Instituto Tecnológico de Villahermosa Ing. Sistemas Computacionales 6to Semestre

Taller de Base de Datos

Reporte Unidad 5 - Transacciones

Reynaldo Bernard de Dios de la Cruz



Contenido

| Introducción | 3 |
|---|----|
| 5.1 - Conceptos básicos | 3 |
| Marco teórico | 3 |
| Transacción | 3 |
| Autocommit | 3 |
| 5.2 - Propiedades de las transacciones | 4 |
| Marco teórico | 4 |
| Atomicidad | 4 |
| Consistencia | 4 |
| Aislamiento | 4 |
| Durabilidad | 4 |
| 5.3 Grados de consistencia | 4 |
| Marco teórico | 4 |
| • Active | 4 |
| Uncommited | 4 |
| Rolled Back | 4 |
| • Commited | 4 |
| 5.4 Niveles de aislamiento | 5 |
| Marco teórico | 5 |
| 5.5 COMMIT y ROLLBACK | 6 |
| Marco teórico | 6 |
| COMMIT | 6 |
| ROLLBACK | 6 |
| SAVE POINT y ROLLBACK TO SAVEPOINT | 7 |
| Marco practico | 8 |
| Transacción 1: Eliminación de registros | 9 |
| Transacción 2: Actualización de registros | 10 |
| Transacción 3: Dos consultas en una transacción. | 11 |
| Transacción 4: Eliminación de tabla - DROP TABLE | 13 |
| Transacción 5: Selección de punto de guardado - SAVEPOINT | 14 |
| Anexo | 17 |
| Conclusión | 18 |
| Dibliografia | 10 |

Introducción

Las transacciones son un conjunto de instrucciones SQL que tienen la cualidad de ejecutarse como una unidad, es decir, o se ejecutan todas o no se ejecuta ninguna. Si una transacción tiene éxito, todas las modificaciones de los datos realizados durante la transacción se guardan en la base de datos. Si una transacción contiene errores los cambios no se guardaran en la base de datos.

En un sistema ideal, las transacciones deberían garantizar todas las propiedades ACID (en la práctica, a veces alguna de estas propiedades se simplifica o debilita con vistas para obtener un mejor rendimiento).

ACID son las siglas de Atomicity, Consistency, Isolation y Durability (Atomicidad, Consistencia, Aislamiento, Durabilidad)

El ejemplo clásico de transacción es una transferencia bancaria, en la que quitamos saldo a una cuenta y lo añadimos en otra. Si no es posible abonar el dinero en la cuenta de destino, no debemos quitarlo de la cuenta de origen. Para implementar transacciones en MySQL hay que utilizar la versión 5.0 o superior y el motor de almacenamiento InnoDB.

5.1 - Conceptos básicos

Marco teórico

Transacción

Una transacción en un Sistema de Gestión de Bases de Datos (SGBD), es un conjunto de órdenes que se ejecutan formando una unidad de trabajo, es decir, en forma indivisible o atómica.

Un SGBD se dice transaccional, si es capaz de mantener la integridad de los datos, haciendo que estas transacciones no puedan finalizar en un estado intermedio. Cuando por alguna causa el sistema debe cancelar la transacción, empieza a deshacer las órdenes ejecutadas hasta dejar la base de datos en su estado inicial (llamado punto de integridad), como si la orden de la transacción nunca se hubiese realizado.

Para esto, el lenguaje de consulta de datos SQL (Structured Query Language), provee los mecanismos para especificar que un conjunto de acciones deben constituir una transacción.

- BEGIN: Especifica que va a empezar una transacción.
- COMMIT: Le indica al motor que puede considerar la transacción completada con éxito.
- **ROLLBACK**: Indica que se ha alcanzado un fallo y que debe restablecer la base al punto de integridad.

Autocommit

MySQL tiene una variable de entorno llamada **AUTOCOMMIT**, que por defecto tiene el valor 1. Configurado de esta manera no se pueden usar transacciones, porque MySQL automáticamente hace un **COMMIT** luego de cada consulta.

Para usar transacciones entonces, hay que poner autocommit a 0 (desactivarlo).

Nota: Si autocommit se pone a cualquier número N > 1, MySQL hace un COMMIT automático luego de N consultas.

Para cambiar el valor de autocommit, simplemente se usa SET AUTOCOMMIT = 0;

mysql> SET AUTOCOMMIT = 0; Query OK, 0 rows affected (0.05 sec) mysql>

5.2 - Propiedades de las transacciones

Marco teórico

Una unidad lógica de trabajo debe exhibir cuatro propiedades, conocidas como propiedades ACID (atomicidad, coherencia, aislamiento y durabilidad), para ser calificada como transacción.

- Atomicidad: es la propiedad que asegura que la operación se ha realizado o no, y por lo tanto ante un fallo del sistema no puede quedar a medias.
- Consistencia: Integridad. Es la propiedad que asegura que sólo se empieza aquello que se puede acabar. Por lo tanto se ejecutan aquellas operaciones que no van a romper las reglas y directrices de integridad de la base de datos. La propiedad de consistencia sostiene que cualquier transacción llevará a la base de datos desde un estado válido a otro también válido.
- Aislamiento: es la propiedad que asegura que una operación no puede afectar a otras.
 Esto asegura que la realización de dos transacciones sobre la misma información sean independientes y no generen ningún tipo de error.
- Durabilidad: es la propiedad que asegura que una vez realizada la operación, ésta persistirá y no se podrá deshacer aunque falle el sistema.

