

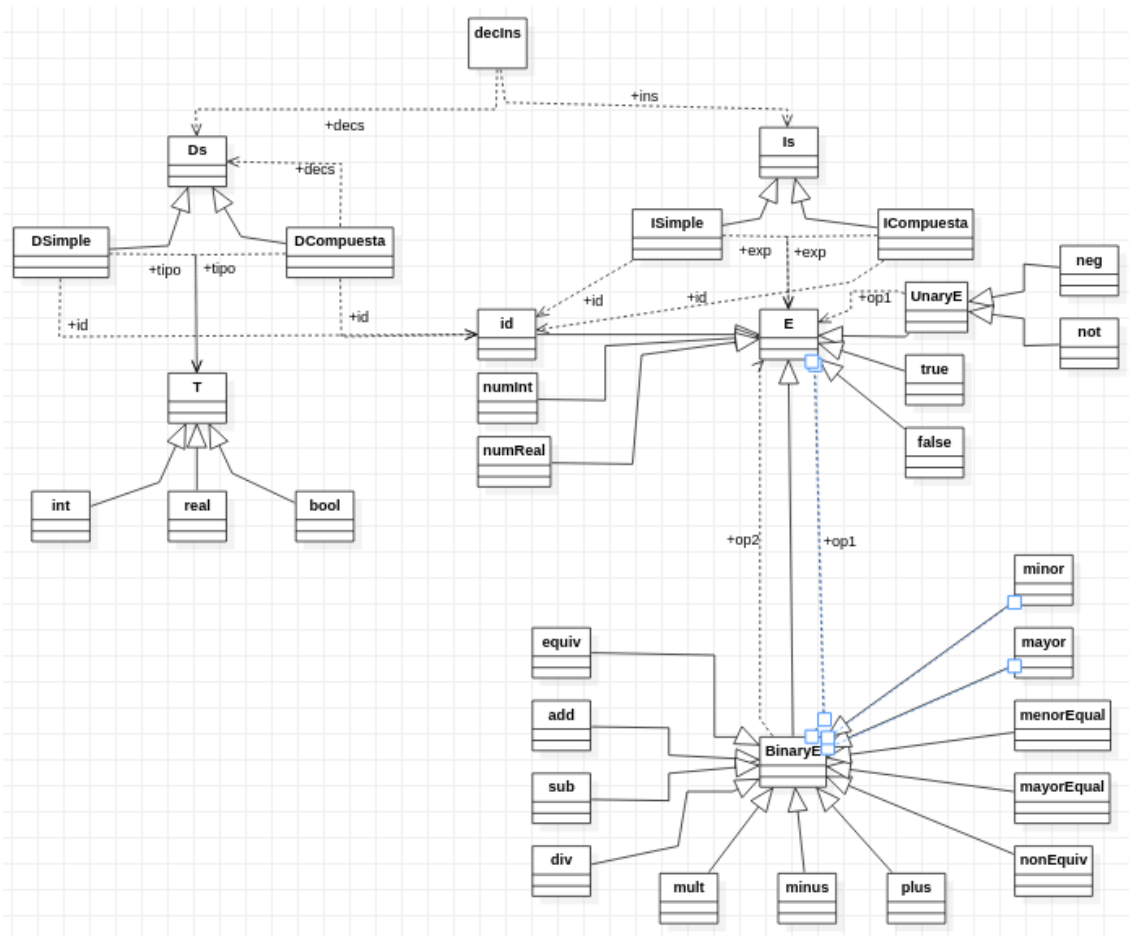
# **Constructor de Árboles de Sintaxis Abstracta**

