

# 2020/05/09——2020/05/15周报

## 团队训练

2020.5.9 [CTU Open Contest 2016](#) prob:5/6/10 rank:5/89

## 林星涵

专题

## 陶吟翔

专题

[Tarjan](#)

## 郭衍培

专题

## 本周推荐

陶吟翔 [Codeforces641Div2-E](#) 题目大意是有一个  $n \times m$  ( $n, m \leq 500$ ) 的矩阵，每个格子要么是黑色要么是白色。现在在每一轮里，如果与一个格子相邻的四个格子都与这个格子颜色不相同，那么下一轮这个格子的颜色就不会改变，否则这个格子的颜色就会从黑变白或从白变黑。有  $T$  ( $T \leq 10^6$ ) 个询问，每次询问格子  $(i, j)$  在第  $p$  轮的颜色。乍一看会想找循环节，但是仔细分析会发现如果一个格子的颜色会变，那么说明有和它相邻的格子和它颜色一样，那么那个格子也会变，这说明某一个格子一旦会发生变化，一定是黑白交替。然后就是变化是会传递的，就是说一个点如果一开始不会发生变化，但是它旁边的点会变化，那么下一轮它就会开始变化。所以我们找到一开始会变得点，然后从它们开始BFS处理出每个点会开始发生变化得轮数，在根据这个信息来判断某一个点在某轮式什么颜色。由于一个点最多入队一次出对一次，询问复杂度  $O(1)$  总时间复杂度  $O(nm+T)$  [这里是网址](#)

郭衍培：一棵树  $n$  个点中选  $m$  个，要求不能有孤立点（即每个被选的点旁边还有选中的点），求方案数  $dp0[i][j]$  表示  $i$  的子树中选  $j$  个，且根节点不选的合法方案数  $dp1[i][j]$  表示  $i$  的子树中选  $j$  个，根节点选中且子树中有与根连接的点被选中的合法方案数  $dp2[i][j]$  表示  $i$  的子树中选  $j$  个，根节点选中且子树中无与根连接的点被选中的合法方案数。递推的时候，对根节点的每个子节点，类似01背包（取max改为加）。最终答案为  $dp0[1][m]+dp1[1][m]$  [这里是网址](#)

Last update: 2020/05/15 17:37 2020-2021:teams:hotpot:200509-200515 <https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:hotpot:200509-200515&rev=1589535461>

---

From:  
<https://wiki.cvbbacm.com/> - **CVBB ACM Team**

Permanent link:  
<https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:hotpot:200509-200515&rev=1589535461> 

Last update: **2020/05/15 17:37**