

北京交通大学考试试题(A卷)

课程名称: 算法设计与分析 学年学期: 2021—2022 学年第 1 学期

课程编号: M210004B 开课学院: 软件学院 出题教师: 刘铎, 童浩楠, 吴睿智

学生姓名: _____ 学号: _____ 任课教师: _____

学生学院: _____ 班级: _____

注意事项:

- ① 填涂清楚学号。
- ② 必须回答在答题卡指定位置内, 不在指定位置内的答题内容无效。
- ③ 如无特殊说明, 论证和解答过程必须详尽、写清依据, 不得随意省略。

第一部分、单项选择题。请选择最适合的答案, 并填涂到答题卡上。

(共 16 分)

(1) 下列陈述中 () 表明 $f(n) = \Omega(g(n))$ 。

A. 对所有 $n > 1$, 均有 $f(n) \leq 4g(n)$

B. $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$

C. 对所有 $n > 123$, 均有 $f(n) \geq 4g(n)$

D. 以上皆不是

(2) $f(n) = 2\log_3 n$

$g(n) = \log_2(n^4)$

A. $f = O(g)$

B. $f = \Omega(g)$

C. $f = \Theta(g)$

(3) $f(n) = n^2 + 100n$

$g(n) = (1.01)^n$

A. $f = O(g)$

B. $f = \Omega(g)$

C. $f = \Theta(g)$

(4) $f(n) = n^3 - n$

$g(n) = 300n^2$

A. $f = O(g)$

B. $f = \Omega(g)$

C. $f = \Theta(g)$

(5) $f(n) = n^{100}$

$g(n) = n!$

A. $f = O(g)$

B. $f = \Omega(g)$

C. $f = \Theta(g)$

(6) $f(n) = 2^n + n^{10}$

$g(n) = 3^n$

A. $f = O(g)$

B. $f = \Omega(g)$

C. $f = \Theta(g)$

(7) 以下算法中, () 不是基于分治策略的。

- A. 归并排序 B. 快速排序 C. Prim 算法 D. 二分查找

(8) 在 0-1 背包问题中, 有若干物品, 每件物品有各自的重量和价值, 而且背包有一个容量限制。希望在不超过背包容量限制的前提下, 使得选取的物品的总价值达到最大。如果使用贪婪策略设计解决 0-1 背包问题的算法, 以下论述中 () 是正确的。

A. 优先选择重量小的物品装入背包 (如果可以装下的话), 可以确保得到最优解。

B. 优先选择价值高的物品装入背包 (如果可以装下的话), 可以确保得到最优解。

C. 优先选择比值[价值/重量]大的物品装入背包 (如果可以装下的话), 可以确保得到最优解。

D. A、B 和 C 的三种策略都不能确保得到最优解。

第二部分、计算题。(共 34 分)

9. (共 12 分) 设原问题的规模为 n , 假定你需要在以下 3 种算法中做出抉择:

- 算法 A 将原问题划分成规模减半的 5 个子问题, 递归地求解这些子问题, 然后在线性时间内将子问题的解合并, 得到原问题的解。
- 算法 B 这样求解规模为 n 的原问题: 先递归地求解 2 个规模为 $n-1$ 的子问题, 然后在常量时间内将子问题的解合并。
- 算法 C 将规模为 n 的原问题划分成规模为 $n/3$ 的 9 个子问题, 递归地求解这些子问题, 然后在 $O(n^2)$ 时间内将子问题的解合并。

(1) 给出以上 3 个算法的运行时间的递归关系, 并计算出各个算法的实际时间复杂度, 以大- O 标记表示。

(2) 按照阶从低到高的顺序, 对以上 3 个算法的时间复杂度进行排序。并请回答: 为了更快地解决问题, 你会选择哪个算法?

