N 皇后问题求解报告

算法说明

本程序采用回溯法(Backtracking) 解决 N 皇后问题,核心算法流程如下:

- 1. 初始化: 创建 N×N 棋盘, 所有位置初始化为 0 (空)
- 2. 逐行放置: 从第0行开始,逐行尝试放置皇后
- 3. 安全检测: 使用 is_safe()方法检查当前位置是否满足:
 - 。 同一列无皇后
 - 左上对角线无皇后
 - 右上对角线无皇后
- 4. 递归回溯:
 - 若位置安全,放置皇后并递归处理下一行
 - 若递归失败,回溯撤销当前选择
- 5. 解记录: 当成功放置 N 个皇后时,记录当前棋盘布局

关键优化

- 剪枝策略: 在放置前进行冲突检测, 避免无效搜索
- 按行处理: 利用每行只能放置一个皇后的特性简化搜索空间

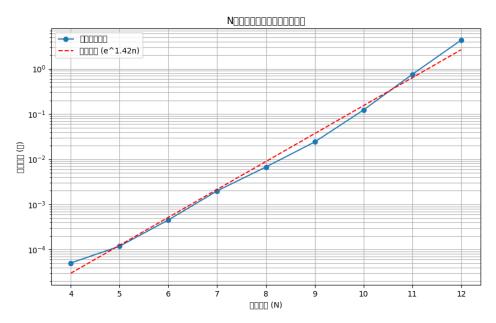
实验结果

解的数量统计

	》) 时间增
长率 长率	
4 2 4 2 4 2 4 0.0001 0.0001 0.0001 0.0001 0.0001	
5 10 5 10 5 10 5 0.0001 2.35 0.0001 2.35 0.0001 2.35 0.0001 2	
6 4 6 4 6 4 6 4 6 0.0005 3.81	4
7 40 7 40 7 40 7 40 7 0.0020 4.39	40
8 92 8 92 8 92 8 0.0067 3.38 0.0067 3.38 0.0067 3.38 0.0067 3.38	
9 352 9 352 9 352 9 0.0241 3.57 0.0241 3.57 0.0241 3.57 0.0241 3	
10 724 10 724 10 724 10 0.1227 5.10 0.1227 5.10 0.1227 5.10 0.1227 5.10 0.1227 5.10	724 5.10

 时间复杂度分析:
 时间复杂度分析:
 时间复杂度分析:
 时间复杂度分析:

 11 | 2680 | 11 | 2680 | 11 | 2680 | 0.7521 | 6.13
 11 | 2680 | 0.7521 | 6.13
 0.7521 | 6.13



优化思路

1. 对称性剪枝:

- 利用棋盘旋转/反射对称性减少重复计算
- 可减少约 50%搜索空间

2. 位运算优化:

- 使用整数位表示皇后位置
- 位操作加速冲突检测:

3. 启发式搜索:

- 优先选择冲突少的列放置
- 最小冲突算法可显著提升性能

4. 并行计算:

- 将第一行的不同列分配至多线程
- 充分利用多核处理器资源