yanQval

IIIS, Tsinghua

2020年7月24日

#### Definition

堆是一种特殊的树形数据结构,每个节点拥有一个键值 (Key)。 堆满足堆性质,若节点 A 是节点 B 的父亲,则 A 的键值比 B 的键值小 (大)。

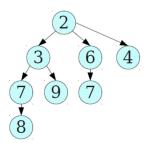
根据选择的不同被分别大根堆或小根堆。

#### Definition

堆是一种特殊的树形数据结构,每个节点拥有一个键值 (Key)。 堆满足堆性质,若节点 A 是节点 B 的父亲,则 A 的键值比 B 的键值小 (大)。

根据选择的不同被分别大根堆或小根堆。

#### 一个小根堆:



堆通常要支持的操作:

● 插入一个键值为 x 的新元素

- 插入一个键值为 x 的新元素
- 返回当前堆内的最小(大)值

- 插入一个键值为 x 的新元素
- 返回当前堆内的最小(大)值
- 返回并删除当前堆内的最小(大)值

- 插入一个键值为 x 的新元素
- 返回当前堆内的最小(大)值
- 返回并删除当前堆内的最小(大)值
- 将某一个元素的键值减小(增大)到 k

- 插入一个键值为 x 的新元素
- 返回当前堆内的最小(大)值
- 返回并删除当前堆内的最小(大)值
- 将某一个元素的键值减小(增大)到 k
- 将两个堆合并

- 插入一个键值为 x 的新元素
- 返回当前堆内的最小(大)值
- 返回并删除当前堆内的最小(大)值
- 将某一个元素的键值减小(增大)到 k
- 将两个堆合并
- 删除任意元素?

# Binary Heap

## Binary Heap

#### Definition

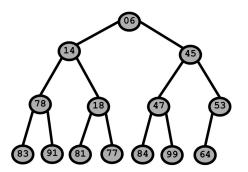
二叉堆是一个满足堆性质的完全二叉树。

## Binary Heap

#### Definition

二叉堆是一个满足堆性质的完全二叉树。

#### 一个二叉堆:



# Binary Heap: Properties

#### Binary Heap: Properties

#### 二叉堆拥有性质:

- 最小值出现在根上
- 深度为 |log<sub>2</sub> n|

## Binary Heap: Properties

#### 二叉堆拥有性质:

- 最小值出现在根上
- 深度为 |log<sub>2</sub> n|

这些优良的性质可以很方便的实现堆的功能。

# Binary Heap: Implementation

# Binary Heap: Implementation

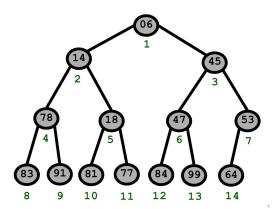
只需要数组就可以轻松实现二叉堆。

- Parent(i) :  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$
- Left Child(i): 2i
- Right Child(i): 2i + 1

# Binary Heap: Implementation

只需要数组就可以轻松实现二叉堆。

- Parent(i) :  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$
- Left Child(i): 2i
- Right Child(i): 2i + 1





# Binary Heap: Insertion

## Binary Heap: Insertion

将新的元素放置在序列的末尾。



#### Binary Heap: Insertion

将新的元素放置在序列的末尾。 不断向上交换该元素,直到无法交换。

单次复杂度为  $O(\log_2 n)$ 。

## Binary Heap: Decrease Key

与插入操作相似,不断向上进行交换直到无法交换。

单次复杂度为  $O(\log_2 n)$ 。

首先将根删除,并用序列末尾的元素代替根。

首先将根删除,并用序列末尾的元素代替根。不断执行向下交换,直到无法交换。

首先将根删除,并用序列末尾的元素代替根。 不断执行向下交换,直到无法交换。 每次交换的时候,比较它的两个儿子,选择较小的一个进行交换。

单次复杂度为  $O(\log_2 n)$ 。

# Binary Heap: Union

#### Binary Heap: Union

没有很好的合并方法。我们取出其中一个堆内的所有元素,逐个插入另 外一个堆中。

单次复杂度至少为  $\Omega(n)$ 。

# 最小生成树

Prime 算法: 使用堆解决。

# Leftist Heap

## Leftist Heap

#### Definition

左偏树是一棵特殊的树,每个节点拥有键值 (Key) 和距离 (Distance) 两个关键字。

该树关于键值满足堆性质,关于距离满足如下的性质。

定义一个节点为外节点,当且仅当它存在一个孩子是空的。

定义一个节点的距离为它到外节点的最短距离。

任意节点左儿子的距离不小于右儿子的距离。

# Leftist Heap: Properties

#### Leftist Heap: Properties

性质一:

节点的距离等于其右儿子的距离加一

# Leftist Heap: Properties

性质一:

节点的距离等于其右儿子的距离加一

性质二:

距离为 i 的左偏树至少有  $2^i - 1$  个节点。

合并是一个递归过程。

合并是一个递归过程。 如果当前合并中有一棵空树,直接返回另一颗树。

合并是一个递归过程。 如果当前合并中有一棵空树,直接返回另一颗树。 选择两棵树中根节点键值较小的一个作为根,继续合并该节点的右儿子 和另一棵树。

合并是一个递归过程。

如果当前合并中有一棵空树,直接返回另一颗树。

选择两棵树中根节点键值较小的一个作为根,继续合并该节点的右儿子和另一棵树。

如果当前树不满足距离性质, 交换左右孩子。

由于我们每次走的都是右孩子,执行的次数不超过两棵树的深度之和。因此单次操作的复杂度是  $O(\log_2 n)$ .