**Jaime Sáez de Buruaga Brouns  
Julia Miguélez Fernández-Villacañas**

## 1. Conjunto de funciones constructoras

Regla	Constructora
$S \rightarrow Ds \ \&\& \ Is$ $Ds \rightarrow T \ id$ $Ds \rightarrow Ds \ ; \ T \ id$ $T \rightarrow num$ $T \rightarrow bool$ $T \rightarrow real$ $Is \rightarrow id = E$ $Is \rightarrow Is \ ; \ id = E$ $E \rightarrow E + E$ $E \rightarrow E - E$ $E \rightarrow E \ and \ E$ $E \rightarrow E \ or \ E$ $E \rightarrow E < E$ $E \rightarrow E > E$ $E \rightarrow E \leq E$ $E \rightarrow E \geq E$ $E \rightarrow E == E$ $E \rightarrow E != E$ $E \rightarrow E * E$ $E \rightarrow E / E$ $E \rightarrow - E$ $E \rightarrow not \ E$ $E \rightarrow (E)$ $E \rightarrow id$ $E \rightarrow numReal$ $E \rightarrow numInt$ $E \rightarrow true$ $E \rightarrow false$	<b>declns:</b> $Ds \times Is \rightarrow S$ <b>dSimple:</b> $T \times string \rightarrow Ds$ <b>dCompuesta:</b> $Ds \times T \times string \rightarrow Ds$ <b>tInt:</b> $T$ <b>tBool:</b> $T$ <b>tReal:</b> $T$ <b>iSimple:</b> $string \times E \rightarrow Is$ <b>iCompuesta:</b> $Is \times string \times E \rightarrow Is$ <b>suma:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>resta:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>and:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>or:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>minor:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>mayor:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>minorEqual:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>mayorEqual:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>equiv:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>nonEquiv:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>mult:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>div:</b> $E \times E \rightarrow E$ <b>neg:</b> $E \rightarrow E$ <b>not:</b> $E \rightarrow E$  <b>id:</b> $string \rightarrow E$ <b>numReal:</b> $string \rightarrow E$ <b>numInt:</b> $string \rightarrow E$ <b>true:</b> $E$ <b>false:</b> $E$

## 2. Diseño de sintaxis abstracta mediante diagrama de clases



## 3. Especificación del constructor de árboles de sintaxis abstracta

Se supone una función semántica auxiliar:

```

type : {Op1, Op2, Op} x E x E → E
fun op(op, arg1, arg2){
  switch(op{
    case "+": return suma(arg1, arg2);
    case "-": return resta(arg1, arg2);
    case "*": return mult(arg1, arg2);
    case "/": return div(arg1, arg2);
    case ">": return mayor(arg1, arg2);
    case "<": return minor(arg1, arg2);
    case ">=": return mayorEqual(arg1, arg2);
    case "<=": return menorEqual(arg1, arg2);
    case "==": return equiv(arg1, arg2);
    case "!=": return nonEquiv(arg1, arg2);
  }
}

```

}

### Gramática de atributos para el constructor de árboles

Regla	Constructora
$S \rightarrow Ds \ \&\& \ Is$	$S.a = declns(Ds.a, Is.a)$
$Ds \rightarrow D$ $Ds \rightarrow Ds; D$	$Ds.a = dSimple(D.type, D.iden)$ $Ds_0.a = dCompuesta(Ds_1.a, D.type, D.iden)$
$D \rightarrow T \ id$	$D.type = T.a$ $D.id = id.lex$
$T \rightarrow int$ $T \rightarrow real$ $T \rightarrow bool$	$T.a = tInt()$ $T.a = tReal()$ $T.a = tBool()$
$Is \rightarrow I$ $Is \rightarrow Is; I$	$Is.a = iSimple(I.iden, I.exp)$ $Is_0.a = iCompuesta(Is_1.a, I.iden, I.exp)$
$I \rightarrow id = E0$	$I.a = iSimple(id.lex, E0.a)$
$E0 \rightarrow E0 \ Op1 \ E1$ $E0 \rightarrow E1$	$E0_0.a = op(Op1.op, E0_1.a, E1.a)$ $E0.a = E1.a$
$E1 \rightarrow E2 \ and \ E1$ $E1 \rightarrow E2 \ or \ E2$ $E1 \rightarrow E2$	$E1_0.a = and(E2.a, E1_1.a)$ $E1.a = or(E2_0.a, E2_1.a)$ $E1.a = E2.a$
$E2 \rightarrow E3 \ Op \ E3$ $E2 \rightarrow E3$	$E2.a = op(Op.op, E3_0.a, E3_1.a)$ $E2.a = E3.a$
$E3 \rightarrow E3 \ Op2 \ E4$ $E3 \rightarrow E4$	$E3_1.a = op(Op2.op, E3_1.a, E4.a)$ $E3.a = E4.a$
$E4 \rightarrow - \ E4$ $E4 \rightarrow not \ E5$ $E4 \rightarrow E5$	$E4_0.a = neg(E4_1.a)$ $E4.a = not(E5.a)$ $E4.a = E5.a$
$E5 \rightarrow (E0)$ $E5 \rightarrow id$ $E5 \rightarrow numReal$ $E5 \rightarrow numInt$ $E5 \rightarrow true$ $E5 \rightarrow false$	$E5.a = E0.a$ $E5.a = id(id.lex)$ $E5.a = numReal(numReal.lex)$ $E5.a = numInt(numInt.lex)$ $E5.a = true()$ $E5.a = false()$
$Op1 \rightarrow +$ $Op1 \rightarrow -$	$Op1.op = +$ $Op1.op = -$
$Op2 \rightarrow *$ $Op2 \rightarrow /$	$Op2.op = *$ $Op2.op = /$
$Op \rightarrow <$ $Op \rightarrow >$ $Op \rightarrow <=$ $Op \rightarrow >=$ $Op \rightarrow ==$ $Op \rightarrow !=$	$Op.op = <$ $Op.op = >$ $Op.op = <=$ $Op.op = >=$ $Op.op = ==$ $Op.op = !=$



