考研1号网:有你有我 共同进步

清华大学 97 计算机专业考研试题

一、对于一个使用邻接表存储的带权有向图 G ,试利用深度优先搜索放法,对该图中所有顶点进行拓扑排序。若邻接表的数据类型定义为 Graph,则算法的首部为:

FUNCTION dfs-toposort(G:Graph):boolean;

若函数返回 true,则表示拓扑成功,图中不存在环;若函数返 false,则图中存在环,拓扑排序不成功。在这个算法中嵌套用一个递归的深度优先搜索算法:

PROCEDURE dfs(G:Graph; V:vtxnum);

在遍历图的同时进行拓扑排序。其中, vtxnum 是顶点号

(1) 给出该图的邻接表定义;

(4分)

(2) 定义在算法中使用的全局辅助数组;

(4分)

(3) 写出拓扑排序的算法。

(10分)

- 二、设有一头指针为 L 的带有表结点的非循环双向链表,其每个结点中除有 pred (前驱指针),data (数据)和 next (后继指针)域外,还有一个访问频度域 freq。在链表被使用前,其值均初始化为零。每当在链表中进行一次 Locate(L,x)运算时,令元素值为 x 的结点中 freq 域的值增 1,并使此链表中结点保持按访问频度非增(递减)的顺序排序,同时最近访问的结点排在频度相同的结点的最后,以便使频繁访问的结点总是靠近表头。试编写符合上述要求的Locate(L,x)运算的算法,该运算为函数过程,返回找到结点的地址,类型为指针型。(10分)
- 三、已知二叉树的链表存储结构定义如下:

TYPEbitreptR=^bitrenode;

bitrenode=RECORD

data:char:

lchild,rchild:butreptr

END;

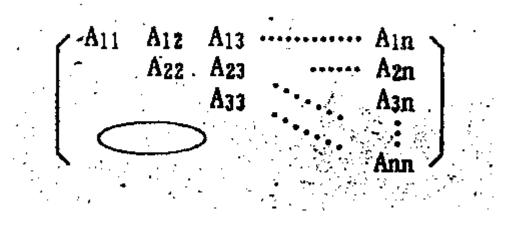
编写一个递归算法,利用叶结点中空的右链指针域 rchild,将所有叶结点自左至右链接成一个单链表,算法返回最左叶结点的地址(链头)。 (10分)

- 四、设目标为 S= "abcaabbcaaababababca", 模是为 P= "babab",
 - (1) 手工计算模式 P的 nextval 数组的值;

(5分)

(2) 写出利用求得的 nextval 数组,按 KMP 算法对目标 S 进行模式匹配的过程。 (5 分) 五、对于一个对称矩阵采用压缩存储,只存放它的上三角部分,并按列存放。例如对于一个

n*n 的对称矩阵 A,



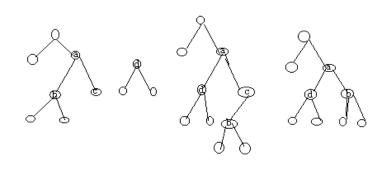
考研 1 号网独家提供 考研 1 号网址: www.kv007.com

考研1号网:有你有我 共同进步

用一个一维数组 B 来存放它的上三角部分:

B=[A11, A12, A22, A13, A23, A33, A14....., A1n, A2n...., Ann] 同时有两个函数: MAX (i, j) 和 MIN (i, j), 分别计算下标 i 和 j 中的大者与小者。试利用它门给出求任意一个 Aij 在 B 中存放位置的公式。(若式中没有 MAX (i, j) 和 MIN (i, j)则不给分)。 (10 分)

六、有一棵中序遍历二叉树,如下图(a)所示



 $(a) \qquad \qquad (b) \qquad \qquad (C)$

- (1) 现要把一棵根指针为 d 的中序线索二叉树插在另一棵中序先索二叉树中,使 d^成为 的 A^左孩子,原来 A^的左孩子 B^变成 A^的右孩子 C^的左孩子,如图(B)所示 (树中的 线索自行画出 0。试针对图中的实例写出实现插入的几条语句。
- (2) 现在想在插入后的中序线索二叉树中删去 A[^]右孩子 C[^]并用 C[^]的左孩子填补原来的 c ↑ 的位 置,如图 (c) 所示。试写出实现删除的几条语句。 (15 分)
- 七 、设有一组数据 black,blue,green,purple,red,white,yellow,它们的查找概率分别为 0.10,0.08,0.12,0.05,0.20,0.25,0.20. 试以它们的查找概率为权值,构造一棵次查找树,并计算其 查找成功的平均查找长度。 (12分)
- 八、设有 11 个长度(即包含记录个数)不同的归段,它们所包含的记录个数分别为 25,40,16,38,77,64,53,88,9,48,98.

试根据它们做 4 路平均归并, 要求:

- (1) 指出总的归并趟数; (3分)
- (2) 构造最佳归并树; (8分)
- (3) 根据最佳归并树计算每一趟及总的读记录数。 (5分)