快速求解 CSP 问题的方法——以八皇后问题为例

08022311 陈鲲龙

2024年11月7日

1 问题描述

八皇后问题要求在一个 8×8 的棋盘上摆放 8 个皇后,使其不能互相攻击,即任意两个皇后不处于同一行、同一列或同一斜线。为解决此问题,基于回溯搜索、节点相容、弧相容、变量排序、值排序、前向检验、弧相容保持、独立子问题、树结构 CSP 等模块设计一种快速求解 CSP 问题的方法。

2 问题建模

2.1 变量

定义变量 Q_1, Q_2, \ldots, Q_8 ,每个变量 Q_i 表示第 i 行上的皇后所处的列位置,即变量 Q_i 的值表示第 i 行的皇后位于第几列。而每行只允许一个皇后,所以共有 8 个变量,分别代表棋盘的每一行。

2.2 域

每个变量 Q_i 的取值范围是 $\{1,2,3,\ldots,8\}$,表示棋盘上的列位置,即变量 Q_i 的值可以是任意一个从 1 到 8 的整数。

2.3 约束

八皇后问题的约束是确保任何两个皇后不能位于同一行、同一列或同一斜线上。

- **行约束**: 每个变量 Q_i 只表示第 i 行,因此不同皇后自动在不同的行上。
- **列约束**: 任何两个变量 Q_i 和 Q_j 的取值不能相同,即 $Q_i \neq Q_j$ 。如果两个变量的值相同,则它们在同一列。
- **对角线约束**: 对于任意两个变量 Q_i 和 Q_j ,如果 $|i-j|=|Q_i-Q_j|$,则这两个皇后位于同一对角线上,因此需要避免这种情况。

总结约束条件为:

 $Q_i \neq Q_j$ (不同列)

 $|i-j| \neq |Q_i - Q_j|$ (不同对角线)

3 解法框架

3.1 回溯搜索

回溯搜索从第一行开始尝试在每一列放置皇后,在放置每个皇后之前,检查当前列和两条对角线上是否已有其他皇后,如果没有冲突,就将皇后放置在该位置,并递归尝试下一行,如果在某行中无法放置皇后(即所有列都冲突),则回溯到上一行,改变上一行皇后的位置,继续尝试新的解。这个过程不断进行,直到所有皇后都成功放置在棋盘上,或者所有可能的放置都被尝试过。如果找到一个有效解,就返回;否则,继续探索其他可能的解。

3.2 节点相容

节点相容指每个节点的状态(即皇后放置的位置)必须满足一定的约束条件,对于每一行的皇后放置位置,如果当前节点的放置没有违反列冲突或对角线冲突(即所有已经放置的皇后都不会互相攻击),则该节点是相容的。在回溯搜索过程中,只有当节点相容时,才会进一步探索该节点的子节点(即尝试在下一行放置皇后)。如果某个节点不满足相容性条件,则直接回溯,不再继续探索该路径,避免不必要的计算。

3.3 弧相容

对于任意两个皇后 Q_i 和 Q_j , 弧相容性要求它们在同一列或同一对角线上的情况被提前排除。 在放置每个皇后时,如果某个放置位置与之前放置的皇后形成冲突,搜索过程就会进行剪枝,避免 进入不合法的状态。通过弧相容性约束的提前检查,可以有效减少搜索空间,提高回溯搜索的效率。

3.4 变量排序

采用"最小剩余值"启发式,优先选择限制最多的变量,以减少回溯次数。

3.5 值排序

优先选择最少对其他变量产生冲突的值,即"最少约束值"启发式。

3.6 前向检验

在为某个皇后选择位置后, 进行前向检验, 若其他行或列无合法位置, 则回溯。

3.7 弧相容保持

动态地在每步回溯后进行弧相容检查,以保证后续变量的合法值存在。

4 框架流程

Algorithm 1 八皇后问题 CSP 解法框架流程

- 1: 初始化棋盘和变量
- 2: while 未找到解且未回溯至根节点 do
- 3: 选择下一个变量(行)并按变量排序启发式进行尝试
- 4: **for** 每个可行的位置(列) **do**
- 5: 为当前变量(行)选择一个位置(列)
- 6: if 满足前向检验和弧相容保持条件 then
- 7: 递归到下一个变量
- 8: else
- 9: 回溯到上一行并重新选择位置
- 10: end if
- 11: end for
- 12: end while