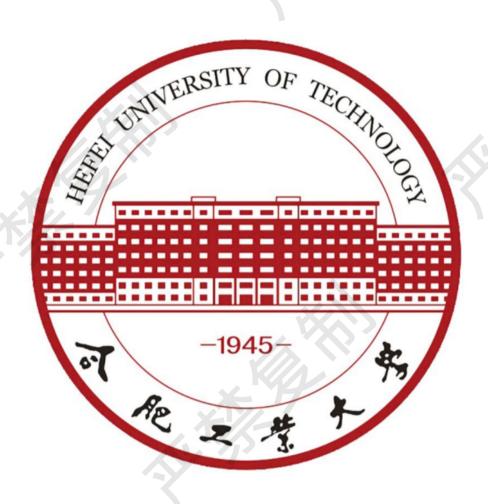
编译技术实验报告



姓名: 刘铭源

学号: 2018214937

班级:软件工程 18-4 班

时间: 2020.12.25

어디스 그러가 사다	目录	2
实验一词法分析		3
五、实验步骤		9
七、实验心得		10
八、代码		10
	T bles i	
	及算法	
	<u> </u>	
三、LR(1)分析法实验设计思想	見及算法	44
四、实验要求		44
2.Main.cpp		50

实验一词法分析

一、实验目的

通过本实验的编程实践,使学生了解词法分析的任务,掌握词法分析程序设计的原理和构造方法,使学生对编译的基本概念、原理和方法有完整的和清楚的理解,并能正确地、熟练地运用。

二、实验内容

用 VC++/VB/JAVA 语言实现对 C 语言子集的源程序进行词法分析。通过输入源程序从左到右对字符串进行扫描和分解,依次输出各个单词的内部编码及单词符号自身值;若遇到错误则显示"Error",然后跳过错误部分继续显示;同时进行标识符登记符号表的管理。

以下是实现词法分析设计的主要工作:

- (1) 从源程序文件中读入字符。
- (2) 统计行数和列数用于错误单词的定位。
- (3) 删除空格类字符,包括回车、制表符空格。
- (4) 按拼写单词,并用(内码,属性)二元式表示。(属性值——token 的机内表示)
 - (5) 如果发现错误则报告出错7
 - (6) 根据需要是否填写标识符表供以后各阶段使用。

单词的基本分类:

关键字:由程序语言定义的具有固定意义的标识符。也称为保留字例如 if、 for、while、printf; 单词种别码为 1。

标识符:用以表示各种名字,如变量名、数组名、函数名;

常数: 任何数值常数。如 125, 1, 0. 5, 3. 1416;

运算符: +、-、*、/:

关系运算符: 〈、〈=、=、〉、〉=、〈〉;

分界符: ; 、, 、(、)、[、];

三、词法分析实验设计思想及算法

1、主程序设计考虑:

程序的说明部分为各种表格和变量安排空间。

在具体实现时,将各类单词设计成结构和长度均相同的形式,较短的关键字后面补空。

k 数组----关键字表,每个数组元素存放一个关键字(事先构造好关键字表)。

s 数组------存放分界符表(可事先构造好分界符表)。为了简单起见,分界符、算术运算和关系运算符都放在 s 表中(编程时,应建立算术运算符表和关系运算符表,并且各有类号),合并成一类。

id 和 ci 数组分别存放标识符和常数。

instring 数组为输入源程序的单词缓存。

outtoken 记录为输出内部表示缓存。

还有一些为造表填表设置的变量。

主程序开始后,先以人工方式输入关键字,造 k 表; 再输入分界符等造 p 表。

主程序的工作部分设计成便于调试的循环结构。每个循环处理一个单词;接收键盘上送来的一个单词;调用词法分析过程;输出每个单词的内部码。

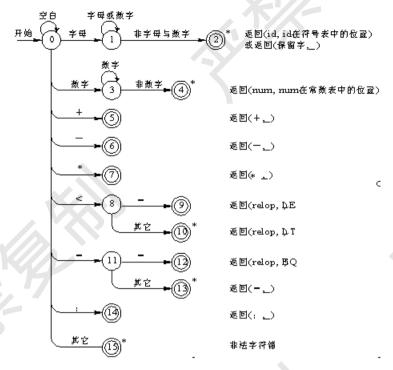
例如,把每一单词设计成如下形式:(type,pointer)其中 type 指明单词的种类,例如:Pointer 指向本单词存放处的开始位置。

还有一些为造表填表设置的变量。

主程序开始后,先以人工方式输入关键字,造 k 表; 再输入分界符等造 p 表。

主程序的工作部分设计成便于调试的循环结构。每个循环处理一个单词;接收键盘上送来的一个单词;调用词法分析过程;输出每个单词的内部码。

例如,把每一单词设计成如下形式:(type,pointer)其中 type 指明单词的种类,例如:Pointer 指向本单词存放处的开始位置。



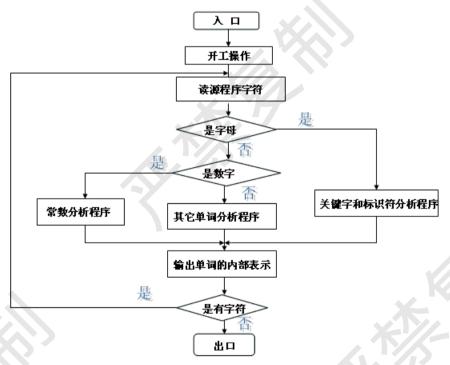


图 1 词法分析设计流程图

2、词法分析过程考虑

根据输入单词的第一个字符(有时还需读第二个字符),判断单词类,产生类号:以字符 k表示关键字; id表示标识符; ci表

示常数: s 表示分界符。

对于标识符和常数,需分别与标识符表和常数表中已登记的元素 相比较,如表中已有该元素,则记录其在表中的位置,如未出现过, 将标识符按顺序填入数组 id 中,将常数变为二进制形式存入数组中 ci 中,并记录其在表中的位置。

1exical 过程中嵌有两个小过程:一个名为 getchar, 其功能为 从 instring 中按顺序取出一个字符,并将其指针 pint 加 1; 另 -个名为 error,当出现错误时,调用这个过程,输出错误编号。

要求: 所有识别出的单词都用两个字节的等长表示, 称为内部码。 第一个字节为 t , 第二个字节为 i 。 t 为单词的种类。关键字的 t= 1: 分界符的 t=2: 算术运算符的 t=3: 关系运算符的 t=4: 无 符号数的 t=5; 标识符的 t=6。i 为该单词在各自表中的指针或内 部码值。表 1 为关键字表;表 2 为 10 分界符表;表 3 为算术运 算符的 i 值; 表 4 为关系运算符的 i 值。

表』美健字表

44-5	coe o oc
指针	关键字
0	do
1	end
2	for
3	if
4	printf
5	scanf
6	then
7	while

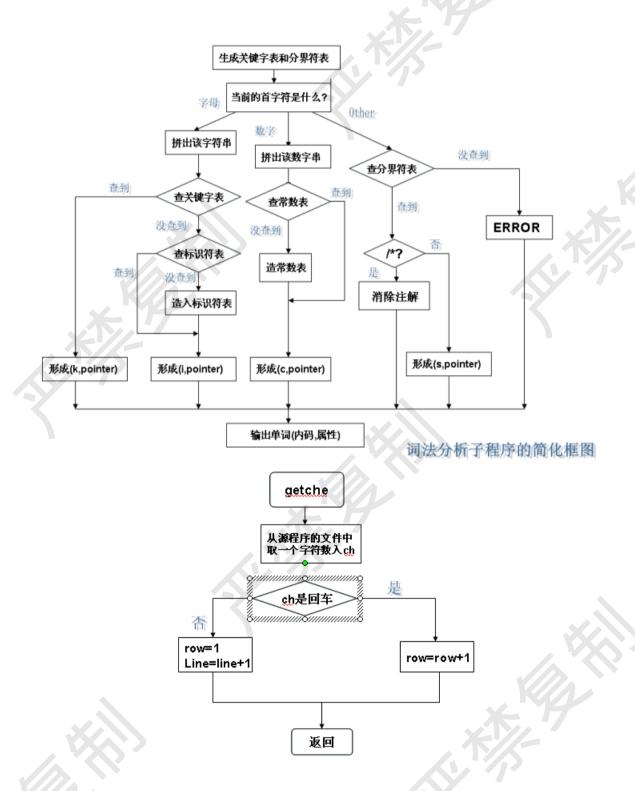
指针	分界符
0	,
1	;
2	(
3)
4	[
5]

