



北京師範大學

BEIJING NORMAL UNIVERSITY

《数据结构》上机实验报告

第 3 次上机

学号： 202011140104

姓名： 李馨

学院： 物理学系

专业： 物理学

教师： 郑新

日期： 2022. 10. 14

一、实验要求

1. 上机之前应做好充分准备，认真思考所需的上机题目，提高上机效率。
2. 独立上机输入和调试自己所编的程序，切忌抄袭、拷贝他人程序。
3. 上机结束后，整理出实验报告。书写报告时，重点放在实验的方法、思路以及总结反思上，以达到巩固课堂学习、提高动手能力的目的。

二、实验过程

a) 问题描述：八皇后问题

设在初始状态下在国际象棋棋盘上没有任何棋子(皇后)。然后顺序在第 1 行，第 2 行，…。第 8 行上布放棋子。在每一行中有 8 个可选择位置，但在任一时刻，棋盘的合法布局都必须满足 3 个限制条件，即任何两个棋子不得放在棋盘上的同一行、或者同一列、或者同一斜线上。

设计要求：

- 1、试用递归的方法编写算法，求解并输出此问题的所有合法布局。
- 2、试用非递归的方法编写算法，求解并输出此问题的所有合法布局。

b) 问题分析与关键代码 (Queen.cpp)

i. 递归算法 (void putQueen(int i))

使用回溯法，从第 1 行开始先在一个位置放下棋子，然后在第 2 行放下棋子，放完后需要判断**是否满足限制条件**。如果不满足，需要进行**回溯**，在第 2 行重新**换一个位置**放下棋子，如果所有位置都不行，回溯至第 1 行，更换第 1 行棋子的位置。如果满足，对下一行（第 3 行）进行同样的操作，如果第 3 行所有位置都不行，再回溯第 2 行。之后是第 4 行、第 5 行……直到 8 行全部满足要求，输出此解。

一般地，对于第 i 行，从第 1 列开始放下棋子，判断是否满足限制条件，如不满足，放至下一列（右移），如果所有位置都不满足，则回溯至第 $i-1$ 行，让第 $i-1$ 行的棋子放至原本位置的下一列（右移）。当 8 行全都满足时，也再度回溯至第 7 行，将其棋子右移，寻找其他解。

1. 全局变量：

```
int queen[8] = {-1,-1,-1,-1,-1,-1,-1,-1};  
int count = 0;
```

- a) 布局数组 `int queen[8]`，`queen[i]=a` 表示第 i 行第 a 列放下棋子。（为方便叙述，行、列从 0 开始计数）
- b) 解的个数 `int count`。

2. 为了方便反复判断在第 i 行第 a 列放下棋子时是否与前面已放的棋子（第 j 行第 b 列）冲突（同行/同列/同斜线），需要写一个 `check` 函数，如下所示：

```

bool check(int i, int a) {
    // 判断是否冲突
    int j, b;
    for (j = 0; j < i; j++) {
        b = queen[j];
        if (b == a || i - a == j - b || i + a == j + b) {
            // 有同行/副对角线/主对角线元素
            return false;
        }
    }
    return true;
}

```

3. 这里的算法中回溯通过循环和该层递归的同时结束来实现：当 putQueen(i) 的 for 循环结束时（即第 i 行所有位置都试过了），这一层递归函数也结束了，回到了外层函数，即 putQueen(i-1)，相当于回溯。递归函数代码：

```

// 递归算法
void putQueen(int i) {
    // 从第i行开始放皇后，要求第i行之前已经放好。
    for (int a = 0; a < 8; a++) {
        if (check(i, a)) {
            queen[i] = a;
            if (i == 7) {
                // 这行放好后，八行全部放好了，输出该放法
                count += 1;
                for (int j = 0; j < 8; j++) printf("%d ", queen[j]);
                printf("\n");
            }
            else putQueen(i + 1); // 这行放好后，还有下一行，进入下一行
        } // endif (check(i, a))
        // check后，试下一个数，进入下一轮循环。a=8时自动结束此层递归
    }
}

```

ii. 非递归算法 (void putQueenIter())

