

# Desarrollo de constructores de ASTs descendentes y ascendentes

FACULTAD DE INFORMÁTICA



UNIVERSIDAD  
**COMPLUTENSE**  
MADRID

Asignatura de Procesadores de Lenguajes

Curso 2021-2022

Grupo 20

Adrián Martín Tiscar  
Gema Blanco Núñez

# 1. Especificación de la sintaxis abstracta

A continuación se realiza la enumeración de las firmas (cabeceras) de las funciones constructoras de ASTs.

## **Sintaxis abstracta:**

programa\_conDecs: Decs x Instrucciones  $\rightarrow$  Programa  
programa\_sinDecs: Instrucciones  $\rightarrow$  Programa  
decs\_varias: Decs x Dec  $\rightarrow$  Decs  
decs\_una: Dec  $\rightarrow$  Decs  
dec\_var: tipo x id  $\rightarrow$  Dec  
dec\_type: tipo x id  $\rightarrow$  Dec  
dec\_proc: id x ParamForm x bloque  
param\_form\_vacio:  $\rightarrow$  ParamForm  
param\_form: ListParamForm  $\rightarrow$  ParamForm  
list\_param\_form\_uno: Parametro  $\rightarrow$  ParamForm  
list\_param\_form\_varios: ListParamForm x Parametro  $\rightarrow$  ParamForm  
param\_valor: tipo x id  $\rightarrow$  Parametro  
param\_variable: tipo x id  $\rightarrow$  Parametro  
tipo\_int:  $\rightarrow$  tipo  
tipo\_real:  $\rightarrow$  tipo  
tipo\_bool:  $\rightarrow$  tipo  
tipo\_string:  $\rightarrow$  tipo  
tipo\_array: num x tipo  $\rightarrow$  tipo  
tipo\_record: campos  $\rightarrow$  tipo  
tipo\_pointer: tipo  $\rightarrow$  tipo  
campos\_varios: campos x campo  $\rightarrow$  campos  
campos\_uno: campo  $\rightarrow$  campos  
campo: tipo x string  $\rightarrow$  campo  
instrucciones\_varias: Instrucciones x Inst  $\rightarrow$  Instrucciones  
instrucciones\_una: Inst  $\rightarrow$  Instrucciones  
inst\_asig: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Inst  
inst\_IfThen: Expresion x InstOp  $\rightarrow$  Inst  
inst\_IfThenElse: Expresion x InstOp x InstOp  $\rightarrow$  Inst  
inst\_While: Expresion x InstOp  $\rightarrow$  Inst  
inst\_op\_varias: Instrucciones  $\rightarrow$  InstOp  
inst\_op\_vacio:  $\rightarrow$  InstOp  
inst\_Read: Expresion  $\rightarrow$  Inst  
inst\_Write: Expresion  $\rightarrow$  Inst  
inst\_NewLine:  $\rightarrow$  Inst  
inst\_new: Expresion  $\rightarrow$  Inst  
inst\_delete: Expresion  $\rightarrow$  Inst  
inst\_bloque: Bloque  $\rightarrow$  Inst  
bloque: Programa  $\rightarrow$  Bloque  
bloque\_vacio:  $\rightarrow$  Bloque  
inst\_Call: String x paramReales  $\rightarrow$  Inst

paramReales\_varios: ListaExpresiones  $\rightarrow$  paramReales  
 paramReales\_vacio:  $\rightarrow$  paramReales  
 listaExpresiones\_varias: ListaExpresiones x Expresion  $\rightarrow$  ListaExpresiones  
 listaExpresiones\_una: Expresion  $\rightarrow$  ListaExpresiones  
 suma: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 resta: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 and: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 or: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 mayor: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 mayor\_igual: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 menor: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 menor\_igual: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 comparacion: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 distinto: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 mul: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 div: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 mod: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 neg: Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 not: Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 indexacion: Expresion x Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
 punto: Expresion x id  $\rightarrow$  Expresion  
 flecha: Expresion x id  $\rightarrow$  Expresion  
 indice: Expresion  $\rightarrow$  Expresion  
  
 id: string  $\rightarrow$  Expresion  
 numeroEntero: string  $\rightarrow$  Expresion  
 numeroReal: string  $\rightarrow$  Expresion  
 true:  $\rightarrow$  Expresion  
 false:  $\rightarrow$  Expresion  
 null:  $\rightarrow$  Expresion  
 literalCad: string  $\rightarrow$  Expresion

