Arquitectura de Oracle

Administración de Bases de Datos

Curso 2018-2019

Mercedes G. Merayo, Yolanda García, Jesús Correas

Departamento de Sistemas Informáticos y Computación Universidad Complutense de Madrid

Contenido

- Introducción. Propiedades ACID.
- Elementos principales de la arquitectura de un SGBD Oracle:
 - Procesos y estructuras en memoria.
 - Estructuras de almacenamiento en disco.
- Estructura lógica y física de almacenamiento.
- Estructura lógica de almacenamiento:
 - ► Tablespaces, segments, extents, bloques (lógicos).
- Estructura física de almacenamiento:
 - Datafiles, controlfiles, ficheros de redo log.
- Procesos y estructuras en memoria: Instancia.
 - Estructuras en memoria: SGA, PGA.
 - Procesos background, server, client.

Arquitectura de una Base de datos - Introducción

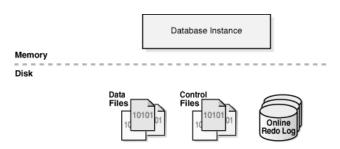
- La arquitectura de un SGBD es clave para tratar adecuadamente la información contenida en una BD.
- Debe poder tratar situaciones muy complejas en gran cantidad de escenarios:
 - Descripción autocontenida de las BD instaladas en el SGBD.
 - Independencia de los dispositivos.
 - ▶ Múltiples usuarios que operan sobre la BD concurrentemente.
 - Seguridad de accesos a múltiples BD operando en el mismo SGBD.
 - Seguridad frente a fallos del sistema.
 - Copia de seguridad y recuperación.
 - Instalaciones distribuidas / multiprocesador.
 - ▶ Información estadística sobre accesos, eficiencia.
 - Acceso eficiente a los datos.

Arquitectura de una Base de datos - Propiedades ACID

- Un SGBD de cualquier BD relacional debe cumplir cuatro propiedades denominadas ACID:
 - ▶ A de atomicidad: En una transacción, todas las operaciones se terminan, o bien no se realiza ninguna.
 - ▶ C de consistencia: Una transacción debe preservar la consistencia de la BD. Suele ser responsabilidad del usuario/programador.
 - En particular, una consulta debe ser consistente con el estado de la base de datos en el instante de inicio de la ejecución de la consulta.
 - I de aislamiento: Una transacción no completada (con COMMIT) es invisible al resto del mundo.
 - ▶ D de durabilidad: Cuando se completa una transacción con COMMIT, entonces es imposible que la base de datos la pierda.
- Normalmente las propiedades ACID se aplican a las transacciones de la BD, pero también es aplicable a la integridad de los datos en general.

Arquitectura de una BD Oracle - Elementos principales

- Un servidor de BD Oracle está formado por dos elementos principales:
 - ▶ Una serie de **ficheros en disco** que almacenan los datos de la BD (en la terminología de Oracle es la **database**).
 - Un conjunto de estructuras en memoria y de procesos que gestionan los ficheros en disco: la instancia de la BD.



Arquitectura de una BD Oracle

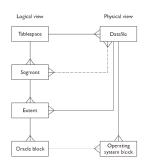
- Oracle proporciona una abstracción total del los componentes lógicos respecto a las estructuras y el almacenamiento físico en disco:
- No hay una correspondencia directa entre:
 - los elementos lógicos: tablas, vistas, etc.
 - ▶ y el almacenamiento físico: ficheros de datos (datafiles), ficheros de control, etc.
- Los programadores y usuarios solo tienen acceso a los elementos lógicos de la BD.
- Los administradores del sistema operativo gestionan los ficheros en disco.
- El administrador de la BD es el único que puede acceder a la correspondencia entre elementos lógicos y almacenamiento físico.

Estructura lógica y física de almacenamiento

- Desde el punto de vista lógico del almacenamiento, el elemento fundamental es el segmento.
 - Un segmento representa el almacenamiento de un objeto lógico de datos en una BD: una tabla o un índice, pero también de otros tipos (LOBs, partitions, undo, etc.).
 - Otros objetos (procedimientos PL/SQL, vistas, secuencias) no almacenan datos, por lo que no están almacenados en segmentos.
- Desde el punto de vista físico (del S.O.), el elemento fundamental es el datafile.
 - Son ficheros del sistema de ficheros del SO.
 - ► El SO reparte el contenido de los ficheros en **bloques**.

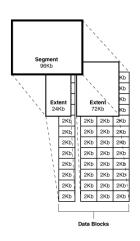
Estructura lógica y física de almacenamiento

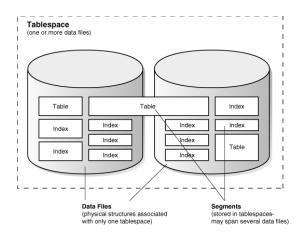
- Los segmentos están formados por una serie de extents: secuencias de bloques consecutivos en el datafile.
- Un bloque de un extent no se corresponde con un bloque del SO.
 Su tamaño es un múltiplo del tamaño del bloque del SO.



