数据结构选讲

维护一个数组

- *给出长度为n的一个数列,完成m次操作
- 单点修改、单点询问
- * 区间修改、区间询问
- 删除插入、区间移动

维护一个堆*

维护一棵树(或森林)

- 常给出大小为n的一棵树,完成m次操作
- 查询点到根的一条路径
- 修改一棵子树
- 删除添加一棵子树

维护一棵仙人掌*

仙人掌: 每条边和每个点都至多属于一个简单环的无向连通图

分块

- 分块思想
- *块状数据结构:
 - 块状数组
 - 块状链表
 - 材块剖分

块状数组

- 给出长度为n (<=10^5)的一个正整数数列,完成m (<=10^5)次操作,操作分为2种:
- * Mxyk表示将[x,y]的数字全部修改为k
- *Qxyk表示询问[x,y]上的最大值

块状链表

- 给一个初始为空的数列,完成以下几种操作:
- *Ixn,在第x个数前面插入n个数;
- Dxn, 从第x个数开始删除连续的n个数;
- PQxn,输出Mx个数开始的连续n个数的和。

hnoi2010 弹飞绵羊

- 一条直线上n个装置,每个装置设定初始弹力系数 ki,当绵羊达到第 i 个装置时,它会往后弹 ki 步,达到第 i+ki 个装置,若不存在第 i+ki 个装置,则绵羊被弹飞。绵羊想知道当它从第 i 个装置起步时,被弹几次后会被弹飞。Lostmonkey 可以修改某个弹力装置的弹力系数,任何时候弹力系数均为正整数。
- n<=200000,m<=100000

树块剖分

- * 把树剖分成若干个连通块
- 维护每个点到连通块的根的信息和
- 如何做到根号n并且实现简单:
 - 点到根的路径上的树块数为 O(sqrt(N))
 - 每个树块大小 <=sqrt(N)
- 实现:尝试合并dfs入栈序相邻的两个结点

树块剖分

- 如何做到动态:
 - 查询时更新
- 好处: 修改的时候可以"奔放"地处理树块

分块

- 忧点: 适应各种数据结构问题, 代码简单, 常数小
- 缺点: 理论复杂度根号 n

树状数组

- 支持: 满足区间加法区间减法
- *修改:区间加减
- * 询问:
 - * 区间求和 logn
 - *区间求最值:暴力修改 log^2n
- 忧点: 代码简单空间小常数低
- 缺点: 扩展性低适用范围小

线段树

- * 支持: 只需要满足区间加法
- * 堆式线段树 非堆式线段树
- * 自底向上线段树 自顶向下线段树
- 自底向上堆式线段树:常数小(zkw线段树)
- 自顶向下非堆式线段树: 可持久化(主席树)
- *KD树*、四分树*

bzoj 3585 mex

* 有一个长度为 n 的数组 {a1,a2,...,an}。 m 次询问,每次询问一个区间内最小没有出现过的自然数。

ONTAK2010 Peaks

* 在 Bytemountains 有 N 座山峰,每座山峰有他的高度 h_i。有些山峰之间有双向道路相连,共 M 条路径,每条路径有一个困难值,这个值越大表示越难走,现在有 Q 组询问,每组询问询问从点 v 开始只经过困难值小于等于 x 的路径所能到达的山峰中第 k 高的山峰,如果无解输出 -1。

不知名的例题

- 维护一个序列
- 操作: 给区间加上一个等差数列
- 询问: 区间最值

平衡树

* splay 扩展: 动态树

treap 扩展:可持久化平衡树

替罪羊树*

伸展树

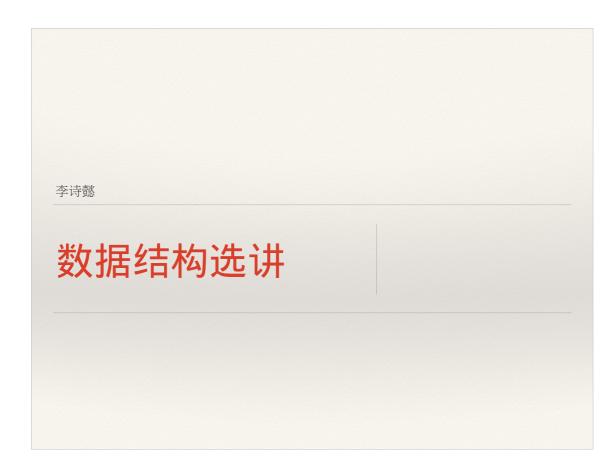
- ↑ 1.splay 伸展操作
- * 2.insert 插入
- * 3.delete 删除
- ↑ 4.select(k) 查询
- ₱ 5. 翻转
- ♥ 6.循环平移

Hnoi2002 营业额统计

- 我们知道某公司成立以来每天的营业额。
- 经济管理学上定义了一种最小波动值:该天的最小波动值。分析整个公司的从成立到现在营业情况是否稳定,只需要把每一天的最小波动值加起来。你的任务就是编写一个程序来计算这一个值。
- 第一天的最小波动值为第一天的营业额。

