# TINY 1

### ÍNDICE DE CONTENIDOS

ESPECIFICACIÓN SINTÁCTICA     1.1 Especificación sintáctica     I. Terminales y No Terminales	3
	3
	3
II: Gramática	5
2. SINTAXIS ABSTRACTA	7
2.1 Géneros o conceptos sintácticos	7
2.2 Constructoras	
3. CONSTRUCTOR DE ÁRBOLES DE SINTAXIS ABSTRACTA	9

#### 1. ESPECIFICACIÓN SINTÁCTICA

#### 1.1 Especificación sintáctica

#### I. Terminales y No Terminales

— No Terminales:

PROG, DECS, LDEC, DEC, DEC VAR, DEC TIPO, DEC PROC, PARFOR, LPF, PF, TIPO, TIPO BASICO, TIPO ID, TIPO ARRAY, TIPO RECORD, TIPO POINTER, TAM, LCAMPO, CAMPO, LINST, INST, INST ASIG, INST IF THEN, INST IF THEN ELSE, INST WHILE, INST READ, INST WRITE, INST NL, INST NEW, INST CALL, INST BLOQ, PARREL, LEREL, BLOQ, E0, E1, E2, E3, E4, E5, E6, E7, OPBAI1, OPBAI2, OPBNA, OPINDEX, OPACCREG, ACC, AUX LINST

## — Terminales:

sep prog  $\equiv$  &&

pto coma ≡;

asig = =

mas ≡ \+

 $menos \equiv \setminus$ 

por = \\*

 $div \equiv I$ 

mod = %

 $blt \equiv <$ 

 $bgt \equiv >$ 

ble = <=

bge **= >=** 

beq = ==

bne **= !=** 

pap ≡ \**(** 

pcierre ≡ \)

cap = \[

ccierre = \]

 $llap = \{$ 

 $flecha = \rightarrow$ 

 $coma = \$ 

punto =  $\setminus$ .

et = &

#### $r int \equiv int$

r real  $\equiv$  real

r bool  $\equiv$  **bool** 

r true  $\equiv$  true

```
r false \equiv false
r and \equiv and
r or \equiv or
r not \equiv not
r string = string
r null = null
r proc = proc
r if = if
r then = then
r else = else
r endif = endif
r while = while
r do = do
r endwhile = endwhile
r call = call
r record = record
r array = array
r \circ f = of
r pointer = pointer
r new = new
r read = read
r write = write
r nl = nl
r var = var
r type = type
r del = del
```

- id = **Identificadores** nombre de una variable. Comienzan necesariamente por una letra, seguida de una secuencia de cero o más letras, dígitos, o subrayado (\_)
- lit\_int = **Literales enteros** literal numérico entero. Comienzan, opcionalmente, con un signo + o -. Seguidamente debe aparecer una secuencia de 1 o más dígitos (no se admiten ceros no significativos a la izquierda).
- lit\_real = Literales reales literal numérico real. Comienzan, obligatoriamente, con una parte entera, cuya estructura es como la de los números enteros, seguida de bien una parte decimal, bien una parte exponencial, o bien una parte decimal seguida de una parte exponencial. La parte decimal comienza con un ., seguido de una secuencia de 1 o más dígitos (no se permite la aparición de ceros no significativos a la derecha). Por último, y también opcionalmente, puede aparecer una parte exponencial (e o E, seguida de un exponente, cuya estructura es igual que la de los números enteros).
- lit\_cad = **Literales cadena** literal cadena. Comienzan con comilla doble ("), seguida de una secuencia de 0 o más caracteres distintos de ", retroceso (\b), retorno de carro (\r), y salto de línea (\n), seguida de ".

