

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

暂无

个人练习

[Codeforces Round #641 \(Div. 2\)](#) prob:5/6 rank:170

陶吟翔

专题

[Tarjan](#)

题目

- [Codeforces641Div2-E](#)（同本周推荐）
- [Codeforces642Div2-D](#)
 - 题目大意：给出一串数，每次可以把区间 $[l,r]$ 中得数变成其中得中位数（若长度为偶数则取小的），问能否在有限次把所有数变成 k
 - 解题思路：首先数列中一定要有 k ，然后发现只要能够找到一个大于等于 k 的数并且是其与 k 相邻即可，所以任意相邻的三个数中只要有俩个数大于等于 k ，我们就可以变化出一个大于等于 k 的数，然后我们一步一步扩展到一个 k 旁边即可。

郭衍培

专题

[置换群论](#)

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的点，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是什么颜色。由于一个点最多入队一次出队一次，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](#)

林星涵 Codeforces642Div3-F, $n \times m$ 的格子，每个格子给定一个高度。要从 $(1, 1)$ 走到 (n, m) 只能往下或右走，且只能走到比当前高 1 的格子。花费 1 的代价可以让一个格子高度减 1，问使得存在合法路径的最低花费。思路：最优策略下，最终的合法路径上，一定有一个格子没有更改高度。枚举每个格子，要求不更改其高度且强制走过这个格子。对每种情况，可以 dp 求出最小花费（或不存在这种可能）。[这里是网址](#)

From:

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

Permanent link:

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

Last update: 2020/05/15 19:23

