1.	设线性表的每个元素占8个存储单元。第1个元素的存储首地址为100,则第6个元素								
	占用的最后一个存储单元的地址为。								
	A. 139 B. 140	C. 147	D. 148						
2.	若元素 a,b,c,d,e,f 依次进栈,允许进栈、退	战 操 作交替进行。但	不允许连续三次进行退栈						
	操作,则不可能得到的出栈序列是。								
	A. dcebfa B. cbdaef	C. abcdef	D. afedcb						
3.	已知一个栈的入栈序列是 1,2,3,,n, 其	输出序列是 P ₁ ,P ₂ ,P ₃ ,	,P _n , 若 P _l =n, 则 P _i 为						
	°								
	A. i B. n-i	C. n-i+1	D. 不确定						
	扩展题: 已知一个栈的入栈序列是 1,2,3,	,n, 编程实现方法	,判断给定的任一个序列						
P ₁ ,	$P_2,P_3,,P_n$ 是否是合理的栈输出序列。								
	可能的思路:								
	(1) 使用栈来模拟进栈出栈过程,并按照	照所给的序列来控制边	姓栈出栈的次序。(时空复						
杂	度?)								
	(2) 直接根据序列值来判断,并估计时等	空复杂度。							
1	若一个栈的输入序列为 1,2,3,,n,输出	 定列的第一 个 元麦具	; 刚第; 介給山元麦具						
4.	石 「 1次的 棚 八 万 列 Ŋ 1,2,3,,Ⅱ , 棚 山 。	厅列即另 一儿系定	1, 则另] 一相山儿系定						
	A. i-j-1 B. i-j	C. j-i+1	D. 不确定						
5.	一个栈的入栈序列为 1, 2, 3,, n, 其出村								
	值的个数是。								
	A. n-3 B. n-2	C. n-1	D. 无法确定						
6.	已知循环队列存储在一维数组 A[0n-1] 中,且队列非空时 front 和 rear 分别指向队头元								
	素和队尾元素。若初始时队列为空,且要求第1个进入队列的元素存储在A[0]处,则初								
	始时 front 和 rear 的值分别是。								
_	A. 0, 0 B. 0, n-1	C. n-1, 0	D. n-1, n-1						
7.	下列代码段的输出是。	//和松仆 a: 米利	44 44						
	Stack <string> s = new Stack<string>();</string></string>	C							
	String str = "cat"; //说明变量 str 并赋初值 for (int i = 0; i < str.length(); i++)								
	s.push(str.substring(i));								
	while (!s.isEmpty())								
	System.out.print(s.pop());								
	注: substring(index): 截取该位置(包括该位置)后所有字母。								
	A. catatt B. ttatac	C. tatcat	D. cattat						
8.	8. 循环队列存放在一维数组 A[0M-1]中,end1 指向队头元素,end2 指向队尾元素[
	个位置。假设队列两端均可进行入队和出	队操作,队列中最多	能容纳 M-1 个元素,初始						

	时为	空。	下列判別	断队空	和队满的	的条件中	Þ,正	确的是	: 	o				
	A.	队空:	end1=	=end2;	队满:	end1=	=(end.	2+1) mo	od M					
	В. В	从空:	end1=	=end2;	队满:	end2==	=(end	/+1) mc	od (M-1))				
	C. [从空:	end2=	=(end1-	-1) mod	l M;队	满:	end1==	(<i>end2</i> +1	l) mod	l M			
	D. [队空:	end1=	=(end2-	+1) mod	lM;队	满:	end2==	(<i>end1</i> +1	l) mod	d (M-1)			
€.	若以	1234	作为双	端队列	的输入	序列,	別既7	「能由報	6入受阻	見的双	端队列律	导到,也	2不能由	输
	出受	限的对	以端队列	列得到的	的输出/	亨列是_								
	A. 1	234		В	. 4132		(C. 423	1		D. 421	3		
10	. 已失	口操作	符包括	'+', '-	·, ·* [,]	'/', '('和')'	,将中	缀表达	式 a+	b-a*((c+	d)/e-f)	+g 转化	大
	等价	的后缘	聚表达5	式为		,转化i	过程中	用栈来	存放暂	时还	不能确定	色的运算	算次序的	操
	作符	, 若栈	初始时	为空,	则转换)	过程中国	引时傷	存在村	中的操	作符	的最大个	>数是		0