北京交通大學

编译原理

实验名称

学	院:		
专	业:	计算机科学与技术	
学生	姓名:	程维森	
学	号.	21231264	

北京交通大学 2023年11月

一、 程序功能描述

这段代码是一个简单的语法分析程序,它基于 LL(1) 文法,用于分析输入字符串是否符合给定的文法规则。程序包含了以下功能:

读取规则文件(rules.txt),提取非终结符和终结符,构建文法规则。

计算每个非终结符的 FirstVT 集合和 LastVT 集合。

构建预测分析表。

对输入字符串(anaylsetxt.txt)进行语法分析,检查是否符合文法规则。

程序结构及功能:

getrule(): 从规则文件中读取文法规则,提取非终结符和终结符,构建文法规则。

getfirstvt(): 计算文法规则的 FirstVT 集合。

getlastvt(): 计算文法规则的 LastVT 集合。

gettable():根据 FirstVT 和 LastVT 集合构建预测分析表。

anavlse():对输入的字符串进行语法分析,检查是否符合文法规则。

main():程序入口点,调用以上函数完成整个语法分析过程。

程序的输入文件有:

rules.txt:包含文法规则。

anaylsetxt.txt:包含待分析的字符串。

程序的输出有:

progress.txt:记录语法分析的中间步骤。

firstvt.txt、lastvt.txt、table.txt、Vn&Vt.txt: 分别记录计算得到的 FirstVT、LastVT、预测分析表以及非终结符和终结符。

最终的分析结果会在 progress. txt 中输出。

接下来是函数的详细说明:

1. 读取规则文件和构建文法规则 (getrule() 函数)

功能:

从名为 rules. txt 的文件中读取文法规则。

提取非终结符和终结符,并构建文法规则。

具体流程:

读取文件中的每一行,将文法规则存储在 gra 向量中。

根据规则提取非终结符和终结符,构建非终结符数组 Vn 和终结符数组 Vt, 并使用 map 记录它们的索引。

输出提取得到的非终结符和终结符到文件 Vn&Vt. txt。

2. 计算 FirstVT 集合 (getfirstvt() 函数)

功能:

计算文法规则的 FirstVT 集合。

具体流程:

对每个文法规则进行处理,从左到右遍历每个产生式右部的第一个字符,将 其加入相应的非终结符的 FirstVT 集合中。

循环迭代处理每个非终结符的 FirstVT 集合,直到集合不再变化。

输出计算得到的 FirstVT 到文件 firstvt. txt。

3. 计算 LastVT 集合 (getlastvt() 函数)

功能:

计算文法规则的 LastVT 集合。

具体流程:

对每个文法规则进行处理,从右到左遍历每个产生式右部的最后一个字符,将其加入相应的非终结符的 LastVT 集合中。

循环迭代处理每个非终结符的 LastVT 集合,直到集合不再变化。

输出计算得到的 LastVT 到文件 lastvt.txt。

4. 构建预测分析表 (gettable() 函数)

功能:

基于 FirstVT 和 LastVT 集合构建预测分析表。

具体流程:

使用 table 数组构建预测分析表,根据文法规则中的规律填充表格。

检查规则冲突,并在出现错误时输出到文件 table.txt。

5. 对输入字符串进行语法分析 (anaylse() 函数)

功能:

对输入的字符串进行语法分析、检查是否符合文法规则。

具体流程:

读取名为 anaylsetxt.txt 的文件中的待分析字符串。

使用预测分析表对输入字符串进行分析,执行移进和归约操作。

根据语法分析过程的每一步,输出中间步骤和结果到文件 progress. txt。

输出最终的分析结果,判断输入字符串是否符合文法规则。

6. 主函数 (main())

功能:

程序入口点。

调用以上各个函数, 完成整个语法分析的过程。

二、 主要数据结构

变量及类型	用途		
vector <string> gra</string>	存储文法规则		
vector <char> Vn</char>	存储非终结符		
vector <char> Vt</char>	存储终结符		
map <char, int=""> Vncot</char,>	将非终结符映射到文法规则的索引		
map <char, int=""> Vtcot</char,>	将终结符映射到终结符集合的索引		
vector <char> firstVt[100]</char>	存储每个非终结符的 FirstVT 集合		
vector <char> lastVt[100]</char>	存储每个非终结符的 LastVT 集合		
char table[100][100]	预测分析表格,存储分析过程中的		
	移进和归约关系		
vector <char> analst</char>	存储语法分析的过程中的符号栈		
string anastr	存储待分析的字符串		

vector string gra:

用途:存储文法规则。每个字符串代表一个文法规则,字符串内部表示产生式的左部和右部。

vector<char> Vn:

用途:存储非终结符集合。该向量存放了文法规则中的所有非终结符。

vector<char> Vt:

用途:存储终结符集合。该向量存放了文法规则中的所有终结符。

map<char, int> Vncot:

用途:将非终结符映射到文法规则的索引。通过这个映射,可以快速获取特定非终结符对应的文法规则索引。

map<char, int> Vtcot:

用途:将终结符映射到终结符集合的索引。类似于 Vncot,用于快速获取特定终结符的索引。

vector<char> firstVt[100]:

用途:存储每个非终结符的 FirstVT 集合。用向量数组的形式保存每个非终结符的 FirstVT。

vector < char > last Vt [100]:

用途:存储每个非终结符的 LastVT 集合。类似于 firstVt,但存储的是 LastVT。

char table[100][100]:

用途:存储预测分析表格。用于构建分析过程中的移进和归约关系,帮助进行语法分析。

vector < char > analst:

用途: 作为语法分析过程中的符号栈。存储分析时所使用的符号栈信息。

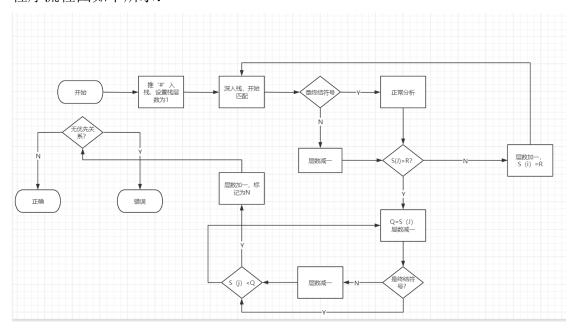
string anastr:

用途:存储待分析的字符串。在语法分析的过程中,存储需要进行分析的字符串信息。

三、 程序结构描述

(1) 设计方法

程序流程图如下所示:



(2) 函数定义及函数间的调用关系

函数名称	函数功能描述
getrule()	读取规则文件并解析文法规则,
	获取非终结符 Vn 和终结符 Vt
	的集合
getfirstvt()	计算文法中非终结符的 FirstVT
	集合
getlastvt()	计算文法中非终结符的 LastVT
	集合
gettable()	根据文法规则和计算出的
	FirstVT 和 LastVT 集合构建分
	析表
anay I se ()	对输入的待分析字符串进行语法
	分析,判断是否符合文法规则
main()	主函数,程序入口点,负责调用
	其他函数执行整个语法

分析过程

以下是详细说明:

```
void getfirstvt()
    out2 << "计算FirstVT集合:\n";
out2 << "第1轮:\n";
int iteration = 1;
int num[100] = {0};
for (int i = 0; i < gra.size(); i++)
         out2 << gra[i][0] << ": "; // 打印当朝处理的非终结符
int stat = 0; // stat 用于标记是否处理到产生式的右部
for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)
               if (!isupper(gra[i][j]) && gra[i][j] != '|' && stat == 0)
                   if (stat == 0)
                       firstVt[Vncot[gra[i][0]]].push_back(gra[i][j]);
out2 << gra[i][j] << " ";
stat = 1;</pre>
            if (gra[i][j] == '|')
stat = 0;
         out2 << "\n";
    iteration++;
bool flag = false;
          out2 << "第" << iteration++ << "轮:\n";
         flag = true;
          for (int i = 0; i \( \) gra.size(); i++)
              if (num[i] ↓≒ firstVt[i].size())
                  flag = false;
num[i] = firstVt[i].size();
         if (flag == true)
               out2 << "结束\n";
          for (int i = 0; i ≤ gra.size(); i++)
              int flag = 0;
               for (int j = 3; j & gra[i].size(); j++)
                   if (isupper(gra[i][j]))
                        if (flag == 0)
                             for (int k = 0; k \le firstVt[Vncot[gra[i][j]]].size(); k++)
                                  if (!inanalst(firstVt[i], firstVt[Vncot[gra[i][j]]][k]))
                                       firstVt[i].push_back(firstVt[Vncot[gra[i][j]]][k]);
                    if (gra[i][j] == '|')
                        flag = 0;
                   flag = 1;
               out2 << gra[i][0] << ": ";
for (int j = 0; j < firstVt[i].size(); j++)
                   out2 << firstVt[i][j] << " ";
               out2 << "\n";
     out2 << "firstVT如下: \n";
     for (int i = 0; i < gra.size(); i++)
         out2 << Vn[i] << ": ";
for (int j = 0; j < firstVt[i].size(); j++)</pre>
         {
   out2 << firstVt[i][j] << " ";
}</pre>
         out2 << '\n';
     out2.close();
```

这段函数是 getfirstvt(),用于计算文法中非终结符的 FirstVT 集合。这个函数执行以下步骤:

初始化阶段:

在输出流 out2 中打印 "计算 FirstVT 集合:" 和 "第1轮:"。

设置迭代次数 iteration 为 1。

初始化数组 num, 用于记录每个非终结符的 FirstVT 集合的大小。

遍历文法规则:

对于每个文法规则,按照产生式的右部字符将终结符添加到相应非终结符的 FirstVT 集合中。

在输出流 out2 中打印每个非终结符对应的终结符集合。

迭代计算 FirstVT:

使用迭代的方式计算 FirstVT 集合,直到没有新的终结符被添加。

每轮迭代中,遍历文法规则,并根据产生式右部的符号将终结符添加到相应的非终结符的 FirstVT 集合中。

若某轮迭代中 FirstVT 集合的大小没有变化,则结束迭代。

输出结果:

在最终结束迭代后,将计算得到的 FirstVT 集合输出到 out2 中。

输出每个非终结符对应的 FirstVT 集合。

总体来说,这个函数的目的是根据文法规则和产生式右部的终结符,计算每个非终结符的 FirstVT 集合,并通过迭代计算确保获取了完整的 FirstVT 集合。最终将计算结果输出到指定输出流中供进一步分析和使用。

```
void getlastvt()
      out3 << "计算lastVt集合:\n";
out3 << "第1轮:\n";
int iteration = 1;
int num[100] = {0};
for (int i = 0; i & gra.size(); i++)
]
            out3 << gra[i][0] << ": "; // 打印当前处理的非终结符
int stat = 0; // stat 用于标记是否处理到产生式的右缀
for (int j = gra[i].size() - 1; j >= 3; j--)
7
                 if (!isupper(gra[i][j]) && gra[i][j] != '|')
]
]
                          lastVt[i].push_back(gra[i][j]);
out3 << gra[i][j] << " ";
stat = 1;</pre>
               if (gra[i][j] == '|')
stat = 0;
           out3 << "\n";
      iteration++;
bool flag = false;
]
            out3 << "第" << iteration++ << "轮:\n";
           flag = true;
            for (int i = 0; i \( gra.size(); i++)
                if (num[i] != lastVt[i].size())
                    flag = false;
num[i] = lastVt[i].size();
           if (flag == true)
]
                 out3 << "结束\n";
            for (int i = 0; i \leq gra.size(); i++)
]
                 int flag = 0;
                 for (int j = gra[i].size() - 1; j >= 3; j--)
]
                     if (isupper(gra[i][j]))
]
                          if (flag == 0)
]
                                for (int k = 0; k \( lastVt[Vncot[gra[i][j]]].size(); k++)
]
                                    if (!inanalst(lastVt[i], lastVt[Vncot[gra[i][j]]][k]))
]
                                         lastVt[i].push_back(lastVt[Vncot[gra[i][j]]][k]);
                     if (gra[i][j] == '|')
]
                          flag = 0;
                          continue;
                     flag = 1;
                out3 << gra[i][0] << ": ";
for (int j = 0; j < lastVt[i].size(); j++)</pre>
]
                    out3 << lastVt[i][j] << " ";
                 out3 << "\n";
       } while (true);
      out3 << "lastVt如下: \n";
for (int i = 0; i < gra.size(); i++)
]
            out3 << Vn[i] << ": ";
            for (int j = 0; j \( lastVt[i].size(); j++)
]
          {
   out3 << lastVt[i][j] << " ";
}</pre>
            out3 << '\n';
       out3.close();
```

这段代码定义了函数 getlastvt(), 其功能是计算文法中非终结符的 lastVt 集合。以下是该函数的详细解释:

初始化阶段:

在输出流 out3 中打印 "计算 lastVt 集合:" 和 "第1轮:"。

初始化迭代次数 iteration 为 1。

初始化数组 num,用于记录每个非终结符的 lastVt 集合的大小。

遍历文法规则:

对于每个文法规则,按照产生式的右部字符将终结符添加到相应非终结符的 lastVt 集合中。

在输出流 out3 中打印每个非终结符对应的终结符集合。

迭代计算 lastVt:

使用迭代的方式计算 lastVt 集合, 直到没有新的终结符被添加。

每轮迭代中,遍历文法规则,并根据产生式右部的符号将终结符添加到相应的非终结符的 lastVt 集合中。

若某轮迭代中 lastVt 集合的大小没有变化,则结束迭代。

输出结果:

