清华大学本科生考试试题专用纸 考试课程_数据结构 (A卷) 2018年1月17日 _ 学号_____ 班级____ 一、填空题(45分,每题3分) 1、已知一棵有2018个节点的树,其叶子节点的个数为115,该树对应的二叉树中无右孩 子的节点个数为____。 2、设高度为 h (单个顶点的二叉树认为高度为 1, 空树的高度认为是 0) 的二叉树上只有 度为0和度为2的结点,则此类二叉树中所包含的结点数至少为_ 3、在右图所示的平衡二叉树中,插入关键字 48 后得到一棵新平衡 二叉树。在新平衡二叉树中,关键字 37 所在节点的左、右子节 点中保存的关键字分别是 4、设哈希表长 m=14, 哈希函数为 H(key)=key MOD 11。表中已有 4 个节点 H(15)=4, H(38)=5, H(61)=6, H(84)=7, 其余地址为空。如用线性探测法处理 冲突,则关键字为 49 的节点地址是 5、若无向图中含 7 个顶点,则保证图 G 在任何情况下都是连通的,则需要的边数最少 6、如下图所示的三阶 B-树,删除关键字 78 得到一棵新 B-树,其最右叶节点中所含的关 键字是 17 35 10 21 37 47 60 62 78 7、按照序列 (62, 30, 74, 15, 56, 48) 构造的二叉排序树, 在等概率情况下, 其查找 成功的平均查找长度是 8、以数据集(2,5,7,9,13)为权值构造哈夫曼树,其带权路径长度是_____ 9、己知关键字序列 5, 8, 12, 19, 28, 20, 15, 22 是小根堆(最小堆), 插入关键字 3, 调整好后得到的小根堆是__

11、已知二叉树中序遍历结果为 DBAEGCF, 后序遍历结果是 DBGEFCA, 则其前序遍历结果

第1页,共8页

10、字符串 ababaababcabb 的 next 数组是

12、表达式((A+B)*C*D-E+F)/G 的后缀表达式为。	
13、 对关键字序列 (51, 28, 39, 80, 70, 96, 10, 35, 40) 进行 2 趟希尔排	序的结果
是:。(希尔排序增量序列为 4, 2, 1)	
14、 对给定的关键字序列 110, 119, 007, 911, 114, 120, 122 进行基数排序	,则第 2
趟分配收集后得到的关键字序列是	
15、如右图所示,在 aebdfc、acfdeb、eacdfb、aedfcb、aefdcb、aefdbc、	
edfcab 7 个序列中,符合深度优先遍历的序列有个。 b—c	0
二、分析题 (25 分, 每题 5 分) 1、试分析函数 ABC 中常数 C1、C2 有何功能。	
typedef struct node {int data; struct node *lchild, *rchild; } btnode; void ABC(btnode *BT, int &cl, int &c2)	
<pre> { if (BT != NULL) { ABC (BT->1child, c1, c2); c1++; if (BT->1child ==NULL && BT->rchild ==NULL) } </pre>	
c2++; ABC(BT->rchild, c1, c2);	
结果请写在以下空格内: C1:	
C2:	
2、将二叉树 bt 中每一个结点的左右子树互换的 C 语言算法如下, 其中 ADDQ (Q, bt), DELQ (Q), EMPTY (Q) 分别为进队、出队和判别队列是否为空的函数,请补充算法,完成其功能。 EMPTY (Q) 分别为进队、出队和判别队列是否为空的函数,请补充算法,完成其功能。 typedef struct node *lchild, *rchild; } btnode;	
EMPTY(Q)分别为证法(
btnode *p, *q; if (bt)	
{ ADDQ(Q, bt);	
while(!EMPTY(Q)) {	1
第2页, 共8页	

```
p=DELQ(Q);
           q= (1);
           p->rchild= (2);
           (3) =q;
           if (p->1child) (4);
          if(p->rchild)___(5)__;
   结果请写在以下空格内:
   (2)____
   (5)___
3、请补充二叉搜索树中删除结点的代码(结点值为 x, 删除后需保持二叉搜索树性质)
   typedef struct node
   {int data ; struct node *lchild, *rchild; } btnode;
   bool Remove(int x, btnode *&p)
     if (_____)
        if (x < p-)data) Remove(x, p-)lchild);
        else if (x > p-)data) Remove(x, p-)rchild);
        else if (_______)
          Btnode *temp = p;
          if (p->lchild == NULL) p = p->rchild;
          else p = p \rightarrow lchild;
          delete temp;
        }
        else
           Btnode *temp = p->rchild;
           while (temp->lchild!=NULL)_
                    (4)_____:
                    (5)
       return true;
    return false;
                           笛3页, 共8页
```

