

得分

一、单项选择题（X 题，每题 X 分，共 X 分）

评分标准：每题回答正确得 1.5 分，错误不得分！

- 1、建立一个长度为 n 的有序单链表的时间复杂度为（ C ）。
A. $O(n)$ B. $O(1)$ C. $O(n^2)$ D. $O(\log_2 n)$
- 2、快速排序在最坏情况下的时间复杂度为（ D ）。
A. $O(\log_2 n)$ B. $O(n \log_2 n)$ C. $O(n)$ D. $O(n^2)$
- 3、对 n 个记录的文件进行快速排序，所需要的辅助存储空间大致为（ C ）。
A. $O(1)$ B. $O(n)$ C. $O(\log_2 n)$ D. $O(n^2)$
- 4、用某种排序方法对关键字序列（25，84，21，47，15，27，68，35，20）进行排序时，序列的变化情况如下，则所采用的排序方法是（ D ）。
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
A. 选择排序 B. 希尔排序 C. 归并排序 D. 快速排序
- 5、设有以下四种排序方法，则（ B ）的空间复杂度最大。
A. 冒泡排序 B. 快速排序 C. 堆排序 D. 希尔排序
- 6、设一组初始记录关键字序列(5，2，6，3，8)，以第一个记录关键字 5 为基准进行一趟快速排序的结果为（ C ）。
A. 2，3，5，8，6 B. 3，2，5，8，6
C. 3，2，5，6，8 D. 2，3，6，5，8
- 7、设有 n 个待排序的记录关键字，则在堆排序中需要（ A ）个辅助记录单元。
A. 1 B. n C. $n \log_2 n$ D. n^2
- 8、设一组初始关键字记录关键字为(20，15，14，18，21，36，40，10)，则以 20 为基准记录的一趟快速排序结束后的结果为（ A ）。
A. 10，15，14，18，20，36，40，21 B. 10，15，14，18，20，40，36，21
C. 10，15，14，20，18，40，36，21 D. 15，10，14，18，20，36，40，21
- 9、设有 5000 个待排序的记录关键字，如果需要用最快速的方法选出其中最小的 10 个记录关键字，则用下列（ B ）方法可以达到此目的。
A. 快速排序 B. 堆排序 C. 归并排序 D. 插入排序
- 10、下列四种排序中（ D ）的空间复杂度最大。

A. 插入排序 B. 冒泡排序 C. 堆排序 D. 归并排序

11、设一组初始记录关键字序列为(345, 253, 674, 924, 627), 则用基数排序需要进行 (A) 趟的分配和回收才能使得初始关键字序列变成有序序列。

A. 3 B. 4 C. 5 D. 8

12、下列四种排序中 (A) 的空间复杂度最大。

A. 快速排序 B. 冒泡排序 C. 希尔排序 D. 堆

13、设一组初始记录关键字序列为(50, 40, 95, 20, 15, 70, 60, 45), 则以增量 $d=4$ 的一趟希尔排序结束后前 4 条记录关键字为 (B)。

A. 40, 50, 20, 95 B. 15, 40, 60, 20
C. 15, 20, 40, 45 D. 45, 40, 15, 20

14、设一组初始记录关键字序列为(25, 50, 15, 35, 80, 85, 20, 40, 36, 70), 其中含有 5 个长度为 2 的有序子表, 则用归并排序的方法对该记录关键字序列进行一趟归并后的结果为 (A)。

A. 15, 25, 35, 50, 20, 40, 80, 85, 36, 70
B. 15, 25, 35, 50, 80, 20, 85, 40, 70, 36
C. 15, 25, 35, 50, 80, 85, 20, 36, 40, 70
D. 15, 25, 35, 50, 80, 20, 36, 40, 70, 85

