

# 《编译技术》

实验一: 词法分析程序编制

学	号	22920212204396
姓	名	<b>番子安</b>

# 实验一: 词法分析程序编制

229202212204396 黄子安

## 一、实验目的

基本掌握计算机语言的词法分析程序的开发方法。

## 二、实验内容

编制一个能够分析三种整数、标识符、主要运算符和主要关键字的词法分析程序。

## 三、实验要求

1. 根据以下的正规式,编制正规文法,画出状态图;

#### 基本要求:

单词类别	词法格式
标识符	<字母>(<字母> <数字符号>)*
十进制整数	(1 2 3 4 5 6 7 8 9)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)* 0
八进制整数	00(1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7)*
十六进制整数	0x(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)*
运算符和分隔符	+ - * / > < = ( ) ;
关键字	if then else while do

#### 附加要求:

单词类别	词法格式
标识符	<字母>(<字母> <数字符号>)*(ε _ .)(<字母> <数字字符>)*
十进制数	$(1 2 3 4 5 6 7 8 9)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)* 0(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)*)$
八进制数	$ \frac{\mathbf{0o}(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *) }{\mathbf{0o}(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *) } $
十六进制	$ \frac{0}{x}(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f) $
数	$*(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)*)$

- 2. 根据状态图,设计词法分析函数 int scan(),完成以下功能:
  - 1) 从键盘读入数据,分析出一个单词。
  - 2)返回单词种别(用整数表示),
  - 3)返回单词属性(不同的属性可以放在不同的全局变量中)。
- 3. 编写测试程序, 反复调用函数 scan(), 输出单词种别和属性。

## 四. 实验环境

- 1、Windows 操作系统
- 2、GCC(C99)编译器

## 五. 实验步骤

1、根据状态图,设计词法分析算法。

#### (1) 正规表达式

直接选择实现附加要求,对应的正规表达式即为实验要求所给出的内容:

单词类别	词法格式
标识符	<字母>(<字母> <数字符号>)*(ε _ .)(<字母> <数字字符>)*
十进制数	$(1 2 3 4 5 6 7 8 9)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)* 0(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9)*)$
八进制数	$ \frac{\mathbf{0o}(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *) }{\mathbf{0o}(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7)(0 1 2 3 4 5 6 7) *) } $
十六进制	0x(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)
数	$*(\varepsilon .(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)(0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f)*)$
运算符和	+ - * / > < = ( ) ;
分隔符	
关键字	if then else while do

## (2) 正规文法

字母表:  $\{A\sim Z, a\sim z, 0\sim 9, ... \epsilon + - * / > < = ( ) ; \}$ 

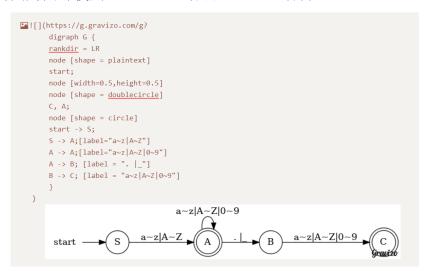
为了防止混淆状态表示字符与大写字母终结符,约定:

<字母>Σ 表示  $a\Sigma|b\Sigma...zZ|A\Sigma|...Z\Sigma$  其中Σ为非终结符

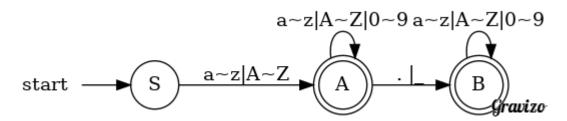
单词类型	正规文法
标识符	S → <字母>A
	A → <字母>A <数字字符>A
	A → <字母>B <数字字符>B  _B .B
	B → <字母>B <数字字符>B  ε
十进制数	$S \rightarrow 0A   <1 \sim 9 > B$
	$A \rightarrow \varepsilon   .C$
	$B \rightarrow \varepsilon   .C$
	B → <0~9>B
	$C \rightarrow \langle 0 \sim 9 \rangle D$
	$D \rightarrow \langle 0 \sim 9 \rangle D   \varepsilon$
八进制数	$S \rightarrow 0A$
	$A \rightarrow oB OB$
	B → <0~7>C
	$C \rightarrow <0\sim7>C$
	$C \rightarrow \varepsilon   D$
	$D \rightarrow <0\sim7>E$
	$E \rightarrow \varepsilon  <0 \sim 7 > E$
十六进制	$S \rightarrow 0A$
	$A \rightarrow xB XB$
	$B \rightarrow <0\sim9, a\sim f>C$
	$C \rightarrow \langle 0 \sim 9, a \sim f \rangle C$
	$C \rightarrow \varepsilon   D$
	$D \rightarrow <0~9,a~f>E$
	$E \rightarrow \varepsilon   <0 \sim 9, a \sim f > E$
运算符和分隔符	$S \rightarrow +  - * / > < = ( ) ;$
关键字	$S \rightarrow if then else while do$

