前置知识

讲解051 - 二分答案法, 本节课题目3

讲解079 - 树型dp-下, dfn序的内容, 本节课题目5

讲解118 - 树上倍增和LCA, 本节课题目4

讲解118 - 树上dfs从递归版改成迭代版,本节课题目4、题目5, C++同学不需要,其他语言的同学需要

讲解157 - 可持久化线段树和标记永久化

上节课讲述 可持久化线段树和标记永久化

本节课讲述

可持久化线段树的经典题目,题目1、题目2、题目3树上问题结合可持久化线段树的题目,题目4、题目5

数组范围上只记录每种数第一次出现的位置,这样的位置有多少个从右往左建立各版本线段树 + 某个数在更左出现时取消更右出现的位置

题目2

区间内没有出现的最小自然数

给定一个长度为n的数组arr,下标1~n,一共有m条查询

每条查询 l r : 打印arr[l..r]内没有出现过的最小自然数,注意0是自然数

请用在线算法解决该问题,因为可以设计强制在线的要求,让离线算法失效

 $1 <= n, m, arr[i] <= 2 * 10^5$

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P4137

值域范围分析 + 值域线段树维护特别信息

数字范围内,每个数最后出现的位置中,最左在什么位置

固定区间上中位数能否到达某个数值的判断 + 二分答案法 + 浮动区间找到最优情况的分析 根据排序后的数值依次建立各版本的线段树 + 区间最大前缀和、区间最大后缀和、区间数字累加和

题目4 路径上的第k小 有n个节点,编号1~n,每个节点有权值,有n-1条边,所有节点组成一棵树 一共有m条查询,每条查询 u v k : 打印u号点到v号点的路径上,第k小的点权 题目有强制在线的要求,上一次打印的答案为lastAns,初始时lastAns = 0 每次给定的u、v、k,按照如下方式得到真实的u、v、k,查询完成后更新lastAns 真实u = 给定u ^ lastAns — 真实v = 给定v — 真实k = 给定k 1 <= n、m <= 10^5 — 1 <= arr[i] <= 2^32 - 1 测试链接 : https://www.luogu.com.cn/problem/P2633

值域线段树的离散化 + 树上倍增和LCA + 树上差分

u到v路径上的信息 = 信息[u] + 信息[v] - 信息[lca] - 信息[lca的父节点]

```
题目5
更为厉害
为了方便理解,我改写了题意,但是改写的题意和原始题意等效
有n个节点,编号1~n,给定n-1条边,连成一棵树,1号点是树头
如果x是y的祖先节点,认为"x比y更厉害"
如果x到y的路径上,边的数量 <= 某个常数,认为"x和y是邻居"
一共有m条查询,每条查询 a k : 打印有多少三元组(a, b, c)满足如下规定
a、b、c为三个不同的点; a和b都比c厉害; a和b是邻居,路径边的数量 <= 给定的k
1 <= n、m、k <= 3 * 10^5
测试链接 : https://www.luogu.com.cn/problem/P3899
```

题目分析 + dfs生成deep、size、dfn信息 + 根据dfn序依次建立各版本线段树

节点i为头的子树信息 = 信息[dfn[i] + size[i] - 1] - 信息[dfn[i] - 1]