

2015 年全国硕士研究生统一入学考试自命题试题 (B 卷)

学科、专业名称: 计算机科学与技术、软件工程

研究方向: 计算机系统结构 081201, 计算机软件与理论 081202, 计算机应用技术 081203, 软件工程 083500, 计算机技术(专业学位) 085211, 软件工程(专业学位) 085212

考试科目名称及代码: 数据结构 830

考生注意: 所有答案必须写在答题纸(卷)上, 写在本试题上一律不给分。

一. 单项选择题(每题 2 分, 共 30 分)

- 线性表采用链式存储时, 其地址()。
 - 必须是连续的
 - 部分地址必须是连续的
 - 一定是不连续的
 - 连续与否均可以
- 若有一个栈的输入序列是 1, 2, 3, ..., n, 输出序列的第一个元素是 n, 则第 i 个输出元素是()。
 - n-i
 - n-i-1
 - n-i+1
 - 不确定
- 已知单链表上一结点的指针为 p, 则删除该结点后继的正确操作语句是()。
 - s = p->next; p = p->next; free(s);
 - p = p->next; free(p);
 - s = p->next; p->next = s->next; free(s);
 - p = p->next; free(p->next);
- 若使用邻接矩阵表示某有向图, 则矩阵中非零元素的个数等于()。
 - 图中顶点的数目
 - 图中边的数目
 - 图中边的数目的两倍
 - 无法确定
- 下列哪种排序需要的附加存储开销最大()。
 - 快速排序
 - 堆排序
 - 归并排序
 - 插入排序
- 下面哪一方法可以判断出一个有向图是否有环(即回路)()。
 - 拓扑排序
 - 求最短路径
 - 求最小生成树
 - 广度优先遍历
- 具有 n 个顶点的无向图至少应有()条边才能确保是一个连通图。
 - n-1
 - n
 - n+1
 - 2n
- 对线性表进行折半查找时, 要求线性表必须()。
 - 以顺序方式存储
 - 以顺序方式存储, 且结点按关键字有序排序
 - 以链接方式存储
 - 以链接方式存储, 且结点按关键字有序排序
- 若使用二叉链表作为树的存储结构, 在有 n 个结点的二叉链表中非空的链域的个数为()。
 - n-1
 - 2n-1
 - n+1
 - 2n+1
- 在内部排序中, 排序时不稳定的有()。
 - 插入排序
 - 冒泡排序
 - 快速排序
 - 归并排序
- 一个具有 500 个结点的完全二叉树具有一个孩子的结点个数最多为()。
 - 1
 - 250
 - 0
 - 249

12. 从未排序序列中取出一个元素, 并将其依次插入已排序序列的方法, 称为 ()。
A. 希尔排序 B. 归并排序 C. 插入排序 D. 选择排序
13. 如果希望对二叉排序树遍历的结果是升序的, 应采用 () 遍历方法。
A. 先序 B. 中序 C. 后序 D. 层次
14. 队列操作的原则是 ()
A. 先进先出 B. 后进先出 C. 只能进行插入 D. 只能进行删除
15. 在用邻接表表示有向图的情况下, 假设 n 为图的顶点数目, e 为图的边数目, 建立图的算法的时间复杂度为 ()。
A. $O(n+e)$ B. $O(n^2)$ C. $O(n \times e)$ D. $O(n^3)$

二. 填空题(每空 2 分, 共 20 分)

1. 循环链表的主要优点是_____。
2. 根据数据元素之间关系的不同特性, 基本逻辑结构分为 _____、 线性结构 、 树形结构和 _____ 四种。
3. 对一棵完全二叉树中按照从上到下、从左到右的顺序从 1 开始顺序编号, 则编号为 11 双亲结点的编号为_____, 编号为 10 的结点的左孩子结点 (若存在) 的编号为_____。
4. 下面程序段的时间复杂度是_____。

```

S=0;
for( i=0;i<N; i++)
    for(j=0; j<2N+1; j++)
        S++;

```
5. 深度为 h 的满二叉树共有_____个结点。
6. 一棵 m 阶非空 B-树, 每个结点最多有_____棵子树, 除根之外的所有非终端结点至少有_____棵子树。
7. 在单链表中, 若要在指针 p 所指结点后插入指针 s 所指结点, 则需要执行下列两条语句: _____。

三. 判断题 (每题 1 分, 共 10 分, 正确的选 t, 错误的选 f)

