10

南京邮电大学 2013/2014 学年 第一学期

32

[B

《 数据结构 A 》期末试卷 (A)

(考试时间 100 分钟)

班级	及	<u> </u>)	***************************************
Andrew S	单项选择题(本大题共 项中只有一个符合题目:				或未选均	无分。
1. 57-7	去必须具备输入、输出和	,			[C]
	A. 计算方法	B. 排/				
	C. 解决问题的有限运	算步骤 D. 程	序设计方法		·	
2. 有:	n 个节点的顺序表中,算法的	时间复杂度是 O(1)的操作是	Ÿ.	kanadi	A J
	A. 访问第 i 个节点(1	$\leq i \leq n$)	·			
	B. 在第 i 个节点后插入	、一个新节点(1≤	(i≤n)			
	C. 删除第 i 个节点(1	\leq i \leq n)				
	D. 将 n 个节点从小到。	大排序				alien n
3. 単	链表的存储密度				[C	ì
	A. 大于1	B. 等于1			•	
	C. 小于1	D. 不能确定				
4. 设	将整数 1,2,3,4,5 依次进栈,昂	最后都出栈,出栈 ⁷	可以在任何时刻	刻(只要栈不空)	进行,则	出栈序
列不可	丁能是				[B	1
	A. 23415	.В. 54132				e este
	C. 23145	D. 15432	-			
5 /活孔	不队列 SQ 的存储空间是数组		로 보는 다 사 의 무 G	ront Fil rear Mith	行 車時 辰	甘业坞
	nt 值是		3月6月月7月9月2日	ione in real and will		
		m e			[D]
	A. front=front+1	B. front=(front+				
	C. front=(front-1)%m	D. front=(front+	1)%m			
6. 社	E一个具有 n 个结点的有序	下单链表中插入-	一个新结点并	仍然保持有序的	的时间复	杂度是
		•			[В]
	A. O(1) B. O(n)	C. O(n ²)	D. O(nlogn)			
7. 设	二维数组 A[0m-1][0r	i-l] 按行优先	顺序存储,	则元素 A[i][j] 的地	. 址 为

A. $LOC(A[0][0])+(i*m+j)$	B. $LOC(A[0][0])+(i*n+j)$	
C. LOC(A[0][0])+[(i-1)*n-	+j-1] D. LOC(A[0][0])+[(i-1)*m+j-1]	
8. 一个非空广义表的表头		[D]
A. 一定是子表	B. 一定是原子	
C. 不能是子表	D. 可以是原子,也可以是子表	
9. 具有 n 个节点的完全二叉树的彩	深度为	[A]
A. $\lceil \log_2(n+1) \rceil - 1$	B. $\log_2 n+1$	
C. $\log_2 n$	$D. \lfloor \log_2 n \rfloor$	
10. 若要惟一地确定一棵二叉树,	只需知道该二叉树的	[D]
A. 前序序列	B. 中序序列	
C. 前序和后序序列	D. 中序和后序序列	
11. 在一个无向图中,所有顶点的	度数之和等于图的边数的倍	[C]
A. 1/2	B. 1	÷
C. 2	D. 4	
12. 拓扑排序运算只能用于		[C]
A. 带权有向图	B. 连通无向图	
C. 有向无环图	D. 无向图	
13. 在所有排序方法中, 关	长键字比较的次数与记录的初始	作列次序无关的是
		[D]
A. 希尔排序	B. 冒泡排序	
C. 插入排序	D. 选择排序	
14. 下列排序算法中时间	复杂度不受数据初始状态影响	, 恒为 O(n²) 的是
		[C]
A. 堆排序	B. 冒泡排序	
C. 直接选择排序	D. 快速排序	
15. 二分查找要求节点		[A]
A. 有序、顺序存储	B. 有序、链接存储	
C. 无序、顺序存储	D. 无序、链接存储	

二、填空题(本大题共 10 小题,每小题 2 分,共 20 分)不与胜合过程,将正确的答案写在每小题的空格内。错填或不填均无分。
16. 数据的逻辑结构分为两大类,它们是线性结构和。
17. 在单链表中(假设结点指针域名称为 next), 删除指针 P 所指结点的后继结点的语句是
p->next=p->next->next
18. 已知循环队列用数组 data[n]存储元素值,用 front,rear 分别作为头尾指针,则当前元素个数为
(rear-front+n)%n•
19. 若 n 为主串长, m 为子串长, 则串的朴素匹配算法最坏的情况下需要比较字符的总次数为
$(n-m+1) \times m$
20. 广义表((a),((b),j,(((d)))))的表尾是(((b),j,(((d)))))。
21. 已知二义树有 61 个叶子节点,且仅有一个孩子的节点数为 45,则总节点数为。
22. 解决计算机与打印机之间速度不匹配问题,须要设置一个数据缓冲区,应是一个 队列 结构。
23. n 个顶点 e 条边的图采用邻接表存储,深度优先遍历算法的时间复杂度为
O(n+e)
24. 对于 n 个关键字的集合进行冒泡排序,在最坏情况下所需要的时间为。
25. 在一个长度为 n 的顺序表中的第 i 个元素($1 \le i \le n$)之前插入一个元素时,需向后
移

- 三、解答题(本大题共 4 小题, 共 25 分)
- 26. 对于下面的稀疏矩阵,画出其三元组法存储表示(假设下标从0开始)。(5分)

答案:

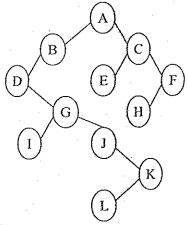
	行号	列号	值
0	0	2	14
1	1	4	-6
2	2	0	7-:
3	2	5	24
4	3	3	18
5	4	1	15

27. 已知一棵二叉树的中序序列和后序序列分别如下,请画出该二叉树。(5分)

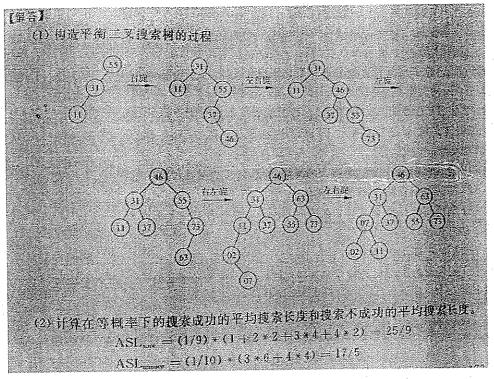
中序序列: D I G J L K B A E C H F

后序序列: I L K J G D B E H F C A

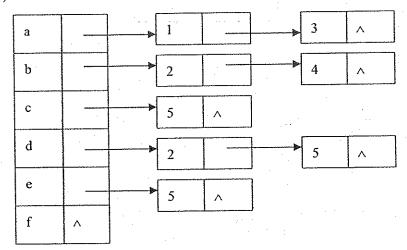
答案:



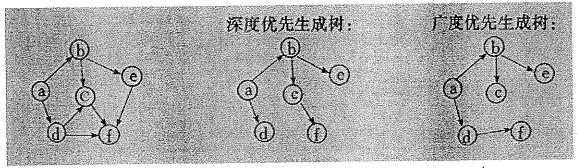
- 28. 设有一个关键码的输入序列 {55,31,11,37,46,73,63,02,07}, (7分)
 - (1) 从空树开始构造平衡二叉搜索树,画出每加入一个新结点时二叉树的形态。若发生不平衡,指明需做的平衡旋转的类型及平衡旋转的结果。(3分)
 - (2) 计算该平衡二叉搜索树在等概率下的搜索成功的平均搜索长度和搜索不成功的平均搜索长度。(4分)



- 29. 已知一个图的邻接表如下所示。(8分)
 - (1) 画出该图的图形; (4分)
 - (2) 根据邻接表分别画出从顶点 a 出发进行深度优先和广度优先遍历所生成的生成树。(4分)



答案:



算法阅读题(本大题共3小题,每小题5分,共15分) 四、

30. 设线性表的 n 个结点定义为 $(a_0,a_1,...,a_{n-1})$, 在顺序表上实现的插入和删除算法如下,请在空白 处填入适当内容。(顺序表的最大可容纳项数为 MaxSize)

```
Template <class Type> int SeqList<Type>::Insert(Type &x, int i) {
              Else {
                     Last++;
                     For(int j=last; j>i; j--) data[j]=___(2)_
                     Return 1;
                 }.
          Template <class Type> int seqList<Type>::Remove(Type &x){
               int i=Find(x);
               if(i \ge 0) {
                   last--;
                   for (int j = (4) j \le last; j++) data[j] = (5)
                   return 1;
               return 0;
           答案:
                MaxSize-1
           (1)
                data[j-1]
           (2)
                Data[i]=x
           (3)
           (4)
                i
           (5)
                data[j+1]
31. 阅读下面的算法,请回答下列问题:
          试说明算法的功能。
          当执行该程序时,输入12345678-1,输出什么结果?
#define StackSize 200
typedef int DataType;
typedef struct {
     DataType data[StackSize];
     int top;
}SeqStack;
void Push(SeqStack *s,DataType x)
    if(s->top!=StackSize-1)
    s->data[++s->top]=x;
DataType Pop(SeqStack *s)
```

(1)

答案:

(1)程序的功能是把输入的一串整数(用-1 做结束标记), 按照与输入相反的次序输出。 用栈实现这一功能。

(2) 输出结果 8 7 6 5 4 3 2 1。

32. 已知二叉树的存储结构为二叉链表,阅读下面算法。说明该算法的功能。

```
Template < class Type>
int BinaryTree < Type>::height(BinTreeNode < Type> *t) {
    if(t==NULL) return -1;
    int h1=height(t->leftChild);
    int hr=height(t->rightChild);
    return 1+(h1>hr?h1:hr);
}
```

答案: 该算法的功能是统计二叉树的高度。

五、 算法设计题(本题共10分)

- 33. 设一棵二叉树以二叉链表表示,试以成员函数形式编写有关二叉树的递归算法。
 - (1) 统计二叉树中度为1的结点个数; (5分)
 - (2) 统计二叉树中度为2的结点个数。(5分)

(提示: 递归算法如32题所示)

```
解答: (1) 统计二叉树中度为1的结点个数。
```

Template<class Type>

Int BinaryTree<Type> ::Degree1(BinTreeNode<Type> *t)const{

If(t=NULL) return 0;

If(t->leftchild!=NULL &&t->rightchild==NULL || t->leftchild==NULL &&t->rightchild!=NULL)

Return 1+Degree1(t->leftchild)+Degree1(t->rightchild);

Return Degree1(t->leftchild)+Degree1(t->rightchild);

}

(2) 统计二叉树中度为 2 的结点个数。

Template<class Type>

Int BinaryTree<Type> ::Degree2(BinTreeNode<Type> *t)const{

If(t=NULL) return 0;

If(t->leftchild!=NULL &&t->rightchild!=NULL)

Return 1+Degree2(t->leftchild)+Degree2(t->rightchild);

Return Degree2(t->leftchild)+Degree2(t->rightchild);

}

南京邮电大学 2011/2012 学年第

8.

《数据结构A》期末试卷

院(系)	班级	学	号		姓名_			, ,
題号			129	<u>5</u> .	六,	慈	分	
得分								
一、单项选择(4	辱小题 2 分, 共	: 24 分)			I	I		→ . ·
1. 若某线性表的常			及其前数	i 元 装	加亚田 /	A \ 大小	1±-}	∃N 11.5 1.5
A. 顺序表	B. 单链表	- 1 / 0 / 1	~ > 10 K	:/uzn;	树木用 (A) 15-11	有力式章	该节省的证
C. 双链表	D. 单向循环							
2. 串是任意有限个								
	方序列 B. 字符	构成的序列	71					
	J集合 D. 字符							
(3) 设矩阵 A(aij, 1							\$ 9	
	0(i>=j, 1<=i,		<i>j</i> =0 (i	< i. 1<=i	. i<=10)		j J	
若将 A 的所有非 0	元素以行为主	字存于首址	- - 	00 的存	(B)	. 每个	元麦上	4
则元素 A[59]的首	地址为(C)		, • _ •	43 13	THE TOTAL	, 1,	加新口	4 17年元,
A. 2340	В. 2336 (C. 2220	D. 210	30				
4. 如果以链表作为	栈的存储结构,	则退栈操	作时(D)				
A. 必须判别栈	是否满干 B.	对栈不作	任何判别					
	的类型 D.							
5. 设数组 Data[0	m]作为循环队	列 SQ 的存	储空间,	front ;		针, re	ar 为队	尾指针,
则执行出队操作的	语句为(A)							
A. front=(fron	1t+1)%(m+1)	B. front=	(front+	1)% m				
C. rear=(rear		D. front						
6. 深度为 6(根的层	次为1)的二叉	树至多有(B) 结点	₹ h	ı			
A. 64 B. 6	63 C. 31	D. 32		7,5				
7. 将含 100 个结点的	的完全二叉树从	人根这一层	开始,每	层从左	至右依次	对结点	编号,	根结点的
编号为1。编号为4	7 的结点 X 的X	双亲的编号	为(C)					
A. 24 B. 2	5 C. 23 <u></u>	-i)(d) D. 2ラ -i) (d) =	无法 <u>确定</u>	-=13				
8. 设有一个无向图 (=(V, E)和G'=((V', E'),如	一 I果 G' 为	G 的生成	这树,则下	面不正	确的设	法是(n)
A. G'为G的子图]		D OF M.	~ x			. ស្នេក១ ស្ត	HALLUI