#### (3) 状态图

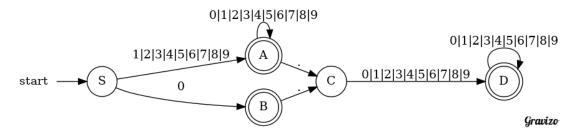
先分开绘制上述六种单词的状态图,之后进行汇总整合,从而进行判断,同时为了方便后续编写代码,直接绘制对应的确定有穷自动机 DFA,以下自动机图片中水印来自因为图片使用 Markdown 语法+Gravizo 绘制



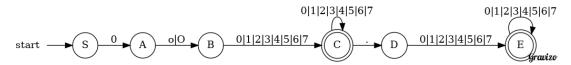
a.标识符(对于关键字将在识别标识符完成后进行特判):



b.十进制数:



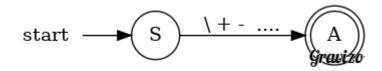
c.八进制数:



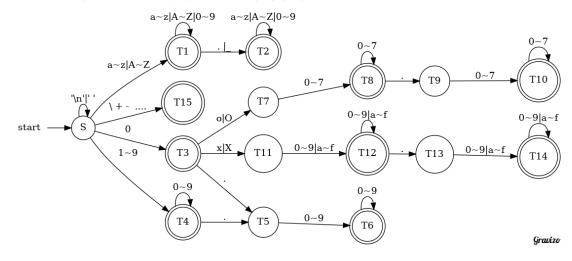
#### d.十六进制数:



#### e. 运算符和分隔符



最后将其整合为一个总的 DFA,适当合并冗余的节点,同时加入对于空格字符和换行字符的处理,此外其实有一个隐藏状态,当给定状态在给定的某个条件下无法转移时将跳转到该隐藏状态,结束本次状态转移



2、采用 C 语言,设计函数 scan(),实现该算法。

函数 scan 主要任务就是根据当前状态和输入条件进行对应的状态转移,因为 之前给出已经是 DFA,因此可以直接进行状态转移,对应的函数如下:

```
void scan(char s[], int len, int line)
    int j = 0, i = 0;
    while(s[j]){
        int T = 0, finished = 0;
for(i = j; s[i]; ++i){
            int next_T = get_next(s[i], T);
            if(next_T = -2){
                finished = 1;
                 break;
            if(next_T = -1) {
                 printf("\nComplie error in line %d , column %d:\n", line, i + 1);
                 printf("| %s\n",s);
                 for(int k = 0; k \le i + 1; ++k) putchar(' ');
                 printf("^\n\n");
                 return;
            else if(next_T = 0){
                T = next_T;
                 #+j;
            else T = next_T;
        if(!s[i]) finished = 1;
        if(finished)
            put_type(T, s, j, i - 1);
            j = i;
}
```

Scan 函数会依次扫描字符,同时进行状态的转移

- 对于结束状态如果没有转移回到自身便返回-2,代表结束状态转移,之后根据对应的状态类型进行输出
- 如果转移到-1 说明出现了不在转移矩阵中的情况,此时编译错误,进行 对应的定位与报错
- 如果转移状态回到0只有一种情况,即对应的单词前面有多余的空格, 这个时候会进行空格的过滤,避免影响后续的输出
- 如果状态还需要继续转移,就修改现态,之后继续进行转移 在 scan 函数执行完毕之后便会完成对字符串 s 的扫描与识别工作