在最终结束迭代后,将计算得到的 lastVt 集合输出到 out3 中。

输出每个非终结符对应的 lastVt 集合。

总体来说,这个函数是根据文法规则和产生式右部的终结符,计算每个非终结符的 lastVt 集合,并通过迭代计算确保获取了完整的 lastVt 集合。最终将计算结果输出到指定输出流中供进一步分析和使用。

```
void gettable()
{
            for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)
                  \underset{\cdot}{\text{if }} (j \leqslant \operatorname{gra[i].size()} - 1 \text{ && (isupper(gra[i][j+1])) && ((!isupper(gra[i][j])) && \operatorname{gra[i][j] } != '|')) \\ 
                      int num1 = Vncot[gra[i][j + 1]];
int num2 = Vtcot[gra[i][j]];
for (int k = 0; k < firstVt[num1].size(); k++)</pre>
                            if (table[num2][Vtcot[firstVt[num1][k]]] == '*' || table[num2][Vtcot[firstVt[num1][k]]] == '<')</pre>
                                table[num2][Vtcot[firstVt[num1][k]]] = '<';
                                 out4 << "错误! 错误发生在: \t";
out4 << i << "次序单心";
out4 << srafij[j] << "与" << firstVt[num1][k] << "关系不唯一! \n";
exit(-1);
                 }
if (j > 3 && (isupper(gra[i][j - 1])) && (!isupper(gra[i][j])) && gra[i][j] != '|')
                      int num1 = Vncot[gra[i][j - 1]];
int num2 = Vtcot[gra[i][j]];
for (int k = 0; k \ lastVt[num1].size(); k++)
                            if (table[Vtcot[lastVt[num1][k]]][num2] == '*' || table[Vtcot[lastVt[num1][k]]][num2] == '>')
                                 table[Vtcot[lastVt[num1][k]]][num2] = '>';
                                 out4 << "错误! 错误发生在: \t";
out4 << numl << "次序中\n";
out4 << lastVt[num1][k] << "与" << gra[i][j] << "关系不唯一! \n";
exit(-1);
                 } if (j > 3 && j < gra[i].size() && (isupper(gra[i][j])) && ((!isupper(gra[i][j - 1])) && gra[i][j - 1] != '|') && ((!isupper(gra[i][j + 1])) && gra[i][j + 1]) && gra[i][j + 1] | != '|'))
                      int num1 = Vtcot[gra[i][j - 1]];
int num2 = Vtcot[gra[i][j + 1]];
if (table[num1][num2] == '*' || table[num1][num2] == '=')
                          table[num1][num2] = '=';
                           out4 << "情误: 情误是生在: \t";
out4 << 1 << "次序中\n";
out4 << 1 << "次序中\n";
out4 << grs[1][j - 1] << "与" << grs[1][j + 1] << "关系不唯一! \n";
exit(-1);
      }
Vt.push_back('#');
int num3 = Vtcot['#'];
table[num3][num3] = '=';
for (int i = 0; i < firstVt[Vncot[gra[0][0]]].size(); i++)
           int num4 = Vtcot[firstVt[Vncot[gra[0][0]]][i]];
table[num3][num4] = '<';</pre>
          r (int i = 0; i < lastVt[Vncot[gra[0][0]]].size(); i++)
           int num4 = Vtcot[lastVt[Vncot[gra[0][0]]][i]];
table[num4][num3] = '>';
       out4 << " ";
for (int i = 0; i < Vt.size(); i++)
         out4 << Vt[i] << " ";
      out4 << "\n";
for (int i = 0; i < Vt.size(); i++)
          out4 << "__";
        ut4 << "\n";
or (int i = 0; i < Vt.size(); i++)
           out4 << Vt[i] << " ";
for (int j = 0; j & Vt.size(); j++)
              out4 << table[i][j] << " ";
       out4.close();
```

这段代码定义了一个函数 gettable(),其目的是根据给定的文法规则,计算并生成分析表(分析表是用于语法分析的表格,通常用于LL(1)分析器)。以下是该函数的详细解释:

初始化:

使用 memset 函数将名为 table 的二维字符数组初始化为 '*' 遍历文法规则:

对于每个文法规则,根据产生式右部的特定关系,填充分析表格 table。 填充分析表格:

分析文法规则的右部,根据右部符号之间的关系更新分析表 table: 如果是 A->aB 形式的产生式,a 是终结符,B 是非终结符,则将 table[A][a]

标记为'〈'。

如果是 A->Ba 形式的产生式,a 是终结符,B 是非终结符,则将 table[a][A] 标记为 '>'。

如果是 A->aBb 形式的产生式, a 和 b 是终结符, B 是非终结符,则将table[a][b] 标记为 '='。

处理'#', 开始和结束标记:

将 '#' 加入终结符集合 Vt 中,并且标记 table['#']['#'] 为 '='。

根据文法的起始符号,将其对应的 firstVt 和 lastVt 集合中的终结符与 '#' 的关系添加到分析表中。

输出分析表格:

将生成的分析表格输出到文件 out4 中,包括终结符、表格的行列标签和具体的分析表内容。

总体来说,这个函数根据文法规则和产生式右部的关系,填充分析表格 table,并将其输出到指定文件中供后续的语法分析使用。这是构建 LL(1) 分析器的关键步骤之一。

```
int getRule()
    out5 << "Vn:\n";
     // 循环遍历文法规则
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
        // 检查文法规则的开头是否符合非终结符的格式
if ((isupper(gra[i][0])) && gra[i][1] == '-' && gra[i][2] == '>')
3
            // 如果是非终结符,则将其添加到Vn数组中
           // 使用非终结符映射到文法规则的索引
        else
3
        {
            // 如果不符合非终结符格式,则打印当前文法规则索引并返回-1 out5 << i << "\n";
            return -1;
    out5 << "\n";
    out5 << "Vt:\n";
    int num1 = 0;
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
3
        for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)</pre>
3
            // 检查文法规则右侧的字符是否为终结符,并且不是 '|' 或 'e'
            if ((!isupper(gra[i][j])) && gra[i][j] != '|')
3
               int t, flag = 0;
                // 检查字符是否已存在于Vt数组中
                for (t = 0; t < Vt.size(); t++)</pre>
3
                   if (gra[i][j] == Vt[t])
3
                   {
                       flag = 1;
                // 如果字符不在Vt数组中,则将其添加到Vt数组中,并记录其位置到Vtcot中
               if (!flag)
3
                   Vtcot[gra[i][j]] = num1++;
                   Vt.push_back(gra[i][j]);
out5 << gra[i][j] << " "; // 打印终结符
        }
     // 将结束符号 '#' 添加到Vt数组末尾, 并记录其位置到Vtcot中
    Vt.push back('#');
    Vtcot['#'] = num1;
out5 << "\n";
return 1; // 返回1表示成功
    out5.close();
```

这段代码定义了一个名为 getRule() 的函数,其目的是分析给定的文法规则,并进行以下操作:

检查非终结符和终结符:

遍历文法规则,检查文法规则的格式是否符合非终结符格式。

将符合格式的非终结符添加到 Vn 数组中,并使用非终结符映射到文法规则的索引,存储到 Vncot 中。

检查文法规则右侧的字符是否为终结符,将不在 Vt 数组中的终结符添加到

Vt 数组中,并使用终结符映射到位置的方式存储到 Vtcot 中。

结束符号 '#' 处理:

将结束符号 '#' 加入到 Vt 数组末尾,并且记录其位置到 Vtcot 中。输出结果:

将分析后的非终结符和终结符输出到文件 out5 中。

函数返回值:

返回值为 1 表示成功执行。

```
void anaylse()
    ifstream input1("anaylsetxt.txt");
    if (!input1)
       out1 << "无法打开!!!\n";
    getline(input1, anastr);
    input1.close();
anastr += '#';
    int cot, i = 0, step = 0;
    analst.push_back('#');
        cot = analst.size() - 1;
while (analst[cot] == 'N')
         if (table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '>')
             c = Vtcot[analst[cot]];
while (analst[cot] == 'N' || Vtcot[analst[cot]] == c)
             for (int p = 0; p < analst.size(); p++)
                out1 << analst[p];
             for (int p = i; p < anastr.length(); p++)</pre>
                out1 << anastr[p];
             /
out1 << "\t执行归约\n";
analst.erase(analst.begin() + cot + 1, analst.end());
analst.push_back('N');</pre>
         else if (table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '<' || table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '=')
             analst.push_back(anastr[i]);
             i++;
for (int p = 0; p < analst.size(); p++)
                 out1 << analst[p];
             for (int p = i; p < anastr.length(); p++)
                 out1 << anastr[p];
             if (anastr[i] != '#')
                 else
                 out1 << "\n";
         else
             } while (anastr[i] != '#');
    cot = analst.size() - 1;
while (cot > 0)
         while (analst[cot] == 'N')
        cot--;
if (table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '>')
             c = Vtcot[analst[cot]];
while (analst[cot] == 'N' || Vtcot[analst[cot]] == c)
             analst.erase(analst.begin() + cot + 1, analst.end());
             analst.push_back('N');
for (int p = 0; p < analst.size(); p++)</pre>
                 out1 << analst[p];
             out1 << "
             for (int p = i; p < anastr.length(); p++)
```

这段代码定义了一个名为 analyse() 的函数, 其作用是对输入的字符串进行分析。这里将输入字符串表示为 anastr, 并根据给定的算符优先关系表 table

讲行分析。

主要流程如下:

文件输入操作:

打开名为 "anaylsetxt.txt" 的文件,读取其中的文本内容到字符串 anastr 中。如果无法打开文件,则输出错误信息并终止程序。

字符串处理:

在字符串末尾添加结束符号 '#', 同时将 '#' 添加到 analst 数组中作为 初始分析栈的栈底。

分析过程:

进入 do-while 循环直到处理完整个输入字符串 anastr。

通过分析 anastr 中的字符与分析栈顶部的字符,根据算符优先关系表 table 中的规则执行归约或移进操作。

输出每一步分析后的栈情况和剩余待分析的字符情况。

句子分析结果输出:

根据分析结果进行输出:

若分析栈最终仅剩下 '#' 和一个 'N',则表示句子符合语法规则,输出 "分析成功!符合语法!"。

若其他情况(例如:句子有误),则输出"句子有误"。

文件输出操作:

将分析过程的输出结果写入到名为 out1 的文件中。

函数主要的工作是基于提供的算符优先关系表 table,使用一个分析栈 analst 和输入的字符串 anastr 来进行语法分析。如果输入的字符串符合语法 规则,最终在分析栈中会保留'#'和一个'N'。否则,如果分析过程中出现了与算符优先关系表不符的情况,会输出"句子有误"。

