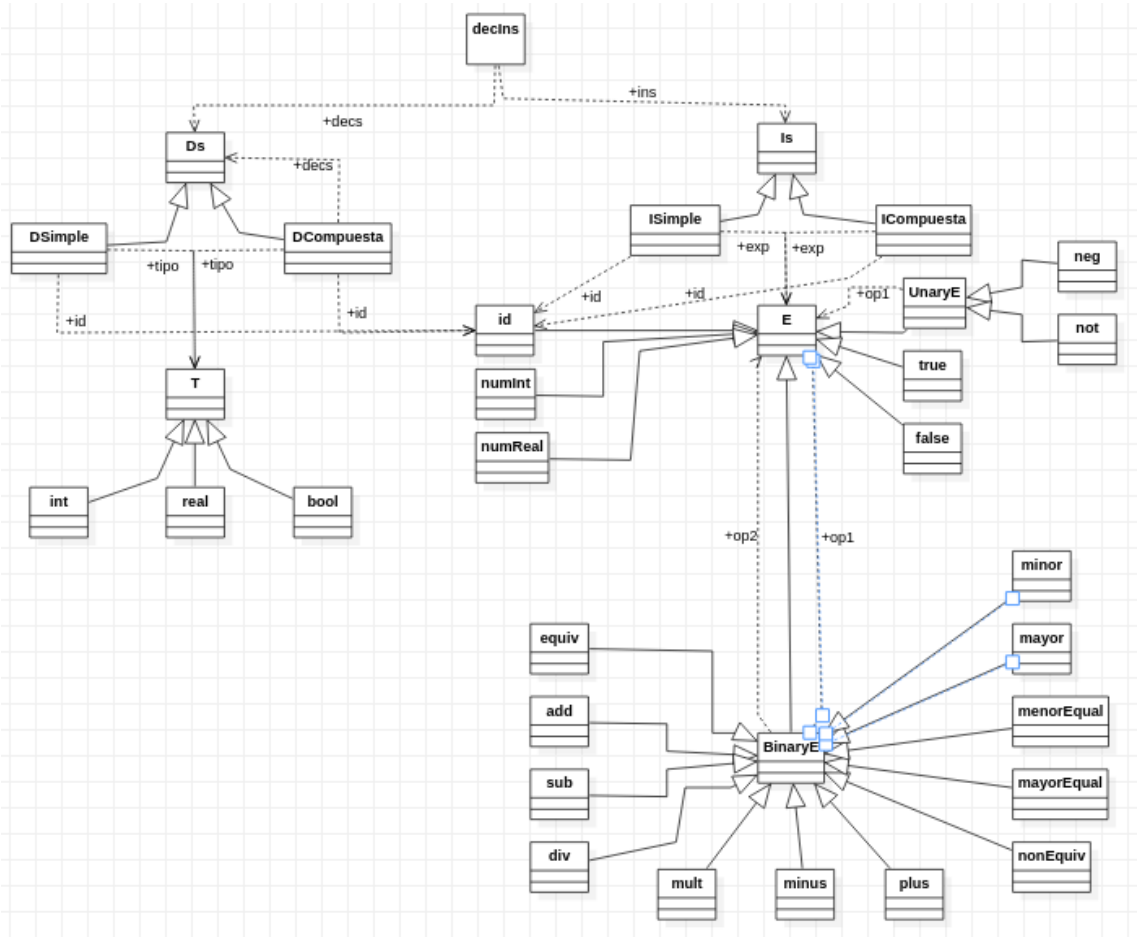
Constructor de Árboles de Sintaxis Abstracta

