

# 南京理工大学计算机科学与工程学院

## 编译原理 报告

班 级 XXXXXXXXXXXX

学生姓名 XX

学 号 XXXXXXXXXXXX

指导教师 项欣光

南京理工大学计算机科学与工程学院制

---

目 录	
1 词法分析程序.....	1
1.1 功能.....	1
1.2 总体方案.....	1
1.2.1 总体流程图.....	1
1.2.2 相关数据结构.....	2
1.3 详细设计.....	3
1.3.1 NFA 函数 .....	3
1.3.2 DFA 函数 .....	5
1.4 测试与运行.....	6
2 语法分析程序.....	19
2.1 功能.....	19
2.2 总体方案.....	19
2.2.1 总体流程图.....	19
2.2.2 相关数据结构.....	20
2.3 详细设计.....	21
2.4 测试与运行.....	26
3 语义分析程序.....	32
3.1 功能.....	32
3.2 总体方案.....	32
总体流程图 .....	32
3.2.1 相关数据结构.....	32
3.3 详细设计.....	33
3.4 测试与运行.....	35

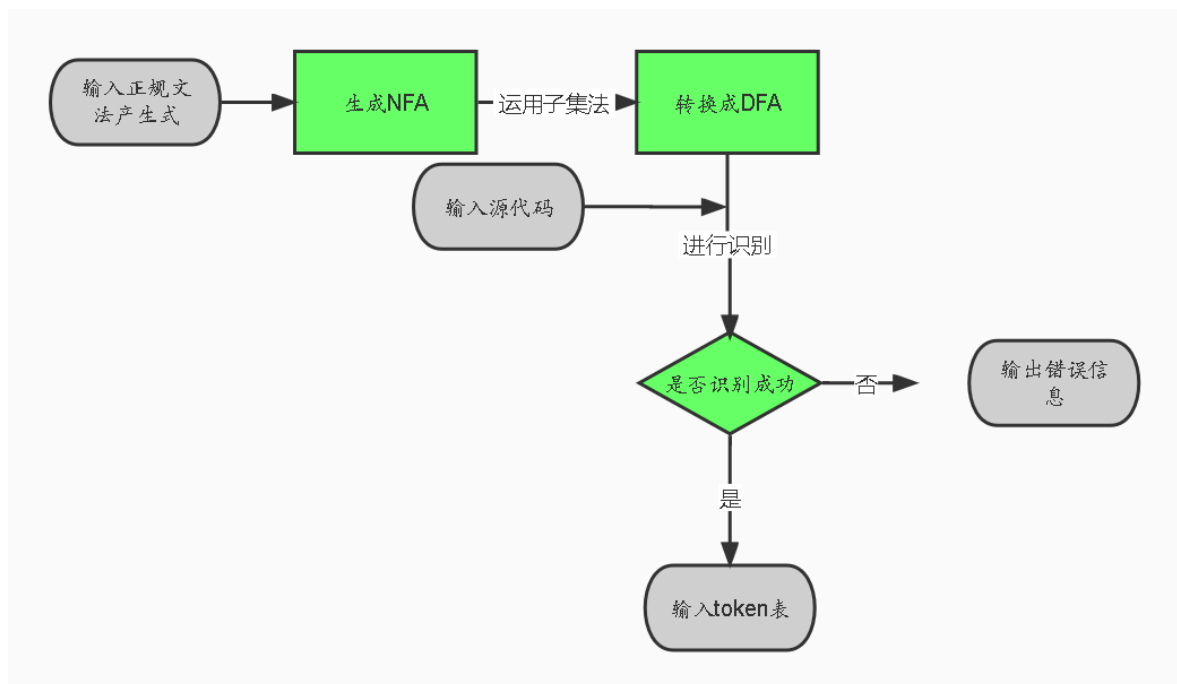
# 1 词法分析程序

## 1.1 功能

支持分析 c++语法的常规单词。程序输入：正规文法产生式文件和源代码文件；程序输出：token 表文件，该表由五种 token 组成：关键词，标识符，常量，限定符，运算符。表项结构为三元组：所在行号，类别，token 内容。

## 1.2 总体方案

### 1.2.1 总体流程图



图表 1 词法分析程序流程图

#### 1. 正规文法转换成 NFA:

一个产生式  $A \rightarrow tB$ , 可对应转换函数  $f(A, t) = B$

一个产生式  $A \rightarrow \epsilon$ , 可对应  $A$  为终态

#### 2. NFA 转换成 DFA:

子集法

两个基本运算:

1. 状态集合  $I$  的  $\epsilon$  闭包, 表示为  $\epsilon\text{-closure}(I)$ , 定义为一个状态集, 是状态集  $I$  中的任何状

态  $S$  经过任意条  $\epsilon$  弧而能够到达的状态的集合。

2. 状态集合  $I$  的  $a$  弧转换，表示为  $\text{move}(I, a)$ ，定义为状态集合  $J$ ，其中集合  $J$  是所有那些可从  $I$  中的某一状态经过一条  $a$  弧而到达的状态的全体。

### 1.2.2 相关数据结构

[] 表示列表结构

() 表示集合结构

{ } 表示字典结构

```
class NFA:
    data = {} # 子集之间联系 {子集下标: {弧: [到达的子集下标]}}
    K = {} # 状态集合 (非终结符集) {状态: {弧: [到达的状态]}}
    S = [] # 初态集合 [初态, 初态, ...]
    Z = [] # 终态集合 [终态, 终态, ...]
    sigma = '' # 弧集合 (终结符集)
    closures = [] # 子集集合 [子集, 子集, ...] 子集表示为[状态, 状态, ...]
    closuresTemp = [] # 子集集合缓存 保存尚为被标记的子集

    # 从正规文法转换成NFA
    def __init__(self, filename):...

    # 初始化e-closure
    def initClosure(self):...

    # 创建e-closure()
    def createNode(self, keys: list, s, route):...

    # 遍历所有弧, 进行move计算
    def move(self):...

    # 转化成DFA
    def toDFA(self):...
```

图表 2 类 NFA

```
class DFA:
    K = {} # 状态集合 (非终结符集) {状态: {弧: [到达的状态]}}
    S = [] # 初态集合 [初态, 初态, ...]
    Z = [] # 终态集合 [终态, 终态, ...]
    sigma = '' # 弧集合 (终结符集)
    closures = [] # 子集集合 [子集, 子集, ...] 子集表示为列表[状态, 状态, ...]

    # 初始化DFA, 对输入的数据进行简单处理罢了
    def __init__(self, sigma, S, Z, closures: list, data):...

    # DFA工作处理输入字符串 使用bfs算法
    def work(self, string):...
```

