Práctica PL

Elena Kaloyanova Popova y Álvaro Borja Velasco García

2018

Índice general

1.	Fase 1: Analizador léxico	2
	1.1. Clases Léxicas	2
	1.2. Especificación Formal	
	1.3. Diseño	5
2.	Fase 2: Analizador sintáctico	6
	2.1. Gramática incontextual	6
	2.1.1. Operadores	6
	2.1.2. Gramática incontextual	6
	2.1.3. Gramática transformada $LL(1)$	7
		9
	2.1.5. Directores	10
3.	Fase 3: Analizador sintáctico ascendente	12
4.	Fase 4: Construcción de árboles de sintaxis abstracta	13
	4.1. Funciones constructoras	13
	4.2. Diagrama de clases	15
	4.3. Constructor de árboles de sintaxis abstracta	15

Fase 1: Analizador léxico

1.1. Clases Léxicas

Todo programa consta de dos secciones: una para las declaraciones y otra para las instrucciones, separadas por un token «&&». La sección de declaraciones está formada por una serie de declaraciones compuestas por el nombre de tipo y el de variable y separadas por un punto y coma. La sección de instrucciones, por su parte, consta de una serie de asignaciones (variable=expresión), separadas también por un punto y coma. Las clases léxicas que hemos considerado para representar los tokens del lenguaje son las siguientes:

- SEC: Representa el seccionador de las dos partes del programa («&&»).
- **NUM:** Palabra reservada «num».
- **BOOL:** Palabra reservada «bool».
- VAR: Representa el nombre de la variable. Comienza necesariamente por una letra, seguida por una secuencia de cero o más letras, dígitos o el símbolo « ».
- **ASIG:** Representa el signo igual de las asignaciones.
- NXT: Representa el signo «;» que marca el comienzo de la siguiente instrucción.
- TRUE: Palabra reservada «true».
- FALSE: Palabra reservada «false».

- NUMR: Representa un número real. Puede empezar opcionalmente con un signo seguido de una secuencia de uno o más digitos cualesquiera, pudiendo poner ceros no significativos a la izquierda. Puede opcionalmente estar seguido por una parte decimal y/o una parte exponencial.
- MAS: Operador suma $(\+)$.
- MENOS: Operador resta (\-).
- **POR:** Operador multiplicación (*).
- **DIV:** Operador división (/).
- **AND:** Palabra reservada «and».
- **OR:** Palabra reservada «or».
- **NOT:** Palabra reservada «not».
- MAY: Operador mayor (>).
- **MEN:** Operador menor (<).
- MAYI: Operador mayor o igual (>=).
- **MENI:** Operador menor o igual (<=).
- **IGUAL:** Operador igual a (==).
- **DIST:** Operador distinto a (!=).
- PAP: Signo de apertura de paréntesis.
- PCI: Signo de cierre de paréntesis.
- **EOF:** Representa el final de fichero.

1.2. Especificación Formal

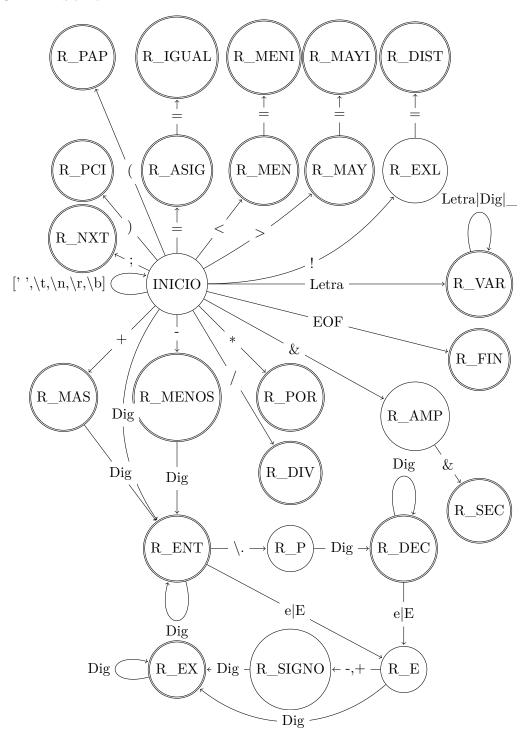
Las definiciones regulares correspondientes a las clases léxicas definidas son:

- (\star) **SEC:** [&][&]
- (*) VAR: <u>LETRA([LETRA|DIG|_]</u>*) **LETRA:** ([a-z,A-Z])

```
DIG: ([0-9])
(\star) NUM: ([n][u][m])
(*) BOOL: ([b][o][o][l])
(*) TRUE: ([t][r][u][e])
(*) FALSE: ([f][a][l][s][e])
(\star) NUMR: <u>SIGNO</u>?(<u>DIG</u>+(<u>DEC</u>)?(<u>EX</u>)?)
    DEC: (\.)<u>DIG</u>+
    EX: [e|E](\underline{SIGNO};\underline{DIG}+)
    SIGNO: [\+,\-]
    DIG: [0-9]
(\star) AND: ([a][n][d])
(\star) OR: ([o][r])
(*) NOT: ([n][o][t])
(⋆) MAS: (\+)
(★) MENOS: (\-)
(*) DIV: (/)
(*) POR: (\*)
(\star) MAY: (>)
(*) MEN: (<)
(*) MAYI: ([>][=])
(*) MENI: ([<][=])
(*) IGUAL: ([=][=])
(*) DIST: ([!][=])
(*) ASIG: (=)
(*) NXT: (;)
(*) PAP: (\setminus ()
(⋆) PCIERRE: (\))
```

(*) **SEP:** [« »,\t,\n,\r,\b]

1.3. Diseño



Fase 2: Analizador sintáctico

En esta fase desarrollaremos el analizador sintáctico descendente predictivo para el lenguaje descrito en la primera fase.

2.1. Gramática incontextual

2.1.1. Operadores

Empezaremos definiendo la gramática incontextual que define el lenguaje. Los operadores que utiliza nuestro lenguaje aparecen en la tabla 2.1.

Operador	Prioridad	Tipo	Asociatividad
+,-	0	Binario infijo	Asocia Izquierda
nd	1	Binarios infijos	Asocia Derecha
a			No asocia
Relacionales	2	Binario infijo	No asocia
*,/	3	Binario infijo	Asocia Izquierda
	4	Unarios prefijos	Asocia
not			No asocia

Cuadro 2.1: Operadores

2.1.2. Gramática incontextual

La gramática incotextual obtenida apartir de la definición y los operadores es la siguiente:

 $LDs \rightarrow LDs \underline{NXT} Declaracion$

 $\mathrm{LDs} \to \mathrm{Declaracion}$

Declaracion $\rightarrow NUM VAR$

Declaracion \rightarrow BOOL VAR

 $LIs \rightarrow LIs NXT Instruccion$

 $LIs \rightarrow Instruccion$

Instruccion \rightarrow VAR ASIG EXP0

 $EXP0 \rightarrow EXP0 OP0 EXP1$

 $\text{EXP0} \rightarrow \text{EXP1}$

 $\text{EXP1} \rightarrow \text{EXP2} \text{ AND EXP1}$

 $\text{EXP1} \rightarrow \text{EXP2} \text{ OR EXP2}$

 $\text{EXP1} \rightarrow \text{EXP2}$

 $\text{EXP2} \rightarrow \text{EXP3} \text{ OP2} \text{ EXP3}$

 $\text{EXP2} \rightarrow \text{EXP3}$

 $EXP3 \rightarrow EXP3 OP3 EXP4$

 $\text{EXP3} \rightarrow \text{EXP4}$

 $EXP4 \rightarrow \underline{MENOS} EXP4$

 $\text{EXP4} \rightarrow \text{\underline{NOT}} \text{ EXP5}$

 $\text{EXP4} \rightarrow \text{EXP5}$

 $\text{EXP5} \rightarrow \text{\underline{NUMR}}$

 $\text{EXP5} \rightarrow \text{VAR}$

 $\text{EXP5} \rightarrow \text{\underline{TRUE}}$

 $\text{EXP5} \rightarrow \text{FALSE}$

 $EXP5 \rightarrow \underline{PAP} EXP0 \underline{PCIERRE}$

 $OP0 \rightarrow MAS$

 $OP0 \rightarrow MENOS$

 $\mathrm{OP2} \to \mathrm{MAY}$

 $OP2 \rightarrow \overline{MEN}$

 $OP2 \rightarrow MAYI$

 $OP2 \rightarrow \underline{MENI}$

 $OP2 \rightarrow \underline{IGUAL}$

 $OP2 \rightarrow \underline{DIST}$

 $OP3 \rightarrow \underline{POR}$

 $OP3 \rightarrow DIV$

2.1.3. Gramática transformada LL(1)

Necesitamos transformar la gramática a una LL(1). Una vez transformada, la gramática queda de la siguiente manera:

 $S \to Programa EOF$

Programa \rightarrow LDs <u>SEC</u> LIs

 $\mathrm{LDs} \to \mathrm{Declaracion} \ \mathrm{RLDS}$

 $RLDS \rightarrow \underline{NXT}$ Declaracion RLDS

RLDS $\rightarrow \varepsilon$

Declaracion \rightarrow NUM VAR

Declaracion \rightarrow BOOL VAR

 $LIs \rightarrow Instruccion\ RLIS$

 $RLIS \rightarrow \underline{NXT}$ Instruccion RLIS

RLIS $\rightarrow \varepsilon$

Instruccion $\rightarrow VAR ASIG EXP0$

 $\text{EXP0} \rightarrow \text{EXP1 R0}$

 $R0 \rightarrow OP0 EXP1 R0$

 $R0 \to \varepsilon$

 $\rm EXP1 \rightarrow EXP2~R1$

 $R1 \rightarrow AND EXP1$

 $R1 \rightarrow OR EXP2$

 $R1 \to \varepsilon$

 $\text{EXP2} \rightarrow \text{EXP3} \text{ R2}$

 $R2 \rightarrow OP2 EXP3 R2$

 $R2 \to \varepsilon$

 $EX3 \rightarrow EXP4 R3$

 $R3 \rightarrow OP3 EXP4 R3$

 $R3 \to \varepsilon$

 $\text{EXP4} \rightarrow \text{MENOS EXP4}$

 $\text{EXP4} \rightarrow \text{NOT EXP5}$

 $\text{EXP4} \rightarrow \text{EXP5}$

 $EXP5 \rightarrow NUMR$

 $\text{EXP5} \rightarrow \text{VAR}$

 $\text{EXP5} \rightarrow \underline{\text{TRUE}}$

 $\text{EXP5} \rightarrow \text{FALSE}$

 $EXP5 \rightarrow \underline{PAP} EXP0 \underline{PCIERRE}$

 $OP0 \rightarrow \underline{MAS}$

 $OP0 \rightarrow \underline{MENOS}$

 $OP2 \rightarrow MAY$

 $OP2 \rightarrow \underline{MEN}$

 $OP2 \rightarrow \underline{MAYI}$

 $OP2 \rightarrow MENI$

 $OP2 \rightarrow \underline{IGUAL}$

 $\begin{array}{c} \text{OP2} \rightarrow \underline{\text{DIST}} \\ \text{OP3} \rightarrow \underline{\text{POR}} \\ \text{OP3} \rightarrow \text{DIV} \end{array}$

2.1.4. Primeros y siguientes

```
Los primeros de nuestra gramática son:
   PRIM(S) = \{NUM, BOOL\}
   PRIM(PROGRAMA) = \{NUM, BOOL\}
   PRIM(LDS) = \{NUM, BOOL\}
   PRIM(RLDS) = {NXT}
   PRIM(DECLARACION) = \{NUM, BOOL\}
  PRIM(LIS) = {VAR}
  PRIM(RLIS) = \{NXT\}
  PRIM(INSTRUCCION) = {VAR}
  PRIM(R0) = \{MAS, MENOS\}
  PRIM(R1) = \{AND,OR\}
  PRIM(EXP1) = {MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP}
  PRIM(EXP2) = {MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP}
  PRIM(R2) = \{MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST\}
   PRIM(EXP3) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
   PRIM(R3) = {POR, DIV, MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FAL-
SE, PAP
   PRIM(EXP4) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
   PRIM(EXP5) = {NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP}
   PRIM(EXP0) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
   PRIM(OP0) = \{MAS, MENOS\}
  PRIM(OP2) = \{MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST\}
  PRIM(OP3) = \{POR, DIV\}
  Los siguientes son:
  SIG(S) = \{\varepsilon\}
   SIG(PROGRAMA) = \{EOF\}
   SIG(LDS) = {SEC}
   SIG(RLDS) = {SEC}
   SIG(DECLARACION) = \{NXT, SEC\}
   SIG(LIS) = {EOF}
   SIG(RLIS) = {EOF}
  SIG(INSTRUCCION) = \{NXT, EOF\}
   SIG(R0) = \{PCI, NXT, EOF\}
   SIG(R1) = \{PCI, MAS, MENOS, NXT, EOF\}
```

```
SIG(EXP1) = \{PCI, MAS, MENOS, NXT, EOF\}
   SIG(EXP2) = \{PCI, AND, OR, MAS, MENOS, NXT, EOF\}
  SIG(R2) = \{PCI, AND, OR, MAS, MENOS, NXT, EOF\}
  SIG(EXP3) = {PCI, MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST, AND,
OR, MAS, MENOS, NXT, EOF}
   SIG(R3) = \{PCI, MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST, AND, OR, \}
MAS, MENOS, NXT, EOF}
   SIG(EXP4) = \{PCI, POR, DIV, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, \}
PAP, MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST, AND, OR, MAS, MENOS,
NXT, EOF
   SIG(EXP5) = \{PCI, POR, DIV, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, \}
PAP, MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST, AND, OR, MAS, MENOS,
NXT, EOF
   SIG(EXP0) = \{PCI, NXT, EOF\}
  SIG(OP0) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
   SIG(OP2) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
  SIG(OP3) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
```

