

### 算法思想

- □策略
  - □ 分组插入
- □ 基本思想
  - □ 先取定一个小于n的整数d₁作为第一个 增量,把表的全部记录分成d₁个组, 所有距离为d₁的倍数的记录放在同一个 组中,在各组内进行直接插入排序;
  - ☆ 然后取第二个增量d₂( < d₁), 重复上述的分组和排序,直至所取的增量d₁=1(d₁>d₂>...>d₁→d₁),即所有记录放在同一组中进行直接插入排序为止。

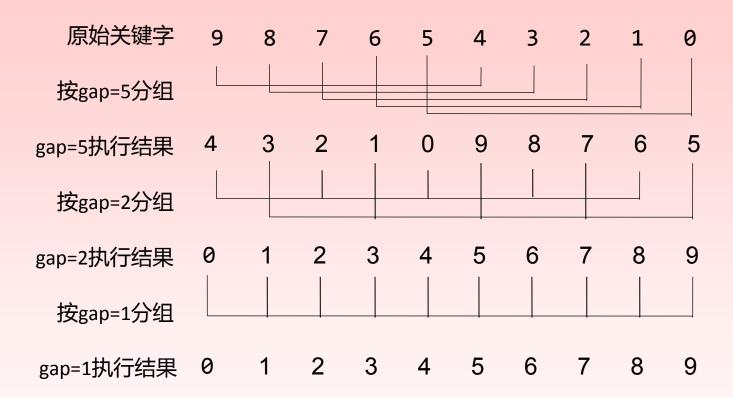


## 算法实现

```
void ShellSort(RecType R[],int n)
int i,j,gap,k;
RecType tmp;
             //增量置初值
gap=n/2;
while (gap>0)
  //对所有相隔gap位置的所有元素组进行排序
  for (i=gap; i<n; i++)
    tmp=R[i];
    j=i-gap;
    while (j \ge 0 \&\& tmp.key < R[j].key)
      R[j+gap]=R[j];
      j=j-gap;
    R[j+gap]=tmp;
    j=j-gap;
  gap=gap/2; //减小增量
```

[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]
16	25	12	30	47	11	23	36	9	18	31
设增	设增量 d <sub>1</sub> =5 , 先分组									
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]
16	25	12		47	11	23	36		18	31
组内	组内直接插入排序									
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]
11	23	12	9	18	16	25	36		47	31
取角	取第二个增量 , d <sub>2</sub> =2 , 再分组									
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]
11	23	12	9	18	16	25	36	30	47	31
组内	组内直接插入排序									
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]
11	9	12	16	18	23	25	36	30	47	31
取第	取第三个增量,d <sub>3</sub> =1 ,所有记录成为同一组									
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]
11										

# 再例: {9,8,7,6,5,4,3,2,1,0}



## 希尔排序算法评价

□ 时间复杂度

约为0(n¹.³)

应 比较:直接插入排序0(n²)

□ 例

直接插入排序	希尔排序
大约时间=10 <sup>2</sup>	分为d=5组,约为5*2 <sup>2</sup> = 20 分为d=2组,约为2*5 <sup>2</sup> = 50 分为d=1组,几乎有序,约为10
总计约100	总计约80

#### □ 希尔排序算法是不稳定的

分为两组:{3,10,7,8,20}和{5,<u>8</u>,2,1,6}

排序后的结果:{3,7,8,10,20}和{1,2,5,6,8}