#### II: Gramática

```
PROG → LDECS sep_prog LINST;
PROG \rightarrow LINST;
LDECS \rightarrow LDECS pto coma DEC;
LDECS \rightarrow DEC;
DEC \rightarrow r var TIPO id;
DEC \rightarrow r_type TIPO id;
DEC \rightarrow r_proc id pap LPF pcierre BLOQ;
LPF \rightarrow LPF coma PF;
LPF \rightarrow PF;
PF \rightarrow TIPO id;
PF \rightarrow TIPO et id;
\text{TIPO} \rightarrow r \;\; \text{int} \;\;
\text{TIPO} \to \textbf{r\_real}
\mathsf{TIPO} \to r \ bool
TIPO \rightarrow r_string;
TIPO \rightarrow id;
TIPO \rightarrow r array cap lit int ccierre r of TIPO;
TIPO \rightarrow r_record llap LCAMPO llcierre;
TIPO \rightarrow r pointer TIPO;
LCAMPO → LCAMPO pto_coma CAMPO;
LCAMPO \rightarrow CAMPO;
CAMPO \rightarrow TIPO id;
LINST → LINST pto coma INST;
LINST \rightarrow INST;
INST \rightarrow E0 asig E0;
INST \rightarrow r_if E0 r_then AUX_LINST r_endif;
INST \rightarrow r_if E0 r_then AUX LINST r_else AUX LINST r_endif;
INST \rightarrow r while E0 r do AUX LINST r endwhile;
AUX LINST \rightarrow LINST
AUX LINST \rightarrow \lambda;
INST \rightarrow r_read E0;
INST \rightarrow r_write E0;
INST \rightarrow r nl;
INST \rightarrow r_new E0;
INST \rightarrow r delete E0;
INST \rightarrow r_call id pap LPARREG pcierre;
LPARREG → E0 coma LPARREG;
LPARREG \rightarrow E0;
```

```
INST \rightarrow BLOQ;
BLOQ → llap PROG llcierre;
E0 \rightarrow E1 \text{ mas } E0;
E0 \rightarrow E1 menos E1;
E0 \rightarrow E1;
E1 \rightarrow E1 \text{ OPBAI1 } E2;
E1 \rightarrow E2;
E2 \rightarrow E2 \text{ OPBAI2 E3};
E2 \rightarrow E3;
E3 \rightarrow E4 OPBNA E4;
E3 \rightarrow E4;
E4 \rightarrow menos E5;
E4 \rightarrow r_not E4;
E4 \rightarrow E5;
E5 \rightarrow E5 cap E0 ccierre;
E5 \rightarrow E5 flecha id;
E5 \rightarrow E5 punto id;
E5 \rightarrow E6;
E6 \rightarrow por E6;
E6 \rightarrow E7;
E7 \rightarrow pap E0 pcierre;
E7 \rightarrow null;
E7 \rightarrow id;
E7 \rightarrow false;
E7 \rightarrow true;
E7 \rightarrow lit cad;
E7 \rightarrow lit_real;
E7 \rightarrow lit\_int;
OPBAI1 \rightarrow r_and | r_or;
OPBAI2 \rightarrow blt | bgt | ble | bge | beq | bne ;
OPBNA \rightarrow por | div | mod;
```

#### 2. SINTAXIS ABSTRACTA

#### 2.1 Géneros o conceptos sintácticos

Programa, Linst, Ldecs, Dec, Tipo, LPF, ParamF, LCampo, Campo, Inst, AuxLinst, AuxInst, Exp, LParReg, ParReg.

#### 2.2 Constructoras

*prog\_vacio*: Programa

 $prog\_sin\_dec$ : Linst  $\rightarrow$  Programa

 $prog\_con\_dec$ : Ldecs x Linst  $\rightarrow$  Programa

 $lista\_dec\_una$ : Dec  $\rightarrow$  Ldecs

*lista dec muchas*: Ldecs x Dec  $\rightarrow$  Ldecs

 $dec\_var$ :Tipo x String  $\rightarrow$  Dec $dec\_tipo$ :Tipo x String  $\rightarrow$  Dec

 $dec\_proc$ : String x LPF x Bloque $\rightarrow$  Dec

param vacio: LPF

*param\_una*: Param $F \rightarrow LPF$ 

param\_muchas:LPF x ParamF  $\rightarrow$  LPFparam\_con\_et:Tipo x String  $\rightarrow$  ParamFparam\_sin\_et:Tipo x String  $\rightarrow$  ParamF

tipo\_int:Tipotipo\_real:Tipotipo\_bool:Tipotipo\_string:Tipo

tipo\_id:String  $\rightarrow$  Tipotipo\_array:String x Tipo  $\rightarrow$  Tipo

*tipo\_pointer:* Tipo  $\rightarrow$  Tipo tipo\_record: LCampo  $\rightarrow$  Tipo

*campo\_una:* Campo → LCampo

 $campo\_muchas:$  LCampo x Campo  $\rightarrow$  LCampo

*campo:* Tipo x String  $\rightarrow$  Campo

*lista\_inst\_una*: Inst → Linst

*lista\_inst\_muchas*: Linst x Inst  $\rightarrow$  Linst

aux inst vacio: AuxLinst

*aux\_inst\_una*: AuxInst → Linst

inst\_asig: $Exp \times Exp \rightarrow Inst$ inst\_if\_then: $Exp \times AuxLinst \rightarrow Inst$ 

