



数据结构与算法 (Python版)

优先队列和二叉堆

陈斌 北京大学 gischen@pku.edu.cn

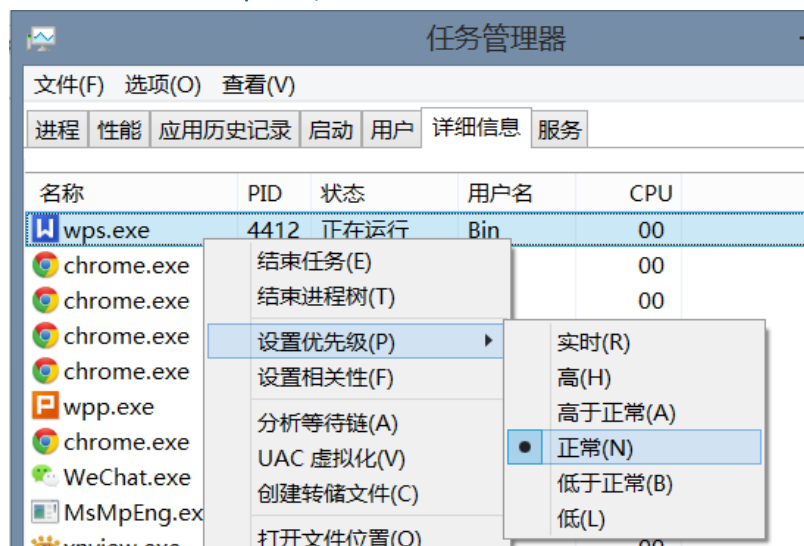
优先队列Priority Queue

❖ 前面我们学习了一种FIFO数据结构**队列**

❖ 队列有一种变体称为“**优先队列**”。

银行窗口取号排队，VIP客户可以插到队首

操作系统中执行关键任务的进程或用户特别指定
进程在调度队列中靠前



优先队列Priority Queue

- ❖ 优先队列的出队跟队列一样从队首出队；
- ❖ 但在优先队列内部，数据项的次序却是由“优先级”来确定：
高优先级的数据项排在队首，而低优先级的数据项则排在后面。
这样，优先队列的入队操作就比较复杂，需要将数据项根据其优先级尽量挤到队列前方。
- ❖ 思考：有什么方案可以用来实现优先队列？
出队和入队的复杂度大概是多少？

二叉堆Binary Heap实现优先队列

- ❖ 实现优先队列的经典方案是采用**二叉堆**数据结构

二叉堆能够将优先队列的**入队**和**出队**复杂度都保持在 **$O(\log n)$**

- ❖ 二叉堆的有趣之处在于，其逻辑结构上象二叉树，却是**用非嵌套的列表来实现的！**

- ❖ **最小key排在队首的称为“最小堆min heap”**

反之，最大key排在队首的是“最大堆max heap”

二叉堆Binary Heap实现优先队列

❖ ADT BinaryHeap的操作定义如下:

BinaryHeap(): 创建一个空二叉堆对象;

insert(k): 将新key加入到堆中;

findMin(): 返回堆中的最小项, 最小项仍保留在堆中;

delMin(): 返回堆中的最小项, 同时从堆中删除;

isEmpty(): 返回堆是否为空;

size(): 返回堆中key的个数;