四、 程序测试

由于程序的文法是给定的,所以除了分析过程之外文件的内容均一致,仅仅 展示一个样例,更多样例参考文件附件



⊗ Ø table.txt	Ф	使用"文本编辑"打开
+ - * / () i # # + > > < < > > * - > > < < > > * * > > > < > > * / > > > < > > * / > > > < > > * / > > > < > > * / > > > < > * / > > > < > * / > > > < > * / > > > < * / > > > < * / > > > < * / > > > < * / > > > < * / > > > * / > > > * / > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > > > * / > / / > / / > / / > / / > / / > / / > / / > / / > / / > / / / > / / / > / / / /		



```
① 使用"文本编辑"打开
  lastvt.txt
計算lastVt集合:
第1轮:
E: - + / T: / * F: i )
第2轮:
E: - + / * T: / * i )
F: i )
第3轮:
E: - + / * i )
F: i )
第4轮:
E: - + / * i )
F: i )
第5轮:
dstvt如下:
 计算lastVt集合:
lastVt如下:
E: - + / * i )
T: / * i )
F: i )
```

❷ ❷ Vn&Vt.txt

```
Vn:
E T F
Vt:
+ - * / ( ) i
```

```
#pragma GCC diagnostic push
#pragma GCC diagnostic ignored "-Wdeprecated-declarations"
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <fstream>
#include <map>
#include <vector>
#include <stack>
using namespace std;
vector<string> gra;
vector<char> Vn, Vt;
map<char, int> Vncot, Vtcot;
vector<char> firstVt[100], lastVt[100];
char table[100][100];
vector<char> analst;
string anastr;
ofstream out1("progress.txt", ios::app);
ofstream out2("firstvt.txt", ios::app);
ofstream out3("lastvt.txt", ios::app);
ofstream out4("table.txt", ios::app);
ofstream out5("Vn&Vt.txt", ios::app);
bool inanalst(const vector<char> &vec, char target)
    for (char element : vec)
        if (element == target)
           return true;
        }
    return false;
}
void getfirstvt()
    out2 << "计算 FirstVT 集合:\n";
    out2 << "第1轮:\n";
    int iteration = 1;
    int num[100] = {0};
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
```

```
{
    out2 << gra[i][0] << ": "; // 打印当前处理的非终结符
                             // stat 用于标记是否处理到产生式的右部
    int stat = 0;
    for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)</pre>
       if (!isupper(gra[i][j]) && gra[i][j] != '|' && stat == 0)
           if (stat == 0)
               firstVt[Vncot[gra[i][0]]].push_back(gra[i][j]);
               out2 << gra[i][j] << " ";
               stat = 1;
           }
       }
        if (gra[i][j] == '|')
           stat = 0;
   }
   out2 << "\n";
}
iteration++;
bool flag = false;
do
   out2 << "第" << iteration++ << "轮:\n";
   flag = true;
   for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
       if (num[i] != firstVt[i].size())
           flag = false;
           num[i] = firstVt[i].size();
       }
    }
    if (flag == true)
    {
       out2 << "结東\n";
       break;
    }
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
    {
```

```
int flag = 0;
        for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)</pre>
        {
            if (isupper(gra[i][j]))
                if (flag == 0)
                     for (int k = 0; k < firstVt[Vncot[gra[i][j]]].size(); k++)</pre>
                         if (!inanalst(firstVt[i], firstVt[Vncot[gra[i][j]]][k]))
                             firstVt[i].push_back(firstVt[Vncot[gra[i][j]]][k]);
                         }
                    }
                }
            if (gra[i][j] == '|')
                flag = 0;
                continue;
            flag = 1;
        }
        out2 << gra[i][0] << ": ";
        for (int j = 0; j < firstVt[i].size(); j++)</pre>
        {
            out2 << firstVt[i][j] << " ";
        out2 << "\n";
} while (true);
out2 << "firstVT 如下: \n";
for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
    out2 << Vn[i] << ": ";
    for (int j = 0; j < firstVt[i].size(); j++)</pre>
        out2 << firstVt[i][j] << " ";</pre>
    }
    out2 << '\n';
}
```

```
out2.close();
}
void getlastvt()
   out3 << "计算 lastVt 集合:\n";
   out3 << "第1轮:\n";
   int iteration = 1;
   int num[100] = {0};
   for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
       out3 << gra[i][0] << ": "; // 打印当前处理的非终结符
       int stat = 0;
                                // stat 用于标记是否处理到产生式的右部
       for (int j = gra[i].size() - 1; j >= 3; j--)
       {
           if (!isupper(gra[i][j]) && gra[i][j] != '|')
              if (stat == 0)
                  lastVt[i].push_back(gra[i][j]);
                  out3 << gra[i][j] << " ";
                  stat = 1;
               }
           }
           if (gra[i][j] == '|')
               stat = 0;
       }
       out3 << "\n";
   }
   iteration++;
   bool flag = false;
   do
       out3 << "第" << iteration++ << "轮:\n";
       flag = true;
       for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
           if (num[i] != lastVt[i].size())
              flag = false;
              num[i] = lastVt[i].size();
           }
```

```
}
   if (flag == true)
        out3 << "结東\n";
        break;
