

编号: \_\_\_\_\_

实习 成绩	一	二	三	四	五	六	七	八	九	十	总评	教师签名

武汉大学网络安全学院

《编译原理》课程

文法分类器

实习报告

编 号: \_\_\_\_\_ CP2023 NS2WE

实习题目: \_\_\_\_\_ 文法分类器

专业（班）: \_\_\_\_\_ 信息安全（5 班）

学生学号: \_\_\_\_\_ 2021302181126

学生姓名: \_\_\_\_\_ 谢锋

任课教师: \_\_\_\_\_ 杜 卓 敏

2 0 2 3 年 4 月 3 日

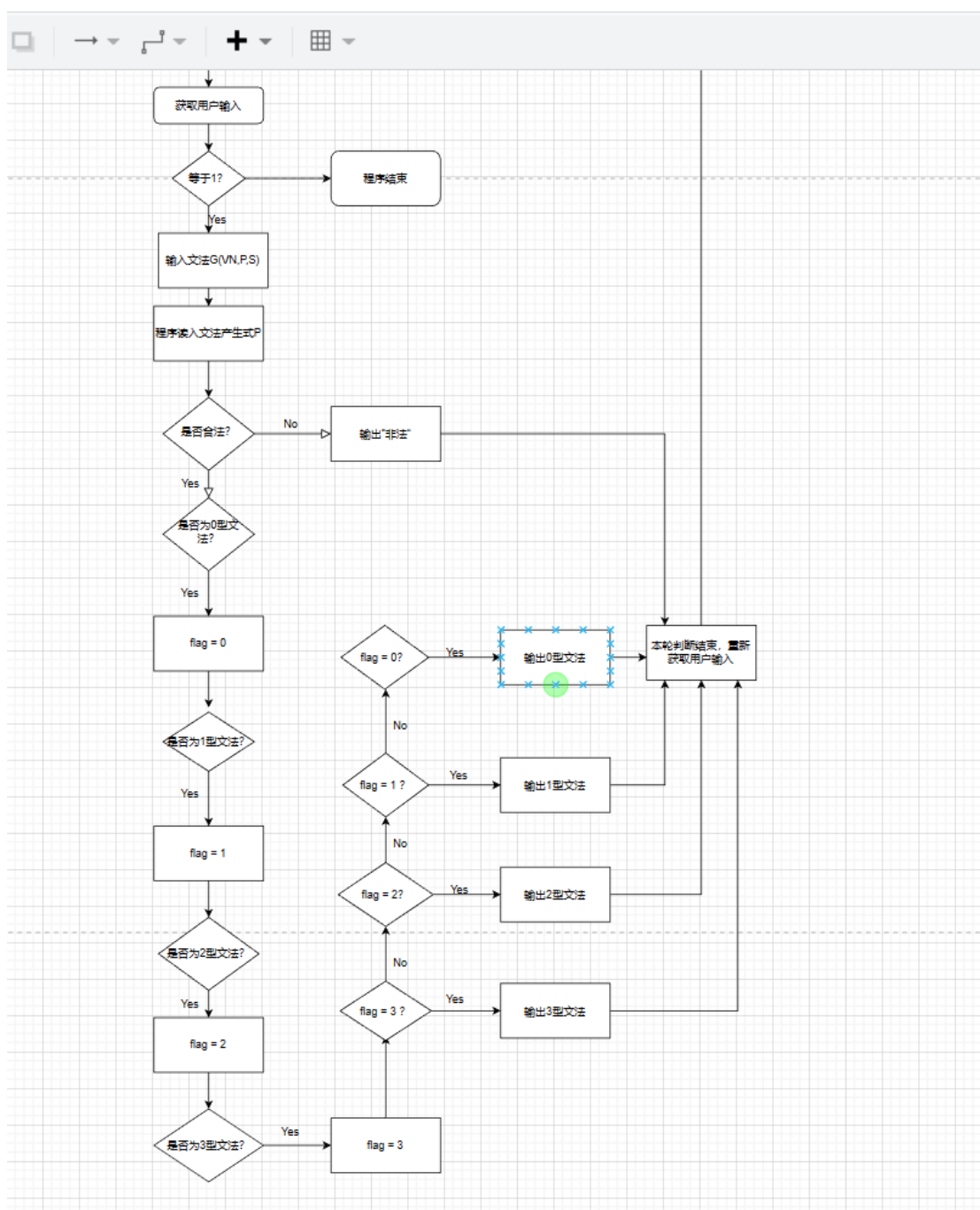
# 目 录

第一部分	文法分类算法（过程描述即可，无需代码）	1
第二部分	测试计划	11
第三部分	测试报告	12

## 第一部分 文法分类算法

### 一、检测流程

流程图如下：



- 1、为了实现用户友好，我们让用户决定是否查询：输入 1 即可查询文法的类型，输入 0 即可退出程序。
- 2、当输入为 1 时，程序会提示用户输入文法 G，然后程序会对输入的文法进行类型判断，并输出相应的文法
- 3、一次输出完成后，程序会重复步骤一，直到用户输入 0

## 二、代码详解

- 1、我们使用 `string` 类存储非终结符、终结符、以及文法产生式，所以需要对输入的字符串进行处理。由于我们使用逗号分隔每个非终结符或文法产生式，故我们需要使用 `split` 函数对字符串进行分割。C++没有这个函数，需要我们手动实现：

```
// 分割输入的字符串：以逗号作为分隔符
vector<string> split(const string &str, const string &delim)
{
    vector<string> res;
    if (" " == str)
        return res;
    char *strs = new char[str.length() + 1];
    strcpy(strs, str.c_str());
    char *d = new char[delim.length() + 1];
    strcpy(d, delim.c_str());
    char *p = strtok(strs, d);
    while (p)
    {
        string s = p;
        res.push_back(s);
        p = strtok(NULL, d);
    }
    return res;
}
```

其中，delim 的定义如下：

```
// 分隔符
const char *delim = ",";
```

- 2、判断输入的产生式是否合法。我们这样定义一个文法是否合法：若某条文法产生式中出现了非终结符中没有的符号，我们就说这个文法是非法的。所以我们应当首先判断输入的文法是否合法，若不合格，直接结束：

```
bool check(const Grammar &G)
{
    vector<string> tmp = G.VN;
    unordered_map<string, int> m;
    for (auto x : tmp)
        m[x]++;
    for (auto x : G.P)
    {
        for (int i = 0; i < x.length(); i++)
        {
            string t = "";
            t = x[i];
            if (x[i] >= 'A' && x[i] <= 'Z' && !m[t])
                return false;
        }
    }
    return true;