buildHeap(list): 从一个key列表创建新堆

ADT BinaryHeap的操作示例

```
from pythonds.trees.binheap import BinHeap
```

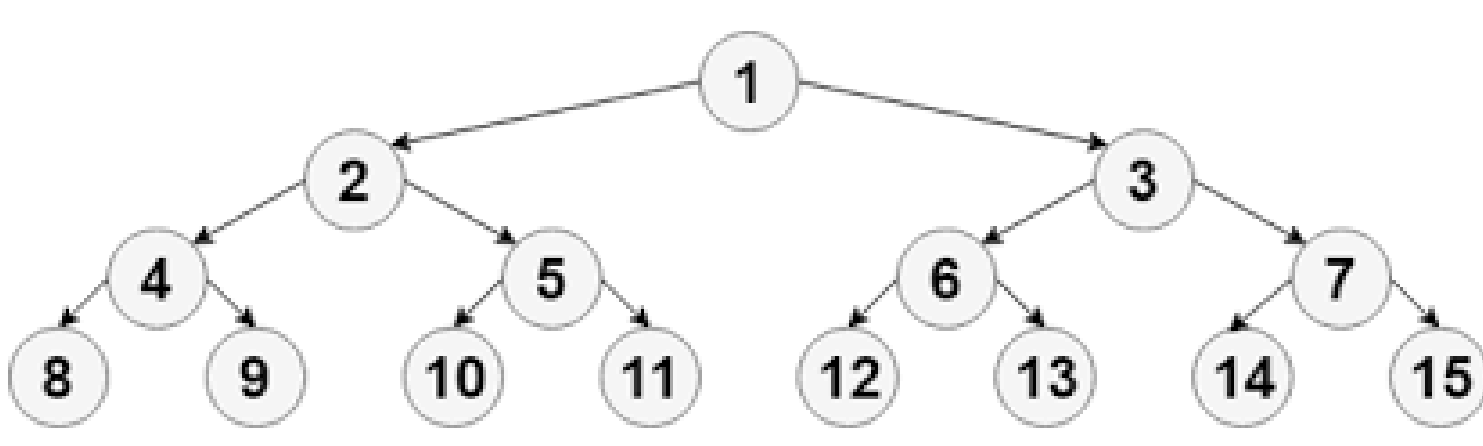
```
bh = BinHeap()  
bh.insert(5)  
bh.insert(7)  
bh.insert(3)  
bh.insert(11)
```

```
print(bh.delMin())  
print(bh.delMin())  
print(bh.delMin())  
print(bh.delMin())
```

```
>>> =====  
>>>  
3  
5  
7  
11  
>>>
```

用非嵌套列表实现二叉堆

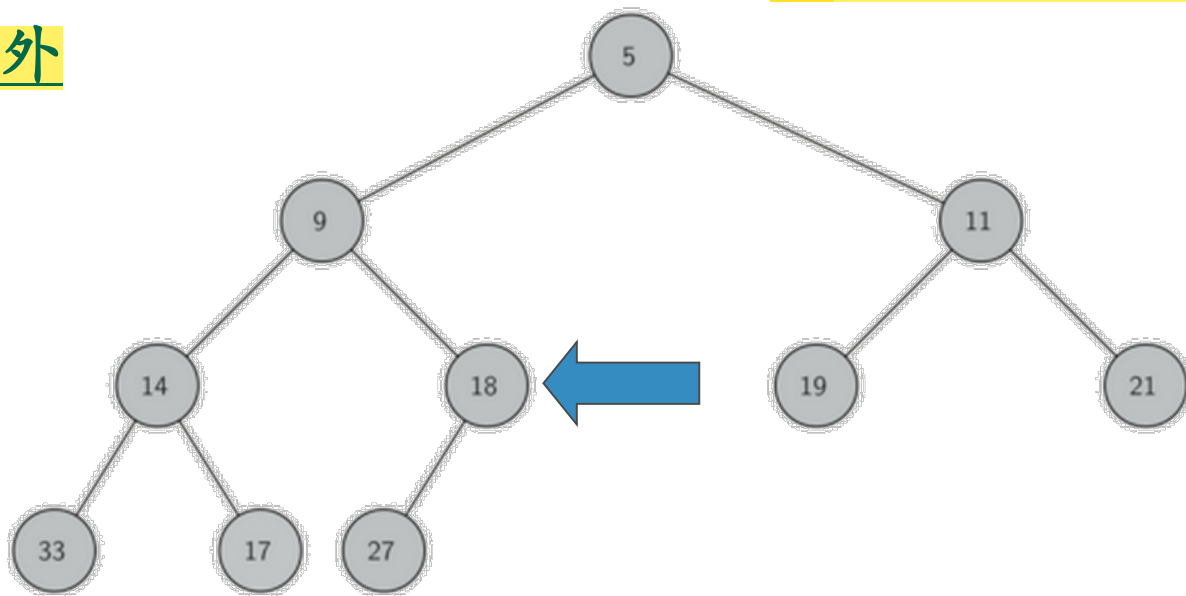
- ❖ 为了使堆操作能保持在对数水平上，就必须采用二叉树结构；
- ❖ 同样，如果要使操作**始终**保持在对数数量级上，就必须始终保持二叉树的**“平衡”**
树根左右子树拥有相同数量的节点



用非嵌套列表实现二叉堆

❖ 我们采用“**完全二叉树**”的结构来**近似实现“平衡”**

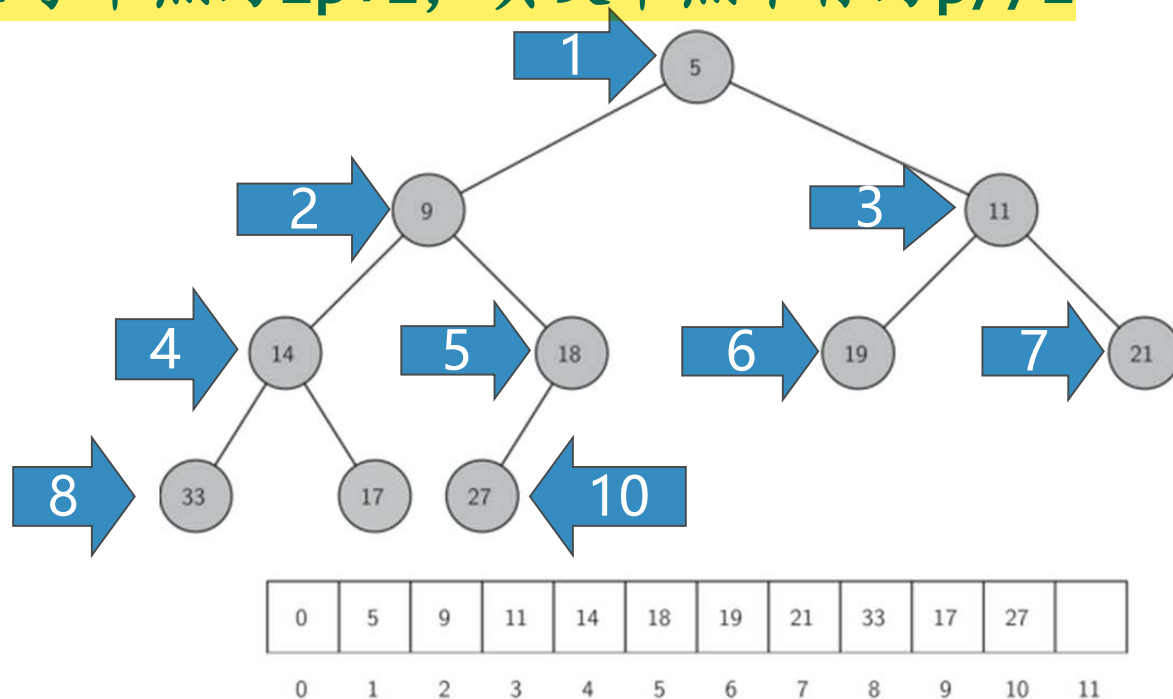
完全二叉树，叶节点最多只出现在最底层和次底层，而且最底层的叶节点都连续集中在最左边，每个内部节点都有两个子节点，最多可有1个节点例外



完全二叉树的列表实现及性质

❖ 完全二叉树由于其特殊性，可以用非嵌套列表，以简单的方式实现，具有很好性质

如果节点的下标为 p ，那么其左子节点下标为 $2p$ ，右子节点为 $2p+1$ ，其父节点下标为 $p//2$



堆次序Heap Order

❖ 任何一个节点 x ，其父节点 p 中的key均小于 x 中的key

这样，符合“堆”性质的二叉树，其中任何一条路径，均是一个已排序数列，根节点的key最小

