中山大学数据科学与计算机学院

人工智能本科生实验报告

(2018-2019) 学年秋季学期

教学班级	16级计科二班	专业(方向)	计算机科学与技术
学号	16337334	姓名	周启恒

约束满足问题CSP

(1) 原理

N皇后问题规则:

对于最终棋盘

- 每一行有且仅有一个皇后
- 每一列有且仅有一个皇后
- 每一条对角线有且仅有一个皇后

回溯

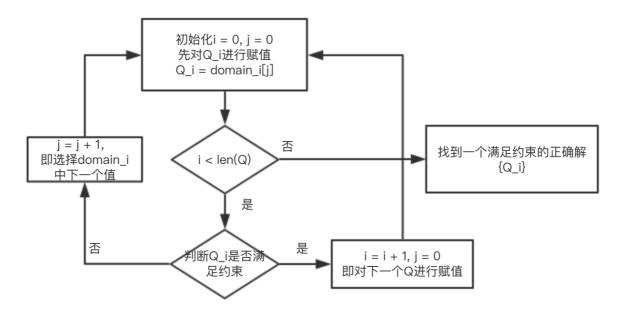
- 思想:暴力搜索的方法,遍历所有情况,不断舍弃不满足约束的解,最终找到所有满足约束的解。
- 基本步骤:
 - o 对于某个状态,搜索当前对象的值域,取其中一个值进行赋值,得到新的状态。
 - 若新的状态满足约束条件则继续。
 - 否则将其视为无效解、回溯到上一个步骤重新选择值域中的其他值。
 - 当新的状态到达最终期望的目标状态也返回,进行之后的搜索。

前项检测

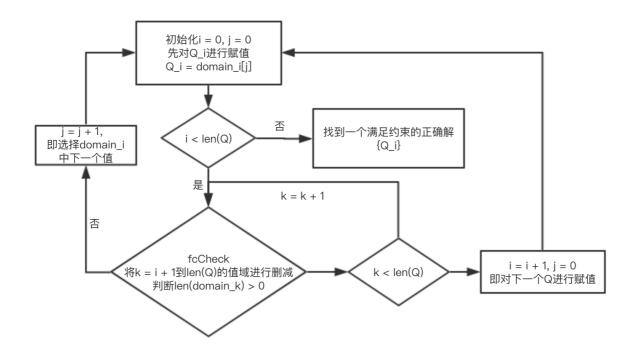
- 思想:本质上与回溯算法相同,但在搜索过程中,根据当前对象的赋值改变还未赋值的对象的值域,从而达到更好的剪枝效果,提高搜索效率。
- 基本步骤
 - 对于某个状态,搜索当前对象的值域,取其中一个值进行赋值。
 - o 对于还未赋值的对象,根据当前的选择和约束条件,对自己的值域进行调整,从而得到新的状态。
 - 其他步骤与回溯算法相同

(2) 流程图

回溯



前向检测



(3) 关键代码(c++带注释)

回溯法

check

/* 检测方法

```
判断当前状态是否合法,即是否符合N皇后问题的规则。
1.每一行有且仅有一个皇后(这里不可能出现)
2.每一列有且仅有一个皇后
3.每一条对角线有且仅有一个皇后
*/
bool check(int puzzle[len], int num){
    for(int i = 0; i < num - 1; i ++){
        if(puzzle[i] == puzzle[num - 1] || abs(puzzle[i] - puzzle[num - 1])
        return false;
    }
    return true;
}
```

搜索

```
/*
puzzle: 一个一位数组,每一位对应一行,其中的值代表对应行的皇后的列序号
num: 代表当前搜索的行序号
*/
void search(int puzzle[len], int num){
   //判断当前状态是否合法
   if(!check(puzzle, num)) return;
   //搜索到最底端,结束
   if(num == len){
      ++ total;
      // if(total == 1) printQueen(puzzle);
      return;
   }
   //对于当前行,搜索所有摆放位置
   for(int i = 0; i < len; i ++){
       //直接赋值,之后判断
      puzzle[num] = i;
      search(puzzle, num + 1);
   }
}
```

前向检测

结构体Queen

fcCheck

```
/*
row, col: 当前皇后的行列位置
对row之后的所有行进行值域缩减。
*/
bool fcCheck(int row, int col, vector<Queen>& CurDom){
   //若该行已经被放置皇后,则不继续搜索
   if(CurDom[row].domain[col] != -1) return false;
   //对当前行之后的所有行的值域进行改变
   for(int i = 1; i < len - row; i ++){}
       //与当前皇后同一列的位置都删除
       if(CurDom[row + i].domain[col] == -1){
           CurDom[row + i].domain[col] = row;
           -- CurDom[row + i].num;
       //与当前皇后同一对角线的位置都删除
       if(col - i \ge 0 \&\& CurDom[row + i].domain[col - i] == -1){
           CurDom[row + i].domain[col - i] = row;
           -- CurDom[row + i].num;
       if(col + i < len && CurDom[row + i].domain[col + i] == -1){
           CurDom[row + i].domain[col + i] = row;
           -- CurDom[row + i].num;
       //如果这一行的值域为空,则说明该解不正确,停止搜索
       if(!CurDom[row + i].num)
           return false;
   }
   return true;
}
```

```
void FC(vector<Queen >& CurDom, int num){
    //到达底端,结束搜索
   if(num == len){
       ++ total;
       return;
   }
    //对当前行所有的位置进行搜索
   for(int i = 0; i < len; i ++){
       //fcCheck中对值域进行改变,如果check返回真则可以继续下一行的搜索
       if(fcCheck(num, i, CurDom)) FC(CurDom, num + 1);
       //回溯,对fcCheck中的改变进行恢复
       for(int j = 1; j < len - num; <math>j ++){
           if(CurDom[num + j].domain[i] == num){
               CurDom[num + j].domain[i] = -1;
               ++ CurDom[num + j].num;
           if(i - j \ge 0 \&\& CurDom[num + j].domain[i - j] == num){
               CurDom[num + j].domain[i - j] = -1;
               ++ CurDom[num + j].num;
           if(i + j < len && CurDom[num + j].domain[i + j] == num){}
               CurDom[num + j].domain[i + j] = -1;
               ++ CurDom[num + j].num;
       }
   }
}
```

(4) 优化

具体都是代码方面的优化。

- fcCheck的变化与回溯时对指定位置进行操作。
- 不进行矩阵的复制 (提速效果明显)

(5) 结果展示

● N=8, N=10的结果:

N: 8 N: 10 0 * * * * * * * * 0 * * * * * * * * 0 * * * * * * * * * * 0 * * * * * * * * 0 * * * * * * * * * * * 0 * * * * * * Q * * * * * * * 0 * * * * * * * * * * 0 * * Q * * * * * * * * * 0 * * * * * * * * * * * 0 * * * * * * * * 0 * * 0 * * * * * * * * 0 * * * * * * * * 0 * * * * * * * * * 0 * * * * * * * * * * 0 * * * num of solutions: 92 num of solutions: 724 回溯: 0.000257 回溯: 0.004012 num of solutions: 92 num of solutions: 724 前向检测: 0.000234 前向检测: 0.00383

算法	N = 8(92)	N = 10(724)	N = 13(73712)	N = 16(14772512)
回溯	0.000244s	0.004454s	0.62406s	190.653s
前向检测	0.000218s	0.003979s	0.534973s	137.869s