注意:全部答案请写在答题卷上; 试题卷和答题卷均需上交才视为有效试卷。

一、单项选择题(10 小题,每小题 2 分,共 20 分)
1. 算法分析的主要任务是分析(1)。
A. 算法是否具有较好的可读性
B. 算法中是否存在语法错误和逻辑错误
C. 算法的执行时间与问题规模之间的关系
D. 算法的功能是否符合设计要求
2. 在双向链表存储结构中,删除指针 p 所指的指针前必须修改指针(2)。
A. p->next->prior= p->prior; p->prior->next= p->next;
B. p->next= p->next->next; p->next->prior= p;
C. p->prior->next=p; p->prior= p->prior->prior;
D. p->prior= p->next->next; p->next= p->prior->prior;
3. 设一个栈的输入序列是 12345,则下列序列中,是栈的合法输出序列的是。
A. 5 1 2 3 4 B. 3 2 1 5 4
C. 4 3 1 2 5 D. 4 5 1 3 2
4. 设 A 是一个 $n \times n$ 的对称矩阵,压缩存储到一个一维数组 $B[0n(n+1)/2-1]$ 中,则下三角
部分元素 $a_{i,j}(i,j)$ 从 $0$ 开始)在 $B$ 中的位置是。
A. $i(i-1)/2+j-1$ B. $i(i-1)/2+j$
C. $i(i+1)/2+j-1$ D. $i(i+1)/2+j$
5. 若一棵二叉树具有 10 个度为 2 的结点,则度为 0 的结点个数为(5)。
A. 9 B. 11
C. 15 D. 不确定
6. 在一棵具有 k 层的满三叉树中,结点总数为个。
A. $(3^k-1)/2$ B. $3^k-1$

