不常见数据结构

# 序列上的数据结构

h10

2018年7月2日

## 简介

在计算机科学中,数据结构是计算机存储、组织数据的方式,数据结构是指相互之间存在一种或多种特定关系的数据元素的集合

通常情况下,精心选择的数据结构可以带来更高的运行或者 存储效率,数据结构往往同高效的检索算法和索引技术有关

### 定义

数据结构是指相互之间存在着一种或多种关系的数据元素的 集合和该集合中数据元素之间的关系组成,记为:

$$Data_S tructure = (D, R)$$

其中 D 是数据元素的集合,R 是该集合中所有元素之间的 关系的有限集合

000

#### 常见数据结构

数组(Array) 堆栈(Stack) 队列(Queue) 链表(Linked List) 树(Tree) 图(Graph) 堆(Heap) 散列表(Hash) •00

#### 逻辑结构分类

数据的逻辑结构是从具体问题抽象出来的数学模型,是描述数据元素及其关系的数学特性的,逻辑结构是在计算机存储中的映像,形式地定义为 (K,R),其中,K 是数据元素的有限集,R 是 K 上的关系的有限集

根据数据元素间关系的特性,通常有下列四类基本的结构:

- 1.集合结构:数据结构中的元素之间除了同属一个集合的相 互关系外,别无其他关系
- 2.线性结构:数据结构中的元素存在一对一的相互关系,其中线性表是最简单、最基本、也是最常用的一种线性结构
  - 3.树形结构:数据结构中的元素存在一对多的相互关系
  - 4.图形结构:数据结构中的元素存在多对多的相互关系

数据结构分类

### 物理(存储)结构分类

数据结构在计算机中的表示称为数据的物理(存储)结构, 它包括数据元素的表示和关系的表示

数据元素之间的关系有两种不同的表示方法: 顺序映象和非顺序映象, 并由此得到两种不同的存储结构: 顺序存储结构和链式存储结构

顺序存储方法:它是把逻辑上相邻的结点存储在物理位置相邻的存储单元里,结点间的逻辑关系由存储单元的邻接关系来体现,由此得到的存储表示称为顺序存储结构

链接存储方法:它不要求逻辑上相邻的结点在物理位置上亦相邻,结点间的逻辑关系是由附加的指针字段表示的,由此得到的存储表示称为链式存储结构,链式存储结构通常借助于程序设计语言中的指针类型来实现

数据结构分类

# 物理(存储)结构分类

处顺序存储结构和链式存储结构外还有其它存储结构:

索引存储方法:除建立存储结点信息外,还建立附加的索引 表来标识结点的地址

散列存储方法:就是根据结点的关键字直接计算出该结点的 存储地址 O(n)数据结构

#### 数组

给定一个长度为 n 的数组 m 次询问,每次询问数组一段区间内所有数字的和

O(n)数据结构

## 链表

给出 n 个不同元素的一种排列 m 次询问,每次询问一个元素的前驱或后继

例题 000000 000000 不常见数据结构 ○

O(n)数据结构

# 栈 & 队列

DFS & BFS

# 单调栈 & 单调队列

多用于可以贪心的题目

例题 000000 000000

O(n)数据结构

hash

给出 n 个名字不同的人的考试成绩 m 次询问,每次询问一人的成绩

例题 000000 000000

 $O(n \log(n))$ 数据结构

**RMQ** 

给定一个长度为 n 的数组

m 次询问,每次询问数组一段区间内所有数字的最大值或

最小值

数据结构简介

堆

优先队列

## 可合并堆

给定 n 个集合,开始都为空,m 次操作,每次操作为如下之一

- 1. 向某个集合插入一个数字
- 2. 从某个集合中取出其中最大的数字并输出
- 3. 把两个集合合并为一个

举例:斜堆,左偏树,随机堆

<u>详见此处</u>

# 斐波那契堆

给定 n 个集合,开始都为空,m 次操作,每次操作为如下 **シー** 

- 1. 向某个集合插入一个数字
- 2. 从某个集合中取出其中最大的数字并输出
- 3. 把两个集合合并为一个
- 4. 修改某个集合中的某个数的值

详见此处

例题 000000 000000

 $O(n \log(n))$ 数据结构

### 树状数组 & 线段树

给定一个长度为 n 的数组

*m* 次操作,每次操作修改某个数字的数值或询问数组一段 区间内所有数字的和

### 旋转式平衡树

给出 n 个元素的一种排列 m 次操作,每次操作为如下之一 在某个位置加入一个新元素 在某个位置删去一个元素 将某一段区间的所有元素移至另一位置 举例: Splay, 旋转式treap(注意treap可以线性构造)

# 主席树 & 非转式treap

主席树:区间第 k 大

非转式treap: 一种可以持久化的平衡树

一个问题: 在可离线的情况下, 有什么方案可以替代可持久

化

### 替罪羊思想

暴力美学...
不平衡就打扁系列
与非转式treap一样,也是一种非转式平衡树

例题 000000 000000

 $O(n \log^2(n))$ 数据结构

# 树套树

并不想多说什么...

0

 $O(n \log^2(n))$ 数据结构

#### 树链剖分

树上数据结构问题强行下树!

类似的,prufer编码则可以使树上计数问题强行下树

# 分块

暴力美学...

