## 华中师范大学 2010-2011 学年第 2 学期 期末考试试卷 (A卷)

课程名称\_数据结构 课程编号 84810007 任课教师 魏开平、王敬华、陈曙

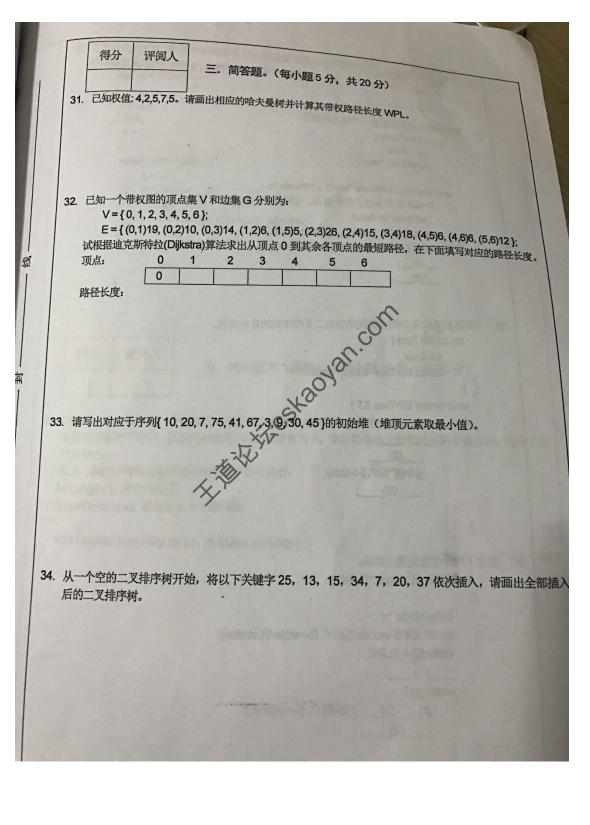
題型	单选题	填空题	简答题	阅读题	编程题	总分
分值	20	20	20	20	20	100
得分	100			345.650	40,000	94

A STATE OF THE STA							
得分评阅人一、选择	<b>译题(每小题 1 分,</b>	共20题)					
3	<b></b> 主平均时间复杂度为	( )					
	C. O(nlgn)						
2. 在链栈中执行栈操作时,( )。							
A. 需要别栈是否满	B. 需判别栈是否3	ž (O)					
C不必考虑上溢	D. 限制在链表尾部	部进行					
3. 稀疏矩阵是指( )。		181					
A. 元素少的矩阵	B. 有少量零元素的矩阵						
C. 有少量非零元素的矩阵	D. 行数,列数很	少的矩阵					
4. 深度为 K 的二叉树,结点数最多有(	1. 65	SER STREET					
A. 2 <sup>K</sup> B. 2 <sup>K-1</sup>	C.21	D. 2 <sup>K-1</sup> -1					
5. N个结点的有向完全图的边数是( )。	Ty						
A. n <sup>2</sup> m <sup>2</sup> B. 2 <sup>n</sup>	C.n(n-1)	D. 2n(n+1)					
6. 深度优先遍历类似于二叉树的(		在市村 个组织的工具					
A. 先序遍历 B. 中序遍历	C. 后序遍历	D. 层次遍历					
7. 归并排序的时间复杂度是( )。	10000000000000000000000000000000000000	的解析模式工程一些					
A. O(n²) B. O(nlog <sub>2</sub> n)	C. O(n)	D. O(log <sub>2</sub> n)					
8. 折半查找排序的时间复杂度是( )。	图 。他以我们对中						
A. O(n²) B. O(nlog <sub>2</sub> n)	C. O(n)	D. O(log <sub>2</sub> n)					
9 散列文件是一种( )。							
A. 顺序文件 B. 索引文件	C. 链接文件	D. 计算寻址文件					
10. 设有一个递归算法如下							
int fact(int n) { //n 大于等于 0							
if(n<=0) return 1;							
else return n*fact(n-1);							
1							
AND REAL PROPERTY AND ADDRESS OF THE PARTY O							

