

# 算法设计与分析-北京航空航天大学-中国大学MOOC慕课答案

## 第1章单元测验

1、单选题：函数  $T(n) = 9n^3 + 99n^2 + 1$  用  $O$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项：

- A、 $O(n^2)$
- B、 $O(n^3)$
- C、 $O(1)$
- D、 $O(n)$

参考：【 $O(n^3)$ 】

2、单选题：函数  $T(n) = 4n^2 + 3n + 1$  用  $O$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项：

- A、 $O(n)$
- B、 $O(1)$
- C、 $O(n^3)$
- D、 $O(n \log n)$

参考：【 $O(n^3)$ 】

3、单选题：函数  $T(n) = 5n^{100} + 1000n^2 + 2^n$  用  $O$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项：

- A、 $O(n^{100})$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(2^n)$
- D、 $O(1)$

参考：【 $O(2^n)$ 】

4、单选题：函数  $T(n) = 9n^3 + 99n^2 + 1$  用  $\Theta$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项：

- A、 $\Theta(n^2)$
- B、 $\Theta(n^3)$
- C、 $\Theta(1)$
- D、 $\Theta(n^2)$

参考：【 $\Theta(n^3)$ 】

5、单选题：函数  $T(n) = 3n^3 + 2^{100}n + 10^{100}$  用  $\Theta$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项：

- A、 $\Theta(n^{100})$
- B、 $\Theta(n)$
- C、 $\Theta(2^n)$
- D、 $\Theta(n^3)$

参考：【 $\Theta(n^3)$ 】

6、单选题：函数  $T(n) = 2^n + n^{100} + 100n^2 + 1$  用  $\Theta$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项：

- A、 $\Theta(n^2)$
- B、 $\Theta(1)$
- C、 $\Theta(2^n)$
- D、 $\Theta(n^{100})$

参考：【 $\Theta(2^n)$ 】

7、单选题：下述伪代码希望求出数组  $a[1..n]$  中数字  $x$  出现的次数，则伪代码空白处应填入 \_\_\_\_\_ 输入：数组  $a[1..n]$ ，数字  $x$  输出： $x$  在数组  $a$  中出现的次数

```
num ← 0
for i ← 1 to n
  if  $a[i] = x$  then _____
endendreturn num
```

选项:

- A、 $num \leftarrow num+1$
- B、 $num \leftarrow num-1$
- C、 $num \leftarrow num$
- D、 $num \leftarrow 1$

参考:  $\{num \leftarrow num+1\}$

8、多选题: 函数  $T(n) = n^2 + 1000n + 1$  用  $\Omega$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项:

- A、 $\Omega(n^2)$
- B、 $\Omega(n^3)$
- C、 $\Omega(1)$
- D、 $\Omega(n \log n)$

参考:  $\{\Omega(n^2), \Omega(1), \Omega(n \log n)\}$

9、多选题: 函数  $T(n) = 100^{10}$  用  $O$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项:

- A、 $O(n^2)$
- B、 $O(n^3)$
- C、 $O(1)$
- D、 $O(n \log n)$

参考:  $\{O(n^2), O(n^3), O(1), O(n \log n)\}$

10、多选题: 函数  $T(n) = \frac{4}{3}n^3 + 3n + 2^{100}$  用  $\Omega$  记号可表示为 \_\_\_\_\_

选项:

- A、 $\Omega(n^3)$
- B、 $\Omega(1)$
- C、 $\Omega(5^n)$
- D、 $\Omega(n^{100})$

参考:  $\{\Omega(n^3), \Omega(1)\}$

## 第2章单元测验

1、单选题: 在归并排序算法中, 若每次分解将长度为  $n$  的数组分为两段, 长度分别为  $n-1$  和  $1$ , 此时归并排序算法的时间复杂度为 \_\_\_\_\_

选项:

- A、 $O(n \log n)$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(n)$
- D、 $O(1)$

参考:  $\{O(n^2)\}$

2、单选题: 在归并排序算法中, 若每次分解将长度为  $n$  的数组分为四段长度为  $n/4$  的子数组进行递归, 此时归并排序算法的时间复杂度为 \_\_\_\_\_

选项:

- A、 $O(n \log n)$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(n)$
- D、 $O(n^4)$

参考:  $\{O(n \log n)\}$

3、单选题: 归并排序的最好情况时间复杂度为 \_\_\_\_\_

选项:

- A、 $O(n \log n)$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(n)$

D、 $O(1)$

参考：【 $O(n \log n)$ 】

4、单选题： $T(n) = 8T(n/2) + n$ 的解为 $T(n) =$ \_\_\_\_\_

选项：

A、 $\Theta(n \log n)$

B、 $\Theta(n^2)$

C、 $\Theta(n)$

D、 $\Theta(n^3)$

参考：【 $\Theta(n^3)$ 】

5、单选题： $T(n) = T(7n/9) + n$ 的解为 $T(n) =$ \_\_\_\_\_

选项：

A、 $\Theta(n \log n)$

B、 $\Theta(n^2)$

C、 $\Theta(n)$

D、 $\Theta(n^3)$

参考：【 $\Theta(n)$ 】

6、单选题： $T(n) = 8T(n/8) + n \log n$ 的解为 $T(n) =$ \_\_\_\_\_

选项：

A、 $\Theta(n \log n)$

B、 $\Theta(n^2)$

C、 $\Theta(n)$

D、 $\Theta(n \log^2 n)$

参考：【 $\Theta(n \log^2 n)$ 】

7、单选题： $T(n) = T(n-1) + n$ 的解为 $T(n) =$ \_\_\_\_\_

选项：

A、 $\Theta(n \log n)$

B、 $\Theta(n^2)$

C、 $\Theta(n)$

D、 $\Theta(1)$

参考：【 $\Theta(n^2)$ 】

8、单选题： $T(n) = 4T(n/2) + n \log n$ 的解为 $T(n) =$ \_\_\_\_\_

选项：

A、 $\Theta(n \log n)$

B、 $\Theta(n \log^2 n)$

C、 $\Theta(\sqrt{n})$

D、 $\Theta(n^2)$

参考：【 $\Theta(n^2)$ 】

9、单选题：在最大子数组问题的优化枚举算法中，每次计算子数组  $X[i..j]$  之和的时间复杂度为\_\_\_\_\_

选项：

A、 $O(n \log n)$

B、 $O(\log n)$

C、 $O(n)$

D、 $O(1)$

参考：【 $O(1)$ 】

10、单选题：在最大子数组问题的分治算法中，若可以用  $O(1)$  的时间求得跨越中点的最大子数组，则该算法的时间复杂度为

选项：

A、 $O(n \log n)$

B、 $O(\log n)$

C、 $O(n)$

D、 $O(1)$

参考：【 $O(n)$ 】

### 第3章单元测验

1、单选题：数组 $A = [2, 4, 3, 5, 1]$ 中的逆序对个数为\_\_\_\_

选项：

A、4

B、5

C、6

D、7

参考：【5】

2、单选题：长度为 $n$ 的数组中逆序对个数最多为\_\_\_\_

选项：

A、 $n!$

B、 $n^2$

C、 $\frac{n(n+1)}{2}$

D、 $\frac{n(n-1)}{2}$

参考：【 $\frac{n(n-1)}{2}$ 】

3、单选题：快速排序算法的最坏情况时间复杂度为\_\_\_\_

选项：

A、 $O(n \log n)$

B、 $O(n^2)$

C、 $O(n)$

D、 $O(n^3)$

参考：【 $O(n^2)$ 】

4、单选题：在快速排序算法中，假定存在一个神奇的黑盒可以在 $O(1)$ 的时间内给出最好的主元（也就是中位数），那么使用此神奇黑盒的快速排序算法最差运行时间为\_\_\_\_（请选择最准确的答案）