- No existe una correspondencia directa entre segment y datafile:
 - Un datafile puede contener extents de varios segments, y
 - un segment puede estar repartido entre varios datafiles.
- El **tablespace** es el elemento **lógico** que permite relacionar segments y datafiles.

Estructura lógica de almacenamiento - Segments y Tablespaces





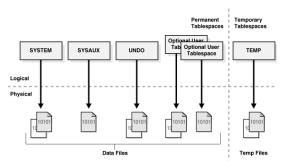
Un **tablespace** es una colección **física** de uno o más datafiles y **lógica** de uno o más segments.

- Permite agrupar los datafiles (y los segments) en unidades lógicas que se tratan a la vez.
- Pueden estar en dos modos:
 - ▶ Online para poder acceder a los datos contenidos.
 - Offline para determinadas operaciones de administración y mantenimiento (copias de seguridad, recuperación, replicación, etc.).
- Toda instalación de Oracle debe tener un tablespace particular: SYSTEM.
 - Contiene el diccionario de datos y la información asociada a procedimientos almacenados PL/SQL.
 - ▶ Se crea automáticamente durante la creación de la database.

El diccionario de datos

- La relación entre elementos lógicos y almacenamiento físico se encuentra en el diccionario de datos.
- Está formado por un conjunto de tablas y vistas con información de la propia BD:
 - Definición de los objetos de la BD.
 - Espacio reservado a y utilizado por estos objetos.
 - Valores por defecto para las columnas de las tablas.
 - Restricciones de integridad.
 - Usuarios, privilegios y roles.
 - Información de auditoría.
- La mayor parte de los datos del diccionario están encriptados y no puede accederse a ellos (son las base tables). Su propietario es sys.
- No se deben modificar estos datos directamente porque se puede corromper la integridad de la BD.
- El administrador puede acceder a vistas DBA_ (y sinónimos "v\$") para consultar información del diccionario.

• Una instalación típica de Oracle contiene los siguientes tablespaces:



• **SYSAUX** lo utiliza Oracle para algunas tareas internas. Las operaciones básicas del sistema pueden continuar si SYSAUX está offline.

Read-only tablespaces:

- ► Tablespaces para almacenar datos no modificables.
- ▶ No es necesario gestionar modificaciones ni realizar copias de seguridad.
- Para modificarlos deben convertirse a read/write.

Temporary tablespaces:

- ▶ Para realizar operaciones que no se pueden hacer completamente en memoria: ordenación, join de tablas muy grandes.
- ► Se pueden crear tablespaces temporales específicos.
- Hay un tablespace temporal por defecto: en algunos casos se puede utilizar SYSTEM, pero es habitual crear uno específico al instalar Oracle.

Transportable tablespaces:

- Permiten mover tablespaces de una instalación de Oracle a otra.
- ► Es más rápido que exportar/importar datos: solo hay que copiar los datafiles y los índices ya están generados.

Bigfile tablespaces:

- Están formados por un solo datafile, pero de tamaño hasta 1024 veces mayor que un datafile normal (*smallfile* –máx. 4M blocks, limitado por SO).
- ► El tamaño máximo es 128TB (¡hay que considerar el sistema de backup!).
- ▶ El número máximo de datafiles en una instalación es 64K.
- Multiplica por 1024 la capacidad máxima de una instalación.

• Undo tablespaces:

- Almacena la información para deshacer transacciones (al ejecutar ROLLBACK o recuperar una BD).
- Mantiene la información previa a la transacción para proporcionar la propiedad ACID de consistencia de las consultas concurrentes.
- ▶ Lo gestiona automáticamente Oracle.
- ▶ Pueden ser *bigfile* y pueden crearse varios (uno al menos).

Estructura lógica de almacenamiento - Segments, extents

Segment:

- ▶ almacena un **objeto de la BD** (tabla, índice, etc.).
- Pertenece a un tablespace, pero puede estar repartido en varios datafiles.
- ▶ Se identifican por el nombre del objeto y el propietario.
- ► Tipos: Table, Index, undo, rollback, table partition, index partition, lobsegment, lobindex, lobpartition, cluster, nested table.
- ► Se pueden consultar en la vista **DBA_SEGMENTS**.

• Extent:

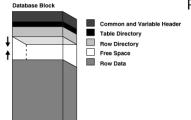
- Un segmento está formado por uno o varios extents.
- ► Cuando se llena el último extent de un segmento, se añade uno nuevo.
- Un extent está formado por bloques contiguos en el mismo datafile.
- Los extents de un segmento pueden estar en varios datafiles.
- ► Se pueden consultar en la vista **DBA_EXTENTS**.

