

快速排序（转载）

作者: [940140976](#)

原文链接: <https://ld246.com/article/1581468244617>

来源网站: [链滴](#)

许可协议: [署名-相同方式共享 4.0 国际 \(CC BY-SA 4.0\)](#)

原博客: https://blog.csdn.net/qq_41765114/article/details/86435110

分治代码

```
/**
 *从中间划分
 * 子问题: 左边排好序
 *      右边排好序
 */
public static void quickSort(int[] arr,int p,int r) {
    if(p<r){
        int q = partition(arr,p,r);
        quickSort(arr,p,q-1);
        quickSort(arr,q+1,r);
    }
}
```

1. 单向扫描

主元(X)+ 左指针(p1)+ 右指针(p2)

从左往右, 若 p1 所指元素 $\leq X$, 则 p1 右移;

若 p1 所指元素 $> X$, 则 p1 与 p2 的元素交换, p2 左移, p1 不动。

边界: 当 p1 $>$ p2 时, p2 左边的元素均 $\leq X$, 把 X 和 p2 所指元素交换。

```
public static int partition(int[] arr, int p, int r) {
    int pivot = arr[p]; //定主元
    int sp = p+1;
    int bigger = r;
    //先做后右
    while(sp<=bigger){
        if(arr[sp]<pivot){
            sp++;
        }else{
            swap(arr,sp,bigger); //交换两个扫描指针的元素
            bigger--;
        }
    }
    swap(arr,p,bigger);
    return bigger;
}
```

2. 双向扫描

主元(X)+ 左指针(p1)+ 右指针(p2)

先从左往右, p1 移到第一个 $> X$ 的元素;

再从右往左, p2 移到第一个 $\leq X$ 的元素;

p1 和 p2 的元素进行交换, 重复以上过程直至 p1 与 p2 交错, 进行交换

```
public static int partition2(int[] arr, int p, int r) {
    int pivot = arr[p]; //定主元
```

```

int left = p+1;
int right = r;
//先做后右
while(left<=right){
    //加上判断条件防止交叉
    while(left<=right&&arr[left]<=pivot) left++;
    while(left<=right&&arr[r]>pivot) right--;
    if(left<right)
        swap(arr, left, right);
}
swap(arr,p,right);
return right;
}

```

无论是单向扫描还是双向扫描，最后的左指针总会指向从左边数第一个大于主元的数，右指针会指向右边数第一个不大于主元的数，右指针指向的位置就是主元排序后的正确位置

3. 三分法

主元(X)+ 左指针(p1)+ 右指针(p2)+ “等于” 指针(e)

从左往右，若 p1 所指元素 < X，则 p1 与 e 的元素进行交换，均右移；

若 p1 所指元素 = X，则 p1 右移；

若 p1 所指元素 > X，则 p1 与 p2 的元素交换，p2 左移，p1 不动。

边界：当 p1 > p2 时，e 左移，X 与 e 的元素交换。

e 指向相等区间的第一个元素，s 指向等于区间的后一个元素，b 为移动元素。

指针停止移动，e 不变，s 指向等于区间的后一个元素，也是大于主元的第一个元素指向等于区间的后一个元素，也是等于区间的边界

与原博客的单向扫描不同，本篇的三分用的是双向扫描，所以代码略长

```

/**
 * 有相同排序值的排序法：三分法
 * 提升效率
 * 增加一个指针保存等于区间的起始位置
 *
 * 从左向右移动
 * < s++,e++ => = s++ < e和s元素交换, e++, s++ > 与b交换 如果b<主元, e和b交换, e+
 b=主元 b和s交换
 * 边界：s>b
 * 返回数组等于区间的边界
 */
public static int[] partition3(int[] arr, int p, int r) {
    int pivot = arr[p]; //定主元
    int e = p;
    int left = p;
    int right = r;
    while(left<=right){
//        从左向右找，如果left<主元
        if(arr[left]<pivot){
            swap(arr, left,e);

```

```

        left++;
        e++;
    }
//    如果left=主元
    if(arr[left]==pivot){
        left++;
    }
//    如果left>主元
    if(arr[left]>pivot){
        while(true){
            if(arr[right]>pivot) right--;
            if(arr[right]==pivot) {
                swap(arr,left,right);
                left++;
                right--;
                break;
            }
            if(arr[right]<pivot){
                swap(arr,e,right);
                e++;
                swap(arr,left,right);
                right--;
                left++;
                break;
            }
        }
    }
}
return new int[]{e,right};
}
public static void quickSort2(int[] arr,int p,int r) {
    if(p<r){
        int q = partition3(arr,p,r)[0];
        int l = partition3(arr,p,r)[1];
        quickSort(arr,p,q);
        quickSort(arr,l,r);
    }
}
}

```

快速排序的算法的性能取决于划分的对称性，最坏情况下划分的结果为 $n-1$ 和 1 ，因此可以引入随机略提高其性能。

4.随机选取主元