D. G'为 G 的连通分量

C. G'为 G 的极小连通子图且 V'=V

- 9. 用线性探测法查找闭散列上,可能要探测多个散列地址,这些位置上的键值(D)
 - A. 一定都是同义词
- B. 一定都不是同义词
- C. 都相同
- D. 不一定都是同义词
- 10. 二分查找要求被查找的表是(C)

 - A. 键值有序的链接表 B. 链接表但键值不一定有序表

 - C. 键值有序的顺序表 D. 顺序表但键值不一定有序表
- 11. 当初始序列已经按键值有序,用直接插入法对其进行排序,需要比较的次数为(B)
- B. n-1
- C. log₂n
- D. nlog∘n
- 12. 堆是一个键值序列 {K1, K2,..., Ki,..., Kn}, 对 i=1,2,..., n/2 」, 满足(A)
 - A. $Ki \le K2i \perp Ki \le K2i+1 (2i+1 \le n)$ B. $Ki \le K2i \le K2i+1$
 - C. Ki<=K2i 或 Ki<=K2i+1(2i+1<=n) D. Ki<=K2i<=K2i+1
- 二、判断题(正确的在括号内打"V", 错的在括号内打"X", 每小题 1 分, 共 10 分)
- 1. 双链表中至多只有一个结点的后继指针为空(V)
- 2. 在循环队列中, front 指向队列中第一个元素的前一位置, rear 指向实际的队尾元素, 队 列为满的条件是 front=rear(X)
- 3. 对线性表进行插入和删除操作时,不必移动结点。(X)
- 4. 队可以作为对树的层次遍历的一种数据结构。(V)
- 5. 在一个有向图的拓朴序列中, 若顶点 a 在顶点 b 之前,则图中必有一条弧 (a, b)。(X)
- 6. 对有向图 G, 如果从任一顶点出发进行一次深度优先或广度优先搜索就能访问每个顶点, 则该图一定是完全图。(X)
- 7. "二分查找法"必需在有序表上进行。(V)
- 8. 向二叉排序树中插入一个新结点时,新结点一定成为二叉排序树的一个叶子结点。(V)
- 9. 键值序列 {A, C, D, B, E, E, F} 是一个堆。(X)
- 10. 在二路归并时,被归并的两个子序列中的关键字个数不一定相等。(V)

三、填空题(每空2分, 共24分)

- 1.设r指向单链表最后一个结点,要在最后一个结点之后插入s所指的结点,需执行的三条 语句是 r->next=s; r=s; r->next=NULL 。
- 2.在带头结点单链表L中,表空的条件是_L->next==NULL
- 3.设一个链栈的栈顶指针为 ls, 栈中结点格式为 info | link], 栈空的条件是

__ls==NULL__。若栈不空,则退栈操作为__p=ls; __ls=ls->link__; free(p).

4.已知一棵度为3的树有2个度为1的结点,3个度为2的结点,4个度为3的结点,则该 树中有 12 个叶子结点。

- 5.树有三种常用的存储结构,即孩子链表法,孩子兄弟链表法和<u>双亲表示法</u>。 6.n-1 个顶点的连通图的生成树有<u>n-2</u>条边。
- 7.一个有向图 G 中若有弧 $\langle V_j, V_i \rangle$ 、 $\langle V_i, V_k \rangle$ 和 $\langle V_j, V_k \rangle$,则在图 G 的拓朴序列中,顶点 V_i, V_j 和 V_k 的相对位置为 V_i, V_k 。
- 8.设表中元素的初始状态是按键值递增的,分别用堆排序、快速排序、冒泡排序和归并排序 方法对其进行排序(按递增顺序), **冒泡排序** 最省时间, **快速排序** 最费时间。
- 9.下面是将键值为 X 的结点插入到二叉排序树中的算法,请在划线处填上适当的内容。

typedef struct node *pnode

struct node
{ int key;
pnode left,right;

}

void searchinsert(int x; pnode t);

//t 为二叉排序树根结点的指针//

{ if(_t=NULL)

{ p=malloc(size); p->key=x; p->left=nil; p->right=nil; t=p;}

else if (x<t->key) searchinsert(x,t->left)

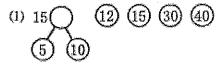
else searchinsert(x,t-> right);

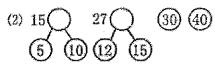
四、应用题(本题共28分)

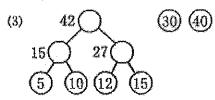
}

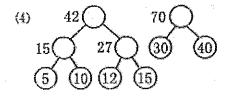
1.给定权值{5,10,12,15,30,40},构造相应的哈夫曼树,要求写出构造步骤。(4分)哈夫曼树构造步骤:

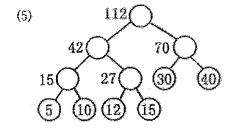








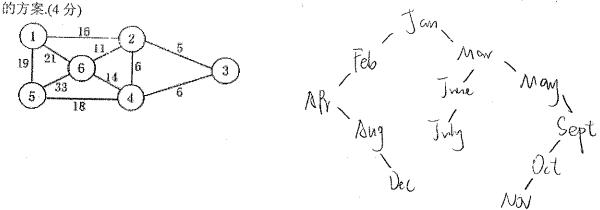




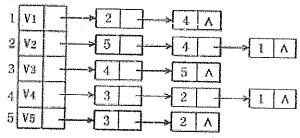
- 2.已知一表为(Jan,Feb,Mar,Apr,May,Jun,Jul,Aug,Sep,Oct,Nov,Dec),按表中顺序依次插入初始为空的二叉排序树,要求:
 - (1)在右边画出建立的二叉排序树。(4分)
 - (2)求出在等概率情况下查找成功的平均查找长度。(2分)

 $ASL_{SU} = (1+2*2+3*3+4*3+5*2+6)/12=42/12=3.5$

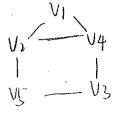
3.下图表示一个地区的交通网,顶点表示城市,边表示连结城市间的公路,边上的权表示修建公路花费的代价。怎样选择能够沟通每个城市且总造价最省的 n-1 条公路, 画出所有可能



4.己知一个无向图的邻接表为:(本题 4 分,每小题 2 分)



(1)画出这个图。



(2)以 V1 为出发点,对图进行广度优先搜索,写出所有可能的访问序列。

V1->V2->V4->V5->V3

V1->V4->V2->V3->V5

```
5.设 n 个元素的有序表为 R,K 为一个给定的值,二分查找算法如下:
 int binsearch(sqlist R; keytype K:);
   l=1; h=n; suc=false;
   while (1<=h)&&(!suc) do
   { mid=(1+h)/2;
    case
      K=R[mid].key: suc=true;
      K<R[mid].key: h=mid-1;
      K>R[mid].key: l=mid+1
    end }
   if (suc) return(mid) else return(0)
 将上述算法中划线语句改为: K<R[mid] key: h=mid.
  问改动后,算法能否正常工作?请说明原因。
 若能正常工作,请给出一个查找序列和查找某个键值的比较次数.(本题 4 分)
 答: (1) 若 K 在 R 中或大于 R 中的最大值,则算法能正常运行;
        若 K 不在 R 中或小于 R 中的最大值,则算法不能正常运行,会出现死循环。
     (2) 如: 在[2, 4, 6, 8]中, 当 K=7 时, 算法出现死循环;
         当 K=6 时,算法能正常运行,查找成功,比较次数为 2 次。
6.有一组键值 27,84,21,47,15,25,68,35,24,采用快速排序方法由小到大进行排序,请写出每趟
的结果,并标明在第一趟排序过程中键值的移动情况。(本题共6分)
答: (1)每趟的结果: 25 84 2 47
           の[24 は別な[47 7]
           D [ 21 15] 74 25 [35 27] 47 [68 84]
           B[15] 21 24 25 [7] 35 47 68 [84]
                                 35 47
                   21 74 75 27
```

(2)第一趟排序键值移动情况: 15 7 68 35 24] 年逝 [75 84 71 47 15 77 68 35 15]]
-次弦模 [74 15] 77 68 35 15]]
-次弦模 [74 15] 77 68 35 15]]
-次弦模 [74 15] 77 68 35 15]
-汉公技 [74 15] 77 68 35 34]
-汉公技 [74 15] 77 68 35 34]
-汉公技 [74 15] 71 15] 71 18 35 34]

```
五、设计题(本题共14分)
 1.一棵二叉树以二叉链表为存储结构 [Ichild | data | rchild ]。设计一个算法,求在前序序
 列中处于第 K 个位置的结点。(本题 6 分)
 类型定义如下:
 typedef struct node * pointer;
struct node
 { datatype data;
  pointer lchild, rchild;
typedef pointer bitreptr;
算法如下:
void pre (bitreptr t; int k; bitreptr p)
{ if (t!=NULL)
  \{i=i+1;
  if ( i==k){ p=t; return(p);}
   pre(t->lchild, k,p);
   pre(t->rchild, k,p);
}
2. 某单链表 L 的结点结构为 data | next , 结点个数至少 3 个, 试画出该链表的结构图,
 并编写算法判断该链表的元素是否成等差关系,即:设各元素值依次为 al, a2,...,an,
判断 ai+1-ai=ai-ai-1 是否成立, 其中 i 满足 2<=i<=n-1。(8 分)
结构图:(略)
```

,

if ((p-)data)-(q-)data) != (q-)data)-(r-)data) return(0);

算法如下:

return(1);

}

int dcsl(lklist L)

while (r!= NULL)

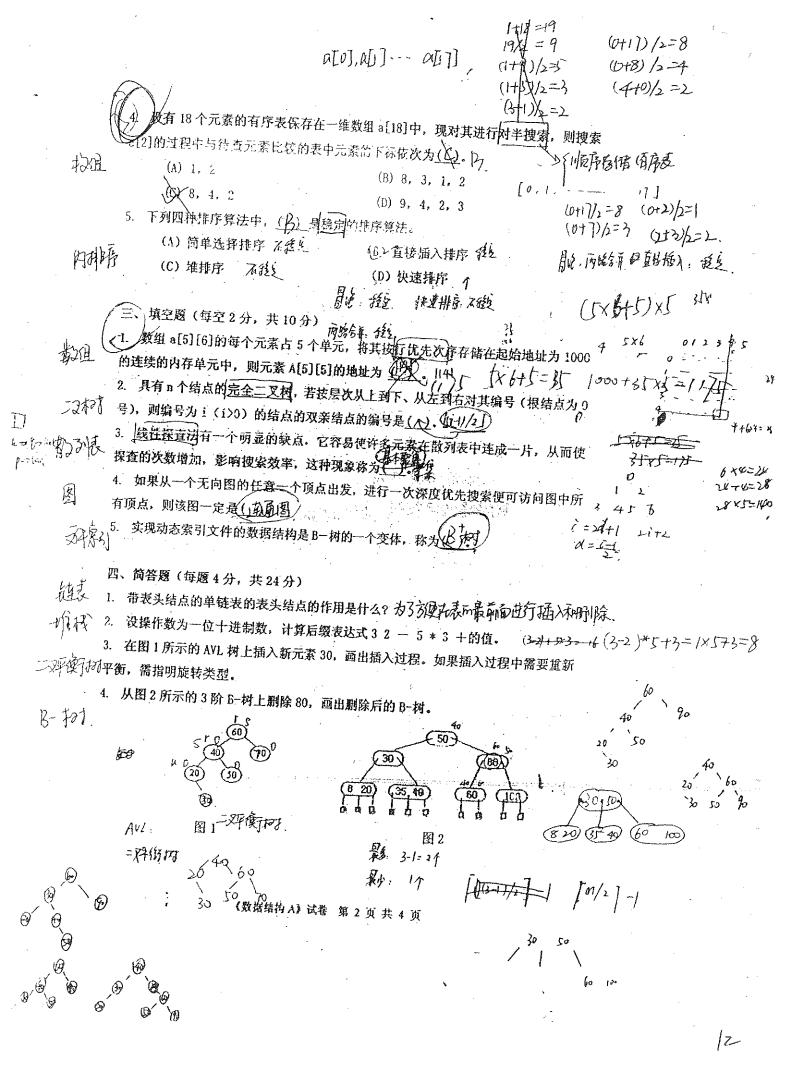
{ p=L; q=p-next; r=q-next;

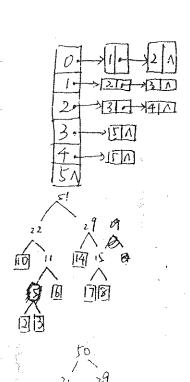
else { p=q; q=r; r=r-next; }

南京邮电大学 2008/2009 学年第二学期

《 数据结构 A 》期末试卷 (A 卷)