# Leftist Heap: Other Operations

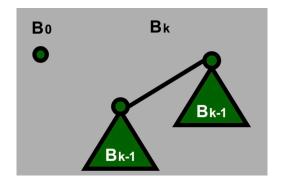
### Leftist Heap: Other Operations

其他的所有操作均可以通过合并操作来实现:

- 插入操作: 合并原堆和一个节点的堆
- 删除最小值: 合并左右孩子

#### Binomial Tree

#### 二项树是如下递归定义的:



我们定义一个节点的秩为它的孩子的个数,其中一棵树的秩是它的根的 秩。

我们定义一个节点的秩为它的孩子的个数,其中一棵树的秩是它的根的 **秩**。

它的孩子的秩如何?

我们定义一个节点的秩为它的孩子的个数,其中一棵树的秩是它的根的 秩。

它的孩子的秩如何?

 $B_k$  有多少节点?

关于二项树  $B_k$  有一些重要性质:

#### 关于二项树 $B_k$ 有一些重要性质:

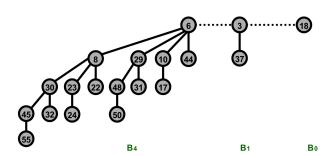
- 节点个数 2<sup>k</sup>
- 深度 k
- 度数 k
- 若我们删除根节点,将得到  $B_{k-1}, B_{k-2}, \ldots, B_0$

 $B_k$  的第 i 层有多少节点?

### Binomial Heap

#### Definition

一个二项树组成的序列,其中每种秩只存在一棵树等于它。



最小值一定保存在所有的根上。

最小值一定保存在所有的根上。  $B_i$  是否存在由 n 的二进制分解决定。

最小值一定保存在所有的根上。  $B_i$  是否存在由 n 的二进制分解决定。 至多存在  $\log_2 n$  棵树,最大秩同样不超过这个值。

### Union

#### Union

只合并具有相同秩的树,并保证最终的堆中不存在秩相同的树。

#### Union

只合并具有相同秩的树,并保证最终的堆中不存在秩相同的树。

合并两棵树需要的复杂度是 O(1),总共合并的次数和二进制加法是一样的,总复杂度  $O(\log_2 n)$ 。

插入操作同样可以通过合并来实现。

插入操作同样可以通过合并来实现。 删除操作根据之前的结论会将某棵树分解成若干颗小的树,继续执行合 并操作。

插入操作同样可以通过合并来实现。

删除操作根据之前的结论会将某棵树分解成若干颗小的树,继续执行合 并操作。

减小键值可以直接向上交换,由于二项堆只有  $O(log_2n)$  的深度。

### Fibonacci Heap

只有删除操作具有  $O(\log_2 n)$  的单次复杂度,其他操作均只消耗常数时间。

运用了延迟修改的思想。

### 合并果子

有 n 堆果子,第 i 堆有  $a_i$  个果子,现在需要把所有果子合成一堆,每次合并消耗的体能是合并之后的那一堆的大小,最小化体能消耗。  $n < 10^5$ 

# 哈夫曼编码

有n个单次组成的文章,第i个单词出现了 $a_i$ 次,现在需要给所有单词 用 01 来编码,为保证不会出现歧义,不能有任一编码是另外一个的前 缀。求最短传输长度。

 $n < 10^5$ 

# [NOI2015] 荷马史诗

用 k 进制来编码。且要求在总长度最短的情况下,最小化最长编码的长度。

### 罗马游戏

给定 n 个人的分数,若干次操作,每次将两个人所在的团合并,或是杀死一个团内得分最低的人。

 $n \le 10^6$ 

# [BOI 2004] 数字序列

给定一个长度为 n 的序列  $a_i$ ,求出一个单调上升的序列  $b_i$ ,最小化  $\sum |a_i - b_i|$ 。  $n < 10^5$ 

堆

给定数轴上的 n 个区间,请选择其中恰好 k 个区间,使得它们的交的长度最大。  $n < 10^6$ .

←ロト ←団ト ← 豆ト ← 豆 ・ り へ ○・

# 搬东西

有 n 堆东西,第 i 堆初始有  $A_i$  个东西,我们希望最终第 i 堆有  $B_i$  个东西。现在可以进行的操作有,给某一堆直接添加一个东西,代价是  $X_i$  直接删除一个代价是  $Y_i$  还可以花费  $Z_*|i-j|$  的代价,把一个东西从 i 搬到  $j_i$  求最小代价。

 $1 < n < 10^5, 1 < A_i, B_i < 10, 0 < X, Y < 10^8, 0 < Z < 1000$