



ESIR1 BD

Bases de données

mise à jour

Olivier Ridoux

Mise à jour de BD

Plan

- Insertion de données
- Transactions

Insertion de données

mise à jour

Ajout de lignes (1)

- INSERT INTO Table (attr₁, attr₂, ... , attr_n)
VALUES (v₁, v₂, ... , v_n) ;
- INSERT INTO Table (attr₁, attr₂, ... , attr_n)
SELECT attr₁, attr₂, ... , attr_n FROM ... ;

Ajout de lignes (2)

- INSERT INTO Table (attr₁, attr₂, ... , attr_n)
SELECT attr₁, attr₂, ..., **constante_i**, ... , attr_n
FROM ... ;

Exemple - Ajout de lignes

- INSERT INTO produits
VALUES (8, ecrou, 5, 12, vert) ;
- INSERT INTO braderie(pno, prix)
SELECT pno, 100 FROM produits
WHERE produit.prix < 500
AND produit.prix > 100 ;

Modification de lignes

- UPDATE Table
SET attr_i = ...
WHERE ... ;

Exemple - Modification de lignes

- UPDATE produits
SET prix = prix * 1.05
WHERE couleur = 'rouge' ;
- UPDATE produits
SET prix = prix * 0.9
WHERE prix = (SELECT MAX(prix)
FROM produits) ;

Suppression de lignes

- DELETE FROM Table
WHERE ... ;

Exemple - Suppression de lignes

- DELETE FROM produits
WHERE prix > 100 ;
- DELETE FROM produits
WHERE pno IN (SELECT pno
FROM Temp) ;
- DELETE FROM produits ;

Notion de transaction

mise à jour

Transaction

- Un traitement constitué de plusieurs requêtes...

...qu'il faut considérer comme un tout

Exemple - dépôt / retrait

- Retrait

UPDATE compte

SET solde = solde – S

WHERE num-compte = A ;

- Dépôt

UPDATE compte

SET solde = solde + S

WHERE num-compte = A ;

Exemple - transfert

- Transfert S de A vers B

UPDATE compte SET solde = solde - S

WHERE num-compte = A ;

% « milieu du gué »

UPDATE compte SET solde = solde + S

WHERE num-compte = B ;

- Invariant : **solde de A + solde de B = k**

Invariant

- Respecté au début et à la fin
- Mais pas **au « milieu du gué »**
- Personne ne doit voir le **« milieu du gué »**
- Sûr de rien si multi-processus

Transaction

- Séquence de requêtes **ACID**
 - **atomicité** : toute la séquence est **exécutée ou rien**
 - **cohérence** : les contraintes sont **respectées**
 - **isolation** : les états intermédiaires ne sont **pas visibles**
 - **durabilité** : les actions de la transaction sont **effectives**

Programmation des transactions

- BEGIN TRANSACTION
...séquence de requêtes...
END TRANSACTION
- COMMIT
- ROLLBACK

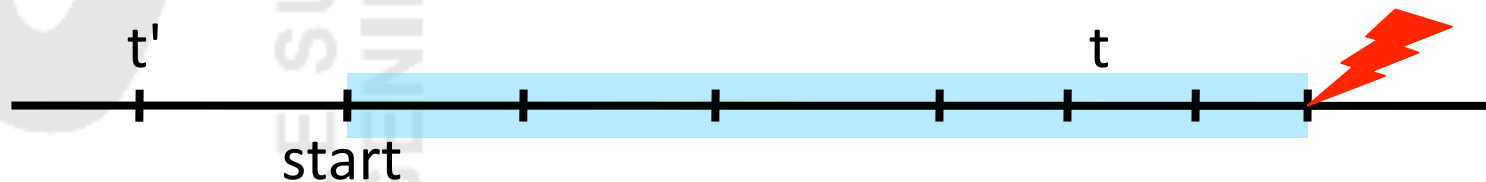
Journalisation (1)

- À chaque début de transaction **T**
Journal += **(T : Start)**
- À chaque modification
Journal += **(T : endroit, état avant, état après)**
- En fin de transaction
Journal += **(T : Commit)**

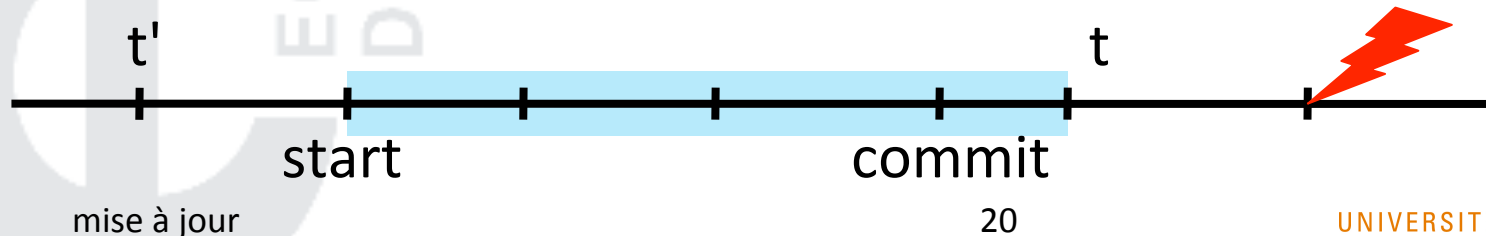
Journalisation (2)

- Si accident au temps t
et sauvegarde au temps $t' < t$
...lire le journal de t à t'

– si start **sans commit**, rétablir les **états avant**



– si start **avec commit**, rétablir les **états après**



Bilan journal

- Critères AC.D respectés
- Journalisation du journal ?
- Pb requêtes concurrentes
à voir plus tard