题目 调整数组顺序使奇数位于偶数前面

考点 代码的完整性 热点指数 79796 诵过率 25.80%

具体题目

输入一个整数数组,实现一个函数来调整该数组中数字的顺序,使得所有的奇数位于数组的前半部分,所有的偶数位于数组的后半部分,并保证奇数和奇数,偶数和偶数之间的相对位置不变。

```
时间复杂度为O(n),空间复杂度为O(n)的算法
整体思路:
首先统计奇数的个数
然后新建一个等长数组,设置两个指针,奇数指针从0开始,偶数指针从奇数个数的末尾开始。遍历,填数
public class Solution {
   public void reOrderArray(int [] array) {
       if(array.length==0||array.length==1) return;
       int oddCount=0,oddBegin=0;
       int[] newArray=new int[array.length];
       for(int i=0;i<array.length;i++){</pre>
           if((array[i]&1)==1) oddCount++;
       for(int i=0;i<array.length;i++){</pre>
           if((array[i]&1)==1) newArray[oddBegin++]=array[i];
           else newArray[oddCount++]=array[i];
       for(int i=0;i<array.length;i++){</pre>
           array[i]=newArray[i];
       }
   }
}
```

从题目得出的信息: 相对位置不变--->保持稳定性;奇数位于前面,偶数位于后面 --->存在判断,挪动元素位置; 这些都和内部排序算法相似,考虑到具有稳定性的排序算法不多,例如插入排序,归并排序等;这里采用插入排序的思想实现。

```
public class Solution {
   public void reOrderArray(int [] array) {
       //相对位置不变,稳定性
       //插入排序的思想
       int m = array.length;
       int k = 0;//记录已经摆好位置的奇数的个数
       for (int i = 0; i < m; i++) {
           if (array[i] % 2 == 1) {
               int j = i;
               while (j > k) \{//j >= k+1
                   int tmp = array[j];
                   array[j] = array[j-1];
                   array[j-1] = tmp;
                   j--;
               }
               k++;
           }
       }
   }
}
```