N 皇后问题报告

一、算法设计与实现

N 皇后问题本质上是典型的回溯搜索问题,需要在 N×N 棋盘上放置 N 个皇后,满足行列及对角线不冲突。

```
def Trans(S):
    res=0
    for c in S:
        if c<'0' or c>'9':
            return 0
        res=res*10+(ord(c)-48)
    return res

N=Trans(input())
while N==0:
    print("Invalid input, please try again")
    N=Trans(input())
```

```
pos=[0]*N
result=[]

def DFS(t,limC,limL,limR):
    global result
    if t==N:
        result+=[pos.copy()]
        return
    lim=limC|limL|limR
    for i in range(0,N):
        if(t>0 or(i<<1)<N)and(lim>>i&1)==0:
            pos[t]=i
            DFS(t+1,limC|1<<ii,(limL|1<<ii)>>1,(limR<<1|1<<ii+1)&(1<<N)-1)</pre>
```

```
import time
StartTime=time.process_time()

DFS(0,0,0,0)
s=len(result)
for i in range(s-1,-1,-1):
    result+=[[N-x-1 for x in result[i]]]
EndTime=time.process_time()
```

```
for r in result:

print(r)

print(len(result),end=" solutions in totals\n")
```

```
import sys
print(EndTime-StartTime,end=" seconds for searching",file=sys.stderr)
```

```
# 字符串转整数函数(只接受纯数字字符串)
def Trans(S):
   res = 0
   for c in S:
      if c < '0' or c > '9': # 检查是否为数字字符
         return 0
      res = res * 10 + (ord(c) - 48) # ord('0') = 48, 转为对应数字累加
   return res
# 获取合法整数输入
N = Trans(input())
while N == 0:
   print("Invalid input, please try again")
   N = Trans(input())
# 初始化
result = []
             # 存储所有解
# 主体 DFS 回溯函数
def DFS(t, limC, limL, limR):
   t : 当前处理的行
   limC : 当前已占据的列的掩码
   limL : 当前已占据的左上-右下对角线掩码(斜对角线1)
   1imR : 当前已占据的右上-左下对角线掩码(斜对角线 2)
   global result
   if t == N:
      result += [pos.copy()] #找到一个合法解,保存副本
      return
   lim = limC | limL | limR # 所有受限位置合并
   for i in range(0, N): # 尝试将皇后放置在第 i 列
      # 剪枝: 第一行不放置在对称位置以左(利用对称性减少一半搜索)
      if (t > 0 \text{ or } (i << 1) < N) \text{ and } ((1im >> i) & 1) == 0:
         pos[t] = i
         # 进入下一行,更新掩码
         DFS (
            t + 1,
            1 \text{imC} \mid (1 \leqslant i),
                                 # 占据当前列
            (limL | (1 << i)) >> 1, # 左对角线向右移动
            ((limR << 1) | (1 << (i + 1))) & ((1 << N) - 1) # 右对角线左移
```

并限制长度

```
)
# 计时开始
import time
StartTime = time.process time()
# 开始搜索
DFS (0, 0, 0, 0)
# 利用对称性扩展另一半解(镜像)
s = len(result)
for i in range(s - 1, -1, -1):
   result += [[N - x - 1 for x in result[i]]] # 列号对称翻转
EndTime = time.process_time()
# 打印所有结果
for r in result:
   print(r)
# 输出总解数
print(len(result), end=" solutions in totals\n")
```

二、算法优化思路

打印运行时间到 stderr

剪枝策略

import sys

利用状态压缩,记录列、主副对角线的占用情况,共三个状态,根据当前的状态以及当前的选择 0(1) 推出 DFS 下一层的状态。同样可以 0(1) 查询到当前的选择是否可用。

对称性优化

左右镜像对称,可以剪掉一半的搜索时间

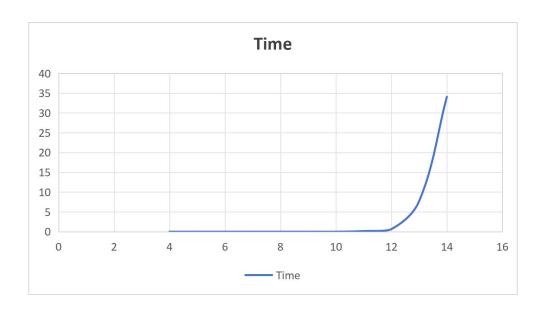
三、时间复杂度分析

1、理论时间复杂度: 最坏情况下为 0 (N!), 因每一步选择后搜索空间呈线性级递减

print(EndTime - StartTime, end=" seconds for searching", file=sys.stderr)

- 2、实际时间复杂度:通过剪枝优化后,当 N=12 时,找到一个解的时间约为秒级
- 3、实验数据: N=4 时耗时 0.0 秒, N=8 时耗时 0.0 秒, N=12 时耗时约 0. 65625 秒

N=4 至 N=12 时的运行时间



时间增长曲线

四、测试用例与输出

