

Transactions

ENSIMAG 2ème année

Equipe Pédagogique BD Ensimag



- Séquence de requêtes SQL (select, insert, update, delete)
- Unité logique de traitement
 - Fait passer la BD d'un état cohérent à un autre état cohérent
 - État cohérent :
 - ⋆ Schéma conceptuel global
 - ⋆ Contraintes d'intégrité fonctionnelles
- Propriétés ACID

Atomicité : tout ou rien

Cohérence : contraintes d'intégrité (différées)

Isolation : vue mono-utilisateur

Durabilité : résultats validés jamais perdus

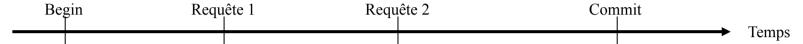
Instructions SQL

(begin;), commit;, rollback;

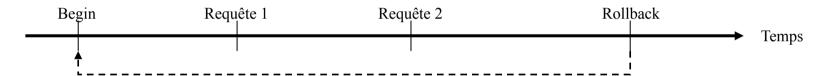


Déroulement d'une transaction

Tout se passe bien

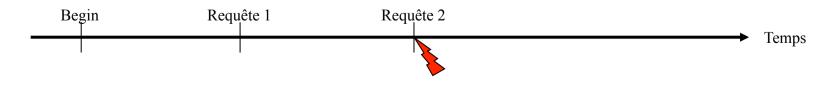


Abandon explicite



Erreur dans l'exécution d'une requête

- Norme : Abandon automatique
- En pratique : le SGBD rend la main





- Soit toutes les requêtes s'exécutent correctement
- Soit aucune

En pratique

- Utilisation d'un journal d'image avant
 - ★ Sauvegarde de l'état de la base de données avant la modification
- Opérations sur une copie des données
 - ⋆ Remplacement en cas de validation



- Toutes les contraintes d'intégrité doivent être vérifiées
 - ⋆ Vérification au fur et à mesure de l'exécution
 - ⋆ Vérification différée à la validation

Syntaxe SQL

- Ajout du mot clef **DEFERRABLE** après la définition d'une contrainte d'intégrité
- Dans une transaction :

```
* SET CONSTRAINT[S]

(ALL | <constraint_name>)

(IMMEDIATE | DEFERRED) ;
```



- L'utilisateur doit avoir l'impression d'être le seul connecté à la BD
- Une transaction ne doit pas pouvoir voir les résultats intermédiaires des autres transactions

En pratique

- Exécution concurrente de transactions
 - ★ Entrelacement des opérations des différentes transaction (séquence réelle)

Sérialisabilité

Séquence réelle équivalente à une exécution en série

Ensimag | Exécutions en série

<u>4 E</u>	B
25 2	25
50	
Ę	50
150	
1	150
5	5 2 50 50



_T1	T2	Α	В	_	T1	T2	Α	В
		25	25				25	25
lire(A,t)						lire(A,s)		
t:=t+100						s:=s*2		
écrire(A	,t)	125				écrire(A,s)	50	
	lire(A,s)				lire(A,t)			
	s:=s*2				t:=t+100			
	écrire(A,s)	250			écrire(A,	t)	150	
lire(B,t)						lire(B,s)		
t:=t+100						s:=s*2		
écrire(B	,t)		125			écrire(B,s)		50
	lire(B,s)				lire(B,t)			
	s:=s*2				t:=t+100			
	écrire(B,s)		250		écrire(B,	t)		150



Ensimag | Exécution non sérialisable

<u>T1</u>	T2	Α	В
		25	25
lire(A,t)			
t:=t+100)		
écrire(A	t)	125	
	lire(A,s)		
	s:=s*2		
	écrire(A,s)	25 0	
	lire(B,s)		
	s:=s*2		
	écrire(B,s)		50
lire(B,t)			
t:=t+100			
écrire(B		150	



Pessimistes

- Interdiction des séquences potentiellement non sérialisables
- Exemples
 - ⋆ Verrouillage
 - ⋆ Estampillage

Optimistes

- Exécution libre et vérification à la validation
- Exemple
 - ⋆ Certification



- La sérialisabilité peut s'avérer trop contraignante et pas toujours nécessaire
- Relâchement de l'isolation, 4 niveaux
 - Read uncommitted (plus faible)
 - Read committed
 - Repeatable Read
 - Serializable (plus fort)

Standardisé par SQL2,
Set Transaction Isolation Level



Read uncommitted

- Lecture des résultats intermédiaires (lectures sales)
 - ⋆ T₁ lit le tuple A
 - ⋆ T₁ écrit le tuple A
 - ⋆ T₂ lit le tuple A
 - ⋆ T₁ abandonne
 - ⋆ T₂ exploite la valeur du tuple A qui est incorrecte
- Contrôle de concurrence
 - ⋆ Séquences écriture → écriture



Read committed

- Lecture de valeurs validées uniquement (pas de lectures sales)
- Lectures non reproductibles possibles
 - ⋆ T₁ lit le tuple A
 - ⋆ T₁ écrit le tuple A
 - ⋆ T₂ lit le tuple A (valeur avant T₁)
 - ⋆ T₁ valide
 - ⋆ T₂ relit le tuple A (nouvelle valeur validée)
- Fantômes possibles



Repeatable Read

- Lecture reproductible
- Possibilité d'apparition de fantômes (nouvelle donnée)
 - ⋆ T₁ calcule la moyenne de R.A
 - ⋆ T₂ insert un nouveau tuple dans R
 - ⋆ T₂ valide
 - ★ Le calcul de T₁ n'est plus à jour
- Contrôle de concurrence
 - ★ Séquences écriture → écriture, écriture → lecture et lecture → écriture



Serializable

- Pas d'anomalies
- Contrôle de concurrence
 - ◆ Séquences écriture → écriture, écriture → lecture, lecture → écriture et lecture → insertion

Isolation level	Lectures sales	Lectures no reproductibles	Fantômes
Serializable			
Repeatable Read			Possible
Read Committed		Possible	Possible
Read Uncommitted	Possible	Possible	Possible



 Les effets d'une transaction validée ne doivent jamais être perdus

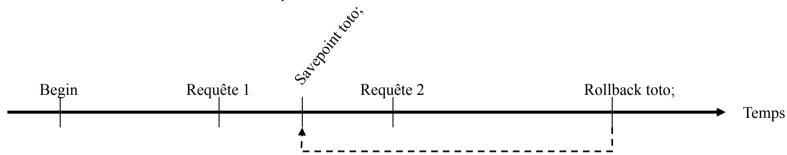
En pratique

- Journaux
 - ⋆ Opérations exécutées au fur et à mesure
 - ⋆ Terminaison de transaction
 - ⋆ (Images après)
- Sauvegardes externalisées



Points de sauvegarde

- Utilité
 - Abandon partiel
- Propriété
 - L'exécution reste linéaire
- Syntaxe SQL
 - Savepoint <nom>;
 - Rollback <nom>;





Verrouillage multi-versions

 Chaque utilisateur (session) travaille sur une copie des données

Principe

- Verrouillage en lecture sur la copie locale
- Verrouillage en écriture sur toutes les copies

Modes d'isolation

- Read committed (par défaut)
 - ★ Synchronisation de la copie locale dès qu'une transaction valide, quelle qu'elle soit (mode push)
- Serializable
 - ★ Synchronisation de la copie locale uniquement à la terminaison de la transaction locale (mode pull)



- Notion de transaction, concept très important
- Choix du niveau d'isolation à faire selon les besoins applicatifs
- Reste à mettre cela en pratique
 - ◆ TP transactions...