

《编译原理》实验报告

实验	名称:	专题四算符优先语法分析设计原理与实现
学	号:	22281188
姓	名:	江家玮
学	院:	计算机科学与技术学院
· 日	期:	2024 年 12 月 12 日

景

1.	程序功能描述	1
	1.1 定义文法规则	1
	1.2 计算 FirstVT 和 LastVT 集合	1
	1.3 构造算符优先关系分析表(OPM)	1
	1.4 算符优先分析	1
	1.5 输入与输出	2
2.	主要数据结构描述	2
	2.1 集合类数据结构	2
	2.2 映射类数据结构	2
	2.3 二维向量	2
	2.4 字符串处理	3
3.	程序结构描述	3
	3.1 calculateFirstVtSet()	3
	3.2 calculateLastVtSet()	3
	3.3 parseTable()	4
	3.4 analyzeExpression()	4
	3.5 主函数 main()	5
4.	程序测试(包括选做内容)	6
	4.1 算符优先关系矩阵和 FIRSTVT 和 LASTVT 集合构造结果	6
	4.2 简单表达式	6
	4.3 带括号的表达式	7
	4.4 无效表达式	7
5	附录. 	Q

1.程序功能描述

实现了算符优先分析算法,用于处理包含算符和操作数的表达式的语法分析。具体功能如下:

1.1 定义文法规则

通过 grammar 定义了一个简化的拓广文法,规则包括:

S->#E#(起始符号 S);

 $E \rightarrow E+T \mid E-T \mid T;$

T -> T*F | T/F | F;

F->(E)|i(i 表示操作数)。

1.2 计算 FirstVT 和 LastVT 集合

FirstVT: 计算每个非终结符号的 First 集合,即一个产生式右部的第一个终结符。

LastVT: 计算每个非终结符号的 Last 集合,即一个产生式右部的最后一个终结符。

1.3 构造算符优先关系分析表(OPM)

parseTable() 函数基于文法规则构建了算符优先关系表,用于表示各种符号 之间的优先关系(<,=,>)。

1.4 算符优先分析

analyzeExpression() 函数负责读取输入表达式,执行 算符优先分析。

它根据算符优先分析表判断输入表达式是否符合文法,并进行"移进"(Push)和"规约"(Apply production)操作,直到完成分析。

1.5 输入与输出

输入:通过文件读取一个二元表达式的符号序列,转换为字符串。

输出: 打印出 FirstVT 集合 和 LastVT 集合。输出算符优先关系表,显示 <, =, > 的优先关系。进行分析并输出分析过程,最后输出分析结果(接受或拒绝)。

2. 主要数据结构描述

2.1 集合类数据结构

set<string>Vt: 用于存储终结符集合,确保无重复且高效查找。

set<string> Vn: 用于存储非终结符集合。

map<string, set<string>> FirstVt: 存储每个非终结符的 FirstVT 集合。

map<string, set<string>> LastVt: 存储每个非终结符的 LastVT 集合。

作用:这些集合帮助构造算符优先关系,通过 FirstVT 和 LastVT 推导产生式的优先级关系。

2.2 映射类数据结构

map<string, vector<string>> grammar:表示文法规则的映射,其中键是非终结符,值是该非终结符对应的产生式集合。

map<string, int> VtIndex: 用于将终结符映射到其在分析表中的下标, 用于快速索引分析表。

作用: grammar 用于定义文法规则, VtIndex 在分析表构造时便于按终结符索引。

2.3 二维向量

vector<vector<string>> table:构造的 算符优先分析表 (OPM),表中存储 <、>、=等优先级关系。

作用:用于记录终结符之间的优先级关系,后续在表达式分析过程中决定栈操作。

2.4 字符串处理

string shizi 和 string like: 分别用于存储输入表达式和其简化形式。 char buf[1024]: 用于读取外部文件内容。

3. 程序结构描述

3.1 calculateFirstVtSet()

功能分析:

该函数用于计算每个非终结符的 FirstVT 集合,即计算文法中每个非终结符推导出的可能的终结符集合。

初始化:

函数首先遍历所有文法规则,检查每个非终结符的第一个产生式符号。如果 该符号是终结符,则将其加入 FirstVt 集合中。

迭代计算:

