分块专题的安排

专题1: 块状数组、块状链表, 讲解172

专题2: 分块的几道好题、树上分块,讲解173,本节

专题3:双层分块、分块结合并查集,讲解174

专题4: 根号分治, 讲解175

分块专题结束后,开始讲述莫队专题

前置知识

讲解108 - 树状数组 本节课题目4需要

讲解118 - 树上倍增和LCA、树上dfs改成迭代版 本节课讲述树上分块需要

讲解161-树链剖分中的重链剖分 本节课讲述树上分块需要

讲解172 - 序列分块

本节课讲述

调整块长优化常数时间的技巧

解法有代表性的分块经典题 题目1、题目2、题目3、题目4

树上分块和相关题目 题目5、题目6、题目7、题目8

调整块长优化常数时间的技巧,也叫分块卡常技巧

执行时间y = a \* (n / x) + b \* x

x为块长变量,a为块间操作的常数时间,b为块内操作的常数时间,n为序列长度

变化曲线开口向上,当x导数为o时,取得时间的最小值

x最优 = √(n \* a / b)

当块间操作的常数时间较大时,适当增加块长,当块内操作的常数时间较大时,适当减少块长

因为正式比赛如今很少卡常了,这种技巧了解即可

题目1

由乃打扑克

给定一个长度为n的数组arr,接下来有m条操作,操作类型如下

操作11rv:查询arr[l..r]范围上,第v小的数

操作 2 l r v: arr[l..r]范围上每个数加v, v可能是负数

1 <= n、m <= 10^5 -2 \* 10^4 <= 数组中的值 <= +2 \* 10^4

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P5356

### 序列分块 + 二分答案

调整块长优化常数时间的效果展示,可以推测出,本题修改操作数量>本题查询操作数量

题目2

序列

给定一个长度为n的数组arr,初始时刻认为是第0秒接下来发生m条操作,第i条操作发生在第i秒,操作类型如下

操作11rv:arr[l..r]范围上每个数加v,v可能是负数

操作2xv:不包括当前这一秒,查询过去多少秒内,arr[x]>=v

 $2 <= n, m <= 10^5$ 

-10^9 <= 数组中的值 <= +10^9

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P3863

时间分块,比较常见的分块题型 维护每个时间点,对于所有数字的加成值,利用时间分块进行维护 修改事件、查询事件,随着位置从左到右依次推进,利用时间分块快速修改、查询

### 题目3

磁力块

磁块有五个属性值,x、y、m、p、range,表示在(x,y)位置、质量为m、磁力为p、吸引半径range 磁块A可以把磁块B吸到磁块A的位置,需要满足如下的条件

A与B的距离不大于A的吸引半径,并且B的质量不大于A的磁力

你有一个初始磁块,给定初始磁块的4个属性值(不给质量,因为没用),你永远在初始磁块的位置接下来给定n个磁块各自的5个属性值,你可以用初始磁块,吸过来其中的磁块

吸过来的磁块可以被你随意使用,返回你最多能吸过来多少磁块

 $1 <= n <= 3 * 10^5 -10^9 <= x, y <= +10^9 1 <= m, p, range <= 10^9$ 

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P10590

测试链接: https://codeforces.com/problemset/problem/198/E

计算真实距离需要开根号,为了防止出现精度问题,距离用平方和,吸引半径用平方分块结合多种排序 + bfs利用块内有序和块的边界进行剪枝

题目4

区间逆序对

给定一个长度为n的排列,接下来有m条操作,每条操作格式如下

操作 Ir: 打印arr[l..r]范围上的逆序对数量

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

题目要求强制在线,具体规则可以打开测试链接查看

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P5046

散对散、散对整、整对整的讨论,比较常见的分块题型,难度较高

本题需要优化读入+调整块长

正式比赛不卡常

树上分块的几种方式

1, 重链序列分块

重链剖分之后,对节点dfn序号进行分块,适用于子树和路径的修改/查询等问题

### 通过题目5进行讲述

2, 随机撒点

树上随机选O(vn)个关键点,非关键点和其最近的关键点、两个相邻的关键点,期望距离都为O(vn) 非关键点和其最近的关键点之间,视为散块,散块信息的获得/维护,可以暴力 两个相邻的关键点之间,视为整块,整块信息的获得/维护,需要高效,常用预处理结构、高级数据结构 任何操作又被分解成,类似散块+整块的经典套路,适用于多类树上问题