}
```

- 3、判断文法的类型

#### 1) 0 型文法

这类文法的判断比较简单，我们只需要判断产生式的左部是否有非终结符即可：如果没有非终结符，直接返回 false，否则返回 true。

```

bool JudgeZero(const Grammar &G)
{
    bool flag = false;
    vector<string> tmp = G.P;
    for (string str : tmp)
    {
        // 扫描每一条文法产生式，并判断其左部是否存在非终结符
        for (int i = 0; i < str.length(); i++)
        {
            if (str[i] == ':' && str[i + 1] == ':' && str[i + 2] == '=')
            {
                for (int j = 0; j < i; j++)
                {
                    if (str[j] >= 'A' && str[j] <= 'Z')
                    {
                        flag = true;
                        break;
                    }
                }
                break;
            }
        }
        // 若没有非终结符，返回假
        return flag;
    }
}

```

## 2) 1 型文法

1 型文法的定义如下：产生式左部的长度小于等于产生式右部的长度，或者特殊情况： $S \rightarrow \varepsilon$ ，据此，我们编写的函数如下：

```

bool JudgeOne(const Grammar &G)
{
    // left记录产生式的左部
    // right记录产生式的右部
    bool flag = false;
    string left;
    string right;
    for (string str : G.VN)
    {
        for (int i = 0; i < str.length(); i++)
        {
            if (str[i] == ':' && str[i + 1] == ':' && str[i + 2] == '=')
            {
                left = str.substr(0, i);
                right = str.substr(i + 3, str.length() - i - 3);
                if (right.length() >= left.length())
                {
                    flag = false;
                }
                else if (left.length() == 1 && right == "ε")
                {
                    flag = true;
                }
                else
                {
                    return false;
                }
            }
        }
        return flag;
    }
}

