

1. 对一组数据(84,47,25,15,21)排序,数据的排列次序在排序的过程中的变化为(1)84 47 25 15 21 (2)15 47 25 84 21 (3)15 21 25 84 47 (4)15 21 25 47 84 则采用的排序方法是()选择
2. 下面的排序算法中, 初始数据集的排列顺序对算法的性能无影响的是: 堆排序
3. 下列排序算法中, 在待排序数据有序的情况下, 花费时间最多的是 () 快速排序
4. 使用堆排序方法排序 (45, 78, 57, 25, 41, 89), 初始堆为 (?) 89,78,57,25,41,45
5. 将一个从大到小的数组, 用以下排序方法排序成从小到大的, () 最快。堆排序
6. 外排中使用置换选择排序的目的,是为了增加初始归并段的长度()对
7. 当待排序记录已经从小到大排序或者已经从大到小排序时,快速排序的执行时间最省()错
8. 冒泡排序算法的时间复杂度是什么? $O(N*N)$
9. 由于希尔排序的最后一趟与直接插入排序过程相同,因此前者一定比后者花费的时间更多()错
10. 下列排序方法中, 属于稳定排序的是 () 归并排序
11. 下列排序方法中, 属于不稳定排序的是 () 选择排序 希尔排序 堆排序
12. 在文件"局部有序"或文件长度较小的情况下,最佳内部排序的方法是()直接插入排序
13. 下列排序算法中最坏复杂度不是 $n(n-1)/2$ 的是? 堆排序
14. 在一个元素个数为 N 的数组里, 找到升序排在 $N/5$ 位置的元素的最优算法时间复杂度是 $O(n)$
15. 将 N 条长度均为 M 的有序链表进行合并, 合并以后的链表也保持有序, 时间复杂度为()? $O(N * M * \log N)$
16. 若要求尽可能快地对序列进行稳定的排序,则应选()归并排序
17. 数据序列(8,9,10,4,5,6,20,1,2)只能是下列排序算法中的()的两趟排序后的结果, 插入排序
18. 序列{2,1,4,9,8,10,6,20}是某排序算法第二轮排序的结果, 则该算法只能是快速排序
19. 对 n 个元素的数组进行 (), 其平均时间复杂度和最坏情况下的时间复杂度都是 $O(n \log n)$. 堆排序
20. 假设线性表的长度为 n , 则在最坏情况下, 冒泡排序需要的比较次数为多少次? $n(n-1)/2$
21. 下面的排序算法中, 初始数据集的排列顺序对算法的性能无影响的是堆排序
22. 在待排序的元素序列基本有序的前提下, 效率最高的排序方法是? 插入排序
23. 25, 84, 21, 47, 15, 27, 68, 35, 20 进行排序时, 变化为 "20, 15, 21, 25, 47, 27, 68, 35, 84" "15, 20, 21, 25, 35, 27, 47, 68, 84" "15, 20, 21, 25, 27, 35, 47, 68, 84" 的排序方法是 () ? 快速排序

24. 设有 5000 个待排序的记录的关键字，如果需要用最快的方法选出其中最小的 10 个记录关键字，则用下列哪个方法可以达到此目的()堆排序
25. 下述几种排序方法中，要求内存最大的是（）归并排序
26. 将整数数组（7-6-3-5-4-1-2）按照堆排序的方式原地进行升序排列，请问在第一轮排序结束之后，数组的顺序是_____。6-5-3-2-4-1-7
27. 有一个小白程序员，写了一个只能对 5 个数字进行排序的函数。现在有 25 个不重复的数字，请问小白同学最少调几次该函数，可以找出其中最大的三个数？7
28. 线性表的长度为 10，在最坏情况下，冒泡排序需要比较次数为（）。45
29. 使下列算法的时间复杂度描述错误的有？插入排序: $O(n*n*n)$ 归并排序: $O(n * n)$
30. 对下列四种排序方法,在排序中关键字比较次数同记录初始排列无关的是()折半插入
31. 下面的排序算法中,不稳定的是()简单选择排序, 希尔排序, 堆排序
32. 精俭排序，即一对数字不进行两次和两次以上的比较，以下是“精俭排序”的是插入排序, 归并排序
33. 0~999999 之间的所有数字中，任何一位都不包括数字 3 的数字的总数为_____。531441
34. 下面关于排序算法描述正确的是冒泡排序算法平均时间复杂度是 $O(N \text{ 的平方})$ ，平均时间复杂度低的算法不一定是最优算法，选择排序算法时，需要考虑表中元素的个数
35. 最坏情况下，合并两个大小为 n 的已排序数组所需要的比较次数为 $2n-1$
36. 设某文件经内排序后得到 100 个初始归并段(初始顺串)，若使用多路归并排序算法，且要求三趟归并完成排序，问归并路数最少为 5
37. 外部排序是把外存文件调入内存,可利用内部排序的方法进行排序,因此排序所花的时间取决于内部排序的时间()错
38. 一个有向无环图的拓扑排序序列()是唯一的，不一定
39. 堆排序的时间复杂度是（），堆排序中建堆过程的时间复杂度是（）。 $O(n \log n), (n)$
40. ()占用的额外空间的空间复杂性为 $O(1)$ ，堆排序
41. 最坏情况下 insert sort, quick sort ,merge sort 的复杂度分别是多少？ $O(n*n), O(n*n), O(n \log n)$
42. 有些排序算法在每趟排序过程中,都会有一个元素被放置在其最终的位置上,下列算法不会出现此情况的是()shell 排序，在希尔排序中，只有经过最后一趟排序后才会确定每个元素的最终位置
43. 希尔排序法属于哪一种类型的排序法，插入排序
44. 用某种排序方法对关键字序列（25,84,21,47,15,27,68,35,20）进行排序，序列的变化情况采样如下：

