编译原理实验报告

实验题目:		学号:
日期:	班级:	姓名:
Email:		

实验目的:

你需要完成一个简单的 C++风格的编译器。这个实验分为若干部分。在本实验中,需要 完成该编译器的词法分析器。

实验环境介绍:

硬件环境:

Legion R7000P2021 AMD Ryzen 7 5800H with Radeon Graphics 3.20 GHz 软件环境:

Clion

解决问题的主要思路:

本实验中将会给定 C++语言风格的源程序,我们需要将其从字符流转换为词语流,同时在转换过程中还需判断是否有词法分析错误,如果没有的话,最后输出单词流以及每个单词的类型即可。

本实验解决过程分以下几个步骤:

- 1. 由于题目中要求我们设计的编译器不应当对用户输入程序进行假设,故我们采用 getline 的方式进行读入。
- 2. 在读入完所有程序后, 先对其进行预处理, 即删除注释、过滤空白符等。
- 3. 之后开始识别关键字、标识符、数字以及运算符,这里设置三种状态(后面有详细介绍),通过不断识别关键字,从而完成整个词法分析过程。
- 4. 如果在识别的过程中发现了错误,那么直接结束即可。如若没有的话,在最后输出单词流以及每个单词的类型。

实验步骤:

在本实验中,错误有以下四种:

错误描述	输出内容
浮点数中不止一个小数点	Malformed number: More than one
	decimal point in a floating point
	number.
小数点在浮点数的开始或者结尾	Malformed number: Decimal point at
	the beginning or end of a floating
	point number.
整数或小数的整数部分中有前导零	Malformed number: Leading zeros in
	an integer.
非注释部分有不能识别的字符,包括	Unrecognizable characters.
单独出现一次的&, 字符	

注意: 前三种数字错误类型的输出优先级为 1>> 2 >> 3。

关键字表如下:

关键字	对应类型
int	INTSYM
double	DOUBLESYM
scanf	SCANFSYM
printf	PRINTFSYM
if	IFSYM
then	THENSYM
while	WHILESYM
do	DOSYM

符号表如下:

关键字	对应类型
=	AO
==	RO
>	RO
>=	RO
<	RO
<=	RO
	LO
&&	LO
!	LO
!=	RO
+	PLUS
_	MINUS
*	TIMES
/	DIVISION

,	COMMA
(BRACE
)	BRACE
{	BRACE
}	BRACE
· ,	SEMICOLON

标识符以及数字

标识符应符合如下文法:

〈 标识符 〉 → 〈 字母 >{〈 字母 >|〈 数字 >}

{}:出现0次或多次

**	
标识符或者数字	对应类型
标识符 (如 x)	IDENT
整数(如3)	INT
小数 (如 2.1)	DOUBLE

对于注释,与 C++类似,有两种方式,如下表所示:

//	单行注释
/* */	多行注释

假如只有/*而没有匹配的*/,则认为从/*往后的内容都是注释。 在词法分析中,注释的内容不应输出,即需要将这些内容过滤掉。

1. 首先对符号和关键字进行抽象,根据关键字表和符号表将关键字和符号进行一一映射,如下所示:

2. 定义状态,在读入 C++语言源程序的时候,存在三种状态,分别是 Begin,Readletter,Readnumber,如下所示:

```
enum status {
    Begin, // 初始状态,表示开始读入一个新的数字或单词
    Readletter, // 读字母
    Readnumber // 读数字,在该状态会读入数字
};
```

- 3. 词法分析器的设计
- (1) 首先要考虑的是输入问题,由于对用户输入程序不设限制,所以采用 while 不断 读入,同时考虑到输入程序是以多行输入,故本实验中我们采用 while 加 getline 的方式配合读入程序,如下所示:

```
ios::sync_with_stdio(false);
string str1;
while (getline(cin, str1)) { // 不断读入字符
    str += str1; // 存入到str中
    str += '\n';// str末尾置空, 否则最后一个元素很有可能无法正常输出
}
```