2.1.5. Directores

Obtenidos los primeros y los siguientes podemos proceder a calcular los **directores**:

```
DIR(S \rightarrow Programa EOF) = \{NUM, BOOL\}
    DIR(Programa \rightarrow LDs SEC LIs EOF) = \{NUM, BOOL\}
    DIR(LDs \rightarrow Declaration RLDS) = \{NUM, BOOL\}
    DIR(RLDS \rightarrow NX\underline{T} Declaration RLDS) = \{NXT\}
    DIR(RLDS \rightarrow \varepsilon) = \{SEC\}
    DIR(Declaracion \rightarrow NUM VAR) = \{NUM\}
    DIR(Declaracion \rightarrow \underline{BOOL} \ \underline{VAR}) = \{BOOL\}
   DIR(LIs \rightarrow Instruccion RLIS) = {VAR}
   DIR(RLIS \rightarrow NXT Instruccion RLDS) = \{NXT\}
   DIR(RLIS \rightarrow \varepsilon) = \{EOF\}
    DIR(Instruccion \rightarrow VAR ASIG EXP0) = \{VAR\}
    DIR(EXP0 \rightarrow EXP1 R0) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, \}
FALSE, PAP
    DIR(R0 \rightarrow OP0 EXP1 R0) = \{MAS, MENOS\}
    DIR(R0 \rightarrow \varepsilon) = \{PCI, NXT, EOF\}
   DIR(EXP1 \rightarrow EXP2 R1) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, \}
FALSE, PAP}
    DIR(R1 \rightarrow \underline{AND} EXP1 R1) = \{AND\}
```

```
DIR(R1 \rightarrow \underline{OR} EXP2) = \{OR\}
    DIR(R1 \rightarrow \varepsilon) = \{PCI, MAS, MENOS, NXT, EOF\}
    DIR(EXP2 \rightarrow EXP3 R2) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE,
FALSE, PAP}
    DIR(R2 \rightarrow OP2 EXP3 R2) = \{MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL,
DIST}
    DIR(R2 \rightarrow \varepsilon) = \{PCI, AND, OR, MAS, MENOS, NXT, EOF\}
    DIR(EX3 \rightarrow EXP4 R3) = \{MENOS, NOT, NUMR, VAR, TRUE, FAL-
SE, PAP}
    DIR(R3 \rightarrow OP3 EXP4 R3) = \{MUL,DIV\}
    DIR(R3 \rightarrow \varepsilon) = \{PCI, MAY, MEN, MAYI, MENI, IGUAL, DIST, AND, \}
OR, MAS, MENOS, NXT, EOF}
    DIR(EXP4 \rightarrow MENOS EXP4) = \{MENOS\}
    DIR(EXP4 \rightarrow NOT EXP5) = \{NOT\}
    DIR(EXP4 \rightarrow EXP5) = \{NUMR, VAR, TRUE, FALSE, PAP\}
    DIR(EXP5 \rightarrow \underline{NUMR}) = \{NUMR\}
    DIR(EXP5 \rightarrow \underline{VAR}) = \{VAR\}
    DIR(EXP5 \rightarrow \underline{TRUE}) = \{TRUE\}
    DIR(EXP5 \rightarrow \underline{FALSE}) = \{FALSE\}
    DIR(EXP5 \rightarrow PAP EXP0 PCIERRE) = \{PAP\}
    DIR(OP0 \rightarrow \underline{MAS}) = \{MAS\}
    DIR(OP0 \rightarrow \underline{MENOS}) = \{MENOS\}
    DIR(OP2 \rightarrow \underline{MAY}) = \{MAY\}
    DIR(OP2 \rightarrow MEN) = \{MEN\}
    DIR(OP2 \rightarrow \underline{MAYI}) = \{MAYI\}
    DIR(OP2 \rightarrow MENI) = \{MENI\}
    DIR(OP2 \rightarrow IGUAL) = \{IGUAL\}
    DIR(OP2 \rightarrow DIST) = \{DIST\}
    DIR(OP3 \rightarrow POR) = \{POR\}
    DIR(OP3 \rightarrow \underline{DIV}) = \{DIV\}
```