5.3 Grados de consistencia

Marco teórico

Consistencia es un término más amplio que el de integridad. Podría definirse como la coherencia entre todos los datos de la base de datos. Cuando se pierde la integridad también se pierde la consistencia. Pero la consistencia también puede perderse por razones de funcionamiento.

Una transacción finalizada (confirmada parcialmente) puede no confirmarse definitivamente (consistencia). Si se confirma definitivamente el sistema asegura la persistencia de los cambios que ha efectuado en la base de datos. Si se anula los cambios que ha efectuado son deshechos.

Una transacción que termina con éxito se dice que está comprometida (commited), una transacción que haya sido comprometida llevará a la base de datos a un nuevo estado consistente que debe permanecer incluso si hay un fallo en el sistema. En cualquier momento una transacción sólo puede estar en uno de los siguientes estados:

- Active (Activa): el estado inicial; la transacción permanece en este estado durante su ejecución.
- Uncommited (Parcialmente comprometida): Después de ejecutarse la última transacción.
- Failed (Fallida): tras descubrir que no se puede continuar la ejecución normal.
- Rolled Back (Abortada): después de haber retrocedido la transacción y restablecido la base de datos a su estado anterior al comienzo de la transacción.
- Committed (Comprometida): tras completarse con éxito.

5.4 Niveles de aislamiento

Marco teórico

Las transacciones especifican un nivel de aislamiento que define el grado en que se debe aislar una transacción de las modificaciones de recursos o datos realizadas por otras transacciones. Los niveles de aislamiento se describen en cuanto a los efectos secundarios de la simultaneidad que se permiten, como las lecturas desfasadas o ficticias.

Control de los niveles de aislamiento de transacción:

- Controla si se realizan bloqueos cuando se leen los datos y qué tipos de bloqueos se solicitan.
- Duración de los bloqueos de lectura.
- Si una operación de lectura que hace referencia a filas modificadas por otra transacción:
 - 1. Se bloquea hasta que se libera el bloqueo exclusivo de la fila.
 - 2. Recupera la versión confirmada de la fila que existía en el momento en el que empezó la instrucción o la transacción.
 - 3. Lee la modificación de los datos no confirmados.

El nivel de aislamiento para una sesión SQL establece el comportamiento de los bloqueos para las instrucciones SQL. El estándar ANSI/ISO SQL define cuatro niveles de aislamiento transaccional en función de tres eventos que son permitidos o no dependiendo del nivel de aislamiento. Estos eventos son:

- **Lectura sucia**. Las sentencias SELECT son ejecutadas sin realizar bloqueos, pero podría usarse una versión anterior de un registro. Por lo tanto, las lecturas no son consistentes al usar este nivel de aislamiento.
- Lectura norepetible. Una transacción vuelve a leer datos que previamente había leído y encuentra que han sido modificados o eliminados por una transacción cursada.
- Lectura fantasma. Una transacción vuelve a ejecutar una consulta, devolviendo un conjunto de registros que satisfacen una condición de búsqueda y encuentra que otros registro que satisfacen la condición han sido insertadas por otra transacción cursada.

| Niveles de aislamiento: Comportamiento permitido | | | | | | | |
|--|---------|--------------|----------|--|--|--|--|
| Nicol de delendante | Lectura | | | | | | |
| Nivel de aislamiento | Sucia | No repetible | Fantasma | | | | |
| Lectura no comprometida | Sí | Sí | Sí | | | | |
| Lectura comprometida | No | Sí | Sí | | | | |
| Lectura repetible | No | No | Sí | | | | |
| Secuenciable | No | No | No | | | | |

El estándar SQL trataba de establecer los niveles de aislamiento que permitirían a varios grados de consistencia para querys ejecutadas en cada nivel de aislamiento. Las lecturas repetibles "REPEATABLE READ" es el nivel de aislamiento que garantiza que un query un resultado consistente

En la definición SQL estándar, la lectura comprometida "READ COMMITTED" no regresa resultados consistentes, en la lectura no comprometida "READ UNCOMMITTED" las sentencias SELECT son ejecutadas sin realizar bloqueos, pero podría usarse una versión anterior de un registro. Por lo tanto, las lecturas no son consistentes al usar este nivel de aislamiento.

A mayor grado de aislamiento, mayor precisión, pero a costa de menor concurrencia. La sintaxis es la siguiente:

```
SET [SESSION | GLOBAL] TRANSACTION ISOLATION LEVEL
```

{ READ UNCOMMITTED | READ COMMITTED | REPEATABLE READ | SERIALIZABLE}

Los niveles de aislamiento de transacciones globales y de sesión pueden consultarse con estas sentencias:

```
SELECT @@global.tx_isolation;
SELECT @@tx_isolation;
```

5.5 COMMIT y ROLLBACK

Marco teórico

COMMIT

Esta instrucción de SQL se utiliza para confirmar como permanentes las modificaciones realizadas en una transacción. Por ejemplo:

```
BEGIN;
Insert into Mvtos Values ('0150', 'Dep', 1500, '08-10-2008');
Insert into Mvtos Values ('7120', 'Ret', 1500, '08-10-2008');
Update Cuentas Set Saldo = Saldo + 1 where Numero = '0150';
Update Cuentas Set Saldo = Saldo - 1 Where Numero = '7120';

COMMIT;
```

Con la instruccion commit se pone una marca para saber hasta qué punto se hizo la transacción.

