

一、单项选择题（35 分，单选题每题 2 分，多选题每题 3 分）

1、下面关于算法的说法错误的是（ ）。

- A. 算法必须有输出
- B. 算法必须在计算机上实现
- C. 算法不一定有输入
- D. 算法必须在有限步执行后能结束

2、 $O(n)$ 表示关于 n 的线性阶，那么 $\sum_{1 \leq k \leq n} O(n)$ 的阶是（ ）。

- A. $O(n)$
- B. $O(n^2)$
- C. $O(n^3)$
- D. $O(1.5n^2)$

3、以下关于渐进记号的性质正确的是（ ）。

- A. $f(n) = \Theta(g(n)), g(n) = \Theta(h(n)) \Rightarrow f(n) = \Theta(h(n))$
- B. $f(n) = O(g(n)), g(n) = O(h(n)) \Rightarrow h(n) = O(f(n))$
- C. $O(f(n)) + O(g(n)) = O(\min\{f(n), g(n)\})$
- D. $f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = O(f(n))$

4、某算法的时间复杂度表达式为 $T(n) = an^2 + bn \lg n + cn + d$ ，其中， n 为问题的规模， a 、 b 、 c 和 d 为常数，用 O 表示其渐近时间复杂度为（ ）。

- A. $O(n)$
- B. $O(n \lg n + n^2)$
- C. $O(n^2)$
- D. $O(n \lg n)$

5、考虑下面函数：

$$f(n) = 2^n, \quad g(n) = n!, \quad h(n) = n^{\log n}$$

下面哪个选项对 $f(n)$ 、 $g(n)$ 和 $h(n)$ 渐近行为的描述是正确的（ ）。

- A. $f(n) = O(g(n)); g(n) = O(h(n))$
- B. $f(n) = \Omega(g(n)); g(n) = O(h(n))$
- C. $g(n) = O(f(n)); h(n) = O(f(n))$

D. $h(n) = O(f(n)); g(n) = \Omega(f(n))$ 。

6、考虑下面 C 函数，令 $n \geq m$ 。该函数会进行多少次递归调用？（ ）

```
Int gcd(int n, int m){  
    If (n%m ==0)  
        Return m;  
    N = n%m;  
    Return gcd(m, n);  
}
```

A. $\Theta(\log_2 n)$

B. $\Omega(n)$

C. $O(1)$

D. $\Theta(n)$

7、一组记录的排序码为 {46, 79, 56, 38, 40, 84}，则利用堆排序（建立大根堆）的方法建立的初始堆为（ ）。

A. 79, 46, 56, 38, 40, 80

B. 84, 79, 56, 38, 40, 46

C. 84, 79, 56, 46, 40, 38

D. 84, 56, 79, 40, 46, 38

8、对一组数据（84, 47, 25, 15, 21）排序，数据的排序次序在排序过程中变化如下：（1） 47 84 25 15 21 （2） 25 47 84 15 21 （3） 15 25 47 84 21 （4） 15 21 25 47 84 则采用的排序方法是（ ）

A. 选择排序

B. 快速排序

C. 插入排序

D. 堆排序

9、设问题 P 的输入规模是 n ，下述三个算法是求解 P 的不同的分治算法。算法 1：在常数时间将原问题划分为规模减半的 5 个子问题，递归求解每个子问题，最多用线性时间将子问题的解综合而得到原问题的解。算法 2：先递归求解 2 个规模为 $n-1$ 的子问题，最多用常量时间将子问题的解综合得到原问题的解。算法 3：在常数时间将原问题划分为规模 $n/3$ 的 9 个子问题，递归求解每个子问题，最多用 $O(n^3)$ 时间将子问题的解综合得到原问题的解。设最坏情况下时间复杂度最低的算法为 A，A 在最坏情况下的时间复杂度是 Θ （ ）。

