# INS Joan d'Àustria





#### 2.1 Introducció



- Imagina que tenim una base de dades bancària amb, entre altres coses, la taula:
  - CUENTA(<u>codigo</u>, saldo)
- Un client disposa en total de 5000€ repartits (cuenta 1 y cuenta 2)
- Vol realitzar una transacció de 1000€ desde la cuenta 1 a la cuenta 2
- Necesitaría realitzar 2 operaciones SQL del tipo:

UPDATE cuenta SET saldo=saldo-1000 WHERE codigo=1;

UPDATE cuenta
SET saldo=saldo+1000
WHERE codigo=2;



Executa el següent script en oracle y mysql

#### **ORACLE**°

```
Set autocommit on;
create table cuenta (
codigo number(6) primary key,
saldo number(8,2)
);
insert into cuenta values(1, 3000);
insert into cuenta values(2, 2000);
```



```
create database prueba;
use prueba;
create table cuenta (
   codigo int primary key,
   saldo float
);
insert into cuenta values(1, 3000);
insert into cuenta values(2, 2000);
```



- Què pasaría si després d'executar la primera instrucció INSERT hi haalguna incidencia?:
  - Errors de hardware (tall de llum, disc dur, RAM…)
  - Perdem la connexió
  - Ens distraem (trucades, mails...) i no executem la segon instrucció
- O bé, executem la segona instrucció INSERT però:
  - Es produeix un error per què el compte 2 no existeix
  - Algú borra el compte 2 just en aquest moment o tots els comptes
  - No tenim permisos per modificar el compte 2
  - Etc.



Executa el següent script en oracle y mysql

#### **ORACLE®**

UPDATE cuenta
SET saldo=saldo-1000
WHERE codigo=1;



UPDATE cuenta
SET saldo=saldo-1000
WHERE codigo=1;

Tanca les dos sessions de treball com si hi hagués hagut un tall de llum i torna a conectar-te

En quin estat es troben els comptes? Quin és el saldo?



- En qualsevol dels casos, hem retirat 1000€ del compte 1 pero no hem arribat a ingressar en el compte 2.
- Caldria desfer les últimes operacions fetes abans del tall de llum, però quantes? fins a quin moment?
- Fins i tot en el cas que poguem desfer la operació, por un període de temps, el client tiene 1000€ menys dels que hauria de tenir



- Una transacció es, per tant, fonamental en qualsevol base de dades.
- Ens permeten agrupar varias consultes en una sola unitat de treball, de forma que s'executaran como si fossin una sola instrucció o no s'executaran
- Si falla qualsevol de les operacions, tota la transacció es cancel·la i es deixen les dades com estaven al començament



2.2 Oracle





- Oracle és un SGBD transaccional que incorpora instruccions per a la gestió d'información:
  - COMMIT: Guarda els canvis realitzats
  - Rollback: Desfà els canvis realitzats
  - Savepoint nom: Crea un marcador que permet dividir una transacció en parts mes petites
  - Rollback to savepoint nombre: Permite fer un rollback fins a un punt de guardat



```
INSERT INTO CUENTA VALUES(3, 500)

UPDATE cuenta SET saldo=1000 WHERE código=3;

SAVEPOINT Uno;

DELETE FROM cuenta;

ROLLBACK TO SAVEPOINT Uno;

Commit;
```



- En Oracle una transacció comença automàticament amb la primera operació Insert, delete o update
- Finalitza quan es fa una operació Commit, Rollback, o una operació DDL (create, alter, drop)



# 2.3 MySQL





- MySQL no està organitzat pe ra transaccions de forma automàtica.
- En funció del motor de bases de dades que fem servir, disposarem o no d'un sistema transaccional.
- El motor que permet gestionar transaccions és INNODB.



 Amb la comanda show engines podem veure els motors disponibles:

Engine	Support	Comment	Transactions	XA	Savepoints
MEMORY	YES	Hash based, stored in memory, useful for temporary tables	NO	NO NO	NO NO
MRG_MYISAM	YES	Collection of identical MyISAM tables	NO	NO	NO
CSV	YES	CSV storage engine	NO	NO	NO
FEDERATED	NO	Federated MySQL storage engine	NULL	NULL	NULL
PERFORMANCE_SCHEMA	YES	Performance Schema	NO	NO	NO
MyISAM	YES	MyISAM storage engine	NO	NO	NO
InnoDB	DEFAULT	Supports transactions, row-level locking, and foreign keys	YES	YES	YES
BLACKHOLE	YES	/dev/null storage engine (anything you write to it disappears)	NO	NO	NO
ARCHIVE	YES	Archive storage engine	NO	NO	NO



- Si tenim una base de dades amb motor InnoDB, podrem usar transaccions de la següent manera:
- Una transacció comença amb la instrucció BEGIN;
- Acaba amb COMMIT, ROLLBACK o al finalitzar la sessió (provocant un rollback)
- Cal tenir present que les transaccions poden consumir més recursos que les operacions normals



- · Així tenim:
  - START TRANSACTION (o BEGIN): inicia una transacció
  - SAVEPOINT: crea un punt de guardat al que podem tornar
  - COMMIT: Guarda els canvis realitzats
  - ROLLBACK: cancela els canvis realitzats.
  - ROLLBACK TO SAVEPOINT: cancela els canvis realitzats desde el punto de guardat creat amb SAVEPOINT.
  - RELEASE SAVEPOINT: allibera la referencia creada per la comanda SAVEPOINT
  - SET AUTOCOMMIT: habilita o deshabilita el mode autocommit. Per defecte està activat



- Si el mode autocommit està actiu, totes les operacions són en realitat una transacció, ja que els canvis es guarden automàticament
- Podem veure en quin mode estem amb la instrucció

select @@autocommit;



 Per desactivar aquest mode i poder utilitzar transaccions podem fer quasevol d'aquestes operacions:

```
set autocommit=0;
set session autocommit=0;
set @@autocommit :=0;
```



- Hem de tenir present que moltes operacions provoquen un commit de manera automàtica i, per tant, acaben la transacció:
  - START TRANSACTION
  - SET AUTOCOMMIT
  - DDL: ALTER, CREATE, DROP....
  - DCL: GRANT, REVOKE....



#### 2.4 Problemes



- Imagina per un moment que estàs consultant una web o una app per fer un viatge. Segurament, moltes persones estaran fent servir la mateixa web a la vegada, fins i tot, consultant el mateix viatge o hotel que tu. O comprant el mateix producte o entrada per a un espectacle.
- Amb transaccions poden passar una sèrie de problemes que hem de tenir presents:



- 1. Dirty read: Es produeix quan una transacció llegeix canvis fets per una transacció que no ha estat confirmada.
- 2. Non-repeatable read: Es produeix quan una lectura de dades no pot ser repetida dins d'una mateixa transacció perquè una altra transacció els ha eliminat.
- 3. Phantom read: Es produeix quan apareix una nova fila entre dos lectures de la mateixa taula dins de la mateixa transacció.



→ Dirty read: Es produeix quan una transacció llegeix canvis fets per una transacció que no ha estat confirmada.

Transacció 1	Transacció 2
begin;	
Update productes	begin;
set stock=100	
where id=3;	
	Select stock
	from productes
	where id=3;
Rollback;	commit;

stock=100 Informació incorrecta



→ Non-repeatable read: Es produeix quan una lectura de dades no pot ser repetida dins d'una mateixa transacció perquè una altra transacció els ha eliminat.

Transacció 1	Transacció 2
	begin;
begin;	Select stock from
	productes where id=3;
Delete from productes	
where id=3;	
commit;	Select stock from
	productes where id=3;
	commit;

stock=100

0 rows



→ Phantom read: Es produeix quan apareix una nova fila entre dos lectures de la mateixa taula dins de la mateixa transacció.

Transacció 1	Transacció 2	
	begin;	
begin;	Select * from productes;	100 row
Insert into productes values ()		
commit;		
	Select * from productes;	101 row
	commit;	



#### 2.5 Solucions



- Per solucionar els problemes anteriors els SGBD ens ofereixen diferents nivells d'aïllament de les transaccions
- Aquests nivells s'anomenen ISOLATION LEVEL i es poden configurar a nivell global o a nivell de sessió
- Podem saber el nivell que tenim amb les comandes:

```
SELECT @@GLOBAL.transaction_isolation;
SELECT @@SESSION.transaction_isolation;
```



- Els modes disponibles per a operar amb transaccions són:
  - READ UNCOMMITTED: permet que la transacció vegi els canvis no confirmats realitzats per altres transaccions. Per tant, permet els tres problemes comentats anteriorment.
  - READ COMMITTED: només permet que la transacció vegi canvis confirmats. És a dir, no permet els 'dirty reads'.
  - REPEATABLE READ: Assegura que la transacció sempre llegirà les mateixes dades independentment de si hi ha canvis o no durant el transcurs de la transacció. Per tant, no permet els 'dirty reads' i els 'non-repeatable read'. Aquest és el mode per defecte.
  - SERIALIZABLE: assegura que la transacció està completament aillada de qualsevol efecte produït per altres transaccions. Per tant, qualsevol dada consultada por una transacció serializable romandrà invariable durant tota la transacció.





 Podem canviar el mode d'aillament de transaccions amb la comanda:

SET [GLOBAL | SESSION] TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ | READ COMMITTED | READ UNCOMMITTED | SERIALIZABLE



→ Dirty read: Amb el mode read commited estaria solucionat:

Transacció 1	Transacció 2	
begin;		
Update productes	begin;	
set stock=100		
where id=3;		
	Select stock	
	from productes	
	where id=3;	
Rollback;	commit;	

T1 no està confirmada, per tant no llegim el valor actualitzat



→ Non-repeatable read: Amb read committed com que T1 està confirmada, tindriem lectures diferents. Amb Repeatable read, no

Transacció 1	Transacció 2
	begin;
begin;	Select stock from
	productes where id=3;
Delete from productes	
where id=3;	
commit;	Select stock from
	productes where id=3;
	commit;

stock=100

stock = 100



→ Phantom read: Si no hi ha canvis a les dades, sinó que apareixen noves dades, el mode serializable és el que ens aïlla completament.

Transacció 1	Transacció 2	
	begin;	
begin;	Select * from productes;	100 rov
Insert into productes		
values ()		
commit;		
	Select * from productes;	100 rov
	commit;	