$	- not literalReal literalEntero true false identificador (No
$E0 \longrightarrow E1 \ resto_E0$	- not literalReal literalEntero true false identificador (No
$resto_E0 \longrightarrow = E0$	=	No
$resto_E0 \longrightarrow \epsilon$		Sí
$E1 \longrightarrow E2 \ resto_E1$	- not literalReal literalEntero true false identificador (No
$resto_E1 \longrightarrow op_relacional\ E2\ resto_E1$	< <= > >= == !=	No
$resto_E1 \longrightarrow \epsilon$		Sí
$E2 \longrightarrow E3 \ resto_E2_F \ resto_E2_R$	- not literalReal literalEntero true false identificador (No
$resto_E2_R \longrightarrow + E3 \ resto_E2_R$	+	No
$resto_E2_R \longrightarrow \epsilon$		Sí
$resto_E2_F \longrightarrow -E3$	-	No
$resto_E2_F \longrightarrow \epsilon$		Sí

Continúa en la siguiente página

Cuadro 3.3.1: Directores de las reglas de la gramática (Continuación)

Regla	Directores	Anulable
$E3 \longrightarrow E4 \ resto_E3$	- not literalReal literalEntero true false identificador (No
$resto_E3 \longrightarrow $ and $E3$	and	No
$resto_E3 \longrightarrow \mathbf{or}\ E4$	or	No
$resto_E3 \longrightarrow \epsilon$		Sí
$E4 \longrightarrow E5 \ resto_E4$	- not literalReal literalEntero true false identificador (No
$resto_E4 \longrightarrow op_mult\ E5\ resto_E4$	* /	No
$resto_E4 \longrightarrow \epsilon$		Sí
$E5 \longrightarrow -E5$	-	No
$E5 \longrightarrow \mathbf{not}\ E5$	not	No
$E5 \longrightarrow E6$	literalReal litera- lEntero true false identificador (No
$E6 \longrightarrow expresion_basica$	literalReal litera- lEntero true false identificador (No
$E6 \longrightarrow (E0)$	(No
$expresion_basica \longrightarrow $ literalEntero	literalEntero	No
$expresion_basica \longrightarrow \mathbf{literalReal}$	literalReal	No
$expresion_basica \longrightarrow \mathbf{true}$	true	No
$expresion_basica \longrightarrow $ false	false	No
$expresion_basica \longrightarrow identificador$	identificador	No
$op_relacional \longrightarrow <$	<	No
$op_relacional \longrightarrow <=$	<=	No
$op_relacional \longrightarrow >$	>	No
$op_relacional \longrightarrow >=$	>=	No
$op_relacional \longrightarrow ==$	==	No
$op_relacional \longrightarrow ! =$!=	No
$op_mult \longrightarrow *$	*	No
$op_mult \longrightarrow /$	/	No

4 | Tiny

4.1. Especificación Sintáctica (Gramática)

Implementamos la gramática que define la especificación sintáctica del lenguaje Tiny empleando los patrones explicados en clase (Diseño descendente, Reutilización, Nivel de Abstracción Equilibrado, Opcionalidad, Variantes, Listas y Expresiones).

Para ello definimos primero la estructura básica de todo programa:

```
\begin{array}{l} programa \longrightarrow bloque \\ bloque \longrightarrow \{seccion\_declaraciones\_opt\ seccion\_instrucciones\_opt\} \end{array}
```

4.1.1. Declaraciones

```
\begin{array}{l} seccion\_declaraciones\_opt \longrightarrow seccion\_declaraciones \&\&\\ seccion\_declaraciones\_opt \longrightarrow \epsilon\\ seccion\_declaraciones \longrightarrow seccion\_declaraciones ; declaracion\\ seccion\_declaraciones \longrightarrow declaracion\\ declaracion \longrightarrow tipo\_nombre\\ declaracion \longrightarrow type\ tipo\_nombre\\ declaracion \longrightarrow proc\ identificador\ parametros\_formales\ bloque\\ parametros\_formales \longrightarrow (lista\_parametros\_opt)\\ lista\_parametros\_opt \longrightarrow lista\_parametros\\ lista\_parametros \longrightarrow tipta\_parametros\\ lista\_parametros \longrightarrow lista\_parametros\ ,\ parametro\\ lista\_parametros \longrightarrow tipto\ ref\_opt\ identificador\\ ref\_opt \longrightarrow \&\\ ref\_opt \longrightarrow \&\\ ref\_opt \longrightarrow \epsilon\\ \end{array}
```

4.1.2. Tipos

```
\begin{array}{l} tipo\_nombre \longrightarrow tipo \ \mathbf{identificador} \\ tipo \longrightarrow tipo 0 \\ tipo 0 \longrightarrow tipo 0 \ [\mathbf{literalEntero}] \\ tipo 0 \longrightarrow tipo 1 \\ tipo 1 \longrightarrow \hat{} tipo 1 \\ tipo 1 \longrightarrow tipo\_base \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{struct} \ \{lista\_campos\} \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{int} \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{real} \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{string} \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{string} \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{identificador} \\ tipo\_base \longrightarrow \mathbf{identificador} \\ lista\_campos \longrightarrow lista\_campos \ , \ tipo\_nombre \\ lista\_campos \longrightarrow tipo\_nombre \\ \end{array}
```