 $inst\_if\_then\_else$ : Exp x AuxLinst xAuxLinst  $\rightarrow$  Inst

*inst\_while*: Exp x AuxLinst  $\rightarrow$  Inst

inst\_read: $Exp \rightarrow Inst$ inst\_write: $Exp \rightarrow Inst$ 

*inst\_nl*: Inst

*inst new:*  $\operatorname{Exp} \to \operatorname{Inst}$ 

*inst\_call:* String x LParReg  $\rightarrow$  Inst

*inst\_compuesta*: Bloque → Inst

par\_reg\_vacio:
LParReg

*par\_reg\_una:* ParReg → LParReg

 $par\_reg\_muchas$ : LParReg x ParReg  $\rightarrow$  LParReg

*bloque:* Programa → Bloque

bloque\_vacio:

suma:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ resta:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ mul: div:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ mod:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ beq: bne:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ ble:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ bge: blt:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ bgt:  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$  $c_and$ :  $Exp \times Exp \rightarrow Exp$ *c\_or*:

 $c\_not$ : $Exp \rightarrow Exp$  $menos\_unario$ : $Exp \rightarrow Exp$  $num\_real$ : $String \rightarrow Exp$  $num\_int$ : $String \rightarrow Exp$ identificador: $String \rightarrow Exp$  $lit\_cad$ : $String \rightarrow Exp$ 

 $c\_false$ : Exp  $c\_true$ : Exp  $c\_null$ : Exp

 $c\_str:$ String  $\rightarrow$  Expindex:Exp x Exp  $\rightarrow$  Expaccess:Exp x String  $\rightarrow$  Exppointer:Exp x String  $\rightarrow$  Exp

