- 10-1 什么是内排序? 什么是外排序? 什么排序方法是稳定的? 什么排序方法是不稳定的?
- 10-2 设待排序的关键码序列为{12, 2, 16, 30, 28, 10, 16*, 20, 6, 18}, 试分别写出使用以下排序方法每趟排序后的结果。并说明做了多少次关键码比较。
 - (1) 直接插入排序
- (2) 希尔排序(增量为 5,2,1)
- (3) 起泡排序

- (4) 快速排序
- (5) 直接选择排序
- (6) 锦标赛排序

- (7) 堆排序
- (8) 二路归并排序
- (9) 基数排序

【解答】

- 10-3 在起泡排序过程中,什么情况下关键码会朝向与排序相反的方向移动,试举例说明。在快速排序过程中有这种现象吗?
- 10-4 试修改起泡排序算法,在正反两个方向交替进行扫描,即第一趟把关键码最大的对象放到序列的最后, 第二耥把关键码最小的对象放到序列的最前面。如此反复进行。
- 10-5 如果待排序的关键码序列已经按非递减次序有序排列,试证明函数 QuickSort()的计算时间将下降到 $O(n^2)$ 。
- 10-6 在实现快速排序的非递归算法时,可根据基准对象,将待排序关键码序列划分为两个子序列。若下一趟首先对较短的子序列进行排序,试证明在此做法下,快速排序所需要的栈的深度为 O(log₂n)。
- 10-7 在实现快速排序算法时,可先检查位于两端及中点的关键码,取三者之中的数值不是最大也不是最小的关键码作为基准对象。试编写基于这种思想的快速排序算法,并证明对于已排序的关键码序列,该算法的计算时间为 $O(n\log_2 n)$ 。
- 10-8 在使用非递归方法实现快速排序时,通常要利用一个栈记忆待排序区间的两个端点。那么能否用队列来代替这个栈?为什么?
- 10-9 试设计一个算法, 使得在 O(n)的时间内重排数组, 将所有取负值的关键码排在所有取正值(非负值)的关键码之前。
- 10-10 奇偶交换排序是另一种交换排序。它的第一趟对序列中的所有奇数项 i 扫描,第二趟对序列中的所有偶数项 i 扫描。若 A[i] > A[i+1],则交换它们。第三趟有对所有的奇数项,第四趟对所有的偶数项,…,如此反复,直到整个序列全部排好序为止。
 - (1) 这种排序方法结束的条件是什么?
 - (2) 写出奇偶交换排序的算法。
- (3) 当待排序关键码序列的初始排列是从小到大有序,或从大到小有序时,在奇偶交换排序过程中的 关键码比较次数是多少?
- 10-11 请编写一个算法,在基于单链表表示的待排序关键码序列上进行简单选择排序。
- 10-12 若参加锦标赛排序的关键码有 11 个,为了完成排序,至少需要多少次关键码比较?
- 10-13 试给出适用于锦标赛排序的胜者树的类型声明。并写一个函数,对 n 个参加排序的对象,构造胜者树。设 n 是 2 的幂。
- 10-14 手工跟踪对以下各序列进行堆排序的过程。给出形成初始堆及每选出一个关键码后堆的变化。
 - (1) 按字母顺序排序: Tim, Dot, Eva, Rom, Kim, guy, Ann, Jim, Kay, Ron, Jan
 - (2) 按数值递增顺序排序: 26, 33, 35, 29, 19, 12, 22
 - (3) 同样 7 个数字,换一个初始排列,再按数值的递增顺序排序: 12,19,33,26,29,35,22
- 10-15 如果只想在一个有 n 个元素的任意序列中得到其中最小的第 k (k << n) 个元素之前的部分排序序列,那么最好采用什么排序方法? 为什么? 例如有这样一个序列: {503, 017, 512, 908, 170, 897, 275, 653, 612, 154, 509, 612*, 677, 765, 094},要得到其第 4 个元素之前的部分有序序列: {017, 094, 154, 170},用所选择的算法实现时,要执行多少次比较?
- 10-16 希尔排序、简单选择排序、快速排序和堆排序是不稳定的排序方法、试举例说明。

10-17 设有 n 个待排序元素存放在一个不带表头结点的单链表中,每个链表结点只存放一个元素,头指针为 r。试设计一个算法,对其进行二路归并排序,要求不移动结点中的元素,只改各链结点中的指针,排序后 r 仍指示结果链表的第一个结点。(提示:先对待排序的单链表进行一次扫描,将它划分为若干有序的子链表, 其表头指针存放在一个指针队列中。当队列不空时重复执行,从队列中退出两个有序子链表,对它们进行二路归并, 结果链表的表头指针存放到队列中。如果队列中退出一个有序子链表后变成空队列,则 算法结束。这个有序子链表即为所求。)

