第7章 排序



>>观看视频,回答问题

排序前 (56, 34, 47, 23, 66, 18, 82, 47) 若排序后得到结果

(18, 23, 34, 47, 47, 56, 66, 82)

则称该排序方法是不是稳定的?



一、简单排序思想

1、冒泡排序 >>观看视频

9 8 5 4 2 0 如何排序?

8 5 4 2 0 9

5 4 2 0 8 9

4 2 0 5 8 9

2 0 4 5 8 9

0 2 4 5 8 9

【练习】使用冒泡排序法实现

9 1 5 8 3 7 4 6 2

的排序,要求写出每一趟的结果

2、插入排序 >>观看视频

算法思想: 教材P268

9 8 5 4 2 0 如何排序?

8 9 5 4 2 0

5 8 9 4 2 0

4 5 8 9 2 0

2 4 5 8 9 0

2 4 5 8 9 0

【练习】使用插入排序法实现

9 1 5 8 3 7 4 6 2

的排序,要求写出每一趟的结果



3、选择排序

9 8 5 4 2 0 如何排序?

0 8 5 4 2 9

0 2 5 4 8 9

0 2 4 5 8 9

0 2 4 5 8 9

0 2 4 5 8 9

【练习】使用选择排序法实现

9 1 5 8 3 7 4 6 2

的排序,要求写出每一趟的结果



【课堂作业】 P288 7.5



二、简单排序算法实现

```
void X_Sort ( ElementType A[], int N )
```



void x_Sort(SqList *L)

为了与之前学的内容更好地衔接上, 我们这里讨论的排序数据都存储在顺序表中。

```
#define MAXSIZE 20

typedef struct
{
    int r[MAXSIZE+1];
    int length;
}SqList;
```

1、冒泡排序

```
void BubbleSort(SqList *L)
  int i, p, t=0; //p是最后一个数在的位置
  for (p=L->length; p>=1; p--)
  for (i=1; i \le p; i++)
      if (L-)r [i] > L-)r [i+1]
       t=L-r[i];L-r[i]=L-r[i+1];
       L- r [i+1] = t:
          这个算法效率是否是最高的? 它存在什么问题?
```

若需要排序的数字是: 91234

程序的执行过程是怎样的?

```
#define MAXSIZE
typedef struct
      int r[MAXSIZE+1];
      int length;
}SqList;
```

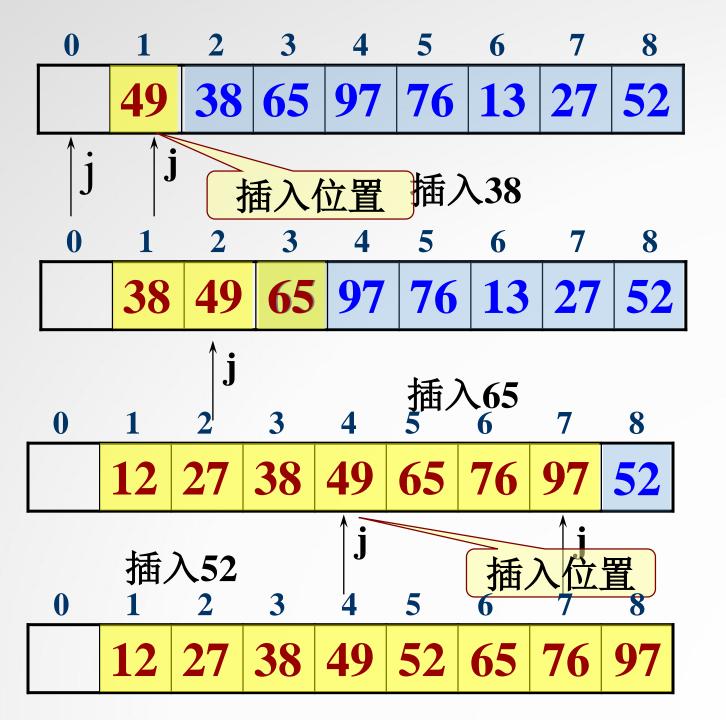
//改进的冒泡排序 void BubbleSort2(SqList *L) int i, p, t=0; int flag; for (p=L-)length; p>=1; p--)flag=0; for $(i=1; i \le p; i++)$ if (L-)r[i]>L-)r[i+1]t=L-r[i];L-r[i]=L-r[i+1]; $L\rightarrow r [i+1] = t; flag=1;$ if (flag==0) break;

▶算法复杂度分析(教材P272)

最好的情况,顺序有序O(n) 最坏的情况,逆序有序O(n²)

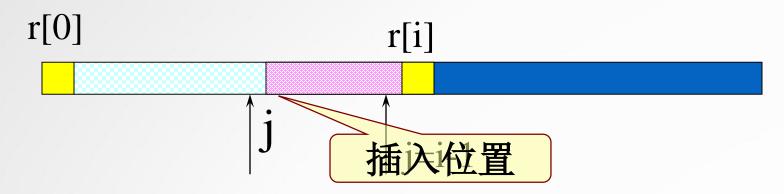
▶算法稳定性分析 稳定

2、插入排序



for (i=2; i<=n; i++)

if (r[i]<r[i-1])
{ 利用顺序查找实现在 R[1..i-1]中查找R[i]的插入位置;
插入R[i];}



$$r[0] = r[i];$$

// 设置"哨兵"

Data Structure 6/2/2019

for (j=i-1; r[0]<r[j]; j--) // 从后往前找,顺带"腾位置"

$$r[j+1] = r[j];$$

$$r[j+1] = r[0]$$

```
void InsertSort (SqList *L)
    int i, j;
    for (i=2; i \leq L-) length; i++)
      if(L-)r[i]\langle L-)r[i-1]
         L\rightarrow r[0]=L\rightarrow r[i];
          for (j=i-1;L-)r[j]>L-)r[0];j--)
                  L-\rangle r[j+1]=L-\rangle r[j];
         L\rightarrow r[j+1]=L\rightarrow r[0];
```

▶算法复杂度分析 (教材P269)

最好的情况,顺序有序O(n) 最坏的情况,逆序有序O(n²)

▶算法稳定性分析

稳定



3、选择排序

```
void SelectSort (SqList *L)
    int i, j, min, t=0;
   for (i=1; i<L->length; i++)
     min=i;
     for (j=i+1; j \leq L-) length; j++)
                                                        不稳定
         if (L-\rangle r[min] > L-\rangle r[j]) min=j;
     if(i!=min)
       \{t=L-\rangle r[i];L-\rangle r[i]=L-\rangle r[min];L-\rangle r[min]=t;\}
```

▶算法复杂度分析 (教材P265)

O(n²),无所谓最小还是最坏

▶算法稳定性分析

如,待排序列为 **5**8529

