

# Capítulo 5. Semántico: Comprobación de Tipos

# 1 Objetivo de esta Fase

Tal y como se indicó en el capítulo anterior, la misión del análisis semántico es comprobar la validez de cada subárbol del AST. Si cada subárbol es válido, entonces el AST completo es válido.

Dichas validaciones se han repartido en dos fases. En el capítulo anterior se implementó la Fase de Identificación. En este capítulo se diseñará e implementará la fase de Comprobación de Tipos, es decir, la parte del semántico que pretende detectar errores en una operación antes de ejecutarla (en tiempo de compilación) y sin necesidad de conocer sobre qué valores concretos operará. Lo hace comprobando el tipo de cada expresión.

Por ejemplo, ante una entrada como:

El compilador debería indicar los siguientes errores:

```
Console Search Search Tasks

<terminated > Main (18) [Java Application] C:\Program Files\Java\jre1.8.0_31\bin\javaw.exe (17/6/2015 15:53:47)

Error en Comprobación de tipos: [6:5] Los operandos deben ser del mismo tipo

Error en Comprobación de tipos: [7:5] Los operandos deben ser del mismo tipo

Error en Comprobación de tipos: [8:11] Los operandos deben ser del mismo tipo

Error en Comprobación de tipos: [9:5] Se requiere expresión modificable
```

Para poder comprobar si el tipo de cada expresión es válido, se necesita previamente haber calculado el tipo de todas ellas. Este proceso, que también realiza esta fase, es el que se conoce como *inferencia de tipos*.

Aunque el objetivo de esta fase sería únicamente comprobar los tipos, como se adelantó en el capítulo anterior, en esta fase se suelen incluir comprobaciones adicionales que no se corresponden con las tareas propias de un comprobador de tipos. Un ejemplo de estas validaciones es el último error del ejemplo anterior, en el que la causa del mismo no es que los tipos de ambos operandos de la asignación no sean compatibles (de hecho, son del mismo tipo); la causa es que no se puede modificar una constante (no es *modificable*).<sup>1</sup>

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Otro ejemplo de una validación que no pertenezca a las dos fases principales (aunque no se presenta en el lenguaje de este tutorial) sería la regla semántica de Java de que todo camino de un método con valor de retorno debe acabar en un *return*. El subárbol que formaría un nodo *DefiniciónDeMétodo* con



Aunque quizás fuera más coherente realizarlas en una tercera fase con "el resto" de las validaciones, en la práctica se suelen incluir en esta segunda fase debido a que suelen ser muy pocas y por tanto no suele merecer la pena hacerlas aparte.

# 2 Trabajo autónomo del alumno

Diseñar e implementar esta fase *antes de seguir leyend*o el resto del documento. Una vez hecho, comparar la solución del alumno con la planteada a continuación.

### 3 Solución

## 3.1 Diseño. Creación de la Especificación

#### 3.1.1 Extracción de Requisitos

Se incluyen a continuación los requisitos de *Introducción.pdf* que corresponden a la fase del Comprobador de Tipos del análisis semántico:

- La escritura (*print*) puede ser tanto de expresiones enteras como reales.
- Las operaciones aritméticas deberán ser entre operandos del mismo tipo, no habiendo conversiones implícitas. Esto quiere decir que, por ejemplo, no se puede sumar un entero con un real.
- En las asignaciones el tipo de la variable a asignar también deberá coincidir con el tipo del valor a ser asignado. Por tanto, no se puede asignar un valor real a una variable entera ni a la inversa.

#### 3.1.2 Metalenguaje elegido

Los requisitos semánticos anteriores se expresarán mediante una *Gramáticas Atribuida* (GAt). Este metalenguaje es una forma sencilla de expresar:

- La información que se necesita añadir al árbol (atributos). En este caso se añadirán atributos que indiquen en cada expresión su tipo y si es modificable o no.
- Cómo se obtiene el valor de lo atributos anteriores. Se utilizarán las *reglas semánticas* de la Gramática Atribuida para indicar como se infiere (calcula) el tipo de cada expresión y si es modificable o no.
- Qué condiciones deben cumplir los nodos del árbol. Mediante los predicados de la Gramática Atribuida se indicará qué valores de los obtenidos mediante las reglas semánticas son válidas en cada estructura del lenguaje.

sus hijos *Sentencia* sería inválido si entre éstas no hay los *return* necesarios (comprobación en la cual no intervienen tipos). Este sería un ejemplo de reglas de *control de flujo*, que, aunque podrían tener su propia fase aparte en el semántico, en la práctica se suelen incorporar en esta segunda.



#### 3.1.3 Especificación en el Metalenguaje

En vez de comenzar la Gramática Atribuida desde cero, una alternativa es utilizar el esqueleto generado por *VGen*<sup>2</sup>. En la carpeta metalenguajes éste generó un fichero '*Attribute Grammar.html*' en el cual ya aparece la gramática abstracta (primera columna), el lugar donde poner los predicados (segunda columna) y el lugar de las reglas semánticas (tercera columna). El conjunto de atributos se definiría en la segunda tabla del documento.

