编译原理实验报告

实验一:词法分析与语法分析

一、实验目的

设计、编写一个词法和语法分析程序,加深对词法及语法分析的理解。

二、实验要求

使用词法分析工具 GNU Flex 和语法分析工具 GNU Bison 实现一个语法和词法分析器,可以查出 C 语言源程序中的:

1)词法错误 (错误类型 A:即出现 C词法中未定义的字符以及任何不符合 C词法单元定义的字符);

2) 语法错误 (错误类型 B)。

在输出错误提示信息时,需要输出具体的错误类型、出错的位置(源程序行号)以及相关的说明文字。

三、实验结果

3.1 程序结构

程序的源文件由词法分析文件 lexical.l、语法分析文件 syntax.y 及程序入口 main.c 组成。使用 makefile 可以快速进行编译。经过编译后生成中间文件 lex.yy.c、syntax.tab.c、syntax.tab.h 及执行程序 complier。

测试时在根目录下使用 make 命令进行编译,使用./complier test1.cmm 来对测试文件进行测试。

3.2 程序功能

本程序实现了基本的词法与语法分析功能。当发现词法错误时,会输出"Error: type A at line ···: Mysterious character "···"; 当发现语法错误时,会输出"Error: type B at line ···: ·····(说明文字)"; 当代码中不含有词法和语法错误时,则会输出语法树信息。

```
例:对于源代码:
int main()
{
    int i=1
    int j=~;
}
会输出错误信息:
Error: type A at line 3: syntax error: unexpected TYPE, expecting SEMI Error: type A at line 4: Mysterious character "~"
    对于正确的代码:
```

```
int main()
{
    int i=1;
    int j=2;
则会输出程序的语法树信息:
                                                                    ID: i
Program (1)
  ExtDefList (1)
                                                                  ASSIGNOP
    ExtDef (1)
                                                                  Exp (3)
                                                                    INT: 1
       Specifier (1)
         TYPE: int
                                                              SEMI
       FunDec (1)
                                                           DefList (4)
         ID: main
                                                              Def (4)
         LP
                                                                Specifier (4)
         RP
                                                                  TYPE: int
       CompSt (2)
                                                                DecList (4)
         LC
                                                                  Dec (4)
         DefList (3)
                                                                    VarDec (4)
           Def (3)
                                                                       ID: j
              Specifier (3)
                                                                    ASSIGNOP
                TYPE: int
                                                                    Exp (4)
                                                                       INT: 2
              DecList (3)
                Dec (3)
                                                                SEMI
                  VarDec (3)
                                                         RC
```

3.3 功能实现

3.3.1 词法分析

词法分析通过在 lexical.l 中书写正则表达式实现。由 int、float、if、else、while 等关键字,各种运算符,以及整形和浮点型的数字构成终结符的集合。

3.3.2 语法分析

语法分析通过在 syntax.y 中书写生成式实现。这部分与将实验指导附录中的 ${\tt C}$ 语言文法基本相同。

3.3.3 错误恢复

当出现语法错误时,除了报错外,还应进行错误恢复,将语法分析进行下去。Bison 中的错误恢复主要在通过文法中合理放置特殊标识符 error 实现。本程序一般将 error 标记放在逗号","分号";"、括号"()""{}"等前,即在新的语句开始时进行错误恢复,以使语法分析能够继续进行。

出现语法错误时, yyparse()会自动调用 yyerror()函数输出错误信息。为能输出符合格式的信息, 对 yyerror()进行了重载。但是默认的错误信息为 syntax error, 过于笼统, 并非非常有用。为了输出更详细的错误信息, 本程序使用了%define parse.error verbose 这个宏, 这可以使错误信息更加详细, 明确指出缺少了某个符号。

3.3.4 语法树的构建

语法树的构建是语法分析中的重要一环。语法树的每个叶节点对应一个终结符号,其他节点则对应一个语法单元。在 lexical.l 中定义了这个节点:

struct Node{

int isToken; //该节点是否为终结符即叶子节点

int line; //该单元出现的行号

char type[16]; //节点的类型,如 INT, FLOAT char text[32]; //该单元的字符内容,即变量名等

struct Node *firstChild; //该节点的首个子节点 struct Node *nextSibling; //该节点的临近的兄弟节点

};

在 syntax.y 中,将所有的语法单元的属性值的类型均设为了 Node 型。

在每个词法单元被识别后,调用 setNode()函数对终结符所对应的节点设初值。在每个生成式被归约后,调用 newNode()函数将其添加进语法树中,所有被归约的语法单元互相为兄弟节点,在同一层中,它们为归约后的语法单元对应的节点的子节点。由于不同生成式中被归约的词法单元数量不定,newNode()使用了可变参数来处理,使用了 va_list 系列的宏。3.3.5 语法树的输出

当源代码中不包含语法或词法错误时,则输出语法树。语法树的输出采用了前序遍历的方式,以递归函数实现。为了给不同层的节点设置不同的缩进格数,还定义了 depth 变量,每次向下寻找子节点时,depth++,最后根据 depth 的值设置对应的缩进。