

江西师范大学计算机科学技术专业

08-09 第 1 学期《数据结构》期末考试试题 A

课程代号: **262208**

注意事项: 请将答案全部写到答题纸上, 并注明题号!

一、单项选择题 (每小题 2 分, 共 12 分)

1. 借助结点的存储地址与其值之间映射关系建立的存储结构是 ()
A. 顺序结构 B. 链式结构 C. 索引结构 D. 散列结构
2. 给定代码 `int i=1, n=100; while(i<n) i=i*2;`
其渐进时间复杂度是 ()
A. $O(1)$ B. $O(n)$ C. $O(\log n)$ D. $O(n \log n)$
3. 图的深度优先遍历与树的_____遍历方式相似。
A. 前序遍历 B. 后序遍历 C. 层次遍历
D. 没有那种方式与其相似
4. 前序遍历和中序遍历序列相同的二叉树, 其特点是 ()
A. 所有结点不能有左子树 B. 所有结点不能有右子树
C. 不含有 1 度结点 D. 该二叉树只有根存在
5. 下列排序中, 属于稳定的排序方式是 ()
A. 快速排序 B. 堆排序 C. 希尔排序 D. 归并排序
6. 队列和栈的主要区别是 ()
A. 逻辑结构不同 B. 所包含的运算个数不同
C. 存储结构不同 D. 限定插入和删除的位置不同

二、程序填空 (每空 3 分, 共 18 分)

1. 在顺序循环队列中查找元素 x , 若找到, 返回其所在位置; 否则, 返回 -1。

```
#define n 100
typedef struct{
    int a[n];
    int front, rear;
}Queue;
int findX(Queue *p, int x){
```

}

到 `a[len-1]` 的空间中。

}

三、综合解答题（每小题 10 分，共 50 分）

1、给定图 1 所示的有向网络 G，要求：

- 给出对应的邻接表图；
- 根据邻接表，写出图的深度、广度优先遍历结果。

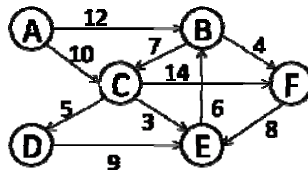


图 1 有向网络 G

2、针对图 1 所示的有向网络 G，基于 Dijkstra 算法将如下表格补充完整。其中 A、…、F 的下标分别对应到 0、…、5。

[illegible]

3、 $S=\{12, 10, 13, 23, 14, 15, 17, 27, 22, 33\}$ 依次按散列方式存入数组 $a[10]$ 中，其中散列函数为 $H(key)=key\%10$ ，冲突处理的方法是线性探测再散列。将下面数组 a 存储各元素的位置示意图填写完整。

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
数组 a										

4. 假设通信电文使用的字符集为 $\{a,b,c,d,e,f,g\}$ ，字符的哈夫曼编码依次为：0110, 10, 110, 111, 00, 0111 和 010。

- (1)请根据哈夫曼编码画出此哈夫曼树，并在叶子结点中标注相应字符；
- (2)若这些字符在电文中出现的频度分别为：3, 35, 13, 15, 20, 5 和 9，求该哈夫曼树的带权路径长度。

5、判断 (10, 30, 16, 23, 19, 15, 47, 27) 是否为堆，若不是，将其调整为小根堆（即根最小的堆）。

四、算法设计题（每小题 10 分，共 20 分）

1、给定字符串 s ，其长度为 n 。 s 中只包含英文字母（大/小写）、空格。完成函数 `count`，统计各字符的个数，放入长度为 27 的数组 t 中，其中 $t[0]$ 记录字符 'a' 和 'A' 的个数； $t[1]$ 记录字符 'b' 和 'B' 的个数；.....； $t[25]$ 记录字符 'z' 和 'Z' 的个数； $t[26]$ 记录空格的个数。假设数组 t 的所有元素初值已设置为 0（10 分）。

```
count(char *s ,char t[], int n){
    /*补充完整 */
}
```

2、在二叉排序树 t 中查找元素 x 。如 t 为 NULL，生成结点存储元素 x ，并将其作为二叉排序树的根；否则，若找到，则无需插入；若未找到，则生成结点存储元素 x ，并将该节点插入到二叉排序树的合适位置。（10 分）

```
typedef struct tt{
    int d;
    struct tt *L,*R;
}btree;
btree* find_insert(btree *t, int x){
    /*补充完整 */ }
```

江西师范大学计算机科学技术专业

08-09 第 1 学期《数据结构》期末考试试题 A

参考答案

课程代号: **262208**

注意事项: 请将答案全部写到答题纸上, 并注明题号!

