基础排序算法

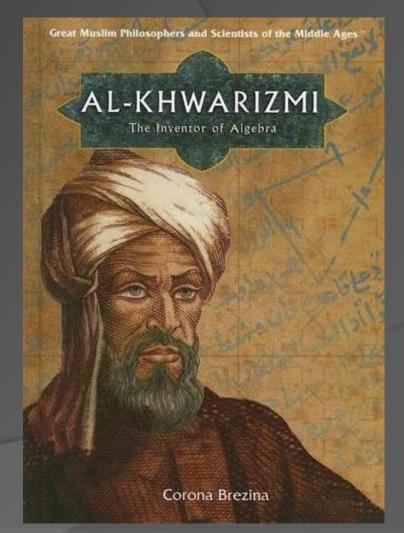
什么是算法?

筛选法、欧几里得算法、前缀和、分解因数和质因数.....

简单的说:解决问题的方法或步骤的描述,我们称为"算法"

算法(algorithm)这个单词最早出现在波斯数学家阿勒.花剌子密在公元825年所写的《印度数字算术》中。

把解决某个或某类问题的步骤描述成一定的计算机 指令,这些指令序列就构成了"计算机算法"。



排序

将一组无序数据按由小到大或者由大到小的顺序进行排列。

比如: 输入 8 5 1 7 6 3 输出 1 3 5 6 7 8

常用排序算法

选择排序(Selection Sort)

冒泡排序(Bubble Sort)

插入排序(Insertion Sort)

希尔排序(Shell Sort)

快速排序(Quick Sort)

堆排序(Heap Sort)

归并排序(Merge Sort)

基数排序(xxx Sort)



冒泡排序

将 29 18 87 56 3 27 按由小到大排序

```
//总共比较n-1趟
for (i=1;i<=n-1;i++)
//j为要比较两个的相邻两数的第1个数的下标
  for (j=1;j<=n-i;j++)
  //若发现相邻两数反序,则交换
    if(a[j]>a[j+1])
          temp=a[j]
          a[j]=a[j+1];
          a[]+1]=temp;
```



冒泡排序基本思想是:对待排序的数字进行两两比较,如发现两个数字是反序的,则进行交换,直到无反序的记录为止。

```
int a[50001],n,i,j,temp;
int main()
    scanf("%d", &n)
    for (i=1;i<=n;i++) scanf("%d",&a[i]);
    for(i=1; i<=n-1; i++
        for (j=1; j \le n-i; j++)
                    > a[j+1])
                  temp = a[j];
                  a[j] = a[j+1];
                  a[j+1] = temp;
    for(i=1; i<=n; i++)printf("%d ",a[i]);
```

冒泡排序特点分析

时间复杂度: 总共比较 n(n-1)/2 次时间复杂度: 时间复杂度为O(n²)

稳定性: 稳定

时间复杂度简单的说就是程序循环执行的总的次数。

排序算法的稳定性是指值相同的数字在排序前后其相对位置是否要发生改变,若要改变就是不稳定,否则就是稳定的。



二.选择排序

选择排序

将 29 18 87 56 3 27 按由小到大排序

```
int a[1001];
                                                56
                                                     18
                                                                第1趟
int i, j, temp;
...输入n个数字到a中...
//选择排序
for (i=1;i<=n-1;i++) //以i号数为基准
                                      18
                                                56
                                                     29
                                                                第2趟
 for(j=i+1;j<=n;j++) //与i后每个数比较
    if(a[ i ]>a[ j ])//发现反序则交换
        temp=a[ i ];
                                     18
                                                     56
                                                                第3趟
        a[ i ]=a[ j
        a[ j ]=temp;
...输出排序结果
                                                                第4趟
                                3
                                                               第5趟
```

选择排序的基本思想是:

对待排序的n个数据进行n-1遍的处理,第1遍处理是将a[2..n]中最小者与a[1]交换位置,第2遍处理是将a[3..n]中最小者与a[2]交换位置, …, 第i遍处理是将a[i+1..n]中最小者与a[i]交换位置。这样,经过i遍处理之后,前i个记录的位置就已经按从小到大的顺序排列好了。

```
int a[5001],n,i,j,temp;
int main()
    scanf("%d",&n)
    for(i=1; i<=n; i++)scanf("%d", &a[i]);
    for(i=1; i<=n-1; i++)
        for(j=i+1; j<=n; j++)
            if(a[i] > a[j])
                  temp = a[i];
                  a[i] = a[j];
                  a[j] = temp;
    for (i=1;i<=n;i++)printf("%d ",a[i]);
    return 0;
```

选择排序特点分析

时间复杂度: 总共比较 n(n-1)/2 次时间复杂度: 时间复杂度为O(n²)

稳定性: 不稳定

三.插入排序

将 29 18 87 27 23 56 按由小到大排序

插入排序



算法实现

在数组中增加元素a[0]作为临时空间,把待插入的数放到里面。第i趟排序,即a[i]的插入过程为:

- ① 保存a[0]=a[i]
- ② j=i-1
- ③ 如果a[j]<=a[0] (即待排序的a[i]),则a[j+1]=a[0],完成插入; 否则,将a[j]后移一个位置:A[j+1]=A[j],继续执行③

程序代码

```
for(i=2;i<=n;i++)
      a[0]=a[i];
       j=i-1;
       while (a[j]>a[0])
           a[j+1]=a[j];
       a[j+1]=a[0];
```

- (1) 稳定性: 稳定
- (2) 时间复杂度**:** ○(n²)
- ①初始数据正序,总比较次数: n-1
- ②初始数据逆序,总比较次数: (n²+n-1)/2= O(n²)
- ③初始数据无序, 第i趟平均比较次数(i+1)/2, 总次数为: (n²+3n)/4=O(n²)
- ④可见,原始数据越趋向正序,比较次数和移动次 数越少。

四.例题

课堂练习: 学生成绩(nkoj1003)

某年级有n(n<=5000)个学生,学号1到n,现给出这n个学生的语文和数学成绩,请按数学成绩的由高到低对这n个学生进行排序。数学成绩相同的学生,按语文成绩由高到低排序。

输入格式(输入文件student.in):

第一行,一个整数n,表示n个学生

第二行,n个空格间隔的整数,表示学号1到n的学生的数学成绩第三行,n个空格间隔的整数,表示学号1到n的学生的语文成绩

输出格式(输出文件student.out):

排序后输出n行,每行代表一个学生。每行两个数字,分为该生

的数学和语文成绩。

样例输入:

6

67 88 91 88 99 88

80 92 69 70 85 77

样例输出

99 85

91 69

88 92

88 77

88 70

67 80

```
int yu[5001], shu[5001], n, i, j, temp;
int main()
   scanf("%d",&n);
   for(i=1;i<=n;i++)scanf("%d",&shu[i]
   for(i=1;i<=n;i++)scanf("%d",&yu[i]);
   for (i=1; i<=n-1; i++)
     for (j=1; j<=n-i; j++)
       temp=shu[
           shu[j]=shu[j+1];
           shu[1+1] =temp;
              ] = yu[j+1];
            u[j+1]=temp;
   for(i=1;i \le n;i++) printf("%d %d\n",shu[i],yu[i]);
```

```
程序代码
for(i=2;i<=n;i++)
       shu[0]=shu[i];
       yu[0]=yu[i];
       j=i-1;
       while((shu[j]<shu
                                 | (shu[j] == shu[0]) && (yu[j] < yu[0]) )
            shu[j+1]=shu[j];
            yu[j+1]=yu[j];
       shu[j+1]=shu[0];
```

yu[j+1] = yu[0];