中国科学技术大学计算机学院 《数据结构》报告



实验题目: 栈、队列及其应用 学生姓名: 王章瀚 学生学号: PB18111697 完成日期: 2019 年 11 月 1 日

> 计算机实验教学中心制 2019 年 09 月

1 实验要求

1.1 概述

假设有一 $N \times N$ 的棋盘和 N 个皇后,请为这 N 个皇后进行布局使得这 N 个皇后互不攻击(即任意两个皇后 不在同一行、同一列、同一对角线上)。 基本要求:

- 1. 输入 N, 输出 N 个皇后互不攻击的所有布局;
- 2. 用非递归方法来解决 N-皇后问题,即自己设置栈来处理。

1.2 输入与输出

输入棋盘大小(皇后数)N 输出所有满足题目要求的棋盘。 输入输出样例:

1.3 测试数据

2 设计思路

本实验的基本算法如下图所示:

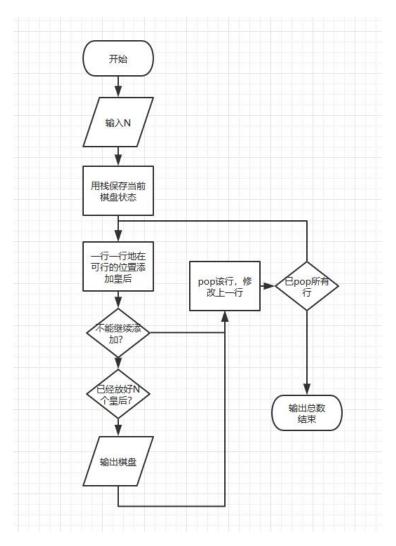


图 1: 基本算法思路

本实验中,使用栈和递归来分别实现任务。

其中,使用栈的方法时,定义了一个栈类型,后面会描述其定义。

使用递归的方法则单纯使用一个线性表来存储当前正在处理的 layout (布局)。

而这两种方法的共同点是存储布局的方式——即使用一个 N 维线性表来存储每行放的皇后的列位置。

3 关键代码讲解

由于没有复杂的函数调用关系, 故将函数调用关系图略去。

且此处算法设计思路极其简单,即,逐行遍历 layout 的所有可能情况,如遇冲突,则撤销摆放,向前回溯,如遇成功,则输出,计数器自加。

3.1 栈

3.1.1 数据类型的定义

1). 布局栈的定义

```
// Here we use a stack to store the information of
       // the layout.
       class layout {
       private:
           int cur;
           int size;
           int** layout_stack;
       public:
           layout(int N) {
                size = 0;
11
                \operatorname{cur} = -1;
                this - N = N;
13
                layout\_stack = new int*[N];
15
                for (int i = 0; i < N; i++) {
                    layout_stack[i] = new int[N];
16
17
           }
18
19
20
21
           inline int stack_size() {
22
                return cur + 1;
           }
23
24
           int* top() {
25
26
                if (cur >= 0)
                return layout_stack[cur];
27
                return nullptr;
```

```
}
29
30
31
           void pop() {
                if (cur >= 0)
33
                delete layout_stack[cur--];
34
           }
35
           void push(int* cur_layout) {
36
                layout\_stack[++cur\,] \ = \ cur\_layout\,;
37
           }
38
39
40
           int* clone(int* ori);
41
           void printLayout(int* lay);
42
           bool is_lastline_ok(int* lay, int row);
43
           //use this function to solve the answer.
           void solve();
44
       };
45
```