一、单项选择题 (每小题 2 分, 共 12 分)

1. D 2. C 3. A 4. A 5. D 6. D

二、程序填空 (每空 3 分, 共 18 分)

1. 在顺序循环队列中查找元素 x , 若找到, 返回其所在位置; 否则, 返回 -1。

(1) $(p \rightarrow \text{front} + 1) \% n$;

(2) $i \neq \text{rear} \ \&\& \ p \rightarrow a[i] \neq x$

2. 下类代码实现 shell 排序。

(3) $i = d$

(4) $j = i - d$;

(5) $j \geq 0 \ \&\& \ a[j] > t$;

(6) $a[j+d] = j$

三、综合解答题 (每小题 10 分, 共 50 分)

1. 给定图 1 所示的有向网络 G , 要求:

a. 给出对应的邻接表图;

b. 根据邻接表, 写出从 A 点开始的深度和广度优先遍历结果。

解答: 参考邻接表如下:

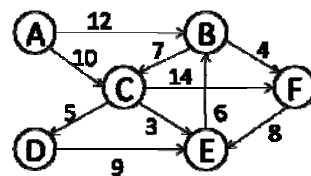
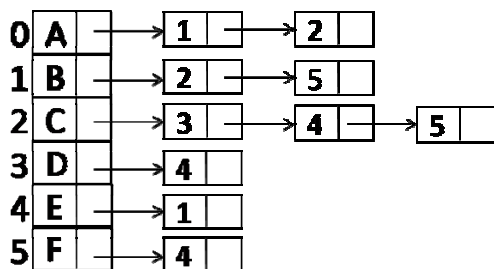


图 1 有向网络 G

深度优先遍历序列为:

A→B→C→D→E→F

广度优先遍历序列为:

A→B→C→F→D→E

注意: 邻接表结点的位置可能不同, 遍历序列各异。请阅卷老师自行掌控

2、针对图 1 所示的有向网络 G，基于 Dijkstra 算法将如下表格补充完整。其中 A、…、F 的下标分别对应到 0、…、5。

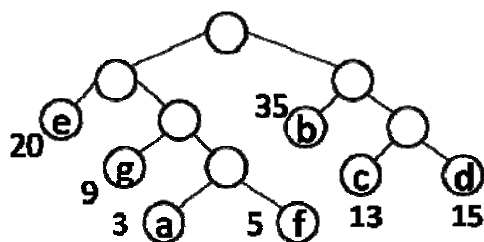
循环	集合 S	v	距离向量 d						路径向量 p					
			0	1	2	3	4	5	0	1	2	3	4	5
初始化	{A}	-	0	12	<u>10</u>	∞	∞	∞	-1	0	0	-1	-1	-1
1	{A,C}	2	0	<u>12</u>	10	15	13	24	-1	0	0	2	2	2
2	{A,C,B}	1	0	12	10	15	<u>13</u>	16	-1	0	0	2	2	1
3	{A,C,B,E}	4	0	12	10	<u>15</u>	13	16	-1	0	0	2	2	1
4	{A,C,B,E,D}	3	0	12	10	15	13	<u>16</u>	-1	0	0	2	2	1
5	{A,C,B,E,D,F}	F	0	12	10	15	13	16	-1	0	0	2	2	1

3、S={12, 10, 13, 23, 14, 15, 17, 27, 22, 33}依次按散列方式存入数组 a[10]中，其中散列函数为 $H(key)=key\%10$ ，冲突处理的方法是线性探测再散列。将下面数组 a 存储各元素的位置示意图填写完整。