Fase 3: Analizador sintáctico ascendente

En esta fase desarrollaremos una versión diferente del analizador sintáctico, esta vez ascendente LR. Se implementará con JLex y Cup haciendo uso de la gramática incontextual desarrollada en la fase 2.

Fase 4: Construcción de árboles de sintaxis abstracta

En esta fase desarrollaremos los constructores ascendentes y descendentes del árbol de sintaxis abstracta de la práctica.

4.1. Funciones constructoras

Lo primero que debemos hacer es simplificar la gramática incontextual desarrollada en la fase 2, eliminando las estructuras introducidas con el propósito de evitar ambigüedades. Esta es la gramática resultante de la simplificación:

 $Programa \rightarrow LDs \underline{SEC} LIs$

 $\mathrm{LDs} \to \mathrm{LDs} \ \underline{\mathrm{NXT}} \ \underline{\mathrm{NUM}} \ \underline{\mathrm{VAR}} \mid \mathrm{LDs} \ \underline{\mathrm{NXT}} \ \underline{\mathrm{BOOL}} \ \underline{\mathrm{VAR}} \mid \underline{\mathrm{NUM}} \ \underline{\mathrm{VAR}} \mid \mathrm{BOOL} \ \mathrm{VAR}$

 $LIs \rightarrow LIs \ \underline{NXT} \ \underline{VAR} \ \underline{ASIG} \ EXP \mid \underline{VAR} \ \underline{ASIG} \ EXP$

 $\begin{array}{c} \operatorname{EXP} \to \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{MAS}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{MENOS}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{AND}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \\ \operatorname{\underline{OR}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{MAYI}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{MENI}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{EXP}} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{EXP}} \mid \operatorname{EXP} \\ \operatorname{\underline{MENI}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{IGUAL}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{DIST}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \ \operatorname{\underline{POR}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{EXP} \\ \operatorname{\underline{DIV}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{\underline{MENOS}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{\underline{NOT}} \ \operatorname{EXP} \mid \operatorname{\underline{NUMR}} \mid \operatorname{\underline{VAR}} \mid \operatorname{\underline{TRUE}} \mid \operatorname{\underline{FALSE}} \mid \operatorname{\underline{PAP}} \ \operatorname{\underline{EXP}} \ \operatorname{\underline{PCIERRE}} \end{array}$

Una vez tenemos esta nueva gramática podemos obtener los constructores. Cada producción semánticamente significativa representa una función constructora. En la tabla 4.1 podemos ver la lista de constructores obtenidos.

