快速排序

它的基本思想是:通过一趟排序将要排序的数据分割成独立的两部分,其中一部分的所有数据都比另外一部分的所有数据都要小,然后再按此方法对这两部分数据分别进行快速排序,整个排序过程可以<u>递归</u>进行,以此达到整个数据变成有序序列。

一趟快速排序的算法是:

- 1)设置两个变量i、j, 排序开始的时候: i=0, j=N-1;
- 2)以第一个数组元素作为关键数据,赋值给*key*,即*key*=A[0];
- 3)从i开始向前搜索,即由后开始向前搜索(j--),找到第一个小于*key*的值A[j],将A[j]和A[i]互换;
- 4)从i开始向后搜索,即由前开始向后搜索(i++),找到第一个大于*key*的A[i],将A[i]和A[j]互换;
- 5) 重复第3、4步,直到i=j;(3,4步中,没找到符合条件的值,即3中A[j]不小于***key***,4中A[i]不大于***key***的时候改变j、i的值,使得j=j-1,i=i+1,直至找到为止。找到符合条件的值,进行交换的时候i,j指针位置不变。另外,i==j这一过程一定正好是i+或j-完成的时候,此时令循环结束)。

```
void quikSort(int[] a,int start,int end) {
    int i=start;
   int j=end;
   int index=i;
    int t=0:
    boolean flag=true; //从尾交换
    while(i!=j) {
        if(flag) { //尾
            if(a[j]<a[index]) {</pre>
                //交换
                t=a[j];
                a[j]=a[index];
                a[index]=t;
                flag=!flag;
                index=j;
            }else {
                j--;
                  //从头交换
        }else {
            if(a[i]>a[index]) {
                t=a[i];
                a[i]=a[index];
                a[index]=t;
                flag=!flag;
                index=i;
            }else {
                i++;
        System.out.println(Arrays.toString(a));
    }
    if(start<i-1) {</pre>
        quikSort(a, start, i-1);
    if(end>i+1) {
        quikSort(a,i+1,end);
```

```
}
```

单例

```
public class Singleton {
    public volatile static Singleton instance; //volatile防止指令重排序,确保可见性;

private Singleton(){};

public static Singleton getInstance(){
    if(instance==null){ //check1
        synchronized (Singleton.class) {
        if(instance==null){ //check2
            instance=new Singleton();
        }
     }
    return instance;
}
```

其中的关键在于,初始化和赋值操作是分开的。在多线程情况下,由于CPU考虑到提高自身利用率,会进行指令的重排。导致的结果是,可能会出现下面这种危险的情况:第一步:现在堆上开辟空间

第二步:把刚刚开辟的地址空间赋值给instance栈变量

第三步:初始化对象。

假如在第二步的时候,另外的线程判断instance不为null,直接调用就会出现错误。