15、设一组初始记录关键字序列为(45, 80, 55, 40, 42, 85), 则以第一个记录关键字 45 为基准而得到一趟快速排序的结果是 (C)。

A. 40, 42, 45, 55, 80, 83 B. 42, 40, 45, 80, 85, 88
C. 42, 40, 45, 55, 80, 85 D. 42, 40, 45, 85, 55, 80

16、执行一趟快速排序能够得到的序列是 (A)。

A. [41, 12, 34, 45, 27] 55 [72, 63] B. [45, 34, 12, 41] 55 [72, 63, 27]
C. [63, 12, 34, 45, 27] 55 [41, 72] D. [12, 27, 45, 41] 55 [34, 63, 72]

17、时间复杂度不受数据初始状态影响而恒为 $O(n\log_2 n)$ 的是 (A)。

A. 堆排序 B. 冒泡排序 C. 希尔排序 D. 快速排序

18、一趟排序结束后不一定能够选出一个元素放在其最终位置上的的是 (D)。

A. 堆排序 B. 冒泡排序 C. 快速排序 D. 希尔排序

19、二路归并排序的时间复杂度为 (C)。

A. $O(n)$ B. $O(n^2)$ C. $O(n\log_2 n)$ D. $O(\log_2 n)$

- 20、设一组初始记录关键字序列为(60, 80, 55, 40, 42, 85), 则以第一个关键字 60 为基准而得到的一趟快速排序结果是 (C)。
- A. 40, 42, 60, 55, 80, 85 B. 42, 45, 55, 60, 85, 80
- C. 42, 40, 55, 60, 80, 85 D. 42, 40, 60, 85, 55, 80
- 21、利用直接插入排序法的思想建立一个有序线性表的时间复杂度为 (C)。
- A. $O(n)$ B. $O(n\log_2 n)$ C. $O(n^2)$ D. $O(\log_2 n)$
- 22、下列各种排序算法中平均时间复杂度为 $O(n^2)$ 是 (D)。
- A. 快速排序 B. 堆排序 C. 归并排序 D. 冒泡排序
- 23、设一组初始记录关键字的长度为 8, 则最多经过 (B) 趟插入排序可以得到有序序列。
- A. 6 B. 7 C. 8 D. 9
- 24、设一组初始记录关键字序列为(Q, H, C, Y, P, A, M, S, R, D, F, X), 则按字母升序的第一趟冒泡排序结束后的结果是 (D)。
- A. F, H, C, D, P, A, M, Q, R, S, Y, X
- B. P, A, C, S, Q, D, F, X, R, H, M, Y
- C. A, D, C, R, F, Q, M, S, Y, P, H, X
- D. H, C, Q, P, A, M, S, R, D, F, X, Y

得分

二、填空题 (X 题, 每题 X 分, 共 X 分)

评分标准: 每空回答正确得 1 分, 错误不得分, 不完全正确酌情给分!

- 当待排序的记录数较大, 排序码较随机且对稳定性不作要求时, 宜采用 【1】快速 排序; 当待排序的记录数较大, 存储空间允许且要求排序是稳定时, 宜采用 【2】归并 排序。
- 在堆排序的过程中, 对任一分支结点进行筛运算的时间复杂度为 【3】 $O(\log_2 n)$, 整个堆排序过程的时间复杂度为 【4】 $O(n\log_2 n)$ 。
- 在快速排序、堆排序、归并排序中, 【5】归并 排序是稳定的。
- 在堆排序的过程中, 对任一分支结点进行筛运算的时间复杂度为 【6】 $O(\log_2 n)$, 整个堆排序过程的时间复杂度为 【7】 $O(n\log_2 n)$ 。
- 在单链表上难以实现的排序方法有 【8】快速排序、【9】堆排序 和 【10】希尔排序。
- 多重表文件和倒排文件都归属于 【11】多关键字 文件。
- 快速排序的最坏时间复杂度为 【12】 $O(n^2)$, 平均时间复杂度为 【13】 $O(n\log_2 n)$ 。

