Universidade de Coimbra

DEPARTAMENTO DE ENGENHARIA INFORMÁTICA

Compiladores

Compilador para linguagem iJava

Autor:
David Cardoso

Número: 2011164039

Autor:
Bruno Caceiro

Número: 2008107991

1 Introdução

Este projecto consiste no desenvolvimento de um compilador para a linguagem iJava (imperative Java), que consiste num pequeno subconjunto da linguagem Java (versão 5.0). Os programas da linguagem iJava são constituídos por uma única classe (a principal), contendo necessariamente um método main, e podendo conter outros métodos e atributos, todos eles estáticos e (possivelmente) públicos.

O projecto foi estruturado em 3 fases, primeiramente foi feita a Análise Lexical, implementada na linguagem C e utilizando a ferramenta lex. A segunda fase consistiu na análise sintática, com a construção da árvore de sintaxe abstrata e análise semântica (tabelas de símbolos, deteção de erros semânticos). No final foi feita a geração de código.

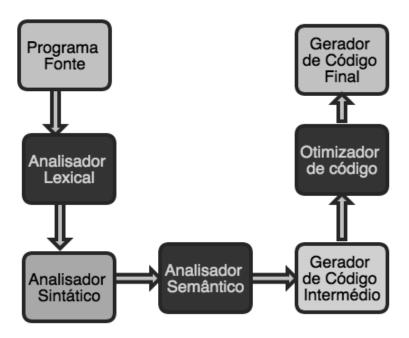


Figure 1: Fases de Compilação

2 Análise Lexical

A Análise Lexical consiste em analisar a entrada de linhas de caracteres e produzir uma sequência de símbolos (tokens) que podem ser manipulados mais facilmente por um parser. É uma forma de verificar um determinado alfabeto, neste caso o alfabeto da linguagem iJava. Esta análise pode ser dividida em três fases:

- Extração e classificação de tokens;
- Eliminação de delimitadores e comentários;
- Tratamento de erros;

2.1 Tokens

- ID: Sequências alfanuméricas começadas por uma letra, onde os símbolos "_" e "\$" contam como letras. Maiúsculas e minúsculas são consideradas letras diferentes
- INTLIT: Sequências de dígitos decimais e sequências de dígitos hexadecimais (incluindo a-f e A-F) precedidas de "0x"
- BOOLLIT: "true" | "false"
- **INT:** "int"
- BOOL: "boolean"
- NEW: "new"
- **IF:** "if"
- ELSE: "else"
- WHILE: "while"
- **PRINT:** "System.out.println"
- PARSEINT: "Integer.parseInt"
- CLASS: "class"
- PUBLIC: "public"
- STATIC: "static"
- VOID: "void"
- STRING: "String"
- DOTLENGTH: ".length"
- **RETURN:** "return"
- OCURV: "("
- CCURV: ")"
- OBRACE "{"
- CBRACE: "}"
- OSQUARE: "["
- CSQUARE: "]"

Foi necessário separar alguns tokens devido às diferentes prioridades que cada operador tem.

- OP1: "&&"
- OP1OR: "| |"
- OP2: "<" | ">" | "<=" | ">="
- OP2EQS: "==" | "!="
- OP3: "+" | "-"
- **OP4:** "*" | "/" | "%"
- NOT: "!"
- ASSIGN: "="
- **SEMIC:** ";"
- COMMA: ","
- **RESERVED:** O *iJava* é um subconjunto da linguagem *Java*, como tal, existe um conjunto de funcionalidades que embora não sejam suportadas, têm de ser consideradas. Assim, foi necessário tratar todo um conjunto de palavras reservadas de forma a permitir que sejam lexicalmente válidas mas não sintaticamente.
 - abstract | assert | break | byte | case | catch | char | const | continue | default | do | double | enum | extends | final | finally | float | for | goto | implements | import | instanceof | interface | long | native | package | private | protected | short | strictfp | super | switch | synchronized | this | throw | throws | transient | try | volatile | null | ++ | -

2.1.1 Tratamento de Erros

Se forem detectados erros lexicais no ficheiro de entrada então é impressa uma mensagem de erro no stdout:

- "Line<num linha>,col<num coluna>:illegal character('<c >'\n)"
- "Line<num linha>,col<num coluna>:unterminated comment\n"

3 Análise Sintática e Semântica

3.1 Gramática

A gramática é a maneira formal de especificar a sintaxe de uma linguagem. Desenvolver uma gramática não ambígua é um dos passos mais importantes para o sucesso do compilador. Para a gramática da linguagem *iJava* usámos a notação **EBNF** (Extended Backus

Naur Form). A gramática que nos foi dada era ambígua e por isso tivémos de efectuar diversas alterações para permiter a análise sintática ascendente com o yacc.

