

2021 天勤计算机考研八套模拟卷 · 卷六

数据结构篇

一、选择题 (单选)

- 下列说法中, 正确的是 ()。
 - 假设某有序表的长度为 n , 则可以在 $1 \sim n+1$ 的位置上插入元素
 - 在单链表中, 无论是插入还是删除操作, 都必须找到其前驱结点
 - 删除双链表的中间某个结点时, 只需修改两个指针域
 - 将两个各有 n 和 m 个元素的有序表(递增)归并成一个有序表, 仍保持其递增有序, 则最少的比较次数是 $m+n-1$ 。

A. 仅 I、II、III
B. I、II、III、IV
C. 仅 II、III
D. 仅 I、III、IV
- 下列关于栈的说法中, 正确的是 ()。
 - 若进栈顺序为 a, b, c , 则通过出栈操作可能得到 5 个 a, b, c 的不同排列
 - 链式栈的栈顶指针一定指向栈的链尾
 - 两个栈共享一个向量空间的好处是减少了存取时间

A. 仅 I
B. 仅 I、II
C. 仅 II
D. 仅 II、III
- 若将 n 阶上三角矩阵 A 按照列优先顺序存放在一维数组 $B[0, 1, \dots, \{n \times (n+1)/2\}-1]$ 中, 第一个非零元素 $a(1, 1)$ 存于 $B[0]$ 中, 则存放到 $B[k]$ 中的非零元素 $a(i, j)$ ($1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n$) 的下标 i, j 与 k 的对应关系是 ()。

A. $k=i \times (i+1)/2+j$
B. $k=i \times (i-1)/2+j-1$
C. $k=j \times (j+1)/2+i$
D. $k=j \times (j-1)/2+i-1$
- 已知一棵二叉树的先序、中序、后序的部分序列如下, 其中有些位置没有给出其值, 则原二叉树的中序遍历序列为 ()。

先序: A_CDEF_H_J 中序: C_EDA_GFI_ 后序: C_ _BHGJI_ _

A. CBEDAHGFIJ
B. CHEDABGFIJ
C. CBEDAJGFIH
D. CJEDAHGFIB
- 设某赫夫曼树的高度为 5, 若已对两个字符编码为 1 和 01, 则最多还可以对 () 个字符编码。

A. 3
B. 4
C. 5
D. 6

2. 试设计一个算法，判断一个有向无环图 G 中是否存在这样的顶点，该顶点到其他任意顶点都有一条有向路径。有向图 G 以邻接表的形式存储。

- (1) 给出算法的基本设计思想以及结点和邻接表的定义。
- (2) 根据设计思想，采用 C、C++ 语言描述算法，关键之处给出注释。
- (3) 说明你所设计算法的时间复杂度。

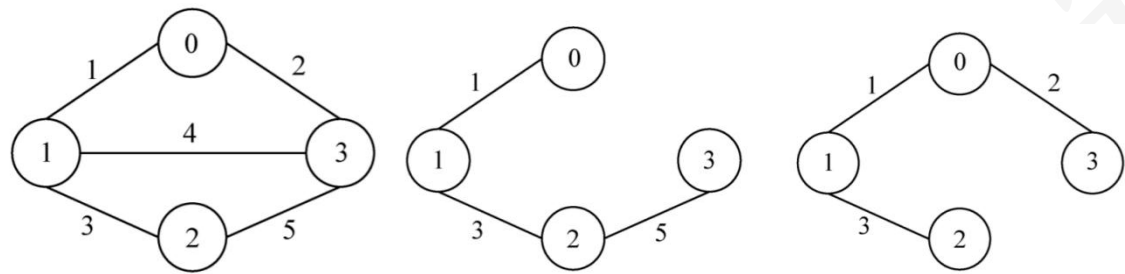
答案

一、选择题答案

1.C 2.A 3.D 4.A 5.B 6.D 7.D 8.B 9.B 10.A 11.C

二、综合题答案

1.不能，返例：



按照算法第一张图的最小生成树是第二张图，但显然第三张图才是正确的最小生成树。

2. (1) 算法思想：
以图中 n 个顶点为起点执行 n 次深度优先遍历，如果某次遍历可以访问到所有顶点，则存在，否则不存在。

(2) 代码：

```
1) 邻接表结构:
typedef struct ArcNode
{
    int adjVex;
    struct ArcNode* nextArc;
}ArcNode;

typedef struct
{
    int data;
    ArcNode* firstArc;
}VNode;

typedef struct
{
    VNode adjList[maxSize];
    int n, e;
}AGraph;
```

2) 核心代码:

```
void DFSForCount(AGraph *G, int v, int visited[], int& n)
{
    bool has = false;
    ArcNode *p;
    visited[v] = 1;
    ++n;
    p=G->adjList[v].firstArc;
    while(p!=NULL)
    {
        if(visited[p->adjVex]==0)
            DFSForCount(G, p->adjVex, visited, n);
        p=p->nextArc;
    }
}

bool isOneToAll(AGraph *G)
{
    int N, i, j;
    int visited[maxSize];
    for(i=0; i<G->n; ++i)
    {
        for(j=0; j<G->n; ++j)
            visited[j] = 0;
        N = 0;
        DFSForCount(G, i, visited, N);
        if(N == G->n)
            return true;
    }
    return false;
}
```

全套模拟卷以及答案解析视频讲解来辉解读公众号获取:

