2025-01 N 皇后问题简短报告

算法说明

1. 回溯法(Backtracking)

本项目采用回溯法求解 N 皇后问题。回溯法是一种通过递归方式尝试所有可能解的算法思路。具体来说,我们通过逐行放置皇后的方式,在每一列尝试放置一个皇后,并判断是否符合约束条件。

具体实现中, solve_n_queens(n, find_all=True) 函数是主入口。

函数内部创建了一个 ChessBoard 对象,它封装了棋盘状态的维护(放置皇后、移除皇后、获取当前棋盘)。

核心的递归函数 backtrack(row) 按行尝试放置皇后:

- 若当前行数等于 n,表示所有皇后已成功放置,当前棋盘即为一个合法解,加入解集合;
- 否则,依次在每一列尝试放置皇后,若 is_safe() 判断该列安全,则递归继续下一行;若递归 返回失败,则撤销当前步骤(回溯)。

```
class ChessBoard:
    """棋盘类, 处理棋盘的基本操作"""
    def __init__(self, size):
        self.size = size
        self.board = [['.'] * size for _ in range(size)]

def place_queen(self, row, col):
    """在指定位置放置皇后"""
    self.board[row][col] = 'Q'

def remove_queen(self, row, col):
    """移除指定位置的皇后"""
    self.board[row][col] = '.'

def get_solution(self):
    """获取当前棋盘状态的字符串表示"""
    return [''.join(row) for row in self.board]
```

```
def backtrack(row):
    """
    回溯算法的核心实现
    :param row: 当前处理的行
    :return: 找到一个解时返回 True【仅在 find_all=False 时有效)
    """
    if row >= n:
        solutions.append(board.get_solution())
        return not find_all

for col in range(n):
    if is_safe(board, row, col):
        board.place_queen(row, col)
        if backtrack(row + 1):
            return True
        board.remove_queen(row, col)
    return False
```

2. 优化剪枝策略

在每次放置前调用 is_safe(board, row, col) 进行安全性判断。其检查逻辑如下:

- 检查当前列是否已有皇后: 遍历当前行之前的每一行,查看对应列是否已有'O';
- 检查左上至右下对角线是否冲突;
- 检查右上至左下对角线是否冲突。

```
def is_safe(board, row, col):
    """
    检查在指定位置放置皇后是否安全
    :param board: 棋盘对象
    :param col: 当前列
    :return: 布尔值,表示是否可以放置
    """
    # 检查同列
    for i in range(row):
        if board.board[i][col] == 'Q':
            return False

# 检查左上到右下对角线
    for i, j in zip(range(row-1, -1, -1), range(col-1, -1, -1)):
        if board.board[i][j] == 'Q':
            return False

# 检查右上到左下对角线
    for i, j in zip(range(row-1, -1, -1), range(col+1, board.size)):
        if board.board[i][j] == 'Q':
            return False

return True
```

这些判断在运行时大大缩小了搜索空间,有效避免明显冲突的递归路径。在 find_all=False 模式下,一旦找到一个合法解即返回,进一步加快执行速度。回溯函数还利用 place_queen 和 remove_queen 方法动态维护棋盘状态,确保状态干净,避免副作用。

3. 优化冲突检测——位运算优化

在进一步优化中,引入了**位运算**来表示列、主对角线、副对角线的占用状态,从而将原本 O(n) 复杂度的冲突判断优化为 O(1),极大地提高了程序运行效率。实现中使用三个整数变量 cols diag1 、 diag2 表示这三类约束:

```
代码块

1  self.cols |= (1 << col)

2  self.diag1 |= (1 << (row - col + self.size - 1))

3  self.diag2 |= (1 << (row + col))
```

判断某个位置是否安全可简化为:

```
代码块

1 return not (
2 self.cols & (1 << col) or
3 self.diag1 & (1 << (row - col + self.size - 1)) or
4 self.diag2 & (1 << (row + col))
5 )
```

这种方法不仅执行速度更快,而且避免了大量重复判断和数组访问,是本实验中性能提升的关键。 位运算方法的优势/代码性能会有显著提升的原因:从O(n)的遍历操作优化为O(1)的位运算操作

a. 空间效率: 一个整数就能表示一整行/列/对角线的占用情况

b. 时间效率: 位运算操作(&, |, ~) 是CPU的基本操作,执行速度极快

c. 代码简洁: 不需要多重循环来检查冲突

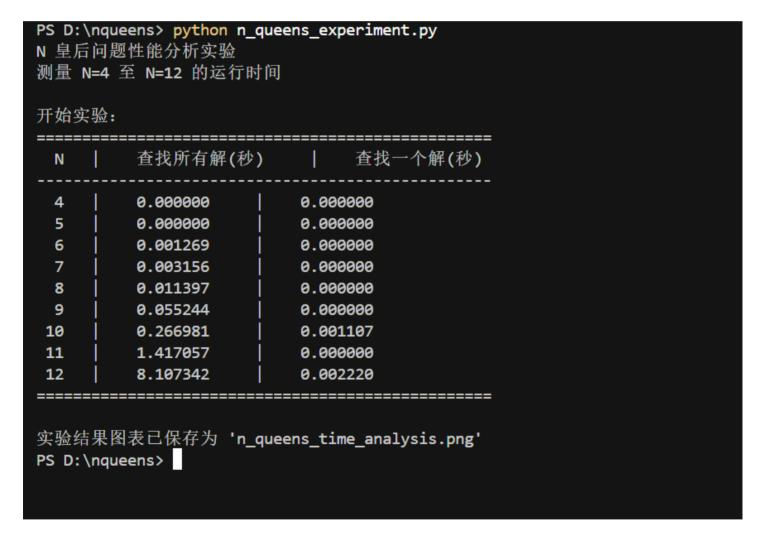
d. 易于维护: 状态的更新和检查都是原子操作

实验结果

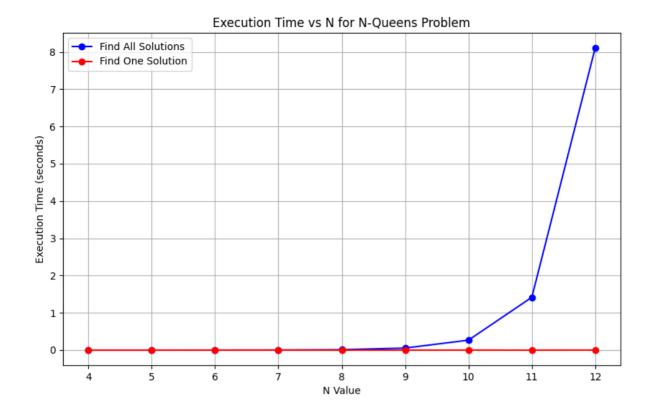
实验设置与数据实验使用 n_queens_experiment.py 脚本,通过 measure_time() 函数测量从 N=4 到 N=12 的运行时间。分别对查找所有解(find_all=True)与查找一个解(find_all=False)两种模式进行测试,并使用 matplotlib 绘制时间随 N 增长的趋势图。

1. 记录 N=4 至 N=12 时的运行时间,绘制时间增长曲线

实验截图:

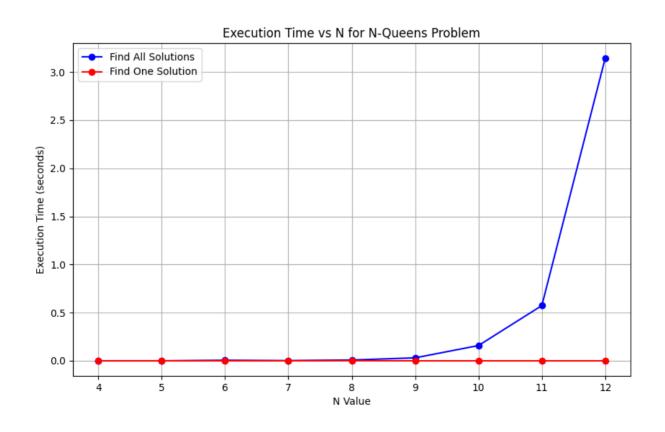


时间增长曲线(引入位运算前):

