ADMINISTRACIÓN DE BASES DE DATOS (E.SIST.INFORMACI - 1920 (COMÚN)

<u>Página Principal</u> / Mis cursos / <u>ADMON. BASES DATOS (1920)-296_11_3T_1920</u> / <u>Preparación para exámenes y pruebas</u> / <u>Preguntas de tipo test propuestas para los temas 4 y 5</u>

Preguntas de tipo test propuestas para los temas 4 y 5

Tema	Pregunta	Correcta	Incorrecta 1	Incorrecta 2	Incorrecta 3
4	Para garantizar accesos indebidos a la BD se puede actuar:	Nivel físico, nivel humano, nivel S.O y a nivel S.B.D	Nivel físico y nivel del	Para controlar accesos indebidos es suficiente asignar permisos de manera correcta	Nivel humano, nivel S.O y nivel físico
4	En términos de seguridad, ¿de qué formas se puede actuar para garantizar accesos indebidos?	A nivel físico, humano, nivel del sistema operativo y a nivel del sistema de base de datos.	A nivel físico v nivel	A nivel humano, interno, y nivel del sistema operativo.	A nivel interno, nivel de sistema de bases de datos, nivel del sistema operativo y nivel conceptual.
4	¿Cuales son los niveles en el que se puede actuar para garantizar la seguridad?		Nivel del S.O, nivel Humano, nivel interno y nivel externo	Nivel Humano, nivel conceptual, nivel S.B.D y nivel interno	Nivel del S.O, nivel Humano, nivel interno y nivel S.B.D
4	La definición correcta de privilegio de sistema es	`	[`		Derecho a realizar una acción particular sobre un objeto concreto (insertar tuplas, borrar tuplas, consultar tuplas,)
4	¿Qué es un rol?	Un conjunto de privilegios con un nombre, que pueden cederse o concederse en grupo.	de datos pero no	Un privilegio que puede cederse pero no concederse.	Un conjunto de privilegios que le son adjudicados en exclusiva a un único usuario del sistema gestor de bases de datos.
4	¿Como se pueden consultar los roles existentes en el SGBDR Oracle?	DBA_ROLES	DBA_ROLE_PRIVS	DBA_SYS_PRIVS	ROLE_TAB_PRIVS
4	¿Qué tipos de fallos pueden darse en el SGBD?	Errores lógicos, errores del sistema, caída y fallo en almacenamiento externo	errores físicos, caída y	errores lógicos y	Errores lógicos, fallo crítico del sistema, caída y fallo en la recuperación de datos
1 Д	Indica cuál de los siguientes NO es un tipo de fallo que pueda producirse en un SGBD:	Error transaccional.	Error lógico.	Caída del sistema.	Fallo en el almacenamiento externo.
4	Los tipos de fallos que pueden darse en un SGBD son:	Errores lógicos, del sistema, caídas y fallos de almacenamiento interno.	Caídas y fallos de almacenamiento interno.	Fallos de almacenamiento interno y acceso por múltiples transacciones a un dato	Errores lógicos, del sistema, fallos de almacenamiento interno y acceso por múltiples transacciones a un dato.
4	Cuando se produce un fallo en acceso concurrente o un exceso de procesos, se produce	Error del sistema	Caida	Error logico	Fallo en almacenamiento externo