图表 3 类 DFA

## 1.3 详细设计

### 1.3.1 NFA 函数

```
# 从正规文法转换成NFA
def __init__(self, filename):
    f = open(filename, 'r', encoding='utf-8')
    content = f.readlines()
    f.close()
    for x in content:
        x = x.replace('\n', '')
        if x.find(':') != -1:
            temp = x.split(':')
            if temp[0] == 'K':
                for y in temp[1]:
                    self.K[y] = {}
            elif temp[0] == 'S':
                self.S = temp[1]
            elif temp[0] == 'sigma':
                temp[1] += temp[2]
                self.sigma = temp[1]
        elif x.find('->') != -1:
            temp = x.split('->')
            if len(temp[1]) == 1:
                if '' in self.K[temp[0]]:
                    self.K[temp[0]][''].append(temp[1][0])
                else:
                    self.K[temp[0]][''] = [temp[1][0]]
            elif len(temp[1]) == 2:
                if temp[1][0] in self.K[temp[0]]:
                    self.K[temp[0]][temp[1][0]].append(temp[1][1])
                else:
                    self.K[temp[0]][temp[1][0]] = [temp[1][1]]
            else:
                self.Z += temp[0]
    pass
```

```
# 创建e-closure()
def createNode(self, keys: list, s, route):
    d = keys
    for key in keys:
        for x in self.K[key]:
            if x == '':
                d += self.K[key][x]
```

```

d.sort() # 新子集
isRepeat = False
i = 0
j = 0
for i in range(0, len(self.closures)): # 判断子集是否已经存在在子集集合
    if operator.eq(self.closures[i], d):
        isRepeat = True
        break
if not isRepeat:
    if len(self.closures) > 0:
        i = i + 1
    for j in range(0, len(self.closuresTemp)): # 判断子集是否已经存在在子
集集合缓存
        if operator.eq(self.closuresTemp[j], d):
            isRepeat = True
            break
if not isRepeat:
    if len(self.closuresTemp) > 0:
        j = j + 1
    self.closuresTemp.append(d) # 添加到子集缓存
if s not in self.data:
    self.data[s] = {}
if route not in self.data[s]:
    self.data[s][route] = []
self.data[s][route].append(i + j) # 生成一条弧

```

```

# 遍历所有弧, 进行 move 计算
def move(self):
    for route in self.sigma:
        t = []
        for x in self.closuresTemp[0]: # 取缓存栈底
            if route in self.K[x]:
                t += self.K[x][route]
        if len(t) > 0:
            self.createNode(t, len(self.closures), route) # 生成新子集到缓存
self.closures.append(self.closuresTemp.pop(0)) # 弹出缓存栈底到子集集合

```

```

# 转化成 DFA
def toDFA(self):
    self.initClosure()
    while len(self.closuresTemp) > 0: # 直到缓存为空
        self.move()
    pass
    return DFA(self.sigma, self.S, self.Z, self.closures, self.data)

```

### 1.3.2 DFA 函数

# 初始化 DFA, 对输入的数据进行简单处理罢了

```
def __init__(self, sigma, S, Z, closures: list, data):
    self.sigma = sigma
    self.closures = closures
    self.K = data
    for x in closures:
        if S in x:
            self.S.append(closures.index(x))
    for x in closures:
        for y in Z:
            if y in x:
                self.Z.append(closures.index(x))
```

# DFA 工作处理输入字符串 使用 bfs 算法

```
def work(self, string):
    q = queue.Queue() # 队列
    q.put([self.S[0], 0])
    while not q.empty():
        u = q.get()
        if u[1] == len(string): # 是否到达字符串末端
            if u[0] in self.Z: # 是否处于终态
                return True
            else:
                return False
        c = string[u[1]]
        t = u[0]
        if t in self.K and c in self.K[t]: # 是否存在路径
            res = self.K[t][c]
            for y in res:
                q.put([y, u[1] + 1])
        else:
            return False
```





```
S->8A
S->9A
A->0A
A->1A
A->2A
A->3A
A->4A
A->5A
A->6A
A->7A
A->8A
A->9A
A->B
B->.C
C->A
D->.F
F->0F
F->1F
F->2F
F->3F
F->4F
F->5F
F->6F
F->7F
F->8F
F->9F
F->EG
G->+H
H->0O
H->1I
H->2I
H->3I
H->4I
H->5I
H->6I
H->7I
H->8I
H->9I
I->0I
I->1I
I->2I
I->3I
I->4I
I->5I
```

```
I->6I
I->7I
I->8I
I->9I
I->O
B->+J
J->1K
J->2K
J->3K
J->4K
J->5K
J->6K
J->7K
J->8K
J->9K
K->0K
K->1K
K->2K
K->3K
K->4K
K->5K
K->6K
K->7K
K->8K
K->9K
K->L
J->0L
L->iM
S->aN
S->bN
S->cN
S->dN
S->eN
S->fN
S->gN
S->hN
S->iN
S->jN
S->kN
S->lN
S->mN
S->nN
S->oN
S->pN
```

S->qN  
S->rN  
S->sN  
S->tN  
S->uN  
S->vN  
S->wN  
S->xN  
S->yN  
S->zN  
S->\_N  
S->AN  
S->BN  
S->CN  
S->DN  
S->EN  
S->FN  
S->GN  
S->HN  
S->IN  
S->JN  
S->KN  
S->LN  
S->MN  
S->NN  
S->ON  
S->PN  
S->QN  
S->RN  
S->SN  
S->TN  
S->UN  
S->VN  
S->WN  
S->XN  
S->YN  
S->ZN  
N->aN  
N->bN  
N->cN  
N->dN  
N->eN  
N->fN  
N->gN

```
N->hN
N->iN
N->jN
N->kN
N->lN
N->mN
N->nN
N->oN
N->pN
N->qN
N->rN
N->sN
N->tN
N->uN
N->vN
N->wN
N->xN
N->yN
N->zN
N->AN
N->BN
N->CN
N->DN
N->EN
N->FN
N->GN
N->HN
N->IN
N->JN
N->KN
N->LN
N->MN
N->NN
N->ON
N->PN
N->QN
N->RN
N->SN
N->TN
N->UN
N->VN
N->WN
N->XN
N->YN
```

```
N->ZN
N->0N
N->1N
N->2N
N->3N
N->4N
N->5N
N->6N
N->7N
N->8N
N->9N
N->_N
S->"P
P->aP
P->bP
P->cP
P->dP
P->eP
P->fP
P->gP
P->hP
P->iP
P->jP
P->kP
P->lP
P->mP
P->nP
P->oP
P->pP
P->qP
P->rP
P->sP
P->tP
P->uP
P->vP
P->wP
P->xP
P->yP
P->zP
P->AP
P->BP
P->CP
P->DP
P->EP
```