3.1.2 主要算法

主要算法即将流程图内容实现一遍,过程较为简单,详细说明已在下文注释:

```
void solve() {
             clock_t start, end;
             start = clock();
             int counter = 0;
             int* cur_layout = new int[N];
             \operatorname{cur\_layout}[0] = 0;
             push(cur_layout);
             while (1) {
                  cur_layout = clone(top());
                  \begin{array}{ll} \textbf{if} \ (top() = nullptr) \end{array}
                       break;
                  if (is_lastline_ok(cur_layout, stack_size() - 1)) {
12
                       // no conflict here
13
14
                       // whether finished
                       if (stack\_size() == N)  {
15
16
                            counter++;
                            {\tt cout} <\!\!< {\tt counter} <\!\!< {\tt endl};
17
18
                            printLayout(cur_layout);
19
                       }
```

```
else {
20
                        cur_layout[stack_size()] = 0;
21
                       push(cur_layout);
22
                        continue;
24
                   }
               }
               // need a recall
26
               delete[] cur_layout;
27
               cur\_layout = top();
28
               if (cur_layout == nullptr)
29
                   break;
30
31
               while (cur\_layout[stack\_size() - 1] == N - 1) {
                   // tried all circumstance in this row
32
33
                   pop();
                   cur_layout = top();
34
                   if \ (cur\_layout == nullptr)
35
                       break;
36
               }
37
               // found a row that the queen can be move rightward.
38
               if (cur_layout != nullptr) {
39
40
                   top()[stack\_size() - 1]++;
41
               }
           }
42
           end = clock();
43
           cout << "以上共" << counter << "种" << endl;
44
           cout << "耗时" << (double)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC << "秒" <<
45
       endl;
47
      }
```

3.2 递归

3.2.1 主要算法

主要算法即将流程图内容实现一遍,过程较为简单,详细说明已在下文注释:

```
// recursion method
int counter = 0;
void recursion(int* cur_layout, int row, const int N) {
   if (row == N) {
      counter++;
```

```
// print the layout.
                {\tt cout} <\!\!< {\tt counter} <\!\!< {\tt endl}\,;
                for (int i = 0; i < N; i++) {
                     for (int j = 0; j < N; j++) {
                         if (j == cur_layout[i]) cout << 'Q';</pre>
                         else cout << '#';
                     }
12
                     cout << endl;</pre>
13
                }
                cout << endl;</pre>
15
                return;
17
            }
            for (int i = 0; i < N; i++) {
18
19
                cur_layout[row] = i;
                bool flag = true;
20
                // try all circumstances.
21
                for (int j = 0; j < row; j++) {
22
                     if (cur_layout[j] == cur_layout[row]
23
24
                         | | abs(cur_layout[j] - cur_layout[row]) == row - j) {
                         flag = false;
25
26
                         break;
27
                     }
                }
28
                // if ok, try next row. Here is the recursion.
29
                if(flag)
30
31
                recursion(cur_layout, row + 1, N);
            }
32
33
            return;
34
       }
```

4 调试分析

4.1 问题发现与解决

在使用栈来保存布局时,由于指针的各种调用出现了一些混乱,经过 Debug 模式的观察,最终查出错误并解决。

4.2 算法的时空复杂度分析

由于遍历了几乎所有情况,而每行只需要尝试前面几行没有试过的,因此时间复杂度约为 $o(n \times (n-1) \times \cdots \times 1) = o(n!)$.

下表展示了所用时间的表格。

皇后数	4	5	6	7	8	9	10	11	12
栈/秒	0.0000736	0.0001495	0.0007673	0.0027767	0.0104837	0.048083	0.228105	1.2051	6.8581
递归/秒	0.0000035	0.0000092	0.0000458	0.0001814	0.0006057	0.0029883	0.0137117	0.0739021	0.421939

下图红色是栈,蓝色是递归。灰色是用指数函数拟合的结果。

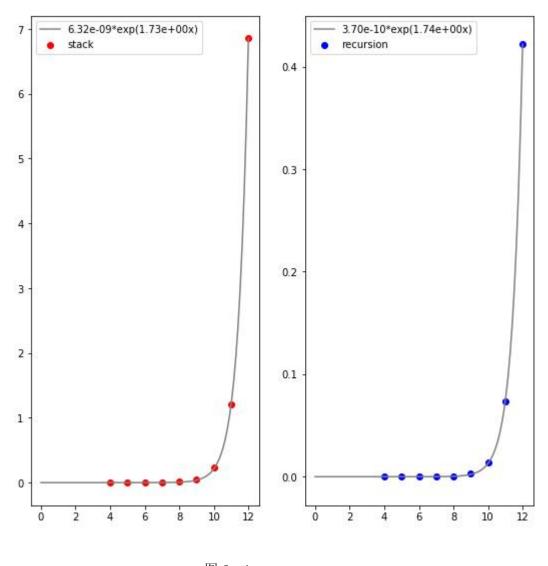


图 2: time

空间复杂度:对于栈方式,最多同时有n个大小为n的线性表存储所有布局,故为 $o(n^2)$.而对于递归,则只用了一个线性表存储,故为o(n).