Regla	Constructora	
$Programa \rightarrow LDs \underline{SEC} LIs$	$\mathbf{programa} : \mathrm{LDs} \ \mathrm{X} \ \mathrm{LIs} \to \mathrm{Programa}$	
$LDs \rightarrow LDs \ \underline{NXT} \ \underline{NUM} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dCompuesta}$: LDs X String X String \to LDs	
$LDs \rightarrow LDs \ \underline{NXT} \ \underline{BOOL} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dCompuesta}$: LDs X String X String \to LDs	
$LDs \rightarrow \underline{NUM} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dSimple} \colon \mathrm{String} \ \mathrm{X} \ \mathrm{String} \to \mathrm{LDs}$	
$LDs \rightarrow \underline{BOOL} \ \underline{VAR}$	dSimple : String X String \rightarrow LDs	
$LIs \rightarrow LIs \underline{NXT} \underline{VAR} \underline{ASIG} \underline{EXP}$	$\mathbf{liCompuesta}$: LIs X String X EXP \rightarrow LIs	
$LIs \rightarrow \underline{VAR} \ \underline{ASIG} \ EXP$	liSimple : String X EXP \rightarrow LIs	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{MAS}} \ \text{EXP}$	suma: EXP X EXP \rightarrow EXP	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{MENOS}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{resta} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{AND}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{conj} \colon EXP \ X \ EXP \to EXP$	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{OR}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{disy} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$	
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MAY}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{mayor} \colon \mathrm{EXP} \; \mathrm{X} \; \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$	
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MEN}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{menor} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$	
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MAYI}} \ \text{EXP}$	mayori: EXP X EXP $ ightarrow$ EXP	
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MENI}} \ \text{EXP}$	menori: EXP X EXP \rightarrow EXP	
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{IGUAL}} \ \text{EXP}$	igual: EXP X EXP \rightarrow EXP	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{DIST}} \ \text{EXP}$	distinto : EXP X EXP \rightarrow EXP	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{POR}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{mul} \colon \mathrm{EXP} \mathrm{X} \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$	
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{DIV}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{div} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$	
$\text{EXP} \rightarrow \underline{\text{MENOS}} \text{ EXP}$	$\mathbf{signo} \colon \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$	
$\text{EXP} \to \underline{\text{NOT}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{not} \colon EXP \to EXP$	
$\text{EXP} \rightarrow \text{NUMR}$	$\mathbf{real} \colon \mathbf{String} \to \mathbf{EXP}$	
$\text{EXP} \to \underline{\text{VAR}}$	$id: String \rightarrow EXP$	
$\text{EXP} \to \underline{\text{TRUE}}$	$\mathbf{true} : \operatorname{String} \to \operatorname{EXP}$	
$\text{EXP} \to \underline{\text{FALSE}}$	$\mathbf{false} \colon String \to EXP$	

Cuadro 4.1: Constructoras

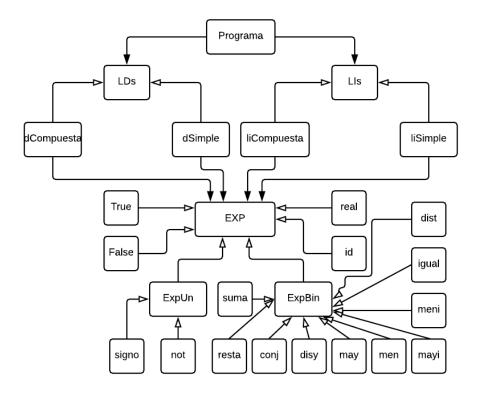


Figura 4.1: Diagramas de clases.

4.2. Diagrama de clases

En la figura 4.1 podemos observar el diagrama de clases.

4.3. Constructor de árboles de sintaxis abstracta

```
S \rightarrow Programa \ \underline{EOF}

S.a = Programa.a

Programa \rightarrow LDs \ \underline{SEC} LIs

Programa.a = programa(LDs.a, LIs.a)

LDs \rightarrow LDs \ \underline{NXT} Declaracion

LDs_0.a = dCompuesta(LDs_1.a, Declaracion.tipo, Declaracion.id)

LDs \rightarrow Declaracion

LDs.a = dSimple(Declaracion.tipo, Declaracion.id)
```