函数继续迭代,直到没有新的终结符加入到任何 FirstVt 集合中为止。对每个非终结符的产生式,检查右边符号的 FirstVT 集合,并将终结符加入当前非终结符的集合中。

如果产生式的第一个符号是非终结符,则递归查找该非终结符的 FirstVT 集合,直到遇到终结符。

终止条件:

当所有非终结符的 FirstVT 集合不再变化时,算法终止。

3.2 calculateLastVtSet()

功能分析:

3

该函数用于计算每个非终结符的 LastVT 集合,即计算文法中每个非终结符推导出的可能的终结符集合。

初始化:

函数首先遍历所有文法规则,检查每个非终结符的所有产生式的最后一个符号。如果该符号是终结符,则将其加入 LastVt 集合中。

迭代计算:

对于每个非终结符的产生式,检查其右边从最后一个符号向前推导,直到遇到终结符或非终结符。如果遇到非终结符,则将该非终结符的 LastVT 集合中的终结符加入当前非终结符的集合。

如果产生式的右边有多个非终结符,则从右到左依次进行递归。

终止条件:

当所有非终结符的 LastVT 集合不再变化时,算法终止。

3.3 parseTable()

功能分析:

该函数用于构建 算符优先分析表,分析表是一个二维表,用于表示符号之间的优先关系。

初始化:

分析表是一个二维矩阵,表格的大小由终结符的数量决定。初始状态下,所 有表项均为空字符串。

填充分析表:

通过遍历文法规则,对产生式的每个符号对填充分析表:

如果产生式的符号是终结符,并且该符号出现在产生式的最右边,则设置该 表项为 "=",表示该符号等价于该非终结符。

如果符号不在最右边,则设置为 "<",表示该符号优先于非终结符。

3.4 analyzeExpression()

功能分析:

该函数用于读取输入的表达式并进行语法分析,检查表达式是否符合文法。

读取输入:

从指定文件中读取表达式, 按行处理。

栈操作:

利用栈来模拟算符优先法的分析过程。每次遇到符号时,根据分析表检查是 否需要推导、压栈或者应用产生式。

接受与拒绝:

如果整个表达式被成功分析且符合文法规则,输出 "ACCEPT", 否则输出 "REJECT"。

3.5 主函数 main()

加载文法:

首先,程序从文件 grammar.txt 中加载文法规则,并将其解析为非终结符及 其对应的产生式。

计算 FirstVT 和 LastVT 集合:

利用文法规则计算出每个非终结符的 FirstVT 集合和 LastVT 集合,这些集合对语法分析至关重要。

输出集合:

程序将计算得到的 FirstVT 集合和 LastVT 集合输出到控制台,以便检查和调试。

生成并输出分析表:

调用 parseTable() 构建算符优先分析表,并将其输出,以便进一步分析符号之间的优先关系。

表达式分析:

最后,程序读取 expression.txt 文件中的表达式,利用已生成的分析表判断表达式是否符合文法,输出结果。

4.程序测试(包括选做内容)

4.1 算符优先关系矩阵和 FIRSTVT 和 LASTVT 集合构造 结果

```
Vn集合: E F N S T
Vt集合: # ( ) * + - / i
Vt集台: # ( ) * + - / 1
FirstVt集合:
E: "(" "*" "+" "-" "/" "i"
F: "(" "i"
S: "#"
T: "(" "*" "/" "i"
S: "#"
           -----OPM分析表-
                        10
            İ=
                                                                                  |<
                        i<
                                    j=
                                                            <
                                                                       <
                                                                                  İ<
            |>
                                    |>
                                                ۱>
                                                           |>
                                                                       >
                                                                                  1>
             | >
                                    i>
                                                           |>
                                                >
                                                                       >
                         |<
                                                                                   |>
                                                                                               |<
            |>
                        |<
                                    |>
                                                <
                                                           |>
                                                                       |>
                                                                                   |<
                                                                                               |<
             |>
                         |<
                                    |>
                                                           |>
                                                                       >
                                                                                               <
                                    >
                                                >
                                                            >
```