1 4 1	Las propiedades (ACID) que cumple una transacción son:	Atomicidad, consistencia, aislamiento y durabilidad	Atomicidad, consistencia, igualdad y durabilidad	Aislamiento, concurrencia, igualdad y persistencia	Atomicidad, concurrencia, aislamiento y durabilidad
4	sentencias que deben ejecutarse en bloque o no ejecutarse. Cumplen las propiedades	Atomicidad, consistencia, aislamiento y persistencia.	Atomicidad, creatividad, aislamiento y durabilidad	Atomicidad, consistencia, aislamiento y homogeneidad	Accesibilidad, consistencia, aislamiento y durabilidad
1 4	·	Atómica, consistente, aislada y persistente	Atómica, eficiente y persistente	Atómica, eficiente, aislada y consistente	Aislada y consistente
4		Atómica, Consistente, Aislada y Persistente.	Atómica, Consistente, Invariable y Persistente.	Atómica, Consistente, Aislada y Directa.	Atómica, Complicada, Invariable y Persistente.
4	De las siguientes opciones, seleccione aquella que NO es una propiedad de las transacciones:	Coherente	Atómica	Consistente	Persistente
1 4 1	¿Cuál de las siguientes propiedades NO es una propiedad ACID de las transacciones?	Estabilidad	Atomicidad	Persistencia	Consistencia
1 4 1	Los estados por lo que puede pasar una transacción son:	Activa, Parciamente ejecutada, Parcialmente abortada, ejecutada y abortada	Activa, Parcialmente ejecutada y abortada.	Ejecutada, bloqueada, Parcialmente ejecutada	Activa, Parcialmente ejecutada, abortada y finalizada.
4	Si una transacción ejecuta un _start_ y antes de ejecutar el _commit_ ocurre un error, ¿qué se ejecutaría en el caso de una recuperación del sistema?	Un UNDO(Ti).	Un REDO(Ti).	No sería necesario realizar nada.	Se realizaría primero un UNDO(Ti) y luego un REDO(Ti).
4 4	Durante la recuperación después de un fallo, ¿para qué hace un UNDO el sistema?	Para deshacer una transacción que hizo un start, pero no un commit	Para rehacer una transacción parcialmente ejecutada	Para indicar al sistema de que en ese punto se grabaron los datos modificados hasta el momento por transacciones acabadas	Para volver a ejecutar una transacción que hizo un start y un commit
4	del fallo pero no terminó su ejecución (se	Deshacer toda la transacción como si no hubiese ocurrido (UNDO (T)).	Nada.	Rehacer la transacción volviendo a escribir los antiguos valores (REDO (T)).	Rehacer la transacción escribiendo los nuevos valores (REDO (T)).
1 4 1	¿Cuándo se debe ejecutar un UNDO tras la recuperación de un fallo?	Cuando hay un start pero no un commit.	Cuando hay un start y un commit.	Cuando no se produce ningún error.	Cuando el error se produce al terminar todas las transacciones.
4	•	Se ejecuta cuando hay un start pero no un commit	Se ejecuta cuando hay un commit pero no un start	Se ejecuta cuando no hay ni un start ni un commit	Se ejecuta cuando hay un start y un commit
4	Cuando ocurre un fallo, tras observar la última copia de la tabla de modificaciones, el gestor de recuperaciones efectuará	un REDO para aquellas transacciones con un commit tras el último checkpoint.	un REDO para aquellas transacciones que tengan un commit antes del último checkpoint.	un UNDO para aquellas transacciones que tengan un start y un commit.	un REDO para aquellas transacciones que tengan un start pero no un commit.
1 4 1	¿De qué ficheros sería recomendable tener una copia física en frío en Oracle?	init.ora, config.ora y el software de aplicaciones actualizado mediante parches	init.ora y el software de aplicaciones actualizado mediante parches	init.ora y config.ora	config.ora y el software de aplicaciones actualizado mediante parches
1 5 1	En su mayoría, los algoritmos de control de concurrencia son:	proactivos.	reactivos.	limitantes.	ninguna de las anteriores es correcta.
5	instrucciones de una transacción de un	los mismos datos y las mismas variables	de los mismos datos y distintas variables	de distintos datos y mismas variables	de distintos datos y distintas variables

5	¿Que entendemos como ejecución serializable?	Cuando la ejecución de un conjunto de transacciones concurrentes coincide con la ejecución secuencial de las transacciones.	de dichas operaciones da el mismo resultado que la ejecución	modifican el átomo	Cuando el grafo de dependencias si presenta ciclos dirigidos.
5	¿Cuál de estos problemas presenta el algoritmo de ordenación total?	Las lecturas concurrentes también se ordenan, sin ser necesario por no ser conflictivas.	variables de control sobre los átomos para	Hace trabajo en vano cuando RR(a) <= i <	Puede dar lugar a deadlocks de manera que un grupo de transacciones quede a la espera de que se desbloquee un átomo.
5	¿Cuándo se ejecuta exitosamente la lectura en una sentencia Lee(Ti,a) en el algoritmo de ordenación parcial?	Cuando WR(a) es menor o igual que i	, ,	` ′	Cuando WR(a) es igual a i
5	Con respecto a los algoritmos de control de concurrencia, el algoritmo de ordenación por marcas de tiempo que ocupa más memoria, en general, es:	Ordenación parcial multi-versión, ya que necesita varias versiones de cada átomo.	mediante validación, ya que tiene 3 fases distintas con un número alto de	Ordenación parcial, ya que tiene 3 fases distintas con un número alto de controladores por cada átomo.	Ordenación total.

Última modificación: domingo, 7 de junio de 2020, 11:02

◄ Preguntas de respuesta corta propuestas p Ir a...
Preguntas de tipo test propuestas para el tema 6 ▶

Aviso legal: los archivos alojados aquí, salvo que se indique lo contrario, están sujetos a derechos de propiedad intelectual y su titularidad corresponde a los usuarios que los han subido. La Universidad de Granada no se responsabiliza de la información contenida en dichos archivos. Si usted cree conveniente retirar cualquier archivo cuyo contenido no le pertenezca o que infrinja la ley, puede comunicarlo usando **este formulario de contacto**.