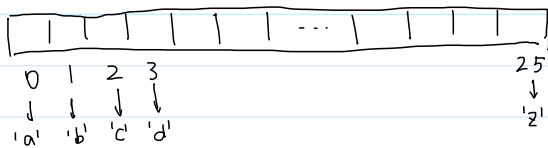


# 哈希表

2022年3月24日 10:03

Q. 统计每个小写字母出现的次数?

('a', 1) ('b', 3) ('c', 0) ... 键值对  
key ← value



V get(key) → O(1)

Void put(key, value) → O(1)

Void remove(key) → O(1)

键: ① 范围不大  
② 键可以转换成数组的索引

key = 'a'

int hash(k key)  
↓                      ↓  
索引                      键

打散键值对 (让键值对尽量平均分布)

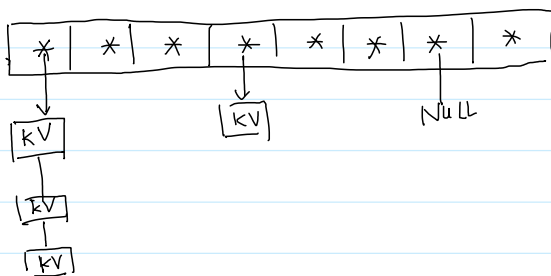
哈希表的两个问题:

① 哈希函数

让键值对尽量平均分布

② 解决冲突

拉链法



哈希表的基本操作

V get(k key).

int idx = hash(key).

遍历链表

key 存在, 返回 key 对应的 value

key 不存在, 返回特殊值.

V put(k key, V value):

int idx = hash(key);

遍历链表:

key 存在, 更新 key 对应的 value, 并返回原来的 value

key 不存在, 添加键值对, 返回特殊值.

V remove(k key)

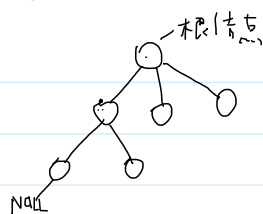
int idx = hash(key);

遍历链表:

key存在, 删除键值对, 并返回删除对应的值  
key不存在, 返回特殊值.

# 二叉搜索树 (BST)

2022年3月24日 11:32



Tree

家族谱: Family Tree

父结点:

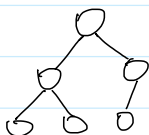
孩子结点:

叔叔结点:

根结点

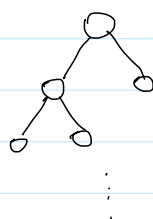
叶子结点: ① 没有孩子的结点  
② NULL结点

二叉树:



每个结点最多有两个孩子

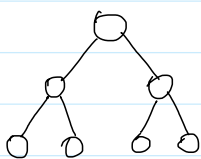
二叉树的性质:



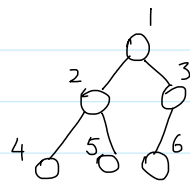
层	结点
1	$\leq 2^0$
2	$\leq 2^1$
3	$\leq 2^2$
...	...
n	$\leq 2^{n-1}$

如果一棵树有n层, 则它最多有  $2^n - 1$  个结点.

特殊的二叉树:



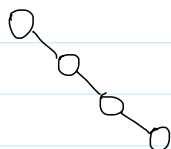
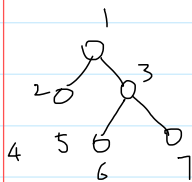
满二叉树



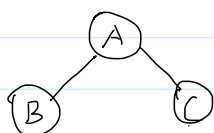
完全二叉树

$$\begin{aligned} \text{leftChild}(i) &= 2i \\ \text{rightChild}(i) &= 2i + 1 \\ \text{parent}(i) &= i/2 \quad (\text{NULL} \rightarrow 0) \end{aligned}$$

二叉树可以用数组的方式表示.



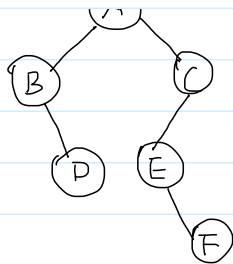
#1. 二叉树的遍历



深度优先遍历

先序遍历: DLR

A B D C E F



先序遍历: DLR

ABDCEF

中序遍历: LDR

BD A EFC

后序遍历: LRD

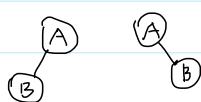
DBFECA

广度优先遍历 (层级遍历)

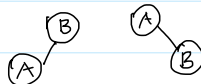
ABCDEF

#2. 二叉树的建树.