## 2. Especificación del constructor de ASTs mediante una gramática s-atribuida

### Constructor de árboles de sintaxis abstracta (ASTs):

Programa  $\rightarrow$  Decs '&&' Instrucciones  
     Programa.a = programa\_conDecs(Decs.a, Instrucciones.a)  
 Programa  $\rightarrow$  Instrucciones  
     Programa.a = programa\_sinDecs(Instrucciones.a)

Decs  $\rightarrow$  Decs ';' Dec  
     Decs<sub>0</sub>.a = decs\_varias(Decs<sub>0</sub>.a, Dec.a)  
 Decs  $\rightarrow$  Dec  
     Decs.a = decs\_una(Dec.a)

Dec  $\rightarrow$  var tipo id  
     Dec.a = dec\_var(tipo.a, id.lex)  
 Dec  $\rightarrow$  type tipo id  
     Dec.a = dec\_type(tipo.a, id.lex)  
 Dec  $\rightarrow$  proc id ParamForm bloque  
     Dec.a = dec\_proc(id.lex, ParamForm.a, bloque.a)  
 ParamForm  $\rightarrow$  '(' ListParamForm ')'  
     ParamForm.a = param\_form(ListParamForm.a)  
 ParamForm  $\rightarrow$  '(' ')'  
     ParamForm.a = param\_form\_vacio()

ListParamForm  $\rightarrow$  ListParamForm ';' Parametro  
     ListParamForm<sub>0</sub>.a = list\_param\_form\_varios(ListParamForm<sub>1</sub>.a, Parametro.a)  
 ListParamForm  $\rightarrow$  Parametro  
     ListParamForm.a = list\_param\_form\_uno(Parametro.a)

Parametro  $\rightarrow$  tipo '&' id  
     Parametro.a = param\_variable(tipo.a, id.lex)  
 Parametro  $\rightarrow$  tipo id  
     Parametro.a = param\_valor(tipo.a, id.lex)

bloque  $\rightarrow$  '{' Programa '  
     Bloque.a = bloque(Programa.a)  
 bloque  $\rightarrow$  '{' '  
     bloque.a = bloque\_vacio()

tipo  $\rightarrow$  int  
     tipo.a = tipo\_int()  
 tipo  $\rightarrow$  bool  
     tipo.a = tipo\_bool()  
 tipo  $\rightarrow$  real  
     tipo.a = tipo\_real()  
 tipo  $\rightarrow$  string  
     tipo.a = tipo\_string()  
 tipo  $\rightarrow$  id  
     tipo.a = id(id.lex)  
 tipo  $\rightarrow$  array '[' numeroEntero ']' of tipo  
     tipo<sub>0</sub>.a = tipo\_array(numeroEntero.lex, tipo<sub>1</sub>.a)  
 tipo  $\rightarrow$  record '{' campos '  
     tipo.a = tipo\_record(campos.a)  
 tipo  $\rightarrow$  pointer tipo  
     tipo<sub>0</sub>.a = tipo\_pointer(tipo<sub>1</sub>.a)

campos  $\rightarrow$  campos ';' campo  
campos<sub>0</sub>.a = campos\_varios(campos<sub>1</sub>.a, campo.a)  
campos  $\rightarrow$  campo  
campos.a = campos\_uno(campo.a)

campo  $\rightarrow$  tipo id  
campo.a = campo(tipo.a, id.lex)

Instrucciones  $\rightarrow$  Instrucciones ';' Inst  
Instrucciones<sub>0</sub>.a = instrucciones\_varias(Instrucciones<sub>1</sub>.a, Inst.a)  
Instrucciones  $\rightarrow$  Inst  
Instrucciones.a = instrucciones\_una(Inst.a)

- Instrucción de asignación:

Inst  $\rightarrow$  Expresion '=' Expresion  
Inst.a = inst\_asig(Expresion.a, Expresion.a)

- Instrucción if-then:

Inst  $\rightarrow$  if Expresion then InstOp endif  
Inst.a = inst\_IfThen(Expresion.a, InstOp.a)