- 8、设一组初始记录关键字序列为(55, 63, 44, 38, 75, 80, 31, 56), 则利用筛选法建立的初始小根堆为 【14】 (31, 38, 44, 56, 75, 80, 55, 63)。
- 9、设一组初始记录关键字为(72, 73, 71, 23, 94, 16, 5), 则以记录关键字 72 为基准的一趟快速排序结果为 【15】 (5, 16, 71, 23, 72, 94, 73)。
- 10、设有 n 个无序的记录关键字, 则直接插入排序的时间复杂度为 【16】 $O(n^2)$, 快速排序的平均时间复杂度为 【17】 $O(n\log_2 n)$ 。
- 11、设初始记录关键字序列为(K_1, K_2, \dots, K_n), 则用筛选法思想建堆必须从第 【18】 $n/2$ 个元素开始进行筛选。
- 12、设一组初始记录关键字序列为(20, 18, 22, 16, 30, 19), 则以 20 为中轴的一趟快速排序结果为 【19】 (19, 18, 16, 20, 30, 22)。
- 13、设一组初始记录关键字序列为(20, 18, 22, 16, 30, 19), 则根据这些初始关键字序列建成的初始小根堆为 【20】 (16, 18, 19, 20, 30, 22)。
- 14、设一组初始记录关键字序列(k_1, k_2, \dots, k_n)是堆, 则对 $i=1, 2, \dots, n/2$ 而言满足的条件为 【21】 $k_i \leq k_{2i} \ \&\& \ k_i \leq k_{2i+1}$ 。
- 15、下面程序段的功能是实现冒泡排序算法, 请在下划线处填上正确的语句。
- ```
void bubble(int r[n]) {
 for(i=1; i<=n-1; i++) {
 for(exchange=0, j=0; j< 【22】 n-i; j++)
 if (r[j]>r[j+1]) {
 temp=r[j+1];
 【23】 r[j+1]=r[j];
 r[j]=temp;
 exchange=1;
 }
 if(exchange==0) return;
 }
}
```
- 16、简单选择排序和直接插入排序算法的平均时间复杂度为 【24】  $O(n^2)$ 。
- 17、快速排序算法的空间复杂度平均情况下为 【25】  $O(\log_2 n)$ , 最坏的情况下为 【26】  $O(n)$ 。
- 18、设关键字序列为( $K_1, K_2, \dots, K_n$ ), 则用筛选法建初始堆必须从第 【27】  $n/2$  个元素开始进行筛选。
- 19、设有一组初始关键字序列为(24, 35, 12, 27, 18, 26), 第 1 趟插入执行元素 35 的插入, 则第 3 趟直接插入排序结束后的结果是 【28】 (12, 24, 27, 35, 18, 26)。
- 20、设有一组初始关键字序列为(24, 35, 12, 27, 18, 26), 则第 3 趟简单选择排序结束后的

结果是 【29】 (12, 18, 24, 27, 35, 26)。

21、下面程序段的功能是实现一趟快速排序，请在下划线处填上正确的语句。

```
struct record {
 int key;
 datatype others;
};

void quickpass(struct record r[], int s, int t, int &i) {
 int j=t;
 struct record x=r[s];
 i=s;
 while(i<j) {
 while (i<j && r[j].key>x.key) j=j-1;
 if (i<j) {
 r[i]=r[j];
 i=i+1;
 }
 while (【30】 i<j && r[i].key<x.key) i=i+1;
 if (i<j) {
 r[j]=r[i];
 j=j-1;
 }
 }
 【31】 r[i]=x;
}
```

22、设一组初始记录关键字序列为(49, 38, 65, 97, 76, 13, 27, 50)，则以 d=4 为增量的一趟希尔排序结束后的结果为 【32】 (49, 13, 27, 50, 76, 38, 65, 97)。

23、设一组初始记录关键字序列为(49, 38, 65, 97, 76, 13, 27, 50)，则第 4 趟直接选择排序结束后的结果为 【33】 (13, 27, 38, 49, 76, 97, 65, 50)。

24、设一组初始关键字序列为(38, 65, 97, 76, 13, 27, 10)，则第 3 趟冒泡排序结束后的结果为 【34】 (38, 13, 27, 10, 65, 76, 97)。

25、设一组初始关键字序列为(38, 65, 97, 76, 13, 27, 10)，则第 3 趟简单选择排序后的结果为 【35】 (10, 13, 27, 76, 65, 97, 38)。