P->FP  
P->GP  
P->HP  
P->IP  
P->JP  
P->KP  
P->LP  
P->MP  
P->NP  
P->OP  
P->PP  
P->QP  
P->RP  
P->SP  
P->TP  
P->UP  
P->VP  
P->WP  
P->XP  
P->YP  
P->ZP  
P->0P  
P->1P  
P->2P  
P->3P  
P->4P  
P->5P  
P->6P  
P->7P  
P->8P  
P->9P  
P->:P  
P->;P  
P-> P  
P->/P  
P->[P  
P->]P  
P->{P  
P->}P  
P->|P  
P->!P  
P->@P  
P->#P  
P->\$P

```
P->%P
P->^P
P->&P
P->*P
P->(P
P->)P
P->-P
P->+P
P->_P
P->=P
P->.P
P->~P
P->>`P
P-><P
P->>P
P->,P
P->?P
R->aT
R->bT
R->cT
R->dT
R->eT
R->fT
R->gT
R->hT
R->iT
R->jT
R->kT
R->lT
R->mT
R->nT
R->oT
R->pT
R->qT
R->rT
R->sT
R->tT
R->uT
R->vT
R->wT
R->xT
R->yT
R->zT
R->AT
```

```
R->BT
R->CT
R->DT
R->ET
R->FT
R->GT
R->HT
R->IT
R->JT
R->KT
R->LT
R->MT
R->NT
R->OT
R->PT
R->QT
R->RT
R->ST
R->TT
R->UT
R->VT
R->WT
R->XT
R->YT
R->ZT
R->0T
R->1T
R->2T
R->3T
R->4T
R->5T
R->6T
R->7T
R->8T
R->9T
R->:T
R->;T
R->/T
R->[T
R->]T
R->{T
R->}T
R->|T
R->!T
```



```
R->@T
R->#T
R->$T
R->%T
R->^T
R->&T
R->*T
R-> T
R->(T
R->)T
R->-T
R->+T
R->_T
R->=T
R->.T
R->~T
R->>`T
R-><T
R->>T
R->,T
R->?T
P->\Q
Q->'P
Q->"P
P->"E
S->'R
R->\V
V->\T
V->'T
V->"T
T->'U
```

```
void myPrint(int i,int j){
    return i+j;
}
int main(){
    int n = 5,m = 3;
    int*p=&n;
    bool isOK = true;
    n+=(3*m);
    myPrint(n,m);
    double xs = 156.154;
    double d=0.123E+5;
    double fs=( 5+9i )+5;
    string s = "hello \"world!";
    char c = s[1];
    if(c == 'a'&&(n==m || isOK)){
        n++;
    }
    return 0;
}
```

图表 5 源代码

输出：

```
1 关键词 void
1 标识符 myPrint
1 限定符 (
1 关键词 int
1 标识符 i
1 限定符 ,
1 关键词 int
1 标识符 j
1 限定符 )
1 限定符 {
2 关键词 return
2 标识符 i
2 运算符 +
2 标识符 j
2 限定符 ;
3 限定符 }
4 关键词 int
4 标识符 main
4 限定符 (
4 限定符 )
4 限定符 {
5 关键词 int
5 标识符 n
5 运算符 =
5 常量 5
```

```
5 限定符 ,
5 标识符 m
5 运算符 =
5 常量 3
5 限定符 ;
6 关键词 int
6 运算符 *
6 标识符 p
6 运算符 =
6 运算符 &
6 标识符 n
6 限定符 ;
7 关键词 bool
7 标识符 isOK
7 运算符 =
7 关键词 true
7 限定符 ;
8 标识符 n
8 运算符 +=
8 限定符 (
8 常量 3
8 运算符 *
8 标识符 m
8 限定符 )
8 限定符 ;
9 标识符 myPrint
9 限定符 (
9 标识符 n
9 限定符 ,
9 标识符 m
9 限定符 )
9 限定符 ;
10 关键词 double
10 标识符 xs
10 运算符 =
10 常量 156.154
10 限定符 ;
11 关键词 double
11 标识符 d
11 运算符 =
11 常量 0.123E+5
11 限定符 ;
12 关键词 double
12 标识符 fs
```

```
12 运算符 =
12 限定符 (
12 常量 5+9i
12 限定符 )
12 运算符 +
12 常量 5
12 限定符 ;
13 关键词 string
13 标识符 s
13 运算符 =
13 常量 "hello \"world!\"
13 限定符 ;
14 关键词 char
14 标识符 c
14 运算符 =
14 标识符 s
14 限定符 [
14 常量 1
14 限定符 ]
14 限定符 ;
15 关键词 if
15 限定符 (
15 标识符 c
15 运算符 ==
15 常量 'a'
15 限定符 &&
15 限定符 (
15 标识符 n
15 运算符 ==
15 标识符 m
15 限定符 ||
15 标识符 isOK
15 限定符 )
15 限定符 )
15 限定符 {
16 标识符 n
16 运算符 ++
16 限定符 ;
17 限定符 }
18 关键词 return
18 常量 0
18 限定符 ;
19 限定符 }
```

