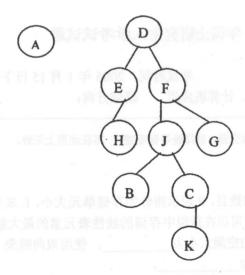
自用前机密 北京大学 2006 年硕士研究生入学考试试题

考证	式科目: t	十算机软	件基础				考证	式时间	引: 20	06年	1月15	日下午	:
招生	庄专业: t	算机软	件与理论	仓、i	计算	机	应	Ħ	研究	方向:			
说明	:答题一律	写在答题	纸上(含	填空	題、	选	择题	等客	观题),	写在此	次页上无效	枚•	_
-,	填空 (30)分)											
1	n 表示线(素的存储 n), 那么 头结点)	单元大人使用顺序	下表所需	示可的空	以间	在数大!	组小为	中存任	诸的结	性表	元素的量	最大数1	目(D>
2.	已知一棵 <e,i>, <i< td=""><td>树的边复</td><td>连合为{<</td><td>A,B</td><td>>, <</td><td><a,< td=""><td>C>,</td><td><b,d< td=""><td>>,<b 径长</b </td><td>,E>, < 度相</td><td>B,F>, < 司)的</td><td>C,G>, < 其他结</td><td><c,h>, 吉点是</c,h></td></b,d<></td></a,<></td></i<></e,i>	树的边复	连合为{<	A,B	>, <	<a,< td=""><td>C>,</td><td><b,d< td=""><td>>,<b 径长</b </td><td>,E>, < 度相</td><td>B,F>, < 司)的</td><td>C,G>, < 其他结</td><td><c,h>, 吉点是</c,h></td></b,d<></td></a,<>	C>,	<b,d< td=""><td>>,<b 径长</b </td><td>,E>, < 度相</td><td>B,F>, < 司)的</td><td>C,G>, < 其他结</td><td><c,h>, 吉点是</c,h></td></b,d<>	>, <b 径长</b 	,E>, < 度相	B,F>, < 司)的	C,G>, < 其他结	<c,h>, 吉点是</c,h>
3.	设图 G 的连接) 如	1邻接矩图示, 人	。 阵 (顶点 人 顶点 v	点依没 1 出	欠是发	e vi	,,、、、、、皮度	/2, v 优先	3, v ⁴ 遍历月	4, v5, 序列是	矩阵元	法素 0 活	表示无
	顶点 vl 出	发的广	度优先进	通历月	字歹	是	The la	(MAC)			0		
				[0	1	0	1	0]		T N			
				[0				-					
				[0				TOOL					
				[0				7					
				[1									
F	村 10000 ~ 茅,共需i 录占一个i	进行	趙(-	一趟打	制	并	树白	勺一层	() 归	并完成	花排序 。	假设-	一个记
ì	进行	次访外	操作。	4443	~	~	3/3	9371	JK IF-	-)6 ((人切)	バル ナ	大丁安
5. X	付关键码。 分法查找,	依次为{ 查找关	8,32,46,4 键码为	75 的	讨记	录	寸,	经过		次主	·键码H	'较后 '	5 找 成
1	办, 当查找 可以确认证	大键码	为 66 的	记录	时,	经	过_	cout	次」	与查找	表中的	关键码	比较,
	简答(15	4)											
. Т	图是父纪		法表示的	内树,	, 采	阳	带路	各径圧	缩的	Find 3	算法,请	青画出	连找 C



2. (a, b, c, d)任意加入括号可以组成多少个不同的广义表? 说明你的计算过程。 注: 规定此广义表中的元素不能为空表(), 也不包括多余的括号。例如((a), (b), (c), (d))中 4 对内层括号是多余的, (a, b, c, d, ())中的空表是非法的。

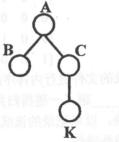
三、算法辨析题(10分)

