华东师范大学软件学院 2014-2015 学年

研究生课程《算法与复杂性初阶》期末考试试题

考试时间: 2015年1月20日下午2:00-4:30

- 1、请判断以下论述正确与否:(标明"是"或"否"即可)(5*4%) (a) 给定一个简单无向图 G=(V, E)上待解问题, 若 A 算法的时间复杂度为Θ(|V|·lg|E|), B 算法的时间复杂度为Θ(|V|·log|V|), 那么 B 算法的时间复杂度渐进地 (Asymptotically)??? 优于A的。
- (b)给定一个有向无环图(Directed acyclic graph),则其顶点的拓扑顺序(Topological sort) 是唯一确定的。否
- (c) 在基于比较的排序算法中,就最坏时间复杂而言,快速排序(Quick sort)要比插入排 序 (Insert sort) 更优。 否,相同,都是O(n^2)
- (d) 设简单无向图 G 包含 2n 个结点,如果 G 中每个结点的度数至少为 n,那么 G 是连通
- (e) 在稳定匹配问题的 Gale-Shapley 算法中,由于缺省的男士发起寻求,最终结果男士都 能够得到最佳有效伴侣, 说明做事情积极主动一点比较好。是

2、请简要回答以下为问题:(4*5%)

- (a) 精将下面几个渐进函数按趋向于无穷大的速度升序排序:(lgn)!, nlgn, lgn lgn , $2\sqrt{2lgn}$,
 - ((b)) 请简单描述 PAPACE, P, NP, EXPTIME 这四个复杂性类之间的关系。
 - ((c)) 求解递归式 T(n) = 5 T(n/2) + n3
- (b))给定无向图 G=(V, E), 其每条边都有权重 Ce, 这些权重值存在重复, 因此 G 的最小生 成树可能不止一颗, 现有一颗生成树 T⊆ E, 其中每条边 e 都属于 G 的某棵最小生成树, 能否断言T本身一定也是G的一颗最小生成树?请简单证明或给出反例。
- (3、【贪心法】设有n个任务 J1, J2, J3, …, Jn, 每个人物 Ji 有起始时间 Si, 和终止时间 ti, 现在要 从中选择一个元素最少的代表任务集,使得每个任务都和某个代表有非零交叉时段。请设计 算法实现并证明其正确性。举例:如果输入为{J₁=[1,5], J₂=[3,6], J₃=[4,8], J₄=[6,10]}, 那么输 出为{Js}。(要求写出伪代码并证明正确性)(10%)
- 4、【分治法】给定一个按照升序排列的整数数组 A,其元素的个数为 n。请设计算法寻找 A 中是否存在大小树刚好等于其下标(即 A[i]=i)的元素。(请说明主要思想, 写出递归式及伪 代码,并分析算法时间复杂度) (10%)
- 5、【动态规划】小明想利用假期打工,现在他有一系列短工{J1, J2, J3, ···, J₆}可供选择。每个人 有一个起始日期和结束日期 Si, Ei, 以及酬劳 Pi。整个假期可以做多份短工,但是同一时期 只可以有一个兼职, 小明想使自己的利润最大化, 请设计一个算法帮他求解一个最优的方案。 (说明主要思想,写出递归式、并分析算法时间复杂度) (10%)

- 6、【网络流】有向图 G=(V,E)中,任意结点的入边数等于其出边数,即 $|\{(u,v):(u,v)\in E\}\}$ $|=|\{(v,w):(v,w)\in E\}|$ 。假设 G 中从节点 t 存在 k 条边不相交的路径,是否可以断定从 t 到 s 也存在 k 条不想关的路径?给出一个证明或反例。(10%)
- 7、【复杂性】已知三龙匹配问题和独立集问题都是 NP 完全的,请分析:
 多区间调度问题(MISP):某台处理机在给定的时间段(例如上午 8 点到下午 6 点)内可以运行作业,其在任一时间只能为一项作业工作。每个作业有一个时间片要求,可能包含多个分散的时间区段。比如一项作业;可能需要在上午 10 点到 11 点和下午 3 点到 4 点这两个区段占用处理机。如果接受;它将分别在这两个小时内运行,剩下的时间段可以安排其他作业。现在给定 n 项作业及其各自的时间区段需求集合,还有正整数 k,问题是能否接受至少 k 项作业并且不产生时间冲突?请证明多区间调度 NP 是完全的。(10%)三龙匹配问题(3DM):任给不相关的集合 X,Y 和 Z,以及有序三元组集合 T⊆XxYxZ,其中 X,Y 和 Z 的大小均为 n,问 T 中是否有 n 个有序三元组使得 XUYUZ 的每一个元素都恰

独立集问题(INDEPENDENT SET):给定一个图 G=(V, E),如果一个结点结点集合 $S\subseteq V\subseteq$ 当中没有两个结点共享同一条边,我们就称集合 S 是独立的。设有正整数 k,问 G 中是否有不少 k 个点的独立集?

好包含在这些有序三元组的某一个中?

8、【方法不限】最大子串问题定义如下:给定整数数组 A[1···n],找出子串首尾下标 i, j $(1 \le i \le j \le n)$ 使得 $\sum_{i \ to \ j} A[k]$ 最大。请设计求解算法并分析其时间复杂度。(10%)