





Práctica 3

Recuperación de bases de datos en Oracle



Práctica 3.

Objetivos:

- ✓ Estudiar la estrategia de actualización de la base de datos que se sigue en Oracle.
- ✓ Estudiar los elementos que intervienen en la estrategia de recuperación de la base de datos en Oracle.
- ✓ Comprobar experimentalmente la estrategia de recuperación en Oracle.



Práctica 3. Estrategia de actualización en Oracle

- ✓ Entorno concurrente.
- ✓ Actualización en el lugar.
- ✓ Actualización inmediata.
- ✓ Actualización no forzar.



Algoritmo
DESHACER/REHACER



Elementos utilizados en el procesamiento de transacciones y en la estrategia de recuperación en el SGBD Oracle:

- ✓ Buffer de datos.
- ✓ Buffer de diario. [escribir, T, X, valor_antes, valor_después]
- ✓ Fichero de diario.
- ✓ Espacio de deshacer.



Como se ha presentado en el Tema 3, en un diario se registran todas las operaciones que realizan las transacciones, con fines de recuperación de la BD: deshacer una transacción anulada o interrumpida, o rehacer una transacción confirmada.

Para poder deshacer o rehacer una actualización de una transacción es necesario guardar en el diario el valor anterior y el valor posterior a dicha actualización, como se indica en la entrada de tipo [escribir, T, X, valor_antes, valor_después]

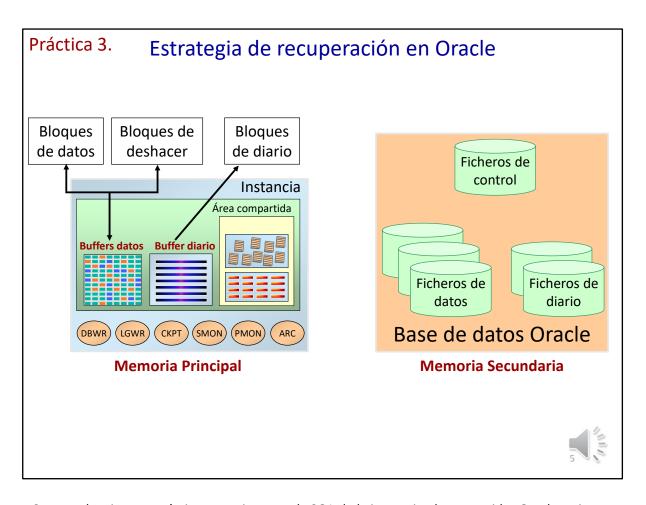
La particularidad de Oracle reside en que estas dos informaciones (valores de X) se almacenan en dos repositorios distintos:

- En un fichero de datos del servidor (Espacio de Deshacer) y
- En el fichero de diario del servidor.

Como se presentará en la Práctica 5, Oracle utiliza para gestionar el espacio disponible en disco (los ficheros de datos) una organización particular. El espacio en disco destinado a datos se organiza en espacios de distinto tamaño (*tablespaces* en la terminología de Oracle), gestionados por el servidor. Uno de estos espacios se destina a almacenar las anotaciones con los valores anteriores de los datos actualizados, para <u>poder deshacer transacciones</u> durante la recuperación de la BD. Por este motivo se habla de Espacio de Deshacer (*Undo Tablespace*).

En el fichero de diario se almacenan las anotaciones con el valor posterior de los datos actualizados para poder rehacer transacciones durante la recuperación de la BD.

En la transparencia se indica el destino final de estos dos valores del dato actualizado (valor_antes y valor_después). En las transparencias siguientes se presentará con más detalle el uso de estos dos repositorios.



