# 插入排序

• 设有n个记录组成的序列R<sub>1</sub>, R<sub>2</sub>, ..., R<sub>n</sub>。在考 察记录 $R_i$ 之前,之前的所有记录 $R_1$ ,  $R_2$ , ...,  $R_{i-1}$ 己排好序。我们从已排好序的记录序列的 右边开始顺序查找Ri的插入位置,找到后, 将Ri插入到已排好序的记录序列中。一直这 样做,直到所有的记录都插入完为止。

• 设待排序的记录顺序存放在一维数组R[1..n] 中。在排序的某个时刻,将记录序列分成 两部分。一部分是R[1..i-1],这是已经排好 序的有序部分;另一部分是R[i..n],这是尚 未排好序的无序部分。在刚开始排序时, R[1]是已经排好序的有序部分。

• 设记录序列为60,70,50,30,80,20,10,40。

• 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40
- 50 60 70 <u>30</u> 80 20 10 40

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40
- 50 60 70 <u>30</u> 80 20 10 40
- 30 50 60 70 <u>80</u> 20 10 40

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40
- 50 60 70 <u>30</u> 80 20 10 40
- 30 50 60 70 <u>80</u> 20 10 40
- 30 50 60 70 80 <u>20</u> 10 40

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40
- 50 60 70 <u>30</u> 80 20 10 40
- 30 50 60 70 <u>80</u> 20 10 40
- 30 50 60 70 80 <u>20</u> 10 40
- 20 30 50 60 70 80 <u>10</u> 40

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40
- 50 60 70 <u>30</u> 80 20 10 40
- 30 50 60 70 <u>80</u> 20 10 40
- 30 50 60 70 80 <u>20</u> 10 40
- 20 30 50 60 70 80 <u>10</u> 40
- 10 20 30 50 60 70 80 <u>40</u>

- 60 <u>70</u> 50 30 80 20 10 40
- 60 70 <u>50</u> 30 80 20 10 40
- 50 60 70 <u>30</u> 80 20 10 40
- 30 50 60 70 <u>80</u> 20 10 40
- 30 50 60 70 80 <u>20</u> 10 40
- 20 30 50 60 70 80 <u>10</u> 40
- 10 20 30 50 60 70 80 <u>40</u>
- 10 20 30 40 50 60 70 80

• 直接插入排序特别适用于原始记录序列已基本有序的场合。

# 2折半插入排序

我们可以把在已排序的记录序列中查找R<sub>i</sub>的插入位置所用的方法,从顺序查找改为折半查找,以提高查找效率。这样的排序称为折半插入排序。

## 思考

• 对于直接插入排序,我们为什么是从已排好序的记录序列的右边开始顺序查找R<sub>i</sub>的插入位置,而不是从左边开始呢?