4.1.3. Instrucciones

```
seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow seccion\_instrucciones
seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow \epsilon
seccion\_instrucciones \longrightarrow lista\_instrucciones
lista\_instrucciones; instrucciones; instrucciones
```

```
lista \ instrucciones \longrightarrow instruccion
instruccion \longrightarrow @expression
instruccion \longrightarrow if\_ins
instruccion \longrightarrow if\_ins\ else\_ins
instruccion \longrightarrow  while exp\_bloque
instruccion \longrightarrow \mathbf{read} \ expression
instruccion \longrightarrow  write expression
instruccion \longrightarrow \mathbf{nl}
instruccion \longrightarrow \mathbf{new} \ expression
instruccion \longrightarrow \mathbf{delete} \ expression
\begin{array}{l} instruccion \longrightarrow \ \mathbf{call\ identificador}\ parametros\_reales \\ instruccion \longrightarrow \ bloque \end{array}
if\_ins \longrightarrow \mathbf{if} \ exp\_bloq
else ins \longrightarrow else bloque
exp bloq \longrightarrow expression bloque
parametros reales \longrightarrow (lista expresiones opt)
lista\ expresiones\_opt \longrightarrow lista\_expresiones
lista\_expresiones\_opt \longrightarrow \epsilon
lista\_expresiones \longrightarrow \ lista\_expresiones \ , \ expresion
lista \ expresiones \longrightarrow expresion
```

4.1.4. Expresiones

```
expresion \longrightarrow E0
E0 \longrightarrow E1 = E0
E0 \longrightarrow E1
E1 \longrightarrow E1 \ op\_relacional \ E2
E1 \longrightarrow E2
E2 \longrightarrow E2 + E3
E2 \longrightarrow E3 - E3
E2 \longrightarrow E3
E3 \longrightarrow E4 and E3
E3 \longrightarrow E4 \text{ or } E4
E3 \longrightarrow E4
E4 \longrightarrow E4 \ op \ mult \ E5
E4 \longrightarrow E5
E5 \longrightarrow -E5
E5 \longrightarrow \mathbf{not} \ E5
E5 \longrightarrow E6
E6 \longrightarrow E6 \ op \ dirs
E6 \longrightarrow E7
E7 \longrightarrow expression basica
E7 \longrightarrow (E0)
expression basica \longrightarrow literalEntero
expresion\_basica \longrightarrow  literalReal
expresion\_basica \longrightarrow \mathbf{true}
expresion basica \longrightarrow false
expresion \ basica \longrightarrow \mathbf{literalCadena}
expresion \ basica \longrightarrow identificador
expresion\_basica \longrightarrow \mathbf{null}
```

4.1.5. Operadores

```
op\_relacional \longrightarrow < \\ op\_relacional \longrightarrow <= \\ op\_relacional \longrightarrow > \\ op\_relacional \longrightarrow >= \\ op\_relacional \longrightarrow == \\ op\_relacional \longrightarrow ! =
```

```
egin{array}{ll} op\_mult &\longrightarrow * \\ op\_mult &\longrightarrow / \\ op\_mult &\longrightarrow \% \\ op\_dirs &\longrightarrow [expresion] \\ op\_dirs &\longrightarrow : \mathbf{identificador} \\ op\_dirs &\longrightarrow \hat{} \end{array}
```

4.2. Acondicionamiento

Acondicionamos la gramática definida en la sección anterior. Ésto, con el fin de implementar un analizador sintáctico descendente predictivo recursivo.

```
programa \longrightarrow bloque

bloque \longrightarrow \{seccion \ declaraciones \ opt \ seccion \ instrucciones \ opt \}
```

4.2.1. Declaraciones

```
seccion declaraciones opt \longrightarrow seccion declaraciones \&\&
seccion \ declaraciones \ opt \longrightarrow \epsilon
seccion\_declaraciones \longrightarrow declaracion \ resto\_sd
resto \ sd \longrightarrow ; \ declaration \ resto \ sd
resto sd \longrightarrow \epsilon
declaracion \longrightarrow \ tipo\_nombre
declaracion \longrightarrow \mathbf{type}\ tipo\_nombre
declaracion \longrightarrow \mathbf{proc} \ \mathbf{identificador} \ parameters \ formales \ bloque
parametros formales \longrightarrow (lista parametros opt)
lista parametros opt \longrightarrow lista parametros
lista\ parametros\ opt \longrightarrow \epsilon
lista \ parametros \longrightarrow parametro \ resto \ lp
resto lp \longrightarrow , parametro resto lp
resto\_lp \longrightarrow \epsilon
parametro \longrightarrow tipo \ ref\_opt \ identificador
ref \ opt \longrightarrow \&
ref\_opt \longrightarrow \epsilon
```

