本节内容

简单选择 排序

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识总览

简单选择排序

选择排序

堆排序

选择排序:每一趟在待排序元素中选取关键字最小(或最大)的元素加入有序子序列

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

待排序元素 ____**人**_____

第1趟排序结束:

 13
 38
 65
 97
 76
 49
 27
 49

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

待排序元素

第3趟排序结束: 13 27 38 97 76 49 65 49 0 0 1 2 3 4 5 6 7

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



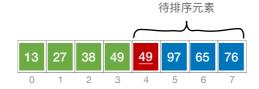
王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

待排序元素

第5趟排序结束:



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

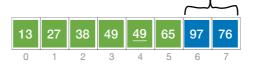
每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

待排序元素

第6趟排序结束:

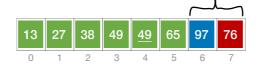


王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

待排序元素



每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列



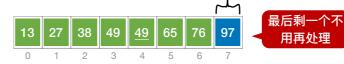
王道考研/CSKAOYAN.COM

简单选择排序

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

待排序元素

第7趟排序结束:



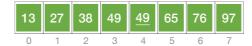
王道考研/CSKAOYAN.COM

用再处理

每一趟在待排序元素中选取关键字最小的元素加入有序子序列

n个元素的简单选择排 序需要 n-1 趟处理

第7趟排序结束:

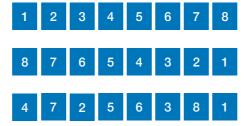


```
算法实现
//简单选择排序
void SelectSort(int A[],int n){
   for(int i=0;i<n-1;i++){</pre>
                                    //一共进行n-1趟
       int min=i;
                                    //记录最小元素位置
       for(int j=i+1; j<n; j++)</pre>
                                    //在A[i...n-1]中选择最小的元素
           if(A[j]<A[min]) min=j;</pre>
                                   //更新最小元素位置
       if(min!=i) swap(A[i],A[min]); //封装的swap()函数共移动元素3次
}
                    待排序元素
                                            //交换
               97
                        49
                                            void swap(int &a, int &b){
                                                int temp = a;
                                                a = b;
                        t
                                                b = temp;
                       min
                                                         王道考研/CSKAOYAN.COM
```

算法性能分析

空间复杂度: O(1)

时间复杂度=O(n2)



无论有序、逆序、还是乱序,一定需要 n-1 趟处理

总共需要对比关键字 $(n-1)+(n-2)+...+1 = \frac{n(n-1)}{2}$ 次元素交换次数 < n-1

王道考研/CSKAOYAN.COM

算法性能分析

2 2 1

第1趟排序结束: 1 2 2

第2趟排序结束: 1 2 2

稳定性: 不稳定

适用性: 既可以用于顺序表, 也可用于链表

