

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: (830) 数据结构与离散数学 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!

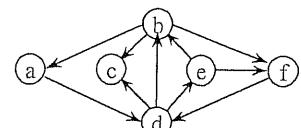
第一部分 数据结构 (90 分)

一. 选择题 (本大题共 10 小题, 每题 2 分, 共 20 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;
```

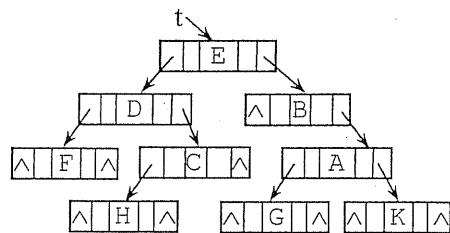
A. $O(n)$ B. $O(m+n+1)$ C. $O(m+n)$ D. $O(m^*n)$
2. 在长度为 n 的顺序表中删除第 i 个元素 ($1 \leq i \leq n$) 时, 需移动的元素个数为 ()。
A. i B. $i+1$ C. $n-i$ D. $n-i+1$
3. 若要在 $O(1)$ 的时间复杂度上, 通过两个单向循环链表的头尾相接实现合并, 则应对两个循环链表各设置一个指针, 分别指向 ()。
A. 各自的头结点 B. 各自的尾结点
C. 各自的第一个元素结点 D. 一个表的头结点, 另一个表的尾结点
4. 若进栈序列为 a, b, c , 则通过入出栈操作可能得到的 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 $abdecf$, 中序序列为 $dbeafc$, 则后序序列为 ()。
A. $debfc$ B. $debafc$ C. $debcfa$ D. $d\ e\ f\ b\ c\ a$
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. $adbefc$ 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 (本大题共 4 小题, 每题 7 或 8 分, 共 30 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 (本大题共 4 小题, 每空 2 分, 共 20 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 ( _____ ) return 1;  
    InitQueue(Q); EnQueue(Q, T);  
    do {  
        DeQueue(Q, p);  
        if (p->lchild || p->rchild)  
            if ( _____ ) {  
                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]=_____;  
    p=L->next;  
    while (p) {  
        q=p->next;  
        j=p->key%m;  
        _____;  
        H[j]=p;  
        _____;  
    }  
    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 (本大题共 4 小题, 每题 5 分, 共 20 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;

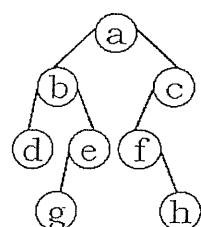
(2) 简述算法 f20 的功能。

```
void f20(Queue Q)  
{    ElemType 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 离散数学 (60 分)

一. 单项选择题(本大题共 10 小题, 每小题 1 分, 共 10 分)

1. 设解释 I 如下: 个体域 $D=\{a,b\}$, $F(a,a)=F(b,b)=0$, $F(a,b)=F(b,a)=1$, 在解释 I 下, 下列公式中真值为 1 的是 ()。
- A. $\forall x \exists y F(x,y)$ B. $\exists x \forall y F(x,y)$ C. $\forall x \forall y F(x,y)$ D. $\neg \exists x \exists y F(x,y)$
2. 公式 $(p \rightarrow q) \wedge p$ 成真赋值为 ()。
- A. 01 B. 00 C. 10 D. 11
3. 设 G 为完全二部图 $K_{2,3}$, 下面命题中为真的是 ()。
- A. G 为欧拉图 B. G 为哈密尔顿图 C. G 为平面图 D. G 为无向完全图
4. 对于任意集合 X, Y, Z , 下面命题中为真的是 ()。
- A. $X \cap Y = X \cap Z \Rightarrow Y = Z$ B. $X \cup Y = X \cup Z \Rightarrow Y = Z$
C. $X - Y = X - Z \Rightarrow Y = Z$ D. $X \oplus Y = X \oplus Z \Rightarrow Y = Z$
5. 设 R 为实数集, 定义 * 运算如下: $a * b = a + b + ab$, 则 * 运算不满足 ()。
- A. 结合律 B. 交换律 C. 有幺元 D. 幂等律
6. 设 $A = \{1, -1\}$, 则 A 关于下面哪两种运算是封闭的 ()。
- A. 普通加法和普通除法 B. 普通减法和普通乘法
C. 普通乘法和普通除法 D. 普通除法和普通减法
7. 设连通平面图 G 有 7 个顶点 15 条边, 则 G 的面数是 ()。
- A. 12 B. 10 C. 6 D. 4
8. 设 $A = \{1, 2, 3\}$, R 是 $P(A)$ 上的关系, 且 $R = \{<a, b> \mid a \cap b \neq \emptyset\}$, R 具有下列哪一种性质 ()。
- A. 对称性 B. 自反性 C. 传递性 D. 反自反性
9. 设 $A = \{1, 2, 3, 4\}$, 则 A 上有多少个不同的双射函数 ()。
- A. 12 B. 4 C. 8 D. 24
10. 设公式 A 含命题变项 p, q, r , 又已知 A 的主合取范式为 $M_0 \wedge M_2 \wedge M_3 \wedge M_5$, 则 A 的主析取范式为 ()。
- A. $m_0 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_6$ B. $m_1 \vee m_4 \vee m_6 \vee m_7$
C. $m_3 \vee m_4 \vee m_6 \vee m_7$ D. $m_0 \vee m_1 \vee m_3 \vee m_7$