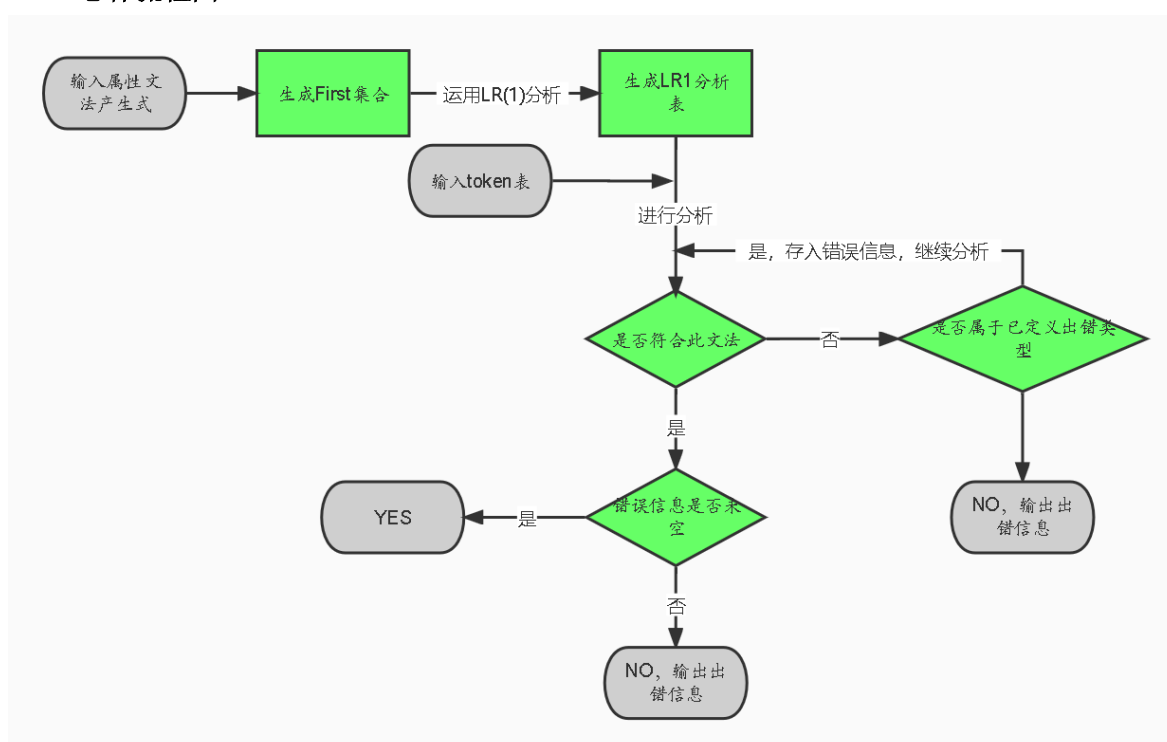
## 2 语法分析程序

### 2.1 功能

支持分析 c++简单语法。程序输入：上下文无关文法产生式和词法分析程序输出的 token 表；程序输出：YES 或 NO；错误提示，有语法错则标志出错行号和大致出错原因。期间会打印相关信息和分析过程，同时生成 html 文件。

### 2.2 总体方案

#### 2.2.1 总体流程图



图表 6 语法分析程序流程图

#### 1. 生成 First 集

持续使用下面的方式，直到每个 First 集合不再扩大。

①. 若  $X$  属于  $V_T$ ，则  $\text{First}(X) = \{X\}$

②. 若  $X$  属于  $V_N$ ，且有产生式  $X \rightarrow a...$ ，则把  $a$  加入到  $\text{First}(X)$  中；若  $X \rightarrow \epsilon$ ，则把  $\epsilon$  也加入到  $\text{First}(X)$  中

- ③. 若  $X \rightarrow Y \dots$  是一个产生式且  $Y$  属于  $V_N$ , 则把  $\text{First}(Y)$  中的所有非  $\epsilon$  元素都加入到  $\text{First}(X)$  中; 若  $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$  是一个产生式,  $Y_1, Y_2, \dots, Y_{i-1}$  都是非终结符, 而且, 对于任何  $j, 1 \leq j \leq i-1$ ,  $\text{First}(Y_j)$  都含有  $\epsilon$  (即  $Y_1, Y_2, \dots, Y_{i-1} \Rightarrow \epsilon$ ), 则把  $\text{First}(Y_i)$  中的所有非  $\epsilon$  元素都加入到  $\text{First}(X)$  中; 特别的, 若所有的  $\text{First}(Y_j)$  都含有  $\epsilon, j=1, 2, 3 \dots k$ , 则把  $\epsilon$  加入到  $\text{First}(X)$  中

## 2. 构造 LR(1) 项目集的闭包函数

- ①. 假定  $I$  是一个项目集,  $I$  的任何项目都属于  $\text{CLOSURE}(I)$
- ②. 若有项目  $A \rightarrow \alpha \cdot B \beta, a$  属于  $\text{CLOSURE}(I)$ ,  $B \rightarrow \gamma$  是一个产生式, 那么,  $b \in \text{First}(\beta a)$ , 则  $B \rightarrow \cdot \gamma, b$  也属于  $\text{CLOSURE}(I)$

- ③. 重复步骤 2, 直到  $\text{CLOSURE}(I)$  不再增大为止

## 3. 构造转换函数

$\text{GO}(I, X) = \text{CLOSURE}(J)$

其中  $I$  是 LR(1) 项目集,  $X$  是文法符号,  $J = \{\text{任何形如 } [A \rightarrow \alpha X \cdot \beta, a] \text{ 的项目} \mid [A \rightarrow \alpha X \cdot \beta, a] \in I\}$

## 4. 构造 LR(1) 分析表

- ①. 若项目  $[A \rightarrow \alpha \cdot a \beta, b]$  属于  $I_k$ , 且  $\text{GO}(I_k, a) = I_j$ , 其中  $a \in V_T$ , 则置  $\text{ACTION}[k, a] = S_j$ 。移进
- ②. 若项目  $[A \rightarrow \alpha \cdot, a]$  属于  $I_k$ , 则置  $\text{ACTION}[k, a] = r_j$ , 其中  $a \in V_T$ 。归约
- ③. 若项目  $[S' \rightarrow S \cdot, \#]$  属于  $I_k$ , 则置  $\text{ACTION}[k, \#] = \text{acc}$ 。接受
- ④. 若  $\text{GO}(I_k, A) = I_j$ , 其中  $A \in V_N$ , 则置  $\text{GOTO}[k, A] = j$ 。
- ⑤. 凡不能用规则 1-4 填入分析表中的元素, 均置报错标志。

### 2.2.2 相关数据结构

[] 表示列表结构

() 表示集合结构

{ } 表示字典结构

```
class DATA:
    rules = [] # 文法产生式集合
    first = {} # first集合 {非终结符:(终结符, 终结符,...)}
    items = [] # 项目集集合
    d = [] # 项目集未进行闭包时的集合
    K = {} # 非终结符集
    S = '' # 开始符
    sigma = [] # 终结符集
```

图表 7 类 DATA

```
class Item:
    child = {} # 表示ACTION和GOTO {GOTO,ACTION} GOTO表示为{非终结符:项目集下标} ACTION表示为{终结符:文法产生式}
    content = {} # 处理过后的内容 {活前缀后面一个符号:{非终结符:[[文法产生式,活前缀长度,向前搜索符号集合()]]}}
    data = {} # 内容 {非终结符:{文法产生式第一个符号:[[文法产生式,活前缀长度,向前搜索符号集合()]]}}

    # 进行闭包处理生成项目集
    def __init__(self, d):...

    # 创建新项目集
    def createChildren(self):...
```

图表 8 类 Item

```
message = [
    'except ;',
    'declaration does not declare anything',
    'except }',
    'except )',
    'except ]',
]
```