### 通过题目6进行讲述

### 题目5

树上分块模版题, 重链序列分块 一共有n个节点, 每个节点有点权, 给定n-1条边, 所有节点连成一棵树接下来有m条操作, 每条操作都要打印两个答案, 描述如下操作 k x1 y1 x2 y2 .. (一共k个点对) 每个点对(x, y), 在树上都有从x到y的路径, 那么k个点对就有k条路径

先打印k条路径上不同点权的数量,再打印点权集合中没有出现的最小非负数(mex) 1 <= n、点对总数 <= 10^5 点权 <= 30000

题目要求强制在线,具体规则可以打开测试链接查看

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P3603

### 位图统计点权的出现状况

重链剖分之后,子树内、一条重链内,节点dfn序号是连续的,根据这个序号进行分块单次查询时间复杂度O(log n \* vn)

题目6

树上分块模版题, 随机撒点

一共有n个节点,每个节点有点权,给定n-1条边,所有节点连成一棵树

接下来有m条操作,每条操作都要打印两个答案,描述如下

操作 k x1 y1 x2 y2 .. (一共k个点对)

每个点对(x,y),在树上都有从x到y的路径,那么k个点对就有k条路径

先打印k条路径上不同点权的数量,再打印点权集合中没有出现的最小非负数(mex)

1 <= n、点对总数 <= 10^5 点权 <= 30000

题目要求强制在线,具体规则可以打开测试链接查看

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P3603

### 位图统计点权的出现状况

随机撒点之后,利用非关键点和其最近的关键点、两个相邻的关键点,期望距离都为O(vn)单次查询的时间复杂度O(vn),实际常数时间较大

### 树上分块的学习提醒

- 1, 树分块的方式还有,节点个数分块、节点深度分块、顶簇分块(Top Cluster)
- 2,有兴趣的同学可以自行了解,但是不建议投入过多精力
- 3,分块的优势就是相对好学、好想、好写,所以相对轻量的投入,才是分块的价值所在
- 4, 如果分块的解法容易理解, 学了也就学了, 如果不容易理解, 投入精力时, 请慎重考虑
- 5,树上分块能解的题目,往往都有复杂度更优的解法,比如树链剖分、虚树、线段树合并、LCT等
- 6,正解为树上分块的题非常少,同等付出的情况下,直接研究最优解收益更大,解决问题的域也更宽

投入小还行,投入多了常听人抱怨,树上分块,没什么卵用

#### 注意

虚树、线段树合并、LCT,目前都还没讲,后续课程都会安排

题目7

王室联邦

一共有n个城市,编号1~n,给定n-1条边,所有城市连成一棵树给定数值b,请把树划分成若干个省,划分要求如下每个省至少要有b个城市,最多有3\*b个城市,每个省必须有一个省会省会可在省内也可在省外,一个城市可以是多个省的省会一个省里,任何城市到达省会的路径上,除了省会之外的其他城市,必须都在省内根据要求完成一种有效划分即可,先打印划分了多少个省,假设数量为k然后打印n个数字,范围[1,k],表示每个城市被划分给了哪个省最后打印k个数字,表示每个省会的城市编号

 $1 \le n$ ,  $b \le 10^3$ 

测试链接: <u>https://www.luogu.com.cn/problem/P2325</u>

### 节点个数分块

题目8

区间父变小

一棵大小为n树,节点1是树头,给定fa[2..n]表示父亲节点编号对于每个i > 1,都有fa[i] < i,下来有m条操作,操作类型如下

操作1xyz:[x..y]范围上任何一点i, fa[i] = max(1, fa[i] - z)

操作2xy:查询点x和点y的最低公共祖先

 $2 <= n, m <= 10^5$ 

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/CF1491H

测试链接: https://codeforces.com/problemset/problem/1491/H

### 序列分块 结合 树上分块

根据fa向上 + 根据out快速向上 + 整块消减次数 > 块长, 剪枝的设计