- Instrucción if-then-else:

Inst  $\rightarrow$  if Expresion then InstOp else InstOp endif  
Inst.a = inst\_IfThenElse(Expresion.a, InstOp.a, InstOp.a)

- Instrucción while:

Inst  $\rightarrow$  while Expresion do InstOp endwhile  
Inst.a = inst\_While(Expresion.a, InstOp.a)

InstOp  $\rightarrow$  Instrucciones  
InstOp.a = inst\_op\_varias(Instrucciones.a)  
InstOp  $\rightarrow$   $\epsilon$   
InstOp.a = inst\_op\_vacio()

- Instrucción de lectura

Inst  $\rightarrow$  read Expresion  
Inst.a = inst\_Read(Expresion.a)

- Instrucción de escritura

Inst  $\rightarrow$  write Expresion  
Inst.a = inst\_Write(Expresion.a)

- Instrucción de nueva línea

Inst  $\rightarrow$  nl  
Inst.a = inst\_NewLine()

- Instrucción de reserva de memoria

Inst  $\rightarrow$  new Expresion

Ints.a = inst\_new(Expresion.a)

- Instrucción de liberación de memoria

Inst → delete Expresion

Ints.a = inst\_delete(Expresion.a)

- Instrucción de invocación a procedimiento

Inst → call id paramReales

Ints.a = inst\_Call(id.lex, paramReales.a)

paramReales → '(' ListaExpresiones ')'

paramReales.a = paramReales\_varios(ListaExpresiones.a)

paramReales → '(' ' ')

paramReales.a = paramReales\_vacio()

ListaExpresiones → ListaExpresiones ',' Expresion

ListaExpresiones<sub>0</sub>.a = listaExpresiones\_varias(ListaExpresiones<sub>1</sub>.a, Expresion.a)

ListaExpresiones → Expresion

ListaExpresiones.a = listaExpresiones\_una(Expresion.a)

- Instrucción compuesta

Inst → bloque

Ints.a = inst\_bloque(bloque.a)

Expresion → E0

Expresion.a = E0.a

E0 → E1 '+' E0

E0<sub>0</sub>.a = suma(E1.a, E0<sub>1</sub>.a)

E0 → E1 '-' E1

E0.a = resta(E1<sub>0</sub>.a, E1<sub>1</sub>.a)

E0 → E1

E0.a = E1.a

E1 → E1 OP1 E2

E1<sub>0</sub>.a = exp(OP1.a, E1<sub>1</sub>.a, E2.a)

E1 → E2

E1.a = E2.a

E2 → E2 OP2 E3

E2<sub>0</sub>.a = exp(OP2.a, E2<sub>0</sub>.a, E3.a)

E2 → E3

E2.a = E3.a

E3 → E4 OP3 E4

E3.a = exp(OP2.a, E4<sub>0</sub>.a, E4<sub>0</sub>.a)

E3 → E4

E3.a = E4.a

E4 → '-' E5

E4.a = neg(E5.a)

E4 → not E4

E4.a = not(E4.a)

E4 → E5  
E4.a = E5.a

E5 → E5 '[' expr ']'  
E5<sub>0</sub>.a = indexacion(E5<sub>1</sub>.a, expr.a)

E5 → E5 '.' id  
E5<sub>0</sub>.a = punto(E5<sub>1</sub>.a, id.lex)

E5 → E5 '->' id  
E5<sub>0</sub>.a = flecha(E5<sub>1</sub>.a, id.lex)

E5 → E6  
E5.a = E6.a

E6 → '\*' E6  
E6.a = indice(E6.a)

E6 → E7  
E6.a = E7.a

E7 → numeroEntero  
E7.a = numeroEntero(numeroEntero.lex)

E7 → numeroReal  
E7.a = numeroReal(numeroReal.lex)

E7 → id  
E7.a = id(id.lex)

E7 → true  
E7.a = true()

E7 → false  
E7.a = false()

E7 → literalCad  
E7.a = literalCad(literalCad.lex)

E7 → null  
E7.a = null()

E7 → (E0)  
E7.a = E0.a

OP1 → and  
OP1.a = 'and'

OP1 → or  
OP1.a = 'or'