26、设有一组初始记录关键字序列为(50, 16, 23, 68, 94, 70, 73)，则将它们调整成初始堆只需把 16 与 【36】 50 相互交换即可。

27、对一组初始关键字序列 (40, 50, 95, 20, 15, 70, 60, 45, 10) 进行冒泡排序，则第一趟需要进行相邻记录的比较的次数为 【37】 8，在整个排序过程中最多需要进行

【38】8 趟排序才可以完成。

28、在堆排序和快速排序中，如果从平均情况下排序的速度最快的角度来考虑应最好选择【39】快速排序，如果从节省存储空间的角度来考虑则最好选择【40】堆排序。

29、设一组记录关键字序列为(80, 70, 33, 65, 24, 56, 48)，则用筛选法建成的初始堆为【41】(24, 65, 33, 80, 70, 56, 48)。

30、设需要对 5 个不同的记录关键字进行排序，则至少需要比较【42】4 次，至多需要比较【43】10 次。

31、快速排序算法的平均时间复杂度为【44】 $O(n\log_2 n)$ ，直接插入排序算法的平均时间复杂度为【45】 $O(n^2)$ 。

得分

三、判断题（X 题，每题 X 分，共 X 分。正确填 ‘T’，错误 “F”。）

评分标准：每题回答正确得 2 分，错误不得分！

- 1、冒泡排序在初始关键字序列为逆序的情况下执行的交换次数最多。 ( T )
- 2、层次遍历初始堆可以得到一个有序的序列。 ( F )
- 3、快速排序是排序算法中平均性能最好的一种排序。 ( T )
- 4、设某堆中有  $n$  个结点，则在该堆中插入一个新结点的时间复杂度为  $O(\log_2 n)$ 。 ( T )
- 5、设初始记录关键字基本有序，则快速排序算法的时间复杂度为  $O(n\log_2 n)$ 。 ( F )
- 6、希尔排序算法的时间复杂度为  $O(n^2)$ 。 ( F )
- 7、堆是完全二叉树，完全二叉树不一定是堆。 ( T )

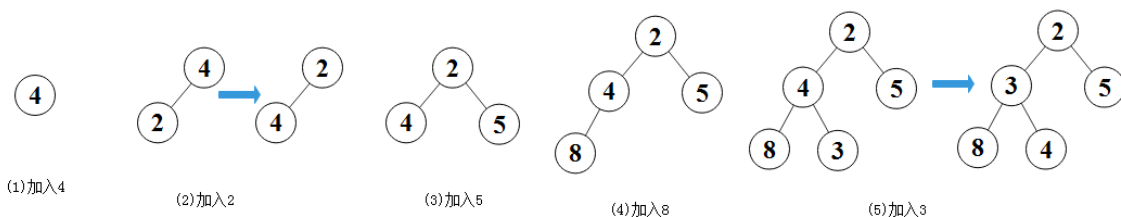
得分

四、分析题（X 题，每题 X 分，共 X 分）

评分标准：每题回答完全正确得 5 分，其余按得分点给分！

1、画出向小根堆中加入数据 4, 2, 5, 8, 3 时，每加入一个数据后堆的变化。（评分标准：第 1 点 4 分，第 2 点 1 分！）

答：



2、已知一组记录的排序码为（46，79，56，38，40，80，95，24），写出对其进行快速排序的每一次划分结果。（评分标准：第1点4分，第2点1分!）

答：

| 划分次序 | 划分结果                        |
|------|-----------------------------|
| 第一次  | [24 40 38] 46 [56 80 95 79] |
| 第二次  | 24 [40 38] 46 [56 80 95 79] |
| 第三次  | 24 [38] 40 46 [56 80 95 79] |
| 第四次  | 24 38 40 46 56 [80 95 79]   |
| 第五次  | 24 38 40 46 56 [79] 80 [95] |
| 第六次  | 24 38 40 46 56 79 80 95     |