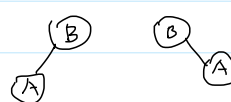
先序: AB



中序: AB

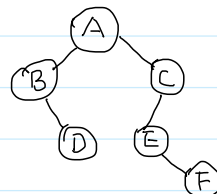


后序: AB



先序: A BD CE F

中序: BD A EFC



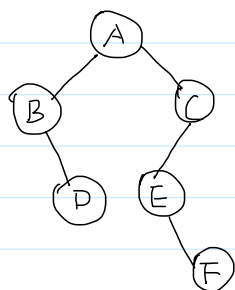
#3. 二叉查找树 (Binary Search Tree)

1. 二叉树

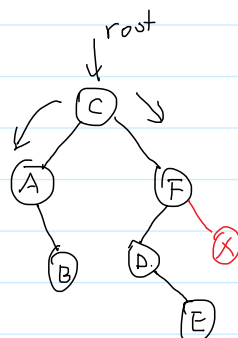
2. 左子树所有结点的key值都小于根结点的key值.

右子树所有结点的key值都大于根结点的key值.

并且左、右子树都是二叉查找树.



(不是)



(A B C D E F)

查找:  $O(h)$   $h$  为树的高度

插入:  $O(h)$

(是) 删除:  $O(h)$

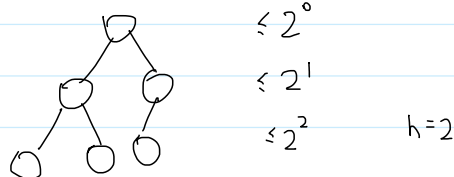
Q1: 如何判定一棵二叉树是不是BST? (中序)

Q2: 二叉查找树的好处.

Q3: 如果一棵BST有n个结点, 那么它最小的是多少?

完全二叉树.

一棵高度为h的完全二叉树, 它结点数目的范围是多少?

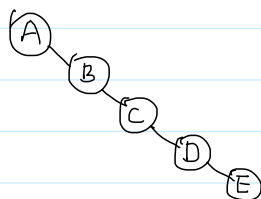


$$2^h \leq n \leq 2^{h+1} - 1$$

$$\Rightarrow 2^h \leq n < 2^{h+1}$$

$$\Rightarrow \log_2 n - 1 \leq h < \log_2 n \quad \lfloor \log_2 n \rfloor \text{ (向下取整)}$$

普通的二叉查找树的高度不一定是 $O(\log n)$ 这个级别!



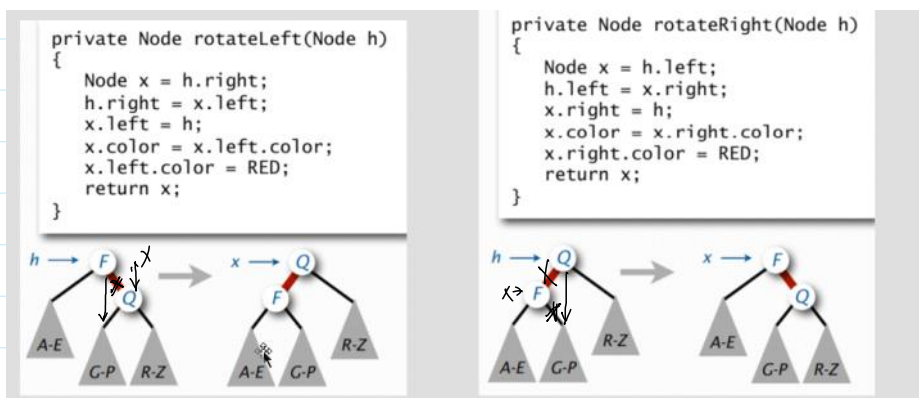
平衡 = 二叉查找树.

AVL树: 对任意一个结点, 它的左子树的高度和右子树的高度相差不超过1.

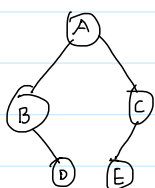
红黑树: 保证树的高度是 $O(\log n)$ 级别)



# 旋转



用队列实现广度优先遍历



① 将根结点入队列

② 判断队列是否非空:

非空:

出队列, 获取结点

判断该结点是否有左孩子

A B C D E

有, 入队列  
判断该结点是否有右孩子  
有, 入队列

回到②  
空, 结束循环.