OP2 → '>'  
OP2.a = '>'

OP2 → '>='  
OP2.a = '>='

OP2 → '<'  
OP2.a = '<'

OP2 → '<='  
OP2.a = '<='

```

OP2 → '=='
      OP2.a = '=='
OP2 → '!='
      OP2.a = '!='
OP3 → '*'
      OP3.a = '*'
OP3 → '/'
      OP3.a = '/'
OP3 → '%'
      OP3.a = '%'

```

### **Funciones semánticas:**

```

fun exp(op, arg0, arg1){
  switch op
    case 'and': return and(arg0, arg1)
    case 'or': return or(arg0, arg1)
    case '<': return menor(arg0, arg1)
    case '>': return mayor(arg0, arg1)
    case '<=': return menor_igual(arg0, arg1)
    case '>=': return mayor_igual(arg0, arg1)
    case '==': return equivalente(arg0, arg1)
    case '!=': return distinto(arg0, arg1)
    case '*': return mul(arg0, arg1)
    case '/': return div(arg0, arg1)
}

```

## 3. Acondicionamiento de la especificación

A continuación se realiza el condicionamiento de la especificación para permitir la implementación descendente. Se aplican dos transformaciones:

- Eliminación de factores comunes
- Eliminación de recursión a izquierdas

En la siguiente tabla se muestran las reglas sin acondicionar y sus respectivas transformaciones.



## Eliminación de recursión a izquierdas

Sin acondicionar	Acondicionada
<p>Decs <math>\rightarrow</math> Decs ';' Dec  Decs.a = decs_varias(Decs.a, Dec.a)</p>	<p>Decs <math>\rightarrow</math> Dec restoDecs  restoDecs.ah = Dec.a  Decs.a = restoDecs.a  restoDecs <math>\rightarrow</math> ; Dec restoDecs  restoDecs<sub>1</sub>.ah = decs_varias(restoDecs<sub>0</sub>.ah, Dec.a)  restoDecs<sub>0</sub>.a = restoDecs<sub>1</sub>.a  restoDecs <math>\rightarrow</math> <math>\epsilon</math>  restoDecs.a = restoDecs.ah</p>
<p>ListParamForm <math>\rightarrow</math> ListParamForm ';' Parametro  ListParamForm<sub>0</sub>.a =  list_param_form_varios(ListParamForm<sub>1</sub>.a, Parametro.a)</p>	<p>ListParamForm <math>\rightarrow</math> Parametro restoListaParamForm  restoListaParamForm.ah = Parametro.a  ListParamForm.a = restoListaParamForm.a  restoListaParamForm <math>\rightarrow</math> ; Parametro restoListaParamForm  restoListaParamForm<sub>1</sub>.ah =  list_param_form_varios(ListParamForm<sub>0</sub>.ah, Parametro.a)  restoListaParamForm<sub>0</sub>.a = restoListaParamForm<sub>1</sub>.a  restoListaParamForm <math>\rightarrow</math> <math>\epsilon</math>  restoListaParamForm.a = restoListaParamForm.ah</p>
<p>campos <math>\rightarrow</math> campos ';' campo  campos<sub>0</sub>.a = campos_varios(campos<sub>1</sub>.a,  campo.a)  campos <math>\rightarrow</math> campo  campos.a = campos_uno(campo.a)</p>	<p>campos <math>\rightarrow</math> campo restoCampos  restoCampos.ah = campo.a  campos.a = restoCampos.a  restoCampos <math>\rightarrow</math> ';' campo restoCampos  restoCampos<sub>1</sub>.ah =  campos_varios(restoCampos<sub>0</sub>.ah, campo.a)  restoCampos<sub>0</sub>.a = restoCampos<sub>1</sub>.a  restoCampos <math>\rightarrow</math> <math>\epsilon</math>  restoCampos.a = restoCampos.ah</p>
<p>Instrucciones <math>\rightarrow</math> Instrucciones ';' Inst  Instrucciones<sub>0</sub>.a = inst_varias(Instrucciones<sub>1</sub>.a,  Inst.a)</p>	<p>Instrucciones <math>\rightarrow</math> Inst restolns  restolns.ah = Inst.a  Instrucciones.a = restolns.a  restolns <math>\rightarrow</math> ; Inst restolns  restolns<sub>1</sub>.ah = inst_varias(restolns<sub>0</sub>.ah, Inst.a)  restolns<sub>0</sub>.a = restolns<sub>1</sub>.a  restolns <math>\rightarrow</math> <math>\epsilon</math>  restolns.a = restolns.ah</p>
<p>ListaExpresiones <math>\rightarrow</math> ListaExpresiones ',' Expresion  ListaExpresiones<sub>0</sub>.a =  listaExpresiones_varias(ListaExpresiones<sub>1</sub>.a,  Expresion.a)  ListaExpresiones <math>\rightarrow</math> Expresion</p>	<p>ListaExpresiones <math>\rightarrow</math> Expresion RestoListaExpresiones  RestoListaExpresiones.ah = Expresion.a  ListaExpresiones.a = RestoListaExpresiones.a  RestoListaExpresiones <math>\rightarrow</math> ',' Expresion  RestoListaExpresiones</p>