B. n+1 C. n+2 D. n-113

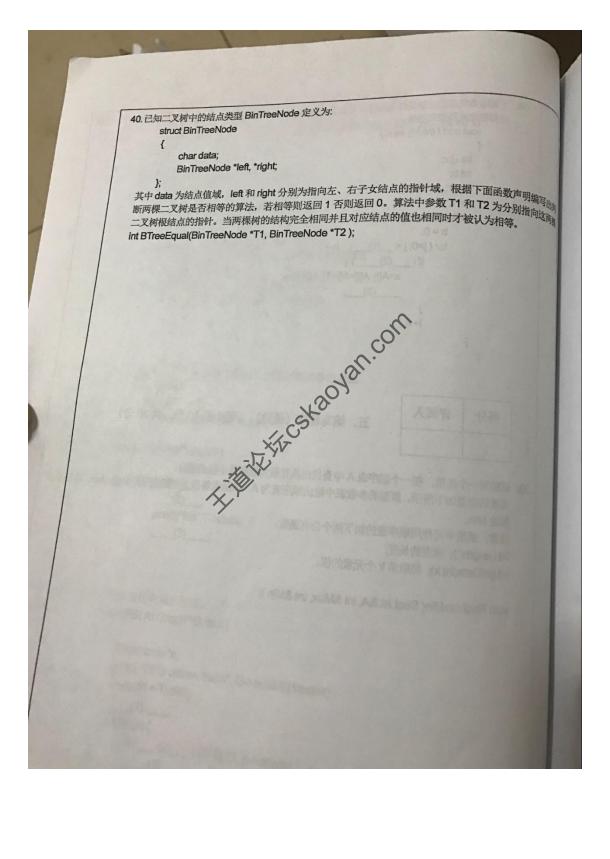
则计算 fact(n)需要调用该函数的次数为( )次。

11. 在一棵高度为 h(假定树根结点的层号为 0)的完全二叉树中,所含约 D. 2 <sup>h</sup> C. 2 <sup>h-1</sup> D. z 左兄弟链表	吉点个数不小于( )。
11. 在一棵高度为 h/假定树根结点的层号为 0)的完全二义构 , D. 2h	
A 2h-1 B 2h+1 C. 2h-1 C. 元元 左兄弟链表	表示时,右指针域非空的。
11. 在一棵高度为 h(假定树根结点的层号为 b) l h l D. 2 l C. 2 l	1
( ).	
13 里有n个顶占的有向无环图最多可包含( ) D. n(r	1-1)
A. n-1 B. n C. n(n-1)/2	
1	大 片的左往
14. 图的厂度优先搜索实际了%和5 C. 后根 A. 先根 B. 中根 I. 数据在计算机存储器内表示时,根据结点的关键字直接计算出该约 D. 散 数据在计算机存储器内表示时,根据结点的关键字直接计算出该	后只的仔'哈吧证, 这种方法就 到 左(法方)注
15. 数据在计算机存储器内表示的存储方法 C. 链式存储方法 B. 顺序存储方法 B. 顺序存储方法 G. 链式存储方法 B. 顺序存储方法 C. 链式存储为法 B. 位 在单链表中,存储每个结点需要有两个域,一个是数据域,另一位。在单链表中,存储每个结点需要有两个域,一个是数据域,另一个	端结点
A 古按前趋 B. 具体归本 **/上上 甘賀/天町	新安的时间及宋/ <b>与</b> 为( )
A. 直接配包	(n²)
1 A O(1) D. U(109(11))	
1 18 3 4 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	
A. n-1 网络特殊方法 则该矩阵的大小是( )。	and the second
19. n个项点的无问图石木用和及人工 C. n+1 D. n <sup>2</sup>	
A.n D. (197) 20. 对线性表示进行二分查找时,要求线性表必须( )。	or other statement to be
A. 以顺序方式存储	A SHALL STATE OF THE STATE OF T
B. 以链接方式存储	
C、以顺序方式存储,且结点按关键字有序排列	
D. 以链接方式存储,且结点按关键字有序排列	THE RESIDENCE OF THE PARTY OF T
7.0	(0) < 0,00 A (0)
0,	等学院を表しています。
得分 评阅人 二、填空题 (每小题 2 分,共	10 70 70 70 70 70 70 70 70 70 70 70 70 70
二、填空题。(每小题 2 分,共	20分)
1/2	CHECK DE LOCALITY
21. 在栈结构中,允许插入的一端为称为	,允许插入的一端称为
21. 在栈结构中,允许插入的一端为称为	这些空指针域,存放指向结点
序下的前趋或后继的指针,这种附加的指针称为	
23. 由一棵二叉树的前序序列和序列可以确定这	世一 又树 沿甘一 又树的 后
ABKCBPM,则可知该二叉树的根为	小一人们。以木一人們的原
24. n个项点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;n个顶点e
国本用邻接起阵仔储,厂度优先遍历算法的时间复杂度为	
25. 快速排序最好和平均的时间复杂度为 最坏时间复杂度为	
26. 如果一个对象部分地包含自己,或自己定义自己,则称这个对象	STATE OF THE PARTY
27. 一棵树的广义表表示为 2/b/o d/o 8 - 4 以 27.	是的对象。
27. 一棵树的广义表表示为 a(b(c,d(e,f),g(h)),i(j,k(x,y))),结点 f 的层 为 0。	数为。假定树根结晶
28. 一棵树按照左孩子-右兄弟表示法转换成对应的二叉树,则该二子。	White believes to the above the
子。	—义树中树根结点肯定没有——
29. 向一棵一叉搜索树山括入一个二十二	
29. 向一棵二叉搜索树中插入一个元素时,若元素的值小于根结点的上。	值,则应把它插入到提结点的
T.	TIT MANTE CARLY THE TANK THE T
30. 高度为 n 的完全二叉数最多有个结点,最少有	
一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一一	个结点。
The state of the s	1 - HAMILE



```
四. 阅读程序写结果 (每小题 5 分, 共 20 分)
              得分
                     评阅人
       35. 下列为在单链表中删除一个结点的算法。
              struct LinkNode {
                  int data;
                 LinkNode *next;
             void Demo( LinkNode *head, ListNode *p )
             { //head 是带头结点的单链表,删除 p 指向的结点
                 ListNode *q=head;
                while ( q && __(1)___) q=q->next;
                if (!q) { printf( "p isnot in list!" ); return; }
                _(2)_;
                __(3)__;
                                                                                   彩