1. 数据元素是数据的基本单位。()
2. 线性表中的每一个元素都有一个前驱和后继元素。()
3. 当向二叉排序树中插入一个结点, 则该结点一定成为叶子结点。()
4. 带权无向图的最小生成树是唯一的。()
5. 设有序的关键字序列是 (2, 5, 8, 9, 12, 14, 16, 18, 20, 22, 25), 当用折半查找方法查找关键字 22 时, 需经 3 次比较运算。()
6. 一棵 m 阶 B+树中每个结点最多有 m 个关键码, 最少有 2 个关键码。()
7. 根据拓扑排序结果可以判断一个有向图中是否存在环路。()
8. 图的深度优先搜索中可以采用栈来暂存刚访问过的顶点。()
9. 已知一颗树的先序序列和后序序列, 一定能构造出该树。()

10. 存储图的邻接表中, 邻接表的大小不但与图的顶点个数有关, 而且与图的边数也有关。
()

四. 简答题 (45 分)

1. 简述下列算法的功能。(6 分)

```
typedef struct BiTNode {
    TElemType    data;
    struct BiTNode *lchild, *rchild;
} BiTNode, *BiTree;
void Process(BiTree T){
    IniStack(S);
    P=T;
    while (P&&!StackEmpty(S)) {
        if (P) {
            push(&S, P); P=P->lchild;
        }
        else {
            pop(&S, P); printf(P->data);
            P=P->rchild;
        }
    }
}
```

2. 假设表中关键字序列为 (7, 6, 9, 10, 14, 8), 将关键字依次插入一棵初始为空的二叉排序树。画出二叉排序树的生成过程。(10 分)
3. 关键字序列 $T=(63, 55, 48, 37, 20, 90, 84, 32)$, 对其从小到大排序, 以第一个关键字为枢轴 (支点), 写出快速排序具体实现过程 (10 分)。
4. 一个有六个顶点 $\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$ 的网的邻接矩阵如图 1 所示, 解答下列问题:
- (1) 画出该网 (2 分)
 - (2) 能否写出一种拓扑排序序列, 若可以, 写出一种拓扑排序序列 (2 分)
 - (3) 求出从顶点 v_1 到其他各顶点之间的最短路径, 并写出计算过程。(8)

$$G.arcs = \begin{pmatrix} \infty & 20 & 15 & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & \infty & \infty & 10 & 30 \\ \infty & 4 & \infty & \infty & \infty & 10 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & \infty & \infty \\ \infty & \infty & \infty & 15 & \infty & \infty \\ \infty & \infty & \infty & 4 & 10 & \infty \end{pmatrix}$$

图 1.

5. 设用于通信的电文由字符集 {a, b, c, d, e, f, g} 中的字母构成, 它们在电文中出现的频度分别为 {0.34, 0.12, 0.10, 0.08, 0.13, 0.20, 0.03}, 如何为这 7 个字母设计二进制前缀编码使得电文总长最短, 写出编码过程。(7 分)

五. 算法填空, (每空 2 分, 共 20 分)

1. 以下算法功能是: 插入元素 e 到队列 Q 中, 完成算法的空格部分。

```
typedef struct Qnode
{
    QElemType data;
    struct Qnode *next;
}Qnode, *QueuePtr;

typedef struct
{
    QueuePtr front; //队头
    QueuePtr rear;  //队尾
} LinkQueue;

status EnQueue(LinkQueue &Q, QElemType e)
{
    P= (QueuePtr)malloc(sizeof(Qnode));
    if ( ① ) exit(OVERFLOW);
    P->data= ② ;
    P->next= ③ ;
    ④ =P;
    Q.rear= ⑤ ;
    Return OK;
}
```

2. 以下程序为图的深度优先遍历算法, 完成算法的空格部分。

```
Boolean visited[Max]; //访问标志数组
Status (*VisitFunc)(int v); //访问函数变量
void DFStraverse( Graph G , Status(*visit)(int v)) {
    vistFunc=visit;
    for (v=0;v<G.vexnum;++v) visited[v]=False;
    for (v=0; ⑥ ; ++v)
        if ( ⑦ ) DFS(G, v); }

void DFS(Graph G, int v) {
    visited[v]= ⑧ ; VisitFunc(V);
    for (w=FirstAdjvex(G,v); ⑨ ; w= NextAdjVex(G,v,w) )
        if (!visited[w]) ⑩ ;
}
```

六. 编写算法 (25 分)

1. 已知线性表中的元素按值递增有序排列, 并以带头结点的单链表作存储结构。试编写算法, 删除表中所有值大于 x 且小于 y 的元素 (若表中存在这样的元素), 同时释放被删除结点空间。(10 分)
2. 设计一个算法, 求不带权无向连通图 G 中距离顶点 v 的最远顶点。(15 分)

微信公众号 计算机与软件考研

计算机/软件工程专业

每个学校的

考研真题/复试资料/考研经验

考研资讯/报录比/分数线

免费分享



微信 扫一扫

关注微信公众号

计算机与软件考研