ROLLBACK

Esta funcion del SQL se utiliza para deshacer todas las modificaciones realizadas desde la última confirmación. Por ejemplo:

```
BEGIN;
Insert into Mvtos Values ('0150', 'Dep', 1500, '08-10-2008');
Insert into Mvtos Values ('7120', 'Ret', 1500, '08-10-2008');
ROLLBACK;
```

Esto cancelará las dos consultas de inserción y es como si no hubiera insertado nada.

SAVE POINT y ROLLBACK TO SAVEPOINT

En MySQL 5.0 y superiores, InnoDB soporta los comandos sql SAVEPOINT y ROLLBACK TO SAVEPOINT.

Para guardar un punto de guardado es necesario ejecutar en primer lugar BEGIN y posteriormente los puntos de guardado, la sintaxis es la siguiente, **SAVEPOINT nombre del punto de guardado.** Por ejemplo:

```
mysql> SAVEPOINT guardado1;
Query OK, 0 rows affected (0.03 sec)
mysql>
```

Si se desea regresar a un punto de guardado en específico la sintaxis a utilizar será la siguiente **ROLLBACK TO SAVEPOINT nombre_del_punto_de_guardado.** Por ejemplo:

```
mysql> ROLLBACK TO SAVEPOINT guardado1;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
mysql>
```

El comando **SAVEPOINT** crea un punto dentro de una transacción con un nombre. Si la transacción actual tiene un punto con el mismo nombre, el antiguo se borra y se crea el nuevo.

El comando **ROLLBACK TO SAVEPOINT** deshace una transacción hasta el punto nombrado. Las modificaciones que la transacción actual hace al registro tras el punto se deshacen en el ROLLBACK, pero InnoDB no libera los bloqueos de registro que se almacenaron en memoria tras el punto . (Tenga en cuenta que para un nuevo registro insertado, la información de bloqueo se realiza a partir del ID de transacción almacenado en el registro; el bloqueo no se almacena separadamente en memoria. En este caso, el bloqueo de registro se libera al deshacerse todo.) Los puntos creados tras el punto nombrado se borran.

Si un comando retorna el siguiente error, significa que no existe ningún punto con el nombre especificado:

ERROR 1305 (42000): SAVEPOINT guardado2 does not exist

Todos los puntos de la transacción actual se borran si ejecuta un COMMIT, o un ROLLBACK que no nombre ningún punto.

NOTA: Hay varias sentencias SQL en las que no se puede utilizar ROLLBACK ya que implícitamente MySQL realiza un COMMIT:

CREATE / ALTER / DROP DATABASE

CREATE / ALTER / DROP / RENAME / TRUNCATE TABLE

CREATE / DROP INDEX

CREATE / DROP EVENT

CREATE / DROP FUNCTION

CREATE / DROP PROCEDURE

Para este tipos de declaraciones SQL no importa si está o no activado el AUTOCOMMIT, MYSQL ejecutará un COMMIT tan pronto ejecute la declaración.

Marco practico

Primero que nada hay que establecer una conexión a la base de datos, se puede usar la consola o utilizar el servicio de MySQL command line de MySQL Server.

```
Microsoft Windows [Versión 6.3.9600]
(c) 2013 Microsoft Corporation. Todos los derechos reservados.

C:\Users\Rodolfo>mysql -u root -p
Enter password: *****
Welcome to the MySQL monitor. Commands end with ; or \g.
Your MySQL connection id is 3
Server version: 5.7.11-log MySQL Community Server (GPL)

Copyright (c) 2000, 2016, Oracle and/or its affiliates. All rights reserved.

Oracle is a registered trademark of Oracle Corporation and/or its affiliates. Other names may be trademarks of their respective owners.

Type 'help;' or '\h' for help. Type '\c' to clear the current input statement.

mysql>
```

Posteriormente hay que colocar la variable AUTOCOMMIT en falso, es decir, en cero como se muestra a continuación:

```
mysql> SET AUTOCOMMIT =0;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql>
```

Ahora se pueden empezar las transacciones sin que se guarden en la base de datos, es decir, los cambios se harán pero no se guardarán hasta que hagamos un COMMIT.

Se puede consultar el valor de la variable usando la siguiente consulta, SELECT @@AUTOCOMMIT;

Transacción 1: Eliminación de registros

Se consulta primeramente la tabla barcos para ver todos los registros.

mysql> use nautica;
Database changed
mysql> SELECT * FROM barcos;

| + | · | + | ++ | | | |
|-----------|-------------|---------------|--------------------|--|--|--|
| matricula | nombre | numero_amarre | cuota_pago | | | |
| : BA1054 | Emilia | 1478 | 2474.74 | | | |
| : BA1084 | Pao la | 987 | 7172.32 | | | |
| BA1102 | Valeria | 1298 | 3329.98 | | | |
| BA1109 | America | 165 | 6250.3 | | | |
| BA1117 | Isabela | 701 | 2224.57 | | | |
| BA1121 | Maximiliano | 772 | 4251.52 | | | |
| BA1168 | Elena | 1877 | 5172.4 | | | |
| BA1171 | Linda | 1440 | 3616.8 | | | |
| BA1200 | Jaime | 844 | 4676.2 | | | |
| BA1211 | Alexia | 1776 | : 4519.07 : | | | |
| BA1232 | Mateo | 1867 | 4074.95 | | | |
| BA1242 | Lucian | 439 | 4077.79 | | | |
| BA1258 | Israel | 313 | : 7885.85 I | | | |
| BA1277 | Abraham | 652 | 7781.45 | | | |
| BA1345 | Lia | 345 | 4467.25 | | | |
| BA1402 | Alicia | 1294 | l 2438.25 l | | | |
| BA1404 | Sara | 861 | 4112.8 | | | |
| BA1451 | Nicolas | 1941 | : 2820.72 i | | | |
| BA1487 | Ada | 885 1790 | 5419.7 | | | |
| BA1566 | Marco | | ¦ 5693.04 ¦ | | | |
| BA1581 | Marina | 327 | : 2840.57 i | | | |
| BA1590 | Fernanda | 1858 | l 2525.93 l | | | |
| BA1607 | Fernanda | 1783 | 882.44 | | | |
| BA1610 | Fabian | 1333 | 3356.65 | | | |
| BA1656 | Roberto | 501 | 1901.07 | | | |
| BA1663 | Virginia | 72 | 6657.9 | | | |
| BA1739 | Pedro | 1782 | 915.24 | | | |
| BA1856 | Noe | 1273 | 2440.39 | | | |
| BA1858 | Tatiana | 218 | 731.96 | | | |
| BA1902 | Guillermo | 1884 | 1 2736.6 I | | | |
| ++++++++ | | | | | | |

Inicio de la transacción con el comando BEGIN y una eliminación completa de los registros en la tabla barcos.

```
mysql> BEGIN;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> DELETE FROM barcos;
Query OK, 30 rows affected (0.16 sec)

mysql>
```

Si se consulta nuevamente la tabla, es evidente que no mostrará ni un registro, es más MySQL informará que la tabla está vacía (empty).

```
mysql> SELECT * FROM barcos;
Empty set (0.00 sec)
```

Para confirmar la operación de borrado basta con poner COMMIT; y los cambios serán guardados, en este ejemplo se muestra cómo deshacer ese cambio(borrado de los registros de la tabla barcos), para ello se usará el comando ROLLBACK. Esto permitirá que se deshagan todas las consultas hechas después del comando BEGIN. Para este ejemplo, recuperar los registros de la tabla barcos.

mysql> ROLLBACK;

Query OK, 0 rows affected (0.07 sec)

Transacción 2: Actualización de registros

Hay que recordar que para guardar los cambios se puede usar COMMIT o para deshacerlos completamente se usa ROLLBACK, de igual forma para decirle a MySQL que la transacción ha empezado se usa BEGIN.

Para este ejemplo se cambiará el apellido paterno de las personas que tengan su apellido con *De La Cruz* a *De La Torre*, para ello se muestra primeramente la tabla y ordenado por apellido paterno.

| mysql> SELE | mysql> SELECT * FROM personas ORDER BY apellido_paterno; | | | | | | |
|--|---|---|--|--|---|--|--|
| rfc | nombre | apellido_paterno | apellido_materno | fecha_nac | tel | socio : | |
| HAIAD552513 BBMG039362 CKLJ610123 EGMA110456 BGJG814539 MAIJ720187 CCEM283256 EMBJ557200 LFAI034723 CEIE997246 DFCH950877 EACJ483884 EDBF467297 EMLE981803 MJLH264839 MAIM669494 AMKC324032 LBJ1891183 EGGF549945 KCMM970213 LFGM771604 LGHB714834 DALH547074 DILJ695472 | nombre Elena Alfredo Jairo Amaya Isabella Angelica Victor Luis Natalia Sandra Emiliano Elsa Ruben Noe Vivian Eliana Rafael Gabriel Rafael Alina Joagquin Israel Mario Miranda | Alirio Alvarez Contreras Contreras Cordero De Dios De Dios De Dios De La Cruz Je La Cruz Jimenez Jimenez Sanchez | apellido_materno Cordero Sixto Jimenez Uillegas Alvarez Herrera Suarez Jinenez Uillegas De La Cruz Cordero Jimenez Jimenez Jimenez Jimenez Jimenez Gontreras Villegas Alirio Alvarez Uillegas Contreras De Dios Contreras De Dios Contreras Hirio Alvarez Uillegas Herrera De Dios Contreras | fecha_nac fecha_nac 1998-02-23 1998-04-13 2000-07-13 1996-06-03 1997-02-16 2000-07-23 1995-04-24 2000-01-02 1995-04-14 1997-06-25 1996-01-02 2000-12-14 1997-06-25 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-12-28 1998-01-12-28 1998- | 9987653879 9982697995 9932773268 9974604231 9960762854 9939966180 9943841431 9968384791 9919482255 99622867287 9981538338 9932517287 9977384647 9971529299 19968889570 9978885570 99782856587 9993385142 9916794245 991665070 9980622166 9957446061 9957446061 9952868548 9953263950 99812033938 9976367469 | si si si no no no no no no no no no no no no no | |
| IEHC303916 | ¦ Tobias ¦ Amanda ¦ Matias | Villegas Villegas Villegas | ¦ De Dios ¦ Villegas ¦ Cordero | 1999-02-28 1999-12-15 1997-02-16 | 9910319647 9955807925 9915182693 | l no l si l si | |
| +30 rows in set | + t (0.00 sec) | · | | • | . | ++ | |