表2 分界符表 表3 算术运算符

l	i值	算术运算符
	10H	+
	11H	-
	20H	*
	21H	1

表4 关系运算符

i值	关系运算符
00H	×
01H	<=
02H	=
03H	>
04H	>=
05H	<>



四、实验要求

1、编程时注意编程风格:空行的使用、注释的使用、缩进的使用等。

- 2、将标识符填写的相应符号表须提供给编译程序的以后各阶段 使用。
 - 3、根据测试数据进行测试。测试实例应包括以下三个部分:

全部合法的输入。

各种组合的非法输入。

由记号组成的句子。

4、词法分析程序设计要求输出形式:

If i=0 then n++;

A <= 3b%);

五、程序结构描述

函数名称	类型	作用
isnumber	bool	判断数字
isalpha	bool	判断字母
analysis	void	分析函数, 调用其他分析函数
constant	void	分析常数
alphabet	void	分析标识符或者关键字
symbol	void	分析其他符号
show	void	根据 outtoken 和 t 输出

六、实验结果及分析

实验平台: VS2019、windows10

```
请输入程序(以#号为结束)(2018214937刘铭源软件工程18-4班):
if i=0 then n++;
:<=3b%);
E:\code\c++\Project5\Debug\Project5.exe (进程 4784)己退出,代码为 0。
要在调试停止时自动关闭控制台,请启用"工具"->"选项"->"调试"->"调试停止时自动关闭控制
按任意键关闭此窗口. . .
```

七、实验心得

通过此次实验,复习了一下 c++的内容,很久没用使用 c++去写 程序了; 在编写词法分析程序时候, 编写分析函数是一个比较难的问 题,需要结合不同字符去调用不同的函数分析函数,在编写词法分析 的时候顺便复习一下数据结构的栈和队列。

八、代码

Main.cpp

#include<iostream>

```
#include<stdio.h>
#include<cstring>
#include<iomanip>
using namespace std;
const char* k[8] = { "do", "end", "for", "if", "printf", "scanf", "then", "while" };
                                                                //关键字表
const char* s1[6] = { ",",";","(",")","[","]" };//分解符表
const char* s2[6] = { "+", "-", "*", ", ", "++", "--", }; //算术运算符表
const char* s3[7] = { "<=",">",">=","=",">",">=","<>" };//关系运算符表
//全局变量
int row = 1, line = 1;//全局变量,保存行列数
int t, p = 0;//种别码,以及记录指针
char instring[100];//保存输入的程序缓存
char outtoken[10];//用于输出
char ci[8], id[8];//暂时保存数字和字符
//函数声明
void analysis();//分析函数,决定调用什么函数进行分析
void symbol();//分析以非字母数字开头的字符
void constant();//分析常数
void alphabet();//分析标识符和关键字
void show();//输出显示函数
bool isnumber(char x);//判断字母
bool isalpha(char x);//判断数字
//程序入口
int main()
{
    cout << "请输入程序(以#号为结束)(2018214937 刘铭源软件工程 18-4 班): " << endl;
    do {
                 //写入源程序
        instring[p++] = getchar();
    } while (instring[p - 1] != '#');
    getchar();
    instring[p - 1] = '\0';//吃掉#
    p = 0;//指针归零
    cout << left;
    cout << setw(6) << "单词" << "
                                       " << setw(6) << "二元序列" << "
setw(6) << "类型" << "
                           " << setw(6) << "位置(行,列)" << endl;
    while (p < strlen(instring)) //扫描输入字符
        analysis();
        show();
    cout << endl << endl << endl << endl;
```

```
return 0;
}
bool isnumber(charx)//判断数字
{
    return x \ge 0' & x \le 9';
bool isalpha(char x)//判断字母
    return (x >= 'a' && x <= 'z' | | x >= 'A' && x <= 'Z');
void analysis()
                //分析函数,调用其他分析函数
    strcpy_s(outtoken, 2, "\0");//清空 outtoken
    while (instring[p] == ' ' | | instring[p] == '\n')//不等于空格和回车则 p++指向下一个
        if (instring[p] == '\n')
                               //回车即换行了, row++
             row++;
             line = 1;
        p++;
       //执行完之后指向之后第一个不是空格的字符
    char ch = instring[p];
    if (isalpha(ch))
        alphabet();
    else if (isnumber(ch))
        constant();
    else
        symbol();
void constant()//分析常数
    strcpy_s(ci, 2, "\0"); //使用之前清空 ci
    t = 5;
    int i = 0;
    while (isnumber(instring[p]))
                                //数字存入 ci
        ci[i++] = instring[p++];
    while (isalpha(instring[p]) | | isnumber(instring[p])) //如果数字之后接着字符
        ci[i++] = instring[p++];
```

```
//即出错
        t = 7;
    ci[i] = '\0';//结束符
    strcpy_s(outtoken, strlen(ci) + 1, ci);
    line++;
    return;
void alphabet()//分析标识符或者关键字
    strcpy_s(id, 2, "\0");//使用之前清空 id
    int i = 0;
    while (isalpha(instring[p]) || isnumber(instring[p])) //读取连续的字母数字序列
        id[i++] = instring[p++]; //p 指向连续序列之后的第一个
   id[i] = '\0';//结束符
    for (i = 0; i < 8; i++) //查关键字表
        if (strcmp(id, k[i]) == 0)
                              //表示关键字
            t = 1;
            line++;
            strcpy s(outtoken, strlen(id) + 1, id);
                     //是关键字直接退出程序
            return;
    for (i = 0; i < strlen(id); i++)//查看是否是标识符
        if (!(isalpha(id[i]) | | isnumber(id[i])))
            t=7;//即出错
            strcpy_s(outtoken, strlen(id) + 1, id);
            line++;
            return;
    line++;
    t=6;//不是关键字且没有出错即为标识符
    strcpy_s(outtoken, strlen(id) + 1, id);
void symbol()
    char ch = instring[p++];
    char ch2 = instring[p];
    t=7;//先设置成出错标志,如果没有找到即为error
    switch (ch) //判断种别码 t
```

```
case '+':
        if (ch2 == '+')
                        //++运算符
                           //3 表示算数运算符
             t = 3; break;
    case '-':
        if (ch2 == '-') //--运算符
             t = 3; break; //3 表示算数运算符
               //> 和>=
    case '>':
        if (ch2 == '=')
             t = 4; break; //4 表示关系运算符
    case '<': //<和 <=
        if (ch2 == '=' | | ch2 == '>')
            t = 4; break;
    //if 语句判断具有两个符号的运算符
   if (ch == '>' && ch2 == '=' || ch == '<' && ch2 == '=' || ch == '<' && ch2 == '>' || ch == '+' &&
ch2 == '+' || ch == '-' && ch2 == '-')
        p++;
        outtoken[0] = ch;
        outtoken[1] = ch2;
        outtoken[2] = '\0';
        line++;
        return;
    }
    else
    {
        char chq[2];
        chq[0] = ch;
        chq[1] = '\0';
        for (int i = 0; i < 6; i++) //分解符比较
             if (strcmp(chq, s1[i]) == 0)
                                    //表示分界线符
                 t = 2;
                 break;
         for (int i = 0; i < 6; i++) //算术运算符比较
             if (strcmp(chq, s2[i]) == 0)
                                    //表示算术运算符
                 t = 3;
                 break;
        for (int i = 0; i < 7; i++) //关系运算符比较
             if (strcmp(chq, s3[i]) == 0)
```

```
t = 4;
                   break;
    }
    line++;
    outtoken[0] = ch;
    outtoken[1] = '\0';
    return;
}
               //根据 outtoken 和 t 输出
void show()
    cout << left;
    if (t == 7)
                                                    " << setw(6) << "Error" << setw(11) << " " <<
        cout << setw(6) << outtoken << "
setw(10) << "Error";
    else
         cout << left;
         cout << setw(6) << outtoken << "
                                                   " << "<" << t << "," << outtoken;
         cout << setw(6 - strlen(outtoken)) << ">" << "
         switch (t)
         {
         case 1:cout << left << setw(10) << "关键字"; break;
         case 2:cout << left << setw(10) << "分界符"; break;
         case 3:cout << left << setw(10) << "算术运算符"; break;
         case 4:cout << left << setw(10) << "关系运算符"; break;
         case 5:cout << left << setw(10) << "无符号数"; break;
         case 6:cout << left << setw(10) << "标识符"; break;
    cout << "
                         << "(" << row << "," << line - 1 << ")" << endl;
```

