

广东工业大学
2012 年攻读硕士学位研究生入学考试试题

考试科目(代码)名称: (837)数据结构与数据库系统 满分: 150

(考生注意: 答卷封面需填写自己的准考证编号, 答完后连同本试题一并交回!)

答题注意: 请在答题纸上按题目顺序答题, 在试题上答题无效!

第一部分 数据结构 (90 分)

一. 选择题 (共 20 分, 10 小题, 每题 2 分)

1. 下列程序段的时间复杂度是 ()。

```
for (i=0; i<n; i++)
    for (j=1; j<m; j++)
        A[i][j]=(i+1)*j;
```

- A. $O(n)$ B. $O(m+n+1)$ C. $O(m+n)$ D. $O(m^*n)$

2. 在长度为 n 的顺序表中删除第 i 个元素 ($1 \leq i \leq n$) 时, 需移动的元素个数为 ()。

- A. i B. i+1 C. n-i D. n-i+1

3. 若要在 $O(1)$ 的时间复杂度上, 通过两个单向循环链表的头尾相接实现合并, 则应对两个循环链表各设置一个指针, 分别指向 ()。

- A. 各自的头结点 B. 各自的尾结点
C. 各自的第一个元素结点 D. 一个表的头结点, 另一个表的尾结点

4. 若进栈序列为 a, b, c, 则通过入出栈操作可能得到的 a, b, c 的不同排列的个数为 ()。

- A. 4 B. 5 C. 6 D. 7

5. 已知循环队列的存储空间为数组 data[21], 且当前队列的头指针和尾指针的值分别为 8 和 3, 则该队列的当前长度为 ()。

- A. 5 B. 6 C. 16 D. 17

6. 已知二叉树的先序序列为 abdec f, 中序序列为 db e a f c, 则后序序列为 ()。

- A. debfca B. debaf c C. debcfa D. defbca

7. 若采用孩子兄弟链表作为树的存储结构, 则树的后序遍历应采用二叉树的【 】

- A. 层次遍历算法 B. 前序遍历算法 C. 中序遍历算法 D. 后序遍历算法

8. 已知某有向图如右所示, 从顶点 a 出发, 不可能得到的深度优先遍历序列为 ()。

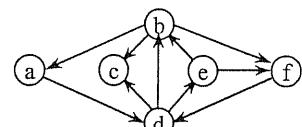
- A. adbe f c B. adcefb C. adcbfe D. adefcb

9. 设顺序存储的线性表共有 123 个元素, 按分块查找的要求等分成 3 块。若对索引表采用顺序查找来确定块, 并在确定的块中进行顺序查找, 则在查找概率相等的情况下, 分块查找成功时的平均查找长度为 ()。

- A. 21 B. 23 C. 41 D. 62

10. 在最好和最坏情况下的时间复杂度均为 $O(n \log n)$ 且稳定的排序方法是 ()。

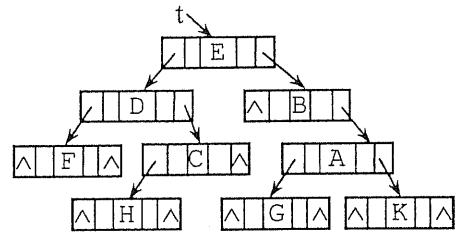
- A. 快速排序 B. 堆排序 C. 归并排序 D. 基数排序



二. 解答题 (共 30 分, 4 小题, 每题 7 或 8 分)

11. (7 分) 已知某二叉树的二叉链表 t 如右图所示,

- (1) 请写出该二叉树的后序遍历序列;
- (2) 画出该二叉链表的后序线索链表。



12. (7 分) 已知有向图 G 定义如下:

$$G = (V, E)$$

$$V = \{a, b, c, d, e, f\}$$

$$E = \{\langle a, b \rangle, \langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle c, b \rangle, \langle c, e \rangle, \langle d, e \rangle, \langle f, d \rangle, \langle f, e \rangle\}$$

- (1) 画出图 G 的逻辑结构;
- (2) 写出 G 的 8 个拓扑序列。

13. (8 分) 设哈希函数为 $H(k)=k \bmod 11$, 用二次探测法处理冲突。请画出依次插入元素 29, 15, 48, 47, 23, 41, 73, 37 后该哈希表的状态, 在各元素下面标出其冲突次数, 并求出查找成功的平均查找长度。

14. (8 分) 对关键字序列 (69, 88, 54, 23, 96, 11, 05, 47) 进行堆排序, 使之按关键字降序排列。请分别写出堆排序过程中得到的初始堆和第 1、2 趟的序列状态。

三. 算法填空题 (共 20 分, 4 小题, 每空 2 分)