4.2 简单表达式

a*b+c。程序会展现逐步的分析过程,包括使用的规则以及每一步的新产生式,完整过程如下。最终此例会输出 Accepted 表示识别成功。

```
输入的语句为: i*i+i#
可以理解为: i*i+i#
OPT分析结果:
Push: i
i#
                             *i+i#
Apply production:
N#
                            *i+i#
Push: *
*N#
                             i+i#
Push: i
                             +i#
i*N#
Apply production: N*N#
                             +i#
Apply production: N#
                             +i#
Push: +
                             i#
+N#
Push: i
i+N#
                             #
Apply production:
N+N#
                             #
Apply production:
                             #
Push: #
#N#
Accepted!
```

4.3 带括号的表达式

(a+b)*c,符合文法规则,输出 Accepted。

```
输入的语句为: (a+b)*c#
可以理解为: (i+i)*i#
OPT分析结果:
Push: (
(#
                       i+i)*i#
Push: i
i(#
                       +i)*i#
Apply production:
N(#
                       +i)*i#
Push: +
 N#
 Push: #
 #N#
 Accepted!
```

4.4 无效表达式

(a*b)(,是无效表达式,会输出 Rejected。

```
输入的语句为: (a*b)(#可以理解为: (i*i)(#OPT分析结果:
Push: (
(#
                           i*i)(#
Push: i
i(#
                           *i)(#
Apply production:
N(#
                           *i)(#
Push: *
*N(#
                           i)(#
Push: i
i*N(#
                           )(#
Apply production:
N*N(#
                           )(#
Apply production: N(#
                           )(#
Push: )
)N(#
                           (#
Error: No op relationship! (
)N(#
Rejected!
```