选项：

A、 $O(n \log n)$

B、 $O(n^2)$

C、 $O(n)$

D、 $O(n^3)$

参考：【 $O(n \log n)$ 】

5、单选题：随机化快速排序算法的最坏情况时间复杂度为\_\_\_\_（请选择最准确的答案）

选项：

A、 $O(n \log n)$

B、 $O(n^2)$

C、 $O(n)$

D、 $O(n^3)$

参考：【 $O(n^2)$ 】

6、单选题：随机化快速排序算法的期望时间复杂度为\_\_\_\_（请选择最准确的答案）

选项：

A、 $O(n \log n)$

B、 $O(n^2)$

C、 $O(n)$

D、 $O(n^3)$

参考：【 $O(n \log n)$ 】

7、单选题：快速排序算法的关键为数组的划分，下面给出了一种划分数组的方法，其中空白处应填入\_\_\_\_\_输入：数组 $A$ ，起始位置 $p$ ，终止位置 $r$ 输出：划分位置 $q$   
 $i \leftarrow p, j \leftarrow r, t \leftarrow A[i]$  while  $i < j$  do while  $i < j$  and  $A[j] > t$  do  $j \leftarrow j - 1$  end if  $i < j$  then  $A[i] \leftarrow A[j], i \leftarrow i + 1$  end while  $i < j$  and  $A[i] < t$  do  $i \leftarrow i + 1$  end if  $i < j$  then  $A[j] \leftarrow A[i]$  end end  $A[i] \leftarrow t$  return  $i$

选项：

- A、 $i \leftarrow i + 1$
- B、 $i \leftarrow i - 1$
- C、 $j \leftarrow j + 1$
- D、 $j \leftarrow j - 1$

参考：【 $j \leftarrow j - 1$ 】

8、单选题：下面给出了计算Fibonacci数列第 $n$ 项的伪代码，该算法的时间复杂度为\_\_\_\_\_（请选择最准确的答案） $F(n)$ 输入：数字 $n$ 输出：Fibonacci数列的第 $n$ 项  
 if  $n = 1$  or  $n = 0$  then return 1 else return  $F(n-1) + F(n-2)$  end

选项：

- A、 $O(n \log n)$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(2^n)$
- D、 $O(n)$

参考：【 $O(2^n)$ 】

9、单选题：随机化次序选择算法的最坏情况时间复杂度为\_\_\_\_\_（请选择最准确的答案）

选项：

- A、 $O(n \log n)$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(n)$
- D、 $O(2^n)$

参考：【 $O(n^2)$ 】

10、单选题：随机化次序选择算法的期望时间复杂度为\_\_\_\_\_（请选择最准确的答案）

选项：

- A、 $O(n \log n)$
- B、 $O(n^2)$
- C、 $O(n)$
- D、 $O(2^n)$

参考：【 $O(n)$ 】

## 第4章单元测验

1、单选题：在0-1背包问题中，若背包容量为20,5个物品的体积分别为 $c=[15, 10, 2, 5, 8]$ ，价格分别为 $p=[16, 10, 6, 7, 9]$ 。则该背包能容纳物品的最大总价格为\_\_\_\_\_

选项：

- A、22
- B、23
- C、25
- D、26

参考：【25】

2、单选题：在商品个数为 $n$ 、背包容量为 $C$ 的0-1背包问题中，蛮力枚举算法和动态规划算法的时间复杂度分别为\_\_\_\_\_

选项：

- A、 $O(n^2) O(n^2)$
- B、 $O(n^2) O(n \cdot C)$
- C、 $O(2^n) O(n^2)$
- D、 $O(2^n) O(n \cdot C)$

参考：【 $O(2^n) O(n \cdot C)$ 】

3、单选题：0-1背包问题中的递推式为\_\_\_\_\_

选项：

- A、 $P[i, c] = \max\{P[i, c], P[i-1, c-v[i]] + p[i]\}$
- B、 $P[i, c] = \max\{P[i, c], P[i-1, c-v[i-1]] + p[i-1]\}$