之后是状态转移部分,根据前面的有穷自动机,可以确定转移矩阵,但是实验的时候发现自动机中有很多条件式有交集,不是很方便转换为转移矩阵,因此没有直接构造矩阵,而是以 switch-case 和 if 语的形式实现

```
int get_next(char c, int T)//return -1 means error,return -2 means terminal
3 -{
    switch (T)
    case 0:
       if(c = '0') return 3;
        else if(isdigit(c) && c \neq '0') return 4;
        else if(isupper(c) || islower(c)) return 1;
        else if(is_split(c)) return 15;
        else if(c = ' \mid c = ' ') return 0;
    break;
    case 1:
       if(isdigit(c)||isupper(c) || islower(c)) return 1;
       else if(c = '.' \mid \mid c = '_-') return 2;
        else return -2;
    break;
    case 2:
       if(isdigit(c)||isupper(c) || islower(c)) return 2;
       else return -2:
    break;
    case 3:
        if(c = 'o' || c = '0') return 7;
        else if(c = 'x' \mid | c = 'X') return 11;
        else if(c = '.') return 5;
        else return -2;
    break;
    case 4:
        if(isdigit(c)) return 4;
        else if(c = '.') return 5;
        else return -2;
    break;
    case 5:
        if(isdigit(c)) return 6; break;
    case 6:
        if(isdigit(c)) return 6;
        else return -2;
    break;
       if(c ≥ '0' && c ≤ '7') return 8;
    break;
        if(c = '.') return 9;
        else if(c ≥ '0' && c ≤ '7') return 8;
        else return -2;
    break;
```

```
case 9:
   if(c \geq '0' && c \leq '7') return 10; break;
      if(c ≥ '0' && c ≤ '7') return 10;
      else return -2; break;
   case 11:
      if((c \geq '0' && c \leq '9') || ( c \leq 'f' && c \geq 'a')) return 12; break;
   case 12:
      if(c = '.') return 13;
      else if((c \geqslant '0' && c \leqslant '9') || ( c \leqslant 'f' && c \geqslant 'a')) return 12;
      else return -2; break;
      if((c \geq '0' && c \leq '9') || ( c \leq 'f' && c \geq 'a')) return 14; break;
   case 14:
      if((c \geq '0' && c \leq '9') || ( c \leq 'f' && c \geq 'a')) return 14;
      else return -2;
   break;
   case 15:
      return -2; break;
   default:
     return -1; break;
   return -1;
在每次状态转移到达终态之后,可以根据对应的终态编号进行类别输出
void put_type(int T, char s[], int i, int j)
{
    switch (T)
    {
         case 1:
         case 2: put_word(s, i, j);break;
         case 3:
                                      "),put_INT(s, i, j, 10);break;
         case 4: printf("INT10
         case 6: printf("FLOAT10 "),put_FLOAT(s, i, j, 10);break;
                                      "),put_INT(s, i, j, 8);break;
         case 8: printf("INT8
                                      "),put_FLOAT(s, i, j, 8);break;
         case 10: printf("FLOAT8
         case 12: printf("INT16
                                      "),put_INT(s, i, j, 16);break;
         case 14: printf("FLOAT16 "),put_FLOAT(s, i, j, 16);break;
         case 15: printf("%c\t _\n",s[i]);break;
```