Una vez abierto dicho esqueleto en Word, se traducen los requisitos a la notación del metalenguaje rellenando las dos columnas de la derecha y la tabla de atributos. El resultado de este proceso está en "Comprobador de Tipos. Gramática Atribuida.pdf"

Nodo	Predicados	Reglas Semánticas
<b>programa</b> → <i>definiciones</i> :defVariable* <i>sentencias</i> :sentencia*		
<b>defVariable</b> → <i>tipo</i> :tipo <i>nombre</i> :String		
intType:tipo → λ		
realType:tipo $\rightarrow \lambda$		
<b>print</b> :sentencia → <i>expresion</i> :expresion		
<b>asigna</b> :sentencia → <i>left</i> :expresion <i>right</i> :expresion	mismoTipo(left.tipo, right.tipo) <sup>3</sup> left.modificable	
exprAritmetica:expresion → left:expresion operador:String right:expresion		exprAritmetica.tipo = left.tipo exprAritmetica.modificable = false
variable:expresion → nombre:String		variable.tipo = definicion.tipo variable.modificable = true
<b>literalInt</b> :expresion → <i>valor</i> :String		literalInt.tipo = intType literalInt.modificable = false
<b>literalReal</b> :expresion → <i>valor</i> :String		literalReal.tipo = realType literalReal.modificable = false

#### Tabla de Atributos:

Categoría	Nombre	Tipo Java	H/S	Descripción
expresion	tipo	Tipo	Sintetizado	Tipo de la expresión (operaciones que admite)
expresion	modificable <sup>4</sup>	boolean	Sintetizado	Indica si la expresión puede aparecer a la izquierda de una asignación

Funciones auxiliares:

mismoTipo(tipoA, tipoB) { tipoA == tipoB }

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup> Si no se guardó la carpeta *metalenguajes* del capítulo 3, basta con volver a ejecutar *VGen* con el fichero *gramática.txt* que se creó en dicho capítulo.

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup> La función auxiliar *mismoTipo* realmente no es necesaria y hubiera sido suficiente con poner directamente como predicado "*left.tipo* == *right.tipo*". Sin embargo, se añade para posteriormente tener un ejemplo de cómo implementar funciones auxiliares como las que seguramente se presentarán en la práctica del alumno (*tipoMayor*, *primitivo*, *convertible*, etc.)

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup> Nótese que el atributo *modificable* no hubiera sido necesario si se hubiera definido el primer hijo de la *asignación* como una *variable* (ver capítulo 3 donde se comenta el porqué de esta decisión)



# 3.2 Implementación

### 3.2.1 Implementación de los atributos

Siguiendo la *Tabla de Atributos* debemos añadir todas las propiedades a los nodos que les corresponda. En este caso hay que añadir *tipo* y *modificable* a las *expresiones*.

```
public interface Expression extends AST {
    public void setTipo(Tipo tipo);
    public Tipo getTipo();

    public void setModificable(boolean modificable);
    public boolean isModificable();
}
```

Ahora habría que añadir la implementación de los métodos anteriores en todos los nodos que implementen *Expresión*. Sin embargo, si se usó *VGen*, éste ya incorporó una clase abstracta *AbstractExpressión.java* de la cual derivan todas las demás expresiones. Implementando los métodos de acceso en *AbstractExpresion* no habrá que modificar el resto de los nodos *Expresión*:

```
public abstract class AbstractExpresion extends AbstractTraceable implements
Expresion {
    public void setTipo(Tipo tipo) {
        this.tipo = tipo;
    }
    public Tipo getTipo() {
        return tipo;
    }
    public void setModificable(boolean modificable) {
        this.modificable = modificable;
    }
    public boolean isModificable() {
        return modificable;
    }
}
```

Si no se usó *VGen*, además de crear la clase anterior, habrá que modificar las clases de los nodos *Expresión* para que deriven de ella.

#### 3.2.2 Implementación de Predicados y Reglas Semánticas

private Tipo tipo;

private boolean modificable;

El analizador semántico se implementará mediante un *visitor* que recorrerá el árbol y comprobará que se cumplen todos los predicados de todos los nodos. Bastará un predicado que no se cumpla para que el programa no sea válido.

Para implementar este *visitor*, en el proyecto de eclipse ya existe un fichero "semantico/ComprobaciónDeTipos.java" que sugiere dónde colocar esta nueva clase. En dicho fichero se tiene un esqueleto a la que solo falta añadirle los métodos *visit* para los



nodos de nuestra gramática. De nuevo, o bien se puede optar por escribirlos a mano, o bien copiarlos del fichero "\_PlantillaParaVisitor.txt" generado por VGen en la carpeta visitor.

