#### 前置知识

讲解110-线段树基础

讲解114-开点线段树

讲解157 - 可持久化线段树

讲解056 - 并查集-上 本节课题目2需要

讲解118 - 树上倍增和LCA & 树上dfs改迭代 本节课题目3、题目4需要

讲解122 - 树上差分 本节课题目3、题目4需要

#### 本节课讲述 线段树合并的原理和经典题目

下节课讲述 线段树合并加速dp转移的技巧 线段树的分裂

#### 线段树合并的过程

- 1,初始时有n棵权值线段树,每棵树里包含的信息很少,并且利用开点的方式来节省空间
- 2, 当两棵权值线段树进行合并时, 假设其中一棵树的当前节点为t1, 另一棵树的当前节点为t2
- 3,如果t1 == 0 | t2 == 0,返回t1 + t2,表示空节点可以忽略,不空节点成为合并结果
- 4, 如果 t1!=0&& t2!=0
  - a, t1节点接受t2节点的全部信息,并且由t1节点作为总节点
  - b, 合并(t1的左树)和(t2的左树),返回的节点作为t1的左孩子
  - c, 合并(t1的右树)和(t2的右树), 返回的节点作为t1的右孩子
  - d, 完成了全部信息的合并, 返回 t1
- 5, 最终所有权值线段树合并成一棵树

#### 课上重点图解线段树合并的过程

利用势能分析,证明所有合并行为总的时间复杂度为O(n\*logn),空间复杂度为O(n\*logn)

题目1

晋升者计数

一共有n个人,给定每个人的能力值arr[i],所有人组成一棵树,代表公司的组织1号人是整个公司的老板,从2号人开始,给定每个人的上司编号fa[i]打印第i号人为头的子树中,有多少个人的能力值 > 第i号人的能力值,一共n条打印

1 <= n <= 10^5

1 <= arr[i] <= 10^9

测试链接: <a href="https://www.luogu.com.cn/problem/P3605">https://www.luogu.com.cn/problem/P3605</a>

题目2

永无乡

一共有n个岛,每个岛分配到一个不同的数字,数字范围1~n 给定初始的m座桥梁,若干点会连通起来,接下来有q条操作,格式如下 操作 B x y:x号岛和y号岛之间新修建了一座桥 操作 Q x k:x号岛所在的连通区里,打印第k小的数字来自几号岛,不存在打印-1

1 <= n, m <= 10^5

测试链接: <a href="https://www.luogu.com.cn/problem/P3224">https://www.luogu.com.cn/problem/P3224</a>

题目3

雨天的尾巴

一共有n个节点,给定n-1条边,所有节点组成一棵树给定m条路径,格式 x y v,表示x到y路径上的每个点都收到一个数字v打印第i号点上,收到次数最多的数字,如果不止一种,打印值最小的数字如果某节点没有收到过数字,打印0一共n条打印

1 <= n, m, v <= 10^5

测试链接: <u>https://www.luogu.com.cn/problem/P4556</u>

树上差分+线段树合并+线段树维护数字最大词频

题目4 天天爱跑步 一共有n个点,给定n-1条边,所有节点组成一棵树 每个点上都有一个观察员,给出每个观察员的观测时刻w[i] 给出m个跑步者的路线,格式xy:该跑步者出发时刻为0,从x跑到y 任何跑步者通过任何一条边,耗时都是1秒 某个跑步者到达i号点的时刻 == w[i], 那么该跑步者才会被i号点的观察员观测到 打印i号点的观察员,能观测到多少人,一共n条打印  $1 \le n$ , m,  $w[i] \le 3 * 10^5$ 测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P1600

更难的树上差分+两种线段树的合并

题目5

最小化逆序对

给定数字n,表示一棵二叉树有n个叶节点,叶节点的权值都不同并且都是1~n范围的数字树上的任何节点,要么是叶节点,要么一定有两个孩子,请从输入流中不断读取数字x来建树如果 x!=0,表示当前来到叶节点并且权值为x,注意只有叶节点有权值如果 x==0,表示当前来到非叶节点,先递归建立左树,再递归建立右树输入流保证根据规则可以建好这棵二叉树,你可以任选一些节点,交换这些节点的左右子树目的是先序遍历整棵树之后,所有叶节点权值组成的序列中,逆序对数量尽可能小,打印这个最小值2 <= n <= 2 \* 10^5

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P3521