C、 $P[i,c]=\max\{P[i-1,c],P[i-1,c-v[i]]+p[i]\}$

D、 $P[i,c]=\max\{P[i-1,c],P[i-1,c-v[i-1]]+p[i-1]\}$

参考：【 $P[i,c]=\max\{P[i-1,c],P[i-1,c-v[i]]+p[i]\}$ 】

4、单选题：下面给出了0-1背包问题的动态规划算法伪代码，其中空白处应分别填入\_\_\_输入：商品数量  $n$ ，各商品价值  $P$ ，各商品体积  $v$ ，背包容量  $C$  输出：商品价格的最大值，最优解方案创建二维数组  $P[0..n,0..C], Rec[0..n,0..C]$  for  $i \leftarrow 0$  to  $C$  do  $P[0,i] \leftarrow 0$  endfor for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do for  $c \leftarrow 0$  to  $C$  do if  $(v[i] \leq c)$  and  $(p[i] + P[i-1,c-v[i]] > P[i-1,c])$  then  $P[i,c] \leftarrow p[i] + P[i-1,c-v[i]]$  end else  $P[i,c] \leftarrow P[i-1,c]$  end if end for  $Rec[i,c] \leftarrow 0$  end for  $K \leftarrow C$  for do if  $Rec[i,K]=1$  then print 选择商品  $K \leftarrow K-v[i]$  end else print 不选择商品 end end return  $P[n,C], Rec$

选项：

A、 $P[i,0] \leftarrow \infty$   $c \leftarrow C$  to 1  $Rec[i,c] \leftarrow 0$   $i \leftarrow 1$  to  $n$

B、 $P[i,0] \leftarrow 0$   $c \leftarrow 1$  to  $C$   $Rec[i,c] \leftarrow 1$   $i \leftarrow n$  to 1

C、 $P[i,0] \leftarrow \infty$   $c \leftarrow C$  to 1  $Rec[i,c] \leftarrow 1$   $i \leftarrow n$  to 1

D、 $P[i,0] \leftarrow 0$   $c \leftarrow 1$  to  $C$   $Rec[i,c] \leftarrow 0$   $i \leftarrow 1$  to  $n$

参考：【 $P[i,0] \leftarrow 0$   $c \leftarrow 1$  to  $C$   $Rec[i,c] \leftarrow 1$   $i \leftarrow n$  to 1】

5、单选题：设计动态规划算法的一般步骤为\_\_\_

选项：

A、递推关系建立→问题结构分析→自上向下计算→最优方案追踪

B、递推关系建立→问题结构分析→自底向上计算→最优方案追踪

C、问题结构分析→递推关系建立→自上向下计算→最优方案追踪

D、问题结构分析→递推关系建立→自底向上计算→最优方案追踪

参考：【问题结构分析→递推关系建立→自底向上计算→最优方案追踪】

6、单选题：最大子数组问题的分治算法和动态规划算法的时间复杂度分别为\_\_\_（请选择最准确的答案）

选项：

A、 $O(n \log n)$   $O(n^2)$

B、 $O(n^2)$   $O(n^2)$

C、 $O(n \log n)$   $O(n)$

D、 $O(n^3)$   $O(n^2)$

参考：【 $O(n \log n)$   $O(n)$ 】

7、单选题：在最大子数组问题的动态规划算法中，给出初始化部分的伪代码如下，空白处应填入\_\_\_输入：数组  $X$ ，数组长度  $n$  输出：最大子数组和  $S_{max}$ ，子数组起止位置  $l,r$  新建一维数组  $D[1..n]$  和  $Rec[1..n]$  初始化  $D[n] \leftarrow Rec[n] \leftarrow$

选项：

A、 $X[n]$   $n$

B、 $X[n]$   $0$

C、 $0$   $n$

D、 $n$   $0$

参考：【 $X[n]$   $n$ 】

8、单选题：在最大子数组问题的动态规划算法中，给出计算部分的伪代码如下，空白处应填入\_\_\_输入：数组  $X$ ，数组长度  $n$  输出：最大子数组和  $S_{max}$ ，子数组起止位置  $l,r$  新建一维数组  $D[1..n]$  和  $Rec[1..n]$  对  $D[n], Rec[n]$  初始化//动态规划 for do if  $D[i+1] > 0$  then  $D[i] \leftarrow Rec[i]$  end else  $D[i] \leftarrow Rec[i] \leftarrow i$  end end