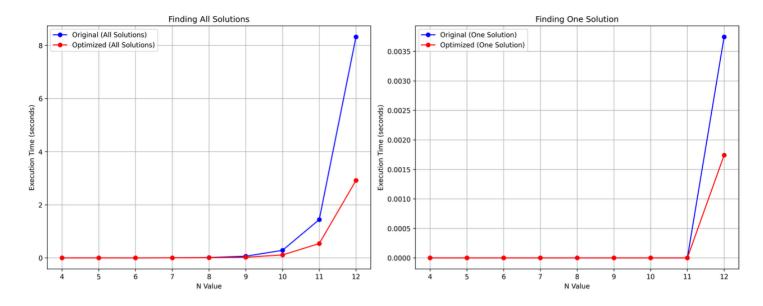


从结果可见,查找所有解的时间随 N 指数增长,而查找一个解几乎保持恒定,说明剪枝策略效果显著。

时间增长曲线(引入位运算后):



对比实验:



从运行结果可以看到,优化后的代码运行时间明显减少。对比初始版本的实验数据,可明显看出执行时间有数量级的下降,尤其在 N=12 时由原来的 8.1 秒下降到约 3.0 秒,提升非常显著。

在检查位置安全性时,不再需要遍历,而是通过简单的位运算就能立即得到结果。引入位运算不仅提高了性能,也使得代码更加优雅和高效。

2. 分析算法的时间复杂度,并与理论值对比

时间复杂度分析 N 皇后问题的理论解空间规模约为 O(N!),属于指数级复杂度问题。在传统实现中,每次判断位置是否安全都需要 O(N) 时间,导致总体回溯过程代价较高。

通过引入位运算优化,冲突检测从 O(N) 降为 O(1),虽然整体问题仍是指数级(回溯搜索的路径不变),但每一步的计算开销显著降低。因此,优化后的时间复杂度可以描述为 O(N!) 的基础上乘以一个较小的常数因子。

实验数据也证实了这一点:

- 在 N=12 时,查找所有解时间从 8 秒下降到 3 秒,约提升 2.5 倍;
- 查找一个解由于回溯路径极短,优化前后均为0秒(精度范围内)。

可见位运算是一种有效的剪枝与加速策略,适用于需要频繁判断位置合法性的组合优化问题。

优化思路

1. 模块化设计

本项目采用模块化设计思路,使代码结构清晰、易于维护和拓展。

1.1 分离输入处理

get_valid_n() 和 get_solution_mode() 函数负责用户输入的合法性检查,确保输入为有效整数且 N>=4,提高了系统鲁棒性。 print_solutions() 负责打印解决方案。

输入处理:

```
def get_solution_mode():
    """
    获取用户选择的求解模式
    :return: 是否需要所有解
    """
    while True:
        choice = input("\n请选择求解模式: \n1. 只需要一个解\n2. 需要所有解\n请输入选项 (1 或 2): ").strip()
        if choice == "1":
            return False
        elif choice == "2":
            return True
        else:
            print("无效的选择,请输入 1 或 2")
```

输出处理:

```
def print solutions(solutions, n, find_all):
   打印解决方案
   :param solutions: 解决方案列表
   :param n: 棋盘大小
   :param find_all: 是否是查找所有解模式
   if not solutions:
       print(f"未找到 <math>\{n\} 皇后问题的解决方案")
   else:
       if find_all:
           print(f"\n找到 {len(solutions)} 个解决方案: ")
           for i, solution in enumerate(solutions, 1):
               print(f"\n解决方案 #{i}:")
               print('\n'.join(solution))
              print("-" * (n * 2))
       else:
           print("\n找到一个解决方案:")
           print('\n'.join(solutions[0]))
```

1.2 冲突检测

代码中的冲突检测是通过 is_safe() 函数实现。

原先无位运算时,冲突检测的三个关键部分:

- 1. 同列检测:检查当前列上方是否已有皇后;只需检查 [0, row-1] 范围,因为下方还没有放置皇后;不需要检查同行,因为每行只会放置一个皇后。
- 2. 左上对角线检测:使用 zip 同时递减行和列坐标;检查左上方的所有位置;对角线上行列坐标差值相等
- 3. 右上对角线检测: 行坐标递减,列坐标递增;检查右上方的所有位置;对角线上行列坐标和相等。 该方法使用 Python 的 range 和 zip 使代码更简洁,分三个部分清晰地处理三个方向的检查,这种实现 方式虽然不是最优的(时间复杂度为 O(n)),但是代码清晰易懂。

```
def is_safe(board, row, col):
   检查在指定位置放置皇后是否安全
   :param board: 棋盘对象
   :param row: 当前行
   :param col: 当前列
   :return: 布尔值,表示是否可以放置
   # 检查同列
   for i in range(row):
       if board.board[i][col] == 'Q':
          return False
   # 检查左上到右下对角线
   for i, j in zip(range(row-1, -1, -1), range(col-1, -1, -1)):
       if board.board[i][j] == 'Q':
          return False
   # 检查右上到左下对角线
   for i, j in zip(range(row-1, -1, -1), range(col+1, board.size)):
       if board.board[i][j] == 'Q':
          return False
   return True
```

于是项目改进了原有的冲突检测方法,引入了位运算优化方法。

位运算方法的优势/代码性能会有显著提升的原因:从O(n)的遍历操作优化为O(1)的位运算操作

a. 状态表示

b. 放置和移除皇后的位运算

```
def place_queen(self, row, col):
    """在指定位置放置皇后"""
    self.board[row][col] = 'Q'
    self.cols |= (1 << col)
    self.diag1 |= (1 << (row - col + self.size - 1))
    self.diag2 |= (1 << (row + col))

def remove_queen(self, row, col):
    """移除指定位置的皇后"""
    self.board[row][col] = '.'
    self.cols &= ~(1 << col)
    self.diag1 &= ~(1 << (row - col + self.size - 1))
    self.diag2 &= ~(1 << (row + col))
```

c. 冲突检测

```
def is_safe(self, row, col):
    """检查在指定位置放置皇后是否安全"""
    return not (
        self.cols & (1 << col) or
        self.diag1 & (1 << (row - col + self.size - 1)) or
        self.diag2 & (1 << (row + col))
    )
```

2. 处理非法输入与异常处理

在 main() 函数中加入 try-except 结构,对用户中断、类型错误、值错误等常见异常进行处理。 validate_input() 函数对输入参数进行类型和值验证,防止程序运行时崩溃。

```
def validate_input(n):
    """
    验证输入参数的有效性
    :param n: 棋盘大小
    :raises: TypeError 如果n不是整数
    :raises: ValueError 如果n小于4
    """
    if not isinstance(n, int):
        raise TypeError("棋盘大小必须是整数")
    if n < 4:
        raise ValueError("N 皇后问题在 N < 4 时无解")
```

```
def main():
    try:
        n = get_valid_n()
        find_all = get_solution_mode()

        print(f"\n求解 {n} 皇后问题..." + ("(查找所有解)" if find_all else "(查找第一个解)"))
        solutions = solve_n_queens(n, find_all)
        print_solutions(solutions, n, find_all)

except (ValueError, TypeError) as e:
        print(f"错误: {str(e)}")
        except KeyboardInterrupt:
        print("\n程序已被用户中断")
        except Exception as e:
        print(f"发生未预期的错误: {str(e)}")
```

3. 用户简单交互

```
请输入棋盘大小 N(N >= 4): 4
请选择求解模式:
1. 只需要一个解
2. 需要所有解
请输入选项(1 或 2): 2
```

部分测试用例截图

PS D:\nqueens> python n_queens.py 请输入棋盘大小 N(N >= 4): 4
请选择求解模式: 1. 只需要一个解 2. 需要所有解 请输入选项(1 或 2): 2
求解 4 皇后问题(查找所有解)
找到 2 个解决方案:
解决方案 #1: .QQ QQ
解决方案 #2: Q. Q Q Q