	注意事项:
	1. 试卷和答题纸上都必须填写专业、班级、学号和姓名:
	2. 全部试题解答都必须写在答题纸上,写在试卷上无效;
	3. 答题必须使用钢笔、圆珠笔或签字笔,铅笔答题无效;
	4. 考试完毕,请将试卷、答题纸和草稿纸均交给监考教师,不得带出考场。
	一、判断 题(每小题 2 分,共 10 分)(请回答 " ✓" 或 "×") ✓
键	1. 在单链装中指定的结点之后插入一个新结点需修改的指针数是 2 个。 ① 1
堆栈	2. 堆栈是一种限制存取点的线性数据结构。(人)
二处村	3. 在二叉树的庄庄园历序列中,任意一个结点均位于其孩子结点之前。(V)
国	4. 没有项点数为 n. 边数为 e 的有向图采用邻接表表示,则在邻接表上对该图实施宽
•	度优先遍历运算的时间复杂度是 0(11×2)。 (X) 经证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证证
树藤	5. 内排序要求数据一定要以顺序方式存储。(X)
. 111)	链接该个
	二、 选择题 (每小题 2 分, 共 10 分)
	1. 若某线性表最常用的操作是存取任一指定序号的元素和在表的最后插入和删除元
链表	素,则利用(1)存储方式最节省时间。
7	(A) 双向链表 (B) 单循环链表
	(C) 带头给点的双循环链表 (D) 顺序表
链数排税	社 P、 (2.) 链式推战采用下列(A)结构最有利。
acro	(A) 单链表 1/14表 先进后出" (B) 带表头结点的单链表
,	(C) 单循环链表 (D) 双向链表
- was a second - je sega	3. 下述二叉树中,(个)满足性质:从任一结点出发到根的路径上所经过的结点序列
ニヌおす	按其关键字有序。
- X 1 0	(A) AVL 树 (B) 全夫曼树 (C) 堆 (D) 二叉搜索树
用 1,	2, 3, 4, 5, 6. 7构造.
	28 〈数据结构 A〉试卷 第 1 页 共 4 页 2
×	B) 12 15 16 2
A	(B) (G) (G) (D)
	4 56 7
	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
	\





画出图:所示的有向图的邻接表。

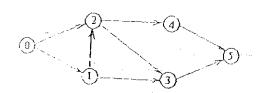


图3 (23 43)(30 36)(20 54)(2876)

6. 使用两路合并排序算法对元素序列 (23, 43, 36, 30, 20, 54, 76, 28) 进行排序。写出 对上述序列进行第一趟排序后的结果。 130 361

五、解答題 (每題8分,共16分)

()\$\overline{\pi} 23 28 30

设有一组权值: (3,7,8,2,6,10,14), 试构造一棵哈夫曼树(要求使每个结点的左 孩子的值小于等于右孩子的值), 并计算其带权外路径长度 WPL。

试对图 3 所示的有向图进行拓扑排序,给出所有可能的拓扑序列。教材上的拓扑 排序算法使用堆栈保存入度为零的结点,请问是否可以改为队列来保存入度为零的结 六、算法填空题(每空2分,共8万

补充完整下列在单链表中搜索

和 link, first 是指向单链表的指针。

=131

template(class T)

int SingleList<T>::Search(T x)const

Node(T) *p=first for (int i=0 if (p) rety return -1;

2. 补充完整下列求二叉树中结点数的算法。二叉树以二叉链表存储。每个结点有三 个域: IChild、element 和rChild。t 是指向二叉树根的指针。

template (class T)

BinaryTree(T>:= Size() return Size (root); template (class 7) int BinaryTree(T): Size (BTNade <T> *t)

else return Sizalt-Idild) + Size (t-rChild) +1

七、算法阅读题(8分)

设有不带权的有向图采用邻接矩阵存储,给定顶点i,下列算法 X 计算关于顶点) (2876) i 的某个量,并将计算结果保存在参数 k 中返回。 产。写出

(1) 阅读此程序,说明程序功能。 (2) 试对图 3 所示的有向图,以 i=2 调用算法后, k 的返回值是多少?

emplate(class T) Spid ExtMGraph(T)::X(int i, int & k)

for (int j=0; $j \le n$; j++) k+=a[i][j]+a[j][i];

八、算法设计题(14分)

设二义树(假定树中元素各不相同)采用二义链表存储,每个结点有三个域: element, 1Child 和 rChild. 试编写递归算法,在该二叉树中搜索指定元素的石孩子。 如果该元素有右孩子,则指示 true, 并返回其右孩子结点的元素值; 否则指示 false。 分析你所设计的算法的时间复杂度。

函数原型如下:

template (class T)

void BinaryTree(T)::HasRChild(BTNode(T)* t, boo(&suc) T &x) 其中,参数 x 输入待查元素,如果该元素有右孩子,则在引用参数 x 中返回其右孩子 的元素值,参数 suc 的返回值指明待查元素是否存在右孩子, t 是指向根结点的指针

试卷结束

(数据结构 A) 试卷 第 4 页 共 4 页

多的结

ment

南京邮电大学 2007/2008 学年第 二 学期

《数据结构 A》 期末 试卷 (B)

	院(系)	班纟	及	<u> </u>	5号		_ 姓名	
	题号			四	五	六	总分	
自 焚	得分							
医推分类属虫属 最高书试 绝不作弊数 13一线一件一个一要——————————————————————————————————	1. 线性表的逻 2. 人是两位 3. 设有的位型 4. 删除二型样的 6. 一棵的医型 7. 带权的图用邻 8. 无向图用邻 9. 对n个数据i	判断题 (每小) 辑顺题 (每小) 解於 (每小) 好原数 (每小) 好序,据,对是,不知知,是,有一个,是,有一个,是,有一个,是,有一个,是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不是,不	总是一致的 以用的子串, 人口的一两。 一种是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一	方。 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注: 注:	现它的操作。 中首: 一定相字 。 时间复?	次出现的 得到原 (。 关键字。 %性是 0	(終的二叉排 () () ()	1
	10. 变更磁盘上	顺序文件的记录内 单项选择题(每 有序单链表,若指 度为(-1)/2 2,3 依次进栈,则	1容时,不- 4小题 1 分 蒙每个元 则出栈次序)。	一定要	制整个了 0分) 相等,贝 1)/2 上都(7件。 引顺序投)种(《 索到表中f 情况。) 壬一元

	C 便于插入与删除		D 以上都不是		ů.
4. 己知	「中S≕ aaab′,其失败函数	14.的街头7).		
	A -1 0 1 2		B 0 0 1 2	.*	•
	$C = 1 \ 0 \ 1 \ 0$		C 13 上網 スロ		
5. 在一	棵具有n个结点的二叉树中	P, 所有结点	的空子树个粉丝	T- ()	,
100	$\mathbb{R}^{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}_{\mathbf{A}}}}}}}}}}$		B n-1		
	C n+1		1 11 上級不具		
6. 一个	有序顺表有 255 个对象, 家	民用顺序搜索	法查表,平均搜	索长度为(),
4	, n 100	. В	127		
7 40	C 126	D	以上都不是		
7. 住一	棵高度为6的完全二叉树中	7,至少含有	「() 个 ‡	点。	
•	A 32	В	63		
o 211-12-	C 64	D D	以上都不是	4.00	
0. 以刊: 当的计编	向图有 n 个顶点和 e 条边,	采用领接表	作为其存储表示,	在进行拓扑	排序时,
42011 M	EHTHANA ()°				
	A 0 (nlog ₂ e) C 0 (n*e)	. В	0 (n+e)		
0 11 11 1	し U (II↑e) 佐春間本 0 m 0 また 10 44 m	D	以上都不是		
J. ELX1	值分别为 3, 5, 9, 11, 12, 的n	叶子结点生质	成一棵哈夫曼树,	它的带权路径	そ长度为
	<i>)</i> 。			•	
	A 78	В			
in to E	C 98	D	以上都不是		
法最快。	只想得到 1024 个元素组成	的序列中的	前5个最小元素,	那么用()方
	A 简单选择排序	R	直接插入排序		
	C 两路合并排序		快速排序		
	•	_	DC/5211/1		
				-	
得分					
	三、填空题(每空1分	分 ,共10 名	分)		
		-	* *		
1 7c A	After M. Edwards 2				
1. 在一个	、循环单链表中,表尾结点[的指针域与	表头指针的值		
2. 43 g-1	1,0=2,C=3,G=9,则后缀表达	式 db/cc×:	a-b×+的运算结果	1	_
~ · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	J [2] 125 125 125 125 131	F.XT			
9. 农达式 5. 东。A	(d/e+f)*(a-c)的后缀表达	式为	8		
9. HUL	7年丁时哈大曼树的结点总	數法			
O. 4443 B	化自己的复数形式 卷入	(ズート・人にっかった)	1	•	
• 及国的	4次尽数日为 n,迎数日为 ∈	,用邻接表	表示,则深度优	 起遍历算法的	时间复:
					* E&
0. カルイ 会批扱 D	·顶点的图形成一个环,则1	已有	棵生成树。	•	
マ・フロチボル! 1.0 一子 のへ	过程主要分为两个阶段: 包	E成初始游和	呈和对初始游程进	行	_阶段。
10. 又们出	的组织方式有: 顺序文件、	5	、索引文作和倒	排文件。	

得 分

四、解答题(每小题6分,共48分)

1. 给定下列稀疏矩阵,请写出该矩阵执行快速转置时用到的num数组和k数组的值。

	0	2	0	. 0	
	0.	0	5 ·	0	
	0	0	9.	0	
	0	0	Ô	0	
- Chemina	0	0	0	7	

列号	0	1	2	3
num[]				
k[]				

2. 已知一棵二叉树的中序和先序遍历序列如下, 画出该二叉树并求该二叉树的后序序列。

中序序列: a, b, c, d, e, f, g

先序序列: e, a, c, b, d, g, f

后序序列:

3. 在一个初始为空的 AVL 树中依次插入元素 3, 1, 4, 6, 9, 8。给出插入所有元素 后 AVL 树的形态。

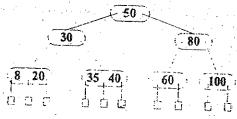
4. 已知一个图的顶点集 V 和边集 G 分别为:

Y={0, 1, 2, 3, 4};

G={(0,1,3),(0,2,5),(0,4,7),(1,3,6),(1,4,10),(2,3,4),(2,4,9),(3,4,8)}; 边的参数为(顶点,顶点,权值)。按照克鲁斯卡尔(Kruskai) 算法得到最小生成树,试写出在最小生成树中依次得到的各条边顺序。

- 5. 当以边<0, 2>, <0, 1>, <1, 2>, <1, 3>, <2, 3>的次序从只有4个顶点没有边的图开始,通过插入这些边,建立邻接表。
- (1) 给出该邻接表:
- (2)在所建立的邻接表上,进行以0为起始顶点的深度优先遍历,写出遍历顺序结果。

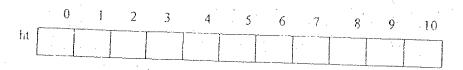
- 6. 对下图的 3 阶 B-树,执行下列操作,给出执行操作的结果。
- (1) 对下图插入 45;
- (2) 对下图删除 60。



7. 一项工程 P 由 A, B, C, D, E, F六个子工程组成,这些工程之间有下列关系 A>B, A>C, B>C, B>D, C>E, C>F, D>F, F>E, 其中符号">"表示先于关系,例如 A>B表示只有 A 完成之后才能进行 B 的工作。请给出工程 P 的所有可能的施工顺序。

8. 有长度为 11 的散列表 ht, 采用双散列法解决冲突, 散列函数为: h.(key)=key%11, h.(key)= key%9+1, 用关键字值的依次序列: 24, 35, 55 建立散列表, 给出散列表的状态。

r	0	1	2	3	4	5	6	7	8.	Q	10
ht.		-	89 - Lugge							. ~	



得 分

È 党 装 遊

宁 订 考

ìτ

妓 规

内 则 诚

更 考

if

绝 題 不

> 作 弊

五、算法理解和算法填空题(共10分)

1. 类 HeaderList 是带表头结点单链表的存储结构, first 代表指向表头 有程序代码如下:

```
template <class T>
bool HeaderList::abc()
   if(n<=0 || n>maxSize-1) return false;
   Node<T> *p=first->link;
   Node<1> *r=first;
   while(p->link)
      if(p->element!=p->link->element)
        {
           r=p;
           p=p->link;
       }
       else {
                  r->link=p->link;
                  delete p;
                  p=r->link;
   } return true;
```

问: 若线性表中的元素是从小到大排序的, abc()函数所实现的具体功能是什么? (4 分)

2. 下面是冒泡排序,请补充完整。(每空2分) template (class T) void BubbleSort(T A[], int n)

《数据结构 A》试卷 第 5 页 共 6 页

```
int i, j, last:
i=____;
while (i>0) {
    last=0;
    for (j=0; j<i; j++)
        if (A[j+1]<_____) {
            Swap(A[j], A[j+1]);
            last=j;
        }
        i=_____;
}</pre>
```

得 分

六、算法设计题(每小题6分,共12分)

1. 在以二叉链表表示的二叉树类 BinaryTree 中增加一个成员函数 LeavesOfTree()。该模板函数为递归函数, 其功能是求一棵二叉树中叶子结点的总数。设计实现 Leaf() 递归函数。函数原型如下:

template <class T> #
int BTree<T>::LeavesOfTree(){
 int count=0;
 Leaf(root,count);

return count;

