

## Fundamentos de Bases de Datos. Teoría. Parcial 2(A)

Grupo y profesor: 2ºA Amparo Sila

Apellidos, Nombre y DNI: Wang, Siapi

X41251562

Marca con una X la casilla correcta conforme a las siguientes afirmaciones. Tres errores eliminan un acierto. (10 pts.)

Pregunta	Cierto	Falso
En hashing dinámico hace falta una estimación del número de datos a insertar para dimensionar la tabla hash		
El acceso directo a registros no permite realizar la lectura secuencial de datos en un rango		
El mantenimiento de un índice no denso es menos costoso que el de un índice denso		
Los árboles B se montan en memoria para no tener que acceder a disco más que una vez para llegar a un registro		
El nivel interno de una base de datos está enteramente gestionado por el S.O. del ordenador		
En el hashing extendido lo mejor es que la pseudollave tenga muchos dígitos		
En una organización secuencial no es necesario que los registros mantengan ningún orden particular		
Lo normal es que cada archivo almacenado del nivel interno se almacene en un fichero físico separado		
En una estructura hash dinámica, al insertar un elemento que supere el tamaño de un cubo, siempre se producirá desbordamiento tanto en ese cubo como en el directorio		
Las consultas basadas en OR sobre campos indizados mediante índices bitmaps, obtienen las tuplas que satisfacen la condición directamente de los índices		
El acceso directo a registros garantiza siempre que encuentre una tupla con una sola lectura de bloque		
La actualización de los archivos puede no influir en la actualización de los índices no densos		
Se pueden montar tantos índices densos como se necesiten		
El agrupamiento por defecto en el nivel interno es intra-archivos		
Si sé cuantos registros va a tener el archivo almacenado y cuantos valores distintos de la clave, puedo dimensionar adecuadamente el acceso directo a cubos		
El índice no denso permite realizar preguntas de tipo existencial sin acceder al fichero de datos		
Conviene que estén relacionados el tamaño de los bloques físicos y el de las páginas para mejorar el rendimiento de sistema de almacenamiento		
El orden de un árbol está determinado por el tamaño de la página que se asigna a los nodos del árbol		
El administrador de la base de datos puede decidir la forma de agrupamiento en páginas de los archivos que corresponden a las tablas de una base de datos		
En un archivo almacenado puede haber más de un índice primario		
Las sentencias CREATE TABLE y CREATE INDEX de SQL generan nuevos conjuntos de páginas (archivos almacenados) en el nivel interno		
En el "hashing" extendido no se producen desbordamientos		
El hashing dinámico es muy eficaz porque la tabla hash va en memoria principal		
Puesto que es una variante de índice no denso, sólo se puede montar un árbol B (sobre la clave física) de un archivo		
Un factor de bloqueo mayor a 1 implica tener más de un registro por página		
La clave de una tabla organizada por índice puede estar definida sobre cualesquiera de sus campos		
El orden de un árbol influye directamente en el número de niveles		
No se pueden resolver consultas basadas en AND sobre dos campos indizados mediante índices bitmaps, usando estos índices		
El índice no denso mejora el barrido ordenado completo del fichero por la clave física		
El índice denso ocupa el mismo tamaño que el propio fichero que indexa		