    36. 下列函数是按从小到大的次序输出二叉排序树的各结点值。
                            THE WILL COM
           struct BinTree {
               int data;
              struct BinTree *Ichild, *rchild;
          void order(BinTree &T)
              if(__(1)__){
                    _(2)___:
                 printf("%d",T->data);
                                                                                      昭
37. 完成下列深度优先遍历算法。
       void DFS(ALGraph *G, inti)
       {
           EdgeNode *p;
           printf( "DFS vextex %c\n", G->adjlist[i].vextex);
           visited[i] = TURE;
              _(1)___;
          while (p) {
              if (__(2)__) DFS(G, p->adjvex);
```

```
四. 阅读程序写结果 (每小题 5 分, 共 20 分)
              得分
                     评阅人
       35. 下列为在单链表中删除一个结点的算法。
              struct LinkNode {
                  int data;
                 LinkNode *next;
             void Demo( LinkNode *head, ListNode *p )
             { //head 是带头结点的单链表,删除 p 指向的结点
                 ListNode *q=head;
                while ( q && __(1)___) q=q->next;
                if (!q) { printf( "p isnot in list!" ); return; }
                _(2)_;
                __(3)__;
                                                                                   彩
    36. 下列函数是按从小到大的次序输出二叉排序树的各结点值。
                            THE WILL COM
           struct BinTree {
               int data;
              struct BinTree *Ichild, *rchild;
          void order(BinTree &T)
              if(__(1)__){
                    _(2)___:
                 printf("%d",T->data);
                                                                                      昭
37. 完成下列深度优先遍历算法。
       void DFS(ALGraph *G, inti)
       {
           EdgeNode *p;
           printf( "DFS vextex %c\n", G->adjlist[i].vextex);
           visited[i] = TURE;
              _(1)___;
          while (p) {
              if (__(2)__) DFS(G, p->adjvex);
```



## 华中师范大学 2010-2011 学年第 2 学期

## 期末考试试卷 (A卷)-参考答案

课程名称\_数据结构 课程编号 84810007 任课教师 魏开平、王敬华、陈曙

一、选择题(每小题 1 分,共 20 题) BCCDCABDDBADADDBCCDC

二、填空题。(每小题 2 分,共 20 分)

21. 栈顶 队尾

22. n+1 中序线索树

23. 中序 M

24. O(n+e) O(n2)

25. O(nlog(n)) O(n2)

26. 递归

27. 3

28. 右

29. 左

30. 2<sup>n</sup>-1 n

三、简答题。(每小题 5 分, 共 20 分)

31, 52

32. 0 19 10 14 25 21 31

33. 2 9 3 10 41 67 7 75 30 65

34. 25(13(7, 15(, 20)), 34(, 37))

四、阅读程序写结果(每小题 5 分,共 20分)

35. q->next != p; q->next = p->next, delete p;

36. T order(T->Lchild) order(T->Rchild)

37. p=G->adjlist[i].first; !visted[p-vetex] p=p->next;

38. n-i A[j]>A[j+1]; b=0;

五、编写程序(函数)(每小题10份,共20分)

39. 略

40. 略