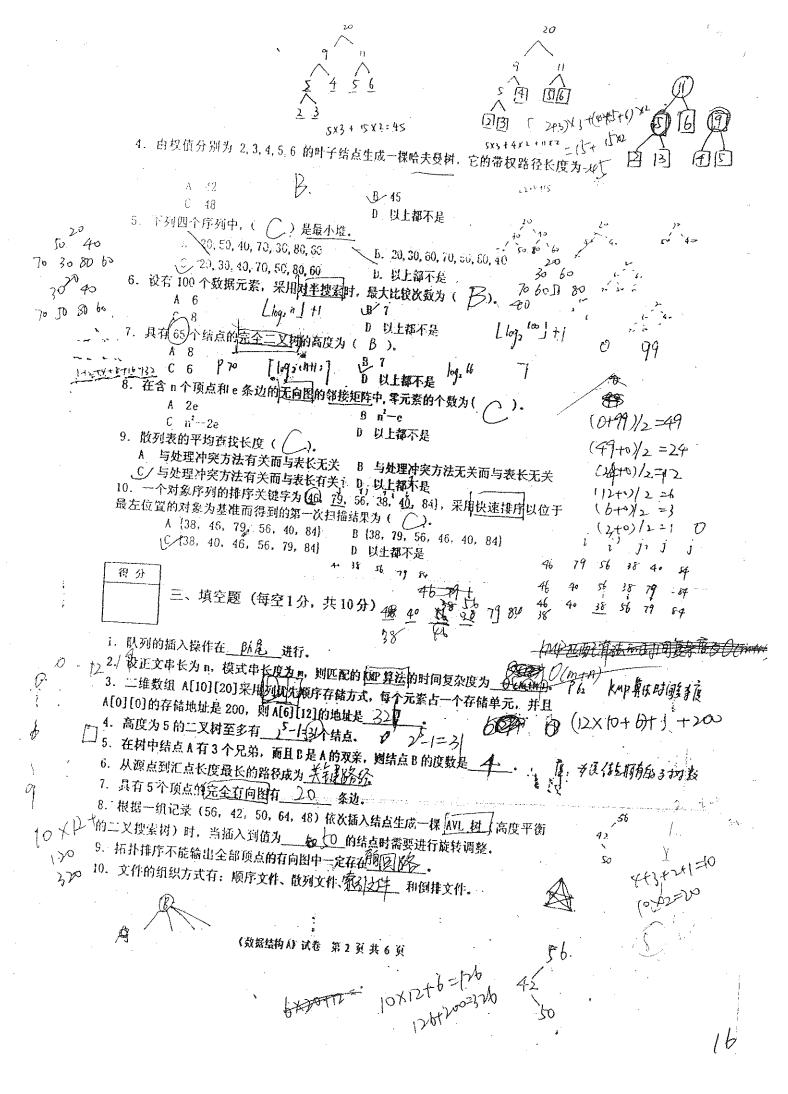
2. 已知有向图的邻接表,设计实现计算各项点的入度算法。

template <class T>
void LGraph<T>::InDegree(int in[])

《数据结构 A》试卷 第 6 页 共 6 页

南京邮电大学 2007/2008 学年第 二 学期 《数据结构 A》 期末 试卷 (A)

	院(系)	~	班级_	- 	学	号		姓名
	10	5 -		44	523	五	六	总分
i i i i i i i i i i i i i i i i i i i	得	分						
道装	得分					<u></u>	<u></u>	
少 月 洗 an .	1 1	一、判断题(
坂 安	1. 顺序存储	线付款 结构属于静态的	是 从 然	5十0 【存储结构	构属于动	态结构。		(X 🖟)
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	4 MF 异法出	的最大特点是指 具有 n 个结点,	示主串的	接针不多	ति रहे			
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	0 (n).			,				(()
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	O. HIM TH	顺序存储表示() 设小堆中插入一	一个具有最	小值的元	素时,该	元素需要	更逐层向_	() 上调整,直到
Y 75 K - 20 TL -	6、对半搜索引	亚基为正。 R适用于有序表	. 包括	MV/女—	<u></u> -	FALLS A	(\	
大块块件:	8. 用邻接矩阵 9. 直接选择抗	棵二叉树,该 扶存储一个图	けが第五日	拉田一彩	衡因子的 (日 <u>与图的</u>	的边数有	发 .	(V) (X)
- u 2.	10.外排序过程	主要分为两个	均排序方 阶段 <u>:生</u> 属	法。 艾初始游拜	是和对初	无。 始游程讲	天 :行会并阶	(×)
简单译 了双稳见	得 分	预	处理和	拼扎	P .	<u>~~~~, ~~~, ~</u>	. J. L1 21 P/I	32.1
简单举一双稳定直接插入稳定		单项选择题	(毎小月	图1分,	共10分	})		
		本身的形式、	内容、相	对位置、	个数无关	的是数据	民的(一	`)
,	<u>C 算決</u>	# 	A	B · n	逻辑结构	ម្វ គេប	,	
*	2. 岩长度为 n 时间复杂度为	し ル	顺序存储	结构,在	其第1个	位置插。	入一个新;	元素算法的
7	A 0(r C 0(r 由優生社士	n)		n	0(1) 以上都	不是	٠	<u>.</u> .
····	- 中级表达式 A AB-(C ABCD	,+U/E*	的后缀表定	В	ABC+D/-I			
ABCD/+7	~ ABCI		据结构 A)		以上都不 中雙 共 6			
	rends .	* *			*			,
	. AB	CD/t-E+		ABCD/t	- Ek.t			•
				F -1				



四三解答题(每小题6分,共48分)

、给过于为稀疏矩阵,请写出该矩阵执行快速转置时里到的min数组和b数组的值。

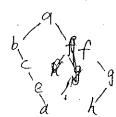
(1)	2	\cap	()
0	0	ج.	ύ
0	0	9	Û
6	0	0	0
[0	0	0	7

		/ · .		
列号	0	1	2	1 3 7
num[]		/1	2	
k[]	_0]		7_	4

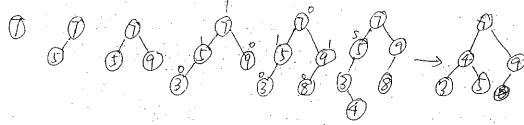
2. 已知一棵二叉树的中序和后序遍历序列如下, 画出该二叉树并求该二叉树的先序序列。

方根在中序序列: b, d, c, e, a, f, h, g
左右根据 后序序列: d, e, c, b, h, g, f, a

根在的 先序序列: abcedfgh



3. 在一个初始为空的 AVL 树中依次插入元素 7, 5, 9, 3, 8, 4。给出插入所有元素 后 AVL 树的形态。



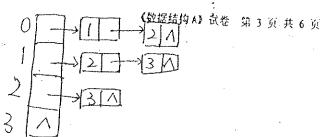
4. 已知一个图的顶点集 V 和边集 G 分别为:

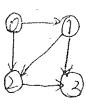
V={0, 1, 2, 3, 4},

 $G=\{(0,1,3),(0,2,5),(0,4,7),(1,3,6),(1,4,10),(2,3,4),(2,4,9),(3,4,8)\}$: 边的参数为(顶点,顶点,权值)。按照普里姆(Prim)算法以顶点4开始得到最小生成树、试写出在最小生成树中依然得到的各条边顺序。



5. 当以边<0, 2>, <0, 1>, <1, 2>, <1, 3>, <2, 3>的次序从只有4个顶点没有边的图开始通过插入这些边,建立邻接表。





17

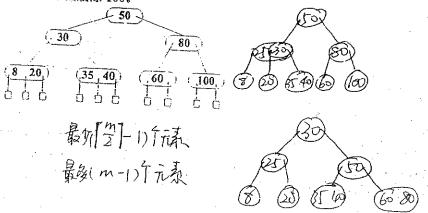
(1) 给出该邻接表;

(2)在所建立的邻接表上,进行。).

0123

6. 对下图的3 於 B-树, 执行下列操作, 给出执行操作的结果。

- (1) 对下图插入 25:
- (2) 对下图刷除 100。



7. 已知一个有向图的顶点集 V 和边集 G 分别为: V={1, 2, 3, 4};

 $G=\{(1, 2), (2, 4), (3, 4)\}$: 问:(1)写出所有的拓扑序列;

(2)添加哪一条边后,仅可能有唯一的拓扑序列。

8. 有长度为 11 的散列表 ht, 采用 次探查法解决冲突, 散列函数为: h(key)=key%11。 用关键字值的依次序列: 26, 37, 48 建立散列表, 给出散列表的状态。

(数据结	构制试卷 第4页共	6 F	į .
7 3	4 5	6 17 1	8/9/101
19 4 JAN	26 1100		
	17,401		

觉 线 不 诚 信 要考 麽 不

五、算法理解和算法填空题(共10分)

```
i.类 HeaderList 是带表头结点单链表的存储结构, first 代表指向表头结点的指针
        有程序代码如下:
        template (class T).
       bool HeaderList(T)::abc(T x)
           if(n>maxSize-1) return false;
           Node(T) *q=new Node(T);
遊袋
           q->element=x ;
           Node(T) *p=first->link .
试 线
           Node(T) *r=first;
规
           while (p && q->element>p->element)
则内
Ŵ.
              r=p:
              p=p->link:
李 贾
           q->link=p;
绝
不 題
           r->link=q:
作
          Ľ++;
          return true;
       问: abc(T x)函数所实现的具体功能是什么? (4分)
      2. 下面是简单选择排序, 请补充完整。(每至2分)
            template (class T)
            void SelectSort(T A[], int n)
              int small;
               for (int i=0; i(
                    small=i:
                  for (int j = ___; j \le n; j + +)
                   if (A[j]<A[small]) small=
                   Swap(A[i]; A[small]);
```

得分

六、算法设计题(每小题6分,共12分)

I. 在以二义链表表示的二义树类BinaryTree中增加一个成员函数DegreesiInTree()。该模板函数为递归函数,其功能是求二义树类BinaryTree的对象中度为1的结点个数。设计实现Degreesl() 递归函数。函数原型如下:
template <class T>
int BinaryTree(T>:: DegreeslInTree()

int total = 0:
Degreesl(root, total):
return total:
)

2. 已知有向图的邻接表,设计实现计算各项点的度数算法 template <class T> void LGraph<T>::Degree(int gdegree[])

南京邮电大学 2009/2010 学年第 一 学期

《数据结构A》期末试卷

iΤ

试规

诚信

irt

绝不

作

院(系	.)	班级		_ 学	를		姓名		
	题号			=	79	£	六点	总	分
	得分			At the of April 19 years and an artist of the state of th			termopping quantitation		
注意	 事项:								
(1)	全部试题的	军答都必须	写在答	卷上,	铅笔答	 医无效			
(2)	试卷和答着	 岁常写上:	学号姓	名。考	音试结 束	豆, 将词	港和答	卷一起	交上。
得分									
		·		٠					
	,	判断题(每小题	2分,	共10:	分)(请	回答"	✓"或	"×"
() 1	44 44 de n	医产士外科	化巨甲			,			 -
()1	, 线往农// 动一叉:	顺序存储的 朗索树进行	还总是 中度遍	仔储さ	的度大, Balleta te	上抽力	和删除。	运算效	率高。
$(\)2.$		搜索树进行 二叉树根的:							.Leek
()4.		一种适合外				トマコ 577 ロフ		月一保	440。
()5.		是短路径的				寸按边	上权信的	1从 小至	引卡次
	序,逐-	一考察图中	"边"	的方式	大来产生	量短路	径。	17777	=11 / C () (
						w 017_117	1		
得分				,					
	<u></u>	连权斯 /4	云 J、555	nΛ	# 40 /	' (
		选择题(铂	寸小 涎。	<i>ረ ን</i> ፓ ,	共 10 2	寸 <i>)</i>			
1 17L1	36 <i>とた =</i> 担 65 <i>6</i> 5				fe				
. I. 以-	半斑衣的纤 添 λ 抡针。	点有两个均	以:elen エルトと	nent :	만 link - e	,在指領	t p 所指	'尔的结	与点之
/⊏ 3 Λ	四八月刊 q a Nink-n	所指示的新 · n > Link	列	的保育	· 走				
n. C	q-ziink-p a slink-r	;p->link= p->link; p	· q ,						nk=q;
G.	4->1111K-k)->1111K, p	=q;		υ p->	iink=q	; q->1i	nk=p;	
2. 对二	二叉树中的	一个结点;	· 、设基	在生	字遍历月	字列山白	的序是为	nro(v) 左
后戶	茅序列中的	序号为 pos	st(x).	若树	中结点	x 是结 :	50 的組	华. 加	テム 下列
结论	仓中	是正确的	7.	7 1 4	r PAINT	, M->F) 11	и у наш.	7 67 %	1174
)>pre(y)和		x) <po< td=""><td>st(y)</td><td></td><td></td><td></td><td></td></po<>	st(y)				
-)>pre(y)和						Magazine	
								*	

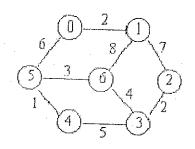
《数据结构 A》试卷 第 1 页 共 4 页

7

C. pre(x) <pre(y)和 post(x)<post(y)<br="">D. pre(x)<pre(y)和 post(x)="">post(y)</pre(y)和></pre(y)和>
3. 采用对半搜索方法查找长度为 n 的有序表时, 查找每个元素时平均比较次数应对应的二叉判定树的高度(假定高度大于等于 2)。A 小于 B. 等于 C. 大于 D. 大于等于
4. 使用二次探查法构造散列表是为了避免。
5. 从未排序序列中挑选元素,并将其依次放入己排序序列(初始时为空)的一端,这种排序方法称为。 A. 插入排序 B. 归并排序 C. 选择排序 D. 快速排序
 2. 设删除表中的每个元素的概率是相等的,则在长度为 n 的顺序表中,删除一个元素平均需要移动的元素个数的计算公式为。 2. 表达式 a*c-b/d^2 的后缀形式是。 3. 设有三维数组 A[4][5][3],每个元素占 1 个单元,按行优先顺序存储(最后下标变化最快),数组存储区的起始地址为 b,则元素 A[2][4][2]的存储位置是为。 4. 堆中根结点的编号为 0,编号为 k 的结点的右孩子的编号为。 5图的邻接矩阵为对称矩阵。 6. 文件有下列四种基本的组织方式:。
四、解答题(每题8分,共48分)

- 1. 设模式串 P="aabaaba",设有主串 S= "aabaxbaaabaaba"
 - (1) 计算模式串的失败函数和改进的失败函数的值。
 - (2) 当 KMP 算法在主串的字符'x'处失配时,根据该字符的改进的失败函数的值,下一趟应当分别由主串和模式串中的什么字符开始比较?