(2) 接下来就是预处理的过程,根据实验内容可知,首先我们需要把程序中的注释全部去除,而注释又分为//和/**/两种。

针对//类型的注释,该类注释注释的是一行的内容,故我们先在字符串中找到//,然后在其后面查找到换行符,找到之后将中间内容全部删除即可,如下所示:

```
// 去除 //
while (str.find("//") != -1) {
    int start = str.find("//");
    int end = 0;
    for (int i = start + 2; i < str.size(); i++) {
        if (str[i] == '\n') {
            end = i;
            break;
        }
    }
    str.erase(start, end - start);
}</pre>
```

针对/**/类型的注释,我们先在程序中查找到/*,如若没有则无需处理该类注释。若有,则往后查找*/,并将中间所有内容全部删除,如下所示:

```
// 去除 /**/
while (str.find("/*") != -1) {
    int start = str.find("/*");
    int end = str.find("*/");
    if (end != -1)str.erase(start, end - start + 2);
    else {
        str.erase(start, str.size() - start);
        str += '\n';//如果只有/*, 而没有*/, 在最后加一个换行符
    }
}
```

去除之后,由于在输入程序的过程中涉及到回车换行等,所以还需将输入的字符串中的回车换行等全部去除,本实验中我们的处理方式是,将这些全部用空格替代,如下所示:

```
for (int i = 0; i < str.size(); i++)
  if (str[i] == '\t' || str[i] == '\r' || str[i] == '\n')
     str[i] = ' ';</pre>
```

(3) 在预处理之后,就开始进入词法分析,在词法分析过程中,不断读出字符,并判断是否存在错误。首先定义一个 GetString 函数,该函数的作用是识别每一个单词以便在后面使用,具体如下:定义一个变量 state 来记录当前所在状态(即前面所说的 Begin, Readletter, Readnumber 三种状态),一个变量 token 代表识别出的单词。根据当前处于不同的状态,进行分析。

Begin 状态:每次读入的初始状态,首先判断当前正在读入的是字符还是数字,如果是字符就转换到 Readletter 状态,是数字就转换到 Readnumber 状态,如果都不是的话继续处于该状态,如果遇到无法识别的字符则输出错误,程序结束,如下所示:

```
case Begin: // 每一个初始状态
if (IsLetter(str[now])) { // 读字符

token += str[now];

state = Readletter;
```

```
} else if (IsDigit(str[now]) || str[now] == '.') { // 读数字
                    token += str[now];
                    state = Readnumber:
                } else if (str[now] == '>' || str[now] == '<' || str[now] == '!'</pre>
|| str[now] == '=') {
                    token += str[now];
                    now++;
                    if (str[now] == '=') {
                        token += str[now];
                        now++;
                    }
                    return token;
                } else if (str[now] == '=' || str[now] == '&' || str[now] == '|')
{ // 这三个符号是可以重复被定义的
                    token += str[now];
                    now++;
                    if (str[now - 1] == str[now]) {
                        token += str[now];
                        now++:
                    return token;
                } else if (Single(str[now])) {
                    token += str[now];
                    now++;
                    return token;
                } else {
                    cout << "Unrecognizable characters.";</pre>
                    exit(0);
                }
                now++;
                break;
```

其中 IsLetter()函数是判断读入的是否为字符,如下所示:

```
// 判断是否是字符
bool IsLetter(char c) {
    if ((c >= 'a' && c <= 'z') || (c >= 'A' && c <= 'Z') || c == '_') return true;
    else return false;
}
```

IsDigit()函数是判断读入的是否为数字,如下所示:

```
// 判断是否是数字
bool IsDigit(char c) {
  if (c >= '0' && c <= '9') return true;
  else return false;
}</pre>
```

如果既不是字符也不是数字,则判断是否为两个运算符组成(>=、<=、!=)及可重复符号(=、&、|),如果都不是的话在判断是否为单运算符,即 Single()函数,如下所示:

```
// 判断是否有可能是单独符号
bool Single(char c) {
    if (c == '!' || c == '(' || c == ')' || c == '{' || c == ';' || c == ';
```

如果都不是,则当前单词无法识别,输出错误即可。

Readletter 状态:读字母状态,进入该状态后,只需判断当前读入的是否仍为数字或者字母即可,如果是的话,就继续读入,如下所示:

```
case Readletter: // 读字母
    if (IsLetter(str[now]) || IsDigit(str[now])) // 如果还是字母或者数
字,接下往下读
    token += str[now];
else
    return token;
now++;
break;
```