 $O(n\sqrt{n})$ 数据结构

# 莫队

经典例题: 小z的袜子

 $O(n\sqrt{n})$ 数据结构

#### KD树

给出 n 个平面上的点 m 次询问,每次询问离某个位置最近的 k 个点是那些 k < 10

#### bzoj2827

平面上有 n 只鸟,每只都有自己的初始位置与威武值接下来 t 秒间,每秒都会有一只鸟改变自己的位置

定义一只鸟在某一刻的士气值为此刻与它站在同一位置的所 有鸟中最大的威武值,不包括自己

定义一只鸟在某一刻的团结值为此刻与它站在同一位置的鸟 的个数,不包括自己

求每只鸟的士气值与团结值的历史最大值

bzoj2827

平衡树裸题,写个哈希表来存坐标 我们需要这样一种数据结构,它需要支持插入,删除,集 合chkmax,维护集合大小,集合max 随便找种平衡树咯

例题 ○○●○○○ 不常见数据结构

简单题

#### 带单点修改的区间第k大

题面看标题,懒得写了 请尝试提出多种解题方案,特别请尝试提出一个空间复杂度为  $O(n \log(n))$  的算法

#### 带单点修改的区间第k大

替罪羊树或非转式Treap套值域线段树,时间  $O(n \log^2(n))$ ,空间  $O(n \log^2(n))$ 

值域线段树套线段树,时间  $O(n \log^2(n))$ ,空间  $O(n \log^2(n))$ 

值域线段树套平衡树,时间  $O(n \log^2(n))$ ,空间  $O(n \log(n))$ 

各种算法的效率

#### bzoj3653

给出一棵 n 个点的树,以及 m 个询问,每个询问形式如下:

给定 p, k, 问有多少个三元组 (p, x, y), 满足

- 1. p 和 x 都是 y 的祖先
- 2. p 和 x 的距离小于等于 k

$$n, m \le 10^5$$

#### bzoj3653

分两种情况

- $1. \times 是 p$  的祖先: 非常好处理
- 2.  $p \in x$  的祖先或 x = p:

此时合法的  $\times$  的深度区间为 [dep(p), dep[p] + k],满足条件

的 x 对答案有 sz[x] - 1 的贡献

按 DFS 序建立主席树即可

#### bzoj4569

有一个长度为 n 的没有前导零的十进制数,用 s 表示,有 m 个限制条件,每个条件形如 (l1, r1, l2, r2),表示 s[l1:r1] = s[l2:r2] 现在给出这些限制条件,问有多少个数满足条件  $n, m \leq 10^5$ 

#### bzoj4569

考虑类似ST表的方法,我们把这个区间划分成前  $2^k$  位和后  $2^k$  位,那么就变成了这两端  $2^k$  位分别对应相同

我们开 log(n) 个并查集,第 k 个记录对应的第 k 层的相同性

处理完所有条件之后,我们从上往下把相同性结果推到下一层去,就可以在总时间  $O((n+m)\log(n)\alpha(n))$  的复杂度内得到最后的并查集

#### uoj164

给定一个长度为 n 的数组 A,并定义一个它的辅助数组 B,初始 B 与 A 完全相同

接下来有 m 次操作,每次操作为如下之一(x 可为负数)

- 1. 给定 I, r, x, 对于所有的  $i \in [I, r]$ , 把  $A_i$  加上 x
- 2. 给定 I, r, x,对于所有的  $i \in [I, r]$ ,把  $A_i$  变成 x
- 3. 给定 I, r, x,对于所有的  $i \in [I, r]$ ,把  $A_i$  变成  $max(A_i + x, 0)$ 
  - 4. 给定 *i*,询问 *Ai* 的数值
  - 5. 给定 *i*,询问 *Bi* 的数值

在每一次操作后对 B 进行一次更新, 让  $B_i = max(A_i, B_i)$ 



#### uoj164

首先把操作一般化,所有操作都可以用函数  $x = f_{a,b}(x)$  表示,意义为对 x 进行 x = max(x + a, b) 的操作

考虑操作的合并有  $f_{c,d}(f_{a,b}(x)) = f_{a+c,max(b+c,d)}(x)$ 

由于要求历史最大值,还得维护历史最大标记

如果对 x 先后进行 k 次操作,第 i 次操作为  $f_{a_i,b_i}(x)$ ,那么对于 x 的历史最大值 g(x) 有  $g(x) = max_{i=0}^k f_{a_i,b_i}(x)$ 

由于 g(x) 为多个 f 函数取最大值,画画图就可以发现 g(x) 也可以写成  $f_{a,b}(x)$  的形式,也就是说 g(x) 也是可以合并的

既然两个询问都是可以合并的, 线段树一下就好了

#### ICPC-Camp 2016 Day1 F

对于两个自然数 a 与 b,重新定义  $a \le b$  为 a|b=b 其中的 | 表示按位或

给定一个长度为 n 的全由自然数组成的数组 a,求它的非空不下降子序列个数

$$n \leq 10^5, a_i \leq 2^{16}$$

#### ICPC-Camp 2016 Day1 F

设 dp[i] 为以 a[i] 结尾的不下降子序列个数 假设当前考虑到了第 i 个数字,记 cnt[mask1][mask2] 为 a[1] 至 a[i-1] 中前 8 位正好是 mask1,后 8 位小于等于 mask2 的数字的个数

暴力搜索所有可行的 mask1,即可得出 dp[i]

然后需要用 dp[i] 更新 cnt,由于 mask1 是已经确定了的, 所以只要遍历所有 mask2 即可

时间复杂度:  $O(n*2^8)$ 

## 列表

- 1. 二进制分组
- 2. 吉司机线段树
- 3. 划分树

这里我偷个懒, 直接放以前课件了