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
数组 a	10	33	12	13	23	14	15	17	27	22

4. 假设通信电文使用的字符集为{a,b,c,d,e,f,g}，字符的哈夫曼编码依次为：0110, 10, 110, 111, 00, 0111 和 010。

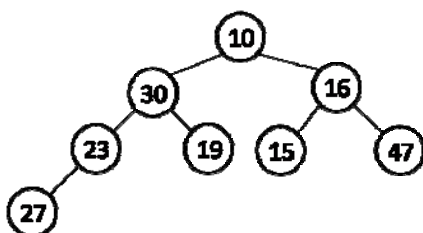
- (1)请根据哈夫曼编码画出此哈夫曼树，并在叶子结点中标注相应字符；
- (2)若这些字符在电文中出现的频度分别为：3, 35, 13, 15, 20, 5 和 9，求该哈夫曼树的带权路径长度。



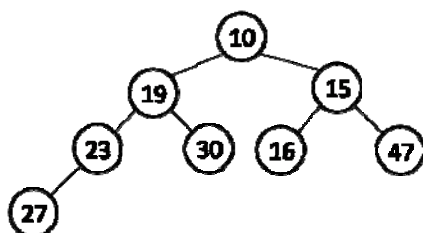
(2) 该哈夫曼树的带权路径长度是：253（4分）

(1) 对应的哈夫曼树（6分）

5、判断（10, 30, 16, 23, 19, 15, 47, 27）是否为堆，若不是，先画出初始堆形，然后将其调整为小根堆（即根最小的堆）。



(1) 初始堆形 2 分



(2) 小根堆 8 分

四、算法设计题（每小题 10 分，共 20 分）

1、给定字符串 s ，其长度为 n 。 s 中只包含英文字母（大/小写）、空格。编写函数，统计各字符的个数，放入长度为 27 的数组 t 中，其中 $t[0]$ 记录字符 'a' 和 'A' 的个数； $t[1]$ 记录字符 'b' 和 'B' 的个数；.....； $t[25]$ 记录字符 'z' 和 'Z' 的个数； $t[26]$ 记录空格的个数。假设数组 t 的所有元素初值均为 0（10 分）。

```

count (char *s ;char t[]; int n){
    int i, k;
    for(i=0; i<n; i++){
        if (s[i]>='a'&&s[i]<='z'){k=s[i]-'a'; t[k]++; }
        if (s[i]>='A'&&s[i]<='Z'){k=s[i]-'A'; t[k]++; }
        if (s[i]==' ') t[26]++;
    }
}
  
```

2、在二叉排序树 t 中查找元素 x 。如 t 为 NULL，表示空树，生成结点存储元素 x ，并将其作为二叉排序树的根；否则，若找到，则无需插入；若未找到，则生成结点存储元素 x ，并将该节点插入到二叉排序树的合适位置。

（10 分）

```

typedef struct tt{
    int d;
    struct tt *L,*R;
}btree;

btree* find_insert(btree *t, int x){
    btree *p,*temp;
    p=(btree *)malloc(sizeof(btree));
    p->d=x; p->L=p->R=NULL;
    if ( t==NULL ) {t=p; return t;}
  
```

```

if ( t->d==x ) return t;
if (x<t->d && t->L==NULL) {t->L=p; return t;}
if ( x<t->d && t->L!=NULL){
    temp=find_insert(t->L,x); return t;}
if (x>=t->d&& t->R==NULL ) {t->R=p; return t;}
if (x>=t->d&& t->R!=NULL ) {
    temp= find_insert(t->R,x); return t;}
}

```

注意：本题也可利用递归求解，其阅卷老师自行掌控。

江西师范大学计算机科学技术专业

08-09 第 1 学期《数据结构》期末考试试题 B

课程代号: **262208**

注意事项: 请将答案全部写到答题纸上, 并注明题号!