}

此外要进行关键字的特判:

```
char keywords[][10] = {
                          "if",
                          "then"
                          "else"
                          "while",
                          "do"
                     };
    void put_word(char str[], int i, int j)
        char sub[1024];
        strncpy(sub, str + i, j - i + 1);
       sub[j - i + 1] = '\0';
       int is_keyword = 0;
        for (int k = 0; k < sizeof(keywords) / sizeof(keywords[0]); k++) {</pre>
            if (strcmp(sub, keywords[k]) = 0) {
               is_keyword = 1;
               break;
        if (is_keyword) {
           for(int k = 0; k < strlen(sub); ++k) sub[k]=toupper(sub[k]);</pre>
            printf("%s",sub);
            for(int i = 8 - strlen(sub); i \ge 0; --i) putchar(' ');
            printf("_\n");
        } else {
            printf("IDN
                            %s\n", sub);
根据输出样例,对于非十进制数要进行讲制转换
    void put_INT(char s[], int i, int j, int p)
        if(p \neq 10) i += 2;
        int x = 0;
        for(int k = i; k \leq j; ++k){
            x = x * p + s[k] - (isdigit(s[k]) ? '0' : ('a' - 10));
        printf("%d\n",x);
    void put_FLOAT(char s[], int i, int j, int p)
        char sub[2024];
        strncpy(sub, s + i, j - i + 1);
        sub[j - i + 1] = '\0';
        if(p = 10) printf("%s\n", sub);
        else{
            int idx = i + 2;
            for(; idx \leq j; +idx){
                if(s[idx] = '.') break;
            double x = 0, y = 0;
            for(int k = i + 2; k < idx; ++k){
                x = x * p + s[k] - (isdigit(s[k]) ? '0' : ('a' - 10));
            for(int k = idx + 1; k \leq j; ++k){
                y = y / p + s[k] - (isdigit(s[k]) ? '0' : ('a' - 10));
            printf("%.2lf\n",x + y);
    }
```

3、编制测试程序(主函数 main)。

采用文件输入的方式进行快速测试

```
int main()
{
    FILE *fp;
    char filename[] = "test.txt";
    char buffer[2024];
    fp = fopen(filename, "r");
    if (fp = NULL) {
        printf("faile to open file:%s\n", filename);
        exit(1);
    }
    int line = 1;
    while(fgets(buffer, sizeof(buffer), fp) ≠ NULL)
    {
        scan(buffer,strlen(buffer),line++);
    }
    fclose(fp);
    return 0;
}
```

4、调试程序:输入一组单词,检查输出结果。

# 六、基本测试数据

输入数据示例:

```
0 92+data> 0x3f 0o0 while a+acc>xx do x=x-1; a=6.2+a*0X88.80;
```

if a>b then a=b else a=b-1+c;

最终的输出结果如下所示

```
図 D:\Desktop\learning\3.2\编译 × + ✓
INT10
INT10
+
IDN
        -
data
        -
63
0
INT16
INT8
WHILE
IDN
        -
acc
IDN
IDN
IDN
IDN
INT10
ÍDN
FLOAT10 6.2
IDN
FLOAT16 136.50
IDN
          ь
IDN
THEN
          –
a
IDN
          Б
IDN
ELSE
IDN
          Б
IDN
          ī
INT10
IDN
Process exited after 0.4851 seconds with return value 0
请按任意键继续...
```

此外程序中进行了一定的出错定位与显示,将测试数据进行修改运行后结果如下所示:

### 七、思考题

1. 词法分析能否采用空格来区分单词?

词法分析可以使用空格来区分单词,空格在大多数情况下被视为单词之间的 分隔符。然而,在某些情况下空格可能不会被视为分隔符,比如在双引号内的字 符串中的空格通常不会被视为单词的分隔符,这涉及到了语义分析

- 2. 程序设计中哪些环节影响词法分析的效率?如何提高效率?
  - 单词的数量和复杂度:单词的数量越多,分析器需要处理的可能性就 越多,从而影响效率。
  - 正则表达式的复杂度: 词法分析器通常使用正则表达式来识别单词, 复杂的正则表达式会导致分析器性能下降。
  - 数据结构的选择:本次实验中存在大量的 switch 和 if 语句,对于现代 指令流水线架构 CPU 过多的跳转语句会导致流水线出现气泡,使用转 移矩阵配合 Cache 可以实现更高的效率

要提高词法分析的效率,可以采取以下措施:

优化正则表达式:简化正则表达式或使用更高效的匹配算法。

● **选择合适的数据结构**:根据实际需求选择最适合的数据结构,以提高 查找和存储的效率。

- **实现算法优化**:对词法分析算法进行优化,减少不必要的操作和重复计算。
- **使用缓存**:利用缓存来存储已经处理过的结果,避免重复计算。
- **并行处理**:将文本分成多个部分并行处理,以提高处理速度。

本次博客地址:【编译技术】实验一:词法分析程序编制-CSDN博客