仍是回溯法的思路，通过 for 循环对第 i 行进行依次处理，如果该行所放位置可行，前进 (i=i+1)；如果该行所有位置都不可行，回溯 (i=i-1)。

1. 这里的回溯可以一直回溯到第一行，当第一行所有位置也都试过后，算法结束，这一结束条件的判断放至循环开始处。
2. 算法细节见代码注释：

```

// 非递归算法
void putQueenIter() {
    int a = 0;
    for (int i = 0; i < 8; i++) {
        if (i == -1) break;    // 判断是否都试完了，退出循环

        for (; a < 8; a++) {
            // 对给定的第i行进行试数
            if (check(i, a)) {
                queen[i] = a;
                // 如果是最后一行：
                if (i == 7) {
                    // 是可行解，计数并打印
                    count++;
                    for (int j = 0; j < 8; j++) printf("%d ", queen[j]);
                    printf("\n");
                    continue;    // 不进入下一行，继续试数，直到a=8
                }
                // 不是最后一行，第i行满足了，进入下一行：
                a = 0; // 进入下一行前调整a，即要重新从0试数
                break; // 进入下一行
            }
        } // endfor (; a < 8; a++)

        // 该行所有数都试过了（有可能已经成功并输出了，也有可能失败，这无关紧要）
        if (a == 8) {
            // 回溯：再让前一行试下一个数。没有前一行可回溯了则结束算法
            a = queen[--i];
            a++;
            queen[i] = -1;
            i--;    // 与for循环中i++抵消
        }
    } // endfor (i = 0; i < 8; i++)
}

```

c) 运行结果 (main.cpp)

i. 测试代码:

```

1  #include "Queen.cpp"
2  #include <stdio.h>
3
4  int main() {
5      printf("递归算法\n");
6      putQueen(0);
7      printf("递归算法解的个数%d\n", count);
8
9      for (int i = 0; i < 8; i++) queen[i] = -1;
10     count = 0;
11
12     printf("非递归算法\n");
13     putQueenIter();
14     printf("非递归算法解的个数%d\n", count);
15 }

```

ii. 运行结果 (第 i 个数为 a 表示第 i 行第 a 列放下棋子，行、列皆从 0 开始计数):

```

1  #include "Queen.cpp"
2  #include <stdio.h>
3
4  int main() {
5      printf("递归算法\n");
6      putQueen(0);
7      printf("递归算法解的个数%d\n", count);
8
9      for (int i = 0; i < 8; i++) queen[i] = -1;
10     count = 0;
11
12     printf("非递归算法\n");
13     putQueenIter();
14     printf("非递归算法解的个数%d\n", count);
15 }

```

问题 终端 JUPYTER

```

5 3 1 7 4 6 0 2
5 3 6 0 2 4 1 7
5 3 6 0 7 1 4 2
5 7 1 3 0 6 4 2
6 0 2 7 5 3 1 4
6 1 3 0 7 4 2 5
6 1 5 2 0 3 7 4
6 2 0 5 7 4 1 3
6 2 7 1 4 0 5 3
6 3 1 4 7 0 2 5
6 3 1 7 5 0 2 4
6 4 2 0 5 7 1 3
7 1 3 0 6 4 2 5
7 1 4 2 0 6 3 5
7 2 0 5 1 4 6 3
7 3 0 2 5 1 6 4
递归算法解的个数92