一、单项选择题 (每小题 2 分, 共 12 分)

1. 借助结点的存储地址与其值之间映射关系建立的存储结构是 ()
A. 顺序结构 B. 链式结构 C. 索引结构 D. 散列结构
2. 给定代码 `int i=1, n=100; while(i<n) i=i*2;`
其渐进时间复杂度是:
A. $O(1)$ B. $O(n)$ C. $O(\log n)$ D. $O(n \log n)$
3. 图的广度优先遍历与树的_____遍历方式相似。
A. 前序遍历 B. 后序遍历 C. 层次遍历
D. 没有那种方式与其相似
4. 中序遍历和后序遍历序列相同的二叉树, 其特点是:
A. 所有结点不能有左子树 B. 所有结点不能有右子树
C. 不含有 1 度结点 D. 该二叉树只有根存在
5. 下列排序中, 属于不稳定的排序方式是:
A. 基数排序 B. 堆排序 C. 冒泡排序 D. 归并排序
6. 有 n 个元素的循环队列, f 和 r 分别表示队首和队尾指针, 则下列 () 条件为真时, 表示队列中有只有 1 个元素。
A. $f+1==r$ B. $(f+1)\%n==r$ C. $r+1==f$ D. $(r+1)\%n==f$

二、程序填空 (每空 3 分, 共 18 分)

1. 下列代码实现稀疏矩阵的转置。

```
typedef struct {  
    int i,j,v; /*i、j、v 分别记录矩阵的行值、列值和元素值*/  
}matrix;  
/*假设 ma[0]记录矩阵的行数、列数和元素个数 */  
void tran(matrix ma[], matrix mb[]){  
    int col,p,k;
```



```

    if(ma[0].v==0) return;
    mb[0].i=ma[0].j; mb[0].j=ma[0].i;
    mb[0].v=ma[0].v; k=1;
    for(col=1; (1); col++)
        for(p=1; p<=ma[0].v; p++)
            if( (2) ) {
                mb[k].i=ma[p].j;
                mb[k].j=ma[p].i;
                mb[k].v=ma[p].v;
                k++;}
}

```

2、在二叉排序树 t 中查找元素 x。如 t 为 NULL，表示空树，生成结点存储元素 x，并将其作为二叉排序树的根；否则，若找到，则无需插入；否则，生成结点存储元素 x，并将该节点插入到二叉排序树的合适位置。

```
#include <stdio.h>
```

```
typedef struct tt{
```

```
    int d;
```

```
    struct tt *L,*R;
```

```
}btree;
```

```
btree* find_insert(btree *t, int x){
```

```
    btree *p,*temp;
```

```
    p=(btree *)malloc(sizeof(btree));
```

```
    p->d=x; p->L=p->R=NULL;
```

```
    if ( (3) ) {t=p; return t;}
```

```
    if ( (4) ) return t;
```

```
    if (x<t->d && t->L==NULL) {t->L=p; return t;}
```

```
    if ( x<t->d && t->L!=NULL){
```

```
        temp=(5); return t;}
```

```
    if (x>t->d&& t->R==NULL) {t->R=p; return t;}
```

```
    if (x>t->d&& t->R!=NULL) {
```

```
        temp=(6); return t;}
```

```
}
```

三、综合解答题（每小题 10 分，共 50 分）

- 1、给定如图 1 所示的二叉树 t ，
 - a. 建立 t 的后序穿线树 t' ；
 - b. 将 t 转化为对应的树或森林。

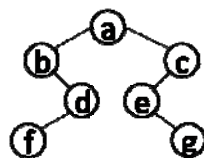


图 1 二叉树 t

- 2、 $S=\{12, 10, 13, 23, 14, 15, 17, 27, 22, 33\}$ 依次按散列方式存入数组 $a[10]$ 中，其中散列函数为 $H(\text{key})=\text{key}\%10$ ，冲突处理的方法是线性探测再散列。将下面数组 a 存储各元素的位置示意图填写完整。