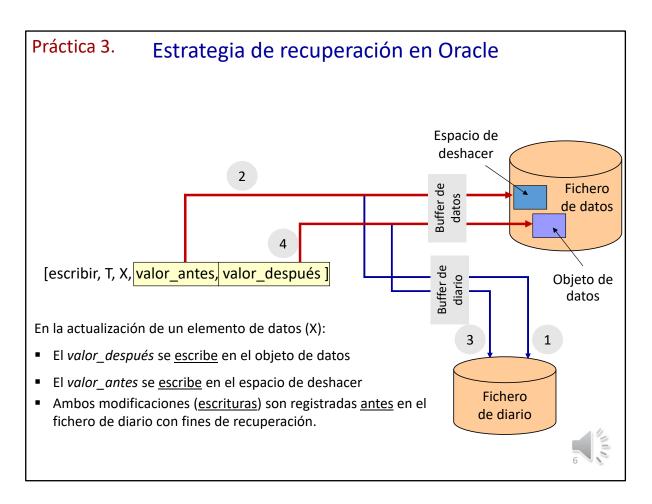
Como se ha visto en prácticas anteriores, en la SGA de la instancia, de un servidor Oracle, existen dos tipos de buffers: el buffer de diario y el buffer de datos.

En el buffer de datos se trasfieren temporalmente los bloques de los ficheros de datos que son accedidos durante el uso del servidor. Estos bloques pueden ser de dos tipos:

- Bloques de datos (bloques de objetos de datos), o
- Bloques del espacio de deshacer.

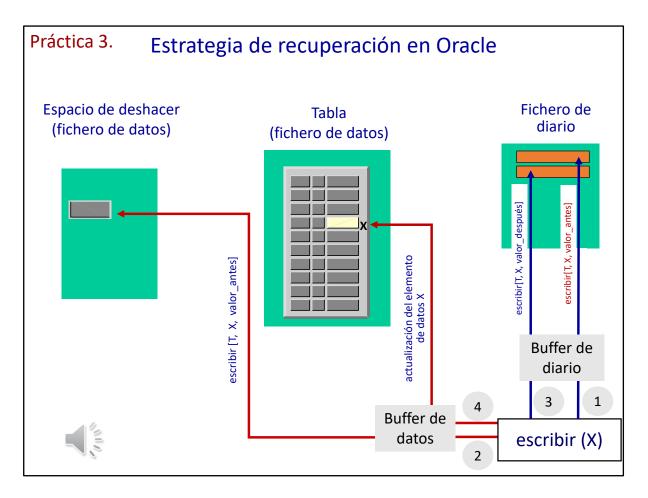
En el buffer de diario se trasfieren bloques del fichero de diario.

Los bloques transferidos a memoria principal serán devueltos (grabados) al disco en instantes de tiempo determinados por la estrategia de actualización de la BD y los parámetros de configuración del servidor.



Debido a la forma particular, en Oracle, de almacenar la información relativa a una operación de actualización, es importante entender el destino de cada información para la recuperación, teniendo en cuenta que las actualizaciones realizadas en el espacio de deshacer (valor_antes) reciben el mismo tratamiento, respecto a la política de recuperación, que las actualizaciones de los objetos de datos, es decir, que el hecho de escribir en el espacio de deshacer implica hacer una anotación en el fichero de diario. Así:

- El valor del dato <u>antes</u> de la actualización (valor_antes) se escribe en el correspondiente bloque del espacio de deshacer residente temporalmente en el buffer de datos. Una anotación con la inserción realizada en el espacio de deshacer (valor_antes) es también registrada previamente en el buffer de diario. (En el espacio de deshacer sólo se hacen inserciones).
- El valor del dato después de la actualización (valor_después) se escribe en el correspondiente bloque del objeto de datos residente temporalmente en el buffer de datos. Una anotación con el valor actualizado (valor_después) es registrada previamente en el buffer de diario.
 Los bloques de datos y de deshacer en los que se han hecho actualizaciones, en el buffer de datos, serán devueltos a su posición en el disco en algún momento posterior.
 El contenido del buffer de diario será grabado en el fichero de diario en disco siguiendo una política que asegura tener en disco toda la información necesaria para la recuperación de la base de datos en caso de fallo. (Algoritmo de gestión del fichero de diario).