Estructura lógica de almacenamiento - Bloques

- El **bloque** es la unidad mínima de almacenamiento lógico de Oracle.
- Un datafile está formado por bloques lógicos numerados consecutivamente.
- Un extent es una secuencia de bloques consecutivos. Los segmentos crecen asignándoles un nuevo extent.
- El tamaño del bloque es fijo para cada tablespace. No hay relación con el tamaño del bloque del SO (recomienda ser múltiplo).
- El parámetro DB_BLOCK_SIZE fija el valor por defecto para el servidor de BD (por defecto 8K).
- Cada bloque tiene una estructura interna para contener datos (filas de tablas, índices, etc.).

Estructura lógica de almacenamiento - Bloques

- Un bloque puede contener información de varias tablas.
- Se puede almacenar un número variable de filas en cada bloque.



Parámetros de configuración de espacio libre:

- PCTFREE: % <u>libre</u> mínimo que se reserva para actualizaciones de filas (las filas son de longitud variable).
- PCTUSED: Cuando se llega al valor de PCTFREE, este es el % de ocupación al que debe bajar para permitir nuevas inserciones de filas.
- Además puede haber referencias (chains) a filas en otros bloques, migración de tablas a otros bloques, compresión, etc.
- Más información en Oracle Database Concepts: https://docs.oracle.com/cd/E11882_01/server.112/e40540/

Estructura lógica de almacenamiento - Gestión de almacenamiento en tablespaces

- El servidor de BD debe mantener información sobre el espacio disponible en los datafiles.
 - ▶ Es necesaria cuando se necesita un nuevo extent para un segmento.
 - ▶ Se debe actualizar cuando se libera un extent.
- Esta información se puede mantener de dos formas:
 - ► **Dictionary-managed tablespaces:** Se mantiene en el diccionario (obsoleto).
 - ► Locally managed tablespaces: Cada datafile mantiene un *bitmap* con los bloques (o grupo de bloques) disponibles.
- Los extent pueden ser de tamaño fijo o de tamaño variable calculado por el sistema.
 - ► Cláusulas UNIFORM O AUTOALLOCATE de la instrucción CREATE TABLESPACE.

Estructura física de almacenamiento - Datafiles

- el datafile es el elemento básico de almacenamiento físico (del SO) de una instalación de Oracle.
 - Son los ficheros físicos de datos observables desde el SO.
 - Inicialmente no contiene datos, pero Oracle reserva espacio para datos en el futuro.
 - ► El tamaño se fija al crearlo, pero se puede modificar posteriormente o especificarse como **AUTOEXTEND**.
 - Oracle también permite utilizar directamente discos sin pasar por el SO: raw devices o con su propio sistema de ficheros (ASM).
 - Además permite gestionar datafiles en múltiples máquinas, clusters de máquinas (RAC), etc.
- Hay otros dos tipos de ficheros fundamentales:
 - Los controlfiles.
 - Los ficheros de redo log.

Estructura física de almacenamiento - Controlfiles

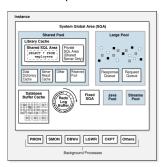
- El controlfile es un fichero binario que contiene información vital sobre la estructura de la instalación de Oracle:
 - Nombre e identificador del servidor de BD.
 - Ubicación de los demás ficheros de la instalación (datafiles, ficheros de redo log).
 - Información sobre los tablespaces.
 - ▶ Información de copia de seguridad y recuperación (*checkpoints*).
- Cada instalación tiene un controlfile, pero es tan importante que se deben mantener varias copias (hasta 8, en distintos dispositivos): están multiplexados.
- Las copias se mantienen sincronizadas automáticamente.

Estructura física de almacenamiento - Ficheros de redo log

- Cuando se ejecutan sentencias SQL que modifican datos, los cambios no se hacen en los datafiles, sino que se modifican en copias en memoria.
- Las actualizaciones en disco se hacen en algún momento posterior por procesos especiales (DBWn).
- Si hay un fallo en el servidor, puede perderse gran cantidad de operaciones que no se han llegado a escribir en los datafiles.
- Para recuperar la información se utilizan los ficheros de redo log.
 - ► Son ficheros secuenciales en los que se escriben todas las operaciones de modificación de datos (INSERT, UPDATE, DELETE).
 - Como el controlfile, pueden estar multiplexados: varios ficheros de redo log se escriben con la misma información en distintos discos.
 - Además, distintos grupos de redo log van rotando para poder hacer copia de seguridad de los ficheros (si la BD está en modo archivelog).
 - ▶ El grupo que se está escribiendo se denomina redo log online.