A continuación se actualiza el valor de los apellidos.

```
mysql> UPDATE personas SET apellido_paterno='De La Torre'
-> WHERE apellido_paterno="De La Cruz";
Query OK, 7 rows affected (0.00 sec)
Rows matched: 7 Changed: 7 Warnings: 0
```

Se consulta nuevamente la tabla ordenada por apellido paterno.

| rfc | nombre | apellido_paterno | apellido_materno | fecha_nac | tel | socio | ij |
|--------------|--------------|------------------|------------------|------------|--------------|-------|----|
| AIAD552513 | Elena | Alirio | Cordero | 1998-02-23 | 9987653879 | si | i |
| BBMG039362 | Alfredo | Alvarez | Sixto | 1998-04-13 | 1 9962697995 | l si | B |
| CKLJ610123 | Jairo | Contreras | Jimenez | 2000-07-13 | 1 9932773268 | si | B |
| EGMA110456 | Amaya | Contreras | Villegas | 1999-05-17 | 1 9974604231 | si | B |
| BGJG814539 | : Isabella : | Cordero | Alvarez | 1996-06-03 | 1 9960762854 | l no | B |
| MAIJ720187 | Angelica | Cordero | Herrera | 1997-02-07 | 1 9939966180 | l no | B |
| CCEM283256 | Victor | De Dios | Suarez | 2000-07-23 | 9943841431 | l si | B |
| EMBJ557200 | Luis | De Dios | Jimenez | 1995-04-24 | 1 9968384791 | l no | B |
| LFAI034723 | Natalia | De Dios | Villegas | 2000-01-25 | 1 9919482255 | l no | H |
| CEI E997246 | Sandra | De La Torre | De La Cruz | 1995-11-01 | 9962286762 | l no | H |
| DFCH950877 | Emiliano : | De La Torre | Cordero | 1995-08-04 | 9981538338 | l no | H |
| EACJ483884 | Elsa : | De La Torre | Jimenez | 1997-02-16 | 1 9932517287 | l no | H |
| EDBF467297 | Ruben | De La Torre | Jimenez | 2000-05-10 | 1 9997384647 | si | A |
| FBLA376692 | Noe | De La Torre | Jimenez | 1996-04-14 | 9971529299 | si | A |
| LMLE981803 | Vivian | De La Torre | Contreras | 1998-06-08 | 1 9968889570 | l no | A |
| MJLH264839 | Eliana | De La Torre | Villegas | 2000-01-02 | 1 9982856587 | l no | H |
| MAIM669494 | Rafael | Herrera | Alirio | 2000-12-14 | 1 9993385142 | l no | A |
| AMKC324032 | Gabriel | Jimenez | Contreras | 1997-06-25 | 1 9949949432 | l no | R |
| LBJI891183 | Rafae1 | Jimenez | De Dios | 1996-11-22 | 9916794245 | l no | A |
| EGGF549945 | Alina | Sanchez | Contreras | 1998-12-28 | 9910665070 | si | A |
| KCMM970213 | Sebastian | Sanchez | Alirio | 1995-02-11 | 9980622166 | no | A |
| LFGM771604 | Juliana | Sanchez | Alvarez | 1997-11-01 | 9957446061 | no | н |
| LGHB714834 | Adrian | Sanchez | Villegas | 2000-11-30 | 1 9992868548 | l no | н |
| DALH547074 | Joaquin | Suarez | Herrera | 1995-10-12 | 1 9953263950 | si | A |
| DI I J695472 | Israel | Suarez | De Dios | 1999-08-01 | 9981203938 | l no | A |
| I KCH898325 | Mario | Suarez | Contreras | 1997-12-18 | 9976367469 | si | H |
| FLMH862656 | Miranda | Villegas | Alirio | 1995-12-07 | 9977106812 | si | H |
| GJJB452660 | Tobias | Villegas | De Dios | 1999-02-28 | 9910319647 | l no | H |
| IEHC303916 | Amanda | Villegas | Villegas | 1999-12-15 | 1 9955807925 | si | H |
| JMHM533503 | Matias | Villegas | Cordero | 1997-02-16 | 9915182693 | si | п |

Ahora en esta ocasión para guardar los cambios en la base de datos se utiliza COMMIT.

```
mysql> COMMIT;
Query OK, 0 rows affected (0.06 sec)

mysql>
```

Transacción 3: Dos consultas en una transacción. A continuación se consulta la tabla barcos_salidas.