5. 附录: 完整代码

```
1. #define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS 1
2. #include <iostream>
3. #include <fstream>
4. #include <set>
5. #include <map>
6. #include <vector>
7. #include <string>
8. #include<cstring>
9.
10.using namespace std;
11.
12.set<string> Vt;
13.set<string> Vn;
14.map<string, set<string>> FirstVt;
15.map<string, set<string>> LastVt;
16.map<string, int>VtIndex;
17.vector<vector<string>> table;
18.
19.// 定义文法规则(拓广文法)
20.map<string, vector<string>> grammar = {
21. {"S", {"#E#"}},
22. {"E", {"E+T","E-T","T"}},
23. {"T", {"T*F","T/F","F"}},
24. \{"F", \{"(E)", "i"\}\}
25.};
26.
27.// 判断是否是非终结符
28.bool is Vn(const string& symbol) {
29. return Vn.count(symbol);
30.}
31.
32.// 判断是否是终结符
33.bool isVt(const string& symbol) {
34. return Vt.count(symbol);
35.}
36.
37.// 计算 FirstVT 集
38.map<string, set<string>> calculateFirstVtSet()
39.{
40. map<string, set<string>> firstSet;
41.
```

```
42. // 初始化非终结符的 First 集
43. for (map<string, vector<string>>::iterator entry = grammar.begin(); entry != grammar.e
   nd(); entry++)
44. {
45.
        firstSet[entry->first] = {};
46.
        for (vector<string>::iterator production = entry->second.begin(); production != entry
    ->second.end(); production++) //若每个右部第一个或第二个字母是终结符则直接加
    λ
47. {
48.
          string s = *production;
49.
          if (isVt(s.substr(0, 1)))
50.
             firstSet[entry->first].insert(s.substr(0, 1));
51.
          else if (isVt(s.substr(1, 1)))
52.
             firstSet[entry->first].insert(s.substr(1, 1));
53.
54. }
55.
56.
     bool changes = true;
57. while (changes)
58.
59.
        changes = false;
60.
61.
        for (map<string, vector<string>>::iterator entry = grammar.begin(); entry != gramma
    r.end(); entry++)
62.
63.
          string nonTerminal = entry->first;
64.
          int originalSize = firstSet[nonTerminal].size();
65.
          for (vector<string>::iterator it = entry->second.begin(); it != entry->second.end();
   it++)
66.
67.
            string production = *it; // 一个产生式右部
            string vn = production.substr(0, 1);
68.
69.
            if (isVn(vn))// 如果是非终结符
70.
71.
               for (set<string>::iterator fi = firstSet[vn].begin(); fi != firstSet[vn].end(); fi++
72.
                 firstSet[nonTerminal].insert(*fi);
73.
74.
75.
76.
          if (firstSet[nonTerminal].size()!= originalSize) // 若 first 改变,则继续迭代
77.
78.
            changes = true;
79.
```

```
80.
81.
82. }
83.
84.
     return firstSet;
85.}
86.
87.// 计算 LastVt 集
88.map<string, set<string>> calculateLastVtSet()
89.{
90. map<string, set<string>> LastSet;
91.
92. // 初始化非终结符的 LastVt 集
93. for (map<string, vector<string>>::iterator entry = grammar.begin(); entry != grammar.e
    nd(); entry++)
94. {
95.
       LastSet[entry->first] = {};
        for (vector<string>::iterator production = entry->second.begin(); production != entry
    ->second.end(); production++) //若每个右部第一个或第二个字母是终结符则直接加
97. {
98.
          string s = *production;
99.
          int len = s.length() - 1;
100.
                if (isVt(s.substr(len, 1)))
101.
                  LastSet[entry->first].insert(s.substr(len, 1));
102.
                else if (len > 1 \&\& isVt(s.substr(len - 1, 1)))
103.
                  LastSet[entry->first].insert(s.substr(len - 1, 1));
104.
105.
106.
107.
           bool changes = true;
108.
           while (changes)
109.
110.
         changes = false;
111.
112.
         for (map<string, vector<string>>::iterator entry = grammar.begin(); entry != gram
    mar.end(); entry++)
113.
114.
           string nonTerminal = entry->first;
115.
           int originalSize = LastSet[nonTerminal].size();
116.
           for (vector<string>::iterator it = entry->second.begin(); it != entry->second.end();
    it++)
117.
118.
              string production = *it; // 一个产生式右部
```

```
119.
              string vn = production.substr(production.length() - 1, 1);
120.
                   if (isVn(vn))// 如果是非终结符
121.
122.
                      for (set<string>::iterator fi = LastSet[vn].begin(); fi != LastSet[vn].end
    (); fi++)
123.
                        LastSet[nonTerminal].insert(*fi);
124.
125.
126.
127.
                 if (LastSet[nonTerminal].size()!= originalSize) //若 first 改变, 则继续迭代
128.
129.
                   changes = true;
130.
131.
132.
133.
134.
135.
            return LastSet;
136.
137.
138.
         // 构造 OPM
139.
          void parseTable()
140.
141.
            for (map<string, vector<string>>::iterator it = grammar.begin(); it != grammar.en
    d(); it++)
142.
143.
               for (vector<string>::iterator tmp = it->second.begin(); tmp != it->second.end();
    tmp++)
144.
145.
                 string str = *tmp; // 右部
146.
                 for (int i = 0; i + 1 < str.size(); i++)