20,15,21,25,47,27,68,35,84

15,20,21,25,35,27,47,68,84

15,20,21,25,27,35,47,68,84

请问采用的是以下哪种排序算法（）快排

- 45. 排序算法中，比较次数与初始序列无关的排序方法有哪些？选择排序
- 46. 有一组数据(15,9,7,8,20,-1,7,4),用堆排序的筛选方法建立的初始堆为() -1,4,7,8,20,15,7,9
- 47. 序列{2,1,4,9,8,10,6,20}是某排序算法第二轮排序的结果，则该算法只能是快速排序
- 48. 在下列排序方法中，不稳定的方法有：堆排序，快排，直接选择排序，希尔排序
- 49. 在对一组记录(54,38,96,23,15,72,60,45,83)进行直接插入排序时,当把第 7 个记录 60 插入到有序表时,为寻找插入位置需比较()次 3
- 50. 通过构建有序序列，对于未排序数据，在已排序序列中从后向前扫描，找到相应的位置并插入的排序算法是（）插入排序
- 51. 在待排序的元素序列基本有序的前提下，效率最高的排序方法是？插入排序或者冒泡排序
- 52. 已知数据表 A 中每个元素距其最终位置不远，为了节省时间，应该采取的算法是() 直接插入排序
- 53. 对于基本有序的序列，按照那种排序方式最快：冒泡排序
- 54. 基本有序反而不好是：快速排序，基本有序的适合冒泡排序。
- 55. 不稳定的排序有 4 个：快排，选择排序，堆排序，希尔排序

排序法↵	平均时间↵	最坏情况↵	最好情况↵	稳定度↵	额外空间↵	备注↵
1.直接插入↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n)$ ↵	稳定↵	$O(1)$ ↵	大部分已排序时较好（简单）↵
1.希尔↵	$O(n\log n)$ ↵	$O(n\log n)$ ↵	与步长相关↵	不稳定↵	$O(1)$ ↵	n小时较好（较复杂）↵
2.冒泡↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n)$ ↵	稳定↵	$O(1)$ ↵	n小时较好（简单）↵
2.快排↵	$O(n\log n)$ ↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n\log n)$ ↵	不稳定↵	$O(\log n)$ ↵	n大时较好,基本有序时反而不好（较复杂）↵
3.直接选择↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n^2)$ ↵	$O(n^2)$ ↵	不稳定↵	$O(1)$ ↵	n小时较好（简单）↵
3.堆排序↵	$O(n\log n)$ ↵	$O(n\log n)$ ↵	$O(n\log n)$ ↵	不稳定↵	$O(1)$ ↵	n大时较好（较复杂）↵
4.归并↵	$O(n\log n)$ ↵	$O(n\log n)$ ↵	$O(n\log n)$ ↵	稳定↵	$O(n)$ ↵	n大时较好（较复杂）↵
基数↵	$O(d(n+r))$ ↵	$O(d(n+r))$ ↵	$O(d(n+r))$ ↵	稳定↵	$O(r)$ ↵	d为位数，r为基数（较复杂）↵
计数↵	$O(n+k)$ ↵	$O(n+k)$ ↵	$O(n+k)$ ↵	稳定↵	$O(n+k)$ ↵	优于比较排序法,0~k为数值范围↵
桶排序↵	$O(n+c)$ ↵	↵ $O(n\log n)$: 所有的元素 落到一个桶 中↵	$O(n)$ ↵	稳定↵	$O(n+m)$ ↵	n为数的个数，m为桶数↵ $c = n * (\log n - \log m)$ ↵ 桶越多，效率越高，n=m,达到 $O(n)$ ，但是占用很大的空间，桶内 可用快排等↵