- 2. 设有初始 max 堆组成的优先权队列为: 20, 15, 5, 14, 10, 2, 对其
 - 先插入元素 9, 画出插入并调整后的堆(即优先权队列)。
 - 再删除最大元素,画出删除并调整后的堆(即优先权队列)。 (2)
- 请从空树开始,依次输入 A, Z, B, Y, F, X, 构造二叉平衡树。画出 构造二叉平衡树的过程。如果需要重新平衡,请指出应执行何种旋转。
- 有无向图如图1所示,
 - (1) 给出此图的邻接矩阵存储结构。
 - 画出从顶点 0 开始的广度优先搜索该图 (.2)的生成树。



无向图如图1所示

- 图 1
- (1) 从图 1 的顶点 0 出发, 用 Prim 算法构造一棵最小代价生成树(画 出中间过程)。
 - (2) 计算该生成树的代价。
- 6. 使用快速排序算法对元素序列(23,43,36,30,20,54,76,28)进行排序。
 - 写出对上述序列进行第一趟排序后的结果; (1)
 - 给出快速排序的最坏情况的渐近时间复杂度表示; (2)
 - 试举出一种可以改善快速排序最坏情况时间性能的措施。 (3)

得 分

算法填空题(每空2分,共8分) 五、

补充完整下列在顺序表中插入新元素的函数 Insert(i, x)。x 插入的位置 在元素 elements[i]之后。若 i=-1,则将新元素 x 插在最前面。若插入成 功,返回 true, 否则返回 false。

```
template<class T>
bool SeqList<T>::Insert(int i, T x)
     if (i < -1) | i > n-1 | n = maxLength) {
           cout << "Out Of Bounds" << endl; return false;
    for (int j=n-1; (1); j-1) elements[j+1]=elements[j];
        (2)
```

题

订

```
n++; return true;
```

补充完整下列冒泡排序算法,函数 Swap(a,b)的功能是交换两个实在参

```
template <class T>
void BubbleSort(T A[], int n)
     int i, j, last;
    i=n-1:
    while (i>0) {
         last=0;
         for (j=0; j<i; j++)
             if (3)
                 Swap(A[j],A[j+1]);
                 last=j;
           (4)
```

得 分

六、 算法设计题(12分)

在以二叉链表表示的二叉树类 BinaryTree 中增加一个公有成员函数 Degree2InTree()和一个私有递归成员函数 Degree2InTree(BTNode<T>*t)。 前者调用后者, 求二叉树类的对象中度为 2 的结点数目。请分别实现这两

```
函数原型为:
```

```
template <class T>
int BinaryTree<T>:: Degree2InTree( )
和
template <class T>
int BinaryTree<T>:: Degree2InTree(BTNode<T> * t )
```


南京邮电大学 2006/2007 学年第二学期

《数据结构A》期末试卷A冷案附后

注意事项: (1) 全部试题解答都必须写在答卷上。 (2) 试卷和答卷均需写上学号姓名。考试结束,将试卷和答卷一起交上。 每分 一、判断题(每题 2 分,共 10 分)(请回答"√"或"×") ()1. 设有一个堆栈。现有元素序列(A,B,C,D,E),依次进栈,进栈中允许出钱,则(C,E,D,B,A)是一种可能的输出序列。 ()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0		题号		=		四	五	六	总分	
(1) 全部试题解答都必须写在答卷上。 (2) 试卷和答卷均需写上学号姓名。考试结束,将试卷和答卷一起交上。 每分 一、判断题(每题 2 分,共 10 分)(请回答"√"或"×") ()1. 设有一个堆栈。现有元素序列(A,B,C,D,E),依次进栈,进栈中允许出栈,则(C,E,D,B,A)是一种可能的输出序列。 ()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ()6		得分							10.74	
(2) 试卷和答卷均需写上学号姓名。考试结束,将试卷和答卷一起交上。	注意	事项:								
(2) 试卷和答卷均需写上学号姓名。考试结束,将试卷和答卷一起交上。	(1)	全部试题	解答都必	须写在	答卷上。					
一、判断题 (每题 2 分, 共 10 分) (请回答" ✓" 或"×") ()1. 设有一个堆栈。现有元素序列(A,B,C,D,E), 依次进栈, 进栈中允许出栈,则(C,E,D,B,A)是一种可能的输出序列。 ()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 [(2)	试卷和答	卷均需写	上学号	性名。オ	含试结束	河, 将试	*	卷一起办	5 L
()1. 设有一个堆栈。现有元素序列(A,B,C,D,E),依次进栈,进栈中允许出栈,则(C,E,D,B,A)是一种可能的输出序列。 ()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize P. front==rear	得	分			٠.			· ann a		
()1. 设有一个堆栈。现有元素序列(A,B,C,D,E),依次进栈,进栈中允许出栈,则(C,E,D,B,A)是一种可能的输出序列。 ()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize P. front==rear										
()1. 设有一个堆栈。现有元素序列(A,B,C,D,E),依次进栈,进栈中允许出栈,则(C,E,D,B,A)是一种可能的输出序列。 ()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize P. front==rear	L		判断題	(每題	2分,共	共10分) (请回	答"、	/"或">	×.")
()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize		, \r								
()2. 堆是一棵完全二叉树,树中每个结点的左子树上所有结点的关键字值均小于该结点的值。 ()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize		1. 仮有一 山柱	个堆栈。	现有元	素序列(/	A,B,C,L	,E),依	次进栈	,进栈中	允许
() 3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 () 4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 () 5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 [$\mathbf{u}_{i}(\mathbf{x}_{i})$	- 火圧 (- (15.5)	J.B.A.J.	是一种	可能的	鈴出席	51	_	
()3. 对一棵二叉树进行先序遍历,一个孩子结点在先序序列中的位置必定在其双亲结点之后。 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ② 造择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize			然况王 _一 王该结占	人們,例 的店	1十母个	结点的	左子树.	上所有	结点的关	键字
() 4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 () 5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 得 分 一 选择题(每题 2 分,共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize	()3				扇历	<u>小孩</u> 字	佐占元.	M c	ті. — А. А.	CPP 34
 ()4. 一个"好"的散列函数不会引起冲突。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 2 选择题 (每题 2 分, 共 10 分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize		定在其	双亲结点	之后。	₩//J,	11/4.1	年从住]	元/ 一/ / / / / / / / / / / / / / / / / /	列甲的位	置必
()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 ()5. 无向图的邻接矩阵是对称矩阵。 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize	()4	l. 一个"	好"的散	列函数	不会引起	7. 这种5		•		
 二 选择題(毎題2分,共10分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front==(rear+1)% maxSize	() 5	. 无向图	的邻接矩	阵是对和	尔矩阵。					
 二 选择題(毎題2分,共10分) 1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front==(rear+1)% maxSize										
1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize = rear D. front==rear 2. 在某大学具有校一院(系)一教研室的组织形式,表达这一组织形式的	得分									
1. 在最大长度为 maxSize 的循环队列中,假定 front 和 rear 分别是队头指针和队尾指针,则判断队列空的条件是。 A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize = rear D. front==rear 2. 在某大学具有校一院(系)一教研室的组织形式,表达这一组织形式的		<u> </u>	洗择题 (毎颗 2	 ⇔ #	10 (5)		•		
A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize = rear D. front==rear 2. 在某大学具有校一院(系)一教研室的组织形式,表达这一组织形式的			X=77166 \	THE E	刀,共	10 77)				
A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize = rear D. front==rear 2. 在某大学具有校一院(系)一教研室的组织形式,表达这一组织形式的	1.	最大长度	为 maySia	a 的惩E	지다 지나	, Mac		T-0		
A. front== (rear+1) % maxSize B. front==0 C. (front+1) % maxSize rear D. front==rear 2. 在某大学具有校一院(系)一教研室的组织形式,表达这一组织形式的	15	针和队尾	指针,则	日本のなる	PMグリヤ 空的名	', 1段疋 -	Iront	和 rea	分别是	
0. (front+1) %maxSize=rear 0. front==rear 2. 在某大学具有校一院(系)—教研室的组织形式,表达这一组织形式的	A.	front==	(rear+1)	% max!	ollanas Side	· T. E	front =-	· O	<i>2</i>	٠.
2. 在某大学具有校一院(系)-教研室的组织形式,表达这一组织形式的	C.	(front+1)	%maxSizo	==rear		0. 1	front==	rear		
2. 在某大学具有校一院(系)-教研室的组织形式,表达这一组织形式的										
	2. 在	某大学具	有校一院	(系) -	教研室	的组织	形式,表	長达这一	一组织形式	
恰当的数据结构应为结构。	恰	当的数据统	结构应为_		结构	0			-44-711/2	- 4 11 3
		:								

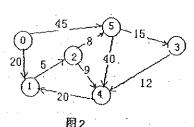
《数据结构 A》试卷 第 1 页 共 4 页

A. 线性 B. 树 C. 图 D. 集合 3. 对半搜索能够有效进行的条件是。 A. 有序表采用顺序存储 B. 有序表采用链接存储 C. 无序表采用顺序存储 D. 无序表采用链接存储
4. 已知无向图 G 有 4 的顶点,则图中至多有条边。 A. 8 B. 7 C. 6 D. 5 5. 下列 算法是不稳定的。 A. 冒泡排序 B. 直接插入排序 C. 两路合并排序 D. 简单选择排序 (每 分) 三、 填空题 (每空 2 分,共 12 分)
1. 中缀表达式 (3*5-6/3)*(2+3)所对应的后缀表达式是。 2. 己知模式串 p="abcabcxac",则字符'x' 的失败函数值为。 3. 一棵二叉树上有 10 个叶子结点,则度为 2 的结点有个。 4. 有序表中有 80 个元素,采用对半搜索成功搜索到某个元素,则最多比较次数是。 5. n个顶点的无向图中最多有条边。 6. 设完全二叉树顺序存储在一维数组中,则一个下标为 k 的非根结点的双亲结点的下标为。
得分 四、解答题 (每题 8 分, 共 48 分) 1. 设对一棵一叉树体内内

- 设对一棵二叉树的先序遍历次序为 ABDEC, 其中序遍历次序为 BEDAC,
 - (1) 画出该二叉树;
 - 给出其后序遍历次序。
- 2. 设字符集合 S={A, B, C, D, E, F}, 权值 W={2, 3, 5, 7, 9, 12}, W中为各字符
 - (1) 画出哈夫曼树.

求字符集合 S 中各字符的哈夫曼编码.

- 3. 设有关键字值序列: (32, 14, 15, 22, 21, 36), 请从空树开始, 通过 依次插入元素构造二叉平衡树。画出建树过程。
- 设有向图如图 2 所示,
 - (1) 给出此图的邻接矩阵。
 - (2) 采用迪杰斯特拉算法求从源点 0 到其 余顶点的单源最短路径。写出一维数组 d 在 执行该算法的过程中各步的值。



- 设散列表长度为7, 散列函数为 h(key)=key mod 7。采用线性探查法解 决冲突, 试依次插入关键字值序列: 22, 29, 21, 40, 60, 36 建立散列表。
 - 计算每个关键字值的散列函数值;
 - 画出建成的散列表。 (2)
- 6. 使用两路合并排序算法对元素序列(23, 43, 36, 30, 20, 54, 76)进行排序。
 - (1) 写出对上述序列进行排序的过程
 - (2) 合并排序是否稳定的排序算法?
 - (3) 合并排序的最好和最坏情况时间复杂度分别为多少?