二. 填空题(本大题共 10 小题, 每空 1 分, 共 10 分)

1. 设 Z 是整数集, $\forall a, b \in Z$, $a * b = \min(a, b)$, 即 x 和 y 之中较小的数, 则 $4 * 6 = \underline{\hspace{2cm}}$ 。
2. 设个体域为整数集合 Z , 命题 $\forall x \exists y (x+y=3)$ 的真值为 $\underline{\hspace{2cm}}$ 。

3. 在一阶逻辑中, 设 $P(x)$: 是实数, $Q(x)$: 是有理数, 命题“实数不都是有理数”的符号化形式为_____。
4. 已知 n 阶无向简单图 G 有 m 条边, 则 G 的补图 \bar{G} 有_____条边。
5. 设 $A=\{2,3,6,12,24,36\}$, “ \leq ”是 A 上的整除关系, 偏序集 $\langle A, \leq \rangle$ 的所有极大元构成的集合是_____。
6. 设 $f: A \rightarrow A$ 是双射函数, 则 $f \circ f^{-1} = \underline{\hspace{2cm}}$ 。
7. 设 Z 是整数集, $\forall a, b \in Z$, $a * b = a + b - 1$, $\forall a \in Z$, a 的逆元 $a^{-1} = \underline{\hspace{2cm}}$ 。
8. 设 $A=\{\{a\}, \{c\}, \{a, b\}\}$, $B=\{\{a, b\}, \{b\}\}$, 计算 $A \oplus B = \underline{\hspace{2cm}}$ 。
9. 设 T 是各边带权均为 1 的 n 阶赋权图的一棵最小生成树, 则 $w(T) = \underline{\hspace{2cm}}$ 。
10. 已知无向树 T 有 3 度顶点 3 个, 4 度顶点 2 个, 其余顶点均为树叶, T 中树叶的个数为_____。

三. 解答题(本大题共 4 小题, 每小题 10 分, 共 40 分)

1. (10 分) 设 $A=\{0, 1, 2, 4, 5, 8, 10\}$, R 是 A 上的以 4 为模的同余关系。求
 (1) R 的所有等价类。(3 分)
 (2) 画出 R 的关系图。(4 分)
 (3) 求由 R 所导出的等价划分。(3 分)
2. (10 分) 设代数系统 $V=\langle Z_6, +_6 \rangle$, $Z_6=\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$, $+_6$ 为模 6 加法。
 (1) 给出 $+_6$ 运算的运算表。(4 分)
 (2) 求出 V 中的等幂元和所有可逆元素关于 $+_6$ 运算的逆元。(4 分)
 (3) 说明 V 构成什么代数系统(半群, 独异点, 群)。(2 分)

3. (10 分) 在谓词逻辑中构造下面推理的证明:

前提: $\forall x(C(x) \rightarrow (W(x) \wedge S(x)))$, $\exists x(C(x) \wedge O(x))$

结论: $\exists x(O(x) \wedge W(x))$

4. (10 分) 有向图 $D=\langle V, E \rangle$, $V=\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$

$$E=\{\langle v_1, v_2 \rangle, \langle v_2, v_1 \rangle, \langle v_1, v_3 \rangle, \langle v_2, v_3 \rangle, \langle v_3, v_2 \rangle, \langle v_3, v_4 \rangle, \langle v_4, v_3 \rangle\}$$

回答下列问题:

- (1) 写出该图的邻接矩阵。(4 分)
 (2) 从结点 v_1 到结点 v_3 长度为 2 和 3 的通路数目及所有长度为 2 和 3 的通路数目。(4 分)
 (3) D 是哪类连通图(强连通, 单向连通, 弱连通)。(2 分)