前置知识 讲解044-前缀树 整个专题的要求

有序表专题安排

专题1: AVL树,讲解148 专题2: 跳表,讲解149

专题3: 替罪羊树, 讲解150

专题4: 笛卡尔树、Treap树, 讲解151, 本节

专题5: FHQ Treap树, 讲解152

专题6: Splay树, 讲解153

大厂笔试、算法竞赛掌握以上有序表结构足够,其他有序表结构不再讲述,面试遇到只是聊,可以自行学习算法竞赛的同学,有序表必带模版:替罪羊树、Treep树、FHQ Treap树、Splay树 Splay树是实现Link-Cut-Tree的关键,这个结构的讲述,会在【挺难】阶段的课程里安排

本节课讲述 笛卡尔树,题目1 Treap树,题目2 笛卡尔树相关题目,题目3、题目4、题目5、题目6 注意,本节课讲述Treap树 + 旋转法,下节课讲述Treap + FHQ,这才是Treap的重点

笛卡尔树、Treap树需要的前置知识

讲解025 - 堆结构

讲解052 - 单调栈

讲解148 - AVL树,理解什么是搜索二叉树、左旋、右旋

笛卡尔树相关题目需要的前置知识

讲解078、讲解079 - 树型dp,本节课题目4、题目5需要

讲解099 - 逆元和除法同余, 其中阶乘余数表、阶乘逆元表、连续数字逆元表, 本节课题目5、题目6需要

笛卡尔树

一般默认key没有相同值,key按照搜索二叉树组织,value按照小根堆或者大根堆组织不是狭义的小根堆或者大根堆 不是狭义的小根堆或者大根堆 整棵子树的最小值或最大值,一定是子树的头,但不要求子树一定为完全二叉树,这种广义的堆

笛卡尔树建树过程,时间复杂度0(n)

- 1, 当前插入节点假设为x, 依据x的value值, 在单调栈中依次弹出节点
- 2,最晚弹出的节点y及其整棵子树,成为x的左树
- 3,假设x在单调栈中压着z节点,那么x就成为z的右孩子
- 4, 节点x根据value值加入单调栈

课上重点图解笛卡尔树的建树过程

本节课题目3、题目4、题目5、题目6,都是笛卡尔树相关题目

```
题目1
笛卡尔树模版
给定一个长度为n的数组arr,下标从1开始
构建一棵二叉树,下标按照搜索二叉树组织,值按照小根堆组织
建树的过程要求时间复杂度0(n)
建树之后,为了验证
打印,i*(left[i]+1),所有信息异或起来的值
打印,i*(right[i]+1),所有信息异或起来的值
1 <= n <= 10^7
测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P5854
```

Treap树

Treap树就是笛卡尔树,key按搜索二叉树组织,priority代表节点的优先级,是随机的,按堆组织

插入(key, priority)这个节点时,先根据key在搜索二叉树上移动,确定插入的位置然后根据priority的大小,决定节点是否向上移动,向上移动通过左旋、右旋来实现

删除(key, priority)这个节点时,先在搜索二叉树上,找到key的节点所在的位置 1,无左无右,直接删掉。2,有左无右,左孩子接替其位置。3,无左有右,右孩子接替其位置 4,如果节点有左有右,那么优先级最大的孩子接替其位置,可以利用左旋、右旋实现 此时节点被旋转到了或往左、或往右的子树里,继续在子树上删掉该节点

随机优先级的方式,保证了Treap树的平衡性,增删改查时间复杂度O(log n),非常类似跳表

课上重点图解Treap树增加、删除、查询的过程,下节课是FHQ-Treap,这才是Treap的重点内容

题目2

Treap树的实现

实现一种结构,支持如下操作,要求单次调用的时间复杂度0(log n)

- 1,增加x,重复加入算多个词频
- 2, 删除x, 如果有多个, 只删掉一个
- 3,查询x的排名,x的排名为,比x小的数的个数+1
- 4, 查询数据中排名为x的数
- 5,查询x的前驱,x的前驱为,小于x的数中最大的数,不存在返回整数最小值
- 6,查询x的后继,x的后继为,大于x的数中最小的数,不存在返回整数最大值所有操作的次数 $<= 10^5$
- $-10^{7} <= x <= +10^{7}$

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P3369

题目3 树的序

给定一个长度为n的数组arr,表示依次插入数字,会形成一棵搜索二叉树也许同样的一个序列,依次插入数字后,也能形成同样形态的搜索二叉树请返回字典序尽量小的结果

 $1 <= n <= 10^{5}$

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P1377

- 1,数组A上求的笛卡尔树,得到的下标组织就是最左端最大值的划分,填入值时,左<=头-1,右<=头
- 2,转化为树型dp,先得到头节点严格等于j的方法数,再去生成头节点<=j的方法数

```
题目5
表格填数
```

给定一个长度为n的数组arr, arr[i]表示i位置上方的正方形格子数量 那么从1位置到n位置,每个位置就是一个直方图,所有的直方图紧靠在一起 在这片区域中,你要放入k个相同数字,不能有任意两个数字在同一行或者同一列 注意在这片区域中,如果某一行中间断开了,使得两个数字无法在这一行连通,则不算违规 返回填入数字的方法数,答案对 1000000007 取模

1 <= n, k <= 500 $0 <= arr[i] <= 10^6$

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P6453

- 1, k * k的区域,填k个数字行列不冲突方法数问题, k!
- 2, n * m的区域,填k个数字行列不冲突方法数问题, c(n,k) * c(m,k) * k!
- 3, 多边形区域利用笛卡尔树做划分的处理, 转化成矩形区域填数的问题
- 4,树上dp的转移,子树填入数字的个数会占用列的名额,剩余数字在父区域上填入的方法数转化为2的结论

消除方案的收益总和 -> i位置有多少祖先节点的期望 -> 利用笛卡尔树分析, x位置是i位置的祖先的概率