mysql> SELECT * FROM barcos_salidas;

| rfc_persona | barcos_matricula | fecha | hora | destino |
|--|------------------|--|---|--|
| AIAD552513 AIAD552513 CEIE997246 CKLJ610123 DFCH950877 DFCH950877 DIIJ695472 EACJ483884 EDBF467297 EDBF467297 EDBF467297 EMBJ557200 EMBJ557200 EMBJ557200 FLMH862656 JMHM533503 LFAI034723 LMLE981803 MAIJ720187 MAIM669494 | | 2005-02-11 2014-11-05 2002-08-11 2006-02-07 2020-10-02 1995-06-16 2019-04-01 2013-12-27 2010-06-27 | 13:21:05 16:29:21 22:45:34 04:06:48 03:04:48 11:28:53 16:20:43 24:44:10 07:03:57 16:39:41 05:48:05 22:18:12 14:14:29 22:14:57 14:44:49 02:15:32 23:30:27 14:01:40:33 17:23:58 08:30:51 10:40:51 | Emiliano Zapata Nacajuca Macuspana Huimanguillo Macuspana Cardenas Huimanguillo Macuspana Teapa Huimanguillo Huimanguillo Nacajuca Huimanguillo Balancan Nacajuca Nacajuca Centro Nacajuca Emiliano Zapata Emiliano Zapata Centro Tacotalpa Centro |

En esta ocasión se eliminará y actualizarán registros en la tabla barcos_salidas. Para este ejemplo se eliminarán aquellos barcos que tengan como destino *Centro* y se actualizará el nombre de Balancán a Balankan. Primeramente se hace un BEGIN para indicar que la transacción iniciará.

```
mysql> BEGIN;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> DELETE FROM barcos_salidas WHERE destino="Centro";
Query OK, 3 rows affected (0.00 sec)

mysql> UPDATE barcos_salidas SET destino="Balankan" WHERE destino="Balancan";
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
Rows matched: 1 Changed: 1 Warnings: 0
```

Se vuelve a consultar la tabla para ver los cambios hechos.

mysql> SELECT * FROM barcos_salidas;

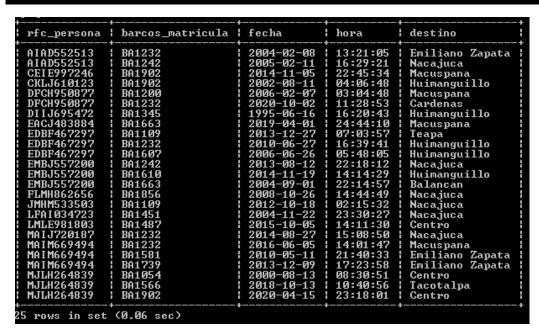
| rfc_persona barcos_matricula fecha hora destino AIAD552513 BA1232 2004-02-08 13:21:05 Emiliano Zapata AIAD552513 BA1242 2005-02-11 16:29:21 Nacajuca CELE997246 BA1902 2014-11-05 22:45:34 Macuspana CKLJ610123 BA1902 2002-08-11 04:06:48 Huimanguillo DFCH950877 BA1200 2006-02-07 03:04:48 Macuspana DFCH950877 BA1232 2020-10-02 11:28:53 Cardenas DI I J J G 95472 BA1345 1995-06-16 16:20:43 Huimanguillo EACJ483884 BA1663 2019-04-01 24:44:10 Macuspana EDBF467297 BA1109 2013-12-27 07:03:57 Teapa EDBF467297 BA1607 2006-06-26 05:48:05 Huimanguillo EDBF467297 BA1607 2006-06-26 05:48:05 Huimanguillo EDBF467297 BA1607 2004-09-01 22:14:57 Balankan EMBJ557200 BA1640 2014-11-19 14:14:29 Huimanguillo EMBJ557200 BA1663 2004-09-01 22:14:57 Balankan FLMH862656 BA1856 2008-10-26 14:44:49 Nacajuca LFA1034723 BA1451 2004-11-22 23:30:27 Nacajuca MAIM669494 BA1232 2014-08-27 15:08:50 Nacajuca MAIM669494 BA1232 2016-06-05 14:01:47 Macuspana MAIM669494 BA1581 2010-05-11 21:40:33 Emiliano Zapata MAIM669494 BA1581 2013-12-09 17:23:58 Emiliano Zapata MAIM669494 BA1539 2013-12-09 17:23:58 Em | | | | | |
|--|--|--|--|--|---|
| AIAD552513 | rfc_persona | barcos_matricula | fecha | hora | destino |
| EMBJ557200 | AIAD552513 CEIE997246 CKLJ610123 DFCH950877 DFCH950877 DIIJ695472 EACJ483884 EDBF467297 EDBF467297 | BA1242 BA1902 BA1902 BA1200 BA1232 BA1345 BA1663 BA1109 BA1232 | 2005-02-11 2014-11-05 2002-08-11 2006-02-07 2020-10-02 1995-06-16 2019-04-01 2013-12-27 2010-06-27 | 16:29:21 22:45:34 04:06:48 03:04:48 11:28:53 24:20:43 24:44:10 07:03:57 16:39:41 | Nacajuca Macuspana Huimanguillo Macuspana Cardenas Huimanguillo Macuspana Teapa Huimanguillo |
| MJLH264839 | EMBJ557200 EMBJ557200 EMBJ557200 FLMH862656 JMHM533503 LFAI304723 MAIJ720187 MAIM669494 MAIM669494 | BA1242 BA1610 BA1663 BA1856 BA1109 BA1232 BA1232 BA1232 BA1232 | 2013-08-12 2014-11-19 2004-09-01 2008-10-26 2012-10-18 2004-11-22 2014-08-27 2016-06-05 2010-05-11 2013-12-09 | 22:18:12 14:14:29 22:14:57 14:44:49 02:15:32 23:30:27 15:08:50 14:01:47 21:40:33 17:23:58 | Nacajuca Huimanguillo Balankan Nacajuca Nacajuca Nacajuca Nacajuca Macajuca Emiliano Zapata Emiliano Zapata |

