## Práctica PL

Elena Kaloyanova Popova y Álvaro Velasco García

2018

## Índice general

1.	Fase 1: Analizador léxico	<b>2</b>
	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

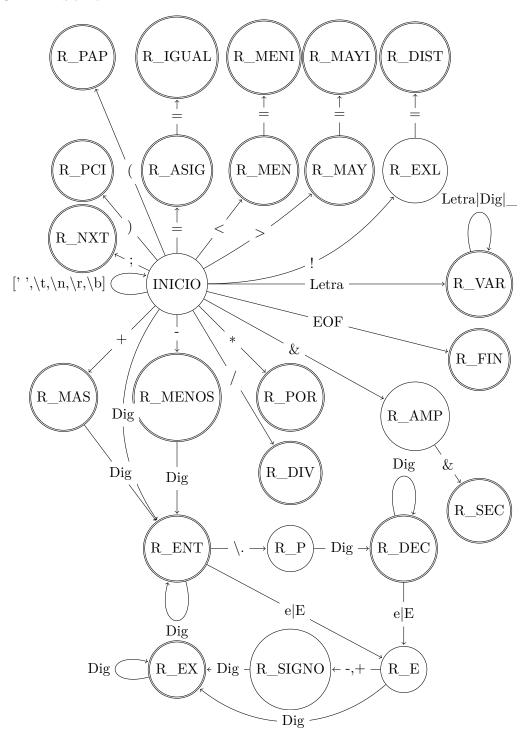
Las definiciones regulares correspondientes a las clases léxicas definidas son:

- $(\star)$  **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
$Programa \rightarrow LDs \ \underline{SEC} \ LIs$	$\mathbf{programa} : \mathrm{LDs} \; \mathrm{X} \; \mathrm{LIs} \to \mathrm{Programa}$
$LDs \rightarrow LDs \ \underline{NXT} \ \underline{NUM} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dnCompuesta} : \mathrm{LDs} \ \mathrm{X} \ \mathrm{String} \to \mathrm{LDs}$
$LDs \rightarrow LDs \ \underline{NXT} \ \underline{BOOL} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dbCompuesta} : \mathrm{LDs} \ \mathrm{X} \ \mathrm{String} \to \mathrm{LDs}$
$LDs \rightarrow \underline{NUM} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dnSimple} : \mathrm{String} \to \mathrm{LDs}$
$LDs \rightarrow \underline{BOOL} \ \underline{VAR}$	$\mathbf{dbSimple} : \mathrm{String} \to \mathrm{LDs}$
$LIs \rightarrow LIs NXT VAR ASIG EXP$	<b>liCompuesta</b> : LIs X String X EXP $\rightarrow$ LIs
$LIs \rightarrow \underline{VAR} \ \underline{ASIG} \ EXP$	<b>liSimple</b> : String X EXP $\rightarrow$ LIs
$\text{EXP} \to \text{EXP} \; \underline{\text{MAS}} \; \text{EXP}$	suma: EXP X EXP $\rightarrow$ EXP
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MENOS}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{resta} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{AND}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{conj}$ : EXP X EXP $ o$ EXP
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{OR}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{disy} \colon \mathrm{EXP} \ \mathrm{X} \ \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MAY}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{mayor} \colon \mathrm{EXP}  \mathrm{X}  \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{MEN}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{menor} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MAYI}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{mayori} \colon EXP \; X \; EXP \to EXP$
$\text{EXP} \rightarrow \text{EXP} \ \underline{\text{MENI}} \ \text{EXP}$	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
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{POR}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{mul} \colon \mathrm{EXP}   \mathrm{X}   \mathrm{EXP}  \to \mathrm{EXP}$
$\text{EXP} \to \text{EXP} \ \underline{\text{DIV}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{div} \colon \mathrm{EXP} \ \mathrm{X} \ \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$
$\text{EXP} \rightarrow \underline{\text{MENOS}} \text{ EXP}$	$\mathbf{signo} \colon EXP \to EXP$
$\text{EXP} \to \underline{\text{NOT}} \ \text{EXP}$	$\mathbf{neg} \colon \mathrm{EXP} \to \mathrm{EXP}$
$\text{EXP} \to \underline{\text{NUMR}}$	$\mathbf{real} \colon \mathrm{String} \to \mathrm{EXP}$
$\text{EXP} \to \underline{\text{VAR}}$	$id: String \rightarrow EXP$

Cuadro 4.1: Constructoras

#### 4.2. Diagrama de clases

A continuación se muestra el diagrama de clases que nos ayudará a diseñar la sintaxis abstracta del lenguaje.