得 分

算法填空题 (每空2分, 共8分) 请补充完整下列函数。

补充完整下列 Find 函数, 此函数在 x 中返回表中下标为 i 的元素 a, 的 值。若不存在这样的元素,则函数返回 false, 否则返回 true。 template < class T>

bool SingleList<T>::Find(int i,T& x)const

if $(i < 0 || i >_{n-1})$ { cout<< "Out Of Bounds"; return false; Node<T> *p=first; for (int j=0; j<i; j++) ___(1) (2) ; return true:

补充完整下列简单选择排序程序 SelectSort。程序中调用的函数 Swap(a,

《数据结构 A》试卷

自觉遵守考试规则,诚信考试,绝不作弊装 订 线 内 不 要 答 题

```
b)的功能是交换两个实在参数的值。
template <class T>
void SelectSort(T A[], int n)
{
    int small;
    for (int i=0; __(3)___; i++) {
        small=i;
        for (int j=i+1; j<n; j++)
            if (__(4)___) small=j;
        Swap(A[i],A[small]);
    }
```

得分

六、算法设计题(12分)

在二叉树类 BinaryTree 中增加一个成员函数 DeleteLD (T & e)。此模板函数的功能为删除一个二叉树类对象中,中序遍历次序下访问的第一个结点。被删除的元素值通过引用参数 e 返回。如果二叉树为空,则函数返回false,否则返回 true.。实现该模板函数。函数原型如下:

template <class T>
bool BinaryTree<T>:: DeleteLD (T & e)

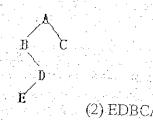
南京邮电大学 2006/2007 学年第二学期 《 数据结构 A 》期末试卷 参考答案和评分标准

一、 判断题 (每题 2 分, 共 10 分) (请回答" /"或"×")

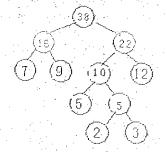
二、 选择题 (每题 2 分, 共 10 分)

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

- 三、填空题(每空2分,共12分)
 - 1. 35 * 63/-23 + *
 - 2. : 3
 - 3...9
 - 4. 7
 - 5. n(n-1)/2
 - 6. [(k-1) /2]
- 四、解答题(每题8分,共48分)
 - 1. 每小题 4 分
 - 613



2." (6分)



各字符的编码为: (2分)

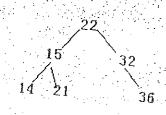
A: 1010 B:1011

C:100 D:00

E:01 F:11

3





4. (1) 3分, (2) 5分

(1)邻接矩阵:

$$\begin{pmatrix}
0 & 20 & \infty & \infty & \infty & 45 \\
\infty & 0 & 5 & \infty & \infty & \infty \\
\infty & \infty & 0 & \infty & 9 & 8 \\
\infty & \infty & \infty & 0 & 12 & \infty \\
0 & 20 & \infty & \infty & 0 & \infty \\
\infty & \infty & \infty & 15 & 40 & 0
\end{pmatrix}$$

	D[0]	D[H	D[2]	T Drag		
	0	20	\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\		D[4]	D[5]
1 2	0	20	25	<u>α</u>	. ∞	45
5		20	25	∞	3.4	45
4	0	20	25	48	34	33
	<u> </u>	20	25	48	34	33

5. (2分)

Key 22 29 21 40 60 36 H 1 1 0 5 4 1	
	1

(6分)

	0		2	T ₂	1		
Ĺ	21	22	29	36	4	5	6
				1.70	60	40	

6

- 一(1) (4分)
- (23,43,36,30,20,54,76).
- (23,43,30,36,20,54,76)
- (23,30,36,43,20,54,76)
- (20,23,30,36,43,54,76)
- (2) 是稳定的排序 (2分)
- (3) O(nlog₂n)和 O(nlog₂n) (2分)

五、 算法填空题 (每空2分,共8分)

```
1. (1)
           p=p->link
            x=p->element :
      (2)
   2. (3)
            i<n 或 i<n-l
      (4) A[j] < A[small]
  算法设计题(12分)
   (1) 搜索最小元素 6分
(2) 删除最小元素 6 分。
template < class T>
bool BinaryTree<T>::DeleteMin()
   BTNode<T>*q=root;
   if(!root)return false;
   for(BTNode<T>*p=root; p->lChild;p=p->lChild) q=p;
   if(root!=p) q->lChild=p->rChild;
   else root=p->rChild;
   delete p;
   return true;
```

南京邮电大学 2006/2007 学年第二学期

《 数据结构 A 》期末试卷 B

	院(系)	班级	学号		姓名	
	题号		= :	四月		
	得分				- 六	总分
装	注意事项:					
ΙT	(1) 全部试题	解答都必须写在	答卷上。			
r)	得分 得分	卷均需写上学号	姓名。考证	式结束,料	各试卷和答着	告一起交上。
线				<i></i>	•	
白		判断题(每小	· · · · · · ·	= + 10 25 5	Catal Retri	
45						
要	(X)1. 线性表	顺序存储的优点	是存储密度	度大,且排	插入和删除;	心宣家该曾云
	\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	这条例进行中片	・7冊(九)、2程を	建化 体 占 。	シェル・ナーニー	11. ~ .
斧	W/3. 4 休	二叉树根的右子 一种适合外存存	:初为罕树,	4校其侧	立的森林只有	有一棵树。
题	, , , , _	和超点外存存 最短路径的迪杰 一类密图中"边	·雁的剱始约 ·斯娃均曾、	吉柯。 法通过 社	ر کام ۱ کسم کشرور	
	序,逐	一考察图中"边	"的方式来	本地及校 C产生最初	心上权值的 B路径	从小到大次
	得分		·		in 24 [0	
			**		,}	
		选择题(每小	题 2 分,共	10 4)		
		Her I	nevel lake	1	D 9.	
	1. 设单链表的组	吉点有两个域:e	ement **	ー link か・		三的 (4) 上立
	. A. q->11nk=p	>; p->linK=o:	\ R/	q->link	 =p->link:r	o->link=a·
	6. d=>11uk=	p->link: p=q;	D.	p->link	=q; q->lin	k=p:
(2	?) 对二叉树中的]一个结点 x, 设	甘左此皮源			· -:
	后序序列中的	序号为 post(x)	· 若树中的 · 。若树中的	型 <i>の </i>	P的序号为 ₁	pre(x),在
		ACTL TALES			□ 尽 У 的低5 	七,则卜列
	A. pre(x))>pre(y)和 pos	t(x) <post(< td=""><td>(y)</td><td>\otimes</td><td>•</td></post(<>	(y)	\otimes	•
	b. pre(x)	>pre(y)和 post	t(x)>post((y)		ก
	ል ላ	/			į.	47

3. 采用对半搜索方法查找长度为 n 的有序表时, 查找每个元素时平均比较次数应	
4. 使用二次探查法构造散列表是为了避免 <u>レ</u> 。 A. 基本冲突 B. 基本聚集 C. 二级聚集 双切り入 D. 二次冲突	
5. 从未排序序列中挑选元素,并将其依次放入己排序序列(初始时为空)的一端,这种排序方法称为。 A. 插入排序 B. 归并排序 C. 选择排序 D. 快速排序	
得分 一 一	
三、填空题(每空 2分,共 12分) //-/ //- //- 公 //- //- 公 //- //- 公 //- //-	(H) [
2. 表达式 2*c-b/d^2 的后缀形式是 ac *h d) ^ / () / () / ()	*
3. 设有三维数组 A[4][5](3),每个元素占1个单元,按近优先顺序存储(最右下标变化最快),数组存储区的起始地址为b,则元素 A[2][4][2]的有。	
4. 堆中根结点的编号为 0, 编号为 k 的结点的右孩子的编号为) k+2 / 3/8 + 4 × 3 + 2 / 3/8 + 4 × 3 + 2 / 3 / 3 / 3 / 3 / 3 / 3 / 3 / 3 / 3 /	· + 3
新文件 新沙叶	
四、解答题(每题8分,共48分) 顺标、宏观、指动创作	
以模式串 P="aabaaba",设有主串 S= "aabaabaabaabaabaabaabaabaabaabaabaabaab	2 2 1
fj/-1-11-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-1-	· /
,	36

C. pre(x)<pre(y)和 post(x)<post(y)
D. pre(x)<pre(y)和 post(x)>post(y)

设有初始 max 堆组成的优先权队列为: 20, 15, 5, 14, 10, 2, 对其

- 先插入元素 9, 画出插入并调整后的堆 (即优先权队列)。
- 再删除最大元素, 画出删除并调整后的堆(即优先权队列)。
- 请从空树开始, 依次输入 A. Z, B, Y, F, X, 构造二叉平衡树。画出 构造二叉平衡树的过程。如果需要重新平衡、请指出应执行何种旋转。

有无向图如图 1 所示 (1) 给出此图的邻接矩阵存储结构。

画出从顶点 0 的生成树。

无向图如图1所示

从图1的顶点0出发, (1)出中间过程)。

(2) 计算该生成树的代价。

20 23, 36, 20, 43, 54, 75,281)

给出快速排序的最坏情况的新近时间复杂度表示: (2)

试举出一种可以改善快速排序最坏情况时间性能的措施。

算法填空题 (每空2分,共8分)

到取A[16A] Yeight] Hilleft trigm /2] mitio) 值5/[left] 了技

补充完整下列在顺序表中插入新元素的函数 Insert(i, x)。x 插入的位置 在元素 elements[i]之后。若 i=-1,则将新元素 x 插在最前面。若插入成 功,返回 true,否则返回 false。

template<class T> bool SeqList<T>::Insert(int i, T x) if (i<-1||i>n-1||n==maxLength) { cout << "Out Of Bounds" << endl; return false; for (int j=n-1; J(1); j-) elements[j+1]=elements[j]; elt620nt[it]=1x

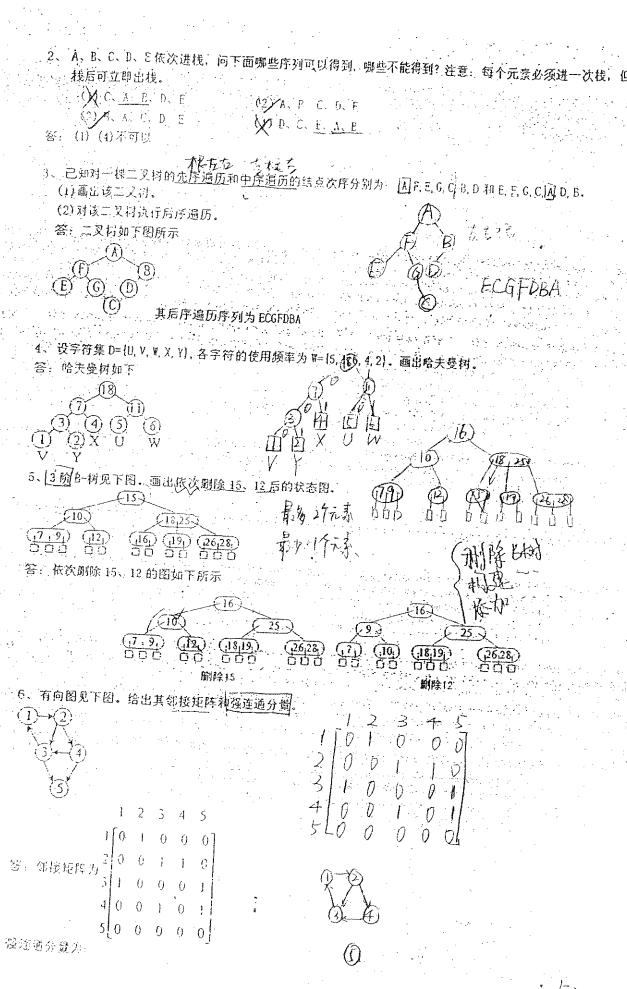
《散据结构 A》试卷 第 3 页 共 4 页

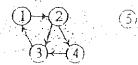
```
सनेत्र return (mid:
          补充完整下列宣泡排序算法,函数 Swap(a, b)的功能是交换两个实在参
          数的值。
            template < crass T>
            void BubbleSort(TAL), int.n)
                 int i,j,last:
                i=n-1;
                while (i>0){
                    last=0;
                    for (j=0; j< i; j++)
                           Swap(A[j],A[j+1]);
                           last=;;
       得 分
                                                                           进习
              六、
                     算法设计题(12分)
                                                                           试
                                                                           规
         在以二叉链表表示的二叉树类 BinaryTree 中增加一个公有成员函数
                                                                           则
     Degree2InTree()和一个私有递归成员函数 Degree2InTree(BTNode<T>*t)。
                                                                           谚
     前者调用后者,求二叉树类的对象中度为 2 的结点数目。请分别实现这两
                                                                           fii
     个函数。
                                                                           老
         函数原型为:
                                                                           iil,
        template <class T>
                                                                           绤
        int BinaryTree<T>:: Degree2InTree(
                                                                           小
                                                                          作
        template <class T>
           BinaryTree<T>:: Degree2InTree(BTNode<T> * t)
                                                                    template <dass T>
                                         template x class To
                                         int Binary Tree < 7 > Degree 2 In Tree (BTNode < 7 > * t)
   BinoryTracto: Degree 2/17 ree ()
                                           if (!t-lchild ||!t-rchild) return 0;
else return Degra2InTree (t-)(child)+
  return Degrae2/Nrac(root):
```

Degree 2 InTree (t -> robitol) + 1

《数据结构 A》试卷 第 4 页 共 4 页

٠.		南京加東大學	-2008/2009 学	Arm Aun.	
. 9	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		2000/2003 -4-	十男一子期 上班	
***		ATTI-BITATUA-SA GENETA			
	1. 对有14个元素的有序装 A. A[1], A[2], A[3], A	[4] [4]	章技元素A[4]时的被	比较元素值次为	(B)
	C. A[1], A[2], A[7], A	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	[7], A[3], A[5]; A[4] [7], A [5], A[3], A[4]	115/24	
	2. 关键路径是ADE网中	•	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	1 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
	A. 从起点到终点的最近 C. 最长的回路	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	人起点到终点的最长路	径	(B)
	3. 以数组(红)、而一门连结	.	~		
	3. 以数组 \$10. m-1] 诗意 当前队例中元素的个数。	但可然对它的元素,变更 形列第一个元素的许斯	軍 rear 和 gulen 分别技	旨示循环队列中队尾元	素的实际位置和
	A recessionments		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		(.D _.)
i Iza Jao	C. m-quien 4、设有一个长度为 160 自己			m	
[109,100]	' A. 9	1 0	~~一旦人,石技是个	越功。则至水平压较。	<i>X</i> - (n)
	5 E D 3 L O - V 14 - C -		• •		/
7	8、假设一个有n个顶点和e	h+1 C 2h	1-21	的 5 点 数 全少是 多少: D. 2h+1	(c)
		1123	表示,则删除与某个顶	点vi相关的所有弧的	时间复杂度是
	A. O(n*e) B.	0(n+e) C. 0(2)). ()(n)	(B)
	S、用某种排序方法对关键字。 (15, 20, 21,	25 47. 27. 68. 35.	15. 27. 68. 35. 20)	进行排序时,第一趟	非序结果 如下
	对切米用的排序方法是	en e			
4	A 选择操序 B	直接插入排序 C. 冒流	回排序 D 快速排	· 库	(Ū)
å H	10000000000000000000000000000000000000	·		•	(B)
		B n(n-1)/2 D n-1			, D)
A 61 94	二、填空题	• •		•	
	一 若采用二叉链表结构表示—	挥发的个体上外一下。			
	空指针域和_n-1 个非空指	探有n个结点的二叉树, 针域	则指针域的数目为_	<u>2n</u> 其中有	11
		Fit 質 til di di da da da — ···			
	U/数据的逻辑结构是指数据。 3. 10×10的整型数组A, 其每	上 好 好 的 的 的 的 的 只 方 式	_ 有_集合_结构、线图	结构、树结构和图绘	告约四类。
	3. 10×10的整型数组A,其每2 約地址是 256		与和ALUJ[0]在内存中	的地址是100. 核行士。	F. A[7][8]
•	14/截列表中,将kev. ftran	(1X/0	+8)XZ+100=23	В	
	√ 数列表中,将keyı≠key。而 5 拓扑接序不能输出全部而占。	II (key.) = (key.) 的现象	在为仲矣,key,和key。	称为同义词	
	A 100 Mary 1	17世国军一定存在 (有高简数		ter til etter som et e
	6. 一个老长为n的线性表。其排	序时间最快为0 (n)		
4	三、解答题				<i>3</i>
	1. 给出下列程序段的时间复杂度	tojogatakoj ori ⁶ ora oriona. •			
	10r (= 1; 1< n; 1++)	, t		4	
	for $(j=i, j \le n, j \ne i)$	(=) n-1	\		
•	<u> </u>	12 n2	1/t/11/(n	-1)	
	y=x+3;	1=11	2		
	*** 新語Haten a	1-//-			
	答:渐近时间复杂度 O(n²)	. 0			
		O(12)			





