



第二周 (2.1-2.7)

📅 StartDate	@2021/02/01 → 2021/02/07
▼ Status	已超时
≡ 内容	1.哈希表、映射、集合 2. 树、二叉树、二叉搜索树 3.堆和二叉堆、图

1. 哈希表、映射、集合

哈希表、映射、集合的原理讲解

哈希表常见实践案例

常考面试题目精讲

2. 树、二叉树、二叉搜索树

▼ 2.1 树、二叉树、二叉搜索树的实现和特性

参考链接

- [二叉搜索树 Demo](#)



思考题

树的面试题解法一般都是递归，为什么？说明：同学们可以将自己的思考写在课程下方的留言区一起讨论，也可以写在第 2 周的学习总结中。

▼ 2.2 实战

参考链接

- [树的遍历 Demo](#)

实战题目 / 课后作业

- [二叉树的中序遍历](#)（亚马逊、微软、字节跳动在半年内面试中考过）：[递归](#)、[借助栈的迭代方式](#)、[莫里斯遍历](#)（了解即可）

查看题解：颜色标记法

- [二叉树的前序遍历](#)（谷歌、微软、字节跳动在半年内面试中考过）
- [N 叉树的后序遍历](#)（亚马逊在半年内面试中考过）
- [N 叉树的前序遍历](#)（亚马逊在半年内面试中考过）
- [N 叉树的层序遍历](#)

3. 堆和二叉堆、图

▼ 3.1 堆和二叉堆的实现和特性

参考链接

[维基百科：堆 \(Heap\)](#)：重点关注堆有哪些，以及比较堆的实现代码 (java)

各种堆的操作效率比较：

Comparison of theoretic bounds for variants [\[edit \]](#)

Here are [time complexities](#)^[8] of various heap data structures. Function names assume a min-heap. For the meaning of " $O(f)$ " and " $\Theta(f)$ " see [Big O notation](#).

Operation	find-min	delete-min	insert	decrease-key	meld
Binary ^[8]	$\Theta(1)$	$\Theta(\log n)$	$O(\log n)$	$O(\log n)$	$\Theta(n)$
Leftist	$\Theta(1)$	$\Theta(\log n)$	$\Theta(\log n)$	$O(\log n)$	$\Theta(\log n)$
Binomial ^{[8][9]}	$\Theta(1)$	$\Theta(\log n)$	$\Theta(1)^{[b]}$	$\Theta(\log n)$	$O(\log n)^{[c]}$
Fibonacci ^{[8][10]}	$\Theta(1)$	$O(\log n)^{[b]}$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)^{[b]}$	$\Theta(1)$
Pairing ^[11]	$\Theta(1)$	$O(\log n)^{[b]}$	$\Theta(1)$	$\alpha(\log n)^{[b][d]}$	$\Theta(1)$
Brodal ^{[14][e]}	$\Theta(1)$	$O(\log n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$
Rank-pairing ^[16]	$\Theta(1)$	$O(\log n)^{[b]}$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)^{[b]}$	$\Theta(1)$
Strict Fibonacci ^[17]	$\Theta(1)$	$O(\log n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$
2-3 heap ^[18]	$O(\log n)$	$O(\log n)^{[b]}$	$O(\log n)^{[b]}$	$\Theta(1)$?

二叉堆的实现

▲注意：二叉堆只是堆的一种实现方式

注意：二叉堆是堆（优先队列 `priority_queue`）的一种常见且简单的实现；但是并不是最优的实现。

[https://en.wikipedia.org/wiki/Heap_\(data_structure\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Heap_(data_structure))

