## 北京交通大学考试试题(A卷)

课程名称:	呈名称: 算法设计与分析		学年学期: 2022-2023 学年第 2 学期				
课程编号:	<u>M210004B</u> 开	课学院:	软件学院	出题教师	i. <u>刘铎,</u>	李令昆,	吴睿智
学生姓名:	学号:			任课教师:			
学生学院:		班级:					
② <b>必须</b> ③ 如无	<ul><li>清楚学号。</li><li>适回答在答题卡指</li><li>运特殊说明,论证</li><li>(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(1)(</li></ul>	E和解答过	程必须详尽	位置内的 <b>%</b> 、写清依抗	居, <b>不得</b> [//////	<b>道意省略</b> 。 ///////	,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,
	<b>〉、单项选择</b> ) 、、	<b>边。</b> 请选	择最适合	合的答案 ·	,并填入	余到答题	<u>1</u> 卡上。
(共 20 分	<b>分</b> )						
(1) 下列	表述中,(	)是不正	E确的。				
A. n	$a^2/2 + 2^n$ 的渐	近表达式	的上界函	数之一是	$O(2^{n})$		
В. п	$2^2/2 + 2^n$ 的渐过	近表达式	的下界函数	数之一是的	$\Omega(2^n)$		
C. lo	og n³ 的渐近表	达式的上	界函数之	一是 0(lc	gn)		
D. le	og n³的渐近表	达式的下	界函数之	一是 $\Omega(n^3$	)		
(2) 当報	俞入规模为 n 的	<b>的时候</b> ,算	算法增长率	最大的是	÷ (	)。	
A. $5^{n}$		В.	$20\log_2 n$	C	$2n^2$		
(3)  T(n)	表示当输入规	模为n时	的算法效	率,以下	算法效率	<b>率最优</b> 的是	是()
A. <i>T</i> ( <i>n</i> )	)=T(n-1)+1, T(	1)=1 B. 7	$T(n)=2n^2$	C	T(n)=T(n)	(n/2)+1, T(	(1)=1
(4) 以下	关于 NP 问题的	的说法中,	, ( )	目前确定	是正确的	的。	
A. NP	问题都是不可	能解决的	问题				
B. P 类	类问题包含在 N	IP 问题中					
C. NP	完全问题是 P	类问题的	子集				
D. NP	类问题包含在	P类问题	中				

- (5) 在寻找 n 个元素中第 k 小元素的问题中,若使用快速排序思想,运用分治算法对 n 个元素进行划分,以下解释中最合理的是( )。
  - A. 应随机选取一个作为划分基准。
  - B. 应取第一个元素作为划分基准。
  - C. 应取中位数作为划分基准。
  - D. 以上方法皆可行,但不同方法,算法的执行时间也可能有所不同。
- (6) 假定 X, Y, Z 都是判定性问题且  $X \leq_P Y$ ,  $Y \leq_P Z$ , 则以下说法中( )是不正确的。( $X \leq_P Y$  意为 X 可多项式时间归约到 Y)
  - A. 若Y可以在多项式时间内求解,则X也可以在多项式时间内求解
  - B. 若X可以在多项式时间内求解,则Y也可以在多项式时间内求解
  - C. 若X不能在多项式时间内求解,则Y也不能在多项式时间内求解
  - $D. X \leq_P Z$
- (7) 对于下列 NP 完全性的表述中, ( ) 目前确定是正确的。
- A. 若存在一个 NP 类的问题可以被一个多项式时间复杂度的算法解决,则 P=NP。
  - B. 所有 NP-hard(NP 困难)问题都是 NP-Complete(NP 完全)问题。
- C. 若一个判定问题 Q 可以多项式时间归约到某个 NP-Complete (NP 完全) 问题,则 Q 是一个 NP-Complete (NP 完全) 问题。
- D. 若一个判定问题 Q 是 NP-Complete (NP 完全) 问题,则 Q 可以被多项式时间归约到其它任何一个 NP-Complete (NP 完全) 问题。
- (8) 假设 X 是判定性问题,则当( )时,X 不一定存在多项式时间**验证** 器/证书(即对 X 的一个实例和该实例的一个"解",可以验证该解的正确性的一个算法)。
  - A. *X* 是 P 类问题