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
数组 a										

- 3、给定图 2 所示的有向网络 g ，要求基于 Kruskal 算法构造 g 的最小生成树，画出构造过程。

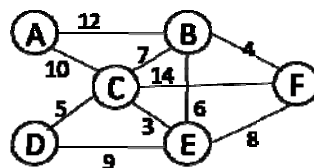


图 2 无向网络 G

- 4、给定关键字 $\{12, 5, 234, 67, 58, 42, 798, 567, 125, 9\}$ ，给出静态链式基数排序的过程。
5. 从空树起，依次插入关键字 12, 10, 13, 23, 14, 15, 47, 27, 52, 33, 构造一棵二叉排序树。
 - (1) 画出该二叉排序树
 - (2) 画出删去该树中元素值为 23 的结点之后的二叉排序树。

四、算法设计题（每小题 10 分，共 20 分）

- 1、编写函数 $\text{findX}()$ ，实现在根为 t 的二叉树查找元素 x ，若找到，则返回 x 的双亲，否则，返回 NULL。假设 $t \rightarrow d$ 不等于 x 。（10 分）

```
typedef struct tt{
    char d;
    struct tt *L, *R;
}btree;
```

```
btree *findX(btree *t, int x){
    /*补充完整 */
}
```

2、给定循环单链表 h，编写函数 delNodes()，实现删除链表中所有值大于 x 而不大于 y 的结点。假设该循环链表带有头结点 h。（10 分）

```
typedef struct rr{
    int d;
    struct rr *next;
}Ring;
void delNodes(Ring *h, int x, int y) {
    /*补充完整 */
}
```

江西师范大学计算机科学技术专业

08-09 第 1 学期《数据结构》期末考试试题 B

参考答案

课程代号: **262208**

注意事项: 请将答案全部写到答题纸上, 并注明题号!

一、单项选择题 (每小题 2 分, 共 12 分)

1. D 2. C 3. C 4. B 5. B 6. B

二、程序填空 (每空 3 分, 共 18 分)

1、下列代码实现稀疏矩阵的转置。

(1) `col<=ma[0].j;`

(2) `ma[p].j==col`

2、在二叉排序树 t 中查找元素 x 。如 t 为 `NULL`, 表示空树, 生成结点存储元素 x , 并将其作为二叉排序树的根; 否则, 若找到, 则无需插入; 否则, 生成结点存储元素 x , 并将该节点插入到二叉排序树的合适位置。

(3) `t==NULL`

(4) `t->d==x`

(5) `find_insert(t->L, x)`

(6) `find_insert(t->R, x)`

三、综合解答题 (每小题 10 分, 共 50 分)

1、给定如图 1 所示的二叉树 t ,

a. 建立 t 的后序穿线树 t' ;

b. 将 t 转化为对应的树或森林。

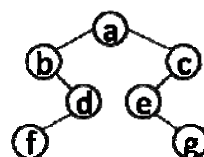
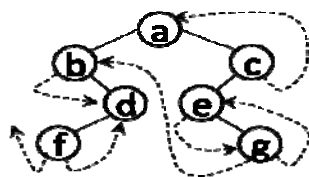
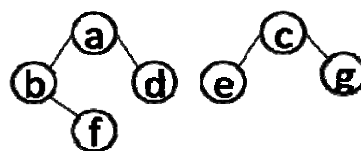


图 1 二叉树 t



a. t 的后序穿线树 t' (5 分)



b. t 对应的森林 (5 分)

2、 $S=\{12, 10, 13, 23, 14, 15, 17, 27, 22, 33\}$ 依次按散列方式存入数组 $a[10]$ 中，其中散列函数为 $H(key)=key\%10$ ，冲突处理的方法是线性探测再散列。将下面数组 a 存储各元素的位置示意图填写完整。

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
数组 a	10	33	12	13	23	14	15	17	27	22