查 · 论 · 编	排序算法
理论	计算复杂性理论 · 大O符号 · 全序关系 · 列表 · 稳定性 · 比较排序 · 自适应排序 · 排序网络 · 整数排序
交换排序	冒泡排序 · 鸡尾酒排序 · 奇偶排序 · 梳排序 · 侏儒排序 · 快速排序 · 臭皮匠排序 · Bogo排序
选择排序	选择排序 · 堆排序 · 平滑排序 · 笛卡尔树排序 · 锦标赛排序 · 圈排序
插入排序	插入排序 · 希尔排序 · 伸展排序 · 二叉查找树排序 · 图书馆排序 · 耐心排序
归并排序	归并排序 · 递归归并排序 · 振荡归并排序 · 多相归并排序 · 列表排序
分布排序	美国旗帜排序 · 珠排序 · 桶排序 · 爆炸排序 · 计数排序 · 鸽巢排序 · 相邻图排序 · 基数排序 · 闪电排序 · 插值排序
并发排序	双调排序器 · Batcher归并网络 · 两两排序网络
混合排序	区块排序 · Tim排序 · 内省排序 · Spread排序 · J排序
其他	拓扑排序 · 煎饼排序 · 意粉排序

稳定的排序 [编辑]

- 冒泡排序 (bubble sort) — $O(n^2)$
- 插入排序 (insertion sort) — $O(n^2)$
- 鸡尾酒排序 (cocktail sort) — $O(n^2)$
- 桶排序 (bucket sort) — $O(n)$; 需要 $O(k)$ 额外空间
- 计数排序 (counting sort) — $O(n+k)$; 需要 $O(n+k)$ 额外空间
- 归并排序 (merge sort) — $O(n \log n)$; 需要 $O(n)$ 额外空间
- 原地归并排序 — $O(n \log^2 n)$ 如果使用最佳的现在版本
- 二叉排序树排序 (binary tree sort) — $O(n \log n)$ 期望时间; $O(n^2)$ 最坏时间; 需要 $O(n)$ 额外空间
- 鸽巢排序 (pigeonhole sort) — $O(n+k)$; 需要 $O(k)$ 额外空间
- 基数排序 (radix sort) — $O(n \cdot k)$; 需要 $O(n)$ 额外空间
- 侏儒排序 (gnome sort) — $O(n^2)$
- 图书馆排序 (library sort) — $O(n \log n)$ 期望时间; $O(n^2)$ 最坏时间; 需要 $(1 + \epsilon) n$ 额外空间
- 块排序 (block sort) — $O(n \log n)$

不稳定的排序 [编辑]

- 选择排序 (selection sort) — $O(n^2)$
- 希尔排序 (shell sort) — $O(n \log^2 n)$ 如果使用最佳的现在版本
- **Clover排序算法** (Clover sort) — $O(n)$ 期望时间, $O(n^2)$ 最坏情况
- 梳排序 — $O(n \log n)$
- 堆排序 (heap sort) — $O(n \log n)$
- 平滑排序 (smooth sort) — $O(n \log n)$
- 快速排序 (quick sort) — $O(n \log n)$ 期望时间, $O(n^2)$ 最坏情况; 对于大的、随机数列表一般相信是最快的已知排序
- 内省排序 (introsort) — $O(n \log n)$

名称	数据对象	稳定性	时间复杂度		额外空间复杂度	描述
			平均	最坏		
冒泡排序	数组	✓	$O(n^2)$		$O(1)$	(无序区, 有序区)。 从无序区通过交换找出最大元素放到有序区前端。
选择排序	数组	✗	$O(n^2)$		$O(1)$	(有序区, 无序区)。
	链表	✓				在无序区里找一个最小的元素跟在有序区的后面。对数组：比较得多，换得少。
插入排序	数组、链表	✓	$O(n^2)$		$O(1)$	(有序区, 无序区)。 把无序区的第一个元素插入到有序区的合适的位置。对数组：比较得少，换得多。
堆排序	数组	✗	$O(n \log n)$		$O(1)$	(最大堆, 有序区)。 从堆顶把根卸出来放在有序区之前，再恢复堆。
归并排序	数组	✓	$O(n \log^2 n)$		$O(1)$	把数据分为两段，从两段中逐个选最小的元素移入新数据段的末尾。 可以从上到下或从下到上进行。
			$O(n \log n)$		$O(n) + O(\log n)$ 如果不是从下到上	
	链表				$O(1)$	
快速排序	数组	✗	$O(n \log n)$	$O(n^2)$	$O(\log n)$	(小数, 基准元素, 大数)。 在区间中随机挑选一个元素作基准，将小于基准的元素放在基准之前，大于基准的元素放在基准之后，再分别对小数区与大数区进行排序。
希尔排序	数组	✗	$O(n \log^2 n)$	$O(n^2)$	$O(1)$	每一轮按照事先决定的间隔进行插入排序，间隔会依次缩小，最后一次一定要是1。
计数排序	数组、链表	✓	$O(n + m)$		$O(n + m)$	统计小于等于该元素值的元素的个数 <i>i</i> ，于是该元素就放在目标数组的索引 <i>i</i> 位 ($i \geq 0$)。
桶排序	数组、链表	✓	$O(n)$		$O(m)$	将值为 <i>i</i> 的元素放入 <i>i</i> 号桶，最后依次把桶里的元素倒出来。
基数排序	数组、链表	✓	$O(k \times n)$	$O(n^2)$		一种多关键字的排序算法，可用桶排序实现。

- 均按从小到大排列
- *k*代表数值中的“数位”个数
- *n*代表数据规模
- *m*代表数据的最大值减最小值