10. (共 12 分) 假设矩阵 $A_1, A_2, A_3, A_4, A_5, A_6$ 的阶如下:

A_1 是 2×3 阶矩阵, A_2 是 3×7 阶矩阵, A_3 是 7×9 阶矩阵,

A_4 是 9×5 阶矩阵, A_5 是 5×2 阶矩阵, A_6 是 2×4 阶矩阵

表 1 和表 2 分别表示使用动态规划算法求解矩阵链乘积 $A_1 A_2 A_3 A_4 A_5 A_6$ 所需的最少标量乘法 (即矩阵元素之间的乘法) 次数的目标函数数组 (备忘录) 和标记函数数组, 其中, $m[i, j]$ 表示计算求 $A_i A_{i+1} \cdots A_j$ 所需的最少数量乘法次数, $s[i, j]$ 表示相应的最优解信息。

(1) 请填充表 1 和表 2 中空缺的数据 (考生须自行在答题卡上绘制表格)。

(2) 根据数组 s 确定求 $A_1 A_2 A_3 A_4 A_5 A_6$ 的最优顺序 (通过加括号表示, 直接给出结果即可)。

表 1 目标函数 $m[i, j]$

$m[i, j]$	$j = 1$	$j = 2$	$j = 3$	$j = 4$	$j = 5$	$j = 6$
$i = 1$						
$i = 2$						
$i = 3$						
$i = 4$						
$i = 5$						
$i = 6$						

表 2 标记函数 $s[i, j]$

$s[i, j]$	$j = 1$	$j = 2$	$j = 3$	$j = 4$	$j = 5$	$j = 6$
$i = 1$	/	1				
$i = 2$		/	2			
$i = 3$			/	3		
$i = 4$				/	4	
$i = 5$					/	5
$i = 6$						/

11. (共 10 分) 有 4 种不同的硬币, 面值分别是 $v_1=1, v_2=4, v_3=6, v_4=8$ 。现在需要用这些硬币付款购买总价为 19 的一本书。如果每种硬币使用的个数不限, 问如何选择付款的方法使得付出硬币的总个数达到最少?

使用动态规划算法 (而不是递归方法) 求解该问题。

(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) 请详细说明付款的具体最优方案 (不仅仅是硬币的总个数)。

第三部分、综合分析题。(共 50 分)

12. (共 12 分) 假设有若干种硬币, 其面值分别为 $1, p, p^2, \dots, p^n$, 其中 n 为正整数, p 为大于 1 的正整数。

(1) 设计一个贪心算法, 使得对任何钱数 y , 该算法得到的总面值和为 y 的硬币数可达到最小。

(2) 证明你在 (1) 中设计的算法的正确性。

(3) 现在有若干种硬币, 其面值分别为 $1, p, p^2, \dots, p^n, q, q^2, \dots, q^m$, 其中 m 和 n 为正整数, p 和 q 为大于 1 的整数且 $p \neq q$ 。那么你在 (1) 中设计的贪心算法的基本策略在此时是否还可以确保得到最优解 (硬币数达到最小)? 请详细说明你的理由。如果成立的话请证明之; 如果不成立的话请举出具体反例。

13. (共 12 分) 给定一个有序数组 $A[1..n]$, 其中元素各不相同, 要求确认是否存在一个数组索引 i , 使得 $A[i] = i$ 。(假设若 $i < j$ 则 $A[i] < A[j]$)

(1) 给出一个针对以上任务的分治算法 (必须使用伪代码描述, 不得使用具体程序语言的实际编码), 要求该算法的运行时间为 $O(\log n)$ 。

(2) 写出你所设计的算法的时间复杂度的递推关系式和初值, 并验证其时间复杂度为 $O(\log n)$ 。

14. (共 13 分) 希望在图 1 所示有向图中寻找从左上角到右下角的道路 (须沿边的方法行进), 使道路经过的点的数值之和**达到最小值**。

请为之设计一个**动态规划**算法。

(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**给出最终结果, 包括道路选择和最小数值和。

15. (共 13 分) 希望在图 1 所示有向图中寻找从左上角到右下角的道路 (须沿边的方法行进), 使道路经过的点的数值之和**达到最小值**。

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**详细**画出剪枝后的 (部分) 搜索树。

(3) 请**详细**给出最终结果, 包括道路选择和最小数值和。

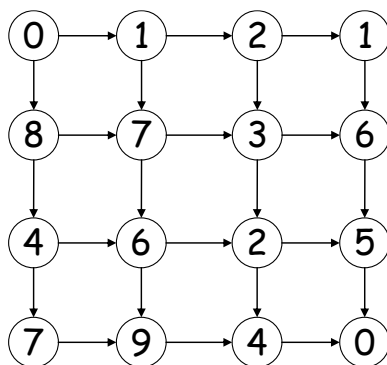


图 1 题目 14、15 用图

以下部分可作为草稿纸使用