《算法与数据结构》课程期中考试试卷

开课	学院	: _信息学图	<u>記</u> ,专业	:	,考试形	式: _ 闭卷	,所需时间	<u>120</u> 分钟		
考生姓名:		:	学号:				任课教师	任课教师		
		题序	<u> </u>	=	三	四	总分			
		得分								
		评卷人								
– ,	选	择题 (每題	[2分,	共 30 分)						
(B)1.	下面哪种数	据结构是	线性结构。						
		A. 有向图		B. 栈	C. =	叉树	D. B-树			
(D)2.			链表 HL 中	7,若要向表	头插入一	个由指针p指向	可的结点,则执		
		行下列那个				. III				
					3. p->next=H		II > m ovet—m			
(D	\2	-	_). p->next=H	L->next; H	ıL->next=p;			
(B)3.	以下哪一个				m 1 1 mm	71 kk . 1 - +			
							除第i个元素			
					D. 读					
(B)4.	设n是描述	间复杂度是多	少?						
		int i=2,	x=(int) sq	rt(n);	//sqrt(n)为求	in 的平方	根			
		while (i	<=x) {							
		it	(n % i==	0) break	,					
		i-	++;							
		}								
		A. O(log ₂ n)	B. O(\sqrt{n}) C.	O(nlog ₂ n) D. O	(n ²)		
(C)5.						设变量 front 和素个数是多少的			
		A. rear-from	nt B. r	ear-front+r	n C. (rea	r-front+m)	%m D. rear	-front+1		
(A)6.	若已知一个	栈的进栈	序列是1,	2, 3,,	n, 其输出	出序列为 p1,p2	2, p3,,		
		pn,若 p1=	·3,则 p2	是什么?						
		A 可能是 2		B 一定是	2	C 可能是	: 1 D -	一定是 1		
(C)7.	设有一个对	称矩阵 A	[10][10],	采用只存储	其下三角音	部分的压缩存储	方式以行序为		
		主序存储在	一维数组	B中,如	果 a[0][0]存储	者在 B 中□	下标为0的位置	,则 a[9][4]存		
		储在B中的	位置下标	为多少?						

		A.23		B.32	C.	49		D.	40				
(D)8.	设数组	data[m]作为循环	队列 SQ i	的存	存储空间,	front	为队	头指针,	rear 为	/队尾指	針,
		则执行	出队操作	乍后其头指	针 front (直为	J ()						
		A. froi	nt=front-	+1		В.	front=(fr	ont+1)%(m-	·1)			
		C. fror	nt=(front	(-1)%m	-	D.	front=(fr	ont+1)%m				
(B)9.	设有一	顺序栈	S,元素 s	1,s2,s3,s4,	s5,s	6 依次进	栈,	如果 6	个元素	出栈的	顺序是	<u>1</u>
	1	s2,s3,s4	,s6 , s5,s	s1,则栈的	7容量至少		该是多少	?					
		A.2		B. 3			C. 5			D.	6		
(B)10.	表达式	ta*(b+c)-d 的后缀	表达式是	什么	么?						
		A. ab	cd*+-	B. abc-	+*d-	C. a	abc*+d-		D. - -	⊦*abcd			
(C)11.	设数技	居结构	A=(D, R),	其中 D=	={1	, 2, 3,	4},	$R=\{r\}$, r={<	1, 2>,	<2,	3>,
<	<3,												
			,	,则数据组 D tata			因利什	ŀ <i>⊱</i> -	ъ	住人			
(0	\10			B树雪							/++++ E /	/I / a	
(C)12.			数调用时									المل =
(D	\12	A. 以	•		B. 多维数							D. 线	性衣
(D)13.			储的队列)。				
			8改头指 8世纪		I				- 1 27 711 /	タコム			
(D	\1.4			都要修改					[多 以			
(B)14.			下列哪种'					出書	田 144 7二 4	エ 】 エロ 川	117人4是,	<i>t</i> /⊶
				机地存取						要进行抗		川际 採1	ſΈ
(C	11.5			要占据一户		子1馆	i全則	D.衣	: 中元 ;	系的个多	以小受		
(C)15.			的是什么			D TT 宏紹	534 A	<i>ልь </i>	エロ ナ	144 半 乙	.	
				的的合理 第 第 第 N 式			B 研究算 B ひお第					:	
		C分的	开异法 的	」效率以求	以进		D 分们昇	上法的	勿 運性	上和又信	11生		
_	甘之	な 節 (4	気空 2	分,共 3	n 44)								
` 1.			-	分, 八 5 分为线性			、树形	/ 结构		`	图	和	集
合		四种		.,			_ : : • / /						
				e度为(3 <i>n</i> 2	+2 <i>n</i> log ₂ <i>n</i>	+4 <i>n</i>	⊢7) / (5 <i>n</i>)	, 其	数量组	表示为	o (n))	0
				n的顺序									
				表尾插入								22.4	
4.				储中,若								点的地:	址为
				若假定									
5.)	_表,队	列又	【称为	_FIF()	表。			

