# 堆(数据结构)

**堆**(英语: Heap)是计算机科学中一类特殊的数据结构的统称。堆通常是一个可以被看做一棵树的数组对象。在队列中,调度程序反复提取队列中第一个作业并运行,因为实际情况中某些时间较短的任务将等待很长时间才能结束,或者某些不短小,但具有重要性的作业,同样应当具有优先权。堆即为解决此类问题设计的一种数据结构。

## 逻辑定义

n个元素序列 $\{k_1,k_2...k_i...k_n\}$ ,当且仅当满足下列关系时称之为堆:  $(k_i <= k_{2i},k_i <= k_{2i+1})$ 或者 $(k_i >= k_{2i},k_i >= k_{2i+1})$ ,(i = 1,2,3,4...n/2)

#### 性质

堆的实现通过构造**二叉堆**(binary heap),实为二叉树的一种;由于其应用的普遍性,当不加限定时,均指该数据结构的这种实现。这种数据结构具有以下性质。

- · 任意节点小于(或大于)它的所有后裔,最小元(或最大元)在堆的根 上(**堆序性**)。
- · 堆总是一棵完全树。即除了最底层,其他层的节点都被元素填满,且最 底层尽可能地从左到右填入。

将根节点最大的堆叫做**最大堆**或**大根堆**,根节点最小的堆叫做**最小堆**或**小根 堆**。常见的堆有二叉堆、斐波那契堆等。

## 支持的基本操作

操作	描述	时间复杂度
build	创建一个空堆	O(n)
insert	向堆中插入一个新元素	$O(\log n)$
update	将新元素提升使其匹配 堆的性质	
get	获取当前堆顶元素的值	O(1)

操作	描述	时间复杂度
delete	删除堆顶元素	$O(\log n)$
heapify	使删除堆顶元素的堆再 次成为堆	

某些堆实现还支持其他的一些操作,如斐波那契堆支持检查一个堆中是否存在某个元素。

## 例程

int i, Child;

ElementType MinElement, LastElement;

为将元素X插入堆中,找到空闲位置,创建一个空穴,若满足**堆序性**(英文: heap order),则插入完成;否则将父节点元素装入空穴,删除该父节点元素,完成空穴上移。直至满足堆序性。这种策略叫做**上滤**(percolate up)。[1]

```
void Insert( ElementType X, PriorityQueue H )
{
int i;
  if( IsFull(H) )
  {
    printf( "Queue is full.\n" );
    return;
 }
  for( i = ++H->Size; H->Element[i/2] > X; i /= 2 )
    H->Elements[i] = H->Elements[i/2];
  H->Elements[i] = X;
}
以上是插入到一个二叉堆的过程。
DeleteMin, 删除最小元, 即二叉树的根或父节点。删除该节点元素后, 队列
最后一个元素必须移动到堆得某个位置,使得堆仍然满足堆序性质。这种向下
替换元素的过程叫作下滤。
ElementType
DeleteMin( PriorityQueue H )
```

```
if( IsEmpty( H ) )
  {
     printf( "Queue is empty.\n" );
     return H->Elements[0];
  }
  MinElement = H->Elements[1];
  LastElement = H->Elements[H->Size--];
  for(i = 1; i*2 \le H->Size; i = Child)
  {
     /* Find smaller child. */
     Child = i*2;
     if( Child != H->Size && H->Elements[Child+1]
                  < H->Elements[Child])
       Child++;
     /* Percolate one level. */
     if( LastElement > H->Elements[Child] )
       H->Elements[i] = H->Elements[Child];
     else
       break;
  H->Elements[i] = LastElement;
  return MinElement;
}
应用
堆排序
堆(通常是二叉堆)常用于排序。这种算法称作堆排序。
事件模拟
主要运用堆的排序以选择优先。
```