A. $n \log_5 n$

B. $n^{\log_2 5}$

C. $\log n$

D. n

10、栈和队列的共同点是（ ）。

A. 都是先进先出

B. 都是先进后出

C. 只允许在端点处插入和删除元素

D. 没有共同点

11、有 n 项任务的集合 $T = \{1, 2, \dots, n\}$ ，每项任务需要先放到机器 A 上进行预处理，然后再放到机器 B 上加工。第 $i (i = 1, 2, \dots, n)$ 项任务的预处理和加工时间分别是 $a(i)$ 和 $b(i)$ ，这里的 $a(i)$ 和 $b(i)$ 都是正整数。如果机器 A 只有 1 台，机器 B 的数量不限，即只要任务 i 在机器 A 上加工完毕，就可以立刻放到某台机器 B 上加工。问如何安排这些任务在机器 A 上的处理顺序，以使得总的加工时间最短？（总加工时间的含义是：从 0 时刻机器 A 开始预处理，到 t 时刻最后一台机器 B 停止工作，即全部任务在机器 A、B 上的加工都结束，那么总加工时间就是 t 。）考虑对该调度问题使用贪心法求解，在机器 A 上安排加工顺序，正确的贪心策略是（ ）。

A. 在机器 A 上加工时间短的优先安排

B. 在机器 B 上加工时间长的优先安排

C. 在机器 A 的加工时间减去在机器 B 的加工时间，这个差越小的越优先安排

D. 在机器 A 和 B 上加工时间之和小的优先安排

12、下述 Find-Second-Min 算法是找第二小算法，输入是 n 个不等的数构成的数组 S ，输出是第二小的数 SecondMin。在最坏情况下，该算法做多少次比较？从下述备选的答案中选择正确答案的标号填入（ ）内。

S，输出是第二小的数 SecondMin。在最坏情况下，该算法做多少次比较？从下述备选的答案中选择正确答案的标号填入（ ）内。

```

Find-Second-Min( $S, n$ )
1.  if  $S[1] < S[2]$ 
2.  then  $min \leftarrow S[1]$ ,  $SecondMin \leftarrow S[2]$ 
3.  else  $min \leftarrow S[2]$ ,  $SecondMin \leftarrow S[1]$ 
4.  for  $i \leftarrow 3$  to  $n$  do
5.      if  $S[i] < SecondMin$ 
6.      then if  $S[i] < min$ 
7.          then  $SecondMin \leftarrow min$ ,  $min \leftarrow S[i]$ 
8.          else  $SecondMin \leftarrow S[i]$ 

```

- A. $2n$
B. n
C. $2n - 1$
D. $2n - 3$

13、下列关于不确定知识描述错误的是（ ）。

- A. 若对某些输入实例，算法均能终止于正确的输出，则该算法必定是正确的。
- B. 算法的最坏运行时间是指所有输入实例的最长运行时间。
- C. 算法的时间复杂度为 $O(1)$ 是指算法的运行时间与输入实例的大小 n 无关。
- D. 长度为 n 的序列执行插入排序算法，在特定输入实例下，排序时间复杂度为 $O(n^2)$ 。

14、一条水平方向的公路上有 n 个地点，设公路的起点位置为 0，对于 $i = 1, 2, \dots, n$ ，地点 i 到起点的距离是 d_i ，且满足 $0 < d_1 < d_2 < \dots < d_n$ 地点 i 放置广告牌的收益是 v_i 。上述距离和收益都是正整数。如果要求任意两个广告牌之间的距离至少是 5 公里，应该如何选择放置广告牌的位置使得总收益达到最大？使用动态规划算法，设考虑前 k 个地点的最大收益是 $F(k)$, $k = 1, 2, \dots, n$ ，那么递推方程是（ ）。

- A. $F(k) = \max\{F(k), F(k-1) + v_k\}$
 B. $F(k) = \max\{F(k-1), F(k-5) + v_k\}$

$$C. F(k) = \max\{F(k-1), F(t(k)) + v_k\}, t(k) = \max\{j | 1 \leq j < k, d_k - d_j \geq 5\}$$

$$D. F(k) = \max\{F(k-1), F(j) + v_k\}, d_k - d_j \geq 5, j = 1, 2, \dots, k-1$$

15、给定含有个不同的数的数组 $L = [x_1, x_2, \dots, x_n]$ 。如果 L 中 $x_i (1 < i < n)$ ，使得 $x_1 < x_2 < \dots < x_{i-1} < x_i$ ，并且 $x_i > x_{i+1} > \dots > x_n$ ，则称 L 是单峰的，并称 x_i 是 L 的“峰顶”。现在已知 L 是单峰顶，请把 a、b、c 三行代码按正确的顺序补全到算法中，使得算法正确找的 L 的峰顶（ ）。