图表 9 定义的错误信息

## 2.3 详细设计

```
# 创建First集合
def createFirst():
    s = {}
    t = [] # First集合全为终结符的非终结符集合
    for x in DATA.K:
        isOk = True
        for y in DATA.K[x]:
            if y in DATA.K and y != x: # first集合中加入非终结符,则存到s中
                if x not in DATA.first:
                    DATA.first[x] = set()
                if x in s:
                    s[x].append(y)
                else:
                    s[x] = [y]
            isOk = False

        elif y in DATA.sigma:
            if x not in DATA.first:
                DATA.first[x] = set()
            DATA.first[x].add(y)
    if isOk:
        t.append(x)
```

```

while len(s) > 0:
    for x in s:
        if len(s[x]) == 0: # first 集合中无非终结符, 则加入 t, 并从 s 中弹出
            s.pop(x)
            t.append(x)
            break
        else:
            for y in s[x]:
                if y in t:
                    DATA.first[x] = DATA.first[x].union(DATA.first[y])
                    s[x].remove(y)
printFirst() # 打印 First 集合

```

```

# 获得当前符号列表的 First
def getFirst(s) → set:
    need = set()
    i = 0
    while i < len(s):
        if type(s[i]) == set:
            need = need.union(s[i]) # 合并
            break
        else:
            if s[i] in DATA.sigma and s[i] != '$': # 如果是空集, 则继续
                need.add(s[i])
                break
            elif s[i] in DATA.K:
                need = need.union(DATA.first[s[i]])
                if '$' not in DATA.K[s[i]]: # 如果可以产生空集, 则继续
                    break
            i = i + 1
    return need

```

```

class Item:

    def __init__(self, d):
        self.child = {} # action or goto {非终结符:项目集下标 goto, 终结符:文法产生式 action}
        self.content = {} # 处理过后的内容 {活前缀后面一个符号:{非终结符:[文法产生式, 活前缀长度, 向前搜索符集合()]}}
        self.data = deepcopy(d) # 内容 {非终结符:{文法产生式第一个符号:[文法产生式, 活前缀长度, 向前搜索符集合()]}}
        DATA.d.append(deepcopy(d))
        # 进行闭包处理
        while True:
            isOK = True

```



```

Temp = {} # 一轮中新增的项目
for xx in d:
    for yy in d[xx]:
        for zz in d[xx][yy]:
            if zz[1] == len(zz[0]): # 已经到顶了
                continue
            c = zz[0][zz[1]] # 活前缀后面第一个符号
            if c in DATA.K:
                if c not in Temp:
                    Temp[c] = {}
                if c not in self.data:
                    self.data[c] = {}
                for z in DATA.K[c]: # 遍历 c 的文法产生式
                    if z not in Temp[c]:
                        Temp[c][z] = []
                    if z not in self.data[c]:
                        self.data[c][z] = []
                    for k in DATA.K[c][z]:
                        te = zz[0][zz[1] + 1:]
                        te.append(zz[2])
                        l = [k, 0, getFirst(te)]
                        Temp[c][z].append(l)
                    try:
                        self.data[c][z].index(l)
                    except ValueError:
                        self.data[c][z].append(l)
                        if k[0] in DATA.K:
                            isOK = False

d = deepcopy(Temp) # 深复制新增项目，继续进行闭包处理
if isOK:
    break

# 为生成新/子项目集做准备，生成 self.content
for x in self.data:
    for y in self.data[x]:
        for z_ in self.data[x][y]:
            if z_[1] == len(z_[0]):
                for k in z_[2]:
                    if k not in self.child:
                        self.child[k] = ''
                    if x == DATA.S:
                        self.child[k] = 'acc'
                    else:
                        self.child[k] = x + '→' + ' '.join(z_[0])
                continue
            c = z_[0][z_[1]]

```

```

        if c not in self.content:
            self.content[c] = {}
        if x not in self.content[c]:
            self.content[c][x] = []
        self.content[c][x].append(z_)
DATA.items.append(self)
self.createChildren() # 生成新/子项目集
pass

# 创建子项目集
def createChildren(self):
    for x in self.content: # x→弧
        d = {}
        # 创建一个项目集（未进行闭包处理）
        for y in self.content[x]:
            for z in self.content[x][y]:
                if y not in d:
                    d[y] = {}
                if z[0][0] not in d[y]:
                    d[y][z[0][0]] = []
                d[y][z[0][0]].append([z[0], z[1] + 1, z[2]])
    if len(d) > 0: # 查找是否已经存在与项目集集合
        try:
            index = DATA.d.index(d)
            self.child[x] = index
        except ValueError:
            self.child[x] = len(DATA.items)
            Item(d)

```

```

# 分析Token表
def analysisTokens(string: list, mes: str):
    errors = [] # 错误信息集合
    printTitle('分析过程')
    string.append('#') # 输入栈
    state = [0] # 状态栈
    fhs = ['#'] # 符号栈
    i = 0
    index = 0
    a = ''
    while len(state) > 0:
        index = index + 1
        c = string[i]
        state_cur = state[-1]
        if c not in DATA.items[state_cur].child: # 判断输入符号是否在预测表中,

```

若不在, 换成空字符串试试

```

        if '$' in DATA.items[state_cur].child:
            c = '$'
    if c in DATA.items[state_cur].child:
        temp = DATA.items[state_cur].child[c]
    if type(temp) == str: # 归约
        print('步骤:%d' % index)
        print('状态栈:%s' % str(state))
        print('符号栈:%s' % ','.join(fhs))
        print('输入栈:%s' % string[i:])
        print('Action:%s' % temp)
        a += '<tr class=\'bz\'><td>步骤</td><td>%d</td></tr>' % index
        a += '<tr><td>状态栈</td><td>%s</td></tr>' % str(state)
        a += '<tr><td>符号栈</td><td>%s</td></tr>' % ','.join(fhs)
        a += '<tr><td>输入栈</td><td>%s</td></tr>' % string[i:]
        a += '<tr><td>Action</td><td>%s</td></tr>' % temp
    if temp == 'acc': # 接受, 成功
        print('GOTO:%s\n' % 'None')
        a += '<tr><td>GOTO</td><td>None</td></tr>'
        if len(errors) == 0:
            return True, mes.replace('(process2)', a)
        else:
            return errors, mes.replace('(process2)', a)
    else: # 归约
        t = temp.split('→')
        tt = t[1].split(' ')
        ii = len(tt)
        fhs = fhs[:-ii] + [t[0]]
        while ii > 0: # 状态弹栈
            ii = ii - 1
            state.pop()
        if t[0] not in DATA.items[state[-1]].child:
            if '$' in DATA.items[state[-1]].child:
                t[0] = '$'
        if t[0] in DATA.items[state[-1]].child:
            state.append(DATA.items[state[-1]].child[t[0]]) #
压入新状态

        else:
            errMes = judge(DATA.items[state[-1]].child) # 判断错误信息

            errors.append([i, errMes[0]])
            if errMes[1] is None: # 若为未定义错误信息, 直接报错
                return errors, mes.replace('(process2)', a)
            string.insert(i, errMes[1])
            a += '<tr><td>GOTO</td><td>%d</td></tr>' % state[-1]