Readnumber 状态:读数字状态,进入该状态后,需判断当前读入的是否仍为数字或者.,如果是的话,就继续读入,如下所示:

```
case Readnumber:

if (IsDigit(str[now]) || str[now] == '.') // 判读是否是数字或者.

token += str[now];

else

return token;

now++;
```

(4)得到一个单词以后,需要检查该单词是否合法,如果合法,则需给出对应单词的类型,如果不合法,则输出错误。具体如下:先检查是否是关键字,接着检查是否为符号,如果都不是的话,那就是标识符或者数字。接着在判断是否为数字,如果是的话判断是否合法即可,不是数字则为标识符,如下所示:

```
if (tep.size() != 0 && tep[0] != ' ') {
    if (mp.find(tep) != mp.end()) {// 说明它是关键字
        ans.push_back(tep);
        ans1.push_back(mp.at(tep));
    } else if (mp1.find(tep) != mp1.end()) { // 说明它是符号
        ans.push_back(tep);
        ans1.push_back(mp1.at(tep));
    } else { // 说明是标识符或者数字
        if (tep.size() != 0 && tep[0] == '.') {// 说明第一个字符是小数点
            cout << "Malformed number: Decimal point at the beginning or end
    of a floating point number.";
        exit(0);
```

```
} else if (tep.size() != 0 && tep[0] >= '0' && tep[0] <= '9') { //
说明是数字
                 int cnt = 0;//用于记录字符串有多少个小数点
                 for (int i = 0; i < tep.size(); i++)
                     if (tep[i] == '.')
                         cnt++;
                 if (cnt == 0) { // 说明是整数
                     if (tep[0] == '0' && tep.size() != 1) { // 说明有前导0
                         cout << "Malformed number: Leading zeros in an
integer.";
                         exit(0);
                     ans.push_back(tep);
                     ans1.push_back("INT");
                 } else if (cnt == 1) { // 说明是小数
                     if (tep.size() >= 2 && tep[0] == '0' && tep[1] != '.') {
                         cout << "Malformed number: Leading zeros in an
integer.";
                         exit(0);
                     }
                     if (tep[tep.size() - 1] == '.') {
                         cout << "Malformed number: Decimal point at the
beginning or end of a floating point number.";
                         exit(0);
                     }
                     ans.push_back(tep);
                     ans1.push_back("DOUBLE");
                 } else { // 说明有多个小数点
                     cout << "Malformed number: More than one decimal point in a
floating point number.";
                     exit(0);
             } else { // 说明是字母
                 ans.push_back(tep);
                 ans1.push_back("IDENT");
         }
}
```

至此,我们完成了词法分析的整个过程,我们在分析的过程中,用两个数组进行存储,如果分析过程中无语法错误的话,在最后输出数组中的内容即可。

实验结果展示及分析:

1. 对于如下输入程序:

```
int a, b;
double c=1.2; // This is a comment
scanf(a);
scanf(b);
printf(c);
```

由于该程序并无词法分析错误,所以当整个程序输入完成后,我们可以得到如下输出

```
int INTSYM
a IDENT
, COMMA
b IDENT
; SEMICOLON
double DOUBLESYM
C IDENT
= A0
1.2 DOUBLE
; SEMICOLON
scanf SCANFSYM
( BRACE
a IDENT
) BRACE
; SEMICOLON
scanf SCANFSYM
( BRACE
b IDENT
) BRACE
; SEMICOLON
printf PRINTFSYM
( BRACE
C IDENT
) BRACE
; SEMICOLON
```

2. 对于如下输入程序:

```
int a = 6037210
int b = 06356417
```

由于该程序中在定义 b 的时候,右值存在前导 0,所以此处存在词法分析错误,故程序输出 Malformed number: Leading zeros in an integer.

3. 对于如下输入程序:

```
12910

1223.219

27912.120921

2181123.

2810.

12123
```

可以看到的是在 2181123 (以及下一行) 处多出一个小数点,所以此处存在词法分析错误,故程序输出 Malformed number: Leading zeros in an integer.

4. 对于如下输入程序:

```
int a,b;
c=2;
d=123.21;
?
*
```

由于我们设计的词法分析器不能识别?, 所以此处程序输出 Unrecognizable characters.