南开大学网络空间安全学院本科生 2022-2023 学年第二学期	《算法设计和分析》	课程期末考试试卷	(A 卷)

专业:

年级:

学号:

姓名:

成绩:

得 分

一、填空题(本题共20分,共13题,每空1分)

1.已知如下的偏好表, \_\_\_\_(1) \_\_\_\_是对于匹配 { A-X, B-Z, C-Y } 的不稳定对。(按照 X-X 的格式填写)

	1 <sup>st</sup>	2 <sup>nd</sup>	3 <sup>rd</sup>		1 <sup>st</sup>	2 <sup>nd</sup>	3 <sup>rd</sup>
A	X	Y	Z	X	В	A	С
В	Y	X	Z	Y	A	В	С
С	X	Y	Z	Z	A	В	С

- 2.已知f = O(g), g = O(h), 可以推导出\_\_\_\_\_。
- 3.已知一个包括 $N(N \gg K)$ 个不同整数的有序列表L,从L中寻找K(K > 1)个整数之和为S的算法,该算法的最低时间复杂度为 $O(_{(3)})$ 。
- 4.一个图可以被转换成二分图(Bipartite Graph)当且仅当\_\_\_\_\_。
- 5.如果一个图上有拓扑排序(Topological Order),那么该图是\_\_\_\_\_。(英文填写)
- 6.间隔调度(Interval Scheduling)的贪心选择(Greedy Choice)策略是\_\_\_\_\_\_。

草 稿 区

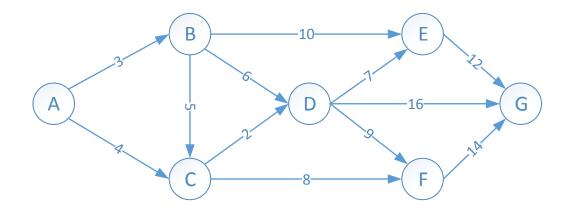
7.已知缓存区(Cache)里包括{a,b,c,d,e,f},请求序列(Requests)是[gabcfdabbacdfaead],Farthest-In-Future				
算法把缓存区中的最先被驱除。				
8.连通图中一个环(Cycle)中的边和一个割集(Cutset)中的边取交集包括条边。				
9.Prim 算法计算一个图(包括 n 个节点和 m 条边, 邻接列表表示)的最小生成树的时间复杂度是 <i>O</i> ( <u>(9)</u> )。				
10.分治法求解二维空间 $N$ 个点的最近点对问题的最低时间复杂度为 $O((10))$ 。				
11.动态规划的实质是(11)和(12),是一种将问题实例分解为更小的、相似的子问题,				
并存储				
的一个特点在于该问题的解具有性质。				
12.回溯法和分支限界法的基本做法都是是(15),二者区别在于前者是按照(16)策略				
搜索问题的解空间树,而后者是按照				
于分支限界法必须定义一个来指导搜索。				
13. NP 类问题是否包含 NP 完全问题?; NP 类问题是否包含 NP 难问题?。				
(选填"是"或者"不是")。				
得 分 二 、计算简答题(本题共 20 分,共 2 题,每题 10 分)				
1. 已知 $T(n) = 9T(n/3) + 7n$ , $T(1) = 1$ 。求 $T(n)$ 的时间复杂度,并用符号 $\Theta$ 进行表示。(10 分)				
2. 给出随机快速排序的算法描述及其时间复杂性。(10分)				

## 三、解答题(本题共60分,共4题,每题15分)

1.已知如下有向图G = (V, E),Dijkstra 算法被用来求从节点A到其他节点的最短距离,S是算法探索的节点集合,d[u]保存从节点A到节点u的最短距离,pred[v]保存最短路径中节点v的前一个节点。

(1)给出 Dijkstra 算法的伪代码描述。(6分)

(2)给出 Dijkstra 算法每次迭代后,S、d[u]和pred[v]的变化情况。(提示: 开始时 $S = \{A\}, d[A] = 0$ )。(9 分)



## 2.算法描述

- (1). 给出广度优先搜索(Breadth-First Search, BFS)算法的伪代码描述。(9 分)
- (2). 调用 BFS 算法,给出判断一个连通图是否是二分图(Bipartite Graph)的伪代码描述。(6分)

3.给定一个 $N \times M$ 的方格。从左上角(1,1)走到右下角(N,M)。位于格子(j,j)时,只用有以下三种走法:

- **■** (*i*, *j*) → (*i*, *j* + 1) //向右走
- $■(i,j) \rightarrow (i+1,j)$  //向下走
- (i,j) → (i+1,j+1) //45 度斜角走

请使用动态规划技术设计一个算法,求解从左上角(1,1)走到右下角(N,M)一共有多少种走法? (15 分)

4.给定n = 5的 0-1 背包问题: 背包承重量为C = 11, 各物品的相关信息如下表所示。

物品	重量(w)	价值(v)	价值/重量
1	4	40	10
2	2	16	8
3	7	42	6
4	5	25	5
5	3	12	4

现考虑使用优先队列式分支限界法求解该问题。搜索结点的上界ub设置如下:把已经选择的物品总价值(v),加上背包剩余承重量(C-w)与剩下可选择的物品的最高"价值/重量比"的乘积,即

$$ub = v + (C - w)(v_i/w_i)_{max}$$

试画出搜索生成树。 (15分)