

# 算法

## 分治算法

分治算法很多是用递归进行实现的

### 分治的基本概念

中国大学MOOC

- 把一个任务，分成形式和原任务相同，但规模更小的几个部分任务（通常是两个部分），分别完成，或只需要选一部完成。然后再处理完成后的这一个或几个部分的结果，实现整个任务的完成。

### 归并排序

归并排序是稳定的排序.即相等的元素的顺序不会改变，时间复杂度 $n\log n$ ,最坏时间复杂度也是 $n\log n$ ，平均时间仅次于快速排序,采用分治思想。

#### 题解

### 分治的典型应用：归并排序

中国大学MOOC

- 数组排序任务可以如下完成：
  - 1) 把前半部分排序
  - 2) 把后半部分排序
  - 3) 把两半归并到一个新的有序数组，然后再拷贝回原数组，排序完成。

#### code c++

```
#include<iostream>
#include<vector>
using namespace std;
void Merge(vector<int>&a, int l, int m, int r, vector<int>&b){
    //归并的结果先放在b里面，然后放在a里面
    int p = 0;
    int p1 = l, p2 = m + 1;
```

```

while (p1 <= m && p2 <= r){ //归并
    if (a[p1] < a[p2]) b[p++] = a[p1++];
    else b[p++] = a[p2++];
}
while (p1 <= m){ b[p++] = a[p1++]; }
while (p2 <= r){ b[p++] = a[p2++]; }
int c = 0;
for (int i = 1; i <= r; ++i) a[i] = b[c++]; //拷贝到a里面
}
void MergeSort(vector<int>&a, int l, int r, vector<int>&b){
    if (l < r){
        int m = l + (r - l) / 2;
        MergeSort(a, l, m, b); //分治 一半一半来排序
        MergeSort(a, m+1, r, b); // 递归的终止条件 只剩下一个元素 也就是l=r
        Merge(a, l, m, r, b); //将排序好的 归并在一起
    }
}
void main(){
    vector<int>a = { 1, 58, 98, 254, 0, 4, 56, 1, 2, 35, 898, 45, 1568, 335, 5 };
    int r = a.size()-1;
    vector<int>b(a.size());
    for (int i : a) cout << i << " ";
    MergeSort(a, 0, r, b);
    for (int i : a) cout << i << " ";
    system("pause");
}

```

## 快速排序

### 题解

- 数组排序任务可以如下完成：

1) 设 $k=a[0]$ ，将 $k$ 挪到适当位置，使得比 $k$ 小的元素都在 $k$ 左边，比 $k$ 大的元素都在 $k$ 右边，和 $k$ 相等的，不关心在 $k$ 左右出现均可（ $O(n)$ 时间完成）

2) 把 $k$ 左边的部分快速排序



3) 把 $k$ 右边的部分快速排序

### code c++

```

#include<iostream>
#include<vector>
using namespace std;
void QuickSort(vector<int>&a, int l, int r){
    if (l>=r) return; //递归终止条件
    int t = a[l];
    int s = l, e = r;
    while (l<r){
        while (a[r] >= t) --r;
        swap(a[l], a[r]);
    }
}

```

```

        while (r>l&& a[l] < t) ++l; //因为r的值减少了 需要判断是否l<r
        swap(a[l], a[r]);
    }
    QuickSort(a, s, l - 1);
    QuickSort(a, l + 1, e);
}
void main(){
    vector<int>a = { 1, 58, 98, 254, 0, 4, 56, 1, 2, 35, 898, 45, 1568, 335, 5
};
    int r = a.size() - 1;
    for (int i : a) cout << i << " ";
    QuickSort(a, 0, r);
    for (int i : a) cout << i << " ";
    system("pause");
}

```

## 前m大数

### 题解

#### 例题：输出前m大的数

中国大学MOOC

引入操作 arrangeRight(k)：把数组(或数组的一部分) 前k大的都弄到最右边

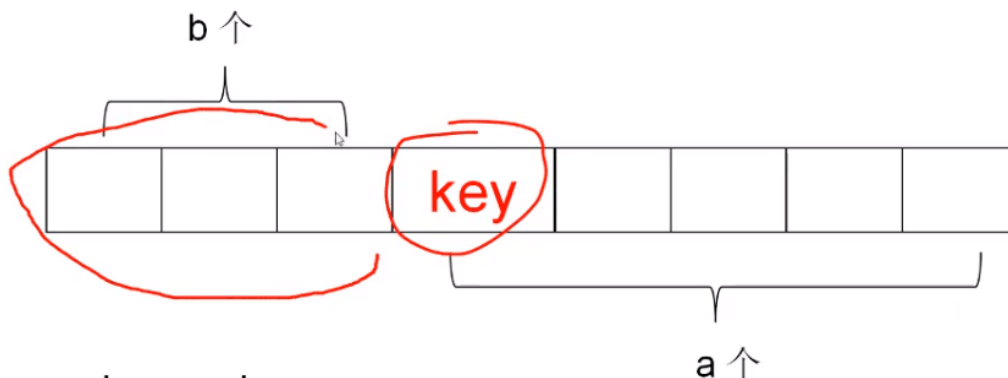
如何将 前k大的都弄到最右边

1) 设 key=a[0]，将 key挪到适当位置，使得比key小的元素都在 key左边，比key大的元素都在 key右边 (线性时间完成)

2) 选择数组的 前部或后部 再进行 arrangeRight 操作

#### 例题：输出前m大的数

2) 选择数组的 前部或后部 再进行 arrangeRight 操作



$a = k$

done

$a > k$

对右边  $a-1$  个元素再进行 arrangeRight(k)

