

# 算法设计与分析\_第3次作业

## 堆

1. 将一个一维数组构造成一个堆
2. 插入一个元素，并调整堆

请代码实现上述堆的基本操作，并自己构造测试数据验证代码的正确性。

## 算法设计

(写清思路)

在一个主函数中有两个函数：一个是HeapSort 堆排序（构造堆）函数，一个是HeapAdjust堆筛选函数。

HeapSort中为堆排序，目的是修复堆结构；HeapAdjust中为堆筛选，目的是修复堆的偏序结构。

步骤一：构造初始堆，将给定无序序列构造成为一个大顶堆，此时，整个数组最大值就是堆的顶端

步骤二：将顶端最大值输出并与末尾的数交换，此时，数组末尾的数是整个数组的最大值，剩余等待排序的数组元素个数为 $n-1$

步骤三：将除了末尾之外的 $n-1$ 个数再次构成大根堆，再将顶端数与 $n-1$ 位置的数交换，此时， $n-2$ 是整个数组第二大的值，如此反复执行，可以得到一个有序数组

## 算法分析

(分析算法时间复杂度)

堆排序分为两步：初始化堆以及调整堆

### 1. 初始化堆

设元素个数为 $n$ ，则堆的高度 $h = \log(n + 1) \approx \log n$ ，非叶子结点的个数为 $2^{h-1} - 1$ 。

假设每一个非叶子结点都需要调整，则第 $i$ 层的非叶子结点需要的操作次数为 $h - i$ ，

第 $i$ 层有 $2^{i-1}$ 个结点，则第 $i$ 层的所有结点需要的操作为 $h \times 2^{i-1} - i \times 2^{i-1}$ ，共 $k - 1$ 层非叶子结

点，总操作次数为 $\sum_{i=1}^{h-1} (k \times 2^{i-1} - i \times 2^{i-1}) = 2^h - h + 1$

将 $h = \log(n + 1) \approx \log n$ 带入，得 $n - \log(n) + 1$

所以初始化堆的复杂度为 $O(n)$

### 2. 调整堆

假设根节点和最后一个序号为 $m$ 的叶子结点交换，那么调整的操作次数=原来 $m$ 结点所在层数=堆

的高度= $\log(m)$ ，共有 $n$ 个结点，调整的总操作次数为 $\sum_{m=1}^{n-1} \log m$ ，化简可得 $\log(n - 1)! \approx n \log n$

所以调整堆的复杂度为 $O(n \log n)$

### 3. 综上所述：总体时间复杂度为 $O(n \log n)$

## 算法实现

(用任意语言实现上述算法。)

```
1  #include "stdio.h"
2  // 小顶堆
3  void SmallHeapAdjust(int nums[], int i, int n){
4      int root, child;
5      root = nums[i];
6      for(child = 2 * i; child <= n; child = child * 2){
7          if(child < n && nums[child] < nums[child + 1]) child++;
8          if(root > nums[child]) break;
9          nums[i] = nums[child];
10         i = child;
11     }
12     nums[i] = root;
13 }
14 // 大顶堆
15 void BigHeapAdjust(int nums[], int i, int n){
16     int root, child;
17     root = nums[i];
18     for(child = 2 * i; child <= n; child = child * 2){
19         if(child < n && nums[child] > nums[child + 1]) child++;
20         if(root < nums[child]) break;
21         nums[i] = nums[child];
22         i = child;
23     }
24     nums[i] = root;
25 }
26 // 堆排序
27 void HeapSort(int nums[], int n){
28     int t, i;
29     for(i = n / 2; i > 0; i--) {
30         SmallHeapAdjust(nums, i, n);
31     }
32     for (i = n; i > 0; i--) {
33         t = nums[1];
34         nums[1] = nums[i];
35         nums[i] = t;
36         SmallHeapAdjust(nums, 1, i-1);
37     }
38     for(i = 1; i <= n; i++){
39         printf("%d ", nums[i]);
40     }
41 }
42
43 int main() {
44     int n, i, num, index;
45     scanf("%d", &n);
46     int nums[n];
47     for (i = 1; i <= n; i++){
48         scanf("%d", &nums[i]);
49     }
50     HeapSort(nums, n);
51     scanf("%d", &index);
52     // 将插入的元素放到数组最后一个
53     nums[n + 1] = index;
```

```
54     printf("\n");
55     HeapSort(nums, n + 1);
56     return 0;
57 }
```