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
    {
        int flag = 0;
        for (int j = gra[i].size() - 1; j >= 3; j--)
        {
            if (isupper(gra[i][j]))
                if (flag == 0)
                    for (int k = 0; k < lastVt[Vncot[gra[i][j]]].size(); k++)</pre>
                        if (!inanalst(lastVt[i], lastVt[Vncot[gra[i][j]]][k]))
                            lastVt[i].push_back(lastVt[Vncot[gra[i][j]]][k]);
                    }
               }
            if (gra[i][j] == '|')
                flag = 0;
                continue;
            flag = 1;
        }
        out3 << gra[i][0] << ": ";
        for (int j = 0; j < lastVt[i].size(); j++)</pre>
        {
           out3 << lastVt[i][j] << " ";
        out3 << "\n";
    }
} while (true);
```

```
out3 << "lastVt 如下: \n";
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
        out3 << Vn[i] << ": ";
        for (int j = 0; j < lastVt[i].size(); j++)</pre>
            out3 << lastVt[i][j] << " ";
        }
        out3 << '\n';
    }
    out3.close();
}
void gettable()
{
    memset(table, '*', sizeof(table));
    for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
        for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)</pre>
            if (j < gra[i].size() - 1 && (isupper(gra[i][j + 1])) && ((!isupper(gra[i][j])) && gra[i][j] !=</pre>
 '|'))
                int num1 = Vncot[gra[i][j + 1]];
                int num2 = Vtcot[gra[i][j]];
                for (int k = 0; k < firstVt[num1].size(); k++)</pre>
                    if (table[num2][Vtcot[firstVt[num1][k]]] == '*' || table[num2][Vtcot[firstVt[num1][k]]]
 == '<')
                        table[num2][Vtcot[firstVt[num1][k]]] = '<';</pre>
                    }
                    else
                    {
                        out4 << "错误! 错误发生在: \t";
                        out4 << i << "次序中\n";
                        out4 << gra[i][j] << "与" << firstVt[num1][k] << "关系不唯一! \n";
                        exit(-1);
                    }
                }
            if (j > 3 && (isupper(gra[i][j - 1])) && (!isupper(gra[i][j])) && gra[i][j] != '|')
                int num1 = Vncot[gra[i][j - 1]];
```

```
int num2 = Vtcot[gra[i][j]];
                for (int k = 0; k < lastVt[num1].size(); k++)</pre>
                    if (table[Vtcot[lastVt[num1][k]]][num2] == '*' || table[Vtcot[lastVt[num1][k]]][num2] =
= '>')
                    {
                       table[Vtcot[lastVt[num1][k]]][num2] = '>';
                   }
                    else
                    {
                       out4 << "错误! 错误发生在: \t";
                       out4 << num1 << "次序中\n";
                       out4 << lastVt[num1][k] << "与" << gra[i][j] << "关系不唯一! \n";
                       exit(-1);
                   }
               }
           }
            if (j > 3 && j < gra[i].size() && (isupper(gra[i][j])) && ((!isupper(gra[i][j - 1])) && gra[i][</pre>
j - 1] != '|') && ((!isupper(gra[i][j + 1])) && gra[i][j + 1] != '|'))
               int num1 = Vtcot[gra[i][j - 1]];
               int num2 = Vtcot[gra[i][j + 1]];
               if (table[num1][num2] == '*' || table[num1][num2] == '=')
                    table[num1][num2] = '=';
               }
               else
               {
                    out4 << "错误! 错误发生在: \t";
                    out4 << i << "次序中\n";
                    out4 << gra[i][j - 1] << "与" << gra[i][j + 1] << "关系不唯一! \n";
                    exit(-1);
               }
           }
       }
    Vt.push_back('#');
    int num3 = Vtcot['#'];
    table[num3][num3] = '=';
    for (int i = 0; i < firstVt[Vncot[gra[0][0]]].size(); i++)</pre>
       int num4 = Vtcot[firstVt[Vncot[gra[0][0]]][i]];
        table[num3][num4] = '<';</pre>
    }
```

```
for (int i = 0; i < lastVt[Vncot[gra[0][0]]].size(); i++)</pre>
   {
       int num4 = Vtcot[lastVt[Vncot[gra[0][0]]][i]];
       table[num4][num3] = '>';
   }
   out4 << " ";
   for (int i = 0; i < Vt.size(); i++)</pre>
       out4 << Vt[i] << " ";
   }
   out4 << "\n";
   for (int i = 0; i < Vt.size(); i++)</pre>
       out4 << "__";
   }
   out4 << "\n";
   for (int i = 0; i < Vt.size(); i++)</pre>
       out4 << Vt[i] << " ";
       for (int j = 0; j < Vt.size(); j++)</pre>
          out4 << table[i][j] << " ";
       out4 << "\n";
   }
   out4.close();
int getRule()
   out5 << "Vn:\n";
   // 循环遍历文法规则
   for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
   {
       // 检查文法规则的开头是否符合非终结符的格式
       if ((isupper(gra[i][0])) && gra[i][1] == '-' && gra[i][2] == '>')
       {
          // 如果是非终结符,则将其添加到 Vn 数组中
          Vn.push_back(gra[i][0]);
          out5 << gra[i][0] << ' '; // 打印非终结符
       }
       else
```