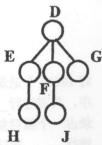
}

下面是一个对树/森林结构进行处理的一个算法。

1. 对于右图的简单实例,写出该算法的运行结果。

2. 传入森林的第一棵树的根结点 root, 调用 Print(root), 是否可以打印森林的所有结点?如果你认为可以,请简要说明理由。如果你认为不可以,请在此算法框架的基础上改写出一个可以打印森林的新算法。





```
下面是一个找有向无环图(DAG)每对顶点间"最长简单路径"的算法。
所谓"最长简单路径",是指该简单路径包含的边数最多。
void Floyd_LongestPath(Graph& G,Dist ** & D)
{
    int i, j, v;
                       //i,j 是计数器, v 记录相应顶点
   D = new Dist *[G.VerticesNumO]:
                                            //为 D 数组申请空间
   for (i = 0; i < G. VerticesNum(); i++)
       D[i] = new Dist[G. VerticesNum()]:
   //初始化 D 数组
   for(i=0; i<G.VerticesNum(); i++) {
       for(j=0; j<G.VerticesNum(); j++) {
           if(i = i) {
                D[i][i].length = 0:
               D[i][j].pre = i;
           else {
               D[i][j].length = MinusINFINITY;
               D[i][j].pre = -1;
  //D=adj[0],将边的值填入 D 数组
  for(v=0; v<G.VerticesNum(); v++)
      for(Edge e=GFirstEdge(v); GIsEdge(e); e=GNextEdge(e))
                                            //空缺 1
          D[v][G.ToVertex(e)].pre = v;
  for(v=0; v<G. VerticesNum(); v++)
      for(i=0; i<G.VerticesNum(); i++)
     for(j=0; j<G. VerticesNum(); j++)
              if (D[i][v].length = MinusINFINITY
```

五、算法设计题(10分)

设 A,B 是长为 n 的数表,已经按照非降顺序排好。如果将这 2n 个数全体排序,处于第 n 个位置的数称为中位数。设计一个最坏情况下 $O(\log n)$ 时间的算法求 A 和 B 的中位数。

- 1. 描述算法的设计思想:
- 2. 证明算法的时间复杂性。

六、操作系统问答题(共40分)

- 1. (10分)请描述中断响应过程,并说明操作系统对该过程提供什么支持。
- 2. (每小题 8 分, 共 16 分) 关于存储管理:
- (1) 地址转换过程中快表 (TLB) 的作用、特点和内容。
- (2)提出工作集模型是为了解决什么问题?举例说明该模型对软件编程人员的影响。
- 3. (14 分) 试设计一个多级目录结构,要求目录检索速度快。请详细描述你的方案。

七、操作系统应用题(共16分)

1. (10 分) 在一个多道程序系统中,采用最高响应比优先算法调度作业。现有如下表所示的作业序列,请列出各个作业的开始时间、完成时间和周转时间。注意: 忽略系统开销。

作业名	进入输入井的时间	估计运行时间
JOB1	8:00	70 分钟
JOB2	8:20	20 分钟
JOB3	8:40	40 分钟
JOB4	8:50	30 分钟
JOB5	9:00	10 分钟

2. (6分) 假设一个活动头磁盘有 200 道,编号从 0-199。当前磁头正在 155 道上服务,并且在此之前完成的是 173 道的访盘请求。现有如下访盘请求序列(磁道号):

75, 168, 81, 138, 87, 143, 187, 129, 198, 44 试给出采用下列算法后磁头移动的顺序和移动总量(总磁道数)。

- (1) 最短寻道时间优先 (SSTF) 磁盘调度算法。
- (2)扫描法(SCAN)磁盘调度算法(假设沿磁头移动方向不再有访问请求时,磁头沿相反方向移动。)

八、PV操作题(14分)

一个经典的 IPC 问题发生在牙科诊所。诊所里有三位牙医,三张诊椅和 10 把供等候就诊病人坐的椅子。如果没有病人,牙医们就坐在诊椅上聊天或休息。病人到来时,选择一名牙医为他治疗;如果牙医们都在看病人,他就坐下来等候;如果诊所病人已满,没有空椅子,他就离开。请编写牙医和病人的进程,要求正确实现各进程的同步互斥问题。