La *Gramática Atribuida*, además de indicar de manera precisa qué comprobaciones tiene que realizar el analizador semántico, tiene la ventaja de que supone una guía en el proceso de implementar cada uno de esos métodos *visit*.

Para cada nodo del AST se extrae de su fila de la gramática atribuida:

- La segunda columna (predicados) indica las condiciones que deben cumplirse en dicho nodo. Si no se cumplen hay que notificar un error.
- La tercera columna indica, para los atributos añadidos en el apartado anterior (tipo y modificable), qué valor hay que asignarles en dicho nodo<sup>5</sup>.

El orden en el que se implementan estos elementos dentro de su método *visit* viene establecido por la plantilla para implementar gramáticas s-atribuidas vista en clase de teoría (lo primero sería recorrer los hijos y luego los predicados y las reglas).

```
Sea p una regla con la forma "padre \rightarrow hijo_1... hijo_n"

visit(Nodo padre) {
   Para cada hijo_i { // Da igual el orden de visita de los hijos
   visitar(hijo_i) // Al volver, el hijo tendrá ya asignados todos sus atributos
   }
   Comprobar los predicados asociados a la regla p (B(p))
   Asignar valor a los atributos de padre (R(p))
}
```

Siguiendo esta plantilla, la fase de comprobación de tipos quedaría implementada así:

```
public class ComprobacionDeTipos extends DefaultVisitor {
   public ComprobacionDeTipos(GestorErrores gestor) {
     this.gestorErrores = gestor;
   }

   // class Asigna { Expresion left; Expresion right; }
   public Object visit(Asigna node, Object param) {
        super.visit(node, param);

        predicado(mismoTipo(node.getLeft(), node.getRight()), "Los operandos deben ser del mismo tipo", node.getStart());
        predicado(node.getLeft().isModificable(), "Se requiere expresión modificable", node.getLeft().getStart());
        return null;
    }
}
```

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup> Esto es en el caso de los atributos sintetizados. Para atributos heredados la asignación habría que hacerla en el nodo padre.



```
// class ExprAritmetica { Expresion left; String operador; Expresion right; }
 public Object visit(ExprAritmetica node, Object param) {
  super.visit(node, param);
  predicado(mismoTipo(node.getLeft(), node.getRight()), "Los operandos deben ser
del mismo tipo", node.getStart());
  node.setTipo(node.getLeft().getTipo());
  node.setModificable(false);
  return null;
 // class Variable { String nombre; }
 public Object visit(Variable node, Object param) {
  node.setTipo(node.getDefinicion().getTipo());
  node.setModificable(true);
  return null;
 // class LiteralInt { String valor; }
 public Object visit(LiteralInt node, Object param) {
  node.setTipo(new IntType());
  node.setModificable(false);
  return null;
 }
 // class LiteralReal { String valor; }
 public Object visit(LiteralReal node, Object param) {
  node.setTipo(new RealType());
  node.setModificable(false);
  return null;
 // -----
 // Funciones auxiliares
 private boolean mismoTipo(Expresion a, Expresion b) {
  return (a.getTipo().getClass() == b.getTipo().getClass());
 /**
 * Método auxiliar opcional para ayudar a implementar los predicados de la
 private void predicado(boolean condicion, String mensajeError, Position
posicionError) {
  if (!condicion)
   gestorErrores.error("Comprobación de tipos", mensajeError, posicionError);
 private GestorErrores gestorErrores;
```



# 4 Ejecución

Se modifica el fichero *entrada.txt* para comprobar que el compilador detecta adecuadamente los errores de esta fase:

Al ejecutar la clase *Main* se obtiene la siguiente salida tal y como se esperaba:

```
Console Si Search  Tasks

<terminated > Main (18) [Java Application] C:\Program Files\Java\jre1.8.0_31\bin\javaw.exe (17/6/2015 15:53:47)

Error en Comprobación de tipos: [6:5] Los operandos deben ser del mismo tipo

Error en Comprobación de tipos: [7:5] Los operandos deben ser del mismo tipo

Error en Comprobación de tipos: [8:11] Los operandos deben ser del mismo tipo

Error en Comprobación de tipos: [9:5] Se requiere expresión modificable
```

### 5 Resumen de Cambios

Fichero	Acción	Descripción	
Comprobador de Tipos. Gramática Atribuida.pdf	Creado	Metalenguaje en el que se han descrito los requisitos de esta fase	
Expresion.java	Modificado	Se añaden los métodos de acceso para <i>tipo</i> y <i>modificable</i>	
AbstractExpresion.java	Modificado	Se añade la implementación de los métodos de acceso anteriores	
ComprobacionDeTipos.java	Modificado	Visitor que implementa la Gramática Atribuida. Comprueba los predicados de todos los nodos	
entrada.txt	Modificado	Contienen errores que deben detectarse en esta fase	