C. $(3^k-1)/3$ D. $3^k$
7
A. 前序线索二叉树按先序次序正序遍历
B. 中序线索二叉树按中序次序正序遍历
C. 后序线索二叉树按后序次序正序遍历
D. 二叉树按层次遍历
8. 采用邻接表存储的图,其广度优先遍历类似于二叉树的(8)。
A. 中序遍历 B. 先序遍历
C. 后序遍历 D. 层次遍历
9. 假定长度为 k 的关键字序列中全部 k 个关键字均为同义词, 若用线性探测法把该序列
k 个关键字存入散列表中,总共要进行(9)次关键字比较(注意:判断元素位置空
闲时,才插入元素;空闲位置关键字的比较要计算为一次比较)。
A. k-1 B. k
C. $k+1$ D. $k(k+1)/2$
10. 在百万个数据元素中,选出 10 个关键字最小的数据元素,最好采用下面的(10
算法。
A. 快速排序 B. 直接插入排序
C. 冒泡排序 D. 希尔排序
二、填空题(前 10 空每空 1 分,后面 5 空每空 2 分,共 20 分)
◆ 数据的存储结构包括(1)存储结构和链式存储结构两大类。
◆ 数据结构的形式定义可以表示为 $Data_Structure=(D,S)$ , 其中: $D$ 是数据元素的有限集,
◆ 数据结构的形式定义可以表示为 $Data\_Structure=(D,S)$ , 其中: $D$ 是数据元素的有限集, $S$ 是 $D$ 上的有限集。
_ ` ,
S 是 D 上 (2) 的有限集。
$S \not= D \bot$
$S \not\equiv D \bot$
<ul> <li>S是 D上 (2) 的有限集。</li> <li>◆ 一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O表示法应记为 (3) 。</li> <li>◆ 在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是 (4) 。</li> </ul>
<ul> <li>S是 D 上 (2) 的有限集。</li> <li>◆ 一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O 表示法应记为 (3) 。</li> <li>◆ 在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是 (4) 。</li> <li>◆ 若 Huffman 二叉树有 n 个 (n&gt;1) 叶子结点,则其结点总数为 (5) 。</li> </ul>
$S \not\equiv D \bot$
<ul> <li>S是 D 上 (2) 的有限集。</li> <li>◆ 一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O 表示法应记为 (3) 。</li> <li>◆ 在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是 (4) 。</li> <li>◆ 若 Huffman 二叉树有 n 个 (n&gt;1) 叶子结点,则其结点总数为 (5) 。</li> <li>◆ 假定一棵树的广义表表示为 A (B, D (E, F, G), H (I, C)),则树中所含的结点数为 (6) 个,树的深度为 (7) 。</li> </ul>
<ul> <li>S是 D 上 (2) 的有限集。</li> <li>◆ 一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O 表示法应记为 (3) 。</li> <li>◆ 在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是 (4) 。</li> <li>◆ 若 Huffman 二叉树有 n 个 (n&gt;1) 叶子结点,则其结点总数为 (5) 。</li> <li>◆ 假定一棵树的广义表表示为 A (B, D (E, F, G), H (I, C)),则树中所含的结点数为 (6) 个,树的深度为 (7) 。</li> <li>◆ 设某无向图的顶点数和边数分别为 n 和 e, 其邻接矩阵中零元素的个数是 (8)</li> </ul>
<ul> <li>S是 D上 (2) 的有限集。</li> <li>◆ 一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O表示法应记为 (3) 。</li> <li>◆ 在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是 (4) 。</li> <li>◆ 若 Huffman 二叉树有 n 个 (n&gt;1) 叶子结点,则其结点总数为 (5) 。</li> <li>◆ 假定一棵树的广义表表示为 A (B, D (E, F, G), H (I, C)),则树中所含的结点数为 (6) 个,树的深度为 (7) 。</li> <li>◆ 设某无向图的顶点数和边数分别为 n 和 e,其邻接矩阵中零元素的个数是 (8)</li> <li>◆ 有向图的三种常用存储结构分别是邻接矩阵、 (9) 、十字链表。</li> </ul>
<ul> <li>S是D上(2)的有限集。</li> <li>◆一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O 表示法应记为(3)。</li> <li>◆在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是(4)。</li> <li>◆若 Huffman 二叉树有 n 个 (n&gt;1) 叶子结点,则其结点总数为(5)。</li> <li>◆假定一棵树的广义表表示为 A (B, D (E, F, G), H (I, C)),则树中所含的结点数为(6)个,树的深度为(7)。</li> <li>◆设某无向图的顶点数和边数分别为 n 和 e, 其邻接矩阵中零元素的个数是(8)</li> <li>◆有向图的三种常用存储结构分别是邻接矩阵、(9)、十字链表。</li> <li>◆在一棵 m 阶 B-树中,若在某结点中插入一个新关键字而引起结点分裂,则此结点中属</li> </ul>
S是D上(2)的有限集。
<ul> <li>S是 D上(2)的有限集。</li> <li>◆ 一个算法中的语句频度之和为 T(n)=10n<sup>4</sup>-2n<sup>2</sup>logn+5n-1,则该算法的渐近时间复杂度用大 O 表示法应记为(3)。</li> <li>◆ 在拥有 421 个结点的完全二叉树中,叶子结点的数目是(4)。</li> <li>◆ 若 Huffman 二叉树有 n 个 (n&gt;1) 叶子结点,则其结点总数为(5)。</li> <li>◆ 假定一棵树的广义表表示为 A (B, D (E, F, G), H (I, C)),则树中所含的结点数为(6)个,树的深度为(7)。</li> <li>◆ 设某无向图的顶点数和边数分别为 n 和 e, 其邻接矩阵中零元素的个数是(8)</li> <li>◆ 有向图的三种常用存储结构分别是邻接矩阵、(9)、十字链表。</li> <li>◆ 在一棵 m 阶 B-树中,若在某结点中插入一个新关键字而引起结点分裂,则此结点中原有的关键字的个数是(10)。</li> <li>(以下各小题每空 2 分)</li> </ul>

- ◆ 应用 KMP 算法时,对于子串"ababaa",写出对应的改进的 nextval 数组元素值 (12) 。(请注明数组元素下标从 0 还是 1 开始)
- ◆ 中缀表达式((a+b)/c-d)\*e 对应的后缀式为 (13) 。
- ◆ 执行以下程序段后,变量 m 的值为<u>(14)</u>。 int n=40, m=0, k=1; while(k<n) { k\*=2; m++; }
- ◆ 设有一组初始记录关键字序列为(50, 16, 23, 68, 94, 70, 73),则将它们调整成初始 堆只需把 16 与\_\_\_\_\_相互交换即可。

## 三、算法填空题(7空,每空1分,共7分)

◆ 以下算法在单向链表(带附加头结点)的尾部插入一个数据元素。若插入的数据元素 已在单向链表中,插入失败,函数返回 0; 否则,插入成功,函数返回 1。

例如: 线性表为(9, -2, 7, -10), 插入 2, 则新的线性表为(9, -2, 7, -10, 2); 插入-10, 则插入 失败。已知单向链表结点及其指针类型定义如下:

typedef struct node { ElemTp data; struct node \*next; } LNode, \*LinkList; 请填空,使算法完整。

int insert(LinkList h, ElemTp x) /\* h 为附加头结点地址, x 为待插入的数据元素 \*/ { LinkList s, pr, p;

```
pr=h; p=______(1)____;
while(p)
{ if(p->data==x) return _____(2)____;
    pr=p; p=p->next;
}
s=(LinkList)malloc(sizeof(LNode));
s->data=x; s->next=_____(3)____;
    _____(4)____;
return 1;
```