一门二。算过构造下留的最小代价生成树(包括中间过程)。 答: 构造过程 8. 己知关键字序列(75, 3, 15, 87, 46, 96, 25)。试给出冒泡排序各超排序的结果, 第 1 趟: 3 15 75 46 87 25 96 112 3 15 75 46 8725 96 第2趟: 3 15 46 75 25 87 96 第3趟: 3 15 46 25 75 87 96 12 3:1546752587 96 第4题: 3.15 (6)25 7. 87.96 冒泡排序是稳定的算法。 131 3: 15 46 21 11 87 96 423 ILZ 46 1187 96 (t)3 11 25 fb 11 87 96 龙族介 1. 下面是在排空阜键表 length 第1个结点之前插入x)。 template<class T> bool SingleList (T>: Insert(int k, const T&x) if (k<0 | k>length) coul << "Out Of Bounds"; return false;} Node <7 > *p=first Node<1>: *p = first; for (int i=1; i<k; i++) p=p->link; Node<T> *q = new Node <T>: q > data=x; ii(k)(__gelink=pelink=q;) cise (q->link=first: first=q:) leneth++ length++, return true;

下面是一义世监狱的搜索算法。 template sclass E. class 10 bool BSTree<E,K>::Search(const K &k,E& e) const BINode<E> *p=root; while (p)

```
k < p->element) p = p->lchild;
           else if(k>p>element) p=p->rchild else (e=p->element, return true, )
        remm false:
    五、算法理解
   1. 有如下算法:
   template <class T>
   void BTree<T>::A(BTNodc<T> *p)
       BTNode<T> *q;
      if (p)
         A(p->lchild);
         A(p->rchild);
         q=p->lchild;
         p->lchild=p->rchild;
         p->rchild=q;
 (1) 该程序的作用。
 (2) 对上图执行该算法, 画出结果。
 答:该函数是二叉树的成员函数,实现交换以 p 为根的二叉树所有结点的左右孩子。
 结果如上图所示。
六、编程题
                                    关键字值为 x 的元景。要给出单链表的声明。
template selass To
                                                 template <class T> ....
class SingleList
                                                 bool SingleList<T>::Delete(const T &x)
private:
   ingn;
                                                    BTNode<1> *p = first;
   BTNode<T> + first;
                                                    BTNode<T> *q = NULL:
public: :
                                                    while (p&&p->data!=x)
   SingleList();
   -SingleList();
                                                        q = p;
                                                       p = p > link;
    template coloss Ts
                                                   if (!p) return false;
     bool Singlist <T> De lete (const Thex)15(9)
                                                   {q->link = p->link;}
      BINING (Taxp=first)
                                                   else
                                                   {firs=p->link;}
      BTNodeZT>"q = NULL;
                                                   delete p;
      while (p88 p=element!=x)
                                                   return true;
          P=P>link,
      If(1)) return false;
      if (9) golink=polink;
     delete p: n--; retim true; ?
```

南京邮电大学 2005/2006 学年第 二 学期

《数据结构 A 》期末 试卷 (B) 参考答案 344

院(系)				班级	· .	<u></u>	学号		t/	生名	•	
		· · · · ·	,	· .					· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			
题号	<u> </u>		=	79	五	六	· 七	八	.九	1	总	分
得分		-	.							•		
得分 为O(1、结 是	A 定 n	个元素 	或者是_ 序表中后 (根结点)有 1, 5, 整	之间可 一 成功搜索 (在第一 10, 8) (个排序	能存在,是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是一个是	n 个顶点]: 。一起 新近时[图结构。	对半搜个结点。 「图最多 「合并」	索的平	均长 <u>房</u>	菱 条 剂
	1			1 1177	 		ਰ <u></u>		大挺子	•		: .
得分	<u> </u>	判断题	[(每/	小题 1:	分,共	10分	.) .	٠		•	•	
. 3、拓扑	1、1	栈和队3 将一棵#	列都是绝对转成。	线性表, 二叉树,	只是在 该二叉	E插入和 【树根结	J删除时 点没有	左子树		#1.	. ())
4、关键:							<i>け"わ"ツ</i> リ。 ・		•		()
5、数组1							它进行机	插入,相	· · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	设作:	(,).).
6、对无/							,,,.,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,			K III V	()
7、中序;	遍历二叉	7.搜索树	可以得	到以关	键字值	递增排	列的有序	茅序列 。			()
8、散列的											()
9、简单i 10、倒排	选择排序 : 文 小 旦 :	等算法只 ************************************	进行第	「一趟排	序还不	能确定	任意一个	个元素的	的最终值	2置。	()
* 0 / 12314	人们怎	41 (人)たま	进力避。	江东与。							()

三、单项选择题(每小题 2 分, 共 20 分)

1、设二叉树 T 中度为 0 和 1 的结点个数分别为 4 和 2, 则 T 中度为 2 的结点 数为 ()。

B. 6.

2、 表达式 a*(b+c)-d 的后缀表达式是 (A. abcd*+- B. abc+*d- C. abc*+d-

3、下述描述正确的是(

A. 线性表中,每个元素都有一个直接前驱元素和一个直接后继元素。

B. 线性表和栈的逻辑结构都是线性结构。

C. 线性表中至少要有一个元素。

D. 链表比顺序表的性能好。

4、下列四个序列中,()是最小堆。

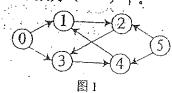
A. 2,55,52,72,28,98,71

B. 2,28,71,72,55,98,52

C. 2,28,52,72,55,98,71

t D. 28,2,71,72,55,98,52

5、图 1 的强连通分量的个数为(



B. 3.

C. 4

D. 5

6、下列序列中,() 是图 1 进行深度优先遍历得到的。

A. 0, 1, 3, 2, 4, 5 B. 0, 1, 2, 3, 4, 5 C. 0, 1, 2, 4, 3, 5 D. 5, 2, 3, 1, 4, 0

7、下列描述正确的是()。

A. AVI, 树中任何结点的左右子树高度差均为 0。

B. m 阶 B-树中,结点至少有 m/2 个孩子。

C. B-树中, 所有关键值都各不相同。

D. 已知二叉搜索树的先序遍历不能得到唯一的二叉搜索树。

8、对无序的线性表顺序搜索时,失败情况下关键字之间的比较次数为()。

9: 已知有向图G=(V,E),其中V={ $V_1,V_2,V_3,V_4,V_5,V_6,V_7$ },E={ $<V_1,V_2>,<V_1,V_3>,<V_1,V_4>$

<V₂,V₅>,<V₃,V₅>,<V₃,V₆>,<V₄,V₆>,<V₅,V₇>,<V₆,V₇>)。G的拓扑序列是(

A. $V_1, V_3, V_4, V_6, V_2, V_5, V_7$

B. $V_1, V_3, V_2, V_6, V_4, V_5, V_7$

C. $V_1, V_3, V_4, V_5, V_2, V_6, V_7$

D. $V_1, V_2, V_5, V_3, V_4, V_6, V_7$

10、一棵二叉树的先序遍历序列为 ABCDEFG, 它的中序遍历序列可能是(

A. CABDEFG

B. ABCDEFG

C. DACEFBG

D. ADBCFEG

得分

四、简答题(每小题 6 分, 共 42 分)

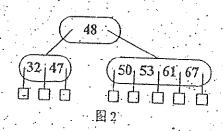
1、设模式串 p=揳bcabc ,求进行 KMP 匹配算法时所需的 next 函数和改进的 next 函数。

	,					•	
, j	0	1	2	3	. 4	. 5	-
P	а	b	· с	a	Ъ	C	
next[j]						, , , , , , , , , , , , , , , , , , , 	I
改进 next[j]							
				<u> </u>	`1		Ł

2、由下面字母頻度表构造一棵 Huffman 树,并计算这棵 Huffman 树的带权路径长度。

	T	,			
字母	A	В	. C	D	Е
频度	2	6	7	10	12

- 3、5阶B树如图2所示,
- (1) 请画出在这棵 B 树中插入关键字 66 后的 B 树。
- (2) 请画出在这棵 B 树中 (插入关键字 66 前) 删除关键字 47 后的 B 树。



4、设一个散列表的长度 M=7,其下标从 0 到 6。现采用线性探查法解决冲突。请从空散列表开始,通过依次将元素 13,22、31,55,21,14 插入散列表中的方式开始建立散列表。散列函数 H(key) = key % 7。

		T	·	•		-	
大 标	0	1	. 2	3	4	5	g.
元素	- :				*		1 0
		<u> </u>					

- 5、请在图 3 所示的二叉平衡树上,
- (1) 画出将关键字 13 插入到二叉平衡树中的图,说明其为何不平衡;
- (2) 画出重新平衡后的二叉平衡树。

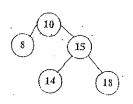


图 3

- 6、已知图 G 的邻接矩阵如图 4,
- (1) 请根据图 4 补充完整图 G:
 - (1)(2)(4)(3)

图 G

						v.		
		Į.					. 6	
0	0	, Í7	`∞	_φ.	. ∞	10	. ∞	
1	17	. 0	16		ω	∞	14	ľ
2	ώ	16	0	12	- ,∞, .	ω	ထ	
.3	ည	∞ `	12	0.,	22.	· 00	1.8	
4	∞	∞	ŵ	22	.0	'2Ś	24	
	10			œ	25	0	œ	
6	`∞	·14	00	.18	24	∞;	0	
	٠.			na.				
				图	4			

(2) 并求出从顶点 0 出发,用 Prim 算法构建的图 G 的最小代价生成树 (请画出求解过程中每一步的结果)。

- 7、树采用顺序存储的双亲表示法表示,如图 5 所示
- (1) 请画出该树;
- (2) 请画出该树对应的二叉树。

·下标	元素	双亲下标
. 0	· A	-1.
1 .	. В	0
2	С	0
3	D	0
4	Е	2
5	F	3 .

图 5

得分

五、编程题(第1小题8分,第2小题10分,共18分) 1、编写函数TDelMin(),从顺序表中删除具有最小值的元素,并由函数 返回被删除元素的值。空出的位置由最后一个元素填补,表长减1。若顺序 表为空,则提示出错信息并退出函数。

顺序表类:

```
template <class T>
class SeqList
{ public:
    SeqList(int MaxListSize);
    ~SeqList();

    T DelMin ( );

    private:
    int length;
    int MaxLength;
    T *elements;
};
```

2、二叉树以二叉链表表示,利用递归思想求一棵二叉树中叶子结点的总数。函数原型: template <class T>

int BTree<T>:::LeavesOfTree();

. .

.

