51-N皇后

题述

51. N 皇后

难度 困难 凸 1362 ☆ 臼 丸 ↓ □

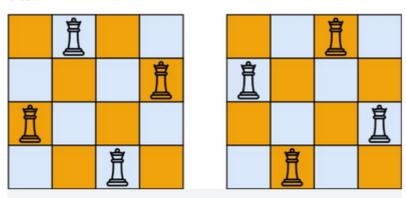
按照国际象棋的规则,皇后可以攻击与之处在同一行或同一列或同一斜线上的棋子。

 \mathbf{n} 皇后问题 研究的是如何将 \mathbf{n} 个皇后放置在 $\mathbf{n} \times \mathbf{n}$ 的棋盘上,并且使皇后 彼此之间不能相互攻击。

给你一个整数 n , 返回所有不同的 n 皇后问题 的解决方案。

每一种解法包含一个不同的 n 皇后问题 的棋子放置方案,该方案中'Q'和'分别代表了皇后和空位。

示例 1:



输入: n = 4

输出: [[".Q..","...Q","Q...","..Q."],

["..Q.","Q...","...Q",".Q.."]]

解释:如上图所示,4 皇后问题存在两个不同的解法。

示例 2:

输入: n = 1 输出: [["Q"]]

思路

N皇后问题是回溯的经典问题之一,期末考试一定会涉及!

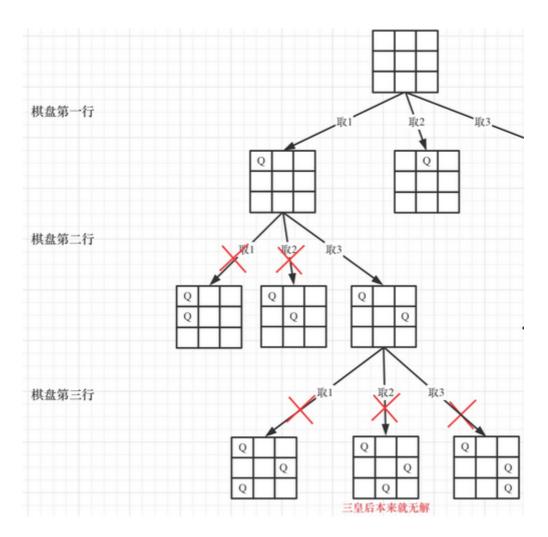
看到这个题目,一定要先分析清楚题目的约束条件,即皇后什么情况下彼此间会有冲突:

- 皇后不能在同一行
- 皇后不能在同一列
- 皇后不能在同一45度角斜线

OK,然后来分析这道题目的输入输出,输入为一个整数n,代表的是你要研究如何将n个皇后放置在n*n的棋盘上,并且他们彼此之间不能相互攻击(有冲突)。

```
. 代表空棋格
Q代表放置皇后
```

同样的,回溯问题最关键的解题出发点是先构想出<mark>搜索树</mark>,下面我们先来看3皇后问题,构造如下搜索树:



依次进行横向纵向遍历,可以看出,二维矩阵中矩阵的高就是这颗树的高度,矩阵的宽就是搜索树每一个结点的宽度,那么我们适用皇后的约束条件,进行回溯遍历搜索,只要搜索到了树的叶子结点,那么即一个可行解。

回溯三段论

之前提过,横向遍历使用for循环,纵向遍历使用递归方法,回溯的搜索优先度是深度优先,即先深度 后广度。

1、递归函数参数

和前面做过的组合问题一样,我们使用二维数组来记录最终结果。

在Python中,提到二维数组的添加新元素问题,就要联想到深复制,使用:

```
def backTracking(self,chessBoard,row,n):
```

- row用来记录当前遍历到棋盘的第几层了
- n是棋盘的规格 即n*n的棋盘
- chessBoard为棋盘 是一个二维数组

2、递归终止条件

回溯方法的终止条件一般都是遍历到叶子结点即可终止本次递归,进行回溯。

当递归到棋盘最底层,也就是叶子结点时,就可以收集结果并返回了。

```
def backTracking(self,chessBoard,row,n):
    #如果走到最后一行,就说明已经找到了一个可行解
    if row == n:
        tempResult = []
        for temp in chessBoard:
            tempStr = "".join(temp)
            tempResult.append(tempStr)
        self.result.append(tempResult)
        return
```

3、横向遍历逻辑(单层搜索)

递归深度:row控制棋盘的行,每一层里for循环的col控制棋盘的列,一行一列确定放置皇后的位置。 每次都是从新的一行的其实位置开始搜索,所以从0开始。

```
for col in range(n):
    if self.isVaild(chessBoard, row, col) == False:
        continue
    chessBoard[row][col] = 'Q'
    self.backTracking(chessBoard, row+1, n)
    chessBoard[row][col] = '.'
```

4、校验是否冲突

- 不能同行
- 不能同列
- 不能共斜线 (45或135度角)

```
def isVaild(self,board,row, col):
    #判断同一列是否冲突
    for i in range(len(board)):
```

```
if board[i][col] == 'Q':
        return False
# 判断左上角是否冲突
i = row -1
j = col -1
while i \ge 0 and j \ge 0:
    if board[i][j] == 'Q':
        return False
    i -= 1
    j -= 1
# 判断右上角是否冲突
i = row - 1
j = col + 1
while i \ge 0 and j < len(board):
    if board[i][j] == 'Q':
       return False
    i -= 1
    j += 1
return True
```

题解

Python

```
class Solution:
   def __init__(self):
       self.result =[]
   def isVaild(self,board,row, col):
           #判断同一列是否冲突
           for i in range(len(board)):
               if board[i][col] == 'Q':
                   return False
           # 判断左上角是否冲突
           i = row -1
           j = col -1
           while i \ge 0 and j \ge 0:
               if board[i][j] == 'Q':
                   return False
               i -= 1
               j -= 1
           # 判断右上角是否冲突
           i = row - 1
           j = col + 1
           while i \ge 0 and j < len(board):
               if board[i][j] == 'Q':
                   return False
               i -= 1
               j += 1
           return True
   def backTracking(self, chessBoard, row, n):
       #如果走到最后一行,就说明已经找到了一个可行解
       if row == n:
```

```
tempResult = []
        for temp in chessBoard:
            tempStr = "".join(temp)
            tempResult.append(tempStr)
        self.result.append(tempResult)
        return
    for col in range(n):
           if self.isVaild(chessBoard, row, col) == False:
                continue
            chessBoard[row][col] = 'Q'
            self.backTracking(chessBoard, row+1, n)
            chessBoard[row][col] = '.'
def solveNQueens(self, n: int) -> List[List[str]]:
    self.chessBoard = [['.'] * n for i in range(n)]
    self.backTracking(self.chessBoard,0,n)
    return self.result
```

思考