CAPÍTULO 4. FASE 4: CONSTRUCCIÓN DE ÁRBOLES DE SINTAXIS ABSTRACTA16

```
Declaracion \rightarrow NUM VAR
    Declaracion.tipo = NUM.lex
                                          Declaracion.id = VAR.lex
Declaracion \rightarrow BOOL VAR
    Declaracion.tipo = BOOL.lex
                                           Declaracion.id = VAR.lex
LIs \rightarrow LIs NXT Instruccion
    LIs_0.a = liCompuesta(LDs_1.a, Instruccion.id, Instruccion.exp)
LIs \rightarrow Instruccion
    LIs.a = liSimple(Instruccion.id, Instruccion.exp)
Instruccion \rightarrow VAR ASIG EXP0
    Intruccion.id = VAR.lex
    Instruccion.exp = EXP0.a
EXP0 \rightarrow EXP0 OP0 EXP1
     EXP0_0.a = mkexpbin(OP0.op, EXP0_1.a, EXP1.a)
EXP0 \rightarrow EXP1
    EXP0.a = EXP1.a
EXP1 \rightarrow EXP2 \text{ AND } EXP1
     EXP1_0.a = mkexpbin(and, EXP2.a, EXP1_1.a)
EXP1 \rightarrow EXP2 \ \underline{OR} \ EXP2
    EXP1.a = mkexpbin(\langle or \rangle, EXP2_0.a, EXP2.a)
\text{EXP1} \rightarrow \text{EXP2}
    EXP1.a = EXP2.a
EXP2 \rightarrow EXP3 OP2 EXP3
    EXP2.a = mkexpbin(OP2.op, EXP3_0.a, EXP3_1.a)
\text{EXP2} \rightarrow \text{EXP3}
    EXP2.a = EXP3.a
EXP3 \rightarrow EXP3 OP3 EXP4
     EXP3_0.a = mkexpbin(OP3.op, EXP3_1.a, EXP4.a)
EXP3 \rightarrow EXP4
    EXP3.a = EXP4.a
EXP4 \rightarrow \underline{MENOS} EXP4
     EXP4_0.a = mkexpun(\ll-), EXP4_1.a)
EXP4 \rightarrow NOT EXP5
    EXP4.a = mkexpun(«not», EXP5.a)
\text{EXP4} \rightarrow \text{EXP5}
    EXP4.a = EXP5.a
\text{EXP5} \rightarrow \text{NUMR}
    EXP5.a = real(NUMR.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \text{VAR}
    EXP5.a = id(VAR.lex)
```

```
\text{EXP5} \rightarrow \text{\underline{TRUE}}
           EXP5.a = true(TRUE.lex)
     \text{EXP5} \rightarrow \text{FALSE}
           EXP5.a = false(FALSE.lex)
     EXP5 \rightarrow PAP EXP0 PCIERRE
           EXP5.a = EXP0.a
     OP0 \rightarrow MAS
           OP0.op = "+"
     OP0 \rightarrow MENOS
           OP0.op = \ll- \gg
     OP2 \rightarrow MAY
           OP2.op = \ll> \gg
     OP2 \rightarrow MEN
           OP2.op = \ll \ll \gg
     OP2 \rightarrow \underline{MAYI}
           OP2.op = <<>=>
     OP2 \rightarrow \underline{MENI}
           OP2.op = \ll <= \gg
     OP2 \rightarrow \underline{IGUAL}
           OP2.op = \langle = = \rangle
     OP2 \rightarrow DIST
           OP2.op = \langle ! = \rangle
     OP3 \rightarrow POR
           OP3.op = \langle \langle \rangle \rangle
     OP3 \rightarrow DIV
           OP3.op = \langle \langle \rangle \rangle
     Hemos utilizado las funciones mkexpbin y mkexpun para construir las
expresiones apropiadas según el operador.
     fun mkexpbin(op,opnd1,opnd2) {
           switch(op) {
                 \langle + \rangle = \operatorname{return suma}(\operatorname{opnd1}, \operatorname{opnd2})
                 «-» =>return resta(opnd1,opnd2)
                 \langle \langle \rangle \rangle = \operatorname{return div}(\operatorname{opnd1,opnd2})
                  \langle * \rangle = \operatorname{return mul}(\operatorname{opnd1,opnd2})
                 \ll>\gg => return may(opnd1,opnd2)
                 \ll \gg = \operatorname{return men}(\operatorname{opnd1}, \operatorname{opnd2})
                 \ll >= \gg = > return mayi(opnd1,opnd2)
                 \ll =  =>return meni(opnd1,opnd2)
                 «==» =>return igual(opnd1,opnd2)
                 \langle ! = \rangle = \operatorname{return dist}(\operatorname{opnd1,opnd2})
```

```
}
    }
   fun mkexpun(op,opnd1) {
        switch(op) {
             \ll \gg = > return signo(op, opnd1)
             \langle \cdot | \rangle = \operatorname{return not(op,opnd1)}
        }
    }
   Para poder hacer una implementación descendente es necesario acondi-
cionar la gramática:
   S \rightarrow Programa EOF
        S.a = Programa.a
    Programa \rightarrow LDs SEC LIs
        Programa.a = programa(LDs.a, LIs.a)
    LDs \rightarrow Declaration RLDS
        RLDS.ah = dSimple(Declaracion.tipo, Declaracion.id)
        LDs.a = RLDS.a
    RLDS \rightarrow NXT Declaracion RLDS
        RLDS_1.a = dCompuesta(RLDS_0.ah, Declaracion.tipo, Declaracion.id)
        RLDS_0.a = RLDS_1.a
    RLDS \rightarrow \varepsilon
        RLDS.a = RLDS.ah
    Declaracion \rightarrow NUM VAR
        Declaracion.tipo = NUM.lex
        Declaracion.id = VAR.lex
    Declaracion \rightarrow BOOL VAR
        Declaracion.tipo = BOOL.lex
        Declaracion.id = VAR.lex
    LIs \rightarrow Instruccion RLIS
        RLIS.ah = liSimple(Instruccion.id, Instruccion.exp)
        LIs.a = RLIS.a
    RLIS \rightarrow NXT Instruccion RLIS
        RLIS_1.a = liCompuesta(RLIS_0.ah, Instruccion.a)
        RLIS_0.a = RLIS_1.a
    RLIS \rightarrow \varepsilon
        RLIs.a = RLIs.ah
    Instruccion \rightarrow VAR ASIG EXP0
        Intruccion.id = VAR.lex
        Instruccion.exp = EXP0.a
```

```
\text{EXP0} \rightarrow \text{EXP1} \text{ R0}
    R0.ah = EXP1.a
    EXP0.a = R0.a
R0 \rightarrow OP0 EXP1 R0
    R0_1.ah = mkexpbin(OP0.op, R0_0.ah, EXP1.a)
     R0_0.a = R0_1.a
R0 \to \varepsilon
    R0.a = R0.ah
\text{EXP1} \rightarrow \text{EXP2 R1}
    R1.ah = EXP2.a
    EXP1.a = R1.a
R1 \rightarrow AND EXP1
     R1_1.ah = mkexpbin(and, R1_0.ah, EXP1.a)
    R1_0.a = R1_1.a
R1 \rightarrow OR EXP2
    R1_1.ah = mkexpbin((or), R1_0.ah, EXP2.a)
    R1_0.a = R1_1.a
R1 \to \varepsilon
    R1.a = R1.ah
\text{EXP2} \rightarrow \text{EXP3} \text{ R2}
    R2.ah = EXP3.a
    EXP2.a = R2.a
R2 \rightarrow OP2 EXP3 R2
     R2_1.ah = mkexpbin(OP2.op, R2_0.ah, EXP3.a)
     R2_0.a = R2_1.a
R2 \to \varepsilon
    R2.a = R2.ah
EX3 \rightarrow EXP4 R3
    R3.ah = EXP4.a
    EXP3.a = R3.a
R3 \rightarrow OP3 EXP4 R3
    R3_1.ah = mkexpbin(OP3.op, R3_0.ah, EXP4.a)
     R3_0.a = R3_1.a
R3 \to \varepsilon
    R3.a = R3.ah
EXP4 \rightarrow \underline{MENOS} EXP4
    EXP4\_0.a = mkexpun(\ll-), EXP4.a)
\text{EXP4} \rightarrow \text{NOT} \text{ EXP5}
    EXP4.a = mkexpun(«not», EXP5.a)
```