注：第六次，相当于【整理】过程，可要可不要。

得分

五、应用题（X题，每题X分，共X分）

评分标准：每题回答完全正确得5分，其余按得分点给分！

1、已知一维数组中的数据为（18,12,25,53,18），试写出插入排序（升序）过程。并指出具有n个元素的插入排序的时间复杂度是多少？（评分标准：共5分。第1点4分，第2点1分!）

答：（1）（4分）

|        |                  |    |    |    |    |
|--------|------------------|----|----|----|----|
| 初始关键字： | [18]             | 12 | 25 | 53 | 18 |
| 第一趟：   | [12 18]          | 25 | 53 | 18 |    |
| 第二趟：   | [12 18 25]       | 53 | 18 |    |    |
| 第三趟：   | [12 18 25 53]    | 18 |    |    |    |
| 第四趟：   | [12 18 18 25 53] |    |    |    |    |

（2）O(n<sup>2</sup>)（1分）；

2、设一组初始记录关键字序列为(19，21，16，5，18，23)，要求给出以19为基准的一趟快速排序结果以及第2趟直接选择排序后的结果。（评分标准：共5分。第1点4分，第2点1分!）

答：（1）(18,5,16,19,21,23)。

（2）(5，16，21，19，18，23)；

3、设一组初始记录关键字序列为(45，80，48，40，22，78)，则分别给出第4趟简单选择排序和第4趟直接插入排序后的结果。（评分标准：共5分。第1点4分，第2点1分!）

答：（1）(22，40，45，48，80，78)；

（2）(22，40，45，48，80，78)；

得分

六、编程题（X题，每题X分，共X分）

评分标准：每小题回答正确得10分，不完全正确则按得分点给分。

1、阅读下列函数 arrange( )。（1）写出该函数的功能；（2）写一个调用上述函数实现下列功能的算法：对一整型数组 b[n]中的元素进行重新排列，将所有负数均调整到数组的低下标端，

将所有正数均调整到数组的高下标端，若有零值，则置于两者之间，并返回数组中零元素的个数。实现算法的函数原型为：int **f**(int b[], int n); (评分标准：第1点4分，第2点1分!)

int **arrange**(int a[], int l, int h, int x) { //l 和 h 分别为数据区的下界和上界

```
 int i,j,t;
 i=l;
 j=h;
 while(i<j) {
 while(i<j && a[j]>=x)
 j--;
 while(i<j && a[j]>=x)
 i++;
 if(i<j) {
 t = a[j];
 a[j] = a[i];
 a[i] = t;
 }
 }

 if(a[i]<x)
 return i;
 else
 return i-1;
}
```

答：(1) 该函数的功能是：调整整数数组 a[]中的元素并返回分界值 i，使所有<x 的元素均落在 a[l..i]上，使所有≥x 的元素均落在 a[i+1..h]上。

```
int f(int b[], int n) {
 int p,q;
 p=arrange(b,0,n-1,0);
 q=arrange(b,p+1,n-1,1);
 return q-p;
}
或
int f(int b[], int n) {
 int p,q;
 p=arrange(b,0,n-1,1);
 q=arrange(b,0,p,0);
 return p-q;
}
```

2、设有一组初始记录关键字序列 ( $K_1, K_2, \dots, K_n$ )，要求设计一个算法能够在  $O(n)$ 的时间复杂度内将线性表划分成两部分，其中左半部分的每个关键字均小于  $K_i$ ，右半部分的每个关键字均大于等于  $K_i$ 。实现算法的函数原型为：void **quickpass**(int r[], int s, int t); (评分标准：第1点4分，第2点1分!)

答：void **quickpass**(int r[], int s, int t) {  
 int i=s, j=t, x=r[s];



```

while(i<j) {
 while(i<j && r[j]>x)
 j=j-1;

 if (i<j) {
 r[i]=r[j];
 i=i+1;
 }

 while(i<j && r[i]<x)
 i=i+1;

 if (i<j) {
 r[j]=r[i];
 j=j-1;
 }
}
r[i]=x;
}

```

3、设计将所有奇数移到所有偶数之前的算法。实现算法的函数原型为：void **quickpass**(int r[], int s, int t); (评分标准：第1点4分，第2点1分!)

