编译原理实验报告:词法分析器 15331416 赵寒旭 数字媒体技术

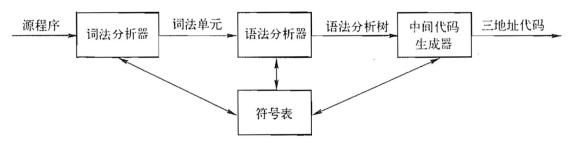
1. 实验目的

用 lex 实现一个词法分析器

2. 实验思路

2.1 词法分析器的作用

词法分析是编译的第一阶段,主要任务是读入源程序的输入字符,将它们组成词素,生成并输出一个词法单元序列,每个词法单元对应一个词素。本次实验中词法分析程序使用 lex 自动生成。



2.2 词法单元类型

引自 https://en.wikipedia.org/wiki/Lexical_analysis#Token

本文词法单元类型及内容参考下表:

Examples of token values

Token name	Sample token values
identifier	x, color, UP
keyword	if, while, return
separator	}, (, ;
operator	+, <, =
literal	true, 6.02e23, "music"
comment	// must be negative, /* Retrieves user data */

identifier (标识符):由程序员选择的名称

keyword (关键字):已由编程语言确定的名称 separator (分隔符):标点符号和成对的分隔符号

operator (操作符):操作参数产生结果

literal (文字量): 数字和文本

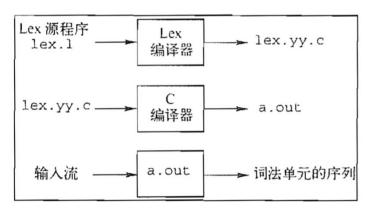
comment (注释):包括行注释和块注释

2.3 词法分析器生成工具 Lex

Lex支持使用正则表达式来描述各个词法单元的模式,由此给出一个词法分析器的规约。

- (1) 用 Lex 创建一个词法分析器的过程
 - 1) 用 Lex 语言写一个输入文件 lex.l. 描述将要生成的词法分析器。
 - 2) Lex 编译器将 lex.l 转换成 c 语言程序 lex.yy.c

3) lex.yy.c 被 c 编译器便以为一个.exe 文件,得到一个读取输入字符流并生成词法单元流的可运行的词法分析器。



(2) Lex 程序的结构

声明部分

%%

转换规则

% %

辅助函数

1) 声明部分

首先可有起始于"%"符号,终止于"%"符号包括 include 语句、声明语句在内的 $\mathbb C$ 语句。

包括变量和明示常量,可以声明词法单元的名字或正则定义。

2) 转换规则

形式:模式 { 动作 }

每个模式是一个正则表达式,可以使用声明部分中定义的变量。

3) 辅助函数

包含各个动作需要使用的所有辅助函数。

2.4 Lex 变量

yyin FILE* 类型。 它指向 lexer 正在解析的当前文件。

yyout FILE* 类型。 它指向记录 lexer 输出的位置。 缺省情况下, yyin 和 yyout 都指向标准输入和输出。

yytext 匹配模式的文本存储在这一变量中(char*)。

yyleng 给出匹配模式的长度。

yylineno 提供当前的行数信息。 (lexer不一定支持。)

实验中使用 yyin 指向待解析代码文件,用 yytext 获得模式匹配文本

2.5 Lex 函数

yylex() 这一函数开始分析。 它由 Lex 自动生成。

yywrap() 这一函数在文件(或输入)的末尾调用。 如果函数的返回值是1,就停止解析。 因此它可以用来解析多个文件。 代码可以写在第三段,这就能够解析多个文件。 方法是使用 yyin 文件指针(见上表)指向不同的文件,直到所有的文件都被解析。 最后,yywrap()可以返回 1 来表示解析的结束。

yyless(int n) 这一函数可以用来送回除了前 n 个字符外的所有读出标记。

yymore() 这一函数告诉 Lexer 将下一个标记附加到当前标记后。

实验中使用 yylex()函数分析代码文本,使 yywrap()返回值为 1 解析完毕停止解析。

2.6 正则表达式相关字符及其含义列表

```
A-Z, 0-9, a-z 构成了部分模式的字符和数字。
          匹配任意字符,除了 \n。
         用来指定范围。例如: A-Z 指从 A 到 Z 之间的所有字符。
          一个字符集合。匹配括号内的 任意 字符。如果第一个字符是 ^ 那么它表示否定模式。
[ ]
         例如: [abC] 匹配 a, b, 和 C中的任何一个。
         匹配 0个或者多个上述的模式。
         匹配 1个或者多个上述模式。
?
          匹配 0个或1个上述模式。
         作为模式的最后一个字符匹配一行的结尾。
$
         指出一个模式可能出现的次数。 例如: A{1,3} 表示 A 可能出现1次或3次。
{ }
         用来转义元字符。同样用来覆盖字符在此表中定义的特殊意义,只取字符的本意。
         否定。
         表达式间的逻辑或。
"<一些符号>"
         字符的字面含义。元字符具有。
          向前匹配。如果在匹配的模版中的"/"后跟有后续表达式,只匹配模版中"/"前面的部分。
          如: 如果输入 A01, 那么在模版 A0/1 中的 A0 是匹配的。
          将一系列常规表达式分组。
()
```