5 代码测试

5.1 data1

```
Input:
8
Output:
栈解法:
Q########
\#\#\#Q\#\#\#
######Q
####Q##
##Q####
#####Q#
\#Q\#\#\#\#\#
###Q####
92
以上共 92 种
耗时 0.842 秒
递归解法:
1
Q########
\#\#\#Q\#\#\#
######Q
####Q##
##Q####
#####Q#
#Q######
###Q####
92
以上共 92 种
                   10
耗时 0.965 秒
```


图 3: data1

5.2 data2

```
Input:
Output:
栈解法:
1
\#Q\#\#
###Q
Q###
##Q#
2
\# \mathbb{Q} \mathbb{H}
Q###
###Q
#Q##
以上共2种
耗时 0.003 秒
递归解法:
1
\#Q\#\#
###Q
Q###
\# \mathbb{Q} \mathbb{H}
2
##Q#
Q###
\#\# \mathbb{Q}
#Q##
以上共2种
                          12
耗时 0.002 秒
```

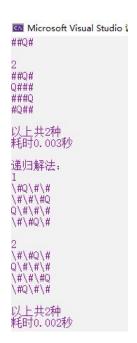


图 4: data2

6 实验总结

通过本次的实验,本人更加熟悉了栈的使用。理解了怎么将一个递归的 程序用栈来表示。

但由于算法原因,N 不能过大。尝试使用 fork/join,N=16 时依然需要一分多钟。

```
16 Queens' solutions amount is 14772512 using 98584ms
```