10-18 若设待排序关键码序列有 n 个关键码,n 是一个完全平方数。将它们划分为 \sqrt{n} 块,每块有 \sqrt{n} 个关键码。这些块分属于两个有序表。下面给出一种 O(1)空间的非递归归并算法:

step1: 在两个待归并的有序表中从右向左总共选出 \sqrt{n} 个具有最大值的关键码;

step2: 若设在 **step1** 选出的第 2 个有序表中的关键码有 s 个,则从第 1 个有序表选出的关键码有 \sqrt{n} - s 个。将第 2 个有序表选出的 s 个关键码与第 1 个有序表选出的关键码左边的同样数目的关键码对调;

step3: 交换具有最大 \sqrt{n} 个关键码的块与最左块(除非最左块就是具有最大 \sqrt{n} 个关键码的块)。对最右块进行排序;

step4: 除去具有最大 \sqrt{n} 个关键码的块以外,对其它的块根据其最后的关键码按非递减顺序排序;

step5:设置 3 个指针,分别位于第 1 块、第 2 块和第 3 块的起始位置,执行多次 **substep**,直到 3 个指针都走到第 \sqrt{n} 块为止。此时前 \sqrt{n} -1 块已经排好序。

☞ **subStep** 所做的工作是比较第 2 个指针与第 3 个指针所指关键码,将值小的与第 1 个指针所指关键码对调,相应指针前进 1 个关键码位置。

step6: 对最后第 \sqrt{n} 块中最大的 \sqrt{n} 个关键码进行排序。

- (1) 设有 16 个关键码,分别存放于两个有序表 $\{10, 12, 14, 16, 18, 20, 22, 25\}$ 和 $\{11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 24\}$ 中,试根据上面的描述,写出排序的全过程,并说明它具有时间复杂度 O(n)和空间复杂度 O(1)。
 - (2) 编写相应的算法。要求两个待排序有序表的长度可以不同,但每一个表的长度都是 \sqrt{n} 的倍数。
- (3) 假设两个有序表分别为 (x_1, \dots, x_m) 和 (x_{m+1}, \dots, x_n) ,编写一个算法归并这两个有序表,得到 (x_1, \dots, x_n) 。设 s = \sqrt{n} 。

10-19 试编写一个算法,将对象序列 (x_1, x_2, \dots, x_n) 循环右移 p 个位置, $0 \le p \le n$ 。要求该算法的时间复杂度为 O(n)而空间复杂度为 O(1)。

10-20 在什么条件下, MSD 基数排序比 LSD 基数排序效率更高?

10-21 在已排好序的序列中,一个对象所处的位置取决于具有更小关键码的对象的个数。基于这个思想,可得计数排序方法。该方法在声明对象时为每个对象增加一个计数域 count,用于存放在已排好序的序列中该对象前面的对象数目,最后依 count 域的值,将序列重新排列,就可完成排序。试编写一个算法,实现计数排序。并说明对于一个有 n 个对象的序列,为确定所有对象的 count 值,最多需要做 n(n-1)/2 次关键码比较。

10-22 试证明对一个有n个对象的序列进行基于比较的排序,最少需要执行 $n\log_2 n$ 次关键码比较。10-23 如果某个文件经内排序得到80个初始归并段,试问

- (1) 若使用多路归并执行 3 趟完成排序,那么应取的归并路数至少应为多少?
- (2) 如果操作系统要求一个程序同时可用的输入/输出文件的总数不超过 15 个,则按多路归并至少需要几趟可以完成排序?如果限定这个趟数,可取的最低路数是多少?

10-24 假设文件有 4500 个记录, 在磁盘上每个页块可放 75 个记录。计算机中用于排序的内存区可容纳 450 个记录。试问:

- (1) 可以建立多少个初始归并段?每个初始归并段有多少个记录?存放于多少个页块中?
- (2) 应采用几路归并?请写出归并过程及每趟需要读写磁盘的页块数。

10-25 设初始归并段为(10, 15, 31, ∞), (9, 20, ∞), (22, 34, 37, ∞), (6, 15, 42, ∞), (12, 37, ∞), (84, 95, ∞), 试利用败者树进行 k 路归并,手工执行选择最小的 5 个关键码的过程。

10-26 设输入文件包含以下记录: 14, 22, 7, 24, 15, 16, 11, 100, 10, 9, 20, 12, 90, 17, 13, 19, 26, 38, 30, 25, 50, 28, 110, 21, 40。现采用败者树生成初始归并段,请画出选择的过程。

10-27 给出 12 个初始归并段,其长度分别为 30, 44, 8, 6, 3, 20, 60, 18, 9, 62, 68, 85。现要做 4 路外归并排序,试画出表示归并过程的最佳归并树,并计算该归并树的带权路径长度 WPL。