 $START \longrightarrow CLASS\ ID\ OBRACE$ field_or_method_declaration CBRACE

 $field_or_method_declaration \longrightarrow FieldDecl \ field_or_method_declaration \\ |\ MethodDecl \ field_or_method_declaration \\ |$

 $FieldDecl \longrightarrow STATIC\ VarDecl\ VarDecl_REPETITION$

 $MethodDecl \longrightarrow PUBLIC\ STATIC\ method_type_declaration\ ID\ OCURV\ Formal-Params\ CCURV\ OBRACE\ VarDecl_REPETITION\ statement_declaration_REPETITION\ CBRACE$

 $method_type_declaration \longrightarrow Type$

| VOID

FormalParams \longrightarrow Type ID several_FormalParams

| STRING OSQUARE CSQUARE ID

several_FormalParams $\longrightarrow COMMA$ Type ID several_FormalParams

VarDecl_REPETITION → VarDecl VarDecl_REPETITION

 $VarDecl \longrightarrow Type ID several_var_decl_in_same_instructionOPTIONAL SEMIC$

 $several_var_decl_in_same_instructionOPTIONAL \longrightarrow COMMAID several_var_decl_in_same_instructionOPTIONAL \longrightarrow COMMAID several_v$

Type $\longrightarrow INT \ OSQUARE \ CSQUARE$

 $\mid BOOL \ OSQUARE \ CSQUARE \\ \mid INT \\ \mid BOOL$

 $statement_declaration_REPETITION \longrightarrow Statement_declaration_REPETITION$

Statement $\longrightarrow OBRACE$ several_statement CBRACE

```
| IF OCURV Expr CCURV Statement %prec IFX
     IF OCURV Expr CCURV Statement ELSE Statement
     WHILE OCURV Expr CCURV Statement
     | PRINT OCURV Expr CCURV SEMIC
     ID array_indexOPTIONAL ASSIGN Expr SEMIC
     |RETURN| return_expression SEMIC
several_statement --> Statement several_statement
\operatorname{array\_indexOPTIONAL} \longrightarrow OSQUARE \operatorname{Expr} CSQUARE
return_expression \longrightarrow Expr
IndexableExpr \longrightarrow ID
     | INTLIT BOOLLIT ID OCURV Args_OPTIONAL CCURV
     OCURV Expr CCURV
     Expr DOTLENGTH
     IndexableExpr OSQUARE Expr CSQUARE
     | PARSEINT OCURV ID OSQUARE Expr CSQUARE CCURV
\operatorname{Expr} \longrightarrow \operatorname{Expr} OP1 \operatorname{Expr} \% prec OP1
     Expr OP1OR Expr \%prec\ OP1OR
     Expr OP4 Expr \%prec OP4
     Expr OP3 Expr %prec OP3
     ExprOP2 Expr\%precOP2
     Expr OP2EQS Expr \%prec\ OP2EQS
     OP3 Expr \%prec\ \bar{N}OT
     NOT Expr %prec NOT
     NEW INT OSQUARE Expr CSQUARE
     NEW BOOL OSQUARE Expr CSQUARE
     IndexableExpr
Args\_OPTIONAL \longrightarrow Args
Args \longrightarrow Expr comma\_expr
comma\_expr \longrightarrow COMMA Expr comma\_expr
```

3.2 Árvore de Sintaxe Abstrata

Estruturas utilizadas para a criação da árvore de sintaxe abstrata

```
/* General Node */
2 typedef struct _Node
      //Type of the Node (to identify the type of the node)
    NodeType n_type;
      //Type of the Struct (Int, Void, String,...)
    Type type;
      //Id or list of id's
10
      listID* id;
12
      //The tree next nodes (the case of if)
      struct _Node* n1;
14
      struct _Node* n2;
15
      struct _Node* n3;
17
      //Next node
18
      struct _Node* next;
19
20
      //Literals (to store the values)
21
      char* value;
22
23
      char isStatic;
24
26
28 //Linked list of ID's (for multiple declaration of variables)
29 typedef struct _idList
30 {
    char* id;
    struct _idList* next;
32
33 | } listID;
```

- 3.3 Tratamento de Erros Lexicais
- 3.4 Análise Semântica
- 3.5 Tabela de Símbolos
- 3.6 Tratamento de Erros Semânticos