$a < k$

对左边  $b$  个元素再进行 arrangeRight(k-a)

排序后再输出，复杂度  $O(n\log n)$

用分治处理：复杂度  $O(n+m\log m)$

思路：把前m大的都弄到数组最右边，然后对这最右边m个元素排序，再输出

关键： $O(n)$  时间内实现把前m大的都弄到数组最右边

code c++

```
#include<iostream>
#include<vector>
#include<queue>
#include<functional> //greater&less的头文件
using namespace std;

void BigM(vector<int>&a, int l, int r, int m) {
    //快排分治思想,时间复杂度 n+mlogm
    int s = l, e = r;
    int p = a[l];
    while (l < r){
        while (a[r] >= p)--r;
        swap(a[l], a[r]);
        while (l < r && a[l] < p)++l;
        swap(a[l], a[r]);
    }
    int c = e - l + 1; // 排在p右面的个数
    if (c == m) return; //m个 返回
    else if (c < m) BigM(a, s, l - 1, m - c); //小于m，在左面继续找剩下的
    else BigM(a, l + 1, e, m); //大于 在右面找m个
}

void BigM1(vector<int>&a, int l, int r, int m){
    //优先级队列 堆排序
    priority_queue<int, vector<int>, greater<int>>res;
    for (int i = l; i <= r; ++i){
        if (res.size() >= m){
            int min = res.top();
            if (a[i] > min){
                res.pop();
                res.push(a[i]);
            }
        }
        else res.push(a[i]);
    }
    while (!res.empty()){
        cout << res.top() << " ";
        res.pop();
    }
}
```

```

    }

}

void main(){
    vector<int>a = { 1, 58, 98, 254, 0, 4, 56, 1, 2, 35, 898, 45, 1568, 335, 5
};
    int r = a.size()-1;
    int m = 5;
    for (int i : a)cout << i << " ";
    cout << endl;
    BigM(a, 0, r, m);
    for (int i : a)cout << i << " ";
    cout << endl;
    for (int i = 0; i < m; ++i)cout << a[r - i] << " ";
    cout << endl;
    BigM1(a, 0, r, m);
    system("pause");
}

```

## 逆序数

### 题解

#### 例题：求排列的逆序数

中国大学MOOC

考虑 $1, 2, \dots, n$  ( $n \leq 100000$ )的排列 $i_1, i_2, \dots, i_n$ ，如果其中存在 $j, k$ ，满足 $j < k$  且  $i_j > i_k$ ，那么就称 $(i_j, i_k)$ 是这个排列的一个逆序。

一个排列含有逆序的个数称为这个排列的逆序数。例如排列 263451 含有8个逆序(2, 1), (6, 3), (6, 4), (6, 5), (6, 1), (3, 1), (4, 1), (5, 1)，因此该排列的逆序数就是8。

现给定 $1, 2, \dots, n$ 的一个排列，求它的逆序数。

#### 例题：求排列的逆序数

中国大学MOOC

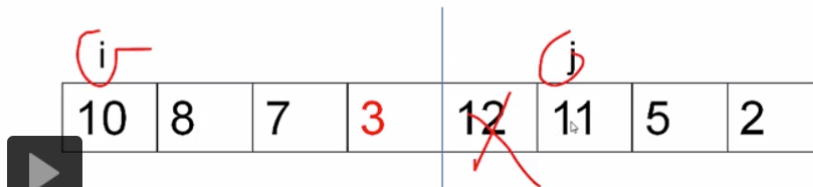
笨办法： $O(n^2)$

分治 $O(n \log n)$ ：

1) 将数组分成两半，分别求出左半边的逆序数和右半边的逆序数

2) 再算有多少逆序是由左半边取一个数和右半边取一个数构成(要求 $O(n)$ 实现)

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数



总结：

由归并排序改进得到，加上计算逆序的步骤

MergeSortAndCount：归并排序并计算逆序数

code c++

```
#include<iostream>
#include<vector>
using namespace std;
int n = 0;

void Merge(vector<int>&a, int l, int m, int r, vector<int>&b){
    //归并的结果先放在b里面，然后放在a里面
    int p = 0;
    int p1 = l, p2 = m + 1;
    while (p1 <= m && p2 <= r){ //归并
        if (a[p1] > a[p2]){
            b[p++] = a[p1++];
            n += r - p2 + 1;
        }
        else b[p++] = a[p2++];
    }
    while (p1 <= m){ b[p++] = a[p1++]; }
    while (p2 <= r){ b[p++] = a[p2++]; }
    int c = 0;
    for (int i = l; i <= r; ++i) a[i] = b[c++]; //拷贝到a里面
}

void MergeSort(vector<int>&a, int l, int r, vector<int>&b){
    if (l >= r) return; //递归终止条件
    int m = l + (r - l) / 2;
    MergeSort(a, l, m, b); //分治 一半一半来排序
```

```
MergeSort(a, m+1, r, b); // 递归的终止条件 只剩下一个元素 也就是l=r
Merge(a, l, m, r, b); // 将排序好的 归并在一起
}
void main(){
    vector<int>a = { 1, 7, 2, 9, 6, 4, 5, 3 };
    int r = a.size()-1;
    vector<int>b(a.size());
    for (int i : a)cout << i << " ";
    cout << endl;
    MergeSort(a, 0, r, b);
    for (int i : a)cout << i << " ";
    cout << endl;
    cout << n % 1000000007;
    system("pause");
}
```