6. 以下运算实现在链栈上的进栈,请在处用请适当句子予以填充。

```
Void Push (LStackTp *ls, DataType x)
{ LstackTp *p;p=malloc(sizeof(LstackTp));
    ____ p->data=x _____;
    p->next=ls;
    _____;
```

7. 以下运算实现在链栈上的退栈,请在_处用请适当句子予以填充。

三. 简答题: (,每题6分,共30分)

- 1. 设有下三角矩阵 $(a_{i,j})_{n\times n}$,将其下三角元素逐行存于数组B[m]中(m充分大),使得 $B[k]=a_{i,j}$,且 k=f(i,j),试推导出函数 f(i,j)。
- (1) 若 i≥j, 数组元素 A[i][j]在数组 B 中的存放位置 f(i, j)为:

```
1+2+\cdots+i+j=(i+1)*i/2+j
```

- (2) 若 i < j,数组元素 A[i][j] 在矩阵的上三角部分, 在数组 B 中没有存放,可以找它的 对称元素,此时,f(i,j) = j*(j+1)/2 + i
- 2. 已知数据元素的输入序列为 A, B, C, D, E, F, 现允许使用一个栈和一个队列, 需要经过怎样的栈与队列的操作系列才能得到输出序列 E, B, C, F, D, A (每个元素只能进一次栈或进一次队列)。

Push(A), enqueue(B), enqueue(C), push(D), push(E), enqueue(F), pop(E), dequeue(B), dequeue(C), dequeue(F), pop(D), pop(A)

3. 请指出下列算法的功能并求出其算法复杂度: int func(int n)

```
{
  int i=1, s=1;
  while(s<n) s+=++i;
  return i;
}</pre>
```

答: 功能: 求满足不等式 $1+2+3+\cdots+i$ >=n 的最小的 i 值。 算法的时间复杂度 $0(\sqrt{n})$

4. 设指针变量 p 指向双向链表中结点 A, 指针变量 q 指向被插入结点 B, 要求给出在结点 A 的后面插入结点 B 的操作序列(设双向链表中结点的两个指针域分别为 llink 和 rlink)。

答: q->llink=p; q->rlink=p->rlink; p->rlink->llink=q; p->rlink=q;

5. 已知一个 6×5 稀疏矩阵如下所示,

Γο	0	0	0	1
0	0	0	0	0
0	-1	0	0	0
0	0	0	0	-2
5	0	0	0	0
0	0	7	0	0

要求如下:

- (1) 写出它的三元组线性表;
- (2) 给出三元组线性表的顺序存储表示。

答: (1) ((1,5,1),(3,2,-1),(4,5,-2),(5,1,5),(6,3,7))

(2) 三元组线性表的顺序存储表示如图。

6	5	5
1	5	1
3	2	-1
4	5	-2
5	1	5
6	3	7

四、算法设计(共10分)

- 1. 带表头结点的单链表 L 的结点类型定义如下。给出头指针 list,在不改变链表的前提下,请设计一个尽可能高效的算法,查找链表中倒数第 k 个位置上的结点(k 为正数)。若查找成功,则输出该结点 data 域的值,并返回 1;否则,只返回 0。要求:
 - (1) 描述算法的基本设计思想;
 - (2) 描述算法的详细实现步骤;
 - (3) 根据设计思想和实现步骤用 C 或 C++或 Java 语言实现,关键步骤给出简要注。

```
答:采用一趟遍历链表的方法。
```

```
Int search(LinkList list, int k) {
    ListNode *p,*q;
    Int count=0; //计数器赋初值
    P=q=list->link; //p 和 q 指向链表表头结点的下一个结点
    While(p!=NULL) {
        If(count<k) count++; //计数器加 1
        Else q=q->link; //q 移到下一个结点
        P=p->link; //p 移到下一个结点
    }
    If(count<k) return(0); //如果链表的长度小于 k, 查找失败
    Else { printf("%d", q->data); return(1); } //查找成功
```