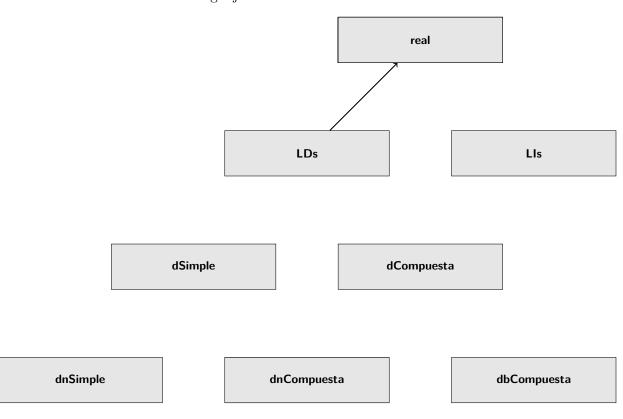


Figura 4.1: Diagrama de clases

#### 4.3. Constructor de árboles de sintaxis abstracta

```
\begin{split} S &\to \operatorname{Programa} \ \underline{EOF} \\ S.a &= \operatorname{Programa.a} \\ \operatorname{Programa} &\to \operatorname{LDs} \ \underline{SEC} \ \operatorname{LIs} \\ \operatorname{Programa.a} &= \operatorname{programa}(\operatorname{LDs.a, \ LIs.a}) \\ \operatorname{LDs} &\to \operatorname{LDs} \ \underline{NXT} \ \operatorname{Declaracion} \\ \operatorname{LDs\_0.a} &= \operatorname{dCompuesta}(\operatorname{LDs.a, \ Declaracion.a}) \\ \operatorname{LDs} &\to \operatorname{Declaracion} \\ \operatorname{LDs.a} &= \operatorname{Declaracion.a} \end{split}
```

```
Declaracion \rightarrow NUM VAR
    Declaracion.a = dnSimple(VAR.lex)
Declaracion \rightarrow BOOL VAR
    Declaracion.a = dbSimple(VAR.lex)
LIs \rightarrow LIs NXT Instruccion
    LIs_0.a = liCompuesta(LDs.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.a, EXP1.a)
EXP0 \rightarrow EXP1
    EXP0.a = EXP1.a
EXP1 \rightarrow EXP2 \text{ AND } EXP1
    EXP1\_0.a = mkexpbin(\ll and), EXP2.a, EXP1.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.a)
\text{EXP2} \rightarrow \text{EXP3}
    EXP2.a = EXP3.a
EXP3 \rightarrow EXP3 OP3 EXP4
    EXP3 0.a = mkexpbin(OP3.op, EXP3.a, EXP4.a)
EXP3 \rightarrow EXP4
    EXP3.a = EXP4.a
EXP4 \rightarrow \underline{MENOS} EXP4
    EXP4_0.a = mkexpun(\ll x), EXP4.a)
EXP4 \rightarrow NOT EXP5
    EXP4.a = mkexpun(«!», EXP5.a)
\text{EXP4} \rightarrow \text{EXP5}
    EXP4.a = EXP5.a
EXP5 \rightarrow 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)
    \text{EXP5} \rightarrow \text{FALSE}
          EXP5.a = (false)
    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
    OP2 \rightarrow \underline{MAYI}
          OP2.op = \ll>= \gg
    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 \underline{POR}
          OP3.op = \langle \langle \rangle \rangle
    OP3 \rightarrow DIV
          OP3.op = \langle \langle \rangle \rangle
    Para poder hacer una implementación descendente es necesario acondi-
cionar la gramática:
    S \rightarrow Programa EOF
          S.a = Programa.a
    Programa \rightarrow LDs \underline{SEC} LIs
          Programa.a = programa(LDs.a, LIs.a)
    LDs \rightarrow Declaration RLDS
          RLDS.ah = dSimple(Declaracion.a)
          LDs.a = RLDS.a
    RLDS \rightarrow NXT Declaracion RLDS
          RLDS_1.a = dCompuesta(RLDS_0.ah, Declaracion.a)
          RLDS_0.a = RLDS_1.a
    RLDS \rightarrow \varepsilon
          RLDS.a = RLDS.ah
```

```
Declaracion \rightarrow NUM VAR
Declaracion \rightarrow <u>BOOL</u> <u>VAR</u>
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
Declaracion \rightarrow NUM VAR
    Declaracion.a = dnSimple(VAR.lex)
Declaracion \rightarrow BOOL VAR
    Declaracion.a = dbSimple(VAR.lex)
Instruccion \rightarrow VAR ASIG EXP0
    Intruccion.id = VAR.lex
    Instruccion.exp = EXP0.a
EXP0 \rightarrow EXP1 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_1.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
\mathrm{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 MENOS EXP4
     EXP4\_0.a = mkexpun(", EXP4.a)
\text{EXP4} \rightarrow \text{NOT} \text{ EXP5}
     EXP4.a = mkexpun(i'', EXP5.a)
\text{EXP4} \rightarrow \text{EXP5}
     EXP4.a = EXP5.a
EXP5 \rightarrow NUMR
     EXP5.a = real(NUMR.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \text{VAR}
     EXP5.a = id(VAR.lex)
\text{EXP5} \rightarrow \text{TRUE}
     EXP5.a = "true"
\text{EXP5} \rightarrow \text{FALSE}
     EXP5.a = "false"
EXP5 \rightarrow PAP EXP0 PCIERRE
     EXP5.a = EXP0.a
OP0 \rightarrow \underline{MAS}
     OP0.op = "+"
OP0 \rightarrow \underline{MENOS}
     OP0.op = \ll- \gg
OP2 \rightarrow \underline{MAY}
     OP2.op = \ll> \gg
OP2 \rightarrow \underline{MEN}
     OP2.op = \ll \ll \gg
OP2 \rightarrow \underline{MAYI}
     OP2.op = \ll>= \gg
OP2 \rightarrow \underline{MENI}
```

$$\begin{aligned} \text{OP2.op} &= <<= > \\ \text{OP2} &\rightarrow \underline{\text{IGUAL}} \\ \text{OP2.op} &= <<== > \\ \text{OP2} &\rightarrow \underline{\text{DIST}} \\ \text{OP2.op} &=  \\ \text{OP3} &\rightarrow \underline{\text{POR}} \\ \text{OP3.op} &= < / > \\ \text{OP3} &\rightarrow \underline{\text{DIV}} \\ \text{OP3.op} &= < / >$$