15. (6 分) 算法 f15 的功能是, 对以带头结点的单链表作为存储结构的两个递增有序表 La 和 Lb (表中不存在值相同的数据元素) 进行如下操作: 依次检查 Lb 表中的元素, 如果已在 La 中出现则删除之, 否则将元素结点插入到 La 中。请在空缺处填入合适的内容, 使其成为完整的算法。

```

void f15(LinkList La, LinkList Lb) {
    LinkList pre=La, q;
    LinkList pa=La->next, pb=Lb->next;
    free(Lb);
    while (pa && pb) {
        if (pa->data<pb->data)
            { pre=pa; pa=pa->next; }
        else if (pa->data>pb->data) {
            _____; ①
            pre=pb; pb=pb->next;
            _____; ②
        }
        else { q=pb; pb=pb->next; free(q); }
    }
    if (pb)
        _____; ③
}

```

16. (4分) 如果二叉树 T 不含度为 1 的结点，则称为正则二叉树。算法 f16(T) 判定二叉树 T 是否为正则二叉树，如果是则返回 1，否则返回 0。请在空缺处填入合适内容，使其成为完整的算法。

```
int f16(BiTTree T) {
    BiTree p; Queue Q;
    if ( _____①_____ ) return 1;
    InitQueue(Q); EnQueue(Q, T);
    do {
        DeQueue(Q, p);
        if (p->lchild || p->rchild)
            if ( _____②_____ ) {
                EnQueue(Q, p->lchild);
                EnQueue(Q, p->rchild);
            } else return 0;
    } while (!QueueEmpty(Q));
    return 1;
}
```

17. (6分) 已知带头结点的单链表 L 中的关键字为整数。算法 f17 为提高查找效率，将它改建为采用拉链法处理冲突的散列表 H。设散列表 H 的长度为 m，散列函数为 Hash(key)=key%m。链表的结点结构为：

key	next
-----	------

请在空缺处填入适当内容，使其成为完整的算法。

```
void f17(LinkList L, LinkList H[], int m, int i) {
    // 由带头结点的单链表 L 生成散列表 H，散列表生成之后原链表不再存在
    int i, j;
    LinkList p, q;
    for (i=0; i<m; i++)
        H[i] = _____①_____;
    p=L->next;
    while (p) {
        q=p->next;
        j=p->key%m;
        _____②_____;
        H[j]=p;
        _____③_____;
    }
    free(L);
}
```

18. (4分) 图的邻接表存储结构的类型定义如下:

```
typedef struct ArcNode {
    int adjvex; // 该弧所指向的顶点的位置
    ArcNode *nextArc; // 指向第一条弧的指针
} ArcNode;
// 定义弧的结点

typedef struct {
    VertexType data; // 顶点信息
    ArcNode *firstArc; // 指向第一条依附该顶点的弧
} VNode, AdjList[MAX_VERTEX_NUM]; // 定义顶点数组

typedef struct {
    AdjList vertices;
    int vexNum, arcNum; // 图的当前顶点数和弧数
    int kind;
} ALGraph; // 邻接表类型
```

算法 f18 从有向图 G 中删除所有指向第 i 顶点的弧。请在空缺处填入合适内容，使其成为完整的算法。

```
void f18(ALGraph &G, int i) {
    int j;
    ArcNode *p, *q;
    for (j = 0; j < G.vexNum; j++) {
        p = G.vertices[j].firstArc;

        while (_____①_____) {
            q = p;
            p = p->nextArc;
        }

        if (p != NULL) {
            if (p != G.vertices[j].firstArc)
                q->nextArc = p->nextArc;
            else _____②_____;
            free(p);
            G.arcNum--;
        }
    }
}
```

四. 算法分析题 (共 20 分, 4 小题, 每题 5 分)

19. (5 分) L 是带头结点的双向循环链表的头指针, 阅读算法 f19, 并回答下列问题:

(1) 当链表中结点个数分别为 1 和 4 (不包括头结点) 时, 请分别写出算法中 while 循环体的相应执行次数;

(2) 简述算法 f19 的功能。

```
int f19(DLinkList L) {
    DLLNode *p, *q;
    int j=1;
    p=L->next;
    q=L->prior;
    while(p!=q && p->prior!=q && j!=0)
        if(p->data==q->data) {
            p=p->next;
            q=q->prior;
        }
        else j=0;
    return j;
}
```

20. (5 分) 阅读算法 f20, 并回答下列问题:

(1) 设队列 $Q=(1, 3, 5, 4, 2)$, 写出执行算法 f20(Q) 后的队列 Q;

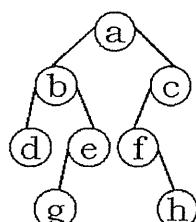
(2) 简述算法 f20 的功能。

```
void f20(Queue Q)
{
    ElemenType e;
    if (!QueueEmpty(Q))
    {
        e=DeQueue(Q);
        f20(Q);
        EnQueue(Q, e);
    }
}
```

21. (5 分) 阅读算法 f21, 并回答问题:

(1) 已知如图所示的二叉树采用二叉链表存储结构, T 为指向根结点的指针。写出执行 f21(T) 的输出结果;