实验二 LL (1分析法)

一、实验目的

通过完成预测分析法的语法分析程序,了解预测分析法和递归子程序法的区别和联系。使学生了解语法分析的功能,掌握语法分析程序设计的原理和构造方法,训练学生掌握开发应用程序的基本方法。有利于提高学生的专业素质,为培养适应社会多方面需要的能力。

二、实验内容

根据某一文法编制调试 LL (1)分析程序,以便对任意输入的符号串进行分析。

构造预测分析表,并利用分析表和一个栈来实现对上述程序设计语言的分析程序。

分析法的功能是利用 LL(1)控制程序根据显示栈栈顶内容、向前看符号以及 LL(1)分析表,对输入符号串自上而下的分析过程。

三、LL(1)分析法实验设计思想及算法

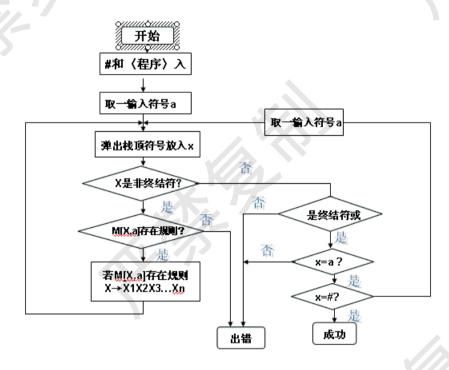
模块结构:

- (1) 定义部分: 定义常量、变量、数据结构。
- (2) 初始化:设立 LL(1)分析表、初始化变量空间(包括堆栈、

结构体、数组、临时变量等);

- (3) 控制部分: 从键盘输入一个表达式符号串;
- (4) 利用 LL(1)分析算法进行表达式处理:根据 LL(1)分析表对表达式符号串进行堆栈(或其他)操作,输出分析结果,如果遇到错误则显示错误信息。

LL(1)预测分析流程图



LL(1)预测分析程序流程

四、实验要求

- 1、编程时注意编程风格:空行的使用、注释的使用、缩进的使用等。
- 2、如果遇到错误的表达式,应输出错误提示信息。
- 3、对下列文法,用 LL(1)分析法对任意输入的符号串进行分析:
 - (1) $E\rightarrow TG$
 - (2) $G\rightarrow +TG \mid -TG$
 - (3) G-> ϵ
 - (4) T->FS
 - (5) S->*FS /FS
 - (6) S-> ϵ
 - $(7) F \rightarrow (E)$
 - (8) F->i

五、程序结构描述

类型	函数	作用
Grammar 类	grammar	定义一个文法类对象
FIRST 类	first	定义 FIRST 集
FOLLOW 类	follow	定义•FOLLOW集
string	analyseTable[N][N]	定义预测分析表
bool	isNonTerminal	检测一个字符是否为 非终结字符
bool	isEmpty	检测一个字符是否为 空字

bool	isTerminal	检测一个字符是否为	
		终结字符	
void	readGrammar	从控制台读取文法并	
		保存	
bool	canCalFIRST	判断一个产生式是否	
		能求出 FIRST 集,能	
		返回 true, 否则	
		false	
	X KA		
void	calFIRST	计算能够计算 FIRST	
		集的产生式	
		· ·	
int	getNonTerminalIndex	获取其非终结字符所	
W.		在的索引	
bool	hasEmpty	检测第 i 个 FIRST 集	
		是否有空字	

bool	adjustFIRST	判断是否能计算	
		FIRST 集(首字符含 非终结符)	
		K	
void	calSetUnion	计算两个集合的并	
		集, 即 set(i) = set(i) U set(j)	
int	reloadCalCount	更新 calCount	
void	calFIRSTSet	计算 FIRST 集	
void	printFIRST	输出 first 集	
void	getPosition	获取索引 (每一个非	
		终结符在产生式的索引,索引保存在容器中)	

	void	calFollowAndFirstUnion	将 FIRST 集去空加入	
			FOLLOW 集, i 代表	
			FOLLOW, i 代表 FIRST	
			集	K. H
	void	calFollowAndFollowUnion	计算两个 FOLLOW 集	75-
	x-17		的并集,即 set(i) =	
	(**//- **		set(i) ∪ set(j)	
	int	reloadFOLLOWCalCount	更新 FOLLOW 集的	
			calCount	4
		17/5-	\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \	
	void	calFOLLOWSet	计算 FOLLOW 集	
	void	getFollowSet	获取每一个非终结符	
			的 FOLLOW 集	
	of Children		7	
K	void	printFOLLOW	打印 FOLLOW 集	
x T	77			
() P	int	getTerminalIndex	获取终结符在	
7			Grammar. terminal[]	
'		/. 120		

		中的索引
string	charToString	将产生式字符转为字
		符串, i, j 为相应产
X-V		生式的索引
void	bulidAnalyseTable	构建预测分析表
void	printAnalyseTable	打印预测分析表
string	veToString	将 vector 中的字符
		转化为字符串
strin	toString	将字符数组有选择的
		转化为字符串
void	analyseGrammar	核心函数,对语法进
47		行分析

六、实验结果及分析

实验环境: windows10, vs2019

七、实验心得

通过此次实验,完成对LL(1)文法的扎实学习,实验最难的部分就是 first 集和 follow 集的求解和建表,根据老师上课对 first 集和 follow 集的求解,我立马开始动手写实验,按着实验指导书的内容,学会了如何建立 first 集和 follow 集,如何建一个预测分析表,巩固了自己对 c++的熟练程度。

