

评 语 (4 号楷体)	成 绩	
<div>教 师: <u>邓岳</u></div> <div>年      月      日</div>		

学院班级: 1513012

学生学号: 15130120196

学生姓名: 陈金字

实验日期: 2017.12

## 一. 实验目的

(1) 通过做上机题加深对编译器构造原理和方法的理解, 巩固所学知识。

(1) 会用正规式和产生式设计简单语言的语法;

(2) 会用递归下降子程序编写编译器和解释器;

(3) 会写上机报告。

## (2) 题目简述

1. 实现简单函数绘图语句

循环绘图 比例设置

角度旋转 坐标平移

注释

2. 屏幕窗口的坐标系

左上角为原点

x方向从左向右增长

y方向从上到下增长

## 二. 实验环境

Win10, CodeBlocks

## 三. 实验内容

### 1. 词法分析

① 首先须定义好要用到的符号, 包括保留字, 参数, 分隔符, 运算符, 函数, 常数, 空记号, 颜色, 出错记号。定义为枚举类型方便后面检索。

```
enum Token_Type { ORIGIN, SCALE, ROT, IS, TO, STEP, DRAW, FOR, FROM, T, SEMICO,
L_BRACKET, R_BRACKET, COMMA, PLUS, MINUS, MUL, DIV, POWER, FUNC, CONST_ID,
NONTOKEN, ERRTOKEN, UNKNOWNID, COLOR, RED, BLACK };
```

② 每个符号包含4个属性, 为类型, 原始字符串, 值或函数值, 如果没有则设为0。

```
struct Token {
```

```
    Token_Type type;
```

```
    char* lexme;
```

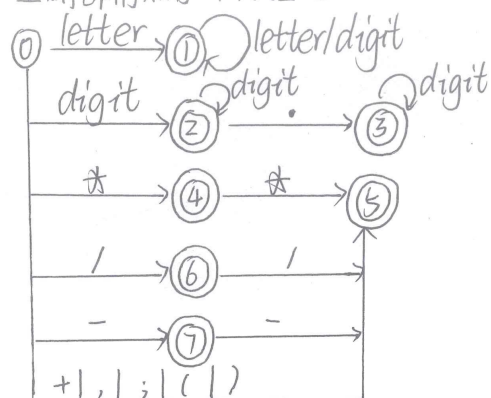
```
    double value;
```

```
    double (*FuncPtr)(double); }
```

③ 定义一个符号表, 把要用到的符号先存进去, 比如 sin, for 等, 这样当检测到为字符串时, 则可在里面找, 定义出对应的类型和值。

④ 在词法中用 fopen 和 fclose 打开关闭文件。用 getc 和 ungetc 来获取和回退字符, 取时用 toupper 统一返回大写字符处理。

### ⑤ 主体部用采用 DFA 扫描



匹配字符串: 当遇到一个字符时, 则进入, 再遇到字符或数字时, 则将其加进缓冲区并前进, 直到非字符数字。最后把得到的字符串遍历字符表匹配, 返回对应的属性。

匹配数字: 当遇到数字, 则不断加入缓冲区(字符形式); 若遇到小数点, 则推进并继续匹配。

最后用 atof 转为 double 类型并返回。

匹配 "\*": 若下一字符还是 "\*", 则为 POWER, 否则, 为 MUL, 回退字符。

匹配 "/": 若下一字符还是 "/", 则为注释, 不断吃掉直至遇到换行符和文件结尾, 否则, 为 DIV, 回退字符。

匹配 "-": 若下一字符还是 "-", 则为注释, 同上, 否则, 为 MINUS, 回退字符。

匹配 "+, ,, ;, (, )": 得到对应类型返回, 否则为错误字符。

词法分析返回的是自定义 Token 类型。

## 2. 语法分析

① 此部分的核心是 DFA

Program  $\rightarrow$  { Program Statement SEMICO }

Statement  $\rightarrow$  OriginStatement | ScaleStatement | RotStatement | ForStatement | ColorStatement | R\_BRACKET

OriginStatement  $\rightarrow$  ORIGIN IS L\_BRACKET Expression COMMA Expression R\_BRACKET

ScaleStatement  $\rightarrow$  SCALE IS L\_BRACKET Expression COMMA Expression R\_BRACKET

RotStatement  $\rightarrow$  ROT IS Expression

ForStatement  $\rightarrow$  FOR T FROM Expression TO Expression STEP Expression

ColorStatement  $\rightarrow$  COLOR IS (BLACK|RED) DRAW L\_BRACKET Expression COMMA Expression R\_BRACKET

Expression  $\rightarrow$  Term { PLUS | MINUS } Term }

Term  $\rightarrow$  Factor { PLUS | MINUS Factor } | Component

Component  $\rightarrow$  Atom { POWER Atom }

Atom  $\rightarrow$  CONST-ID | FUNC L\_BRACKET Expression R\_BRACKET | L\_BRACKET Expression R\_BRACKET

②语法分析采用向下递归方法,主要目的是匹配句子和建语法树,第一为语义分析服务,第二为计算服务。而从Expression开始涉及表达式,因此开始建树并返回结点。

数据结构为:

```
struct ExprNode{
    Token_Type OpCode; //记号种类
    union{
        struct{
            ExprNode *Left, *Right;
        }CaseOperator; //二元运算
        struct{
            ExprNode *Child;
            FuncPtr MathFuncPtr;
        }CaseFunc; //函数调用
        double CaseConst; //常数
        double *CaseParmPtr; //参数T
    }Content
};
```

③建树时注意带可变参数,并分清左右孩子和值。程序退出时注意释放存储空间。

### 3. 语义分析

①画点时用到的函数为SetPixel(hDC, x, y, draw-color);  
x, y为待计算的坐标值, draw-color为语法分析中获得的颜色。

②x, y应为树上实际参数的计算值,可以调用GetExprNode获得,再对其做进一步“加工”,包括乘以放大缩小值scale,角度变换,再加上原始开始值origin,即得最新的一组坐标值,传到SetPixel即可画出点。

③GetExprNode采用递归分析,根据不同的符号进行计算。

### 4 main函数

包括window程序主函数、初始化窗口函数、窗口处理函数。

### 四心得体会

1. 问题: ①遇到了多重定义的问题,后来发现是三个文件相互引用导致一些定义重复声明了,后通过#ifdef, #define解决。

②在开始时没从全局考虑,一些命名不太规范,如for里面的start, end, step,或建树时分成多个函数,没有规范使用可变参数。



③对窗口,画图不太熟悉。对全局变量的使用有些混乱。

2.优点:对基本画图语句的识别及实现,各个部分分工明确,联系紧密。对错误有一定的处理机制。

不足:对绘图语言的设计不够简洁和多样性,对错误处理机制不够强大。

3.总结:通过本次实验我学会了解释器的编写,如何将DFA转化为代码去识别,如何调用词法分析匹配语法及错误分析,对语法树的建立及求值,调用语法分析去实现语义函数,一环紧扣一环,既从全局考虑又具体到每个细节。这个对我以后做如自然语言分析,语句特征识别等都有很大帮助。