CAPÍTULO 4. FASE 4: CONSTRUCCIÓN DE ÁRBOLES DE SINTAXIS ABSTRACTA20

```
\text{EXP4} \rightarrow \text{EXP5}
      EXP4.a = EXP5.a
\rm EXP5 \rightarrow \underline{NUM}R
      EXP5.a = real(NUMR.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \text{VAR}
      EXP5.a = id(VAR.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \text{TRUE}
      EXP5.a = true(TRUE.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \underline{\text{FALSE}}
      EXP5.a = false(FALSE.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \text{PAP EXP0 PCIERRE}
      EXP5.a = EXP0.a
OP0 \rightarrow MAS
      OP0.op = "+"
OP0 \rightarrow \underline{MENOS}
      OP0.op = \ll-\gg
\mathrm{OP2} \to \underline{\mathrm{MAY}}
      OP2.op = \ll> \gg
\mathrm{OP2} \to \underline{\mathrm{MEN}}
      OP2.op = \ll \ll 
OP2 \rightarrow MAYI
      OP2.op = \ll>= \gg
OP2 \rightarrow \underline{MENI}
      OP2.op = \ll <= \gg
\mathrm{OP2} \to \underline{\mathrm{IGUAL}}
      OP2.op = \ll = \gg
OP2 \rightarrow DIST
      OP2.op = \langle != \rangle
OP3 \rightarrow POR
      OP3.op = \langle \cdot / \rangle
OP3 \rightarrow \underline{DIV}
      OP3.op = \langle \cdot / \rangle
```