八、代码

1.Grammar.h

```
#pragma once
#ifndef grammar
#define _grammar_
#include <list>
#include <set>
#include <vector>
#define N 50
using namespace std;
//定义文法类,保存文法个数和记录所有文法
class Grammar {
public:
   //保存所有文法
   list<char> grammarTable[N][N];
   //保存终结字符
   char terminalChar[N];
   //保存终结字符的个数
   int terNum;
   //保存每行的产生式的个数
   int countEachRow[N];
   //定义文法数量
   int count;
   Grammar() {
       terNum = 0;
//保存每个非终结符的 FIRST 集合
class FIRST {
public:
   //保存每个非终结符的 FIRST 集合
   set<char> First[N];
   //保存非终结符
   char nonTerminal[N];
   //保存是否计算出相应的 FIRST 集
   bool flag[N] = \{0\};
```

```
//保存已计算 FIRST 集的个数
    int calCount;
    FIRST() {
       calCount = 0;
    }
};
class Position {
public:
    int x;
    int y;
    Position() {
//保存每个非终结符的 FOLLOW 集合
class FOLLOW {
public:
   //保存每个非终结符的 FOLLOW 集合
    set<char> Follow[N];
   //保存非终结符
    char nonTerminal[N];
   //保存是否计算出相应的 FOLLOW 集
    bool flag[N] = \{0\};
   //保存已计算 Follow 集的个数
   int calCount;
   //保存产生式的索引
   vector<Position>position[N];
    FOLLOW() {
       calCount = 0;
#endif // _grammar_
2.Mian.cpp
```

