

Unidad Temática Nº 4: Lenguaje SQL

Transacciones

Secuencia de sentencias SQL que deben ejecutarse como unidad para asegurar consistencia. Tienen mayor importancia en la programación que en interactivo.

Por ejemplo, registrar un pedido significa:

- Actualizar stock de artículos
- Actualizar monto total de un vendedor
- Insertar datos del pedido nuevo

Sentencias

- Para hacer permanentes los cambios en la BD COMMIT work
- Para descartar los cambios en la BD ROLLBACK work



<u>Transacciones en SQL Server:</u>
http://msdn.microsoft.com/es-es/library/ms190612.aspx

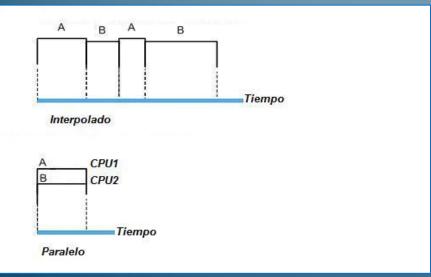


Unidad Temática Nº 4: Lenguaje SQL

Otras sentencias

- > BEGIN TRANSACTION / SAVE TRANSACTION / SAVEPOINT
- > COMMIT TRANSACTION / ROLLBACK TRANSACTION / ROLLBACK TO

SEjecución de operaciones



Fallos que pueden producirse:

- Caída del sistema
- Error de transacción o del sistema
- Control de concurrencia
- Problemas físicos y catástrofes



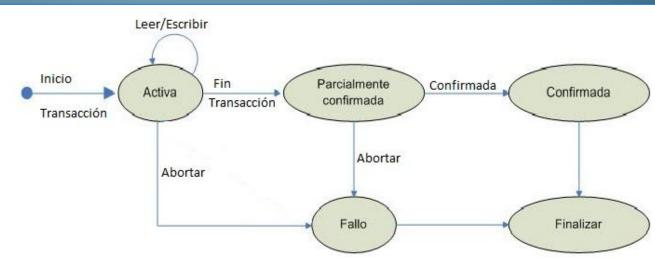
Unidad Temática Nº 4: Lenguaje SQL

Registro de transacciones (log)

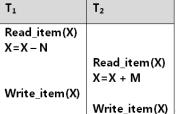
- > El DBMS mantiene imágenes de las filas (antes-después)
- > Implica un recargo de trabajo en las actualizaciones

[start_transaction, T]
[write_item, T, X, ValorAntiguo, ValorNuevo]

[read_item, T, X]
[commit, T]
[rollback, T]







Actualización perdida
X tiene valor incorrecto. Fue sobreescrito
por T₂ se pierde actualización de T₁

Cátedra Gesuon de paros

Unidad Temática Nº 4: Lenguaje SQL

Transacciones concurrentes

T1 T2

Sum = 0
Read_item(A)
sum = sum + A

Read_item(X)
X = X - N
Write_item(X)

Read_item(X)
sum = sum + X
Read_item(Y)
sum = sum + Y

Read_item(Y)
Y = Y - N
Write_item(Y)
....

<u>Datos inconsistentes</u>
T₂ opera con valores inconsistentes.

Problemas si no hay manejo adecuado

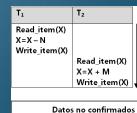
> Actualización perdida: uso concurrente de datos con posterior actualización.

Tiempo

- Datos no confirmados: actualización y transacción abortada.
- Datos inconsistentes: consulta de datos con actualización confirmada posterior de otro usuario.
- > Inserción fantasma: consulta de BD y posterior inserción que afecta sobre la visión anterior.

♦ Solución:

- El usuario no debe ver actualizaciones sin confirmación.
- Mantener transacciones breves.
- Liberar base de datos, utilizando COMMIT a menudo.
- Utilizar técnicas de cerramiento.



T₁ graba y falla o se aborta. T₂ trabaja sobre un valor temporal de X.

Read item(X)

Read item(X)

Inserción Fantasma
T₂ lee 2 veces X y obtiene valores distintos.

Tiempo

Read_item(X) X=X – N

Write item(X)

Gestión de Datos-Ing. en Sistemas de Información

Unidad Temática Nº 4: Lenguaje SQL

Cerramiento

El DBMS bloquea la parte de la BD accedida por una transacción y hace esperar a las demás, hasta que primera incluya un COMMIT o ROLLBACK.

- Niveles de cerramiento:
 - Bloquear BD / Tabla / Página / Fila / Dato
- Tipos de cerramiento:
 - > Compartido: cuando son consultas
 - > Exclusivo: con actualizaciones
- Parámetros de cerramiento: los puede especificar el DBA para evitar DEADLOCK o interbloqueo

Tamaño de cierre / Número de cierres / Plazo (timeout) / Escala de cierre para reemplazar cierres de fila por uno de tabla





Unidad Temática N° 4: Lenguaje SQL Cerramiento

En SQL Server existen definiciones para evitar Deadlocks (interbloqueos):

SET DEADLOCK_PRIORITY { NORMAL | HIGH|LOW }

SET LOCK TIMEOUT período

SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL {READ UNCOMMITTED | READ COMMITTED | REPEATABLE READ | SNAPSHOT | SERIALIZABLE}

Las propiedades deseables de las transacciones -ACID-:

Atomicidad

Consistencia

Aislamiento

Durabilidad