<p>ListaExpresiones.a = listaExpresiones_una(Expresion.a)</p>	<p>RestoListaExpresiones<sub>1</sub>.ah = listaExpresiones_varias(RestoListaExpresiones<sub>0</sub>.ah, Expresion.a) RestoListaExpresiones<sub>0</sub>.a = RestoListaExpresiones<sub>1</sub>.a RestoListaExpresiones → ε RestoListaExpresiones.a = RestoListaExpresiones.ah</p>
<p>E1 → E1 OP1 E2 E1<sub>0</sub>.a = exp(OP1.a, E1<sub>1</sub>.a, E2.a)</p>	<p>E1 → E2 restoE1 restoE1.ah = E2.a E1.a = restoE1.a restoE1 → OP1 E2 restoE1 restoE1<sub>1</sub>.ah = E2.a restoE1<sub>0</sub>.a = exp(OP1.a, restoE1<sub>0</sub>.ah, restoE1<sub>1</sub>.a) restoE1 → ε restoE1.a = restoE1.ah</p>
<p>E2 → E2 OP2 E3 E2<sub>0</sub>.a = exp(OP2.a, E2<sub>1</sub>.a, E3.a)</p>	<p>E2 → E3 restoE2 restoE2.ah = E3.a E2.a = restoE2.a restoE2 → OP2 E3 restoE2 restoE2<sub>1</sub>.ah = E3.a restoE2<sub>0</sub>.a = exp(OP2.a, restoE2<sub>0</sub>.ah, restoE2<sub>1</sub>.a) restoE2 → ε restoE2.a = restoE2.ah</p>
<p>E5 → E5 '[' expr '] E5<sub>0</sub>.a = indexacion(E5<sub>1</sub>.a, expr.a) E5 → E5 '.' id E5<sub>0</sub>.a = punto(E5<sub>1</sub>.a, id.lex) E5 → E5 '-&gt;' id E5<sub>0</sub>.a = flecha(E5<sub>1</sub>.a, id.lex)</p>	<p><b>Primero eliminamos factores comunes:</b> E5 → E5 restoE5 restoE5.ah = E5<sub>1</sub>.a E5.a = restoE5.a restoE5 → '[' expr '] restoE5.a = indexacion(restoE5.ah, expr.a) restoE5 → '.' id restoE5.a = punto(restoE5.ah, id.lex) restoE5 → '-&gt;' id restoE5.a = flecha(restoE5.ah, id.lex)</p> <p><b>Y sobre esto eliminamos la recursion a izquierdas:</b></p> <p>E5 → E6 resto2E5 Res2E5.ah = E6.a E5.a = resto2E5.a resto2E5 → restoE5 resto2E5 restoE5.ah = resto2E5<sub>0</sub>.ah resto2E5<sub>1</sub>.ah = restoE5.a resto2E5<sub>0</sub>.a = resto2E5<sub>1</sub>.a</p>

