前置知识

讲解047、讲解048 - 一维差分、二维前缀和 & 二维差分

本节课讲述:

树状数组维护信息的类型 & 树状数组与线段树的比较 & 线段树预告

- 一维数组上实现:单点增加、范围查询的树状数组
- 一维数组上实现:范围增加、单点查询的树状数组
- 一维数组上实现:范围增加、范围查询的树状数组
- 二维数组上实现:单点增加、范围查询的树状数组
- 二维数组上实现:范围增加、范围查询的树状数组

下节课讲述:

树状数组相关题目,进一步练习树状数组的使用

树状数组维护信息的类型 树状数组一般用来维护可差分的信息

比如: 累加和、累乘积、或者出题人发现了某个可差分信息来出题考你

不可差分的信息,比如:最大值、最小值、除此之外的很多信息 不可差分的信息一般不用树状数组维护,会选择用线段树维护,因为线段树维护的方式思考难度更低 树状数组维护不可差分信息的内容不再讲述,后续会详细讲解线段树

大多数情况下,线段树可以替代树状数组,两者的时间复杂度差不多,单次调用都是O(log n) 线段树的优势:用法全面、思考难度低、维护信息类型多(包括可差分信息、不可差分信息)

线段树的劣势: 代码较多、使用空间较大、常数时间稍差 树状数组优势: 代码量少、使用空间少、常数时间优异

树状数组劣势: 维护信息的类型少、维护某些不可差分的信息时思考难度大并且不易实现

线段树会从讲解110开始讲述

题目1

树状数组单点增加、范围查询模版

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P3374

这是使用树状数组最常见的方式,笔试、比赛中都大量出现树状数组中信息的组织方式,课上重点图解

当*i*位置增加v时,如下位置都获得该值:*i*+=*i*& -*i* 当计算[1..*i*]范围的累加和时,把如下位置的值都加上:*i*-=*i*& -*i* 神奇的*lowbit*,可以将上述的组织,优雅、方便的实现 以上所有细节,课上都重点图解

单次调用时间复杂度O(log n)

题目2

树状数组范围增加、单点查询模版

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P3368

理解这个用法需要先理解一维差分,请先掌握讲解047的视频,前13分钟的内容

理解了上述内容,针对本用法,课上会重点图解

单次调用时间复杂度O(log n)

这种用法往往会被线段树替代,不过树状数组实现代码很少,很容易写

题目3

树状数组范围增加、范围查询模版

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P3372

理解这个用法需要先理解一维差分,请先掌握讲解047的视频,前13分钟的内容

理解了上述内容,针对本用法,需要进一步分解一维差分,课上图解一下

单次调用时间复杂度O(log n)

这种用法其实是线段树的模版,但是树状数组也能实现,而且代码少

不过一般遇到这种问题就选择线段树实现了

题目4

二维数组上单点增加、范围查询,使用树状数组的模版

测试链接:https://leetcode.com/problems/range-sum-query-2d-mutable/

理解这个用法需要先理解二维前缀和,请先掌握讲解048的视频,前1小时06分的内容

本用法和题目1类似,一维数组上构建树状数组,只在一个维度上展开,本用法在两个维度上展开即可

证明比较复杂,记住即可,好在非常容易记忆,代码也简单

单次调用时间复杂度O(log n * log m)

二维数组上范围增加、单点查询的用法,不再讲述,因为二维数组的这些用法可以被题目5一并解决

题目5

二维数组上范围增加、范围查询,使用树状数组的模版

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P4514

理解这个用法需要先理解二维前缀和 & 二维差分,请先掌握讲解048的视频,前1小时06分的内容

本用法需要进一步拆解二维差分,课上图解一下

单次调用时间复杂度O(log n * log m)

这个用法的代码实现,java实现和C++实现的说明

该用法也可以用线段树的树套树替代,替代之后使用空间更大,改写的代码更多,理解会更难

线段树会从讲解110开始讲述,但是线段树的树套树会在【挺难】标签下的视频里讲述