

暨南大学本科实验报告专用纸

课程名称 算法分析与设计实验 成绩评定
实验项目名称 N 后问题 指导教师 李展
实验项目编号 实验八 实验项目类型 综合性 实验地点
学生姓名 张印祺 学号 2018051948
学院 信息科学技术 系 计算机科学 专业 网络工程
实验时间 2020 年 5 月 20 日 ~ 5 月 20 日 下午温度 °C 湿度

一、问题描述

在 $n \times n$ 棋盘上放彼此不受攻击的 n 个皇后。按国际象棋规则，皇后可攻击同行、同列、同一斜线的棋子。等价于在 $n \times n$ 格的棋盘上放置 n 个皇后，任何 2 个皇后不放在同一行或同一列或同一斜线上。

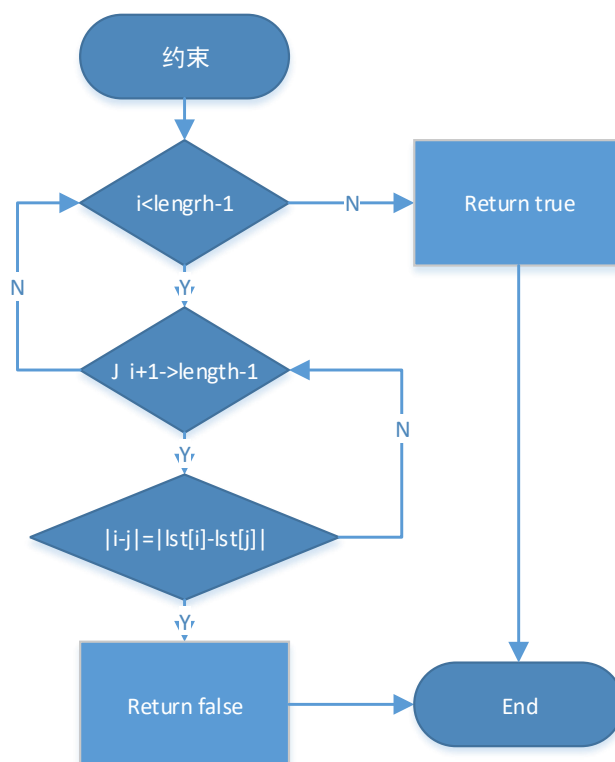
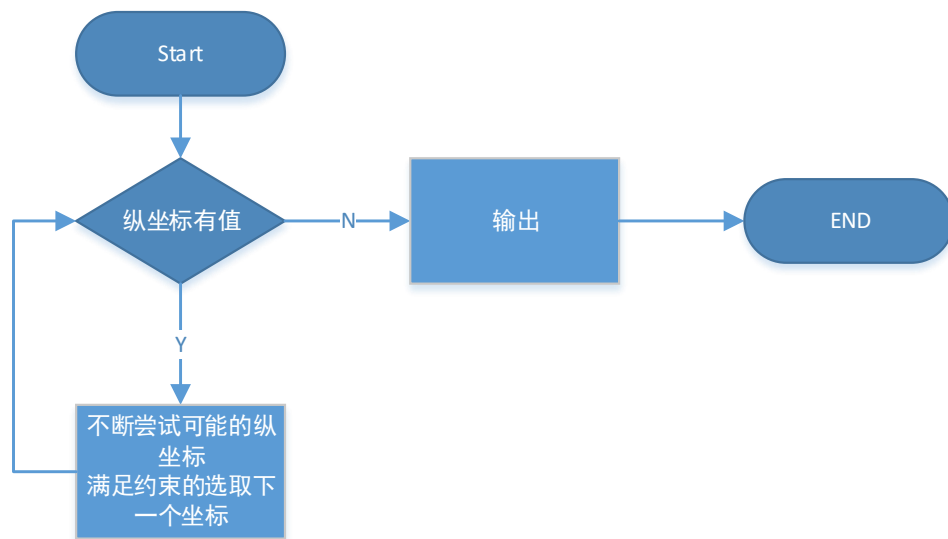
二、算法思路

这个问题也可以描述为 n 个数字的排列问题，约束条件为

$$|k - j| \neq |x[j] - x[k]|$$

这样该问题就可以用全排列的算法求解。

三、流程图



四、测试结果

```
J = 5  
Nums = [i for i in range(J)]  
backtracing(J, Nums, [])
```

```
0 0  
1 2  
2 4  
3 1  
4 3
```

```
0 0  
1 3  
2 1  
3 4  
4 2
```

```
0 1  
1 3  
2 0  
3 2  
4 4
```

```
0 1  
1 4  
2 2  
3 0  
4 3
```

▶ MI

```
N = 4  
Nums = [i for i in range(N)]  
backtracing(N, Nums, [])
```

```
0 1  
1 3  
2 0  
3 2
```

```
0 2  
1 0  
2 3  
3 1
```

五、实验总结

如果不进行任何剪枝，其时间复杂度就是 $O(N) = O(n^n)$ 。因为 N 行 N 列，皇后的排列方式共有 N^N 种。如果进行优化，会将最坏时间复杂度优化至 $N!$ 。

六、源代码

```
def constraint(lst):
    length = len(lst)
    for i in range(length-1):
        for j in range(i+1, length):
            if abs(i-j) == abs(lst[i]-lst[j]):
                return False
    return True

def backtracing(n, nums, lst):
    if len(nums) == 0: # 当纵坐标没有值时，输出
        for x, y in enumerate(lst):
            print(x, y)
        print()
    else:
        for i in nums: # 不断尝试可能的纵坐标
            temo_lst = [x for x in lst]
            temo_lst.append(i)
            if constraint(temo_lst): # 满足约束的选取下一个坐标
                temp_nums = [e for e in nums if e not in temo_lst]
                backtracing(n, temp_nums, temo_lst)
```