Efectivamente los cambios han sido realizado exitosamente, pero todavía no se ha ejecutado ni COMMIT ni ROLLBACK, para este ejemplo se desea regresar al estado original y para ello se ejecuta ROLLBACK.

```
mysql> ROLLBACK;
Query OK, 0 rows affected (0.08 sec)
```

Al ejecutar ROLLBACK las dos consultas (eliminación de los barcos con destino al centro y actualización de balancan a balankan) se han deshecho. Una vez más se verifica que ROLLBACK se ejecutó exitosamente, para ello se seleccionan los registros de la tabla barcos salidas.

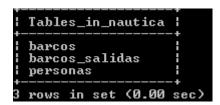
mysql> SELECT * FROM barcos_salidas;



Transacción 4: Eliminación de tabla - DROP TABLE

Como ya se mencionó anteriormente, existen algunas sentencias que MySQL no puede revertir y por ende el ROLLBACK no tiene efecto sobre ellas. Para este ejemplo se dropeará (eliminará) una tabla completa, barcos_salidas.

mysql> **SHOW TABLES**;



Ahora se eliminará barcos_salidas mediante DROP TABLE, recordando quue BEGIN debe ser escrito para indicar que la transacción empezará.

```
mysql> BEGIN;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> DROP TABLE barcos_salidas;
Query OK, 0 rows affected (0.32 sec)
```

Ahora si se consultan las tablas, barcos_salidas ya no existe.

mysql> SHOW TABLES;



Falta intentar deshacer el DROP TABLE con ROLLBACK, para ello se escribe ROLLBACK.

mysql> ROLLBACK; Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

Se muestran las tablas.



Y precisamente ese es el objetivo de esta transacción, identificar las sentencias o declaraciones de MySQL que no pueden ser afectadas por ROLLBACK, recordándolas son:

CREATE / ALTER / DROP DATABASE
CREATE / ALTER / DROP / RENAME / TRUNCATE TABLE
CREATE / DROP INDEX
CREATE / DROP EVENT
CREATE / DROP FUNCTION
CREATE / DROP PROCEDURE

Transacción 5: Selección de punto de guardado - SAVEPOINT

MySQL permite crear puntos de guardado y también regresarse hasta ellos, para este ejemplo la tabla a utilizar será barcos y se ejecutarán tres consultas diferentes, cada una con su punto de guardado.

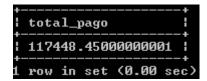
mysql> SELECT * FROM barcos;

| + | | + | | ! | ·+ |
|----|-----------|----|------------------|---------------|--------------|
| ŀ | matricula | 1 | nombre | numero_amarre | cuota_pago ¦ |
| i | BA1054 | i | Emilio | 1478 | 2474.74 |
| i | BA1084 | i | Pao la | 987 | 7172.32 |
| i | BA1102 | i | Valeria | 1298 | 3329.98 |
| i | BA1109 | i | America | 165 | 6250.3 |
| i | BA1117 | i | I sabe la | 701 | 2224.57 |
| i | BA1121 | i | Maximiliano | 772 | 4251.52 |
| i | BA1168 | i | Elena | 1877 | 5172.4 |
| i | BA1171 | i | Linda | 1440 | 3616.8 |
| i | BA1200 | i | Jaime | 844 | 4676.2 |
| i | BA1211 | i | Alexia | 1776 | 4519.07 |
| i | BA1232 | i | Mateo | 1867 | 4074.95 |
| i | BA1242 | ì | Lucian | 439 | 4077.79 |
| i | BA1258 | i | Israel | 313 | 7885.85 |
| ł | BA1277 | ı | Abraham | 652 | 7781.45 |
| ł | BA1345 | ı | Lia | 345 | 4467.25 |
| ŀ | BA1402 | ł | Alicia | 1294 | 2438.25 |
| ł | BA1404 | ł | Sara | 861 | 4112.8 |
| ł | BA1451 | ł | Nicolas | 1941 | 2820.72 |
| ł | BA1487 | ł | Ada | 885 | 5419.7 |
| ł | BA1566 | ł | Marco | 1790 | 5693.04 |
| ł | BA1581 | ł | Marina | 327 | 2840.57 |
| ł | BA1590 | ł | Fernanda | 1858 | 2525.93 |
| ł | BA1607 | ł | Fernanda | 1783 | 882.44 |
| ł | BA1610 | ł | Fabian | 1333 | 3356.65 |
| ł | BA1656 | ł | Roberto | 501 | 1901.07 |
| ł | BA1663 | ł | Virginia | 72 | 6657.9 |
| ł | BA1739 | ł | Pedro | 1782 | 915.24 |
| ł | BA1856 | ł | Noe | 1273 | 2440.39 |
| ł | BA1858 | ł | Tatiana | 218 | 731.96 |
| ŀ | BA1902 | ł | Guillermo | 1884 | 2736.6 |
| 31 | nows in s | e: | t (0.00 sec) | + | · |
| _ | | | | · | |

Indicar con BEGIN que la transacción se iniciará y se consulta la suma total de todos los registros en la columna cuota_pago.

```
mysql> BEGIN;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> SELECT sum(cuota_pago) as total_pago FROM barcos;
```



Ahora se pasará a eliminar todos los barcos que tengan una cuota de pago superior a tres mil unidades monetarias.

