



编译原理实验报告

语法分析



2019-6-2

北京理工大学计算机学院 07111606

谭超 1120161874

1. 实验目的:

- (1) 掌握 C 语言的语法规则，了解编译器语法分析器的主要功能。
- (2) 熟练掌握典型语法分析器构造的相关技术与方法，设计并实现具有一定分析能力的 C 语言语法分析器。
- (3) 掌握编译器从前端到后端各个模块的工作原理，语法分析模块与其他模块之间的交互过程。

2. 实验内容:

- (1) 该实验选择 C 语言的一个子集，基于 BIT-MiniCC 构建 C 语言子集的语法分析器。该语法分析器能够读入 XML 文件形式的属性字符流，进行语法分析并进行错误处理，如果输入正确时输出 XML 形式的语法树，输入不正确时报告语法错误。
- (2) 将分析树转换为抽象语法树，便于后续分析工作和代码生成工作的完成。

3. 实验的实现过程与步骤:

在本次实验中我采用了递归下降的方法来构建词法分析器，具体实现过程如下。

首先通过 ANTLRWorks 构建一个不含左递归与相同前缀的文法规则：

```
grammar grammerC;

program : func_list;
func_list
: TYPE ID (function | global_variable) func_list
|
;
function: '(' arg_list ')' code_blocks;
global_variable
: ('=' assignment_expression)? ';'
;
arg_list
: argument (',' arg_list)?
|
;
argument: TYPE ID;
code_blocks
: '{' statement_list '}';
statement_list
: declare_expression ';' statement_list
| assignment_expression ';' statement_list
| while_expression statement_list
| for_expression statement_list
| if_expression statement_list
| return_expression ';'
|
;
```

```

declare_expression
:   TYPE ID ('=' assignment_expression)?
;
assignment_expression
:   ID (OPERATOR assignment_expression )?
|   constant (OPERATOR assignment_expression)?
;
while_expression
:   'while' '(' assignment_expression ')' code_blocks
;
for_expression
:   'for' '(' declare_expression ';' assignment_expression ';'
assignment_expression ')' code_blocks
;
if_expression
:   'if' '(' assignment_expression ')' code_blocks ('else' code_blocks)?
;
return_expression
:   'return' assignment_expression;
constant:   'integer_constant'
|   'floating_constant'
|   'string_literal'
|   'character_constant'
;
TYPE :   'int' | 'float' | 'char' | 'double' | 'void' | 'long' | 'short';
ID   :   'identifier';
OPERATOR:   'operator';
KEYWORDS:   'keywords';

```

然后对于文法中的每个非终结符构造一个相应的函数,根据当前的状态和下一将要读入的终结符决定被调用的函数。在我的程序中,除了每个非终结符对应的函数之外还有一个用于存储全局变量的类,为了使用方便,我将所有全局变量都放在该类中。该类中包含有以列表形式存储的从.xml文件中读入的词法分析后的单词和属性流、属性流的长度、当前位置、用于写入语法分析结果的.xml的栈以及对词法分析词类更加细分的集合。由于之前的词法分析只分为了8类词,为了更好地拟合文法,我将一些较为特殊的终结符单独提出来作为一种词属性。同时,由于要将结果以树的形式写入到.xml文件中,我使用一个栈来存储递归下降过程中的状态。

4. 运行效果截图:

对于以下C语言代码:

```

int main ( )
{
    int a ;
    int b ;
    a = a + b ;
    while ( a < 10 )
    {
        if ( b = 1 )
        {
            return b ;
        }
    }
}

```

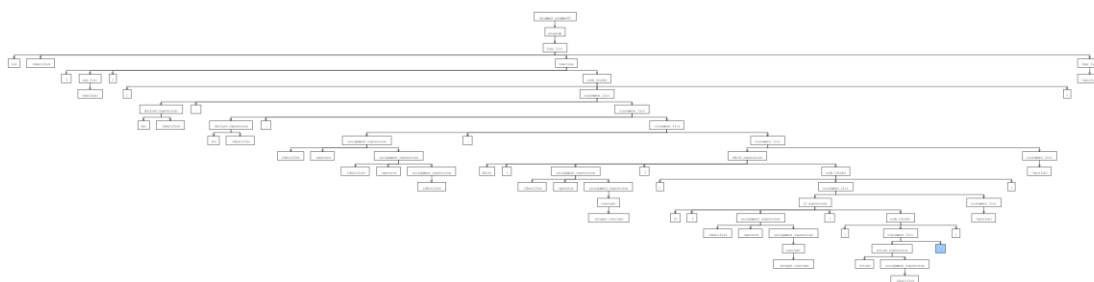
该源代码的部分属性流如下：

```

1  <?xml version="1.0" encoding="utf-8"?>
2  <project name=".\\test.c">
3      <tokens>
4          <token>
5              <number>1</number>
6              <value>int</value>
7              <type>keyword</type>
8              <line>1</line>
9              <valid>true</valid>
10         </token>
11         <token>
12             <number>2</number>
13             <value>main</value>
14             <type>identifier</type>
15             <line>1</line>
16             <valid>true</valid>
17         </token>
18         <token>
19             <number>3</number>
20             <value>(</value>
21             <type>separator</type>
22             <line>1</line>
23             <valid>true</valid>
24         </token>
25         <token>
26             <number>4</number>
27             <value>)</value>
28             <type>separator</type>
29             <line>1</line>
30             <valid>true</valid>
31         </token>
32         <token>
33             <number>5</number>
34             <value>{</value>

```

该源代码的属性流经过 ANTLRWorks 分析后得到的语法树如下：



经过语法分析的代码处理后得到的结果部分截图如下：

```

1  <?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
2  <parserTree>
3    <program>
4      <funclist>
5        <datatype>int</datatype>
6        <identifier>main</identifier>
7        <function>
8          <separator>(</separator>
9          <arg_list/>
10         <separator>)</separator>
11         <code_blocks>
12           <separator>{</separator>
13           <statement_list>
14             <declare_expression>
15               <datatype>int</datatype>
16               <identifier>a</identifier>
17             </declare_expression>
18             <separator>;</separator>
19             <statement_list>
20               <declare_expression>
21                 <datatype>int</datatype>
22                 <identifier>b</identifier>
23               </declare_expression>

```

5. 实验心得体会：

递归下降方法是构建语法分析器中比较简单的一种，其思想十分简单，就是对于不同的非终结符构造各自的执行函数，然后跟着属性流一步一步走，当识别完所有的属性则识别成功，否则失败。在构建过程中需要注意的是文法不能存在左递归和公共前缀，对于左递归文法可以通过消除左递归修改文法，对于公共前缀可以通过消除回溯的方法。文法构建完成后工作就完成了一半，另外还需注意的是再写入到 XML 文件中时，由于整个过程是一个递归的过程，在每个函数中都需要将当前状态写入到 XML 树中，所以我用了栈来存储状态，每进入一个函数就将该状态压入栈中，同时，通过不断的 push 和 pop 来记录整个递归的过程。