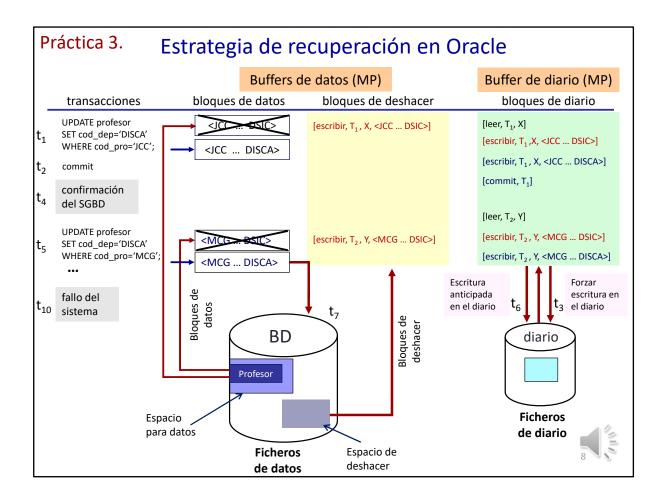
Esta transparencia visualiza más detalladamente lo que ya se ha descrito en la transparencia anterior.

Es importante destacar:

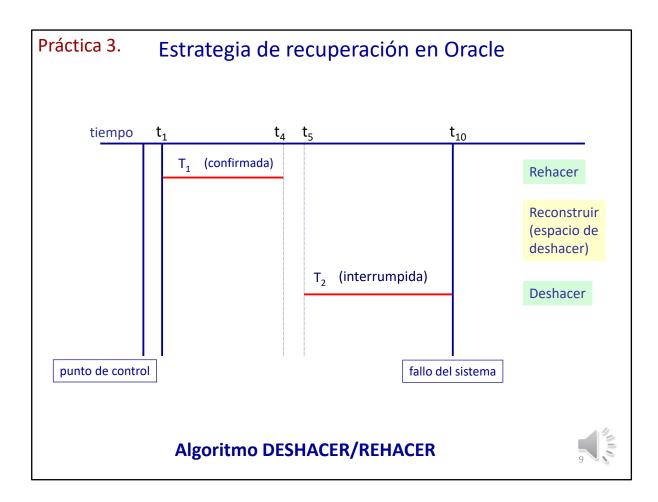
- Cualquier bloque (datos, deshacer, diario) debe ser transferido al buffer correspondiente para su actualización, y posteriormente debe ser salvado (grabado) en disco.
- Cualquier actualización que se hace en el espacio de deshacer o en los objetos de datos debe ser anotada previamente en el fichero de diario.
- En el espacio de deshacer se registran los valores anteriores de los datos con fines de recuperación (deshacer transacciones), pero estas inserciones en el espacio de deshacer son anotadas también en el fichero de diario. Si se perdiese el contenido del espacio de deshacer por algún fallo, éste podría ser reconstruido usando el diario.

El uso de un espacio de deshacer (valor_antes) en Oracle responde únicamente a razones de rendimiento. Las mismas medidas de seguridad podrían tomarse usando exclusivamente un fichero de diario clásico.

Con el uso del espacio de deshacer se pretende tener más accesible la información necesaria para deshacer transacciones, ya que esta tarea se realiza con mucha más frecuencia (usuario, SGBD) que la tarea de rehacer (fallo del sistema).



En la transparencia se ilustra con un ejemplo la situación en que puede quedar la base de datos (en disco) después de un fallo del sistema con pérdida de memoria principal, en el supuesto de la estrategia de actualización planteada.



Éste es el proceso de recuperación de la base de datos del ejemplo anterior después del fallo. Deberán deshacerse las actualizaciones de las transacción T2 y rehacerse las actualizaciones de la transacción T1 que es la única confirmada después del último punto de control. Para deshacer T2, primero reconstruirá el espacio de deshacer usando el diario.

