前置知识

讲解110-线段树原理和代码详解 讲解111-线段树特别修改操作的势能分析,题目3、题目4

线段树专题讲述顺序

专题1:线段树原理和代码详解,讲解110

专题2:线段树的离散化、二分搜索、特别修改,讲解111

专题3:线段树维护更多类型的信息,讲解112

专题4:线段树解决区间合并的问题,讲解113

专题5: 开点线段树、区间最值和历史最值,讲解114,本节

专题6:线段树与扫描线结合的题目,讲解115

线段树与动态规划结合的内容,后续【扩展】标签下的课程里继续安排

树套树、可持久化线段树、树链剖分等内容,后续【挺难】标签下的课程里会安排

这个系列一定是全网有关线段树最好的教学视频,觉得好帮忙推荐给身边的人!

开点线段树可以支持很大的范围,一开始不为每个范围都分配空间当真的需要开辟左侧、右侧的空间时,再临时申请父范围的空间编号*i*,利用*cnt*自增给左右两侧申请的空间,记录在*left[i]和right[i]*里除此之外和线段树再无区别课上会重点图解

开点线段树适用的范围:需要支持的范围很大,但实际操作数量并不大 此时用开点线段树试试,俗称莽一把,使用空间约等于:操作数量*树高*2,适量调大即可 课上会重点图解

注意:测试通过的标准稍严,开点线段树很容易被卡,不过只有比赛才可能会卡,笔试一般不会卡

开点线段树的劣势:常数时间不好,相比其他方法还是比较浪费空间

开点线段树的优势:分析难度低,往往理解了开点线段树就很容易想到并轻易使用

大多数情况下都可以被其他方法替代,比如离散化、有序表结构(平衡树)、堆结构等等如果数据量允许,莽一把能节省很多思考的时间,但是往往不是最优解,只是时间复杂度不差而已

注意:

开点线段树不可被替代的用法是用于 线段树的合并与分裂 但是这一话题和树链剖分结合比较紧密,会在【挺难】标签下的视频里安排

有序表(平衡树)的实现会在后续【扩展】、【挺难】标签下的课程里安排,这是非常大的话题

题目1

动态开点线段树

一共有n个位置,编号从1~n,一开始所有位置的值为0

实现如下两个操作,一共会调用m次

操作 1 l r v:把l~r范围的每个数增加v

操作 2 l r :返回/~r范围的累加和

1 <= n <= 10^9

1 <= m <= 10^3

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P2781

看过代码就学会了开点线段树,相当简单

核心就是,除非不得不去申请空间的时候,才会申请

题目2

统计区间中的整数数目

实现CountIntervals类的如下三个方法

1) CountIntervals():初始化

2) void add(int l, int r):把[l, r]范围上的数字都设置成1

3) int count():返回整个区间有多少个1

CountIntervals类需要支持1~10个9范围

调用add和count方法总共10^5次

测试链接:https://leetcode.cn/problems/count-integers-in-intervals/

本题特殊之处在于, 无需建立懒更新机制

题目3

线段树的区间最值操作

给定一个长度为n的数组arr,实现支持以下三种操作的结构

操作Olrx: 把arr[l..r]范围的每个数V,更新成min(V, X)

操作 2 lr :查询arr[l..r]范围上的最大值操作 2 lr :查询arr[l..r]范围上的累加和

学前建议: 先理解讲解111 - 线段树的特别修改,这一节的题目3、题目4,势能分析入门题目

核心剪枝策略:最大值、最大值个数、严格次大值的配合,课上重点图解

时间复杂度分析:标签回收模型+势能分析,课上重点图解

发明者吉如一,也叫吉如一线段树,高中时的国家集训队论文,代码中附上了原论文,有需要可以查阅

题目4

线段树范围增加操作 + 区间最值操作

给定一个长度为n的数组arr,实现支持以下四种操作的结构

操作O(rx: Harr[l..r]范围的每个数v,增加x

操作 $1 \mid r \mid x : Harr[I...r]$ 范围的每个数V,更新成min(V, x)

操作 2 lr : 查询arr[l..r]范围上的最大值操作 3 lr : 查询arr[l..r]范围上的累加和

每个数字都增加的范围修改操作发生后,setMin暴力执行的势能增加多少? 增加幅度不超过(log n)平方规模,这个量很小,课上重点图解 setMin的懒更新只会削弱最大值,需要实现setMinLazy函数 add的懒更新会增加所有数字的值,需要实现addLazy函数 代码层次的小优化:可以只实现一个lazy函数,设计最大值增加幅度、其他值增加幅度两个入参即可

题目5 区间最值和历史最值 给定两个长度都为n的数组A和B,一开始两个数组完全一样 任何操作做完,都更新B数组,B[i] = max(B[i],A[i]) 实现以下五种操作,一共会调用m次 操作 1 (rv: A[l..r]范围上每个数加上v 操作 2 (rv: A[l..r]范围上每个数A[i]变成min(A[i],v) 操作 3 (r : 返回A[l..r]范围上的累加和 操作 4 (r : 返回A[l..r]范围上的最大值 操作 5 (r : 返回B[l..r]范围上的最大值 1 <= n、m <= 5 * 10^5 测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P6242