## Compiladores - Projecto

## iJava

João Ricardo Lourenço, Nº 2011151194 Joaquim Pedro Bento Gonçalves Pratas Leitão, Nº 2011150072

29 de Maio de 2014

Relatório

# Índice

1	Introdução	9
2	Análise Lexical	5
3	Análise Sintática	6
4	Construção da Árvore de Sintaxe Abstracta	7
5	Análise Semântica5.1 Tabelas de Símbolos5.2 Detecção de Erros Semânticos	8
6	Geração de Código	10
7	Apreciação do Trabalho	11

#### 1 Introdução

O presente trabalho pretende-se desenvolver um compilador para a linguagem iJava, um pequeno subconjunto da linguagem Java (versão 5.0). Por ser um subconjunto de uma outra linguagem, todos os programas que respeitem as regras impostas em iJava são também, garantidamente, programas válidos em Java.

Nesta linguagem todos os programas são constituídos por uma única classe, que possui métodos e atributos estáticos, e públicos. Para além disso, a classe necessita obrigatoriamente de ter um método *main*, onde a execução do programa se inicia.

Podemos utilizar literais dos tipos inteiro e booleano e variáveis inteiras, boleanas e arrays unidimensionais de inteiros e booleanos.

A linguagem implementa também expressões aritméticas e lógicas, operações relacionais simples, instruções de atribuição e controlo  $(if - else \ ewhile)$ .

Os métodos definidos, e os respectivos valores de retorno, podem receber como argumentos variáveis de qualquer tipo acima mencionado, com excepção do método main, que tal como em Java possui como tipo de retorno o tipo void.

É também possível passar parâmetros (literais inteiros) ao nosso programa através da linha de comandos. É o método main que vai receber esses parâmetros, armazenando-os num array de objectos do tipo String. Embora este tipo de dados não esteja incluído na lista de tipos permitidos em iJava, a sua utilização apenas é permitida no método main, com a mera finalidade de obter os parâmetros passados ao programa aquando da sua invocação.

O desenvolvimento do compilador foi dividido em três fases distintas. Numa primeira fase foi realizada a *Análise Lexical* do programa fonte, onde são identificados *tokens*, isto é, cadeias pertencentes à linguagem e que têm significado e relevância para o programa.

Seguiu-se a  $An\'{a}lise~Sem\^{a}ntica,$  composta por quatro etapas principais: FIXME, MUDAR A MANEIRA COMO ESTAMOS A DIZER O QUE SE SEGUE

- Tradução da gramática-fonte (fornecida em notação EBNF) para o yacc, permitindo assim reconhecer se o programa fornecido é constituído por sequências de *tokens* pertencentes à linguagem, e assim detectar eventuais erros de sintaxe.
- Construção da árvore de sintaxe abstracta, etapa que é realizada em simultâneo com a verificação e validação do programa a compilar, de acordo com a gramática da nossa linguagem. A árvore de sintaxe abstracta irá representar o nosso programa a compilar, recorrendo a uma estrutura em árvore para representar as estruturas sintáticas das cadeias que constituem o programa a compilar.

- Construção da tabela de símbolos, utilizadas para armazenar informações relevantes sobre a classe (seus atributos e métodos), bem como sobre cada método definido pelo programador (como, por exemplo, o tipo de retorno e os argumentos).
- Verificação de erros semânticos, etapa principal da Análise Semântica, onde são realizadas verificações de tipos, garantindo que para cada operação a realizar não existem incompatiblidades de tipos entre os operandos nela envolvidos.

A última fase do trabalho consistiu na Geração de C'odigo Interm'edio, da qual resulta, na representação interm\'edia de LLVM, um programa equivalente ao que pretendemos compilar.

METER IMAGEM BONITINHA, TIPO CACEIRO???

#### 2 Análise Lexical

Tal como referimos anteriormente, na  $Análise\ Lexical\$ procedemos à identificação dos tokens da nossa linguagem. Sempre que é detectada a presença de um comentário no programa a compilar, seja do tipo //... (comentários de apenas uma linha) ou do tipo /\*...\*/ (comentários multi-linha), os caracteres incluídos nesse comentário são ignorados.

Sempre que é detectado um caracter, ou uma sequência de caracteres, que não constitui nenhum token é impressa uma mensagem de erro, indicando a existência de um caracter ilegal, juntamente com a sua posição no programa.

### 3 Análise Sintática

4 Construção da Árvore de Sintaxe Abstracta

- 5 Análise Semântica
- 5.1 Tabelas de Símbolos

5.2 Detecção de Erros Semânticos

6 Geração de Código

7 Apreciação do Trabalho