```

```

        print('GOTO:%d\n' % state[-1])

    elif type(temp) == int: # 移进
        print('步骤:%d' % index)
        print('状态栈:%s' % str(state))
        print('符号栈:%s' % ','.join(fhs))
        print('输入栈:%s' % string[i:])
        print('Action:%s' % 'None')
        print('GOTO:%d\n' % temp)
        a += '<tr class=\'bz\'><td>步骤</td><td>%d</td></tr>' % index
        a += '<tr><td>状态栈</td><td>%s</td></tr>' % str(state)
        a += '<tr><td>符号栈</td><td>%s</td></tr>' % ','.join(fhs)
        a += '<tr><td>输入栈</td><td>%s</td></tr>' % string[i:]
        a += '<tr><td>Action</td><td>None</td></tr>'
        a += '<tr><td>GOTO</td><td>%d</td></tr>' % temp
        state.append(temp)
        fhs.append(c)
        if c != '$':
            i = i + 1
    else:
        errMes = judge(DATA.items[state[-1]].child)
        errors.append([i, errMes[0]])
        if errMes[1] is None:
            return errors, mes.replace('(process2)', a)
        string.insert(i, errMes[1])

```

## 2.4 测试与运行

输入:

上下文无关文法产生式:

K 表示非终结符集  $V_N$

S 表示开始符 S

$\sigma$  表示终结符集  $V_T$

$\alpha \rightarrow \beta$  表示规则 P

\$ 表示  $\epsilon$

```

K:S' S define func_ret func_define paras block para dv_op sv_op pre_op
assigning_op exp logic_exp conjunction define_statement if_statement
else_statement while_statement ret_statement for_statement func_call ids
define_para valuation normal_statement exps id_add valuation_add para_add
exp_add exps const_add

```

```

S:S'
sigma:( ) [ ] ; , { } # + - * / & ^ && || | if else return for while void
int double float char string ++ -- ~ # = < > <= >= != == $ id const
S'→S
S→$
func_ret→void
func_ret→define
define→int
define→double
define→float
define→string
define→char
define→bool
define→define *
func_define→func_ret id ( paras ) { block }
func_define→para ( paras ) { block }
func_define→func_ret id ( ) { block }
func_define→para ( ) { block }
para→define id
paras→para para_add
para_add→, paras
para_add→$
assigning_op→=
assigning_op→+=
assigning_op→-=
assigning_op→*=
assigning_op→/=
dv_op→>
dv_op→<
dv_op→==
dv_op→<=
dv_op→>=
dv_op→!=
dv_op→+
dv_op→-
dv_op→*
dv_op→/
dv_op→^
dv_op→&
dv_op→|
sv_op→++
sv_op→--
pre_op→~
define_statement→define valuation valuation_add ;

```

```

define_statement→define_para ;
define_para→define ids
valuation→id assigning_op exp
valuation→id [ const ] assigning_op { const const_add }
valuation→id assigning_op { const const_add }
const_add→, const const_add
const_add→$
valuation_add→, valuation valuation_add
valuation_add→$
exp→exp dv_op exp
exp→exp sv_op
exp→sv_op exp
exp→pre_op exp
exp→func_call
exp→const
exp→( exp )
exp→id
exp→id [ const ]
exp→& id
normal_statement→exp ;
normal_statement→valuation ;
normal_statement→func_call ;
func_call→id ( ids )
func_call→id ( )
ids→id id_add
id_add→, ids
id_add→$
for_statement→for ( define_statement logic_exp ; exp ) { block }
if_statement→if ( logic_exp ) { block } else_statement
if_statement→if ( logic_exp ) { block }
else_statement→else { block }
while_statement→while ( logic_exp ) { block }
ret_statement→return exp ;
conjunction→&&
conjunction→||
logic_exp→exps
exps→exp exp_add
exp_add→conjunction exps
exp_add→$
exp→exp conjunction exp
block→$
block→{ block }
block→define_statement block
block→if_statement block
block→else_statement block

```

```

block→for_statement block
block→while_statement block
block→ret_statement block
block→normal_statement block
S→func_define S
S→define_statement S

```

源代码:

```

void myPrint(int i,int j){

    return i+j;
}
int main(){
    int n = 5,m = 3;
    int*p=&n;
    int pp[3]={1,2,3};
    bool isOK = true;
    n+=(3*m;
    myPrint(n,m)
    double xs = 156.154;
    double d=0.123E+5;
    double fs=( 5+9i )+5;
    string s = "hello \"world!";
    char c = s[1;
    if(c == 'a'&&(n==m || isOK)){
        n++;
    }
    return 0;
}

```

输出:

```

NO
0. 8:11: error:except )
    n+=(3*m;
        ^
1. 10:4: error:except ;
    double xs = 156.154;
        ^
2. 14:16: error:except ]
    char c = s[1;
                ^
3. 18:12: error:except }
    return 0;
        ^

```

图表 10 输出错误信息

源代码

Token表

**FIRST集合**

LR1预测分析表

[illegible]

### LR1预测分析过程

步骤	1
状态机	[0]
符号栈	#
输入栈	['void', 'id', '(', 'int', 'id', ',', 'int', 'id', ')', '}', 'return', 'id', '+', 'id', ',', 'int', 'id', '(', '}', '}', 'int', 'id', ',', 'const', ',', 'id', ',', 'const', ',', 'int', ',', 'id', ',', 'const', ',', 'const', ',', 'const', ')', ',', 'int', ',', 'id', ',', 'id', ',', '+', '=', '(', 'const', ',', 'id', ',', 'id', '(', 'id', ',', 'id', ')', 'double', 'id', ',', 'const', ',', 'double', 'id', ',', 'const', ',', 'double', 'id', ',', 'const', ')', ',', 'const', ',', 'string', 'id', ',', 'const', ',', 'char', 'id', ',', 'id', '[', 'const', ',', 'id', ',', 'id', '=', 'id', ']', 'id', ')', '}', '}', 'id', '++', ',', '}', 'return', 'const', ',', '#']
Action	None
GOTO	335

### 语法分析结果

	NO
9:11: error:except ) n+=(3*m; ▲	
11:4: error:except ; double xs = 156.154; ▲	
15:16: error:except ] char c = s[1];	



