

解释器第三次实验报告

一、背景

- 姓名：余璞轩
- 学号：2014302580341
- 班级：卓越二班
- 提交日期：11月16日

任务：

- 设计并编制调试一个分析 CMM 程序结构的语法分析器.
- 加深对语法分析原理的理解和应用。

二、实验内容

1.编译方法说明

(1)文法

根据《解释器构造》课程任务书中给出的cmm语言的文法，可以根据g4文件的格式写出cmm在antlr工具中的语法文件。

```
grammar cmm;

program :
    (stmt)+
    ;

stmt :
    var_decl          #vardecl
    | if_stmt         #ifstmt
    | while_stmt       #whilestmt
    | break_stmt       #breakstmt
    | assign_stmt      #assignstmt
    | read_stmt        #readstmt
    | write_stmt       #writestmt
```

```

    | stmt_block          #stmtblock
    | LParen stmt RParen  #LParenStmtRParen
    ;

stmt_block :
    lcurly (stmt)* rcurly
    ;

var_decl :
    type var_list lineend
    ;

type :
    int_ |
    double_ |
    type lbracket intconstant rbracket
    ;

var_list :
    ident (comma ident)*
    ;

decl_assign :
    ident assign expr
    ;

if_stmt :
    if_ expr stmt |
    if_ expr stmt else_ stmt
    ;

while_stmt :
    while_ expr stmt
    ;

break_stmt :
    break_ lineend
    ;

read_stmt :
    read_ lparen ident rparen lineend |
    read_ lparen ident lbracket intconstant rbracket lineend
    ;

write_stmt :
    write_ lparen expr rparen lineend
    ;

```

```
assign_stmt :  
    value assign expr lineend  
    ;  
  
value :  
    ident |  
    ident lbracket intconstant rbracket  
    ;  
  
constant :  
    intconstant |  
    realconstant |  
    booleanconstant  
    ;  
  
expr :  
    expr muldivmod expr |  
    expr addmin expr |  
    expr compop expr |  
    lparen expr rparen |  
    ident |  
    constant |  
    addmin expr  
    ;  
  
if_ :  
    If # getIf  
    ;  
else_ :  
    Else # getElse  
    ;  
while_ :  
    While # getWhile  
    ;  
read_ :  
    Read # getRead  
    ;  
write_ :  
    Write # getWrite  
    ;  
int_ :  
    Int # getInt  
    ;  
double_ :  
    Double # getDouble  
    ;
```

```
break_ :
    Break # getBreak
    ;

If : 'if' ;
Else : 'else' ;
While : 'while' ;
Read : 'read' ;
Write : 'write' ;
Int : 'int' ;
Double : 'double' ;
Break : 'break' ;

ident :
    Ident # getIdent
    ;
intconstant :
    IntConstant # getIntConstant
    ;
realconstant :
    RealConstant # getRealConstant
    ;
booleanconstant :
    BooleanConstant # getBooleanConstant
    ;
compop :
    CompOp # getCompop
    ;
muldivmod :
    MulDivMod # getMulDivMod
    ;
addmin :
    AddMin # getAddMin
    ;
lparen :
    LParen # getLParen
    ;
rparen :
    RParen # getRParen
    ;
lcurly :
    LCurly # getLCurly
    ;
rcurly :
    RCurly # getRCurly
    ;
lbracket :
```

```

    LBracket # getLBracket
    ;
rbracket :
    RBracket # getRBracket
    ;
assign :
    Assign # getAssign
    ;
lineend:
    LineEnd # getLineEnd
    ;
comma:
    Comma # getComma
    ;

Ident :
    [a-zA-Z]([a-zA-Z] | '_' | [0-9])*
    ;

IntConstant : '0' | [1-9][0-9]*;
RealConstant : IntConstant('.'([0-9]+))? ;
BooleanConstant : 'true' | 'false' ;

CompOp : '<=' | '>=' | '>' | '<' | '!=' | '==' | '<>' | ;
MulDivMod : '*' | '/' | '%';
AddMin : '+' | '-' ;

LParen : '(' ;
RParen : ')' ;
LCurly : '{' ;
RCurly : '}' ;
LBracket : '[' ;
RBracket : ']' ;

Assign : '=' ;

LineEnd : ';' ;

Comma : ',' ;

WS : [' '\t\r\n]+ -> skip ;

SL_COMMENT :  '//' ~[\r\n]* -> skip;
MUL_COMMENT :  '/*' .*? '*/' -> skip;