图 5: concurrent

7 附录

7.1 N 皇后问题

```
#include <iostream>
#include <cmath>
```

```
#include <ctime>
        #include <windows.h>
        using namespace std;
        // Here we use a stack to store the information of
        // the layout.
        class layout {
10
        private:
11
             int cur;
12
             int size;
13
14
             int** layout_stack;
15
16
        public:
17
             layout(int N) {
                  size = 0;
18
                  \operatorname{cur} = -1;
19
                  this - N = N;
20
21
                  layout\_stack = new int*[N];
                  \  \  \, \textbf{for} \  \, (\, \textbf{int} \  \, i \, = \, 0\,; \  \, i \, < \, N; \  \, i + \!\!\! + \!\!\! ) \, \, \{ \,
22
23
                        layout_stack[i] = new int[N];
24
                  }
             }
25
26
             int N;
27
28
             inline int stack_size() {
             return cur + 1;
29
30
             }
31
32
             // get the top of stack
33
             int* top() {
                  if (cur >= 0)
34
                        return layout_stack[cur];
35
                  return nullptr;
36
             }
37
38
             // pop the top of the stack
39
             void pop() {
40
                  if (cur >= 0)
41
42
                        {\color{red} \textbf{delete}} \  \, \text{layout\_stack} \, [\, \text{cur} \, --];
             }
43
44
             // push cur_layout to the top of the stack
45
             void push(int* cur_layout) {
46
47
                  layout_stack[++cur] = cur_layout;
             }
48
```

```
49
              // clone a layout and return it.
50
               int* clone(int* ori) {
                    if (ori == nullptr)
53
                          return nullptr;
                    auto temp = new int[N];
                    for (int i = 0; i < N; i++) {
55
                         temp\left[\:i\:\right] \:=\: ori\left[\:i\:\right];
56
                    }
57
                    return temp;
58
              }
59
60
              // print the layout.
61
62
              void printLayout(int* lay) {
                    \  \  \, \textbf{for} \  \, (\, \textbf{int} \  \, i \, = \, 0\,; \  \, i \, < \, N; \  \, i + \!\!\! + \!\!\! ) \, \, \{ \,
63
                          \label{eq:formula} \mbox{for } (\mbox{int} \ j \ = \ 0; \ j \ < N; \ j+\!\!\!+\!\!\!) \ \{
64
                               if (j = lay[i]) cout << 'Q';
65
                               else cout << '#';
66
67
                         }
                         cout << endl;
68
69
                    }
70
                    \mathrm{cout}\,<\!<\,\mathrm{endl}\,;
71
72
              // to determine whether the last line in lay is ok.
73
74
              bool is_lastline_ok(int* lay, int row) {
                    for (int j = 0; j < row; j++) {
75
                          \begin{array}{l} \textbf{if} \ (lay[j] = lay[row] \ || \ abs(lay[j] - lay[row]) = row - j) \end{array}
76
           {
77
                               return false;
78
                         }
                    }
79
                    return true;
80
              }
81
82
              void solve() {
83
                   LARGE_INTEGER start, nFreq, end;
85
                    QueryPerformanceFrequency(&nFreq);
                    QueryPerformanceCounter(&start);
86
87
                    int counter = 0;
                    int* cur_layout = new int[N];
88
                    \operatorname{cur}_{\operatorname{layout}}[0] = 0;
89
                    push(cur_layout);
90
                    while (1) {
91
                         cur_layout = clone(top());
92
                          if (top() == nullptr)
93
```

```
break;
94
                     if (is_lastline_ok(cur_layout, stack_size() - 1)) {
95
                         // no conflict here
96
                         // whether finished
97
98
                         if (stack_size() == N) {
                             counter++;
99
                             cout << counter << endl;</pre>
                             printLayout(cur_layout);
                         }
102
                         else {
103
                             cur_layout[stack_size()] = 0;
                             push(cur_layout);
                             continue;
106
                         }
                     }
108
                     // need a recall
109
                     delete[] cur_layout;
                     cur_layout = top();
111
                     if (cur_layout == nullptr)
                         break;
113
                     while (\operatorname{cur\_layout}[\operatorname{stack\_size}() - 1] == N - 1) {
                         // tried all circumstance in this row
                         pop();
                         cur_layout = top();
                         if (cur\_layout == nullptr)
118
                             break;
119
                     }
                     // found a row that the queen can be move rightward.
                     if (cur_layout != nullptr) {
123
                         top()[stack\_size() - 1]++;
124
                     }
                }
125
                QueryPerformanceCounter(&end);
126
                cout << "以上共" << counter << "种" << endl;
                cout << "耗时" << (double)(end.QuadPart - start.QuadPart) / (
128
        double) nFreq. QuadPart << "秒" << endl;
130
131
       };
132
134
       // recursion method
       int counter = 0;
136
       void recursion(int* cur_layout, int row, const int N) {
137
        if (row == N)  {
138
```

```
counter++;
139
         // print the layout.
140
         cout << counter << endl;</pre>
141
         for (int i = 0; i < N; i++) {
142
143
         for (int j = 0; j < N; j++) {
         if (j = cur_layout[i]) cout << 'Q';
144
         else cout << "#";
145
         }
146
         \mathrm{cout}\,<\!<\,\mathrm{endl}\,;
147
148
         cout << endl;
149
150
         return;
152
         for (int i = 0; i < N; i++) {
         cur_layout[row] = i;
         \color{red}\textbf{bool} \hspace{0.1cm} \texttt{flag} \hspace{0.1cm} = \hspace{0.1cm} \textbf{true}\hspace{0.1cm};
154
         // try all circumstances.
         for (int j = 0; j < row; j++) {
156
         if (cur_layout[j] == cur_layout[row]
         || abs(cur_layout[j] - cur_layout[row]) == row - j) {
158
159
         flag = false;
         break;
160
161
         // if ok, try next row. Here is the recursion.
163
164
         recursion(cur_layout, row + 1, N);
         \mathbf{return}\,;
167
168
         }
169
170
         int main()
171
              int N;
173
              cin >> N;
174
176
              cout << "栈解法: \n";
              layout\ lay\left( N\right) ;
177
178
              lay.solve();
179
              cout << "\n递归解法: \n";
180
              int* cur_layout = new int[N];
181
              LARGE\_INTEGER\ start\ ,\ nFreq\ ,\ end\ ;
182
              QueryPerformanceFrequency(&nFreq);
183
              QueryPerformanceCounter(&start);
184
```

```
recursion(cur_layout, 0, N);
QueryPerformanceCounter(&end);
cout << "以上共" << counter << "种" << endl;
cout << "耗时" << (double)(end.QuadPart - start.QuadPart) / (double)
nFreq.QuadPart << "秒" << endl;
}

189
190
191
```