

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

學	任务管理器					
文件(F) 选项(O) 查看(V)						
进程 性能 应用历9	史记录 启动 用户	详细信息	服务	+		
And the	255 45-6					
名称	PID 状态	用户名	ś	CPU		
₩ wps.exe	4412 正在运行	Bin		00		
chrome.exe	结束任务(E)			00		
ochrome.exe	结束进程树(T)			00		
chrome.exe	设置优先级(P)	•	实	实时(R)		
o chrome.exe	设置相关性(F) 高(H)					
wpp.exe	分析等待链(A)		高	于正常(A)		
chrome.exe	UAC 虚拟化(V)		● 正常(N)			
№ WeChat.exe	创建转储文件(C)		低	于正常(B)		
MsMpEng.ex	打开文件位置(O)		低	氏(L)		

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

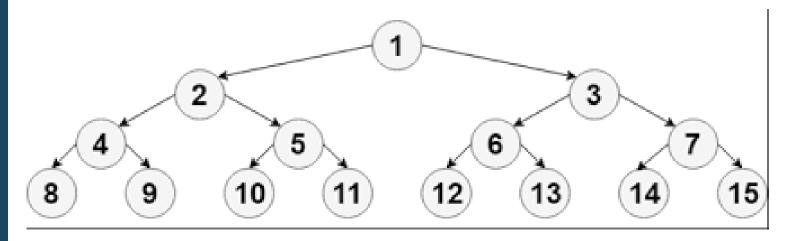
❖ ADT BinaryHeap的操作定义如下: BinaryHeap(): 创建一个空二叉堆对象: insert(k):将新key加入到堆中; findMin():返回堆中的最小项,最小项仍保留 在堆中: delMin(): 返回堆中的最小项, 同时从堆中删 除: isEmpty(): 返回堆是否为空; size(): 返回堆中key的个数; buildHeap(list):从一个key列表创建新堆

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())
                            >>>
```

用非嵌套列表实现二叉堆

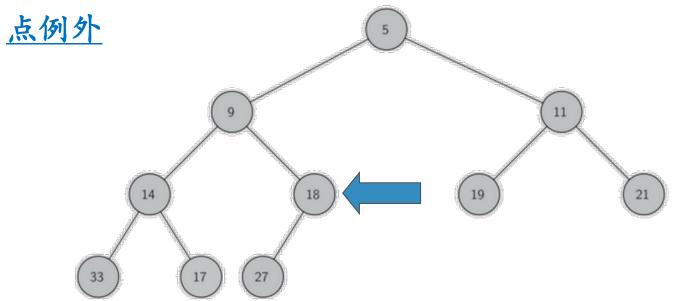
- ❖ 为了使堆操作能保持在对数水平上,就必须采用二叉树结构;
- ◇同样,如果要使操作始终保持在对数数量级上,就必须始终保持二叉树的"平衡" 树根左右子树拥有相同数量的节点



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"

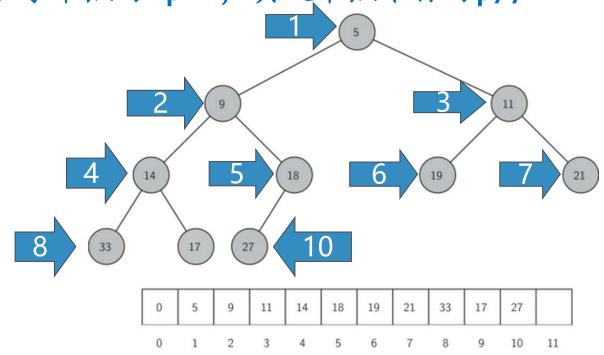
完全二叉树,叶节点最多只出现在最底层和次底层,而且最底层的叶节点都连续集中在最左边,每个内部节点都有两个子节点,最多可有1个节



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

