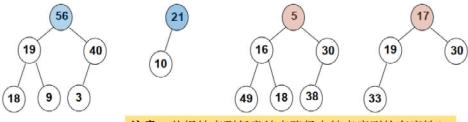
14:47 2019年7月1日

优先队列(Priority Queue):特殊的"队列",取出元素的顺序是 依照元素的优先权(关键字) 大小,而不是元素进入队列的先后顺序。 堆的两个特性

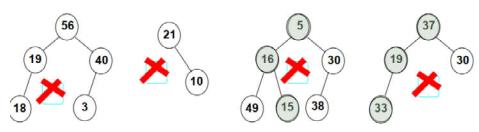
- ☞结构性: 用数组表示的完全二叉树;
- ☞有序性: 任一结点的关键字是其子树所有结点的最大值(或最小值)
- □ "最大堆(MaxHeap)",也称"大顶堆":最大值□ "最小堆(MinHeap)",也称"小顶堆":最小值

# 【例】最大堆和最小堆



注意: 从根结点到任意结点路径上结点序列的有序性!

# 【例】不是堆



## 堆的抽象数据类型描述

类型名称: 最大堆(MaxHeap)

数据对象集: 完全二叉树,每个结点的元素值不小于其子结点的元素值 操作集: 最大堆H ∈ MaxHeap, 元素item ∈ ElementType, 主要操作有:

- •MaxHeap Create(int MaxSize): 创建一个空的最大堆。
- •Boolean IsFull(MaxHeap H): 判断最大堆H是否已满。
- •Insert( MaxHeap H, ElementType item ): 将元素item插入最大堆H。
- •Boolean IsEmpty( MaxHeap H ): 判断最大堆H是否为空。
- •ElementType DeleteMax( MaxHeap H ): 返回H中最大元素(高优先级)。

## 堆的数据结构

typedef struct HeapStruct \*MaxHeap; struct HeapStruct {

ElementType \*Elements; /\* 存储堆元素的数组 \*/

int Size; int Capacity;	/* 堆的当前元素个数	*/
/* 堆的最大容量	*/	

#### 最大堆的创建

```
MaxHeap Create( int MaxSize )
{    /* 创建容量为MaxSize的空的最大堆 */
MaxHeap H = malloc( sizeof( struct HeapStruct ) );
H->Elements = malloc( (MaxSize+1) * sizeof(ElementType));
H->Size = 0;
H->Capacity = MaxSize;
H->Elements[0] = MaxData;
/* 定义 "哨兵"为大于堆中所有可能元素的值,便于以后更快操作 */
return H;
}
```

把MaxData换成小于堆中所有元素的MinData,同样适用于 创建最小堆。

在线性时间复杂度下建立最大堆。

- (1) 将N个元素按输入顺序存入,先满足完全二叉树的结构特性
- (2) 调整各结点位置,以满足最大堆的有序特性。

# 堆的从插入调整

建最大堆,调整思路:从最后一个非叶子节点开始从下向上从右到左的调整

```
void Insert( MaxHeap H, ElementType item )
{ /* 将元素item 插入最大堆H, 其中H->Elements[0]已经定义为哨兵 */
int i;
if ( IsFull(H) ) {
printf("最大堆已满");
return;
} i
= ++H->Size; /* i指向插入后堆中的最后一个元素的位置 */
for ( ; H->Elements[i/2] < item; i/=2 )
H->Elements[i] = H->Elements[i/2]; /* 向下过滤结点 */
H->Elements[i] = item; /* 将item 插入 */
}
```

H->Element[0]是哨兵元素,它不小于堆中的最大元素,控制顺环结束。

 $T(N) = O(\log N)$ 

#### 堆的删除

## 用最后一个元素替换根节点

```
ElementType DeleteMax( MaxHeap H )
{ /* 从最大堆H中取出键值为最大的元素, 并删除一个结点 */
int Parent, Child;
ElementType MaxItem, temp;
if ( IsEmpty(H) ) {
printf("最大堆已为空");
return;
}
MaxItem = H->Elements[1]; /* 取出根结点最大值 */
/* 用最大堆中最后一个元素从根结点开始向上过滤下层结点 */
temp = H->Elements[H->Size--];
for( Parent=1; Parent*2<=H->Size; Parent=Child ) {
Child = Parent * 2;
if( (Child!= H->Size) &&
(H->Elements[Child] < H->Elements[Child+1]) )
Child++; /* Child指向左右子结点的较大者 */
```

```
if( temp >= H->Elements[Child] ) break;
else /* 移动temp元素到下一层 */
H->Elements[Parent] = H->Elements[Child];
} H
->Elements[Parent] = temp;
return MaxItem;
}
```