## Complementos de Compilación COOL-Compiler

Dalianys Pérez Perera Dayany Alfaro González Gilberto González Rodríguez C-411

# ${\bf \acute{I}ndice}$

1.	Introducción	3
2.	Arquitectura del compilador  2.1. Análisis Lexicográfico  2.2. Análisis Sintáctico  2.3. Análisis Semántico  2.4. Generación de Código  2.4.1. CIL  2.4.2. MIPS	3 3 4 4
3.	Problemas técnicos	5
4.	Uso del compilador	5

### 1. Introducción

COOL es un pequeño lenguaje orientado a objetos, con tipado estático, herencia simple, polimorfismo, recolección automática de basura y un sistema de tipos unificado. Admite control de flujo condicional e iterativo, además de la coincidencia de patrones. Todo en COOL es una expresión.

El propósito de la asignatura Complementos de Compilación es desarrollar durante el curso un compilador para el lenguaje COOL que sea capaz de convertir programas escritos en Cool en programas escritos en MIPS.

## 2. Arquitectura del compilador

## 2.1. Análisis Lexicográfico

#### 2.2. Análisis Sintáctico

#### 2.3. Análisis Semántico

Durante esta fase se analiza el cumplimiento de todos los predicados semánticos del lenguaje, y por tanto, el uso correcto de los tipos declarados. A continuación centraremos la atención en el problema de la verificación de dichos tipos.

Primeramente tenemos que hacer un recorrido por todo el AST para encontrar las definiciones de tipos, las cuales serán almacenadas en el concepto Context. Esto lo haremos utilizando el patrón visitor, el mismo será utilizado en las siguientes pasadas al AST. Es importante conocer los nombres de las clases definidas de antemano , ya que podemos tener una declaración de un tipo A con un atributo de tipo B, donde la declaración del tipo B aparece luego de la de A. Con la clase TypeCollector se logra crear un contexto inicial que solo contendrá los nombres de los tipos, por eso es que solo visita los nodos del AST de tipo Program y Class.

```
class TypeCollector(object):
    def __init__(self, errors=[]):
    self.context = None
    self.errors = errors

    @visitor.on('node')
    def visit(self, node):

    @visitor.when(AST.Program)
    def visit(self, node):

    @visitor.when(AST.Class)
    def visit(self, node):
```

Importante mencionar que la información referente a los tipos se almacena en el contexto a través de la clase Type, y que la misma incluye la función conforms\_to con el objetivo de

establecer la relación de conformidad entre tipos y garantizar el principio de sustitución.

Posteriormente se pasa a construir los tipos como tal, con sus definiciones de atributos y métodos, por tal motivo se visitarán además los nodos que definen a los mismos en el AST. Durante esta pasada de la clase TypeBuilder también se chequea que la jerarquía de tipos conformada esté correcta y sea un árbol con raíz en el tipo Object. Esto último se resolvió comprobando si el grafo de tipos representa un orden topológico.

Por último tenemos un TypeChecker que verificará la consistencia de tipos en todos los nodos del AST. El mismo recibe el contexto construido anteriormente y procesa por completo el AST. A lo largo de este recorrido fue esencial el uso del concepto Scope, el cual permite gestionar las variables definidas en los distintos niveles de visibilidad, así como saber con qué tipo se definieron. Cada clase tiene su propio ámbito o Scope y a su vez cada método definido en esta. No obstante, la importancia de este concepto también se demuestra en el chequeo de las expresiones Let y Case, pues ambas poseen un ámbito interno para nuevas variables locales que podrían definir, por tanto, el Scope "hijo" que se le pasa a estos nodos permite desambiguar entre todas las variables declaradas.

Para manejar los errores de forma consistente, cada una de las clases anteriores posee como atributo una lista de errores de tipo ErrorSemantic. De modo que ante cualquier error de chequeo de tipos, simplemente se crea una instancia de esta clase y se añade a la lista. Aclarar que a cada error se le pasa la línea y columna del nodo del AST correspondiente.

### 2.4. Generación de Código

Esta fase comprende dos etapas esenciales. Primeramente es necesario traducir el código de COOL a un lenguaje que nos permita generar código de forma más sencilla. Este lenguaje se denomina *CIL* y todo programa en él tiene 3 secciones: .TYPES, .DATA y .CODE. Durante esta etapa se realiza un recorrido del AST de COOL y se obtiene un *AST* de *CIL*, representando toda la información y semántica necesaria del programa de COOL. Con ello logramos un mayor nivel de abstracción al disponer de instrucciones en 3-direcciones y de cualquier cantidad de registros.

Durante la segunda etapa se realiza un recorrido sobre el AST de CIL conformado para generar el código de MIPS finalmente. En ambas, se emplea el patrón visitor.

#### 2.4.1. CIL

El módulo correspondiente a la generación del código intermedio es cool\_to\_cil.py. Aquí se encuentra el recorrido realizado sobre el *AST* de COOL por medio de la clase COOLToCILVisitor la cual hereda de BaseCOOLToCILVisitor. Esta última contiene una serie de atributos claves y métodos auxiliares para facilitar la generación:

- Las variables de instancia dottypes, dotdata y dotcode almacenan los nodos correspondientes a las secciones .TYPES, .DATA y .CODE respectivamente de un programa en CIL.
- Las variables current\_type y current\_method almacenan instancias de Type y Method respectivamente.

- La variable current\_function almacena el nodo cil.FunctionNode que está en proceso de construcción (estos nodos pertenecen a la sección .CODE).
- Para definir parámetros, variables locales e instrucciones dentro de current\_function se usan las funciones auxiliares register\_param, register\_local y register\_instruction respectivamente.
- Los métodos register\_function y register\_type almacenan instancias de cil.FunctionNode y cil.TypeNode en las variables dotcode y dottypes respectivamente.

#### 2.4.2. MIPS

Puntualizar:

- .Object Layout
- .Polimorfismo
- .LLamado a funciones

## 3. Problemas técnicos

Mencionar quizás:

- . comentario múltiple
- . herencia
- . lowest commun ancestor

## 4. Uso del compilador

Cómo se ejecuta