- a. return Search(L, k+1, n)
- b. return Search(L, 1, k-1)
- c. return L[k]

Search(L, s, t)

- 1. $k = (s + t) / 2;$
- 2. if $(L[k] > L[k-1])$ and $(L[k] > L[k+1])$
- 3. then _____
- 4. else if $(L[k] > L[k-1])$ and $(L[k] < L[k+1])$
- 5. then _____
- 6. else _____

A. c,a,b

B. c,b,a

C. a,b,c

D. b,a,c

16、给定下述关于分治策略算法的时间复杂度 $T(n)$ 的递推方程

$$\begin{cases} T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2 \log n \\ T(1) = 1 \end{cases}$$

请问该递推方程的解是 $T(n) = \Theta$ （ ）

A. $n^2 \log n$

B. $n \log^2 n$

C. $n \log n$

D. $n^2 \log^2 n$

17、（多选）对于给定函数 $f(x)$ 和 $g(x)$ 如下表，

序号	$f(n)$	$g(n)$	备注
1	$f(n) = \log^k n$	$g(n) = n$	其中 k 为常数
2	$f(n) = \sqrt{n}$	$g(n) = n^{\sin n}$	其中 \sin 表示正弦函数
3	$f(n) = \log(n!)$	$g(n) = \log(n^n)$	无
4	$f(n) = \log^2 n$	$g(n) = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$	无
5	$f(n) = n^{\log c}$	$g(n) = c^{\log n}$	无

其中满足关系 $f(n) = O(g(n))$ 的组号是 ()

- A. 1 B. 2 C. 3 D. 4 E. 5

二、填空 (20 分, 每空 2 分)

1、给定下述关于分治策略算法的时间复杂度 $T(n)$ 的递推方程

$$\begin{cases} T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2 \log n \\ T(1) = 1 \end{cases}$$

从上述方程看出划分后的子问题有 () 个?

2、根据渐进性, 下列三个时间复杂性函数 1: $21 + \frac{1}{n}$ 、2: $10 \lg n^3$ 、3: $\lg 3^n$ 时间复杂度最大的是 (只写标号 1、2 或 3) ()

3、插入排序的最好时间复杂度是 O ()

4、一组记录的关键码为 (46, 79, 56, 38, 40, 50), 则利用快速排序的方法, 以最后一个记录为划分元素得到的一次划分结果为 (以英文逗号间隔) ()。

5、对于双向链表, 在两个结点之间插入一个新结点需修改的指针共 () 个

6、动态规划算法通常用来求解 () 问题。

7、分治模式在每层递归时都有三个步骤: ()、解决和合并。

8、红黑树是许多平衡搜索树的一种, 可以保证在最坏情况下基本动态集合操作的时间复杂度为 O () (从下面的选项中选择, 只写标号 1 或 2 或 3 或...)

1: $\log n$; 2: $n \log n$; 3: n ; 4: n^2 ; 5: $n^2 \log n$; 6: $n \log^2 n$; 7: $\log^2 n$; 8: $\lg 3^n$

9、快速排序虽然最坏情况时间复杂度很差，但它是实际排序应用中最好的选择，因为它的平均性能好：它的期望时间复杂度是 Θ （ ）。 （从下面的选项中选择，只写标号 1 或 2 或 3 或...）

1: $\log n$; 2: $n \log n$; 3: n ; 4: n^2 ; 5: $n^2 \log n$; 6: $n \log^2 n$; 7: $\log^2 n$; 8: $\lg 3^n$

10、动态规划算法和贪心算法都需要证明其具有（ ）性质。