Fallo del sistema con <u>pérdida de MP</u>: Algoritmo Deshacer/Rehacer

Forzar la escritura en el diario

en el diario

- a) En el <u>fichero de diario en disco</u> se encuentran los <u>cambios realizados por las transacciones confirmadas</u> antes del fallo del sistema (las transacciones que hicieron estos cambios pueden no haber sido grabados en la BD en disco).
- b) En el <u>fichero de diario en disco</u> se encuentran todos los <u>cambios</u> realizados sobre bloques del espacio de deshacer correspondientes a <u>cambios en bloques de datos que ya han sido transferidos a disco</u> (las transacciones que hicieron estos cambios pueden haber sido interrumpidas).

 Escritura anticipada

10

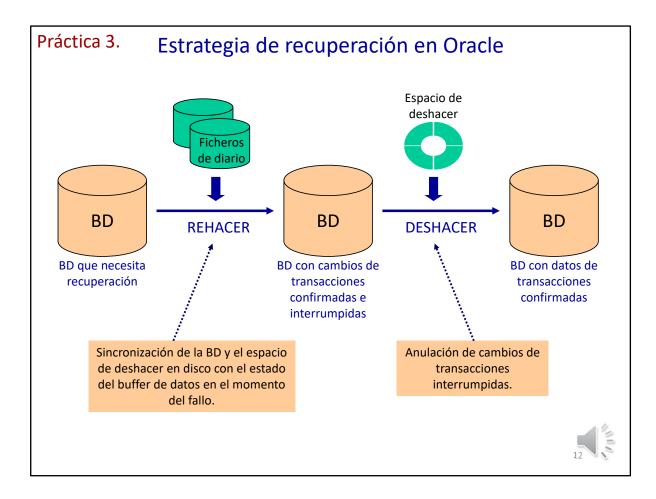
- a) Debido al algoritmo de gestión del fichero de diario (forzar la escritura en el diario) antes de confirmar una transacción, el SGBD transfiere a disco el contenido del buffer de diario, es decir salva en el fichero de diario los cambios realizados por la transacción (valor_despues), independientemente de que estos cambios hayan sido grabados o no en el disco. Esto permite rehacer la transacción confirmada en caso de fallo del sistema.
- b) Debido al algoritmo de gestión del fichero de diario (escritura anticipada en el diario), en el fichero de diario se encuentran los cambios realizados en el espacio de deshacer que son necesarios para deshacer las actualizaciones (valor_antes) de las transacciones interrumpidas que ya hayan sido grabadas en disco.

Fallo del sistema con pérdida de MP: Algoritmo Deshacer/Rehacer

Estrategia de recuperación:

- a) Se aplican sobre la BD los cambios registrados en el fichero de diario en disco, desde el último punto de control: se rehacen las transacciones confirmadas y se reconstruye el espacio de deshacer en disco. (REHACER)
- b) Utilizando las entradas del espacio de deshacer en disco, se deshacen todos los cambios producidos por transacciones interrumpidas por el fallo del sistema.(DESHACER)





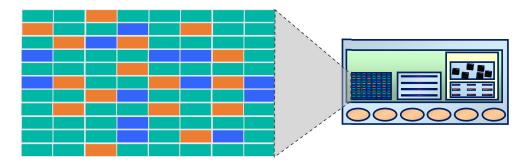
Al aplicar el procedimiento REHACER:

- Rehacemos, con la información del fichero de diario (valor_después) las transacciones confirmadas antes del fallo y posteriores al último punto de control. Algunos de los cambios de estas transacciones podrían haberse quedado en el buffer de datos en el momento del fallo.
- Rehacemos el espacio de deshacer en disco con la información del fichero de diario. Esto
 asegura que en el espacio de deshacer en disco, después de la restauración, están registrados
 los cambios (valor_antes) de las transacciones activas en el momento del fallo, realizados
 sobre bloques de datos que ya han sido transferidos al disco. Otros cambios de estas
 transacciones interrumpidas no registrados todavía en disco no interesan.

Al aplicar el procedimiento DESHACER:

• Deshacemos los cambios de las transacciones interrumpidas.