```

## 3) 2 型文法

这类文法的判断最简单，若某文法满足 1 型文法的条件，我们只需要再判断产生式的左部是否只有一个非终结符即可：

```

bool JudgeTwo(const Grammar &G)
{
    string left = "";
    for (auto str : G.P)
    {
        for (int i = 0; i < str.length(); i++)
        {
            if (str[i] == ':' && str[i + 1] == ':' && str[i + 2] == '=')
            {
                left = str.substr(0, i);
                if (left.length() > 1)
                    return false;
            }
            break;
        }
    }
    return true;
}

```

#### 4) 3 型文法

3 型文法的判断条件如下：

- (1) 产生式的左部只有一个非终结符
- (2) 产生式的右部只有一个终结符或者非终结符
- (3) 当产生式的右部有两个符号时，必须是一个为终结符，一个为非终结符，并且每条产生式的线性要完全相同

可见 3 型文法的判断还是比较复杂，我的代码如下（代码太长，不传图片）：

```

1. bool JudgeThree(const Grammar &G)
2. {
3.     string right = "";
4.     // flag 数组记录所有产生式的线性：1 表示左线性，2 表示右线性
5.     int idx = 0;
6.     int flag[N] = {0};
7.     for (auto str : G.P)
8.     {
9.         for (int i = 0; i <= str.length(); i++)
10.        {
11.            if (str[i] == ':' && str[i + 1] == ':' && str[i + 2] == '=' && str[i + 3] == '=')
12.            {
13.                right = str.substr(i + 3, str.length() - i - 3);
14.                if (right.length() == 0)
15.                    return false;
16.                if (right.length() == 2)
17.                {
18.                    // 产生式右部是两个非终结符，返回假
19.                    if (right[0] >= 'A' && right[0] <= 'Z' && right[1] >= 'A' && right[1] <= 'Z')
20.                        return false;
21.                }
22.                if (right.length() > 2 && right.length() <= 5)

```

```

23.         {
24.             int t = right.find('|');
25.             if (t == -1)
26.                 return false;
27.             string l = right.substr(0, t);
28.             string r = right.substr(t + 1, right.length() - t
- 1);
29.             // val_l 和 val_r 记录左线性还是右线性: 1 表示左线性, 2
表示右线性
30.             // flag1 用来记录特殊情况: l 或 r 有一个长度为 1, 则
flag1=1
31.             // cout << l << r << endl;
32.             int val_l = 0, val_r = 0;
33.             int flag1 = 0;
34.             if (l.length() == 2)
35.             {
36.                 if (l[0] >= 'A' && l[0] <= 'Z' && l[1] >= 'A'
&& l[1] <= 'Z')
37.                     return false;
38.                 if (l[0] >= 'A' && l[0] <= 'Z')
39.                     val_l = 1;
40.                 else
41.                     val_l = 2;
42.             }
43.             if (r.length() == 2)
44.             {
45.                 if (r[0] >= 'A' && r[0] <= 'Z' && r[1] >= 'A'
&& r[1] <= 'Z')
46.                     return false;
47.                 if (r[0] >= 'A' && r[0] <= 'Z')
48.                     val_r = 1;
49.                 else
50.                     val_r = 2;
51.             }
52.             if (l.length() == 1 || r.length() == 1)
53.                 flag1 = 1;
54.             // 左右线性不一致直接返回假
55.             if (val_l != val_r && !flag1)
56.                 return false;
57.             // 用数组记录下当前文法产生式的线性
58.             // S->Ab|B
59.             // 此时 val_l 为 1, 但是 val_r 为 0, 所以是左线性
60.             flag[idx++] = val_l == 0 ? val_r : val_l;
61.         }