B. *X* 是 NP 类问题

C. X 是 NP 困难问题

**D**. *X* 是 **NP** 完全问题

- (9) 要求算法必须可以终止指的是算法的( )。

- A. 有效性 B. 有限性 C. 健壮性 D. 正确性
- (10) 对于一个算法而言, ( ) 是第一位的。

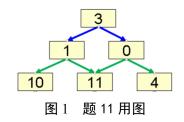
  - A. 有效性 B. 最优性 C. 健壮性
- D. 正确性

## 第二部分、计算题。(共30分)

11. (共12分)由非负整数构成的数字三角形排列形式如图1所示。每一行的 数只有两条边可以分别通向下一行的两个数。目的是计算出从顶层到底层 某一个数的一条道路,并且使得该道路上的数之和达到最小。

针对以上问题,写出它的线性规划模型。

要求: 详细写出变量定义、优化目标、变量类型限制和不等式组。



12. (共 10 分)给定一个无序序列 *A*=[65, 158, 170, 155, 239, 300, 207, 389]。*A* 的子序列 X中,如果有i < i,则X[i] < X[j],此时称 X 是 A 的**单调递增子** 序列。

使用动态规划算法(而不是递归方法)找出序列 $\Lambda$ 的最长单调递增子序列。

- (1) 请给出目标函数和标记函数的定义/表示、递推关系和初值。
- (2) 请给出详细的计算过程,包括目标函数数组(备忘录)和标记函数数 组的具体值。
  - (3) 请详细说明具体的最长单调递增子序列。
- 13. (共8分) 小明和小红要进行两个n 阶方阵的乘法,此处认为n 的值充分 大,即可以不断除以3和/或除以5。

小明先设计了一个分治算法 A: 可以使用 k 次矩阵元素的乘法完成两个  $5\times 5$  的矩阵相乘。小明进而又设计了一个分治算法 Aplus: 将  $n\times n$  矩阵顺序划分成  $(n/5)\times(n/5)$ 块,每块为  $5\times 5$  的小矩阵。之后再不断调用算法 A 和算法 Aplus。

小红先设计了一个分治算法 B: 可以使用 t 次矩阵元素的乘法完成两个  $4\times4$  的矩阵相乘。小红进而又设计了一个分治算法  $B_{plus}$ : 将  $n\times n$  矩阵顺序划分成  $(n/4)\times(n/4)$ 块,每块为  $4\times4$  的小矩阵。之后再不断调用算法 B 和算法  $B_{plus}$ 。

此处 k 和 t 是大于 1 的常数,并忽略矩阵加法的时间复杂度。

用函数  $T_A(n)$ 和  $T_B(n)$ 分别表示使用算法  $A_{plus}$  和  $B_{plus}$  计算两个 n 阶实数方阵 X, Y乘积时的矩阵元素(实数)乘法次数。

- (1) 列出关于  $T_A(n)$ 的递推方程并估计  $T_A(n)$ 的阶。
- (2) 列出关于  $T_B(n)$ 的递推方程并估计  $T_B(n)$ 的阶。
- (3) 当 k 和 t 满足什么条件时,算法  $A_{plus}$  的时间复杂性将优于  $B_{plus}$  的。

## 第三部分、综合分析题。(共50分)

14. (共 12 分)已知一个长度为n的有序字符串序列/数组 A (下标为 1~n),其字符串都由小写英文字母构成,排序方法为自然的(从小到大)字典序/词典序(可参看下文示例)。