Jaime Sáez de Buruaga Brouns
Julia Miguélez Fernández-Villacañas

1. Conjunto de funciones constructoras

Regla	Constructora
S → Ds && Is	**decIns:** Ds x Is → S
Ds → T id	**dSimple**: T x string → Ds
Ds → Ds ; T id	**dCompuesta**: Ds x T x string → Ds
T → num	**tInt**: T
T → bool	**tBool**: T
T → real	**tReal**: T
Is → id = E	**iSimple**: string x E → Is
Is → Is ; id = E	**iCompuesta**: Is x string x E → Is
E → E + E	**suma**: E x E → E
E → E – E	**resta**: E x E → E
E → E and E	**and**: E x E → E
E → E or E	**or**: E x E → E
E → E < E	**minor**: E x E → E
E → E > E	**mayor**: E x E → E
E → E <= E	**minorEqual**: E x E → E
E → E >= E	**mayorEqual**: E x E → E
E → E == E	**equiv**: E x E → E
E → E != E	**nonEquiv**: E x E → E
E → E * E	**mult**: E x E → E
E → E / E	**div**: E x E → E
E → - E	**neg**: E → E
E → not E	**not**: E → E
E → (E)	
E → id	
E → numReal	**id**: string → E
E → numInt	**numReal**: string → E
E → true	**numInt**: string → E
E → false	**true**: E
	false: 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 minorEqual(arg1, arg2);
                case “==”: return equiv(arg1, arg2);
                case “!=”: return nonEquiv(arg1, arg2);
```

```
        }
    }
```

Gramática de atributos para el constructor de árboles

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

4. Acondicionamiento de dicha especificación para implementación descendente

Regla	Constructora
S → Ds && Is	S.a = *decIns(*Ds.a, Is.a*)*
Ds → D FD	FD.ah = *dSimple(*D.type, D.iden*)* Ds.a = FD.a
D → T id	D.type = T.a D.iden = id.lex
FD → ; D FD	FD_1.ah = *dCompuesta(*FD_0.ah, D.type, D.exp*)* FD_0.a = FD_1.a
FD → epsilon	FD.a = FD.ah
T → int T → real T → bool	T.a = *tInt()* T.a = *tReal()* T.a = *tBool()*
Is → I FI	FI.ah = *iSimple(*I.iden, I.exp*)* Is.a = FI.a
I → id = E0	I.iden = id.lex I.exp = E0.a
FI → ; I FI FI → epsilon	FI_1.ah = *iCompuesta(*FI_0.ah, I.iden, I.exp*)* FI_0.a = FI_1.a FI.a = FI.ah
E0 → E1 E0’	E0’.ah = E1.a E0.a = E0’.a
E0’ → + E1 E0’	$E0'_1$.ah = *suma(*$E0'_0$.ah, E1.a*)* $E0'_0$.a = $E0'_1$.a
E0’ → - E1	E0’.a = *resta(*E0’.ah, E1.a*)*
E0’ → epsilon	E0’.a = E0’.ah
E1 → E2 E1’	EE1.ah = E2.a E1.a = EE1.a
E1’ → and E1 E1’	$E1'_1$.ah = *and(*$E1'_0$.ah, E1.a*)* $E1'_0$.a = $E1'_1$.a
E1’ → or E2	E1’.a = *or(*E1’.ah, E2.a*)*
E1’ → epsilon	E1’.a = E1’.ah
E2 → E3 E2’	E2’.ah = E3.a

	E2.a = E2'.a
E2' → Op E3	E2'.a = *op(*Op.op, E2'.ah, E3.a*)*
E2' → epsilon	E2'.a = E2'.ah
E3 → E4 E3'	E3'.ah = E4.a E3.a = E3'.a
E3' → Op1 E4	E3'.a = *op(*Op1.op, E3'.ah, E4.a*)*
E3' → epsilon	E3'.a = E3'.ah
E4 → - E4 E4 → not E5 E4 → E5	$E4_0$.a = *neg(*$E4_1$.a*)* E4.a = *not(*E5.a*)* E4.a = E5.a
E5 → id E5 → numReal E5 → numInt E5 → true E5 → false	E5.a = *id(*id.lex*)* E5.a = *numReal(*numReal.lex*)* E5.a = *numInt(*numInt.lex*)* E5.a = *true()* E5.a = *false()*
Op → < Op → > Op → <= Op → >= Op → == Op → !=	Op.op = < Op.op = > Op.op = <= Op.op = >= Op.op = == Op.op = !=
Op1 → * Op1 → /	Op1.op = * Op1.op = /