(2) 简述算法 f21 的功能, 以及语句 “Push(S, NULL);” 的作用。



```

void f21(BinTree T) {
    Stack S;
    if (T) {
        InitStack(S);
        Push(S, NULL);
        while (T) {
            printf("%c", T->data);
            if (T->rchild) Push(S, T->rchild);
            if (T->lchild) T=T->lchild;
            else T=Pop(S);
        }
    }
}

```

22. (5分) 图的邻接矩阵表示描述如下：

```

#define MaxNum 20      //图的最大顶点数
typedef struct {
    char vexts[MaxNum]; //字符类型的顶点表
    int edges[MaxNum][MaxNum]; //邻接矩阵
    int n, e; //图中当前的顶点数和边数
} MGraph; //邻接矩阵结构描述

```

阅读算法 f22，并回答问题：

(1) 对于下列图 G 的邻接矩阵，写出函数调用 f22(G, 3) 的返回值；

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

(2) 简述算法 f22 的功能。

```

int f22(MGraph G, int i) {
    int d=0, j;
    for (j=0; j<G.n; j++) {
        if (G.edges[i][j]) d++;
        if (G.edges[j][i]) d++;
    }
    return d;
}

```

第二部分 数据库系统 (60 分)

一、选择题 (共 10 分, 5 小题, 每题 2 分)

- 1、下面对于数据(Data)、数据库(DB)、数据库系统(DBS)以及数据库管理系统(DBMS)等概念的描述中, 不正确的是 ()。
- A. 数据库系统是人机系统, 数据库是数据库系统的一个组成部分。
 - B. 数据是数据库管理的基本对象。
 - C. 数据库管理系统由数据库和数据库系统构成。
 - D. 微软公司的 SQL Server 软件产品是一个关系数据库管理系统。
- 2、描述数据库中全体数据的逻辑结构和特征是 ()。
- A. 内模式
 - B. 模式
 - C. 外模式
 - D. 存储模式
- 3、关系数据库规范化是为解决关系数据库中 () 问题而引入的。
- A. 插入异常, 删除异常和数据冗余
 - B. 提高查询速度
 - C. 减少数据操作的复杂性
 - D. 保证数据的安全性和完整性
- 4、一般情况下, 一个关系中只有一个 ()。
- A. 候选键
 - B. 主键
 - C. 超键
 - D. 外键
- 5、数据库中只存放视图的 ()。
- A. 操作
 - B. 对应的数据
 - C. 定义
 - D. 限制

二、简答题 (共 20 分, 2 小题, 每题 10 分)

- 6、什么是数据库的完整性? 请给出关系数据库中三类完整性约束的基本概念(即约束规则), 并请说明下述 SQL 语句中分别定义了哪些完整性约束, 请根据其行号分别予以指出。

```
1 CREATE TABLE SC
2   (Sno CHAR(9),
3    Cno CHAR(4),
4    Grade SMALLINT CHECK(Grade >= 0 AND Grade <= 100),
5    PRIMARY KEY (Sno, Cno),
6    FOREIGN KEY(Sno) REFERENCE Student(Sno),
7    FOREIGN KEY(Cno) REFERENCE Course(Cno));
```

- 7、何谓数据库的三级模式和二级映像? 请说明二级映像的作用。

三、分析设计题 (共 30 分, 3 小题, 每题 10 分)

- 8、请为一个局部应用设计一个数据库, 它将保存每个部门及其职工的基本信息。已经通过数据抽象方式获得了两个实体: “职工”和“部门”, 一个职工只能属于某一个部门, 而一个部门有多个职工,

每个部门都有一名部门经理。其中，职工的基本信息包括：职工工号(ENO)、姓名(ENAME)、年龄(AGE)、工资(SALARY)和工作部门(DPT)；部门的基本信息包括：部门编号(DNO)、部门名称(DNAME)等。

画出上述实体间的 E-R 图，并根据 E-R 图，写出转换后的关系模型(其中 $1:1$, $1:n$ 关系均不转换为独立的关系模式)，并指出每个关系的主键和外键(如果存在的情况下)。

9、根据上述第 1 题中的基本关系表完成下述各题。

(1) 建立一个年龄大于 45 岁的职工视图 EMPV, 属性为 (DNO, DNAME, ENO, ENAME, AGE, SALARY)。

(2) 写出以下查询的关系代数表达式和 SQL 语句：

检索每个部门经理的工资，要求显示其部门编号、部门名称、经理工号、经理姓名和经理工资。

10、已知关系 R 和关系 S 如下图所示，根据关系 R 和关系 S 的内容完成下述各题。

R

A	B
a	d
d	a
c	c
d	c

S

A	B
d	a
b	a
d	c

(1) 求 $R_1 = R \cap S$ 。

(2) 求 $R_2 = R \times S$ 。

(3) 求 $R_3 = R - S$ 。