#include <iostream>
#include <cstring>
#include <algorithm>
#include <string>

#include <set> #include <iomanip> #include <stack> #include "grammar.h" using namespace std; //定义一个文法类对象 Grammar grammar; //定义 FIRST 集 FIRST first: //定义·FOLLOW 集 FOLLOW follow: //定义预测分析表 string analyseTable[N][N]; //检测一个字符是否为非终结字符 bool is NonTerminal (char var); //检测一个字符是否为空字 bool is Empty (char var); //检测一个字符是否为终结字符 bool isTerminal(char var); //从控制台读取文法并保存 void readGrammar(); //判断一个产生式是否能求出 FIRST 集,能返回 true, 否则 false bool canCalFIRST(int i); //计算能够计算 FIRST 集的产生式 void calFIRST(); //获取其非终结字符所在的索引 int getNonTerminalIndex(char var); //检测第 i 个 FIRST 集是否有空字 bool hasEmpty(int i); //判断是否能计算 FIRST 集(首字符含非终结符) bool adjustFIRST(int i); //计算两个集合的并集,即 $set(i) = set(i) \cup set(j)$ void calSetUnion(int i, int j); //更新 calCount int reloadCalCount(); //计算 FIRST 集 void calFIRSTSet(): //输出 first 集 void printFIRST(); //获取索引(每一个非终结符在产生式的索引,索引保存在容器中) void getPosition(); //将 FIRST 集去空加入 FOLLOW 集, i 代表 FOLLOW,i 代表 FIRST 集 void calFollowAndFirstUnion(int i, int j); //计算两个FOLLOW 集的并集,即 set(i) = set(i) ∪ set(j)

```
void calFollowAndFollowUnion(int i, int j);
//更新 FOLLOW 集的 calCount
int reloadFOLLOWCalCount();
//计算FOLLOW集
void calFOLLOWSet();
//获取每一个非终结符的 FOLLOW 集
void getFollowSet();
//打印FOLLOW集
void printFOLLOW();
//获取终结符在 Grammar.terminal[]中的索引
int getTerminalIndex(char var);
//构建单个产生式的 First 集,i,j 为相应产生式的索引
set<char> buildFirstForOne(int i, int j);
//将产生式字符转为字符串.i.i 为相应产生式的索引
string charToString(int i, int j);
//构建预测分析表
void bulidAnalyseTable();
//打印预测分析表
void printAnalyseTable();
//将 vector 中的字符转化为字符串
string veToString(vector<char>& vec);
//将字符数组有选择的转化为字符串
string toString(char buf]], int start, int end);
//核心函数,对语法进行分析
void analyseGrammar();
int main()
    readGrammar();
    calFIRSTSet();
    printFIRST();
    getFollowSet();
    printFOLLOW();
    bulidAnalyseTable();
    printAnalyseTable();
    analyseGrammar();
    return 0;
//从控制台读取文法并保存
void readGrammar() {
    //保存输入的第i行文法
    string str;
```

```
//把第i行文法转换为字符数组
    char buf[100] = { 0 };
    int i = 0;
    int index = 0;
    int count = 0;
    //临时保存非终结字符
    set<char> ter;
    cout << "请输入文法(单行输入#回车结束, 空字用@代替, 编制: 2018214937 刘铭源 软
件工程 18-4 班): "<< endl:
    cin >> str;
    strepy s(buf, str.c_str());
    while (str != "#") {
        i = 0;
        count = 0;
        grammar.grammarTable[index][count].push back(buf[i]);
        //略去"->"
        i += 3;
        //检测是否到边界
        while ((int)buf[i] != 0) {
            //如果检测到"|"
            if((int)buf[i] == 124) {
                count++;
                i++;
                //保存起始字符
                grammar.grammarTable[index][count].push back(buf[0]);
                //保存产生式的每个字符
                grammar.grammarTable[index][count].push_back(buf[i]);
                //如果是终结字符则保存
                if (isTerminal(buf[i])) {
                    ter.insert(buf[i]);
                }
                i++;
                //保存产生式的每个字符
                grammar.grammarTable[index][count].push back(buf[i]);
                //如果是终结字符则保存
                if (isTerminal(buf[i])) {
                    ter.insert(buf[i]);
                i++;
        grammar.countEachRow[index] = count + 1;
```

```
index++;
        cin >> str:
        strepy_s(buf, str.c_str());
    //保留文法个数
    grammar.count = index;
    //保存终结字符
    set<char>::iterator it = ter.begin();
    for (it; it != ter.end(); it++) {
        grammar.terminalChar[grammar.terNum] = *it;
        grammar.terNum++;
    //注意需要把特殊符号"#",加入
    grammar.terminalChar[grammar.terNum] = '#';
    grammar.terNum++;
//检测一个字符是否为终结字符,注意空字@也不算终结字符
bool is Terminal (char var) {
    if ((!isNonTerminal(var)) && (!isEmpty(var))) {
        return true;
    }
    else {
        return false;
//检测一个字符是否为非终结字符
bool isNonTerminal(char var) {
    if (((int)var > 64) && ((int)var < 91)) {
        return true;
    }
    else {
        return false;
//检测一个字符是否为空字
bool isEmpty(char var) {
    if((int)var == 64) {
        return true;
    }
    else {
        return false;
//获取其非终结字符所在的索引
```

```
int getNonTerminalIndex(char var) {
     int index = 0:
    //获取其终结字符所在的索引
     for (index; index < grammar.count; index++) {
         if ((int)var == (int)grammar.grammarTable[index][0].front()) {
              break;
     }
     return index:
}
//检测第 i 个 FIRST 集是否有空字
bool hasEmpty(int i) {
     set<char>::iterator it = first.First[i].begin();
    for (it; it != first.First[i].end(); it++) {
         if((int)*it == 64) {
              return true;
     return false;
//计算两个集合的并集,即 set(i) = set(i) \cup set(j),其中 set(j)中去除空字
void calSetUnion(int i, int j) {
     set<char>::iterator it = first.First[j].begin();
     //如果有空字,则去空字
     if (hasEmpty(j)) {
         for (it; it != first.First[j].end(); it++) {
              if (!isEmpty(*it)) {
                   first.First[i].insert(*it);
     }
     else {
          for (it; it != first.First[j].end(); it++) {
              first.First[i].insert(*it);
//更新 calCount
int reloadCalCount() {
     int count = 0;
     for (int i = 0; i < grammar.count; i++)
         if(first.flag[i] == true) {
              count++;
```

```
}
    first.calCount = count;
    return count;
//计算 FIRST 集
void calFIRSTSet() {
    while (reloadCalCount() != grammar.count) {
        //扫描每一个产生式
        for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
             //如果没有计算 FIRST 集
            if (!first.flag[i]) {
                 for (int j = 0; j < grammar.countEachRow[i]; j++) {
                     list<char>::iterator it = grammar.grammarTable[i][j].begin();
                     //获取产生式的首字符
                     it++:
                     //如果it没有到边界并且是非终结字符并且并且已经计算FIRST集并
且 FIRST 含有空字
                     while (it != grammar.grammarTable[i][j].end() && isNonTerminal(*it)
&& first.flag[getNonTerminalIndex(*it)] && hasEmpty(getNonTerminalIndex(*it))) {
                         first.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front();
                         // first.flag[i] = true;
                         calSetUnion(i, getNonTerminalIndex(*it));
                         it++;
                     //如果it 到边界,说明每个非终结符的 FIRST 集都已经计算出来,并
且都含有空字
                     if (it == grammar.grammarTable[i][j].end()) {
                         //把空字加入
                         first.First[i].insert('@');
                         first.flag[i] = true;
                         continue;
                     //否则, it 没有到边界
                     else {
                         //如果*it 为终结符
                         if (isTerminal(*it)) {
                              first.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front();
                              first.flag[i] = true;
                              //把终结字符保存到 FIRST 集
                              first.First[i].insert(*it);
                         //如果是非终结符
                         else if (isNonTerminal(*it)) {
```

```
//如果已经计算过 FIRST 集,则把 FIrst 集加入
                               if (first.flag[getNonTerminalIndex(*it)]) {
                                    first.nonTerminal[i]
grammar.grammarTable[i][0].front();
                                    first.flag[i] = true;
                                    calSetUnion(i, getNonTerminalIndex(*it));
                               //没有计算过
                               else {
                                    first.flag[i] = false;
                           //如果是空字
                           else {
                               first.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front();
                               first.flag[i] = true;
                               //把终结字符保存到 FIRST 集
                               first.First[i].insert(*it);
             //如果计算 FIRST 集
             else {
                  continue;
    }
//输出 first 集
void printFIRST() {
    cout << "FIRST 集如下: " << endl;
    for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
         cout << "FIRST" << "(" << first.nonTerminal[i] << ")" << ";
         set<char>::iterator it;
         for (it = first.First[i].begin(); it != first.First[i].end(); it++) {
             cout << *it << " ";
         cout << endl;
    cout << endl;
//获取索引(每一个非终结符在产生式的索引,索引保存在容器中)
void getPosition() {
```

```
for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
         list<char>::iterator it = grammar.grammarTable[i][0].begin();
         for (int j = 0; j < grammar.count; j++) {
              for (int k = 0; k < grammar.countEachRow[j]; k++) {
                   list<char>::iterator itp = grammar.grammarTable[j][k].begin();
                   itp++;
                   for (itp; itp != grammar.grammarTable[j][k].end(); itp++) {
                        if((int)*it == (int)*itp) {
                            Position pos;
                            pos.x = j;
                            pos.y = k;
                             //记下其位置
                             follow.position[i].push_back(pos);
//将 FIRST 集去空加入 FOLLOW 集, i 代表 FOLLOW,i 代表 FIRST 集
void calFollowAndFirstUnion(int i, int j) {
    set<char>::iterator it = first.First[j].begin();
    //如果有空字,则去空字
    if (hasEmpty(j)) {
         for (it; it != first.First[j].end(); it++) {
              if (!isEmpty(*it)) {
                   follow.Follow[i].insert(*it);
    else {
         for (it; it != first.First[i].end(); it++) {
              follow.Follow[i].insert(*it);
//更新 FOLLOW 集的 calCount
int reloadFOLLOWCalCount() {
    int count = 0;
    for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
         if (follow.flag[i] == true) {
              count++;
```

```
follow.calCount = count:
    return count:
//计算两个FOLLOW 集的并集.即 set(i) = set(i) ∪ set(j)
void calFollowAndFollowUnion(int i, int j) {
    set<char>::iterator it = follow.Follow[j].begin();
    for (it; it != follow.Follow[j].end(); it++) {
        follow.Follow[i].insert(*it);
//计算FOLLOW集
void calFOLLOWSet() {
    //对于开始符号S, 需将"#"加入其FOLLOW集
    follow.Follow[0].insert('#');
   while (reloadFOLLOWCalCount() != grammar.count) {
        for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
             //如果没有计算 FOLLOW 集,则计算
             if (!follow.flag[i]) {
                 vector<Position>::iterator it = follow.position[i].begin();
                 for (it; it != follow.position[i].end(); it++) {
                     int m = (*it).x;
                     int n = (*it).y;
                     list<char>::iterator itp = grammar.grammarTable[m][n].begin();
                     //使其指向首字符
                     itp++;
                     for (itp; itp != grammar.grammarTable[m][n].end(); itp++) {
                          if((int)(*itp) == (int)grammar.grammarTable[i][0].front()) 
                              itp++;
                              break:
                     //itp 不指向结尾,并且是非终结符并 FIRST 集含有空字,则继续检
测
                     while
                               (itp
                                              grammar.grammarTable[m][n].end()
                                                                                   &&
isNonTerminal(*itp) && hasEmpty(getNonTerminalIndex(*itp))) {
                          int index = getNonTerminalIndex(*itp);
                          follow.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front();
                         //将非终结符去空字的 FIRST 集加入 FOLLOW 集
                          calFollowAndFirstUnion(i, index);
                          itp++;
                     //如果 itp 没有指向 end 指针,说明该字符为终结字符或非终结字符
或空字
                     if (itp != grammar.grammarTable[m][n].end()) {
```

```
follow.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front();
                            //将非终结字符加入 FOLLOW 集
                            follow.Follow[i].insert(*itp);
                            //标记已经计算该非终结符的 FOLLOW 集
                            follow.flag[i] = true;
                        else if (isNonTerminal(*itp)) {
                            int index = getNonTerminalIndex(*itp);
                            follow.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front():
                            //将非终结符去空字的 FIRST 集加入 FOLLOW 集
                            calFollowAndFirstUnion(i, index);
                            //标记已经计算该非终结符的 FOLLOW 集
                            follow.flag[i] = true;
                        //空字什么也不做
                        else {
                    //itp 指向 end 指针
                    else {
                        if (!follow.flag[m]) {
                            //如果没有计算则标记 false
                            follow.flag[i] = false;
                        else {
                            follow.nonTerminal[i] = grammar.grammarTable[i][0].front();
                            calFollowAndFollowUnion(i, m);
                            //标记已经计算该非终结符的 FOLLOW 集
                            follow.flag[i] = true;
//获取每一个非终结符的 FOLLOW 集
void getFollowSet() {
    getPosition();
    calFOLLOWSet();
//打印FOLLOW集
```

if (isTerminal(*itp)) {

```
void printFOLLOW() {
    cout << "FOLLOW 集如下: " << endl;
    for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
        cout << "FOLLOW" << "(" << follow.nonTerminal[i] << ")" << "=";
        set<char>::iterator it;
        for (it = follow.Follow[i].begin(); it != follow.Follow[i].end(); it++) {
             cout << *it << " ";
        cout << endl:
    cout << endl:
//获取终结符在 Grammar.terminal[]中的索引
int getTerminalIndex(char var)
    for (int i = 0; i < grammar.terNum; i++) {
        if ((int)grammar.terminalChar[i] == (int)var) {
    //不存在返回-1
    return -1;
//构建单个产生式的 First 集,i,j 为相应产生式的索引
set<char> buildFirstForOne(int i, int j) {
    //定义集合
    set<char> temp;
    list<char>::iterator it = grammar.grammarTable[i][j].begin();
    it++;
    for (it; it != grammar.grammarTable[i][j].end(); it++) {
        //如果没有出界,并且是非终结字符,并且 FIRST 集含有空字
        while (it != grammar.grammarTable[i][j].end()
                                                           && isNonTerminal(*it)
hasEmpty(getNonTerminalIndex(*it))) {
             int index = getNonTerminalIndex(*it);
             set<char>::iterator itp = first.First[index].begin();
             for (itp; itp != first.First[index].end(); itp++) {
                 //如果不是空字则添加 temp 集合
                 if (!isEmpty(*itp)) {
                      temp.insert(*itp);
             it++:
        //没有出界
```

```
if (it != grammar.grammarTable[i][j].end()) {
             //如果是终结字符或空字,则把终结字符填到 FIRST 集
             if (isTerminal(*it) || isEmpty(*it)) {
                 temp.insert(*it);
                 return temp;
             //否则为非终结符
             else {
                 int index = getNonTerminalIndex(*it);
                 set<char>::iterator itpt = first.First[index].begin();
                 for (itpt; itpt != first.First[index].end(); itpt++) {
                      temp.insert(*itpt);
                 return temp;
        //如果出界,则退出
        else {
             //说明都是非终结字符,且都含有空字
             temp.insert('@');
             return temp;
//将产生式字符转为字符串,i,j 为相应产生式的索引
string charToString(int i, int j) {
    char buf[100] = \{0\};
    int count = 0;
    list<char>::iterator it = grammar.grammarTable[i][j].begin();
    for (it; it != grammar.grammarTable[i][j].end(); it++) {
        buf[count] = *it;
        count++;
    buf[count] = '\0';
    string str(buf);
    return str:
//构建预测分析表
void bulidAnalyseTable() {
    bool flag = false;
    //遍历每个非终结符
    for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
        //遍历每个非终结字符的产生式
```

```
flag = false;
             set<char> firstSet = buildFirstForOne(i, j);
             set<char>::iterator it = firstSet.begin();
             for (it; it != firstSet.end(); it++) {
                 //如果 FIRST 集存在空字,记上标记
                 if (isEmpty(*it)) {
                     flag = true;
                 //否则将相应的产生式加入预测分析表
                 else {
                     //将文法字符转为字符串
                     string str = charToString(i, j);
                     analyseTable[i][getTerminalIndex(*it)] = str;
             //产生式的 FIRST 集中含有空字
             if (flag) {
                 //获取 i 为索引的非终结字符的 FOLLOW 集
                 set<char>::iterator it = follow.Follow[i].begin();
                 for (it; it != follow.Follow[i].end(); it++) {
                     if (isTerminal(*it)) {
                          analyseTable[i][getTenninalIndex(*it)] = (string)"@";
            //产生式的 FIRST 集中不含有空字
             else {
                 //获取i为索引的非终结字符的 FOLLOW 集
                 set<char>::iterator it = follow.Follow[i].begin();
                 for (it; it != follow.Follow[i].end(); it++) {
                     analyseTable[i][getTerminalIndex(*it)] = (string)"synch";
//打印预测分析表
void printAnalyseTable() {
    cout << "预测分析表如下: " << endl;
    //占位符
    cout << setw(10) << " ";
    //循环输出每位终结符
    for (int i = 0; i < grammar.terNum; i++)
```

for (int j = 0; j < grammar.countEachRow[i]; <math>j++) {

```
cout << setw(10) << grammar.terminalChar[i];
    }
    cout << endl;
    //输出每行
    for (int i = 0; i < grammar.count; i++) {
         //输出非终结字符
         cout << setw(10) << grammar.grammarTable[i][0].front();
         //输出相应的产生式
         for (int j = 0; j < grammar.terNum; j++) {
             cout << setw(10) << analyseTable[i][j];
         cout << endl;
    cout << endl;
//将 vector 中的字符转化为字符串
string veToString(vector<char>& vec) {
    char buf[N] = \{ 0 \};
    int index = 0;
    vector<char>::iterator it = vec.begin();
    for (it; it != vec.end(); it++) {
         buf[index] = *it;
         index++;
    buf[index] = '0';
    string str(buf);
    return str;
//将字符数组有选择的转化为字符串
string toString(char buf[], int start, int end) {
    char temp[N];
    int index = 0;
    for (start; start <= end; start++) {
         temp[index] = buf[start];
         index++;
    temp[index] = '0';
    string str(temp);
    return str;
//核心函数,对语法进行分析
void analyseGrammar() {
    cout << "请输入待分析的字符串:
    string str;
```

```
cin >> str;
    //将输入的字符串转化为字符数组
    char buf[N] = \{0\};
    strepy s(buf, str.c str());
    //计算字符的数目
    int count = 0;
    for (int i = 0; buf[i] != 0; i++) {
        count++;
    }
    buf[count++] = '#';
    cout << setw(15) << "步骤" << setw(15) << "符号栈" << setw(15) << "输入串" << setw(15)
<<"所用产生式" << setw(15) << "动作" << setw(15) << "附注" << endl;
    //定义一个分析栈
    stack<char> analyseStack;
    //把'#'和文法开始符号入栈
    analyseStack.push('#');
    analyseStack.push(grammar.grammarTable[0][0].front());
    vector<char> vec;
    vec.push back('#');
    vec.push back(grammar.grammarTable[0][0].front());
    //把第一个字符读入 a 中
    char a = buf[0];
    //记录步骤
    int step = 0;
    cout << setw(15) << setw(15) << veToString(vec) << setw(15) << toString(buf, 0,
count - 1) << setw(15) << " " << setw(15) << "初始化" << setw(15) << " " << endl;
    //buf[]的索引
    int index = 0;
    bool flag = true;
    while (flag) {
        charch:
        if (!analyseStack.empty()) {
             ch = analyseStack.top();
             analyseStack.pop();
             vec.pop back();
        if (isTerminal(ch) && ch != '#') {
             if(ch == a) {
                 index++;
                 a = buf[index];
                 step++;
                 cout << setw(15) << setw(15) << veToString(vec) << setw(15) <<
toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << " " << setw(15) << (string)"GETNEXT(" + ch +
```

```
(string)")" << setw(15) << " " << endl;
             else {
                 //出错
                  step++;
                  cout << setw(15) << step << setw(15) << veToString(vec) << setw(15) <<
toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << " " << setw(15) << (string)"pop" << setw(15) << "
错误, 栈顶终结符与输入符号不匹配 "<< endl;
         else if (ch = '\#') {
             if(ch == a) {
                  flag = false;
             else {
                  //出错
                  cout << "出错";
                  return;
         else if (isNonTerminal(ch)) {
             string str = analyseTable[getNonTerminalIndex(ch)][getTerminalIndex(a)];
             //如果产生式不为空,且不为空字
             if (str != "@" && !str.empty() && str != "synch") {
                  int strSize = str.size();
                  char temp[N];
                  strcpy_s(temp, str.c_str());
                  for (int i = strSize - 1; i \ge 0; i--) {
                      analyseStack.push(temp[i]);
                      vec.push back(temp[i]);
                  step++;
                  cout << setw(15) << step << setw(15) << veToString(vec) << setw(15) <<
toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << setw(15) << (string)"pop,push(" + str +
(string)")" << setw(15) << " " << endl;
             //如果[M,a]为空,则跳过输入符号 a
             else if (str.empty()) {
                  //出错
                  index++;
                  a = buf[index];
                  step++;
```

```
cout << setw(15) << step << setw(15) << veToString(vec) << setw(15) <<
toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << " " << setw(15) << " " << setw(15) << " " 表
<< endl;
             else if (str == "synch") {
                 //如果栈顶为文法开始符号,跳过输入符号
                 if (ch == grammar.grammarTable[0][0].front()) {
                      index++;
                      a = buf[index];
                      //文法开始符号入栈
                      analyseStack.push(ch);
                      vec.push back(ch);
                      step++;
                      cout << setw(15) << step << setw(15) << veToString(vec) << setw(15)
<< toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << " " << setw(15) << " " << setw(15) << " 错, 跳
过"<< endl:
                 else {
                      step++;
                      cout << setw(15) << step << setw(15) << veToString(vec) << setw(15)
<< toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << " " << setw(15) << " " << setw(15) << (string)"
错,M["+ch+(string)","+a+(string)"]=synch"+","+ch+(string)"已弹出栈" << endl;
             //若为空字,什么也不做
             else {
                 cout << setw(15) << step << setw(15) << veToString(vec) << setw(15) <<
toString(buf, index, count - 1) << setw(15) << ch + (string)"->" + (string)"@" << setw(15) << " '
<< setw(15) << "" << endl:
         else {
             //出错
             cout << "出错";
             return:
```