选项：

A、 $i \leftarrow n-1$  to 1  $X[i]+D[i-1]$   $Rec[i-1]$   $D[i-1]$

B、 $i \leftarrow n-1$  to 1  $X[i]+D[i+1]$   $Rec[i+1]$   $X[i]$

C、 $i \leftarrow 1$  to  $n$   $X[i]+D[i-1]$   $Rec[i-1]$   $D[i-1]$

D、 $i \leftarrow 1$  to  $n$   $X[i]+D[i+1]$   $Rec[i+1]$   $X[i]$

参考：【 $i \leftarrow n-1$  to 1  $X[i]+D[i+1]$   $Rec[i+1]$   $X[i]$ 】

9、单选题：在最大子数组问题的动态规划算法中，给出查找解部分的伪代码如下，空白处应填入\_\_\_输入：数组  $X$ ，数组长度  $n$  输出：最大子数组和  $S_{max}$ ，子数组起止位置  $l,r$  新建一维数组  $D[1..n]$  和  $Rec[1..n]$  对  $D[n], Rec[n]$  初始化 计算  $D$  数组和  $Rec$  数组 //查找解  $S_{max} \leftarrow$  for  $i \leftarrow$  do if  $S_{max} < D[i]$  then  $S_{max} \leftarrow D[i]$   $l \leftarrow r \leftarrow$  end end return  $S_{max}, l, r$

选项：

A、 $0$   $n$  to 2  $i$   $Rec[i]$

B、 $0$   $2$  to  $n$   $Rec[i]$   $i$

C、 $D[1]$   $2$  to  $n$   $i$   $Rec[i]$

D、 $D[1]$   $n$  to 2  $Rec[i]$   $i$

参考:  $[D[1]$  2 to  $n$   $i$   $Rec[i]$ ]

10、单选题: 对于包含 $n(n \geq 3)$ 个正数元素的数组 $A[1..n]$ , 我们希望找出数组中的一些元素, 使得这些元素在数组中互不相邻并且元素之和最大。例如在数组 $[1,8,6,3,6]$ 中, 应当选择 $A[2]$ 和 $A[5]$ , 元素之和为14。给出该问题的解决算法如下, 空白处应填入\_\_\_输入: 正数数组 $A$ , 元素个数 $n$ 输出: 选择的元素, 最大不相邻元素之和创建数组 $s[1..n]$ ,  $s[i]$ 表示数组 $A[1..i]$ 中的最大不相邻元素之和创建数组 $Rec[1..n]$ 记录选择方案 $s[1] \leftarrow A[1]$

$s[2] \leftarrow \max\{A[1], A[2]\}$  if  $s[1]+A[3] > s[2]$  then  $s[3] \leftarrow s[1]+A[3]$   $Rec[1] \leftarrow 1$   $Rec[2] \leftarrow 0$   $Rec[3] \leftarrow$  endelse  $s[3] \leftarrow Rec[1] \leftarrow 0$   $Rec[2] \leftarrow 1$   $Rec[3] \leftarrow 0$

endfor  $i \leftarrow 4$  to  $n$  do if then  $Rec[i] \leftarrow 1$  endelse  $s[i] \leftarrow s[i-1]$   $Rec[i] \leftarrow 0$  endendreturn  $s[n], Rec$

选项:

- A、0  $s[3]$   $s[i-2]+A[i] \geq s[i-1]$   $s[i] \leftarrow s[i-1]+A[i]$
- B、0  $s[3]$   $s[i-2]+A[i] > s[i-1]$   $s[i] \leftarrow s[i-2]+A[i]$
- C、1  $s[2]$   $s[i-2]+A[i] \geq s[i-1]$   $s[i] \leftarrow s[i-1]+A[i]$
- D、1  $s[2]$   $s[i-2]+A[i] > s[i-1]$   $s[i] \leftarrow s[i-2]+A[i]$

参考:  $[1$   $s[2]$   $s[i-2]+A[i] > s[i-1]$   $s[i] \leftarrow s[i-2]+A[i]$ ]

### 第5章单元测验

1、单选题: 给定两个序列分别为“algorithm”和“glorhythm”。则以下分别为两序列的最长公共子序列和最长公共子串的选项是\_\_\_

选项:

- A、gorthm thm
- B、thm gorthm
- C、glorhthm orthm
- D、orthm glorhthm

参考:  $[gorthm thm]$

2、单选题: 在最长公共子序列问题中, 我们用 $C[i,j]$ 表示序列 $X[1..i]$ 和序列 $Y[1..j]$ 的最长公共子序列长度, 则递推式应为\_\_\_