答：void **quickpass**(int r[], int s, int t) {

```

 int i=s,j=t,x=r[s];
 while(i<j) {
 while(i<j && r[j]%2==0)
 j=j-1;
 if (i<j) {
 r[i]=r[j];
 i=i+1;
 }

 while(i<j && r[i]%2==1)
 i=i+1;
 if (i<j) {
 r[j]=r[i];
 j=j-1;
 }
 }
 r[i]=x;
}

```

4、设计两个有序单链表的合并排序算法。实现算法的函数原型为：void **mergelklist**(lklist \*ha, lklist \*hb, lklist \*hc); (评分标准：第1点4分，第2点1分!)

答：void **mergelklist**(lklist \*ha, lklist \*hb, lklist \*hc) {

lklist \*s=hc=0;

while(ha!=0 && hb!=0)

if(ha->data<hb->data) {

if(s==0)

hc=s=ha;

else {

s->next=ha;

s=ha;

}

ha=ha->next;

} else {

if(s==0)

hc=s=hb;

else {

s->next=hb;

s=hb;

}

hb=hb->next;

}

if(ha==0)

s->next=hb;

else

s->next=ha;

}

5、在链式存储结构上设计直接插入排序算法。实现算法的函数原型为：void **straightinsertsort**(lklist \*&head); (评分标准：第1点4分，第2点1分!)

答：void **straightinsertsort**(lklist \*&head) {

lklist \*s,\*p,\*q;

int t;

if (head==0 || head->next==0)

return;

else

for(q=head,p=head->next; p!=0; p=q->next) {

for(s=head; s!=q->next; s=s->next)

```

 if (s->data>p->data)
 break;

 if(s==q->next)
 q=p;
 else {
 q->next=p->next;
 p->next=s->next;
 s->next=p;
 t=p->data;
 p->data=s->data;
 s->data=t;
 }
 }
}

```

6、设计在链式结构上实现简单选择排序算法。实现算法的函数原型为：void ***simpleselectsorlklst***(lklst \*&head); (评分标准：第1点4分，第2点1分!)

答：void ***simpleselectsorlklst***(lklst \*&head) {

```
lklst *p,*q,*s;
```

```
int min,t;
```

```
if(head==0 ||head->next==0)
```

```
 return;
```

```
for(q=head; q!=0; q=q->next) {
```

```
 min=q->data;
```

```
 s=q;
```

```
 for(p=q->next; p!=0; p=p->next)
```

```
 if(min>p->data) {
```

```
 min=p->data;
```

```
 s=p;
```

```
 }
```

```
 if(s!=q) {
```

```
 t=s->data;
```

```
 s->data=q->data;
```

```
 q->data=t;
```

```
 }
```

```
}
```

```
}
```

7、设计在链式存储结构上合并排序的算法。实现算法的函数原型为：void ***mergelklst***(lklst \*ha,

lklist \*hb, lklist \*&hc); (评分标准: 第1点4分, 第2点1分!)

答: void **mergelklist**(lklist \*ha, lklist \*hb, lklist \*&hc) {

lklist \*s=hc=0;

while(ha!=0 && hb!=0)

if(ha->data<hb->data) {

if(s==0)

hc=s=ha;

else {

s->next=ha;

s=ha;

}

ha=ha->next;

} else {

if(s==0)

hc=s=hb;

else {

s->next=hb;

s=hb;

}

hb=hb->next;

}

if(ha==0)

s->next=hb;

else

s->next=ha;

}

8、设关键字序列( $k_1, k_2, \dots, k_{n-1}$ )是堆, 设计算法将关键字序列( $k_1, k_2, \dots, k_{n-1}, x$ )调整为堆。

实现算法的函数原型为: void **adjustheap**(int r[ ], int n); (评分标准: 第1点4分, 第2点1分!)

答: void **adjustheap**(int r[ ], int n) {

int j=n, i=j/2, temp=r[j-1];

while (i>=1)

if (temp>=r[i-1])

break;

else {

r[j-1]=r[i-1];

j=i;

i=i/2;

```
}
```

```
 r[j-1]=temp;
```

```
}
```