实验三 LR (1) 分析法

一、实验目的

构造 LR(1)分析程序,利用它进行语法分析,判断给出的符号串是否为该文法识别的句子,了解 LR(K)分析方法是严格的从左向右扫描,和自底向上的语法分析方法。

二、实验内容

对下列文法,用 LR(1)分析法对任意输入的符号串进行分析:

- (1) E-> E+T
- $(2) E \rightarrow T$
- (3) T-> T*F
- $(4) T \rightarrow F$
- (5) F-> (E)
- (6) F-> i

三、LR(1)分析法实验设计思想及算法

- (1)总控程序,也可以称为驱动程序。对所有的 LR 分析器总控程序都是相同的。
- (2)分析表或分析函数,不同的文法分析表将不同,同一个文法 采用的 LR 分析器

不同时,分析表将不同,分析表又可以分为动作表(ACTION)和 状态转换(GOTO)

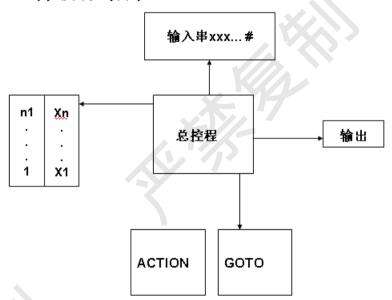
表两个部分,它们都可用二维数组表示。

(3)分析栈,包括文法符号栈和相应的状态栈,它们均是先进后 出栈。

分析器的动作就是由栈顶状态和当前输入符号所决定。

LR 分析器由三个部分组成:

LR分析器结构:



其中:SP 为栈指针,S[i]为状态栈,X[i]为文法符号栈。状态转换表用GOTO[i,X]=j 表示,规定当栈顶状态为 i,遇到当前文法符号为 X 时应转向状态 j,X 为终结符或非终结符。

ACTION[i, a]规定了栈顶状态为 i 时遇到输入符号 a 应执行。 动作有四种 可能:

(1)移进:

action[i, a]= Sj: 状态 j 移入到状态栈, 把 a 移入到文法符号栈, 其中 i, j 表示状态号。

(2) 归约:

action[i, a]=rk: 当在栈顶形成句柄时,则归约为相应的非终结符 A, 即文法中有 A- B 的产生式, 若 B 的长度为 R(即|B|=R),则从状态栈和文法符号栈中自顶向下去掉 R 个符号,即栈指针 SP 减去 R, 并把 A 移入文法符号栈内,j=GOTO[i, A]移进状态栈, 其中i 为修改指针后的栈顶状态。

(3)接受 acc:

当归约到文法符号栈中只剩文法的开始符号 S 时,并且输入符号串已结束即当前输入符是'#',则为分析成功。

(4)报错:

当遇到状态栈顶为某一状态下出现不该遇到的文法符号时,则报错,说明输入端不是该文法能接受的符号串

四、实验要求

- 1、编程时注意编程风格:空行的使用、注释的使用、缩进的使用等。
 - 2、如果遇到错误的表达式,应输出错误提示信息。
 - 3、程序输入/输出实例:

输入一以#结束的符号串(包括+*()i#): 在此位置输入符号串

五、程序结构描述

类型	函数名	作用
vector <int></int>	status;	定义状态栈
vector(char)	sign	定义符号栈
vector(char)	inputStr	定义输入的字符串
string	inputVal	记录输入的字符串
Grammar	grammar	定义文法
LRAnalyseTable	analyseTable	定义 LR 分析表
void	readStr	读取输入的字符串
string	vectTrancStr	对栈容器进行输
		出,i=0,返回 status
		中的字符串, i=1, 返
		回 sign 中的字符串,

		i=2返回 inputStr
void	LRAnalyse	总控,对输入的字符
		串进行分析

六、实验结果及分析

```
动作说明
ACTION[0, i]=S5, 状态5入栈
r6:F->i归约, GOTO {0, F)=3入栈
r4:T->F归约, GOTO {0, F)=3入栈
r2:E->T归约, GOTO {0, E)=1入栈
ACTION[1, +]=S6, 状态6入栈
ACTION[6, i]=S5, 状态5入栈
r6:F->i归约, GOTO {6, F)=3入栈
r4:T->F归约, GOTO {6, T)=9入栈
ACTION[7, i]=S5, 状态5入栈
r6:F->i归约, GOTO {7, F)=10入栈
r6:F->i归约, GOTO {7, F)=10入栈
r3:T->T*F归约, GOTO {0, E)=1入栈
                               符申:
状态栈
0
05
                                                        1#
符号栈
#
                                                                                 输入串
i+i*i#
+i*i#
                                                                   #F
                                                                                    +i*i#
                                      02
01
016
                                                                 #T
#E
                                                                                       i*i#
                                     0165
                                                             #E+i
                                     0163
                                                             #E+F
                                    0169
                                                             #E+T
                             01697
016975
0169710
0169
                  10
11
12
13
14
                                                           #E+T*
                                                        #E+T*i
#E+T*F
#E+T
                                                                                             ##
 +i*i#为合法符号串
E:\code\c++\Project3\Debug\Project3.exe (进程 8032)己退出,代码为 0。
要在调试停止时自动关闭控制台,请启用"工具"->"选项"->"调试"->"调试停止时自动关闭控制台
按任意键关闭此窗口. . .
```

```
请输入分析的字符串: i++i**@@@@#
步骤 状态栈 符号栈 输入串 动作说明
1 0 #i++i**@@@@# ACTION[0, i]=S5, 状态5入栈
2 05 #i++i**@@@@# r6:F->i归约, GOTO {0, F}=3入栈
3 03 #F++i**@@@@# r4:T->F归约, GOTO {0, T}=2入栈
4 02 #T++i**@@@# r2:E->T归约, GOTO {0, E}=1入栈
5 01 #E++i**@@@# ACTION[1,+]=S6, 状态6入栈
出错
i++i**@@@@#为非法符号串

E:\code\c++\Project3\Debug\Project3.exe(进程 21156)已退出,代码为 0。
要在调试停止时自动关闭控制台,请启用"工具"->"选项"->"调试"->"调试停止时自动关闭控制台"。
按任意键关闭此窗口...
```

七、实验心得

实验三和实验二是一口气写完了,综合上借鉴了很多实验二的内容,在老师讲解完 LR 分析法时就开始重新的将代码进行编写,发现了之前很多错误的地方,也通过这个实验深了自己的对 LR 分析的理解,也通过这个实验加深自己对编译原理的兴趣。