图表 12 生成的 html 文件

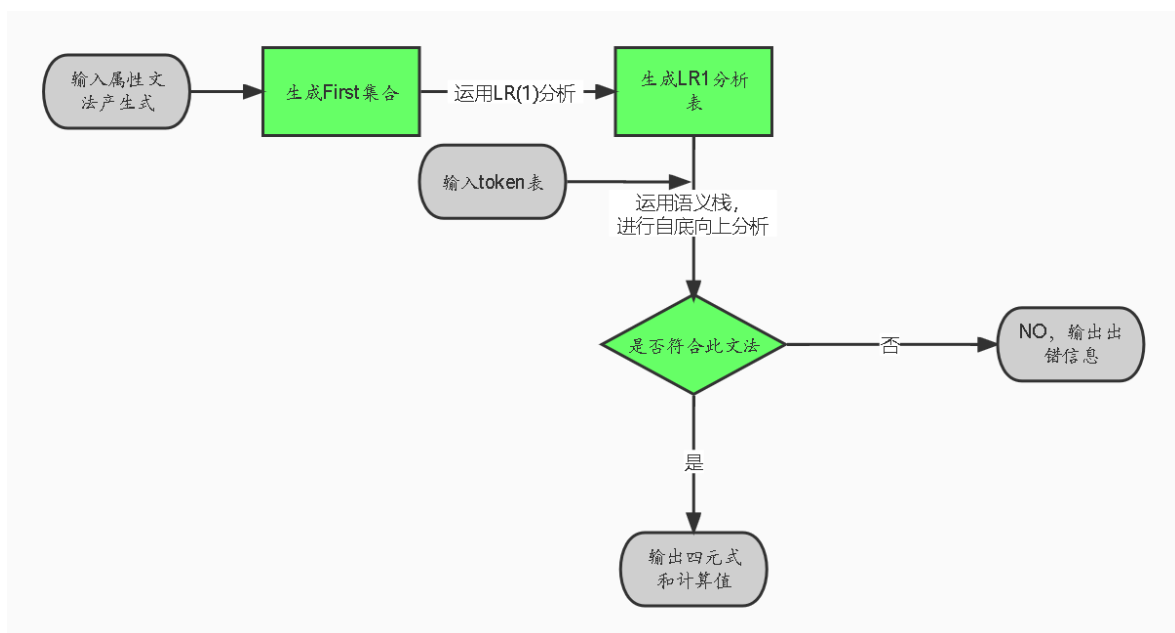
## 3 语义分析程序

### 3.1 功能

支持计算简单表达式。程序输入：属性文法产生式和词法分析程序输出的 token 表；程序输出：四元式，形式为 (op, y, z, x)，其中 op 为运算符，y 和 z 为运算数，x 为运算结果。和计算值。基于 S-属性文法的语义计算，采用自底向上的方式进行，采用 LR(1) 技术进行语法分析，通过扩充分析栈中的域，形成语义栈来存放综合属性的当前取值。

### 3.2 总体方案

总体流程图



图表 13 语法分析程序流程图

语义栈(状态, 符号, 语义值), 符号'-'表示为定义的语义值。

#### 3.2.1 相关数据结构

语义分析程序也是基于 LR(1) 分析，所以数据结构和函数与语法分析程序类似。

```
TAC = [] # 四元组

class DATA:
    yuyi = [] # 语义函数集合
    rules = [] # 文法产生式集合
    first = {} # first集合 {非终结符:(终结符, 终结符,...)}
    items = [] # 项目集集合
    d = [] # 项目集未进行闭包时的集合
    K = {} # 非终结符集
    S = '' # 开始符
    sigma = [] # 终结符集
```

图表 14 类 DATA 和列表四元组

四元组形式表示为(op, y, z,x)，其中 op 为运算符，y 和 z 为运算数，x 为运算结果。

```
class Item:...

def LR1(filename):...

# 创建First集合
def createFirst():...

# 获得当前字符串的First
def getFirst(s) -> set:...
```

图表 15 相关函数和类与语法分析程序相同

### 3.3 详细设计

```
# 分析Token表
def analysisTokens(string: list, mes: str):
    global TAC
    printTitle('分析过程')
    string.append('#')
    stack = [[0, '#', '-']] # 语义栈
    i = 0
    index = 0
    a = ''
    while len(stack) > 0:
        index = index + 1
        c = string[i]
        state_cur = stack[-1]
        if c[0] not in DATA.items[state_cur[0]].child:
```

```

        if '$' in DATA.items[state_cur[0]].child:
            c[0] = '$'
    if c[0] in DATA.items[state_cur[0]].child:
        temp = DATA.items[state_cur[0]].child[c[0]]
    if type(temp) == str:
        print('步骤:%d' % index)
        print('状态栈:%s' % str(stack))
        print('余留符号串:%s' % string[i:])
        print('分析动作:%s\n' % temp)
        a += '<tr class=\'bz\'><td>步骤</td><td>%d</td></tr>' % index
        a += '<tr><td>状态栈</td><td>%s</td></tr>' % str(stack)
        a += '<tr><td>余留符号串</td><td>%s</td></tr>' % string[i:]
        a += '<tr><td>分析动作</td><td>%s</td></tr>' % temp
        if temp == 'acc':
            print(state_cur[2])
            return True, mes.replace(' (process2)', a)
        else:
            t = temp.split('→')
            tt = t[1].split(' ')
            ii = len(tt)
            paras = [] # 弹出的值
            while ii > 0:
                ii = ii - 1
                temp_digit = stack.pop()[2]
                if type(temp_digit) != str:
                    paras.append(temp_digit)
            if t[0] not in DATA.items[stack[-1][0]].child:
                if '$' in DATA.items[stack[-1][0]].child:
                    t[0] = '$'
            if t[0] in DATA.items[stack[-1][0]].child:
                try:
                    index1 = DATA.rules.index(temp)
                    m = DATA.yuyi[index1]
                    n = '-' # 进行语义计算
                    if '+' in m:
                        n = paras[1] + paras[0]
                        TAC.append(('+', paras[1], paras[0], n))
                    elif '-' in m:
                        n = paras[1] - paras[0]
                        TAC.append(('-', paras[1], paras[0], n))
                    elif '*' in m:
                        n = paras[1] * paras[0]
                        TAC.append('*', paras[1], paras[0], n)
                    elif '/' in m:
                        n = paras[1] / paras[0]