*indir*:  $\operatorname{Exp} \to \operatorname{Exp}$ 

#### 3. CONSTRUCTOR DE ÁRBOLES DE SINTAXIS ABSTRACTA

```
PROG := LDECS sep prog LINST;
       PROG.a = prog con dec(LDECS.a, LINST.a)
PROG := LINST;
       PROG.a = prog sin dec(LINST.a)
LDECS := LDECS pto coma DEC;
       LDECS_0.a = lista dec muchas (LDECS<sub>1</sub>.a, DEC.a)
LDECS := DEC;
       LDECS.a = lista dec una(DEC.a)
DEC := var TIPO id;
       DEC.a = dec var(TIPO.a, id.lex)
DEC := type TIPO id;
       DEC.a = dec type(TIPO.a, id.lex)
DEC := proc id pap LPF pcierre BLOQ;
       DEC.a = dec proc con params(id.lex, LPF.a, BLOQ.a)
DEC := proc id pap pcierre BLOQ;
       DEC.a = dec proc sin params(id.lex, BLOQ.a)
LPF := LPF coma PF;
       LPF_0.a = param muchas(LPF_1.a, PF.a)
LPF := PF;
       LPF.a = param una(PF.a)
PF := TIPO et id;
       PF.a = param con et(TIPO.a, id.lex)
PF := TIPO id;
       PF.a = param sin et(TIPO.a, id.lex)
TIPO := \mathbf{r} int;
       TIPO.a = tipo Entero()
TIPO := \mathbf{r} bool;
       TIPO.a = tipo Bool()
TIPO := \mathbf{r} real;
       TIPO.a = tipo Real()
TIPO := \mathbf{r} string;
       TIPO.a = tipo String()
TIPO := id;
       TIPO.a = tipo Id(id.lex)
TIPO := r array cap lit int ccierre r of TIPO;
       TIPO_0.a = tipo Array(TIPO_1.a)
TIPO := r_record llap LCAMPO llcierre;
       TIPO.a = tipo Record(LCAMPO.a)
TIPO := r pointer TIPO;
       TIPO.a = tipo Pointer(TIPO_1.a)
LCAMPO := LCAMPO pto_coma CAMPO;
       LCAMPO_0.a = campo muchas(LCAMPO_1.a, CAMPO.a)
LCAMPO := CAMPO;
```

```
LCAMPO.a = campo una(CAMPO.a)
CAMPO := TIPO id;
       CAMPO.a = campo(TIPO.a, id.lex)
LINST := LINST pto coma INST;
       LINST_0.a = lista inst muchas(LINST_1.a, INST.a)
LINST := INST;
       LINST_0.a = lista\_inst\_una(INST.a)
INST := E0 asig E0;
       INST.a = inst asig(E0_0.a, E0_1.a)
INST := if E0 then AUX LINST endif;
       INST.a = inst if then(E0.a, AUX LINST.a)
INST := if E0 then AUX LINST else AUX LINST endif;
       INST.a = inst if then else(E0.a, AUX LINST<sub>0</sub>.a, AUX LINST<sub>1</sub>.a)
INST := while E0 do AUX LINST endwhile;
       INST.a = inst while(E0.a, AUX LINST.a)
AUX_LINST := LINST;
       AUX LINST.a = aux linst una(LINST.a)
AUX LINST := \lambda;
       AUX LINST.a = aux linst vacia()
INST := read E0;
       INST.a = inst read(E0.a)
INST := write E0;
       INST.a = inst write(E0.a)
INST := nl;
       INST.a = inst nl()
INST := new E0;
       INST.a = inst new(E0.a)
INST := delete E0;
       INST.a = inst_delete(E0.a)
INST := call id pap LPARREG pcierre;
       INST.a = inst call con params(id.lex, LPARREG.a)
INST := call id pap pcierre;
       INST.a = inst call sin params(id.lex)
LPARREG := E0 coma LPARREG;
       LPARREG_0.a = par reg muchas(E0.a, LPARREG_1.a)
LPARREG := E0;
       LPARREG.a = par reg una(E0.a)
INST := BLOQ;
       INST.a = inst compuesta(BLOQ.a)
BLOQ := llap PROG llcierre;
       BLOQ.a =bloque(PROG.a)
E0 := E1 \text{ mas } E0;
       E0_0.a = exp("+", E1.a, E0_1.a)
E0 := E1 \text{ menos } E1;
       E0.a = exp("-", E1_0.a, E1_1.a)
```

```
E0 := E1;
        E0.a = E1.a
E1 := E1 \text{ OPBAI1 } E2;
        E1_0.a = \exp(OPBAI1.op, E1_1.a, E2.a)
E1 := E2;
        E1.a = E2.a
E2 := E2 OPBAI2 E3;
        E2_0.a = exp(OPBAI2.op, E2_1.a, E3.a)
E2 := E3;
        E2.a = E3.a
E3 := E4 OPBNA E4;
        E3.a = \exp(OPBNA.op, E4_0.a, E4_1.a)
E3 := E4;
        E3.a = E4.a
E4 := menos E5;
        E4.a = menos unario(E5.a)
E4 := not E4;
        E4_0.a = c \text{ not}(E4_1.a)
E4 := E5;
        E4.a = E5.a
E5 := E5 cap E0 ccierre;
        E5_0.a = index(E5_1.a, E0.a)
E5 := E5 flecha id;
        E5_0.a = flecha(E5_1.a, id.lex)
E5 := E5 punto id;
        E5_0.a = punto(E5_1.a,id.lex)
E5 := E6;
        E5.a = E6.a
E6 := por E6
        E6_0.a = indireccion(E6_1.a)
E6 := E7;
        E6.a = E7.a
E7 := pap E0 pcierre;
        E7.a = E0.a
E7 := null;
        E7.a = c \text{ null}()
E7 := id;
        E7.a = identificador(id.lex)
E7 := false;
        E7.a = c false()
E7 := true;
        E7.a = c true()
E7 := lit_cad;
        E7.a = c_str(lit_cad.lex)
E7 := lit_real;
        E7.a = num_real(real.lex)
E7 := lit_int;
        E7.a = num int(ent.lex)
```

```
OPBNA := por;
      OPBNA.op = "*"
OPBNA := div;
      OPBNA.op = "/"
OPBNA := mod;
      OPBNA.op = "%"
OPBAI2 := bne;
      OPBAI2.op = "!="
OPBAI2 := beq;
      OPBAI2.op = "=="
OPBAI2 := ble;
      OPBAI2.op = "<="
OPBAI2 := bge;
      OPBAI2.op = ">="
OPBAI2 := blt;
      OPBAI2.op = "<"
OPBAI2 := bgt;
      OPBAI2.op = ">"
OPBAI1 := and;
      OPBAI1.op = "and"
OPBAI1 := or;
      OPBAI1.op = "or"
```

#### Funciones semánticas

```
fun prog(LDECS.a, LINST.a) {
       if LDECS.a != null
              return prog_con_decs(LDECS.a, LINST.a)
       else
              return prog sin decs(LINST.a)
}
fun exp(Op,Arg0,Arg1) {
       switch (Op)
              case '+':
                            return suma(Arg0,Arg1)
              case '-':
                            return resta(Arg0,Arg1)
              case '*':
                            return mul(Arg0,Arg1)
              case '/':
                            return div(Arg0,Arg1)
              case '%':
                            return mod(Arg0,Arg1)
                            return beq(Arg0,Arg1)
              case '==':
              case '<=':
                            return ble(Arg0,Arg1)
              case '>=':
                            return bge(Arg0,Arg1)
              case '!=':
                            return bne(Arg0,Arg1)
              case '<':
                            return blt(Arg0,Arg1)
              case '>':
                            return bgt(Arg0,Arg1)
```

case 'and': return and(Arg0,Arg1)
case 'or': return or(Arg0,Arg1)

}