3、给定图 2 所示的有向网络 g ，要求基于 Kruskal 算法构造 g 的最小生成树，画出构造过程。

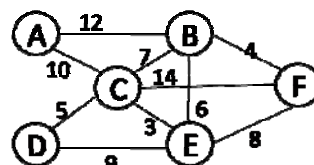
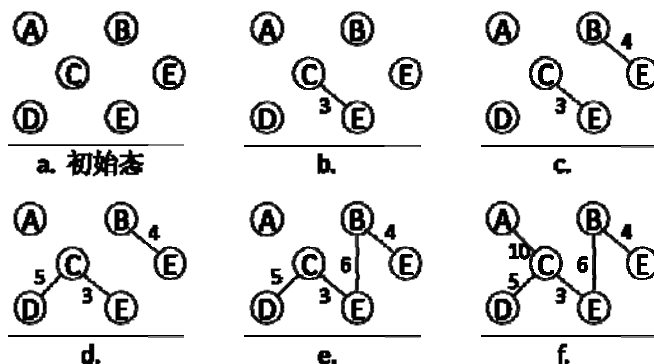


图 2 无向网络 G



b-f 每幅图 2 分

4、给定关键字 $\{12, 5, 234, 67, 58, 42, 798, 567, 125, 9\}$ ，给出静态链式基数排序的过程。(10 分)

(0) 初始状态: $12 \rightarrow 5 \rightarrow 234 \rightarrow 67 \rightarrow 58 \rightarrow 42 \rightarrow 798 \rightarrow 567 \rightarrow 125 \rightarrow 9$

(1) 第 1 次分配后的状态: $12 \rightarrow 42 \rightarrow 234 \rightarrow 5 \rightarrow 125 \rightarrow 67 \rightarrow 567 \rightarrow 58 \rightarrow 798 \rightarrow 9$

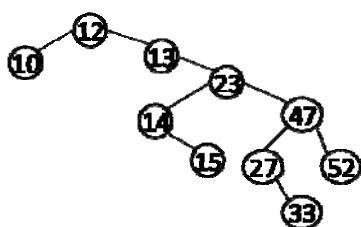
(2) 第 2 次分配后的状态: $5 \rightarrow 9 \rightarrow 12 \rightarrow 125 \rightarrow 234 \rightarrow 42 \rightarrow 58 \rightarrow 67 \rightarrow 567 \rightarrow 798$

(3) 第 3 次分配后的状态: $5 \rightarrow 9 \rightarrow 12 \rightarrow 42 \rightarrow 58 \rightarrow 67 \rightarrow 125 \rightarrow 234 \rightarrow 567 \rightarrow 798$

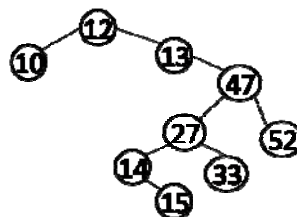
5. 从空树起，依次插入关键字 12, 10, 13, 23, 14, 15, 47, 27, 52, 33，构造一棵二叉排序树。(10 分)

(1) 画出该二叉排序树

(2) 画出删去该树中元素值为 23 的结点之后的二叉排序树。



二叉排序树 (5 分)



删除 23 后的二叉排序树 (5 分)

四、算法设计题（每小题 10 分，共 20 分）

1、在根为 t 的二叉树查找元素 x ，若找到，则返回 x 的双亲，否则，返回 NULL。假设 $t \rightarrow d$ 不等于 x 。（10 分）

```
typedef struct tt{
    char d;
    struct tt *L, *R;
}btree;
btree *findX(btree *t, int x){
    if (t==NULL) return NULL;
    if(t->L!=NULL && t->L->d==x || t->R!=NULL && t->R->d==x)
        return t
    if (findX(t->L, x)==NULL)
        return findX(t->R, x);
    return findX(t->L, x);
}
```

2、给定循环单链表 h ，删除所有值大于 x 而不大于 y 的结点。假设该循环链表带有头结点 h 。（10 分）

```
typedef struct rr{
    int d;
    struct rr *next;
}Ring;
void delNodes(Ring *h, int x, int y){
    Ring *pre,*p;
    pre=h; p=pre->next;
    while (p!=h)
        if (p->d>x && p->d<=y) {
            p=p->next; pre->next=p; }
        else{
            pre=p; p=p->next; }
}
```