# 湖南大學

人工智能 实验报告

姓名:杨杰

学号: 201908010705

班级: 计科 1907

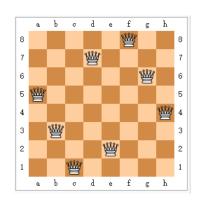
# 实验二:约束满足问题

一、实验名称

实验二:约束满足问题

- 二、实验目的
- 1、求解约束满足问题;
- 2、使用回溯搜索算法求解八皇后问题。
- 三、实验内容

实训内容: 2-4 第六章 约束满足问题



四、开发环境

OS: Ubuntu20.04

Language: C++

IDE: VSCode

五、算法原理及步骤

算法原理:

回溯算法实际上是一个类似枚举的搜索尝试过程,主要是在搜索尝试过程中 寻找问题的解,当发现已不满足求解条件时,就回溯返回,尝试别的路径。

回溯法是一种选优搜索法,按选优条件向前搜索,以达到目标。但当探索到某一步时,发现原先选择并不优或达不到目标,就退回一步重新选择,这种走不通就退回再走的技术为回溯法,而满足回溯条件的某个状态的点称为"回溯点"。

许多复杂的,规模较大的问题都可以使用回溯法,有"通用解题方法"的美称。 算法步骤:

- 1. 首先将数组 a、b、c、d 全部初始化为 0,表示行、列、对角线均未摆放皇后;
- 2. 从第一行开始,把皇后依次放在第1列到第8列;
- 3. 每次放置皇后后,在 b、c、d 数组中标记不能放置皇后的位置(不同列,也 不在对角线上,因为接着会到下一行,所以不需要标记当前行);
- 4. 下一行放置皇后时,根据 b、c、d 数组中的空位置放置皇后,若无空位置,返回至上一行,重新摆放;若有空位置则继续探索下一层;
- 5. 重复以上步骤 2~4 直到找到最后一行的放置位置;
- 6. 当一次搜索完成后执行上面所有步骤继续搜索其它放置路线。

# 六、实验代码

```
void searchh(int i)
   for (int j = 1; j <= 8; j++) //8 个位置遍历一遍
      if ((!b[j]) \&\& (!c[i + j - 1]) \&\& (!d[i - j + 8]))
          /****** Beain *******/
          if (i == 8)
          {
             sum++;
             return;
          }
          //改位置信息
          b[j] = 1;
          c[i + j - 1] = 1;
          d[i - j + 8] = 1;
          searchh(i + 1); //下一步计划
          //回溯,将位置信息改回原来的样子
          b[j] = 0;
          c[i + j - 1] = 0;
          d[i - j + 8] = 0;
          /****** End *******/
      }
   }
}
```

算法复杂度分析:

# 时间复杂度:

最坏的情况:每一行有 n 种情况,有 n 行,所以时间复杂度为 O(n^n)。 但是由于回溯法会提前判断并舍弃一些情况,使得时间复杂度并没有想象中那么 高。

#### 空间复杂度:

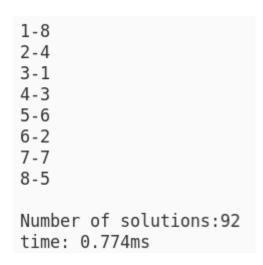
理论上应该创建一个二维数组来表示棋盘,但实际可以通过算法,用一个一维数组即可解决问题,所以空间复杂度是 O(n).

### 运行结果:



# 七、实验结果与分析

# 实验结果:



#### 分析:

				Q
		Q		
Q				

	Q				
			Q		
Q					
				Q	
		Q			

经验证,满足不同行、不同列、不同对角线。

PS:由于空间有限, 在此仅给出一种情况并作分析。全部情况及程序代码请查看说明文档。 说明文档:

(请使用 markdown 编辑器打开 lab2.md[在本PDF附件中],或者使用浏览器打

开 lab2.html ) lab2.md lab2.html

八、实验总结

实验收获:

通过这个实验, 我深入学习了解了回溯法。

回溯法思路的简单描述是:把问题的解空间转化成图或者树的结构表示,然 后使用深度优先搜索策略进行遍历,遍历的过程中记录和寻找所有可行解或者最 优解。

基本思想类同于:

- 图的深度优先搜索
- 二叉树的后序遍历

经过这次实验,我对于用回溯法求解八皇后问题的相关代码已基本熟悉,算法知识得到了复习与巩固。在写代码与调试的过程中,在解决问题过程中,丰富了个人编程的经历和经验,提高了个人解决问题的能力。

难点重点讨论:

回溯法按深度优先策略搜索问题的解空间树。首先从根节点出发搜索解空间树,当算法搜索至解空间树的某一节点时,先利用剪枝函数判断该节点是否可行(即能得到问题的解)。如果不可行,则跳过对该节点为根的子树的搜索,逐层向其祖先节点回溯;否则,进入该子树,继续按深度优先策略搜索。

回溯法的基本行为是搜索,搜索过程中使用剪枝函数来避免无效的搜索。剪枝函数包括两类: 1. 使用约束函数,剪去不满足约束条件的路径; 2.使用限界函数,剪去不能得到最优解的路径。

虽然回溯法看起来时间复杂度很高,但是因为有剪枝函数,所以实际的运行时间并不长,问题的关键在于如何定义问题的解空间,转化成树(即解空间树)。