▼ 性质：

1. 通过完全二叉树实现，即每一行都是满的；
2. 树中任意节点的值总是 \geq 其子节点的值

二叉堆性质



通过完全二叉树来实现（注意：不是二叉搜索树）；

二叉堆（大顶）它满足下列性质：

[性质一] 是一棵完全树。

[性质二] 树中任意节点的值总是 \geq 其子节点的值；

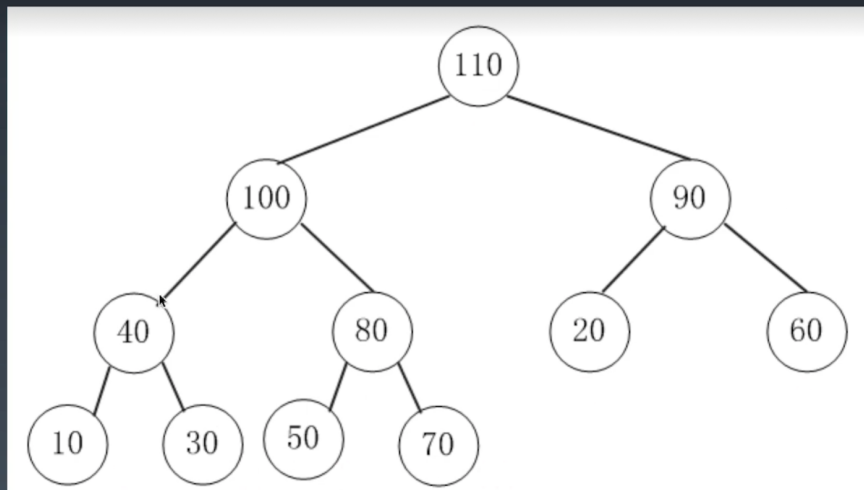
▼ 通过数组实现二叉堆：

左： $2*i+1$;右： $2*i+2$;父： $\text{floor}((i-1)/2)$

二叉堆实现细节



1. 二叉堆一般都通过“数组”来实现
2. 假设“第一个元素”在数组中的索引为 0 的话，
则父节点和子节点的位置关系如下：
(01) 索引为 i 的左孩子的索引是 $(2*i+1)$;
(02) 索引为 i 的右孩子的索引是 $(2*i+2)$;
(03) 索引为 i 的父结点的索引是 $\text{floor}((i-1)/2)$;



一维数组: [110, 100, 90, 40, 80, 20, 60, 10, 30, 50, 70]

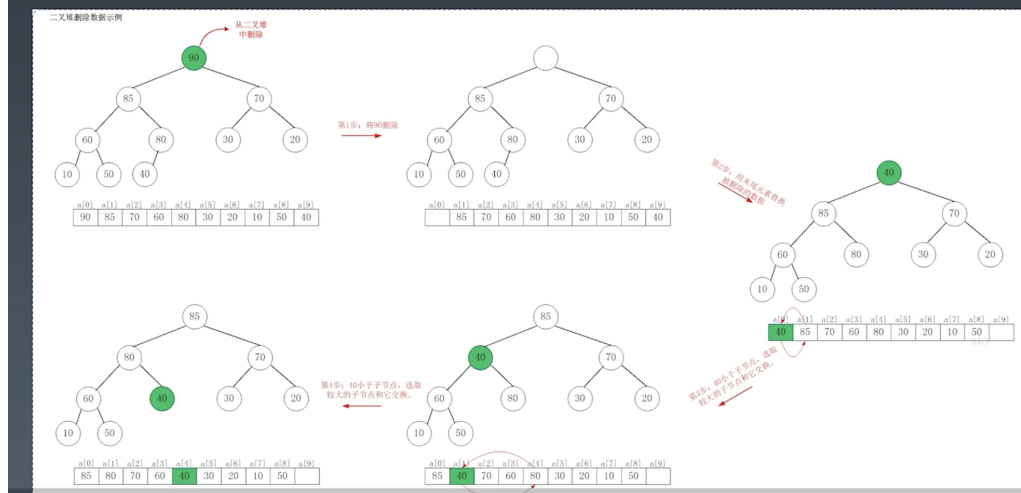
▼ 二叉堆的操作:

1. insert ($O(\log N)$): 新节点添加到末尾, 再依次向上对比调整, 大于父节点则交换位置
2. delete Max: 将堆尾元素替换到顶部, 依次向下调整, 直到堆尾。

Hint: 因为要保持完全二叉树的结构, 所以首先操作堆尾元素

这种删除堆顶元素的函数一般取名为: **HeapifyDown**

Delete Max - $O(\log N)$



图的实现和特性

常考面试题目精讲