2 Insert Sort

插入排序

问题:

将无序序列s进行排序。

解法:

本问题对无序序列 s 进行升序排序,排序后 s 是从小到大的。

将序列 s 分为左右两个部分 left 和 right,left 是有序的,right 是无序的。对 right 中最左边的元素 x,在 left 中找到一个位置(下标)i,满足 $s[i-1] \le x \le s[i]$,也就是说 x 可以夹在s[i-1]和s[i]之间。由于 left 是有序的,插入 x 之后仍然有序,只需要将 left 中包括 i 之后的元素向右移动一个位置,将 x 放置在原s[i]的位置即可。

对于下面这个长度为10的无序序列s进行升序排序。初始时将s[0]单独作为有序的 left,s[1 – 9]作为无序的 right。

| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|----|----|---|----|----|----|----|----|----|----|
| 45 | 23 | 1 | 90 | 57 | 33 | 81 | 12 | 74 | 16 |

(1) 将 right 左边第一个元素 s[1]插入 left,满足 $s[i-1] \le s[1] \le s[i]$ 的i=0,但因为数组中没有s[-1],可以假设 $s[-1] = -\infty$,这样s[-1]必然小于 s 中的所有元素(如果是降序排序,即从大到小,则需要假设 $s[-1] = +\infty$);

| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|----|----|---|----|----|----|----|----|----|----|
| 23 | 45 | 1 | 90 | 57 | 33 | 81 | 12 | 74 | 16 |

(2) 重复这个过程直到 right 中所有元素都被插入 left 中,算法结束;

| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 12 | 16 | 23 | 33 | 45 | 57 | 74 | 81 | 90 |

对长度为 n 的序列 s,每一轮将 right 中一个元素插入 left 中的时间为O(n),总共需要 n 轮操作,该算法的时间复杂度为 $O(n^2)$ 。