Procesos y estructuras en memoria - Instancia

- La instancia de un servidor de BD está formado por:
 - Un conjunto de estructuras de datos en memoria: la System Global Area (SGA).
 - Un conjunto de procesos en background.
 - Además, cada proceso tiene su propia Program Global Area (PGA), con estructuras de datos específicas.



• En instalaciones distribuidas (RAC) se utilizan múltiples instancias.

Procesos y estructuras en memoria - SGA

Database Buffer Cache:

- Cuando se ejecuta una sentencia SQL se copian en buffers de este área los bloques afectados.
- Las modificaciones de sentencias DML se realizan en los buffers en memoria.
- No se escriben en disco mientras no se necesita el espacio en memoria. Los procesos DB₩n realizan la escritura en disco.
- Dirty buffer es un buffer modificado en memoria que no se ha guardado en disco.
- El tamaño de este área es fundamental para la eficiencia:
 - Si el tamaño no es suficiente, se incrementará el acceso a disco para escribir bloques recientes.
 - Si el tamaño es demasiado grande, habrá bloques en memoria que se acceden raramente.

Procesos y estructuras en memoria - SGA

- **Shared pool:** Es la estructura más compleja. Contiene diversas subestructuras:
 - Library cache: Almacena las instrucciones SQL preparadas para acelerar las consultas que se repiten. Ahorra accesos al diccionario de datos.
 - ▶ Data dictionary cache: Almacena las últimas definiciones utilizadas: tablas, índices, privilegios, usuarios, etc.
 - ► PL/SQL area: objetos PL/SQL que se leen del diccionario de datos para evitar repetir accesos.
 - ▶ SQL Query y PL/SQL Function Result Cache: Resultados de las últimas ejecuciones de SQL y PL/SQL:
 - Si no se han modificado los datos o parámetros de los procedimientos, reutiliza los resultados de consultas y llamadas.

Procesos y estructuras en memoria - SGA

Log Buffer:

- ► Es un *buffer* circular en el que se guardan los datos que se van escribir en los ficheros de *redo log*.
- ► El proceso LGWR escribe en disco el contenido de este buffer por lotes y cuando se ejecuta una sentencia COMMIT.
- Se escribe simultáneamente en todos los ficheros redo log del grupo online.

• Large Buffer:

- Se utiliza para determinadas operaciones en memoria demasiado grandes para el shared buffer.
- Es opcional, pero facilita operaciones como la copia de seguridad con RMAN.

Java Buffer:

▶ Almacena datos y código de los procesos Java que se ejecutan en el servidor de BD. Por ejemplo, el código de las clases Java, compartido entre todos los procesos.

Procesos y estructuras en memoria - Procesos

- Las aplicaciones de usuario habitualmente se ejecutan en procesos de máquinas distintas del servidor de BD:
 - Client processes: procesos que ejecutan el código de aplicaciones que hacen consultas al servidor de BD.
 - ▶ Por ejemplo, SQL*Plus o SQL Developer ejecutan en procesos cliente.
- La instancia se ejecuta en el servidor de BD y está Formada por gran número de procesos ejecutando concurrentemente:
 - Background processes: realizan tareas internas de la BD: inician la instancia, escriben datos en datafiles, ficheros de redo log, recuperación de datos, etc.
 - ▶ Server processes: cada proceso cliente se conecta con uno de estos en la máquina del servidor para ejecutar las operaciones en la BD. (Oracle se puede configurar para tener un solo shared server process al que se conectan todos los clientes).
- Todos los procesos del servidor acceden a la SGA y pueden enviarse notificaciones (signals) entre sí.
- Algunos procesos en background relevantes:

Procesos y estructuras en memoria - Background processes

- PMON (Process Monitor): Monitoriza los demás procesos background y realiza la recuperación cuando un proceso servidor termina de forma anormal, liberando recursos y bloqueos y limpiando la SGA.
- **SMON** (System Monitor): Tareas diversas:
 - ▶ Si es necesario, recuperación de la instancia en el arranque.
 - ▶ Recuperación de transacciones terminadas al recuperar la instancia.
 - Limpieza de segmentos temporales, desfragmentación de extents, etc.
- DBWn (DB writer): Escribe los buffers de la BD modificados en memoria (dirty) en los datafiles. Se pueden crear múltiples procesos DBWn (sólo si multiprocesador).
- LGWR Escribe en los ficheros de redo log online. Cuando se llenan:
 - Rota los ficheros al siguiente grupo,
 - ▶ Pone los anteriores offline y notifica a los procesos ARCn.
- ARCn Archivan los ficheros de redo log offline.
- Otros procesos: CKPT (checkpoints), FBDA y RVWR (flashback), MMON y MMNL (AWR), CJQO y Jnnn (jobs), etc.

Procesos y estructuras en memoria - Resumen