3. 实验步骤

3.1 定义需要匹配的具体词法单元对象

(1) 标识符

```
    /* -----*/
    /* -----*/
    ID [a-zA-Z_][a-zA-Z_0-9]*
```

(2) 关键字

```
5. /* ----- keyword ----- */
6. TYPE int|float
7. STRUCT struct
8. RETURN return
9. IF if
10. ELSE else
11. WHILE while
12. BREAK break
```

(3) 分隔符

(4) 操作符

```
24. /* ----- operator ----- */
25. ASSIGNOP [=]
26. RELOP [>]|[<]|[=]|[=]|[=]|[!][=]|(^[=])
27. PLUS [+]
28. MINUS [-]
29. STAR [*]
30. DIV [/]
31. AND [&][&]
32. OR [|][|]
33. DOT [.]
34. NOT [!]
```

(5) 文字量

```
36.  /* ----- literal ----- */
37.  INT_DEX [1-9][0-9]*|[0]
38.  INT_HEX [0][Xx]([1-9][0-9]*|[0])
39.  INT_OCT [0][0-7]
40.  FLOAT [0-9]*[.][0-9]+([eE][+-]?[0-9]*|[0])?f?
41.  TRUE true
```

(6) 空白换行及制表符(直接跳过)

```
42.
43. /* ----- drop this part ----- */
44. SPACE [ \n\t]
45.
46. /* ------definition ending----*/
```

3.2 匹配后操作的实现

(1) 关键字

```
1. {TYPE} |
2. {STRUCT} |
3. {RETURN} |
4. {IF} |
5. {ELSE} |
6. {WHILE} |
7. {BREAK} {
8.  /* ----- keyword ----- */
9.  printf("<keyword, %s>\n", yytext);
10. }
```

(2) 分隔符

```
14. {SEMI_COLON} |
15. {COMMA} |
16. {LP} |
17. {RP} |
18. {LB} |
19. {RB} |
20. {LC} |
21. {RC} {
22. /* ------ separator ------ */
    printf("<separator, %s>\n", yytext);
24. }
```

(3) 操作符

```
27. {ASSIGNOP} |
28. {RELOP} |
29. {PLUS} |
30. {MINUS} |
31. {STAR} |
32. {DIV} |
33. {AND} |
34. {OR} |
35. {DOT} |
36. {NOT} {
    /* ------ operator ------ */
    printf("<operator, %s>\n", yytext);
39. }
```

(4) 文字量

```
42. {INT_DEX} |
43. {INT_HEX} |
44. {INT_OCT} |
45. {FLOAT} |
46. {TRUE} {
    /* ------ literal -----*/
    printf("<literal, %s>\n", yytext);
49. }
50.
51.
```

(5) 标识符

```
52. {ID} {
53.    /* ----- identifier ----- */
54.    printf("<identifier, %s>\n", yytext);
55. }
```

(6) 空白, 换行及制表符

```
59. {SPACE} {
60.     /* ------ drop this part ----- */
61. }
```

3.3 c 语言辅助部分

(1) 头文件包含

```
    %{
    #include "stdio.h"
    #include "stdlib.h"
    %}
```

(2) yywrap 返回值设置

当词法分析程序遇到文件结尾时,它调用例程 yywrap()来找出下一步要做什么,如果yywrap()返回 0,则扫描程序就继续扫描,如果返回 1,则扫描程序就返回报告文件结尾的零标记。

lex 库中的 yywrap()的标准版本总是返回 1, 但是可以用自己的值来替代它, 如果 yywrap()返回指示有更多输入的 0, 那么它首先需要调整指向新文件的 yyin, 可能需要使用 fopen()。本次实验设置返回值为 1. 仅读取一个文件。

(3) main 函数

```
6. int main(int argc, char** argv) {
7.    if (argc > 1) {
8.        if (!(yyin = fopen(argv[1], "r"))) {
9.            perror(argv[1]);
10.            return 1;
11.        }
12.    }
13.
14.    yylex();
15.    return 0;
16.    }
```

yyin 指向待解析代码文件。

由 lex 创建的扫描程序有入口点 yylex()。调用 yylex()启动或重新开始扫描。如果 lex 动作执行将数值传递给调用程序的 return,那么 yylex()的下次调用就从它停止的地方继续。