◆ 已知某二叉树根结点地址 bt,以下算法函数填充每个结点的 int 型属性 num。要求 num 域值应为以该结点为根的子树中所有结点的数目。比如:某结点的左子树有 3 个结点,右子树有 8 个结点,则该结点的 num 域值应填充为 12,表示该子树共有 12 个结点。请填空,使算法完整。

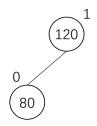
typedef struct tnode { int num; struct tnode \*lchild, \*rchild; } BTNode, \*BTPtr; void fillnum(BTPtr bt)

```
{ if(!bt) return; fillnum(bt->lchild); fillnum( (5) );
```

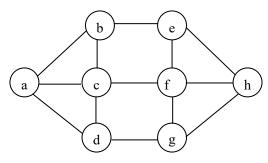
	if(!bt->lchild&&!bt->rchild) { bt->num=(6); return; } //处理叶子结点
	if(bt->lchild&&!bt->rchild) { bt->num=bt->lchild->num+1; return; } //只有左子标
	if(!bt->lchild&&bt->rchild) { bt->num=bt->rchild->num+1; return; } //只有右子标
	bt->num=;
}	

## 四、 简答题(共6小题,33分)

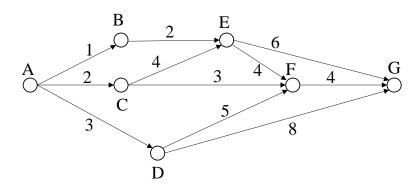
- 1. 设有 C 语言数组声明 TA[10][20][30];其基地址为 1000,元素类型为 T,每个 T 类型元素占 2 个存储单元,已知 C 语言以行序为主序顺序存储数组元素,回答下列问题。(共 5 分)
  - (1) 该数组有多少个元素。
  - (2) 该数组占用多少存储空间。
  - (3) 数组元素 A[5][5][5]的存储地址是多少。
- 2. 使用散列函数 h(x)=x mod 11(哈希表地址空间 0~10), 把 10 个记录(9, 25, 15, 20, 7, 1, 36, 48, 12, 31)存入哈希表中。
  - (1) 若使用链地址法解决冲突, 试画出构造好的哈希表。
  - (2) 计算上述哈希表在记录等概率查找条件下查找成功时的 ASL (平均查找长度)。 (此题共 6 分)
- 3. 对 10 个关键字 45, 20, 15, 63, 8, 30, 6, 72, 12, 54 进行由小到大排序。(6 分)
- (1) 以 45 为支点, 进行一趟快速排序, 写出划分的结果。
- (2) 进行增量为3的一趟希尔排序,写出得到的序列。
- 4. 已知一棵含有两个结点的平衡二叉排序树如下图所示,请画出将序列(30,45,60)依次插入到该树后,树的状态变化过程(每插入一个结点或进行一次平衡调整画一个图,并标出每个结点的平衡因子)。(4分)



5. 设有如下图所示的一个无向图。画出从顶点 a 出发,深度优先和广度优先生成树(假定邻接点的求取次序为字母升序)。(4分)。



6. AOE 网络如下图所示,请计算各顶点的最早开始时间和最晚开始时间,然后写出关键路径。(8分)



## 五、算法设计题(2小题,每小题10分,共20分)

1. 已知带附加头结点单向链表结点及其指针数据类型定义如下:

typedef struct node { double data; struct node \*next; } LNode, \*LinkList;

编写一个算法函数,形参传入附加头结点指针 h,函数功能是实现各数据结点按由小到大的次序连接。

2. 已知二叉树采用二叉链表存储结构,结点及结点指针数据类型定义如下:

typedef struct node { int data; struct node \*lchild, \*rchild; } BTNode, \*BT;

试写出 C++算法函数 void fmin(BT root, int &min); 求二叉树结点 data 域的最小值存于形 参变量 min 中。其中, root 表示二叉树根结点地址。

或写出 C 语言函数 void fmin(BT root, int \*pmin);

已知 int 型长度为 4 字节,则 int 型可以表示的最大整数为 2147483647。

调用时, int min=2147483647;

fmin(root, min); //C++语言

或 fmin(root, &min); //C 语言

调用结束后,变量 min 值为二叉树中所有结点 data 域的最小值。