南京邮电大学 2005/2006 学年第 二 学期

《 数据结构 A 》期末 参考答案及评分标准

- 一、填空题(每空1分,共10分)
- 1、线性结构 树形结构
- 2 log₂n
- $3 \cdot 2^{5}$
- 4, n-1 n(n-1)
- 5、(2, 6, 1, 12, 5, 10, 8) O(nlog₂n) 稳定
- 6. n

二、判断题(每小题1分,共10分)

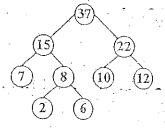
三、单项选择题(每小题2分,共20分)

四、简答题(每小题6分,共42分)

1、每空 0.5 分

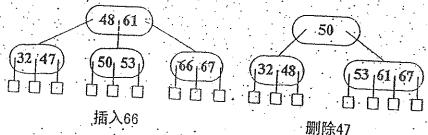
						
j	0	1	- 2	3	4	5
P	a	· b	c '	a ·	b	С
next[j]	· -1	0	0-	0	1	2
改进 next[j]	-1	0	0	-1	0	0

2、Huffman 树树形 4 分, WPL 的长度 2 分



WPL = (2+6)*3 + (7+10+12)*2 = 82

3、每小题 3.分

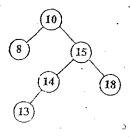


4、每空1分

				,				
下标	0	1	2	3	4	5	6]
[元素	55	22	21	31	14		13	

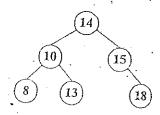
5、每小题3分

(1) 插入13后

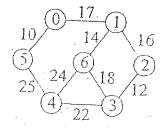


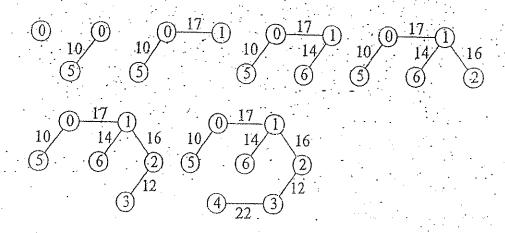
结点 10 的平衡因子为-2, 所以不平衡。

(2) 调整后的二叉平衡树如下

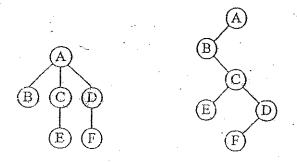


6、图 3 分, Prim 算法 3 分





7、每小题3分



五、编程题(第1小题8分,第2小题10分,共18分)

```
template <class T>

T SeqList<T>:: DelMin()
{
    assert(!IsEmpty());
    int pos = 0;
    T temp;
    for (int j = 1; j<length; j++)
    {
        if (elements[j] < elements[pos]) pos = j;
    }
    temp= elements[pos];
    elements[pos] = elements[length-1];
    length--;
    return temp;
```

```
template <class T>
int BTrce<T>:: LeavesOfTree()

{
    teturn Leaf(root);
}

template <class T>
int BTrce<T>::Leaf(BTNode<T>*t)

{
    if (t = NULL) return 0;
    if ((t->lchild=NULL)&&(t->rchild=NULL)) return 1;
    return Leaf(t->lchild) + Leaf(t->rchild);
}
```

南京邮电学院 2004/2005 学年第二学期

期末 数据结构 A 试题纸 (A 卷) 参考答案 147 R

. *****		<u>a.a.</u>	<u> </u>			荷	<i>n</i>	."
题 号	·	T T	tros.	T	, ·	· ·	· ·	.
<u> </u>	<u> </u>		四	五	六	七	总分	
分數			· 				·	
SA ware gal. Jan		•			•			
- 华坝远洋	題(每小題2	分,共2	0分)				1	
1. 一个栈的输入	、序列为 1,2,5	3, 4, 下面	哪一	个序列不	「可能是	这个栈	的输出	序列
()	· •					•		
A. 1, 3,				2, 3,			•	
C. 4, 3,	•			3, 4,		•	٠,	
2. 循环队列顺序	存储在一维数据	组q中,	数组的	允许长	变是 Max	Size.	教材上 5	采用
维 本队列中至	少保留一个空间	利元素的]	方法来	区分空	人列和湖	脉列。	按照教材	才所.
	列为满的条件人				**			
A front==1			В. (front+1)%MaxS:	ize= =r	ear	
C. (rear+1)% 中缀表状式(4-	MaxSize= =fr	ent	D. fi	ront+re	ar= =Ma	xSize	e	
P		級形式是						
C. ABC*-DE/+				8€*-D/+1				
		Day Jaka Zeemen		BC*D/E				
对下列螺种二叉 A. AVL 搜索树	·阿作中伊姆历 ·p · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	少符符的	1	7甲结点				
适用于对半搜索					₹. ₹₹	D. A	生万树	
A. 链接存储,方					<i>)</i> 二基士	· rder		
C. 顺序存储,元				存储, 存储,		•		
下面关于 # 阶 B-						7		
A. B-树和 B ⁺ 树も	7775 电DI D 70 第个非叶结占集	#J&Xとす 多名右 m /	, 小山 人女工	C1991 D17 XE			-	
B. B-树和B ⁺ 树包	* 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	メン H 罒	1 1×1				,	
C. B-树和B ⁺ 树的	为根结占否小法	が断个子を	4日1夕 唐安	1			23,	
D. B-树和 B ⁺ 树都	《能有效抽去起	1771 大 1 1864 比 1888	₽ €.J		4			
设有n个顶点e 名	II X IA KA N IA KA	2.田公田2 3.田公田2	き、 もたは	M 4 4 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	: ለ/- ትፖ- ትኒ	北京台、	ንተ ለአ ቤታን	` &=:
杂度为()	ASCHOLIOLISM	- -	义1716	,则和此	C BU FO FO	'fi'广异,	法的时间	时及
$A. O(n^2)$	B. O(e)		ci n	()		n o/ -	\ \	
下列说法中错误的,			C. 0	(0)		D. 0 (n+	9)	
		% ಪ∺ು!.						
A. n个结点的树的	17 年 年 日	∠和刃 n- / → ハカコ	r. .T			,		
B. n 个结点的无向	引国联多有 IP	(n-1) 祭式	2					
.*								

- C. 用邻接矩阵存储图时所需存储空间大小仅与图的顶点数有关
- D. 用邻接表存储图时所需存储空间大小与图的顶点数和边数都相关
- 9. 下列何种排序算法的比较次数与元素的初始排列状态无关? (
 - A. 直接插入排序 B. 起泡排序 C. 快速排序
- 10. 下列关于文件的说法中,不正确的是()。
 - A. 分块插值搜索被用于在串行处理文件中查找记录:
 - B. 关键字值和指针的偶对称为索引项
 - C. 倒排表是对次关键字创建的索引结构
 - D. 散列文件类似于用拉链法解决冲突的散列表,只是记录成组存放

二、填空蹬(每空1分,共10分)

- 1. 从数据元素的逻辑结构上看,共有四类基本的结构关系,它们是线性结构, 树形 结构, ① 和 ② 。
- 2. 设有二维数组 A[0..9][0..19], 其每个元素占两个字节, 第一个元素的存储地 址为 100, 若按行优先顺序存储, 则元素 A[6][6]的存储地址为_____。 按列
- 3. 若按层次顺序将一棵有 n 个结点的完全二叉树上所有结点从 1 到 n 编号, 那么,
- 4. 利用 AOE 网进行工程安排,完成工程所需的最短时间是指从开始结点到完成结点
- 5. 有64个初始游程的4路合并排序需将待排序的文件中的每个记录从磁盘读写_@ 次(一个记录从磁盘读入内存,处理后再写到磁盘记为读写1次)。

三、简答题(每小题 4 分,共 20 分)

1. 求下列程序段的时间复杂度,用大0记号表示,n是具有某个值的整型变量。要 求写出时间分析的计算过程。程序段如下:

k=1: x=0:do 1

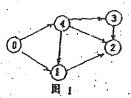
x++; k*=2;

) while (k<n);

计算模式串 P="abcabaab"的改进的 next()的值。

	-	> ~ ,	, non	7 1 431	且。			
j	0	1	2	3 .	4	5	6	7
P	a	ь	С	а	b	a	a	h
【改进的 next(j)】								
					·····	L		- 1

设有向图如图 1 所示,请分别画出其邻接矩阵和邻接表存储结构



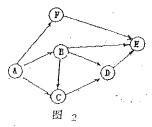
- 画出对上题图1所示的有向图以顶点0为起始顶点的所有可能的广度优先搜索生
- 设持排序的关键字为 (512, 275, 908, 677, 503, 765, 612, 897, <u>512</u>, 154, 170)。以 第一元素为分割元素进行快速排序(按关键字值非递减顺序),诸给出第一趟排 序完成后的结果(标注清楚两个512)。

四、解答题(每小题 6分,共30分)。

- 1. 已知一棵二叉树的先序遍历序列为: ABDGCEHFIJ: 中序遍历的序列为: BGDAEHCIFJ。请画出该二叉树。
- 2. 假设用于通讯的电文仅由 A, B, C, D, E, F, G 共 8 个字母组成,字母在电文中出现 的频率分别为 0.06, 0.17, 0.05, 0.07, 0.31, 0.03, 0.21, 0.10。请
 - (1) 画出以该频率为权所构造的哈夫曼树:
 - (2) 给出各字符的编码:
 - (3)求该哈夫曼树的带权路径长度WL。
- 3. 设散列表 ht[13], 散列函数 h(key)=key % 13。采用二次探测法解决冲突,试用 关键字值序列 (42, 16, 69, 51, 55, 82, 80, 75, 26, 32, 95) 建立散列表.

i	Λ.	•	,	00, 0	T1 99	, OZ,	80,	75,	26,	32, 95) 建立	散列来	.
1	U	ł	2	3	4	5	6	7	Я	o	10	4.4	
h+[;][T			T				·		J	10	11	12
116(1)	- 1			1 1	.	1						7	
	<u></u>	1		L			_ 1		1	1 1	- 1	- 1	- 1
-5*											<u>i</u>	1	i

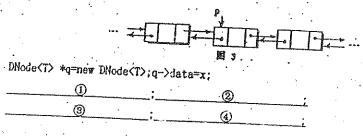
写出图 2 所示的 AOV 网所有可能的拓扑序列。



从一棵空的 AVL 搜索树开始,将以下关键字值依次插入: 25, 13, 15, 31, 47, 20, 35。 请分别画出插入 31 后和最后插入 35 以后所生成的两棵 AVL 搜索树。

五、算法填空题:(每空1分,共10分)

已知双向链表如图 3 所示, DNode 是双向链表结点类, 结点中 llink 和 rlink 是 指向前驱和后继结点的指针。P 为指向此类结点的指针。请补充完整下列将一个 新结点*q 插在结点*p 之后的语句序列。



2. 类 SeqList 是教材上给定的实现线性表的顺序表类, 递归函数 bSearch 定义为该 类上的成员函数,用于实现对半搜索。请补充完整下列这一函数。

template (class T)

int SeqList(T)::bSearch(const T&r, int low, int high) const

if () return 0; int i =	//搜索失败返回 0
if (x(elements[i-1]) return bSearch(x,	
else return :.	

六、算法设计题: (共10分)

在二叉搜索树类 RSTree 中增加一个成员函数 SearchMax, 用于搜索一棵二叉搜 索树中的最大元素。若二叉搜索树为空树,则函数返回 NULL; 否则返回指向树中该 最大元素结点的地址。诸写出此函数的代码。

说明: (1) BTNode 为二叉树结点类,它包含三个数据成员: element 具有元素 类型, lchild 和 rchild 分别为指向左、右孩子的指针域。root 是 BSTree 类的数据 成员,它指向二叉树的根结点。此外,函数 SearchMax 的首部定义如下:

template (class E, class K)

BTNode(E) * BSTree(E, K)::SearchMax()const 其中,E是元素类型,K是E中关键字类型。

单项选择题(2%×10)

1. C 2C 3A 4A 5D 6C 7D 8B 9D. 10A

二、填空题(1%×10)

- (1) 图或网结构
- (2) 集合结构
- (3) 352
- (4) 232
- 3. (5) 2i
- (6) i/2
- (7) 最长
- (8)关键路径
- (9) 3次
- (10)1个

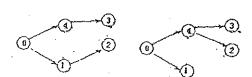
三、简答题 (4%×5)

1. 设循环体执行 m 次后循环终止,根据算法,循环 m 次后,k=2^m,终止时 满足 k>=n,即 $2^m>=n$,求得 $m>=\log_2 n$,故算法的时间复杂度为 $T(n)=O(\log_2 n)$.

									
j	-0	1	2	3	4	5	6	77	7
P	a	b	С	a	ь	a	-		-
改进的 next (j)	-1	- ,	0	-1	0	2) a	D	1
						44.	1		1

3.

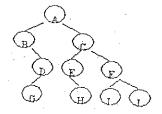
4.



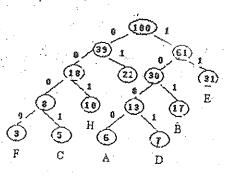
5. (512, 275,170,154,503) 512 (612,897,765,677,908)

四、解答题(6%×5)

1. 二叉树为:



2. 哈夫曼树为:



A: 1000 B: 101 C: 0001 D: 1001 E: 11 F: 0000

Q:01 H: 001.

WPL=3+5+6+7-) *4 +(10+17)*3+(21+31)*2 --269

或 WPL=2.69

3. 建立散列表如下:

. i	0	1	2	. 3	4	5	6	7	Ω	a	10		
Ht[i]	26	80	55	42	16	69	32	95	82	9	75	11	12
			L	<u> </u>					04		(0)		51

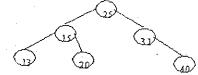
4. 所有拓扑序列为:

(1) ABCDFE (2) ABCFDE

(3) ABFCDE

(4) AFBCDE

5、向一棵空的 AVL 搜索树中依次插入: 25,13,15,31,47,20 后的 AVL 搜索树如下:



五、算法填空题:(2%*5)

- 1. (1)q->rlink=p->rlink; (2) q->llink=p; (3) p->rlink->llink=q; (4) p->rlink=q; 说明:4 句语句可以适当交换,但 p->rlink=q;不应在 q->rlink=p->rlink;之前
- 2. (5) low(=high (6) (low+high)/2 (7) low (8) i-i (9) i+1 (10) high

六、算法设计题:(共 10 分)

template <plass E, class K>

BTNode<E> * BSTree<E, K>::SearchMax()const

if (!root) return NULL:

BTNode(E) * p=root;

while $(p\rightarrow rchild)$ $p=p\rightarrow rchild$;

return p;