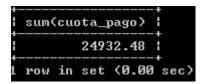
```
mysql> DELETE FROM barcos WHERE cuota_pago > 3000;
Query OK, 18 rows affected (0.21 sec)
```

Posteriormente se guarda un punto de guardado llamado tres_mil.

```
mysql> SAVEPOINT tres_mil;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

Si se consulta el total, podrá verse que la cantidad ha cambiado.

mysql> SELECT sum(cuota_pago) as total_pago FROM barcos;



A continuación se eliminan los registros con cuota de pago mayor a dos mil unidades monetarias.

```
mysql> DELETE FROM barcos WHERE cuota_pago > 2000;
Query OK, 8 rows affected (0.14 sec)
```

Se realiza un punto de guardado llamado dos_mil y se consulta el total.

```
mysql> SAVEPOINT dos_mil;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> SELECT sum(cuota_pago) FROM barcos;
```

Por último se eliminan los registros que tengan una cuota de pago superior a mil unidades monetarias.

```
mysql> DELETE FROM barcos WHERE cuota_pago > 1000;
Query OK, 1 rows affected (0.00 sec)
```

Se consulta el total.

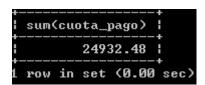
```
mysql> SELECT sum(cuota_pago) as total_pago FROM barcos;
```

Ahora, aquí viene la utilidad de **ROLLBACK TO SAVEPOINT** si se deseara regresar hasta la consulta que tenía solamente los registros superiores a 3000 unidades monetarias, entonces se usa, el total para ese entonces era **24932.48**.

```
mysql> ROLLBACK TO SAVEPOINT tres_mil;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

Para comprobar si se regresó hasta ese punto se ejecuta la siguiente consulta.

```
mysql> SELECT sum(cuota_pago) as total_pago FROM barcos;
```



Y efectivamente se ha devuelto hasta ese punto de guardado, pero ¿Qué pasa si quieres avanzar hasta un punto de guardado de más adelante? por ejemplo, hasta el punto de guardado dos_mil.

Este será el resultado:

mysql> ROLLBACK TO SAVEPOINT dos_mil; ERROR 1305 (42000): SAVEPOINT dos_mil does not exist

Es sencillo de explicar, cuando vas creando puntos de guardado y avanzar a uno muy superior ya no puedes bajar más de ese punto, pero sí seguir subiendo a cada punto de guardado.

Supongamos que ahora no quieres ni un solo cambio, es decir llegar hasta donde la tabla estaba intacta (Esto quiere decir que los registros de tres mil unidades monetarias aún existe), para ello ese ejecuta ROLLBACK.

mysql> ROLLBACK; Query OK, 0 rows affected (0.15 sec)

Y con esto se subió hasta el punto original de la transacción.

Anexo

Link de repositorio el GIT del script escrito en python para generar los datos, la base de datos en un archivo txt y además el reporte en formato PDF.

https://github.com/Reynald0/taller_bd

Sencilla página web que da un resumen del trabajo realizado y su seguimiento.

http://reynald0.github.io/taller bd/

Conclusión

Usar transacciones es muy simple: antes de ejecutar la primer consulta, se ejecuta una que solamente contiene BEGIN. Luego se ejecutan las consultas que deban ejecutarse. Si éstas resultan exitosas, se termina la transacción con COMMIT, lo cual provoca que los cambios hechos por las consultas anteriores sean permanentes. Si las consultas fallan en algún paso, se puede volver al estado anterior al comienzo de la transacción ejecutando ROLLBACK

Una transacción tiene dos finales posibles, COMMIT (se ejecutan todas las instrucciones y guardamos los datos) y ROLLBACK (se produce un error y no se guardan los cambios). Por defecto, MySQL trae activado el modo autocommit, por lo que cuando se realiza una transacción (INSERT, UPDATE o DELETE) esta se confirma automáticamente. Para desactivar esta opción se debe ejecutar SET AUTOCOMMIT = 0;

Hay que tener en cuenta que al realizar una transacción SQL que cuando se realice un INSERT, UPDATE o DELETE se generará un bloqueo sobre la tabla y que otros clientes no pueden acceder esta para escribir. Pero si podrán realizar lecturas, en las que no podrán ver los datos del primer cliente hasta que los mismos sean confirmados.

Bibliografía

Luciano. (13 de octubre de 2008). COMMIT de transacciones en MySQL. 05/5/2016, de LUAF Sitio web: http://luauf.com/2008/10/13/commit-de-transacciones-en-mysql/

Chonchoi. (12 de Diciembre de 2003). Transacciones en MySQL. 05/05/2016, de programacion.net Sitio web: http://programacion.net/articulo/transacciones_en_mysql_242

Desconocido. (2011). Transacciones en MySQL. 05/05/2016, de Blogger Sitio web: http://apuntes-para-no-olvidar.blogspot.mx/2011/09/transacciones-en-mysql.html