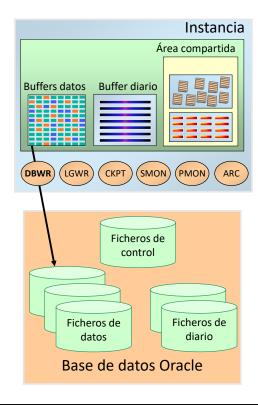
Buffer de datos:



- ✓ Almacena los <u>bloques de</u> <u>datos y del espacio de deshacer</u> que han sido accedidos más recientemente.
- ✓ Sirve para minimizar los accesos a disco.
- ✓ El SGBD gestiona de la misma forma los bloques de datos y los bloques del espacio de deshacer.



Como ya estudia en la práctica 1, el buffer de datos almacena temporalmente bloques de datos y bloques del espacio de deshacer.



DBWR:

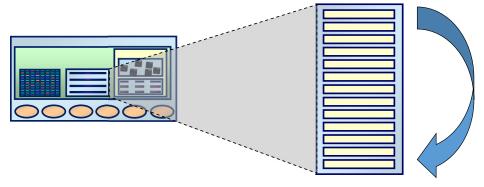
- Hace falta espacio en el buffer de datos.
- Antes de ejecutar un punto de control.
- Periódicamente.



Los criterios para que el proceso de fondo DBWR (*Database Writer*) actúe y transfiera bloques (datos, deshacer) del buffer de datos al disco, pueden ser varios:

- El servidor necesita espacio en el buffer de datos para atender las peticiones de las transacciones: transferir nuevos bloques de datos y de deshacer al buffer de datos.
- Antes de marcar un punto de control en el fichero de diario, el servidor transfiere a disco el contenido del buffer de diario y los bloques del buffer de datos (sucios).
- En la configuración del servidor se puede establecer una periodicidad para transferir bloques (sucios) del buffer de datos a disco.

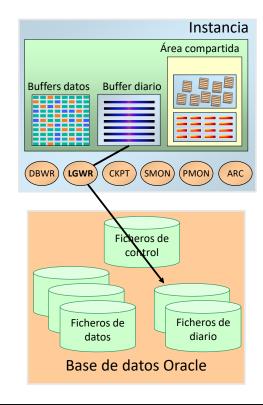
Buffer de diario:



- ✓ Almacena los cambios realizados por las transacciones sobre <u>bloques</u> <u>de datos y bloques del espacio de deshacer</u> con fines de recuperación.
- ✓ Se utiliza secuencialmente.
- ✓ Buffer circular (se reescribe)



Como ya se estudia en la práctica 1, el buffer de diario almacena temporalmente bloques del fichero de diario donde se anotan, entre otra información, las actualizaciones (valor_después) realizadas sobre bloques de datos y bloques de deshacer.



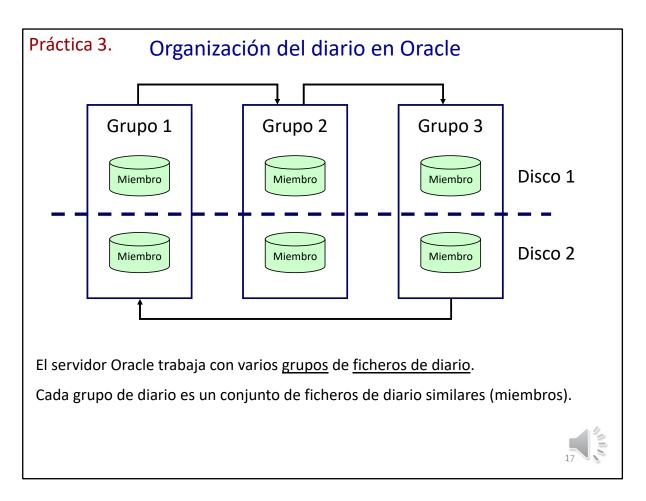
LGWR:

- Confirmación de transacción.
- 1/3 del buffer de diario lleno.
- Antes de que escriba el DBWR.
- Cada tres segundos.