八、代码

1.LR.h

```
#pragma once
#ifndef LR
#define LR_
#include<cstring>
using namespace std;
class Grammar {
public:
    //产生式的个数
    int grammarNum;
    //定义产生式数组
    string formula[100] = { " ","E->E+T","E->T","T->T*F","T->F","F->(E)","F->i" };
    Grammar() {
        grammarNum = 6;
//定义LR 文法的分析表
class LRAnalyseTable {
public:
    char terminalChar[100] = { 'i','+','*','(',')','#' };
    //定义终结符的个数
    int terNum = 6;
    char nonTerminalChar[100] = { 'E', 'T', 'F' };
    //定义非终结符的个数
```

```
int nonTerNum = 3;
                   //定义状态数
                    int statusNum = 12;
                                                                                                                                                                                          action[12][6]
{ {"s5","","","s4","",""},{"","s6","","","","acc"},{"","r2","s7","","r2","r2"},{"","r4","r4","r4","r4","r4",,{
 "s5","",","s4","",""},{"","r6","r6",","r6","r6"},{"s5","","","s4","",""}
                    ,{"s5","","","s4","",""},{"","s6","","","s11",""},{"","r1","s7","","r1","r1"},{"","r3","r3","r3","r
3"},{"","r5","r5","","r5","r5"}};
                                                                                                                                                                                       goTo[12][3]
 \{ \quad \{1,2,3\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{8,2,3\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,9,3\}, \{-1,-1,10\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,-1\}, \{-1,-1,
1},{-1,-1,-1}};
                   //获取终结符的索引
                    int getTerminalIndex(char var) {
                                       for (int i = 0; i < terNum; i++) {
                                                          if (terminalChar[i] == var) {
                                                                              return i;
                                       return -1;
                   //获取非终结符的索引
                   int getNonTerminalIndex(char var) {
                                       for (int i = 0; i < nonTerNum; i++) {
                                                           if (nonTerminalChar[i] == var) {
                                                                              return i;
                                       return -1;
                    }
};
#endif // _LR_
```

2.Main.cpp

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <iomanip>
#include <cstring>
#include <sstream>
#include "LR.h"
using namespace std;
//定义状态栈
vector<int> status;
```

```
//定义符号栈
vector<char>sign;
//定义输入的字符串
vector<char>inputStr;
//记录输入的字符串
string inputVal;
//定义文法
Grammar grammar;
//定义 LR 分析表
LRAnalyseTable analyseTable;
//读取输入的字符串
void readStr();
//对栈容器进行输出,i=0,返回 status 中的字符串,i=1,返回 sign 中的字符串,i=2 返回 inputStr
string vectTrancStr(int i);
//总控,对输入的字符串进行分析
void LRAnalyse();
int main()
   readStr();
   LRAnalyse();
   return 0;
//读取输入的字符串
void readStr() {
   char ch;
   cout << "LR(1)分析程序请以#结束,编制人: 刘铭源,2018214937,软件工程18-4
班"<< endl;
   cout << "请输入分析的字符串: ";
   cin >> ch;
   while (ch != '#') {
       inputVal += ch;
       inputStr.push_back(ch);
       cin >> ch;
   //把#加入容器
   inputStr.push back('#');
   inputVal += '#';
//对栈容器进行输出,i=0,返回 status 中的字符串,i=1,返回 sign 中的字符串,i=2 返回 inputStr
中的字符串
string vectTrancStr(int i) {
   char buf[100];
   int count = 0;
```

```
//输出状态栈
    if (i == 0) {
         vector<int>::iterator it = status.begin();
         //将数字转化为字符串
         string str, tempStr;
         for (it; it != status.end(); it++) {
             stringstream ss;
             ss << *it;
             ss >> tempStr;
             str += tempStr;
         return str;
    //输出符号栈
   else if (i == 1) {
        vector<char>::iterator it = sign.begin();
         for (it; it != sign.end(); it++) {
             buf[count] = *it;
             count++;
        }
    //输出待分析的字符串
    else {
         vector<char>::iterator it = inputStr.begin();
         for (it; it != inputStr.end(); it++) {
             buf[count] = *it;
             count++;
    }
    buf[count] = '\0';
    string str(buf);
    return str;
//总控,对输入的字符串进行分析
void LRAnalyse() {
    //步骤
    int step = 1;
    //把状态0入栈
    status.push_back(0);
    //把#加入符号栈
    sign.push_back('#');
    //输出初始栈状态
    cout << setw(10) << "步骤" << setw(10) << "状态栈" << setw(10) << "符号栈" << setw(10)
<< "输入串" << setw(25) << "动作说明" << endl;
```

```
//初始状态
    int s = 0;
    //保存之前的状态
    int oldStatus;
    //获取初始符号
    char ch = inputStr.front();
    //如果 action[s][ch] =="acc" , 则分析成功
    while (analyseTable.action[s][analyseTable.getTerminalIndex(ch)] != "acc") {
        //获取字符串
        string str = analyseTable.action[s][analyseTable.getTerminalIndex(ch)];
        //如果 str 为空,报错并返回
        if (str.size() == 0) {
            cout << "出错" << endl;
             cout << inputVal << "为非法符号串" << endl;
            return;
        //获取 r 或 s 后面的数字
        stringstream ss;
        ss << str.substr(1);
        ss >> s;
        //如果是移进
        if (str.substr(0, 1) == "s") {
             cout << setw(10) << step << setw(10) << vectTrancStr(0) << setw(10) <<
vectTrancStr(1) << setw(10) << vectTrancStr(2) << setw(10) << "A" << "CTION[" << status.back() <<
"," << ch << "]=S" << s << "," << "状态" << s << "入栈" << endl;
            //输入符号入栈
             sign.push_back(ch);
             inputStr.erase(inputStr.begin());
             //将状态数字入栈
             status.push back(s);
        //如果是归约
        else if (str.substr(0, 1) == "r") {
             //获取第 s 个产生式
             string formu = grammar.formula[s];
             //cout<<s<endl;
             int strSize = formu.size();
             //将产生式转化为字符数组
             char buf[100];
             strcpy_s(buf, formu.c_str());
             //获取产生式的首字符
             char nonTerCh = buf[0];
             //获取符号栈的出栈次数
             int popCount = strSize - 3;
```

```
//反向迭代
             vector<int>::reverse iterator rit = status.rbegin();
             int i = 0;
             for (rit; rit != status.rend(); rit++) {
                 i++;
                 if (i == popCount + 1) {
                     oldStatus = *rit;
                     break;
             int r = s:
            //修改s
             s = analyseTable.goTo[oldStatus][analyseTable.getNonTerminalIndex(nonTerCh)];
             cout << setw(10) << step << setw(10) << vectTrancStr(0) << setw(10) <<
vectTrancStr(1) << setw(10) << vectTrancStr(2) << setw(10) << "r" << r << (string)":" +
grammar.formula[r] + (string)"归约,GOTO{" << oldStatus << "," << nonTerCh << ")=" << s << "入栈
" << endl;
             //对符号栈进行出栈和状态栈进行出栈
             for (int i = 0; i < popCount; i++) {
                 sign.pop_back();
                 status.pop_back();
             //再对产生式的开始符号入栈
             sign.push_back(nonTerCh);
             //再把新的状态入栈
             status.push_back(s);
        }
        else {
             //什么都不处理
        //步骤数加1
        step++;
        //获取栈顶状态
        s = status.back();
        //获取输入的字符
        ch = inputStr.front();
    cout << setw(10) << step << setw(10) << vectTrancStr(0) << setw(10) << vectTrancStr(1) <<
setw(10) << vectTrancStr(2) << setw(10) << "A" << "cc:分析成功" << endl;
    cout << inputVal << "为合法符号串" << endl;
}
```