算法与数据结构体系课程

回忆插入排序法

1 2 3 4 5 6

1 2 5 4 6

回忆插入排序法

 1
 2
 3
 4
 5
 6

 1
 3
 2
 5
 4
 6

近乎有序的数组更容易排序

基本思想: 让数组越来越有序

再回忆冒泡排序法

3 2 4 6 1 5

再回忆冒泡排序法

3 2 4 6 1 5

再回忆冒泡排序法

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

希尔排序法的基本原理

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

3 | [2 | [8 | [4 | [6 | 1 | 5] [7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

3 | [2 | [8 | [4 | [6 | 1 | 5] [7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

 3
 2

 8

 4

 6

 1

 5

 7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

3 | [1 | [5 | [4 | [6 | [2 | [8 | [7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

 3
 1
 5
 4
 6
 2
 8
 7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

3 | [1] [5] [2] [6] [4] [8] [7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

1 | 3 | 5 | 2 | 6 | 4 | 8 | 7

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

基本思想: 让数组越来越有序

不能只处理相邻的逆序对

1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8

对元素间距为 n/2 的所有数组做插入排序

对元素间距为 n / 4 的所有数组做插入排序

对元素间距为 n/8 的所有数组做插入排序

. . .

对元素间距为 1 的所有数组做插入排序

实现希尔排序

实现希尔排序

实践: 实现希尔排序

3 1 5 4 6 2 8 7

```
for(int start = 0; start < h; start ++){

// 对以 start 为起始,间隔为 h 的数组进行插入排序

for(int i = start + h; i < data.length; i += h){
    E t = data[i];
    int j;
    for(j = i; j - h >= 0 && t.compareTo(data[j - h]) < 0; j -= h)
        data[j] = data[j - h];
    data[j] = t;
}
```

```
for(int start = 0; start < h; start ++){

//对以 start 为起始,间隔为 h 的数组进行插入排序
for(int i = start + h; i < data.length; i += h){
    E t = data[i];
    int j;
    for(j = i; j - h >= 0 && t.compareTo(data[j - h]) < 0; j -= h)
        data[j] = data[j - h];
    data[j] = t;
}
```

```
for(int start = 0; start < h; start ++){

//对以 start 为起始,间隔为 h 的数组进行插入排序

for(int i = start + h; i < data.length; i += h){
    E t = data[i];
    int j;
    for(j = i; j - h >= 0 && t.compareTo(data[j - h]) < 0; j -= h)
        data[j] = data[j - h];
    data[j] = t;
    }
}
```

1 2 7

```
for(int start = 0; start < h; start ++){

//对以 start 为起始,间隔为 h 的数组进行插入排序

for(int i = start + h; i < data.length; i += h){
    E t = data[i];
    int j;
    for(j = i; j - h >= 0 && t.compareTo(data[j - h]) < 0; j -= h)
        data[j] = data[j - h];
    data[j] = t;
    }
}
```

h 轮

插入排序: (n/h) ^ 2

总共 n^2 / h

3 1 5 4 6 2 8 7

h 轮

插入排序: (n/h) ^ 2

总共 n^2 / h

$$\frac{n^2}{1} + \frac{n^2}{2} + \frac{n^2}{4} + \dots + \frac{n^2}{n/2} = n^2 \left(\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{n/2}\right)$$
$$= n^2 \frac{1 - \frac{1}{2}^{logn}}{1 - \frac{1}{2}} = O(n^2 - \frac{n^2}{2^{logn}})$$

```
for(int start = 0; start < h; start ++){

// 对以 start 为起始,间隔为 h 的数组进行插入排序

for(int i = start + h; i < data.length; i += h){

E t = data[i];

int j;

for(j = i; j - h >= 0 && t.compareTo(data[j - h]) < 0; j -= h)

data[j] = data[j - h];

data[j] = t;

}

H 轮

插入排序: (n / h) ^ 2

总共 n^2 / h

把三重循环变成两重
```

 3
 1
 5
 2
 6
 4
 8
 7

实践:换个方式实现希尔排序

```
for(int i = h; i < data.length; i ++){
    E t = data[i];
    int j;
    for(j = i; j - h >= 0 && t.compareTo(data[j - h]) < 0; j -= h)
        data[j] = data[j - h];
    data[j] = t;
        总共 n^2 / h
```

3 1 5 2 6 4 8 7

步长序列

步长序列

h: 1, 2, 4, 8, ...

h: 1, 4, 13, 40, ...

h = 3 * h + 1

步长序列

实践:新的步长序列实现希尔排序

希尔排序和超参数

h: 1, 2, 4, 8, ...

h: 1, 4, 13, 40, ...

不同的步长序列,复杂度分析不同

超参数

不同的步长序列,复杂度分析不同

超参数

什么步长序列最好?

https://hbfs.wordpress.com/2011/03/01/shellsort/

其他

欢迎大家关注我的个人公众号:是不是很酷



算法与数据结构体系课程