苏州大学<u>算法设计与分析</u>课程试卷 (A)卷 共8页

考试形式 开 卷 2022 年 12 月

	院系	年级	专业					
	学号	姓名	成绩					
_	、 填空题 (10 分,每空 2 :	分)						
1,	动态规划算法的两个基本要	素是()和重叠子问题	拯性质 。				
2、	一组记录的关键字为 (46,	79, 56, 38,	40,50),则利用快速排序	的方法,以	人最后一个			
关	键字为划分元素得到的划分给	结果为()。					
3、	插入排序的最坏时间复杂度	是(),最好时间复杂度;	是 O(n)。				
4、	渐近符号的性质有()、自.	反性、对称性以及()。				
=	、 单项选择题 (5*2 分=10	分)						
1.	考虑下述选择排序算法:	o						
	算法 ModSelectSort							
	输入: n个整数的数组 A[1.	.n]						
	输出:按递增次序排序的 A	<u>.</u>						
	1. for i ← 1 to n-1 do							
	2. for $j \leftarrow i+1$ to n do							
	3. if $A[j] < A[i]$ then $A[i] < \longrightarrow A[j]$							
	最坏情况下该算法做 n(n-1)/2 次交换运算,这种情况在下列哪种输入条件下发生?							
	A. 数列元素各不相等且递	咸有序						
	B. 数列中有相同元素且递过	曾(不减)有序						
	C. 数列元素各不相等且无序	茅						
	D. 数列元素各不相等且递与	曾有序						
2.	下面描述 n sin(n)与 n 之间海	f近关系正确	的是。					

- A. $n \sin(n) = O(n)$ B. 无法确定
- C. $n \sin(n) = \Omega(n)$ D. $n \sin(n) = \Theta(n)$

)。

- 3、以下关于渐进记号的性质是正确的是(
 - 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.下列描述错误的是。。
 - 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. 在无序数组中查找元素的时间复杂度是O(n)。
 - C. 归并排序的时间复杂度是 $0(n^2)$ 。
- 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 $\Theta(n)$ \circ
- 5.下列关于算法的说法错误的是。
 - A.求解某一类问题的算法是唯一的
 - B.算法必须在有限步操作之后停止
 - C.算法的每一步操作必须是明确的,不能有歧义或含义模糊
 - D.算法执行后一定产生确定的结果

三、 简答题 (80 分)

- (10分)根据要求使用不同的渐进符号对下面问题求解。
- (1)求 $f_1(n) = n^2 + 3^n$ 的渐近上界。(2 分)
- (2)求 $f_2(n) = 2n^3 2n^2$ 的渐近上界。(2 分)
- (3)求 $f_3(n) = 5n^2$ 的渐近下界。(2 分)
- (4)求 $f_4(n) = \log n^3$ 的渐近上界。(2 分)
- (5)求 $f_5(n) = \frac{n^2}{2} \frac{n}{2}$ 的渐近时间确界。(2 分)

2. 使用递归树求解递归式 $T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2$ 。(10分)

- 3. 从下面两个问题中选一个做即可
 - 3.1 (12 分) (1)对于关键字集合 {1, 4, 5, 10, 16, 17, 21}, 分别画出高度为 2 和 3 的二叉搜索树。(6 分)
 - (2) 试结合红黑树的性质,将(1)中形成的二叉搜索树着色为合法的红黑树(上述二叉搜索树中省略黑色叶结点 NIL)。(6分)
 - 3.2 (12 分) 带有截止时间的调度安排:设有n个任务等待调度安排,每项任务 t_i 的完成都需要一个单位时间,而且任务会关联一个截止时间 d_i 和一个收益 p_i 。如果该任务的启动时间不晚于截止时间,则获得该收益。需要注意的是,并非所有任务都要安排。如果有一个任务被安排在了它的截止时间之后,那么不必再考虑该项安排,我们称这种调度安排是不可能的。
 - (1)考虑如下任务信息表,请给出所有包含两个任务的可行调度和总收益。(3分)