给定一个长为 m 的英文字符串 prefix,求数组 A 中前缀为 prefix 的字符串的个数。例如,对于 A=["aaa", "ba", "bac", "bat", "bata", "batq", "batq", "bta", "c"], prefix="bat", A 中前缀为 prefix 的字符串有 3 个("bat", "batbat", "batq"),因此要求的结果为 3。

请为之设计一个时间复杂度为O(mlgn)的算法 COUNT-PREFIX(A, prefix)。

- (1) 写出算法的伪代码,即不得使用具体程序设计语言的实际编码,不可以调用任何库函数。
  - (2)论证(1)中算法的复杂度满足要求,即的确为0(mlgn)。

15. (共 12 分) 在某个 VR 游戏中,n只大怪兽正在袭击某村庄,且第 i 只怪兽在每个单位时间内都可以对村庄产生值为 $D_i$ 的破坏( $1 \le i \le n$ )。假设你在游戏中扮演"勇者",勇者的能力固然可以击败所有怪兽,但需要不中断地花费 $T_i$ 时间才能击败第 i 只怪兽(期间怪兽忙于应对勇者而无暇对村庄造成破坏),且之后才能(开始)去击败下一只怪兽。

勇者希望能够确定击败怪兽的顺序,使得村庄受到的总破坏最小。

例如,共有两只怪兽, $T_1=3$ , $D_1=5$ , $T_2=5$ , $D_2=3$ 。如果选择先击败怪兽 1,再击败怪兽 2,村庄受到的总破坏为 $0\times D_1+T_1\times D_2=3\times 3=9$ ;而如果选择先击败怪兽 2,再击败怪兽 1,则村庄受到的总破坏为 $0\times D_2+T_2\times D_1=5\times 5=25$ 。因此,勇者应该先击败怪兽 1,再击败怪兽 2。

现在需要你基于贪婪策略,设计一个确定击败怪兽最优顺序的算法。

- (1) 请描述所用到的贪心选择性质。
- (2)请写出你的算法伪代码,不得使用具体程序设计语言的实际编码,不可以调用任何库函数,但可以直接使用排序函数并按照你所定义的排序方式进行排序。
  - (3) 请证明你所用到的贪心选择性质的正确性。
- 16. (共 13 分) **尽可能公平的拔河游戏** 某科研团队共有 *n* 人, 体重分别是 *w*<sub>1</sub>, *w*<sub>2</sub>, ···, *w*<sub>n</sub> (都是正整数)。为增进成员感情,该团队决定组织一场友谊拔河赛。考虑到其中或有"横推八马倒,倒曳九牛回"的大力士,因此这场友谊拔河赛不要求双方人数相当,而是希望两边的总体重差达到最小。

例如 4 个人的体重分别是 200、90、90、90 时,可以将他们分为体重分别为 200 和 90、90、90 的两队,体重差为 70。

(1) 请为之设计一个动态规划算法,计算可能的最小体重差。

要求:给出目标函数的定义表示和算法伪代码(需要给出最终的返回值)。

- (2) 针对输入实例 $^{\circ}$ *n*=5,  $w_1$ =11,  $w_2$ =5,  $w_3$ =4,  $w_4$ =3,  $w_5$ =3,根据(1)中设计的算法,给出求解的**详细**计算过程(用清楚明确的表格表示即可),并给出最小体重差(仅有该结果者此部分不得分)。
- 17. (共 13 分)问题背景与具体输入实例( $n=5, w_1=11, w_2=5, w_3=4, w_4=3, w_5=3$ ) 同题 16。

请为之设计一个分支限界算法。

- (1) 请详细写出具体的估界函数和剪枝依据。
- (2)请针对此输入实例**详细**画出剪枝后的(部分)搜索树。**注意:必须**对 界进行**估计;必须**在图中标明**剪枝依据**。
  - (3) 请针对此输入实例给出最小体重差(仅有该结果者此题目不得分)。

① 为计算方便,此处对数值规模进行了缩小。