注:以下习题供线性表章节内容的复习和巩固,不作提交要求,稍后(1-2周内) 会发布参考答案。

## 线性表

## 习题 A

http://staff.ustc.edu.cn/~leeyi/ds\_exer/index2.htm

## 又

习题 B (来自数据结构(C语言版)(第2版)章节后习题)	
1.选择题 (1) 顺序表中第一个元素的存储地址是 100,每个元素的长度为 2,的地址是 ( )。 A.110 B.108 C.100 D.120	则第 5 个元素
(2) 在 n 个结点的顺序表中,算法的时间复杂度是 O(1)的操作是(A.访问第 i 个结点(1≤i≤n)和求第 i 个结点的直接前驱(2≤i≤n)B.在第 i 个结点后插入一个新结点(1≤i≤n)C.删除第 i 个结点(1≤i≤n)D.将 n 个结点从小到大排序	
(3) 向一个有 127 个元素的顺序表中插入一个新元素并保持原来顺序移动的元素个数为( )。 A.8 B.63.5 C.63 D.7	茅不变,平均要
<ul><li>(4)链接存储的存储结构所占存储空间()。</li><li>A.分两部分,一部分存放结点值,另一部分存放表示结点间关系的指B.只有一部分,存放结点值</li><li>C.只有一部分,存储表示结点间关系的指针</li><li>D.分两部分,一部分存放结点值,另一部分存放结点所占单元数</li></ul>	旨针
(5) 线性表若采用链式存储结构时,要求内存中可用存储单元的地址A.必须是连续的B.部分地址必须是连续的C.一定是不连续的D.连续或不连续都可以	( )。
(6)线性表 L 在( )情况下适用于使用链式结构实现。 A.需经常修改 L 中的结点值   B.需不断对 L 进行删除插入 C. L 中含有大量的结点    D. L 中结点结构复杂	
(7) 单链表的存储密度 ( )。	

	Α.	大于1	B . 等于1	C. 小于1	D . 不能确定			
	(8) A .		个元素的有序表! B . 2n-1		序表,其最少的比较次。 D . n-1	数是( )。		
须向师		在一个长度为 i 动( )个元刻		至第ⅰ个元素(1	.≤i≤n+1) 之前插入-	-个新元素时		
	Α.	n-i	B . n-i+1	C . n-i-1	D . I			
	A . B . C .	每个元素都有一 线性表中至少有 表中诸元素的抗	非列必须是由小到	-个直接后继   大或由大到小		<del>;</del> 前驱和直接		
后继。								
(	•	创建一个包括 <i>ri</i> O(1)	,个结点的有序单 B.O(n)	_		<sub>2</sub> n)		
(12) 以下说法错误的是( )。 A.求表长、定位这两种运算在采用顺序存储结构时实现的效率不比采用链式存储结 构时实现的效率低								
	С.	由于顺序存储等	生表可以随机存取 要求连续的存储区 字储结构优于顺序	【域,所以在存	储管理上不够灵活			
,	,			入到 p 所指结,	点之后,其语句应为(	)。		
	A . s->next=p+1; p->next=s; B . (*p).next=s; (*s).next=(*p).next;							
	C . s->next=p->next; p->next;							
	D.	s->next=p->n	ext; p->next=s;					
	A . B . C .	p->next->prio p->next=p->n p->prior->nex	储结构中,删除 p r=p->prior; p->p ext->next; p->ne t=p; p->prior=p	orior->next=p- ext->prior=p; ->prior->prior	->next;			
	15)	在双向循环链表	next->next; p->r ē中,在 p 指针所		>prior; 入 q 所指向的新结点,	其修改指针		
的操作			>prior=p:p >po	vt Sprior-a: a	>novt=a:			
			>prior=p; p->ne; >next->prior=q;		->next=q, ->next=p->next;			
					or=q; p->next=q;			
	D.	q->prior=p; q-	->next=p->next;	p->next=q; p-	->next->prior=q;			