```

```

62.         if (right.length() > 5)
63.         {
64.             // 若当前产生式右部有多个|链接，我们需要依次判断每两个
                |之间的式子是否符合要求
65.             // 例如: S::=Sa|b|c|d
66.             vector<string> t = split(right, "|");
67.             // 与 flag 数组一样，v 数组记录这些子表达式是左线性还是
                右线性的
68.             int cnt = 0;
69.             int v[N] = {0};
70.             for (int j = 0; j < t.size(); j++)
71.             {
72.                 // cout << t[j];
73.                 if (t[j].size() > 2)
74.                     return false;
75.                 string tmp = t[j];
76.                 if (tmp.length() == 2)
77.                 {
78.                     if (tmp[0] >= 'A' && tmp[0] <= 'Z' && tmp
                        [1] >= 'A' && tmp[1] <= 'Z')
79.                         return false;
80.                     if (tmp[0] >= 'A' && tmp[0] <= 'Z')
81.                         v[cnt] = 1;
82.                     else
83.                         v[cnt] = 2;
84.                 }
85.                 cnt++;
86.             }
87.             for (int i = 0; i < cnt - 1; ++i)
88.             {
89.                 if (v[cnt] != v[cnt + 1] && v[cnt] != 0 && v[
                    cnt + 1] != 0)
90.                     return false;
91.             }
92.             flag[idx] = v[cnt - 1];
93.         }
94.         break;
95.     }
96. }
97. }
98. for (int i = 0; i < idx - 1; ++i)
99. {
100.     if (flag[i] != flag[i + 1] && flag[i] != 0 && flag[i + 1]
        != 0)

```



```

101.         return false;
102.     }
103.     return true;
104. }

```

5) 每种类型的文法判断函数我们已经完成，最后只需要调用即可：

```

int cmp(const Grammar &G)
{
    // 非法的文法返回-1
    int flag = -1;
    if (!check(G))
        return flag;
    if (JudgeZero(G))
        flag = 0;
    if (JudgeOne(G) && flag == 0)
        flag = 1;
    if (JudgeTwo(G) && flag == 1)
        flag = 2;
    if (JudgeThree(G) && flag == 2)
        flag = 3;
    return flag;
}

```

#### 4、完成主函数。

在主函数中，我们使用循环实现用户与程序的交互，由用户决定是否要判断产生式的类型；同时，我们使用 c++ 中的流与文件操作，实现对输入和输出的处理（这更符合实际情况）；另外，主函数还肩负着接受用户输入及实现程序输出的功能。

```

1. int main()
2. {
3.     int flag = 1;
4.     while (flag)
5.     {
6.         system("cls");
7.         cout << "输入 1 进行文法检测，输入 0 退出：" << endl;
8.         cin >> flag;
9.         if (flag == 0)
10.            break;
11.        system("cls");
12.        cout << "请按照提示输入文法 G：" << endl;
13.        cout << endl;
14.        cout << "文法输入格式：\n1、第一行输入非终结符\n2、第二行输入文法产生式\n3、第三行输入开始符号" << endl;
15.        cout << endl;
16.        cout << "例如：\n\tS,A,B\n\tS::=a|A,A|Bb,B::=b\n\tS\n";
17.        ofstream ofs;
18.        ofs.open("text.txt", ios::out | ios::trunc);
19.        for (int i = 0; i < 3; i++)
20.        {
21.            if (i == 0)
22.                cout << "请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母)：" << endl;
23.            else if (i == 1)

```

```

24.         cout << "请输入文法产生式 P(以逗号隔开每个产生式): ";
25.         else if (i == 2)
26.             cout << "请输入开始符号: ";
27.             string tmp;
28.             cin >> tmp;
29.             ofs << tmp << endl;
30.         }
31.         ofs.close();
32.
33.         Grammar G;
34.         ifstream ifs;
35.         ifs.open("text.txt", ios::in);
36.         if (!ifs.is_open())
37.         {
38.             cout << "文件打开失败! " << endl;
39.             system("pause");
40.             return 0;
41.         }
42.         // buf1—buf4 分别存储: 非终结符, 终结符, 文法产生式, 开始符号
43.         string buf1, buf2, buf3, buf4;
44.         getline(ifs, buf1);
45.         getline(ifs, buf3);
46.         getline(ifs, buf4);
47.         G.VN = split(buf1, delim);
48.         G.P = split(buf3, delim);
49.         G.S = buf4;
50.         // buf 存储所有的终结符, 且以逗号隔开
51.         string buf = "";
52.         unordered_map<char, int> mp;
53.         for (auto str : G.P)
54.         {
55.             for (int i = 0; i < str.length(); ++i)
56.             {
57.                 if ((str[i] < 'A' || str[i] > 'Z') && str[i] != ':' &
& str[i] != '=' && str[i] != '|' && !mp.count(str[i]))
58.                 {
59.                     mp[str[i]]++;
60.                     buf += str[i];
61.                     buf += ",";
62.                 }
63.             }
64.         }
65.         // 去掉 buf 串的最后一个逗号, 将前面的长度为 n-1 的字串赋值给 buf2
66.         buf2 = buf.substr(0, buf.length() - 1);