## 4. Acondicionamiento de dicha especificación para implementación descendente

Regla	Constructora
$S \rightarrow Ds \ \&\& \ Is$	$S.a = declIns(Ds.a, Is.a)$
$Ds \rightarrow D \ FD$	$FD.ah = dSimple(D.type, D.iden)$ $Ds.a = FD.a$
$D \rightarrow T \ id$	$D.type = T.a$ $D.iden = id.lex$
$FD \rightarrow ; \ D \ FD$ $FD \rightarrow \epsilon$	$FD_1.a = dCompuesta(FD_0.ah, Ds.type, Ds.exp)$ $FD_0.a = FD_1.a$ $FD.a = FD.ah$
$T \rightarrow int$ $T \rightarrow real$ $T \rightarrow bool$	$T.a = tInt()$ $T.a = tReal()$ $T.a = tBool()$
$Is \rightarrow I \ FI$	$FI.ah = iSimple(I.iden, I.exp)$ $Is.a = FI.a$
$I \rightarrow id = E0$	$I.iden = id.lex$ $I.exp = E0.a$
$FI \rightarrow ; \ I \ FI$ $FI \rightarrow \epsilon$	$FI_1.ah = iCompuesta(FI_0.ah, I.type, I.exp)$ $FI_0.a = FI_1.a$ $FI.a = FI.ah$
$E0 \rightarrow E1 \ E0'$	$E0'.ah = E1.a$ $E0.a = E0'.a$
$E0' \rightarrow Op1 \ E1 \ E0'$ $E0' \rightarrow \epsilon$	$E0'_0.ah = op(E0'_0.ah, E1.a)$ $E0'_0.a = E0'_1.a$ $E0'.a = E0'.ah$
$E1 \rightarrow E2 \ EE1$	$EE1.ah = E2.a$ $E1.a = EE1.a$
$EE1 \rightarrow and \ E1$ $EE1 \rightarrow or \ E2$ $EE1 \rightarrow \epsilon$	$EE1.a = and(EE1.ah, E1.a)$ $EE1.a = or(EE1.ah, E2.a)$ $EE1.a = EE1.ah$
$E2 \rightarrow E3 \ EE2$	$E2.a = EE2.a$ $EE2.ah = E3.a$
$EE2 \rightarrow Op \ E3$ $EE2 \rightarrow E3$	$EE2.a = op(Op.op, EE2.ah, E3.a)$ $EE2.a = E3.a$

E3 → E4 E3'	E3'.ah = E4.a E3.a = E3'.a
E3' → Op2 E4 E3' E3' → epsilon	E3' <sub>1</sub> .ah = <i>op</i> (Op2.op, E3' <sub>0</sub> .ah, E4.a) E3' <sub>0</sub> .a = E3' <sub>1</sub> .a
E4 → - E4 E4 → not E5 E4 → E5	E4 <sub>0</sub> .a = <i>neg</i> (E4 <sub>1</sub> .a) E4.a = <i>not</i> (E5.a) E4.a = E5.a
E5 → id E5 → numReal E5 → numInt E5 → true E5 → false	E5.a = <i>id</i> (id.lex) E5.a = <i>numReal</i> (numReal.lex) E5.a = <i>numInt</i> (numInt.lex) E5.a = <i>true</i> () E5.a = <i>false</i> ()
Op1 → + Op1 → -	Op1.op = + Op1.op = -
Op2 → * Op2 → /	Op2.op = * Op2.op = /
Op → < Op → > Op → <= Op → >= Op → == Op → !=	Op.op = < Op.op = > Op.op = <= Op.op = >= Op.op == Op.op !=