(2)	F	月17	1 寿 81(2	-	* A	2				
(3)	9.0		188.5	學	(AES)		王级				
(4)											
(5)									光 報題 3		
叉树中为 trak Ex	(B) =	树对应	115,该	个数为	节点的	其叶子	. 陕	市点市	个 8105 首		
、CXIT 的最	行权有	问图以	山石图所 · 度	亦 ,请	用 Floyd	算法i	十算该	图中包	華 两点间		3
1) 写出	计值	本程 K	优势山地	A(0),	A(1)大致	Δ(4)	A(0)-1	△R 土 → ム	巨阵,一顶	(A) 2	B
点次	序为	ABCD,	矩阵方	格中为	两点间当	前的量	短路	径长度	三阵,顶 【及路径	(D)	0
上的(2) 补字)顶点 F Flow)。	200 200 Hel	100 日 100	O TO	12-2	则则此	- 原語	1度为2和3	5	91
	算过	程	• x 186 3/4	四年初日	(F 48)	3天人社	中。东	二文树			3.
A ⁽⁰⁾ :		2)				失键字	中,中	二叉網			
0	3 AB	2 AC	00								
8	0	4	00							命命的	
		BC									
000	00	0	5 CD								
6	1	00	0								
DA	DB										
A ⁽¹⁾ :	1			7	A ⁽²⁾ :			-	Ly Assemb		
-	-										
					A ⁽⁴⁾ :						
A ⁽³⁾ :	T										
	100				-						1
	-	-	13 15								
					第4页	, 共8页					BY COLUMN

	ALL MANAGEMENT	- 45
- T	北坡	华古人
	图 菜水	Chi

结果请	写在	以下	空格内:

- (1)
- (2)____
- (3)____
- (4)___
- (5)___

5、某学院 10 名博士生 (B1~B10) 选修 6 门课程 (A~F) 的情况如下表 (用√表示选修) 所示。

10 名	博士生	(B1~1	310/25	013	1 55	T pg	B7	B8	B9	B10
	B1	B2	B3	B4	B5	B6	Di		al	1
A	1	4	4		1			1	1	1
В	4			4		-	-	1 4	+-	1
C		4			1	1	1 4	7	-	100
D	4				1			1 4		
E	A see all see			1		1	1	-	-	1
F			1	1			14		14	H TO #

```
(2) 补充 Floyd 算法。
  typedef struct
    int adj;
    char *info; /* 该狐相关信息的指针(可无) */
  ArcCell, AdjMatrix[MAX_VERTEX_NUM][MAX_VERTEX_NUM];
   char vexs[MAX_VERTEX_NUM]; /* 顶点向量 */
   AdjMatrix arcs; /* 邻接矩阵 */
   int vexnum, arcnum; /* 图的当前顶点数和弧数 */
   GraphKind kind; /* 图的种类标志 */
 ) MGraph:
typedef int PathMatrix[MAX_VERTEX_NUM][MAX_VERTEX_NUM];
type def \ int \ Distanc {\tt Matrix[MAX\_VERTEX\_NUM][MAX\_VERTEX\_NUM]};
void ShortestPath_FLOYD(MGraph G, PathMatrix &P[], DistancMatrix &D)
[ /* 用 Floyd 算法求有向网 G 中各对顶点 v 和 w 之间的最短路径 P[v][w]及其 */
 /* 带权长度 D[v][w]。若 P[v][w][u]为 TRUE, 则 u 是从 v 到 w 当前求得最短 */
 /* 路径上的顶点。*/
int u, v, w, i;
for(v=0;v<G.vexnum;v++) /* 各对结点之间初始已知路径及距离 */
 for (w=0; w<G. vexnum; w++)
             (1)
   for(u=0;u<G.vexnum;u++)
   if(D[v][w]<INFINITY) /* 从v到w有直接路径 */
    P[v][w][v]=TRUE;
     P[v][w][w]=TRUE;
for (u=0;u<G. vexnum;u++)
 for (v=0; v<G. vexnum; v++)
   for (w=0; w<G. vexnum; w++)
                                _) /* 从 v 经 u 到 w 的一条路径更短 */
                  (4)
       for (i=0; i \le G. vexnum; i++)
                  (5)
```