147.
148.
                   if (i + 2 < str.size())
149.
150.
                      if \ (isVt(str.substr(i,\,1)) \ \&\& \ isVn(str.substr(i+1,\,1)) \ \&\& \ isVt(str.substr
    (i + 2, 1)))
151.
                         table[VtIndex[str.substr(i, 1)]][VtIndex[str.substr(i + 2, 1)]] = "=";
152.
153.
                   if (isVt(str.substr(i, 1)))
154.
155.
                      if (isVt(str.substr(i+1, 1)))
156.
                        table[VtIndex[str.substr(i, 1)]][VtIndex[str.substr(i + 1, 1)]] = "=";
157.
                      else if (isVn(str.substr(i + 1, 1)))
158.
```

```
159.
                        for (set<string>::iterator fi = FirstVt[str.substr(i + 1, 1)].begin(); fi!
    = FirstVt[str.substr(i + 1, 1)].end(); fi++)
160.
                          table[VtIndex[str.substr(i, 1)]][VtIndex[*fi]] = "<";
161.
162.
163.
                   else if (isVn(str.substr(i, 1)))
164.
165.
                     if (isVt(str.substr(i + 1, 1)))
166.
167.
                        for (set<string>::iterator la = LastVt[str.substr(i, 1)].begin(); la != La
   stVt[str.substr(i, 1)].end(); la++)
168.
                          table[VtIndex[*la]][VtIndex[str.substr(i + 1, 1)]] = ">";
169.
170.
171.
172.
173.
174.
175.
176.
         // 读取二元式文件并进行 OPT 分析
177.
         void analyzeExpression(const char* expressionFile)
178.
179.
           cout << "读取文件可知输入语句: " << endl;
180.
            FILE* fp;
181.
            char buf[1024];
182.
            string shizi, like;
183.
            if ((fp = fopen(expressionFile, "r")) != NULL)
184.
185.
              while (fgets(buf, 1024, fp) != NULL)
186.
187.
                int len = strlen(buf);
188.
                buf[len - 1] = '\0'; /* 去掉换行符*/
                printf("%s \n", buf);
189.
190.
191.
                if (buf[1] == '2') // 说明为标识符
192.
193.
                   like += 'i';
194.
195.
                 for (int i = 3; i < len - 2; i++)
196.
197.
                   shizi = shizi + buf[i];
198.
                   if (buf[1]!='2')
199.
200.
                     like += buf[i];
```

```
201.
202.
203.
204.
205.
           shizi += '#';
206.
           like += '#';
207.
           fclose(fp);
208.
209.
           cout << "输入的语句为: " << shizi << endl;
210.
           cout << "可以理解为: " << like << endl;
211.
212.
           cout << "OPT 分析结果:" << endl;
213.
214.
           string expression = like;
215.
           string result = "ACCEPT";
216.
           string topOfStack = "#";
217.
218.
           while ((expression.size() > 0) \&\& result == "ACCEPT")
219.
220.
              string nextSymbol = expression.substr(0, 1);
221.
              if (!isVt(nextSymbol) && !isVn(nextSymbol))
222.
223.
                result = "REJECT";
224.
                cout << "Error: undefined symbol! :\"" << nextSymbol << "\"" << endl;</pre>
225.
                break:
226.
227.
              if (isVt(topOfStack.substr(0, 1)))
228.
229.
                string op = table[VtIndex[topOfStack.substr(0, 1)]][VtIndex[nextSymbol]];
230.
                if (op == "=" || op == "<")
231.
232.
                   cout << "Push: " << nextSymbol << endl;</pre>
233.
                   expression = expression.substr(1);
234.
                   topOfStack = nextSymbol + topOfStack;
235.
236.
                else if (op == ">")
237.
238.
                   cout << "Apply production: " << endl;</pre>
239.
                   int j = 1;
240.
                   string Q = topOfStack.substr(0, 1);
241.
                   while (isVn(topOfStack.substr(j, 1)) || (isVt(topOfStack.substr(j, 1)) && t
    able[VtIndex[topOfStack.substr(j, 1)]][VtIndex[Q]] != "<"))
242.
243.
                     if (isVn(topOfStack.substr(j, 1)))
```

```
244.
                        j++;
245.
                     else
246.
247.
                        Q = topOfStack.substr(i, 1);
248.
                        j++;
249.
250.
251.
                   topOfStack = "N" + topOfStack.substr(j);
252.
253.
                 else
254.
255.
                   result = "REJECT";
                   cout << "Error: No op relationship! " << nextSymbol << endl;</pre>
256.
257.
258.
259.
              else
260.
261.
                 string op = table[VtIndex[topOfStack.substr(1, 1)]][VtIndex[nextSymbol]];
262.
                 if (op == "=" || op == "<")
263.
264.
                   cout << "Push: " << nextSymbol << endl;</pre>
265.
                   expression = expression.substr(1);
266.
                   topOfStack = nextSymbol + topOfStack;
267.
268.
                 else if (op == ">")
269.
270.
                   cout << "Apply production: " << endl;</pre>
271.
                   int j = 2;
272.
                   while (isVn(topOfStack.substr(j, 1)) || (isVt(topOfStack.substr(j, 1)) && t