选项:

- A、 $C[i,j] = \begin{cases} C[i-1,j-1], & x_i \neq y_j \\ C[i-1,j-1]+1, & x_i = y_j \end{cases}$
- B、 $C[i,j] = \begin{cases} \max\{C[i-1,j], C[i,j-1]\}, & x_i \neq y_j \\ C[i-1,j-1] + 1, & x_i = y_j \end{cases}$
- C、 $C[i,j] = \begin{cases} C[i-1,j-1]+1, & x_i \neq y_j \\ C[i-1,j-1], & x_i = y_j \end{cases}$
- D、 $C[i,j] = \begin{cases} C[i-1,j-1], & x_i \neq y_j \\ \max\{C[i-1,j], C[i,j-1]\}+1, & x_i = y_j \end{cases}$

参考:  $[C[i,j] = \begin{cases} \max\{C[i-1,j], C[i,j-1]\}, & x_i \neq y_j \\ C[i-1,j-1] + 1, & x_i = y_j \end{cases}]$

3、单选题: 给出最长公共子序列问题的部分伪代码如下, 其中空白处应分别填入\_\_\_输入: 两个序列 $X, Y$ 输出:  $X, Y$ 的最长公共子序列 $n, m$ 分别代表 $X, Y$ 的序列长度//初始化新建二维数组 $C[0..n, 0..m], Rec[0..n, 0..m]$  for  $i \leftarrow 0$  to  $n$  do  $C[i, 0] \leftarrow 0$  endfor  $i \leftarrow 0$  to  $m$  do endfor  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do for  $j \leftarrow 1$  to  $m$  do if

$X_i = Y_j$  then endelse if then  $C[i,j] \leftarrow C[i-1,j]$   $Rec[i,j] \leftarrow "U"$  endelse  $C[i,j] \leftarrow C[i,j-1]$   $Rec[i,j] \leftarrow "L"$  endendend

选项:

- A、 $C[0,i] \leftarrow \infty$   $C[i,j] \leftarrow C[i-1,j-1]$   $Rec[i,j] \leftarrow "L"$   $C[i-1,j] \leq C[i,j-1]$
- B、 $C[0,i] \leftarrow 0$   $C[i,j] \leftarrow C[i-1,j-1]$   $Rec[i,j] \leftarrow "LU"$   $C[i-1,j] \geq C[i,j-1]$
- C、 $C[0,i] \leftarrow 0$   $C[i,j] \leftarrow C[i-1,j-1] + 1$   $Rec[i,j] \leftarrow "LU"$   $C[i-1,j] \geq C[i,j-1]$
- D、 $C[0,i] \leftarrow \infty$   $C[i,j] \leftarrow C[i-1,j-1] + 1$   $Rec[i,j] \leftarrow "L"$   $C[i-1,j] \leq C[i,j-1]$

参考:  $[C[0,i] \leftarrow 0$   $C[i,j] \leftarrow C[i-1,j-1] + 1$   $Rec[i,j] \leftarrow "LU"$   $C[i-1,j] \geq C[i,j-1]$ ]

4、单选题: 在最长公共子串问题的递推式中,  $C[i,j]$ 表示\_\_\_

选项:

- A、 $X[1..i]$ 和 $Y[1..j]$ 是否相等
- B、 $X[1..i]$ 和 $Y[1..j]$ 中以 $x_i$ 或 $y_j$ 结尾的最长公共子串 $Z[1..l]$ 的长度
- C、 $X[1..i]$ 和 $Y[1..j]$ 中的最长公共子串 $Z[1..l]$ 的长度
- D、 $X[1..i]$ 和 $Y[1..j]$ 中以 $x_i$ 和 $y_j$ 结尾的最长公共子串 $Z[1..l]$ 的长度

参考:  $[X[1..i]$ 和 $Y[1..j]$ 中以 $x_i$ 和 $y_j$ 结尾的最长公共子串 $Z[1..l]$ 的长度]

以上内容仅为本文档的试下载部分，为可阅读页数的一半内容。如要下载或阅读全文，请访问：<https://d.book118.com/708032127014006032>