```

```

        TAC.append('/', paras[1], paras[0], n)
    elif ':= ' in m:
        n = paras[0]
        stack.append([
            DATA.items[stack[-1][0]].child[t[0]],
            t[0], n])
    except Exception as e:
        print(e)
        return i, mes.replace('(process2)', a)
    else:
        return i, mes.replace('(process2)', a)

elif type(temp) == int:
    print('步骤:%d' % index)
    print('状态栈:%s' % str(stack))
    print('余留符号串:%s' % string[i:])
    print('分析动作:S_%d\n' % temp)
    a += '<tr class=\'bz\'><td>步骤</td><td>%d</td></tr>' % index
    a += '<tr><td>状态栈</td><td>%s</td></tr>' % str(stack)
    a += '<tr><td>余留符号串</td><td>%s</td></tr>' % string[i:]
    a += '<tr><td>分析动作</td><td>S_%d</td></tr>' % temp
    stack.append([temp, c[0], c[1]])
    if c[0] != '$':
        i = i + 1
else:
    return i, mes.replace('(process2)', a)

```

### 3.4 测试与运行

输入:

属性文法:

K 表示非终结符集  $V_N$

S 表示开始符 S

sigma 表示终结符集  $V_T$

$\alpha \rightarrow \beta$  表示规则 P    {} 表示语义动作

```

K: S E T F R Q
S: S
sigma: + * ( ) const - /
S → E {print (E.val)}
E → E + T {E.val := E.val + T.val}
E → T {E.val := T.val}

```

```

T→T * Q{T.val:=T.val*Q.val}
T→Q{T.val:=Q.val}
Q→Q / R{Q.val:=Q.val/R.val}
Q→R{Q.val:=R.val}
R→R - F{R.val:=R.val-F.val}
R→F{R.val:=F.val}
F→( E ){F.val:=E.val}
F→const{F.val:=const.lexval}

```

输入 token 表:

```

1 常量 5
1 运算符 +
1 常量 2
1 运算符 *
1 限定符 (
1 常量 4
1 运算符 -
1 常量 1
1 限定符 )
1 运算符 +
1 常量 8
1 限定符 /
1 限定符 (
1 常量 4
1 运算符 -
1 常量 2
1 限定符 )
1 常量 9

```

输出:

```

15.0

-----四元式-----
(- , 4.000 , 1.000 , 3.000)
(* , 2.000 , 3.000 , 6.000)
(+ , 5.000 , 6.000 , 11.000)
(- , 4.000 , 2.000 , 2.000)
(/ , 8.000 , 2.000 , 4.000)
(+ , 11.000 , 4.000 , 15.000)

```

图表 16 语义分析程序输出

请输入想获得的项目集: 3

```

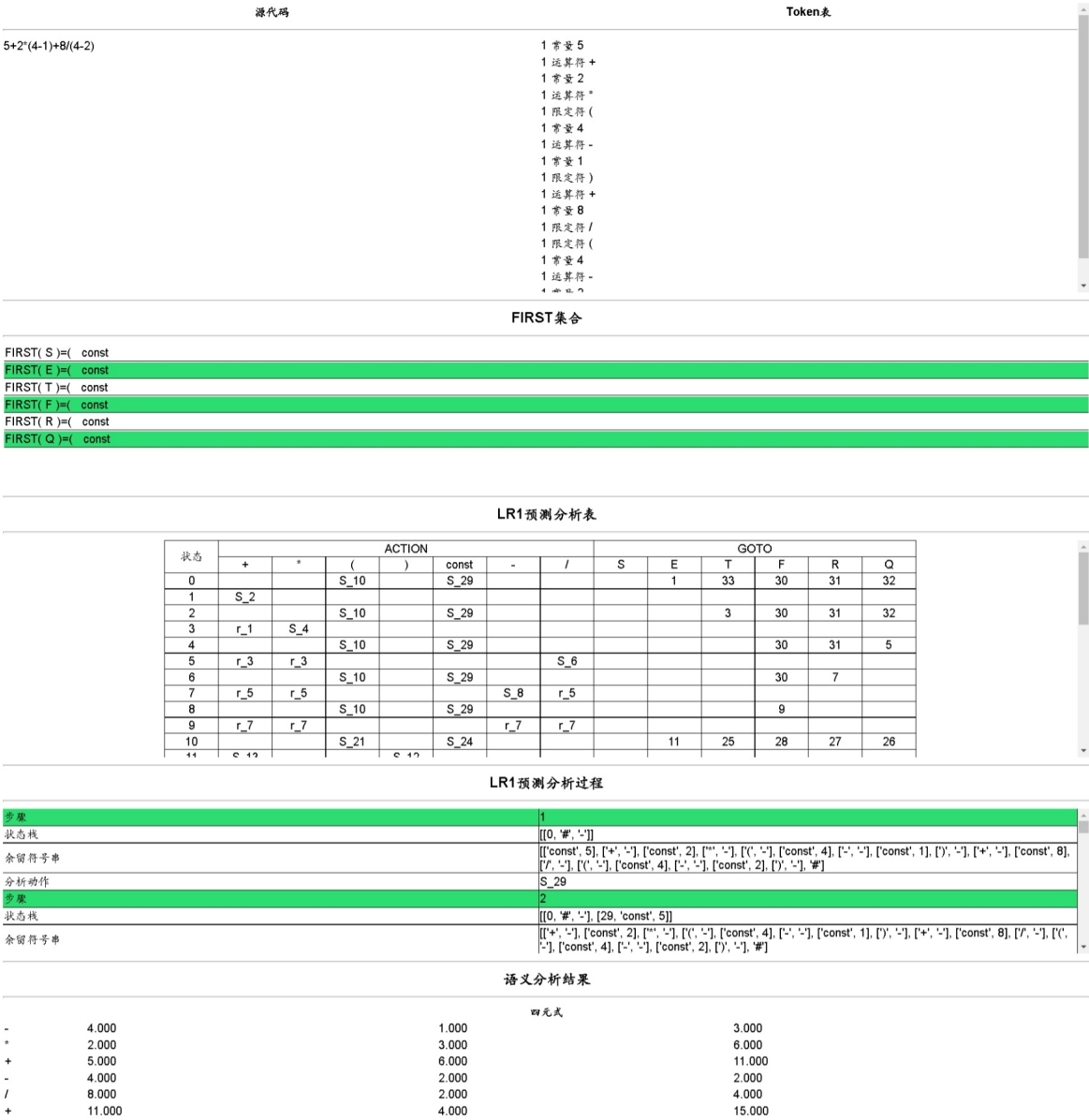
-----状态3-----
E→E + T , #
E→E + T , +
T→T * Q , #
T→T * Q , +
T→T * Q , *

-----子结点-----
->      *      -> 4

-----结束-----

```

图表 17 显示相应项目集



图表 18 语义分析程序生成的 html