Scoi2014 方伯伯的 oj

- n个用户,编号1~n,一开始按照编号排名。维护以下操作
- 1xy将x的编号改为y,输出该用户的排名。保证x在队列中,并且y不在队列中
- *2x输出编号x的排名,并将x的移到第一位
- *3x输出编号x的排名,并将x的移到最后一位
- 4 k 查询当前排名为 k 的用户的编号并输出
- 强制在线



维护一个数组

- * 给出长度为n的一个数列,完成m次操作
- * 单点修改、单点询问
- * 区间修改、区间询问
- * 删除插入、区间移动

维护一个堆*

维护一棵树(或森林)

- * 给出大小为 n 的一棵树, 完成 m 次操作
- * 查询点到根的一条路径
- * 修改一棵子树
- * 删除添加一棵子树

维护一棵仙人掌*

* 仙人掌: 每条边和每个点都至多属于一个简单环的无向 连通图

分块

- * 分块思想
- * 块状数据结构:
 - * 块状数组
 - * 块状链表
 - * 树块剖分

块状数组

- * 给出长度为n (<=10^5)的一个正整数数列,完成m (<=10^5)次操作,操作分为 2 种:
- Mxyk表示将 [x,y] 的数字全部修改为 k
- * Q x y k 表示询问 [x,y] 上的最大值

块状链表

- * 给一个初始为空的数列,完成以下几种操作:
- $I \times n$, 在第x个数前面插入n个数;
- $D \times n$, 从第x个数开始删除连续的n个数;
- $Q \times n$,输出 $M \times n$ 个数开始的连续n个数的和。

hnoi2010 弹飞绵羊

- * 一条直线上n个装置,每个装置设定初始弹力系数 ki, 当绵羊达到第i个装置时,它会往后弹 ki 步,达到第 i+ki 个装置,若不存在第i+ki 个装置,则绵羊被弹飞。 绵羊想知道当它从第i 个装置起步时,被弹几次后会被弹 飞。Lostmonkey 可以修改某个弹力装置的弹力系数, 任何时候弹力系数均为正整数。
- * n<=200000,m<=100000

树块剖分

- * 把树剖分成若干个连通块
- * 维护每个点到连通块的根的信息和
- * 如何做到根号 n 并且实现简单:
 - * 点到根的路径上的树块数为 O(sqrt(N))
 - * 每个树块大小 <=sqrt(N)
- * 实现: 尝试合并 dfs 入栈序相邻的两个结点

树块剖分

- * 如何做到动态:
 - * 查询时更新
- * 好处: 修改的时候可以"奔放"地处理树块

分块

* 优点: 适应各种数据结构问题, 代码简单, 常数小

* 缺点: 理论复杂度根号 n

树状数组

* 支持: 满足区间加法区间减法

* 修改: 区间加减

* 询问:

* 区间求和 logn

* 区间求最值:暴力修改 log^2n

* 优点: 代码简单空间小常数低

* 缺点: 扩展性低 适用范围小

线段树

- * 支持: 只需要满足区间加法
- * 堆式线段树 非堆式线段树
- * 自底向上线段树 自顶向下线段树
- * 自底向上堆式线段树: 常数小(zkw 线段树)
- * 自顶向下非堆式线段树: 可持久化(主席树)
- * KD 树 * 、四分树 *

bzoj 3585 mex

* 有一个长度为 n 的数组 {a1,a2,...,an} 。 m 次询问,每次询问一个区间内最小没有出现过的自然数。

ONTAK2010 Peaks

* 在 Bytemountains 有 N 座山峰,每座山峰有他的高度 h_i。有些山峰之间有双向道路相连,共 M 条路径,每条路径有一个困难值,这个值越大表示越难走,现在有 Q 组询问,每组询问询问从点 v 开始只经过困难值小于等于 x 的路径所能到达的山峰中第 k 高的山峰,如果无解输出 -1。

不知名的例题

* 维护一个序列

* 操作: 给区间加上一个等差数列

* 询问: 区间最值

平衡树

* splay 扩展: 动态树

* treap 扩展: 可持久化平衡树

* 替罪羊树*

伸展树

- * 1.splay 伸展操作
- * 2.insert 插入
- * 3.delete 删除
- * 4.select(k) 查询
- * 5. 翻转
- * 6. 循环平移

Hnoi2002 营业额统计

- * 我们知道某公司成立以来每天的营业额。
- * 经济管理学上定义了一种最小波动值: 该天的最小波动值。 分析整个公司的从成立到现在营业情况是否稳定, 只需要把每一天的最小波动值加起来。你的任务就是编写一个程序来计算这一个值。
- * 第一天的最小波动值为第一天的营业额。

Scoi2014 方伯伯的 oj

- \mathbf{n} 个用户,编号 $1 \sim \mathbf{n}$,一开始按照编号排名。维护以下操作
- 1xy 将 x 的编号改为 y ,输出该用户的排名。保证 x 在队列中,并且 y 不在队列中
- * 2x 输出编号x的排名,并将x的移到第一位
- * 3 x 输出编号 x 的排名, 并将 x 的移到最后一位
- * 4 k 查询当前排名为 k 的用户的编号并输出
- * 强制在线