对于未排序数据,在已排序序列中从后向前扫描,找到相应位置并插入。 适用部分有序数组和小规模数组。 O(n^2) O(n) O(n^2) O(1) 稳定

为插入排序的改进。数组基本有序时,插入排序更有效。 增量划分若干子序列,对子序列插入,逐渐将增量减小直至为1。 O(nlogn)-O(n^2) O(n^1.3) O(n^2) O(1) 不稳定 由于简单选择排序和直接插入排序,适用中等的N

 选择排序
 ○
 1 直接选择排序

 7 ★ 堆排序
 □

2 ★ 直接插入排序

3 希尔排序

找到最小元素与第一个元素交换,以此类推。 每次找到最小元素的位置 O(n^2) O(n^2) O(1) 不稳定

每次建立最大堆,将堆顶元素与数组最后元素交换,对前面元素重新进行堆排序得到第二大值,以此类推 O(nlogn) O(nlogn) O(nlogn) O(1) 不稳定

排序

 依次比较相邻元素,每趟将大元素交换至末尾 共N-1趟,每趟比较次数N-1-i(第i趟) O(n^2) O(n) O(n^2) O(1) 稳定

> 分治思想,选一元素做基准pivot partition划分原数组为两个子数组(分别比基准值大和小),递归进行排序 O(nlogn) O(nlogn) O(n^2) O(logn)-O(n) 不稳定 应用最广泛,快速简单

⑥★归并排序

插入排序 ⊖

分治,递归将数组分为两个子数组分别排序,并将有序的子数组归并从而使得整个数组有序 O(nlogn) O(nlogn) O(nlogn) O(n) 稳定 相比于快排占用更多的空间

8 基数排序

排序算法特点

排序方法	平均时间复杂度	最好情况	最坏情况	辅助空间	稳定性
简单选择排序	O(n^2)	O(n^2)	O(n^2)	O(1)	不稳定
直接插入排序	O(n^2)	O(n)	O(n^2)	O(1)	稳定
希尔排序	O(nlogn)-O(n^2)	O(n^1.3)	O(n^2)	O(1)	不稳定
冒泡排序	O(n^2)	O(n)	O(n^2)	O(1)	稳定
快速排序	O(nlogn)	O(nlogn)	O(n^2)	O(logn)-O(n)	不稳定
归并排序	O(nlogn)	O(nlogn)	O(nlogn)	O(n)	稳定
堆排序	O(nlogn)	O(nlogn)	O(nlogn)	O(1)	不稳定