$\overline{\mathbb{V}}$   $\overline{\mathbb{F}}$  ... son condiciones suficientes (si se cumplen todas

000

Indica si cada una de las siguientes afirmaciones es verdadera (V) o falsa (F). En cada cuestión las afirmaciones comparten un mismo enunciado, pero son independientes entre sí (el número de afirmaciones ciertas en una cuestión puede variar de 0 a 4). Puntuación: (aciertos-errores) escalado a 10

Un mo	onitor:		simultáneamente se garantiza interbloqueo)	
	proporciona los mecanismos necesarios para garantizar exclusión mutua	VF	son condiciones necesarias (basta con evitar una de ellas para que no pueda generarse un interbloqueo) son necesarias y suficientes (si se cumplen todas hay interbloqueo; si hay interbloqueo se cumplen todas) proporcionan la base para el diseño de estrategias	
VF	es indispensable para crear aplicaciones concurrentes en Java	VF		
VF	proporciona mecanismos para resolver la sincronización condicional	VF		
VF	encaja perfectamente con Programación Orienta- da a Objetos		de prevención de interbloqueos.	
		Las sit	tuaciones de interbloqueo:	
Para c	onstruir monitores en Java:			
VF	debemos añadir el calificador synchronized a cada uno de los métodos públicos de la clase	VF	podrán prevenirse asignando los recursos de mano ra que nunca se genere una espera circular	
VF	utilizamos la biblioteca java.lang.concurrency para garantizar exclusión mutua de manera automá-	VF	podrán evitarse si el sistema monitoriza las peticiones de recursos, denegando las que generen peligro de interbloqueo	
VF	tica utilizamos los métodos wait, notify y notifyAll (heredados de Object) para implantar exclusión mu-	VF	son detectadas por la mayoría de los sistemas operativos actuales (Windows, Linux,)	
	tua	VF	V F podrán prevenirse sirviendo las peticiones de ma- nera que nunca se cumpla la condición de retención y espera	
VF	utilizamos los métodos sleep() e interrupt() (here- dados de la clase Thread) para implantar sincroniza- ción condicional			
		En un	grafo de asignación de recursos:	
Un mo	onitor que siga el modelo de Hoare:	VF	se da una situación de interbloqueo siempre que	
$V\mathbf{F}$	evita que múltiples hilos lleguen a compartir memoria		no existe ninguna instancia libre en ningún recurso	
	mona	V[F]	se dá un interbloqueo si todos los recursos que	
VF	obliga a que en los métodos donde se invoca a notify(), ésta sea la última sentencia		participan en un ciclo dirigido tienen más de una in tancia	
VF	suspende (y deja en una cola especial de entrada) al hilo que ha invocado a notify(), activando a uno de	VF	si existe un ciclo dirigido podemos afirmar que existe interbloqueo	
	los hilos suspendidos por wait()	<b>V</b> F	si existe una secuencia segura podemos afirmar	
VF	no reactiva a ningún hilo suspendido en wait() mientras el hilo notificador no abandone voluntaria- mente el monitor		que no hay interbloqueo	
Las condiciones de Coffman:				