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

专题5: FHQ Treap树, 讲解152, 本节

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树上实现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

本节课的前置知识

讲解110 - 线段树,本节课题目4、题目6需要

讲解151 - Treap树, 理解FHQ-Treap需要

本节课讲述

FHQ-Treap的原理,重点解析split过程、merge过程

FHQ-Treap实现普通有序表,使用词频压缩,题目1

FHQ-Treap实现普通有序表,不用词频压缩,FHQ-Treap最常规的实现,题目2

FHQ-Treap实现区间移动,题目3

FHQ-Treap实现范围翻转,题目4

FHQ-Treap可持久化的设计,题目5、题目6

注意,FHQ-Treap可持久化和线段树可持久化,设计非常相似可持久化线段树,也叫主席树,会在【挺难】课程阶段,进行重点讲述

为了所有语言背景的同学,都能理解FHQ-Treap,并实现出自己语言的版本本节课不采用传递地址的编程设计!效率也完全不会变差!因为传递地址这个特性支持的语言较少!本节课所有题目,都提供了java和C++的实现,也适合各种语言背景的同学进行学习

FHQ-Treap的分裂, split方法, 课上重点图解

可以根据key分裂树, <=key的节点变成一棵搜索二叉树, >key的节点变成另一棵搜索二叉树也可根据排名分裂树, <=排名的节点变成一棵搜索二叉树, >排名的节点变成另一棵搜索二叉树最终分别得到两棵树的头节点编号, <=部分的头记录在right[0], >部分的头记录在left[0]

FHQ-Treap的合并, merge方法, 课上重点图解

给定两棵搜索二叉树的头l和r,要求,l整棵树的key值或排名值 总体小于 r整棵树的key值或排名值 每一步谁优先级大谁做头,合并成一棵树,最终返回整棵树的头节点编号

FHQ-Treap是最常用的有序表结构、可持久化有序表结构,原理简单、实现简单、扩展性好、常数时间好

题目1

FHQ-Treap, 使用词频压缩

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2

FHQ-Treap,不用词频压缩,FHQ-Treap最常规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

左树上的key <= 头节点的key <= 右树上的key, 其实这种设定是FHQ-Treap最常规的设定

题目3

文本编辑器, FHQ-Treap实现区间移动

一开始文本为空,光标在文本开头,也就是1位置,请实现如下6种操作

Move k: 将光标移动到第k个字符之后,操作保证光标不会到非法位置

Insert n s : 在光标处插入长度为n的字符串s, 光标位置不变

Delete n : 删除光标后的n个字符,光标位置不变,操作保证有足够字符

Get n : 输出光标后的n个字符, 光标位置不变, 操作保证有足够字符

Prev : 光标前移一个字符,操作保证光标不会到非法位置

Next : 光标后移一个字符,操作保证光标不会到非法位置

Insert操作时,字符串s中ASCII码在[32,126]范围上的字符一定有n个,其他字符请过滤掉

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P4008

FHQ-Treap根据排名分裂、合并

```
题目4
文艺平衡树, FHQ-Treap实现范围翻转
长度为n的序列, 下标从1开始, 一开始序列为1, 2, ..., n
接下来会有k个操作, 每个操作给定l, r, 表示从l到r范围上的所有数字翻转
做完k次操作后, 从左到右打印所有数字
1 <= n, k <= 10^5
测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P3391
```

需要理解线段树的懒更新机制

建立懒更新机制 + FHQ-Treap根据排名分裂、合并

可持久化FHQ-Treap 所谓的可持久化,就是把每一个版本的树都记录下来 为了节省时间和空间,需要良好的可持久化设计 每次生成出一棵新版本的树,时间和空间的代价都为0(log n)

- 1, 可持久化的重点是理解底层节点会有复用的情况
- 2,可持久化FHQ-Treap的分裂过程图解
- 3,可持久化FHQ-Treap的合并过程图解
- 4, 执行一个具体功能的图解
- 5, i号版本树的头,记录在head[i]中,每个版本的头都记录特别注意1,保证0版本永远是空树,所以执行完split过程后:left[0] = right[0] = 0特别注意2,merge最好加入可持久化设计,为了支持直接合并两个版本的树,等其他操作

课上重点图解

```
题目5
```

可持久化平衡树, FHQ-Treap实现, 不用词频压缩 认为一开始是0版本的树, 为空树, 实现如下操作, 操作一共发生n次 v 1 x : 基于v版本的树, 增加一个x, 生成新版本的树 v 2 x : 基于v版本的树, 删除一个x, 生成新版本的树 v 3 x : 基于v版本的树, 查询x的排名, 生成新版本的树状况=v版本状况

v 4 x :基于v版本的树,查询数据中排名为x的数,生成新版本的树状况=v版本状况

v 5 x : 基于v版本的树, 查询x的前驱, 生成新版本的树状况=v版本状况

v 6 x : 基于v版本的树, 查询x的后继, 生成新版本的树状况=v版本状况

不管什么操作,都基于某个v版本,操作完成后得到新版本的树,但v版本不会变化

如果x的前驱不存在,返回-2^31 + 1,如果x的后继不存在,返回+2^31 - 1

 $1 <= n <= 5 * 10^5 -10^9 <= x <= +10^9$

测试链接 : https://www.luogu.com.cn/problem/P3835

```
题目6
```

可持久化文艺平衡树, FHQ-Treap实现

一开始序列为空,实现如下操作,操作一共发生n次

v 1 x y : 基于v版本的序列, 在第x个数后插入y, 生成新版本的序列

v 2 x :基于v版本的序列,删除第x个数,生成新版本的序列

v 3 x y : 基于v版本的序列, 范围[x,y]所有数字翻转, 生成新版本的序列

v 4 x y : 基于v版本的序列, 查询范围[x,y]所有数字的和, 生成新版本的序列状况=v版本状况

不管什么操作,都基于某个v版本,操作完成后得到新版本的序列,但v版本不会变化

每种操作给定的参数都是有效的,插入数字的范围[-10^6, +10^6]

 $1 <= n <= 2 * 10^5$

本题目要求强制在线,具体规则可以打开测试链接查看

测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P5055

建立懒更新机制 + FHQ-Treap根据排名分裂、合并