任务(t _i)	截止时间 (d_i)	收益值(p _i)	
1	2	30	
2	1	35	
3	2	25	
4	1	40	

- (2)对于上述调度安排问题,设计一种最优贪心算法找出一个具有最大总收益值的可行任务序列(序列中所有任务都在其截止时间之前启动),即最优序列。算法描述可以是伪代码,也可以是自然语言,但必须说清楚算法的执行过程。(5分)
- (3)分析算法最坏情况下的时间复杂度(使用 $\Theta(nlgn)$ 的排序算法)。(4分)

4. (7分) 在快速排序过程中,下图所示的数组是刚刚根据某个主元进行划分后得到的。那么被选为主元的元素可能是哪些?(3分)

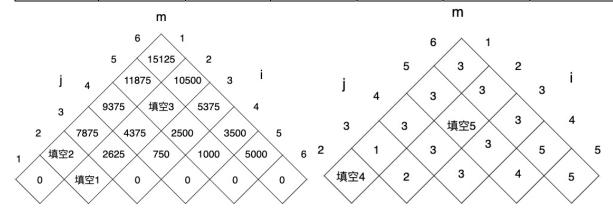
3	1 2	4	5	8	7	6	9
---	-----	---	---	---	---	---	---

已知快速排序最坏情况时间复杂度是 $\Theta(n^2)$,如何防止最坏情况发生? (4分)

- 5. (10 分)有 n 个砝码(其中 n 为 2 的幂,即 n=2^k),每个重 g 克,其中一个不合格(重量可能大于或小于 g 克).有一个秤可以称出重物的准确重量.假设所有的砝码可以同时放到秤上,设计一个算法找出这个不合格的砝码,且秤重的次数达到最少。
 - (1) 算法描述可以是伪代码,也可以是自然语言,但必须说清楚算法的执行过程。 (5分)
 - (2) 写出该算法的递推方程 T(n),并计算其时间复杂。(5分)

- 6. (18 分)给定 n 个矩阵的链,记为< $A_1,A_2,...,A_n$ >,其中 i=1,2,...,n,矩阵 A_i 的维数为 p_{i-1} × p_{i} 。求一个完全"括号化方案",使得计算乘积 $A_1A_2...A_n$ 所需的标量乘法次数最小。 令 m[i,j] 为计算矩阵链 $A_{i,j}$ 所需的标量乘法运算次数的最小值;令 s[i,j]记录使 m[i,j]取最小值的 k。
 - (1)当 n=4, 请给出所有可能的完全括号化的矩阵乘积链。(3分)
 - (2)写出 A₁,A₂,...,A_n 最小代价括号化方案的递归求解公式。(3分)
 - (3)当 n=6,矩阵规模、m 表、s 表,如下所示。请完成 5 个填空,并给出计算过程。 (10 分)

矩阵	A	A2	A3	A4	A5	A6	
规模	30×35	35× 15	15×5	5×10	10×20	20×25	



(4)根据(3)中的计算给出最优括号化方案。(2分)

- 7. (13 分)给定一个容量为c的背包和n种物品,其中物品i的重量是 w_i ,价值是 v_i 。如何选择装入背包的物品,使得装入背包中物品的总价值最大?在选择物品i装入背包时,可以仅仅选择物品i的一部分,此时物品的价值与其重量成正比关系。比如 10 克黄金的价值是 3000 元,那么 5 克黄金的价值就是 1500 元。
- (1) 对于上述分数背包问题,设计三种贪心策略来选择装入背包的物品。(6分)
- (2) 实际上并不是所有的贪心策略都能得到最大总价值!请举一个反例说明某种贪心策略(可以是你之前设计的三种策略之一)不能得到最大总价值。(3分)
- (3) 设计一个正确的贪心算法来求解上述分数背包问题。可以不写伪代码,但要说清楚算法 是如何执行的。(4分)