	<p>resto2E5 <math>\rightarrow \epsilon</math>  Rest2E5.a = Rest2E5.ah  restoE5 <math>\rightarrow</math> '[' expr ']  restoE5.a = indexacion(restoE5.ah, expr)  restoE5 <math>\rightarrow</math> '.' id  restoE5.a = punto(restoE5.ah, id.lex)  restoE5 <math>\rightarrow</math> '-&gt;' id  restoE5.a = flecha(restoE5.ah, id.lex)</p>
<b>Eliminación de factores comunes</b>	
<b>Sin acondicionar</b>	<b>Acondicionada</b>
ParamForm $\rightarrow$ '(' ListParamForm ')' ParamForm.a = param_form(ListParamForm.a) ParamForm $\rightarrow$ '(' ' ParamForm.a = param_form_vacio()	ParamForm $\rightarrow$ '(' restoParamForm ParamForm.a = restoParamForm.a restoParamForm $\rightarrow$ ListParamForm ')' restoParamForm.a = param_form(ListParamForm.a) restoParamForm $\rightarrow$ ')' restoParamForm.a = param_form_vacio()
Parametro $\rightarrow$ tipo '&' id Parametro.a = param(tipo.a, id.lex) Parametro $\rightarrow$ tipo id Parametro.a = param(tipo.a, id.lex)	Parametro $\rightarrow$ tipo restoParametro restoParametro.ah = tipo.a Parametro.a = restoParametro.a restoParametro $\rightarrow$ '&' id restoParametro.a = param(restoParametro.ah, id.lex) restoParametro $\rightarrow$ id restoParametro.a = param(restoParametro.ah, id.lex)
Inst $\rightarrow$ if Expresion then InstOp endif Inst.a = inst_IfThen(Expresion.a, InstOp.a)  - Instrucción if-then-else: Inst $\rightarrow$ if Expresion then InstOp else InstOp endif Inst.a = inst_IfThenElse(Expresion.a, InstOp.a, InstOp.a)	Inst $\rightarrow$ If Expresion then InstOp restolf restolf.ahex = Expresion.a restolf.ahop = InstOp.a Inst.a = restolf.a restolf $\rightarrow$ endif restolf.a = inst_IfThen(restolf.ahex, restolf.ahop) restolf $\rightarrow$ else InstOp endif restolf.a = inst_IfThenElse(restolf.ahex, restolf.ahop, InstOp.a)
paramReales $\rightarrow$ '(' ListaExpresiones ')' paramReales.a = paramReales_varios(ListaExpresiones.a) paramReales $\rightarrow$ '(' ' paramReales.a = paramReales_vacio()	paramReales $\rightarrow$ '(' restoParamReales restoParamReales.a = restoParamReales.a restoParamReales $\rightarrow$ ListaExpresiones ')' restoParamReales.a = paramReales_varios(ListaExpresiones.a) restoParamReales $\rightarrow$ ')' restoParamReales.a = paramReales_vacio()
E0 $\rightarrow$ E1 '+' E0 E0.a = suma(E1.a, E0.a) E0 $\rightarrow$ E1 '-' E1 E0.a = resta(E1.a, E1.a)	E0 $\rightarrow$ E1 restoE0 restoE0.ah = E1.a E0.a = restoE0.a restoE0 $\rightarrow$ '+' E0 restoE0.a = suma(restoE0.ah, E0.a)

$E0 \rightarrow E1$ $E0.a = E1.a$	$restoE0 \rightarrow '-' E1$ $restoE0.a = resta(restoE0.ah, E1.a)$ $restoE0 \rightarrow \epsilon$ $restoE0.a = restoE0.ah$
$E3 \rightarrow E4 \text{ OP3 } E4$ $E3.a = \exp(OP3.a, E4_1.a, E4_2.a)$ $E3 \rightarrow E4$ $E3.a = E4.a$	$E3 \rightarrow E4 \text{ restoE3}$ $restoE3.ah = E4.a$ $E3.a = restoE3.a$ $restoE3 \rightarrow OP3 E4$ $restoE3.a = \exp(OP3.a, restoE3.ah, E4.a)$ $restoE3 \rightarrow \epsilon$ $restoE3.a = restoE3.ah$

**NOTA:** no hemos logrado terminar de implementar una versión funcional del analizador descendente para tiny1 por errores que no supimos solucionar ni cómo avanzar. Sí hemos conseguido implementar el analizador ascendente. Aún así, en la entrega se observa todos los avances que hicimos en el analizador descendente.