Los criterios para que el proceso de fondo LGWR (*Log Writer*) actúe y transfiera el contenido del buffer de diario al disco, pueden ser varios:

- Antes de que el servidor confirme una transacción: algoritmo de gestión del diario (forzar escritura en el diario).
- Cuando una porción del buffer de diario previamente establecida está llena (configuración).
- Antes de que el proceso DBWR transfiera bloques del buffer de datos a disco: algoritmo de gestión del diario (escritura anticipada en el diario).
- Con cierta periodicidad previamente establecida (configuración).



Por razones de seguridad el servidor Oracle trabaja con varios grupos de diario. Cada grupo de diario contiene un conjunto de ficheros de diario similares (miembros). Por seguridad los miembros de un grupo de diario se suelen almacenar en discos distintos.

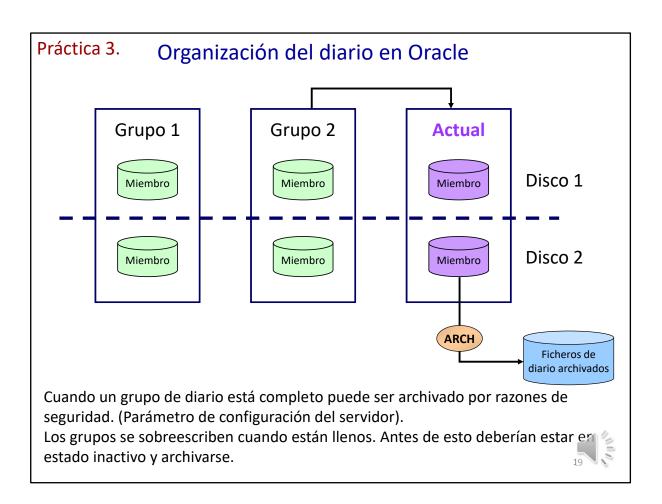
Práctica 3. Organización del diario en Oracle Grupo 1 Grupo 3 Actual Disco 1 Miembro Miembro Miembro Disco 2 Miembro Miembro Miembro Buffer diario LGWR) Existe un grupo actual que es el que está siendo utilizado por el servidor. El servidor actualiza simultáneamente todos los miembros del grupo actual. Cuando los ficheros del grupo actual están llenos, el servidor pasa al grupo

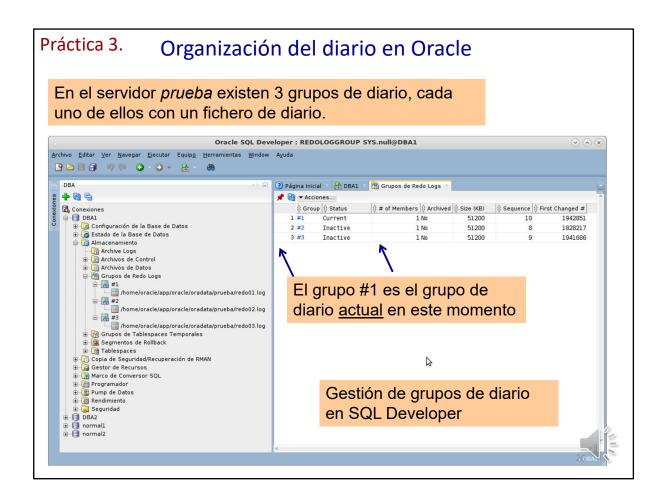
El fichero de diario tendría todas sus entradas entre los miembros de los distintos grupo (uno por grupo).

siguiente. (Uso circular del conjunto de grupos de diario).

Un grupo puede estar en varios estados:

- Actual: es sobre el que está escribiendo el LGWR.
- Activo: es posible que sus entradas sean necesarias para realizar recuperación ante fallos.
- Inactivo: sus entradas no son necesarias para recuperarse ante un fallo de sistema (por ejemplo porque se ha hecho un checkpoint).





En la instalación del laboratorio los tres miembros de cada grupo del diario están en el mismo disco (incluso en el mismo directorio). Esto no debería ser así para que la instalación fuera robusta.