```

| | | | |
|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| 递归算法 | 2 5 1 4 7 0 6 3 | 3 1 7 5 0 2 4 6 | 4 2 0 5 7 1 3 6 |
| 0 4 7 5 2 6 1 3 | 2 5 1 6 0 3 7 4 | 3 5 0 4 1 7 2 6 | 4 2 0 6 1 7 5 3 |
| 0 5 7 2 6 3 1 4 | 2 5 1 6 4 0 7 3 | 3 5 7 1 6 0 2 4 | 4 2 7 3 6 0 5 1 |
| 0 6 3 5 7 1 4 2 | 2 5 3 0 7 4 6 1 | 3 5 7 2 0 6 4 1 | 4 6 0 2 7 5 3 1 |
| 0 6 4 7 1 3 5 2 | 2 5 3 1 7 4 6 0 | 3 6 0 7 4 1 5 2 | 4 6 0 3 1 7 5 2 |
| 1 3 5 7 2 0 6 4 | 2 5 7 0 3 6 4 1 | 3 6 2 7 1 4 0 5 | 4 6 1 3 7 0 2 5 |
| 1 4 6 0 2 7 5 3 | 2 5 7 0 4 6 1 3 | 3 6 4 1 5 0 2 7 | 4 6 1 5 2 0 3 7 |
| 1 4 6 3 0 7 5 2 | 2 5 7 1 3 0 6 4 | 3 6 4 2 0 5 7 1 | 4 6 1 5 2 0 7 3 |
| 1 5 0 6 3 7 2 4 | 2 6 1 7 4 0 3 5 | 3 7 0 2 5 1 6 4 | 4 6 3 0 2 7 5 1 |
| 1 5 7 2 0 3 6 4 | 2 6 1 7 5 3 0 4 | 3 7 0 4 6 1 5 2 | 4 7 3 0 2 5 1 6 |
| 1 6 2 5 7 4 0 3 | 2 7 3 6 0 5 1 4 | 3 7 4 2 0 6 1 5 | 4 7 3 0 6 1 5 2 |
| 1 6 4 7 0 3 5 2 | 3 0 4 7 1 6 2 5 | 4 0 3 5 7 1 6 2 | 5 0 4 1 7 2 6 3 |
| 1 7 5 0 2 4 6 3 | 3 0 4 7 5 2 6 1 | 4 0 7 3 1 6 2 5 | 5 1 6 0 2 4 7 3 |
| 2 0 6 4 7 1 3 5 | 3 1 4 7 5 0 2 6 | 4 0 7 5 2 6 1 3 | 5 1 6 0 3 7 4 2 |
| 2 4 1 7 0 6 3 5 | 3 1 6 2 5 7 0 4 | 4 1 3 5 7 2 0 6 | 5 2 0 6 4 7 1 3 |
| 2 4 1 7 5 3 6 0 | 3 1 6 2 5 7 4 0 | 4 1 3 6 2 7 5 0 | 5 2 0 7 3 1 6 4 |
| 2 4 6 0 3 1 7 5 | 3 1 6 4 0 7 5 2 | 4 1 5 0 6 3 7 2 | 5 2 0 7 4 1 3 6 |
| 2 4 7 3 0 6 1 5 | 3 1 7 4 6 0 2 5 | 4 1 7 0 3 6 2 5 | 5 2 4 6 0 3 1 7 |

| | | | |
|-------------|----------|----------|--------------|
| 52470316 | 非递归算法 | 31625704 | 47306152 |
| 52613704 | 04752613 | 31625740 | 50417263 |
| 52617403 | 05726314 | 31640752 | 51602473 |
| 52630714 | 06357142 | 31746025 | 51603742 |
| 53047162 | 06471352 | 31750246 | 52064713 |
| 53174602 | 13572064 | 35041726 | 52073164 |
| 53602417 | 14602753 | 35716024 | 52074136 |
| 53607142 | 14630752 | 35720641 | 52460317 |
| 57130642 | 15063724 | 36074152 | 52470316 |
| 60275314 | 15720364 | 36271405 | 52613704 |
| 61307425 | 16257403 | 36415027 | 52617403 |
| 61520374 | 16470352 | 36420571 | 52630714 |
| 62057413 | 17502463 | 37025164 | 53047162 |
| 62714053 | 20647135 | 37046152 | 53174602 |
| 63147025 | 24170635 | 37420615 | 53602417 |
| 63175024 | 24175360 | 40357162 | 53607142 |
| 64205713 | 24603175 | 40731625 | 57130642 |
| 71306425 | 24730615 | 40752613 | 60275314 |
| 71420635 | 25147063 | 41357206 | 61307425 |
| 72051463 | 25160374 | 41362750 | 61520374 |
| 73025164 | 25164073 | 41506372 | 62057413 |
| 递归算法解的个数 92 | 25307461 | 41703625 | 62714053 |
| | 25317460 | 42057136 | 63147025 |
| | 25703641 | 42061753 | 63175024 |
| | 25704613 | 42736051 | 64205713 |
| | 25713064 | 46027531 | 71306425 |
| | 26174035 | 46031752 | 71420635 |
| | 26175304 | 46137025 | 72051463 |
| | 27360514 | 46152037 | 73025164 |
| | 30471625 | 46152073 | 非递归算法解的个数 92 |
| | 30475261 | 46302751 | |
| | 31475026 | 47302516 | |

三、总结（实验中遇到的问题、取得的经验、感想等）

- ①不考虑是否递归，最先想到的是穷举法，而后搜集资料后才尝试回溯法，事实上回溯法也是一种穷举，只不过会根据限制条件不断排除一些可能，减少了不必要的穷举。对于“回溯”的实现，有了具体的体悟，一层递归结束后回到上一层递归便是一种回溯。
- ②可以从输出结果看到，这两种算法的搜索路径是一样的，只是编写方式不同。递归算法代码量显然更少、更简洁。不过我觉得都都比较难写出来，理解难度上感觉差异也不大。