4. 实验结果

4.1 运行步骤

Windows PowerShell

```
PS C:\github\lex\lexer> flex lexer.l
PS C:\github\lex\lexer> gcc -o lexer.exe lex.yy.c
PS C:\github\lex\lexer> .\lexer code.txt
```

进入根目录下运行文件, 步骤如图。

4.2 运行结果

待分析代码文件 code.txt

```
1. {
2.    int i; int j; float[100] a; float v; float x;
3.
4.    while ( true ) {
        do i = j+1; while ( a[i] < v);
        do j = j-1; while ( a[j] > v);
7.        if ( i >= j) break;
8.        x = a[i]; a[i] = a[j]; a[i] = x;
9.    }
10. }
```

1-4 行:

```
<separator, {>
<keyword, int>
<identifier, i>
<separator, ;>
<keyword, int>
<identifier, j>
<separator, ;>
<keyword, float>
<separator, [>
<literal, 100>
<separator, ]>
<identifier, a>
<separator, ;>
<keyword, float>
<identifier, v>
<separator, ;>
<keyword, float>
<identifier, x>
<separator, ;>
<keyword, while>
<separator, (>
true>
\langleseparator, \rangle
<separator, {>
```

第 5 行 do i = j+1; while (a[i] < v);

```
<identifier, do>
<identifier, i>
<operator, =>
<identifier, j>
<operator, +>
teral, 1>
<separator, ;>
<keyword, while>
<separator, (>
<identifier, a>
<separator, [>
<identifier, i>
<separator, ]>
<operator, <>
<identifier, i>
<separator, ;>
<separator, ;>
<separator, ;>
<separator, ;>
<separator, ;>
<separator, ;>
```

第6-10行

```
(identifier, do)
 (identifier, j>
 coperator, =>
<identifier, j>
<operator, ->
teral, 1>
<separator, ;>
<keyword, while>
<separator, (>
<identifier, a>
<separator, [>
<identifier, j>
<iseparator, ]>
<operator, >>
 <identifier, v≻
<separator, )>
<separator, ;>
<keyword, if>
 (separator, (>
 (identifier, i>
 <operator, >=>
 <identifier, j>
<separator, )>
<keyword, break>
<separator, ;>
<identifier, x>
<operator, =>
<identifier, a>
<separator, [>
<separator, [>
<identifier, i>
<separator, ]>
<separator, ;>
<identifier, a>
<separator, [>
<identifier, i>
<identifier, i>
<separator, ]>
 (operator, =>
<operator, -/
<identifier, a>
<separator, [>
<identifier, j>
<separator, ]>
<separator, ;>
<identifier, a>
<identifier, a>
<identifier, a>
<separator, [>
<identifier, i>
<separator, ]>
 coperator, =>
 <identifier, x>
 (separator, ;>
 (separator,
 (separator,
```

5. 遇到的问题及解决方案

5.1 未定义 yywrap()函数返回值

```
PS C:\github\lex\lexer> flex lexer.1
PS C:\github\lex\lexer> gcc -o lexer.exe lex.yy.c
C:\Users\ZHAOHA^1\AppData\Local\Temp\cc4bU5oi.o:lex.yy.c:(.text+0x33a): undefined reference to `yywrap'
C:\Users\ZHAOHA^1\AppData\Local\Temp\cc4bU5oi.o:lex.yy.c:(.text+0xa38): undefined reference to `yywrap'
collect2.exe: error: ld returned 1 exit status
PS C:\github\lex\lexer>
```

在编译为 c 文件时报错,显示对'yywrap'未定义的引用。 添加 yywrap()定义后解决。

5.2 Lex 中的冲突解决

在声明变量时,按先标识符后关键字的顺序,一开始在编写转换规则部分代码时,仍按 照此顺序,把标识符先匹配,这样造成和后方关键字的冲突,使关键字部分无法匹配。

考虑到 Lex 中的冲突解决办法,当输入的多个前缀与一个或多个模式匹配时,Lex 用如下规则选择正确的词素:

- 1) 总是选择最长的前缀。
- 2) 如果最长的可能前缀与多个模式匹配,总是选择在 Lex 程序中先被列出的模式。选择在 Lex 程序中先被列出的模式匹配,标识符的匹配应该放在关键字后面!把 ID 的匹配移到最后,仅在 SPACE 前,再次运行无错误。,

注:由第一条规则可以知道,>=和>号将会自动区分,不必再考虑预读,Lex 会自动地向前读入一个字符并选择最长匹配。