```

```

67.         G.VT = split(buf2, delim);
68.         int flag = cmp(G);
69.         cout << endl;
70.         printf("您输入的文法 G 是:\n");
71.         // printf 只能输出 c 语言支持的内容,所以要把 buf1 的首地址指针取出来
72.         // 否则会输出乱码
73.         printf("G[%s] = ({%s}, {%s}, P, %s)\n", G.S.c_str(), buf1.c_s
            tr(), buf2.c_str(), G.S.c_str());
74.         printf("其中,   P 为\n");
75.         for (auto x : G.P)
76.         {
77.             printf("\t");
78.             cout << x << endl;
79.         }
80.         if (flag == -1)
81.             cout << "非法! " << endl;
82.         else
83.             printf("该文法是 Chomsky%d 型文法\n", flag);
84.         cout << endl;
85.         ifs.close();
86.         system("pause");
87.     }
88.     cout << "欢迎下次使用! " << endl;
89.     system("pause");
90.     return 0;
91. }

```

## 第二部分 测试计划

测试样例如下（该文件我会一并上交以供检查）：

```

test.txt
文件 编辑 查看
#0 非法文法
S,A,B
S::=BC,B::=B|b,A::=Aa|a
S

#1 0型文法
S,A,B
fwefsdfeSdfs::=asdfsdf|kA,Afsdfewfsdf::=sajdweiof|AA,B::=wim0972-B|dfkjds
S

#2 1型文法
S,A,B
ASB::=ABAAA|AAAAA,fiadjfajlkfA::=AAAAAABBBBAAA|aafasdfbvassdfaBaaaaa,ABdfsfsdif::=weifjaldjfbndngjfkldjfiorefjkl
S

//特殊情况
S
S::=ε
S

#3 2型文法
S,A,B
S::=afiosdfjioffiofoefjo|Aasdfseifj,A::=Af;jsifoesfjjffi,B::=fiwefjlkdsdjflnvlklj2093ru0s-1ir=0i=0ij`
S

#4 3型文法
S,A,B
S::=Aa|a|b|c|d|i|2|}|3|j,A::=Bb|c,B::=b|3|{|}|`
S

行 18, 列 6 100% Windows (CRLF) UTF-8

```

## 第三部分 测试结果

#0 测试结果如下：

```
D:\CodeProject\project\Gram x + v
请按照提示输入文法G:

文法输入格式:
1、第一行输入非终结符
2、第二行输入文法产生式
3、第三行输入开始符号

例如:
    S,A,B
    S::=a|A|Bb,B::=b
    S
请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母): S,A,B
请输入文法产生式P(以逗号隔开每个产生式): S::BC,B::=B|b,A::=Aa|a
请输入开始符号: S

您输入的文法G是:
G[S] = ({S,A,B}, {b,a}, P, S)
其中,
    P为
    S::BC
    B::=B|b
    A::=Aa|a
非法!

请按任意键继续. . . |
```

#1 测试结果如下：

```
D:\CodeProject\project\Gram x + v
请按照提示输入文法G:

文法输入格式:
1、第一行输入非终结符
2、第二行输入文法产生式
3、第三行输入开始符号

例如:
    S,A,B
    S::=a|A|Bb,B::=b
    S
请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母): S,A,B
请输入文法产生式P(以逗号隔开每个产生式): fwefsdfeSsdfds::=asdfsdfLkA,Afsdfewfsdf::=sajdweiof|AA,B::=wim0972-B|dfkjdsd
请输入开始符号: S

您输入的文法G是:
G[S] = ({S,A,B}, {f,w,e,s,d,a,l,k,j,i,o,m,0,9,7,2,-}, P, S)
其中,
    P为
    fwefsdfeSsdfds::=asdfsdfLkA
    Afsdfewfsdf::=sajdweiof|AA
    B::=wim0972-B|dfkjdsd
该文法是Chomsky0型文法

请按任意键继续. . . |
```

