

2020/06/06——2020/06/12周报

团队训练

由于周末有数分小测和工图期末所以没有进行。

林星涵

专题

陶吟翔

专题

[树的直径和重心](#)

郭衍培

专题

本周推荐

林星涵：「2017 山东二轮集训 Day6」汇合

[传送门](#)

题目大意：求任意两点的最近公共祖先。

数据范围 n (点数) ≤ 900000 m 询问 ≤ 100000 内存限制 4 Mib

解题思路：乍看之下 2s 时限，900000 的点数，可以用爬树法水过，但是由于内存限制感人，显然 $\&n\log n$ 的空间是会 MLE 的。因此，这题我们需要采用树上分块的思想，用块来统计信息爬树。只需处理好每一块深度最浅的点，每一块的上一块的编号，每一块在由块组成的这个新树中的深度等信息，别的操作基本上都与爬树法相同。

陶吟翔「FJOI2014」树的重心

[传送门](#)

题目大意：给出一棵有 n 个节点的树，问有多少个联通子树和这棵树的重心相同。

数据范围 $n \leq 200$ 多组数据。

解题思路：首先用 $O(n)$ 的时间求出重心，由于要计数所以我们考虑 DP 一棵树有可能有一个或两个重心。

如果有两个重心，说明无论以哪个为重心，子树的构成都是一样的，所以如果要选一个联通子树使重心与原来相同，必须在这两个重心的子树上选同样多的点。令 $f_{u,i}$ 表示在子树 u 里选 i 个点且包括 u 的方案数，那么有 $f_{u,i} = \sum_{v \in \text{son}_u} \sum_{j=1}^{\min(i-1, \text{size}_v)} f_{u,i-j} \times f_{v,j}$ 答案为 $\sum_{j=1}^{\min(\text{size}_x, \text{size}_y)} f_{g_x, i} \times f_{g_y, i}$ 如果只有一个重心，说明我们选的子树的最大值不能超过总数的二分之一，我们先算出 f 的值，然后定义 $F_{i,j}$ 为选了 i 个点，最大子树为 j 个点的方案数，初始有 $F_{i,i} = \sum_{v \in \text{son}_g} f_{v,i}$ 随后对于 $1 \leq k \leq i$ 有 $F_{i, \max(j,k)} += F_{i-j,k} \times f_{v,j}$ 答案为 $1 + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n [2j \leq i] F_{i,j}$

郭衍培：

题目链接

题目大意：给定一个长度为 n 的序列 A 一个长度为 m 的序列 B 保证 B 序列单增。将 A 分成 m 个子串，满足第 i 个子串最小值为 b_i 求满足要求的划分方案。答案模 998244353

数据范围 $n, m \leq 2 \times 10^5$

解题思路：要利用好 B 单增的性质。由于 $b[j]$ 递增，所以 A 中最后一个等于 $b[j]$ 的元素一定在第 j 个子串中。维护一个后缀最小 $c[i] = \min_{k=i}^n a[k]$ 若 $c[1] \neq b[1]$ 结果显然为 0 。对于 $j > 1$ 只需看 C 中有多少个元素等于 $b[j]$ 每个等于 $b[j]$ 的元素之前都可以切开。下一次切开的地方，一定有 $c > b[j]$ 所以，最终答案就是所有等于 $b[j]$ 的元素个数的乘积。

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

Permanent link: <https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:hotpot:200606-200612&rev=1591961764>

Last update: 2020/06/12 19:36