```

其中加下划线的部分，是为了方便实验二中将词法当作语法产生输出，此处可以忽略。

(2)语法分析方法：递归下降法

ANTLR工具通过语法规则生成一个递归下降的语法分析器。

递归下降的语法分析器是一个递归方法的集合，解析过程则是从根开始向叶子递归。

在解析时， 当一个规则存在多个选项时，则需要检查接下来输入的一个或者多个单词来做出预测判断，在规则的多个选项中选择一个，这样的工作由ANTLR自动完成。

2.程序结构说明

ANTLR在它的运行库中提供了两种树的遍历机制。

1. 默认情况下，ANTLR生成一个语法树的监听器来响应遍历语法树触发的事件。监听器是自动按照深度优先完成树的遍历，我们只需完成在每个节点需要触发的各种事件；
2. 而访问器提供了可控的遍历方式，我们自行控制遍历，决定是否调用子结点的访问方法。由于本课题使用了监听器的方式来实现，所以详细阐述监听器的机制。

为了能够遍历语法树并在监听器中触发事件的调用，ANTLR的运行时提供了一个类 `ParseTreeWalker`。在语言的应用程序中，我们创建 `ParseTreeListener` 类的子类来包含应用程序特定的代码。

ANTLR为每一个条规则生成一个进入和退出的方法，当遍历进入到这个节点是会触发进入的方法，当遍历完这个节点所有的子节点后，会触发退出的方法。监听器的机制为会自动完成语法树的遍历，无需再写语法树的遍历过程，监听器会提供一个类，包含每个规则的输入输出函数，我们只需继承这个类并复写这些函数即可。

3.程序调试

已经将程序打包为jar包 `cmm.jar`，并提供测试文件 `test.cmm`。使用方法为

```
$ java -jar cmm.jar test.cmm
```

The screenshot shows the Parse Tree Inspector for the program: `int a; double b; a = 12; b = -3.0; a * b;`. The tree structure is as follows:

- `program`
 - `stmt`
 - `stmt`
 - `stmt`
 - `stmt`
 - `stmt`
 - `stmt`
 - `stmt`
 - `stmt`
- `stmt` (first)
 - `var_decl`
 - `type`: `int_` → `int`
 - `var_list`: `ident` → `a`
 - `lineend`: `;`
- `stmt` (second)
 - `var_decl`
 - `type`: `double_` → `double`
 - `var_list`: `ident` → `b`
 - `lineend`: `;`
- `stmt` (third)
 - `assign_stmt`
 - `value`: `ident` → `a`
 - `assign`: `=`
 - `expr`: `constant` → `intconstant` → `12`
 - `lineend`: `;`
- `stmt` (fourth)
 - `assign_stmt`
 - `value`: `ident` → `b`
 - `assign`: `=`
 - `expr`: `admin` → `-` → `constant` → `realconstant` → `3.0`
 - `lineend`: `;`
- `stmt` (fifth)
 - `write_`: `write`
 - `lparen`: `(`
 - `expr`: `admin` → `*` → `expr`
 - `expr`: `ident` → `a`
 - `muldivmod`: `*`
 - `expr`: `ident` → `b`
 - `rparen`: `)`
 - `lineend`: `;`

The interface includes a list of tokens on the left, a tree diagram in the center, and a bottom bar with "OK" and "Export as PNG" buttons.

```
int a;
double b;
a = 12;
b = -3.0;
write (a*b + a - b);

while (a >= 7) {
    a = a - 1;
}

int c;
c = 4;
/* 声明同时赋值将会在后面实验实现 */

if (c == 4) {
    a = a - 1;
} else {
    a = a + 1;
}
```

三、实验总结

通过这次试验，我学习到了通过antlr进行语法分析的过程。同时复习了上学期学习的“递归下降法”并在实践中加深了理解。

这个cmm解释器还有一些不足：

- 报错信息不够完善
- 仅仅实现了最基本的规定语法，有些更好的语法还没有实现

在今后的实验中会抓紧时间实现。