#2 测试结果如下：

```
D:\CodeProject\project\Gram x + v
请按照提示输入文法G:

文法输入格式:
1、第一行输入非终结符
2、第二行输入文法产生式
3、第三行输入开始符号

例如:
S,A,B
S::=a|A|Bb,B::=b
S
请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母): S,A,B
请输入文法产生式P(以逗号隔开每个产生式): ASB::=ABAAA|AAAAAa,fiadjfajlkfA::=AAAAAAAABBBBAAA|aadfasdfbvasdsfaBaaaaa,ABdfsfsdif::=weifjalldjfbndngjfkldjfiosefjkl
请输入开始符号: S

您输入的文法G是:
G[S] = ({S,A,B}, {a,f,i,d,j,l,k,s,b,v,w,e,n,g,o}, P, S)
其中, P为
ASB::=ABAAA|AAAAAa
fiadjfajlkfA::=AAAAAAAABBBBAAA|aadfasdfbvasdsfaBaaaaa
ABdfsfsdif::=weifjalldjfbndngjfkldjfiosefjkl
该文法是Chomsky1型文法

请按任意键继续. . . |
```

特殊情况:

```
D:\CodeProject\project\Gram x + v
请按照提示输入文法G:

文法输入格式:
1、第一行输入非终结符
2、第二行输入文法产生式
3、第三行输入开始符号

例如:
S,A,B
S::=a|A|Bb,B::=b
S
请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母): S
请输入文法产生式P(以逗号隔开每个产生式): S::=ε
请输入开始符号: S

您输入的文法G是:
G[S] = ({S}, {ε}, P, S)
其中, P为
S::=ε
该文法是Chomsky1型文法

请按任意键继续. . . |
```

#3 测试结果如下:

```
D:\CodeProject\project\Gram x + v
请按照提示输入文法G:

文法输入格式:
1、第一行输入非终结符
2、第二行输入文法产生式
3、第三行输入开始符号

例如:
S,A,B
S::=a|A|Bb,B::=b
S
请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母): S,A,B
请输入文法产生式P(以逗号隔开每个产生式): S::=afiosdfjioffioeofjjo|Aasdfseifj,A::=Af;jsifoesfjjfffi,B::=fiwefjlkdsjflnvlklj2093ru0s-1ir=0i=0ij`
请输入开始符号: S

您输入的文法G是:
G[S] = ({S,A,B}, {a,f,i,o,s,d,j,e,;,w,l,k,n,v,2,0,9,3,r,u,-,1,'}, P, S)
其中, P为
S::=afiosdfjioffioeofjjo|Aasdfseifj
A::=Af;jsifoesfjjfffi
B::=fiwefjlkdsjflnvlklj2093ru0s-1ir=0i=0ij`
该文法是Chomsky2型文法

请按任意键继续. . . |
```

#4 测试结果如下:

```
D:\CodeProject\project\Gram x + v
请按照提示输入文法G:

文法输入格式:
1、第一行输入非终结符
2、第二行输入文法产生式
3、第三行输入开始符号

例如:
S,A,B
S::=a|A|Bb,B::=b
S
请输入非终结符(以逗号隔开;英文大写字母): S,A,B
请输入文法产生式P(以逗号隔开每个产生式): S::=Aa|a|b|c|d|i|2|}|3|j,A::=Bb|c,B::=b|3|{|}|`
请输入开始符号: S

您输入的文法G是:
G[S] = ({S,A,B}, {a,b,c,d,i,2,},3,j,{,|,'}, P, S)
其中, P为
S::=Aa|a|b|c|d|i|2|}|3|j
A::=Bb|c
B::=b|3|{|}|`
该文法是Chomsky3型文法

请按任意键继续. . . |
```

测试结果完全正确, 符合预期