}

```
{
      // 如果不符合非终结符格式,则打印当前文法规则索引并返回-1
      out5 << i << "\n";
      return -1;
   }
}
out5 << "\n";
out5 << "Vt:\n";
int num1 = 0;
// 循环遍历文法规则
for (int i = 0; i < gra.size(); i++)</pre>
{
   for (int j = 3; j < gra[i].size(); j++)</pre>
      // 检查文法规则右侧的字符是否为终结符,并且不是 '|' 或 'e'
      if ((!isupper(gra[i][j])) && gra[i][j] != '|')
          int t, flag = 0;
          // 检查字符是否已存在于Vt 数组中
          for (t = 0; t < Vt.size(); t++)</pre>
             if (gra[i][j] == Vt[t])
                 flag = 1;
                 break;
             }
          }
          // 如果字符不在Vt 数组中,则将其添加到Vt 数组中,并记录其位置到Vtcot 中
          if (!flag)
             Vtcot[gra[i][j]] = num1++;
             Vt.push_back(gra[i][j]);
             out5 << gra[i][j] << " "; // 打印终结符
          }
      }
   }
}
// 将结束符号 '#' 添加到Vt 数组末尾, 并记录其位置到Vtcot 中
Vt.push_back('#');
Vtcot['#'] = num1;
out5 << "\n";
out5.close();
return 1; // 返回1 表示成功
```

```
}
void getrule()
    ifstream input("rules.txt");
    if (!input)
        cout << "ruleput went wrong!\n";</pre>
        exit(-1);
    }
    string s1;
    while (getline(input, s1))
       gra.push_back(s1);
    input.close();
    getRule();
    getfirstvt();
    getlastvt();
    gettable();
}
void anaylse()
    ifstream input1("anaylsetxt.txt");
    if (!input1)
    {
       out1 << "无法打开!!!\n";
        exit(-1);
    }
    getline(input1, anastr);
    input1.close();
    anastr += '#';
    int cot, i = 0, step = 0;
    char c;
    analst.push_back('#');
    do
        cot = analst.size() - 1;
        while (analst[cot] == 'N')
           cot--;
        if (table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '>')
        {
           c = Vtcot[analst[cot]];
```

```
while (analst[cot] == 'N' || Vtcot[analst[cot]] == c)
            {
               cot--;
            }
            for (int p = 0; p < analst.size(); p++)</pre>
                out1 << analst[p];</pre>
            }
            out1 << " ";
            for (int p = i; p < anastr.length(); p++)</pre>
                out1 << anastr[p];</pre>
            }
            out1 << "\t 执行归约\n";
            analst.erase(analst.begin() + cot + 1, analst.end());
            analst.push_back('N');
        }
        else if (table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '<' || table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anas</pre>
tr[i]]] == '=')
        {
            analst.push_back(anastr[i]);
            i++;
            for (int p = 0; p < analst.size(); p++)</pre>
                out1 << analst[p];</pre>
            }
            out1 << " ";
            for (int p = i; p < anastr.length(); p++)</pre>
            {
                out1 << anastr[p];</pre>
            }
            out1 << " ";
            if (anastr[i] != '#')
                out1 << "\t 执行移进"
                    << "\n";
            }
            else
               out1 << "\n";
        }
        else
            out1 << "句子有误"
                << "\n";
```

```
exit(0);
   } while (anastr[i] != '#');
    cot = analst.size() - 1;
    while (cot > 0)
       while (analst[cot] == 'N')
       if (table[Vtcot[analst[cot]]][Vtcot[anastr[i]]] == '>')
           c = Vtcot[analst[cot]];
           while (analst[cot] == 'N' || Vtcot[analst[cot]] == c)
               cot--;
           analst.erase(analst.begin() + cot + 1, analst.end());
           analst.push_back('N');
           for (int p = 0; p < analst.size(); p++)</pre>
               out1 << analst[p];</pre>
           }
           out1 << " ";
           for (int p = i; p < anastr.length(); p++)
               out1 << anastr[p];</pre>
           out1 << "\t 执行归约\n";
       }
       else
           out1 << "句子有误"
               << "\n";
           exit(0);
       }
   if(analst.size() == 2 && analst[0] == '#' && analst[1] == 'N'){
       out1 << "分析成功!符合语法! \n";
    out1.close();
int main()
   getrule();
```

}

```
anaylse();
  return 0;
}
#pragma GCC diagnostic pop
```