4.2.2. Tipos

```
tipo \ nombre \longrightarrow tipo \ \mathbf{identificador}
tipo \longrightarrow \ tipo 0
tipo0 \longrightarrow tipo1 \ resto \ tipo0
resto\_tipo0 \longrightarrow [\mathbf{literalEntero}] \ resto\_tipo0
resto tipo 0 \longrightarrow \epsilon
tipo1 \longrightarrow \hat{tipo1}
tipo1 \longrightarrow tipo\_base
tipo\ base \longrightarrow \mathbf{struct} \{lista\ campos\}
tipo\_base \longrightarrow \mathbf{int}
tipo\_base \longrightarrow \mathbf{real}
tipo\ base \longrightarrow \mathbf{bool}
tipo\ base \longrightarrow \mathbf{string}
tipo \ base \longrightarrow identificador
lista\_campos \longrightarrow \ tipo\_nombre\ resto\ \ lc
resto lc \longrightarrow, tipo nombre resto lc
resto lc \longrightarrow \epsilon
```

4.2.3. Instrucciones

```
seccion instrucciones opt \longrightarrow seccion instrucciones
seccion\_instrucciones\_opt \longrightarrow \epsilon
seccion\_instrucciones \longrightarrow lista\_instrucciones
lista instrucciones \longrightarrow instruccion resto li
resto \ li \longrightarrow ; instruccion \ resto \ li
resto li \longrightarrow \epsilon
instruccion \longrightarrow @expresion
instruccion \longrightarrow if\_ins\ resto\_ii
resto\_ii \longrightarrow else\_ins
resto ii \longrightarrow \epsilon
instruccion \longrightarrow \mathbf{while} \ exp\_bloque
instruccion \longrightarrow \mathbf{read} \ expression
instruccion \longrightarrow \mathbf{write}\ expression
instruccion \longrightarrow \mathbf{nl}
instruccion \longrightarrow \mathbf{new} \ expression
instruccion \longrightarrow  delete expresion
instruccion \longrightarrow {f call identificador}\ parametros\_reales
instruccion \longrightarrow bloque
if ins \longrightarrow \mathbf{if} exp bloq
else ins \longrightarrow else bloque
exp blog \longrightarrow expression bloque
parametros reales \longrightarrow (lista expresiones opt)
lista expresiones opt \longrightarrow lista expresiones
lista\_expresiones\_opt \longrightarrow \ \epsilon
lista \ expresiones \longrightarrow expresion \ resto \ le
resto\_le \longrightarrow, expresion \ resto\_le
resto le \longrightarrow \epsilon
```

4.2.4. Expresiones

```
expresion \longrightarrow E0
E0 \longrightarrow E1 \ resto \ E0
resto E0 \longrightarrow = E0
resto~E0 \longrightarrow \epsilon
E1 \longrightarrow E2 \ resto\_E1
resto\_E1 \longrightarrow op\_relacional\ E2\ resto\_E1
resto E1 \longrightarrow \epsilon
E2 \longrightarrow E3 \ resto \ E2 \ F \ resto \ E2 \ R
resto E2 R \longrightarrow + E3 resto E2 R
resto^-E2^-R \longrightarrow \epsilon
resto^- E2_- F \longrightarrow -E3
resto^- E2^- F \longrightarrow \epsilon
E3 \longrightarrow E4 \ resto \ E3
resto\_E3 \longrightarrow  and E3
resto E3 \longrightarrow \mathbf{or} E4
resto~E3 \longrightarrow \epsilon
E4 \longrightarrow E5 \ resto\_E4
resto\_E4 \longrightarrow op\_mult\ E5\ resto\_E4
resto E4 \longrightarrow \epsilon
E5 \longrightarrow -E5
E5 \longrightarrow \mathbf{not} \ E5
E5 \longrightarrow E6
E6 \longrightarrow E7 \ resto \ E6
resto E6 \longrightarrow op\_dirs \ resto\_E6
resto E6 \longrightarrow \epsilon
E7 \longrightarrow expression basica
E7 \longrightarrow (E0)
expression basica \longrightarrow literalEntero
```

```
\begin{array}{lll} expresion\_basica \longrightarrow & \textbf{literalReal} \\ expresion\_basica \longrightarrow & \textbf{true} \\ expresion\_basica \longrightarrow & \textbf{false} \\ expresion\_basica \longrightarrow & \textbf{literalCadena} \\ expresion\_basica \longrightarrow & \textbf{identificador} \\ expresion\_basica \longrightarrow & \textbf{null} \\ \end{array}
```

4.2.5. Operadores

```
\begin{array}{l} op\_relacional \longrightarrow < \\ op\_relacional \longrightarrow <= \\ op\_relacional \longrightarrow > \\ op\_relacional \longrightarrow >= \\ op\_relacional \longrightarrow == \\ op\_relacional \longrightarrow ! = \\ op\_mult \longrightarrow * \\ op\_mult \longrightarrow / \\ op\_mult \longrightarrow \% \\ op\_dirs \longrightarrow [expresion] \\ op\_dirs \longrightarrow . \ \mathbf{identificador} \\ op\_dirs \longrightarrow ^{\hat{}} \end{array}
```

Índice de figuras

19 ÍNDICE DE FIGURAS

Índice de cuadros

3.3.1.Directores de las reglas de la gramática	
--	--

20 ÍNDICE DE CUADROS