    able[VtIndex[topOfStack.substr(j, 1)]][VtIndex[topOfStack.substr(0, 1)]] != "<"))
273.
                     j++;
274.
                   topOfStack = "N" + topOfStack.substr(j);
275.
276.
                 else
277.
278.
                   result = "REJECT";
279.
                   cout << "Error: No op relationship! " << nextSymbol << endl;</pre>
280.
281.
282.
              cout << topOfStack << "\t\t\t" << expression << endl;</pre>
283.
284.
285.
            if (topOfStack.size() == 3 && expression.size() == 0 && result == "ACCEPT")
286.
```

```
287.
             cout << "Accepted!" << endl;</pre>
288.
289.
           else
290.
291.
             cout << "Rejected!" << endl;
292.
293.
294.
                                               ----" << endl;
295.
296.
297.
         int main()
         {
298.
299.
           int cntVt = 0;
300.
           // 记录 Vn 集合和 Vt 集合及其在分析表中的下标
301.
302.
           for (map<string, vector<string>>::iterator it = grammar.begin(); it != grammar.en
   d(); ++it)
303.
      {
304.
             pair<string, vector<string>> temp = *it;
305.
306.
             Vn.insert(temp.first);
307.
308.
             vector<string> production = temp.second;
309.
             for (vector<string>::iterator iit = production.begin(); iit != production.end(); iit
   ++)
310.
311.
           string ss = *iit;
312.
                for (int j = 0; j < ss.length(); j++)
313.
314.
                  //记录产生式中的非终结符和终结符
315.
                  if(ss[j] \ge 'A' \&\& ss[j] \le 'Z')
316.
                  {//大写字母
317.
                    if (ss[j+1] == '\")
318.
                           // 有'则读入俩作为一个非终结符
319.
                       Vn.insert(ss.substr(j, 2));
320.
                      j++;
321.
322.
                    else
323.
324.
                       Vn.insert(ss.substr(j, 1));
325.
326.
                  }
327.
                  else
328.
```

```
329.
                     Vt.insert(ss.substr(j, 1)); // 是终结符
330.
                    string v = ss.substr(j, 1);
331.
                    if (v != "" && VtIndex[v] == 0)
332.
                       VtIndex[v] = cntVt++;
333.
334.
                }
335.
336.
337.
338.
339.
           table.resize(Vt.size(), vector<string>(Vt.size(), ""));
340.
           Vn.insert("N");
341.
342.
           // 求 FirstVt 集合
343.
           FirstVt = calculateFirstVtSet();
344.
           // 求LastVt 集合
345.
           LastVt = calculateLastVtSet();
346.
347.
           // 构造 OPM 分析表
348.
           parseTable();
349.
350.
           // 读取二元式文件并进行 OPT 分析
351.
           analyzeExpression("D:/lexical analysis output.txt");
352.
353.
354.
           // 输出 Vn 集合
355.
           cout << "Vn 集合: ";
356.
           for (set<string>::iterator it = Vn.begin(); it != Vn.end(); it++)
357.
             cout << *it << ' ';
358.
           cout << endl:
359.
360.
           // 输出 Vt 集合
361.
           cout << "Vt 集合: ";
362.
           for (set<string>::iterator it = Vt.begin(); it != Vt.end(); it++)
363.
             cout << *it << ' ';
364.
           cout << endl;
365.
366.
           // 输出 FirstVt 集合
367.
           cout << "FirstVt 集合: " << endl;
368.
           for (map<string, set<string>>::iterator it = FirstVt.begin(); it != FirstVt.end(); it+
   +)
369.
370.
             cout << it->first << ": ";
```

```
371.
              for (set<string>::iterator it2 = it->second.begin(); it2 != it->second.end(); it2+
   +) .
372.
                cout << '\"' << *it2 << '\"' << " ";
373.
374.
              cout << endl;
375.
376.
377.
            // 輸出 LastVt 集合
378.
           cout << "LastVt 集合: " << endl;
379.
           for (map<string, set<string>>::iterator it = LastVt.begin(); it != LastVt.end(); it+
   +) {
380.
              cout << it->first << ": ";
381.
              for (set<string>::iterator it2 = it->second.begin(); it2 != it->second.end(); it2+
   +) {
382.
                cout << '\"' << *it2 << '\"' << " ";
383.
384.
              cout << endl;
385.
386.
387.
388.
389.
            // 输出 OPM 分析表
390.
           cout << "-----OPM 分析表------
391.
           cout << "-----" << endl;
392.
           cout << "\t|";
393.
           vector<string> vtt;
394.
           for (set<string>::iterator vt = Vt.begin(); vt != Vt.end(); vt++)
395.
396.
              cout << *vt << "\t|";
397.
              vtt.push back(*vt);
398.
399.
           cout << endl;
400.
            for (set<string>::iterator vt = Vt.begin(); vt != Vt.end(); vt++)
401.
402.
              cout << *vt << "\t|";
403.
              for (int j = 0; j < Vt.size(); j++)
404.
405.
                cout << table[VtIndex[*vt]][VtIndex[vtt[j]]] << "\t|";</pre>
406.
407.
              cout << endl;
408.
409.
410.
411.
```

```
412. return 0;
413.
414. }
```