

Département d'Informatique  
 et de Statistique  
**DIS**  
UNIVERSITÉ LYON 2  
Faculté des Sciences Économiques et de Gestion

# Langages de requêtes

M1 Informatique  
 Année 2010-2011  
 Jérôme Darmont  
<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmont/>

## Plan du cours

- Introduction
- Algèbre relationnelle
- Langage SQL
- Langage XQuery

Langages de requêtes <http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmont/> 1

## Objectifs du cours

- Logique de l'interrogation de bases de données relationnelles
  - ⇒ Algèbre relationnelle
- Mise en œuvre (*création, mise à jour et interrogation*) de BD relationnelles
  - ⇒ Langage SQL
- Interrogation de bases de données XML
  - ⇒ Langage XQuery

Langages de requêtes <http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmont/> 2

## Base de données exemple

```

classDiagram
    class CLIENT {
        NumCli
        Nom
        Prénom
        DateNaiss
        Rue
        CP
        Ville
    }
    class COMMANDE {
        Date
        Quantité
    }
    class PRODUIT {
        NumProd
        Dési
        PrixUni
    }
    class FOURNISSEUR {
        NumFour
        RaisonSoc
    }
    CLIENT "0..*" -- "0..*" COMMANDE
    COMMANDE "0..*" -- "0..*" PRODUIT
    PRODUIT "1..*" -- "1" FOURNISSEUR
    
```

- Modèle conceptuel UML

Langages de requêtes <http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmont/> 3

## Base de données exemple

- Modèle logique relationnel

CLIENT (NumCli, Nom, Prénom, DateNaiss, Rue, CP, Ville)  
 PRODUIT (NumProd, Dési, PrixUni, NumFour#)  
 FOURNISSEUR (NumFour, RaisonSoc)

COMMANDE (NumCli#, NumProd#, Date, Quantité)

Clés primaires    Clés étrangères#

Langages de requêtes <http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmont/> 4

## Plan du cours

- ✓ Introduction
- ✓ Algèbre relationnelle
- Langage SQL
- Langage XQuery

Langages de requêtes <http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmont/> 31

## Présentation

- **SQL** : *Structured Query Language*, issu de SEQUEL (*Structured English as a QUery Language*)
- SQL permet la **définition**, la **manipulation** et le **contrôle** d'une base de données relationnelle. Il se base sur l'algèbre relationnelle.
- SQL est un **standard ANSI** depuis 1986.
- Nous adoptons dans ce chapitre la syntaxe du SQL d'Oracle (très proche de la norme).

## Présentation

- SQL se subdivise en trois sous-langages :
  - **LDD** (*Langage de Définition de Données*) : création, modification et suppression des définitions des tables
  - **LMD** (*Langage de Manipulation de Données*) : ajout, suppression, modification et interrogation des données
  - **LCD** (*Langage de Contrôle de Données*) : gestion des protections d'accès

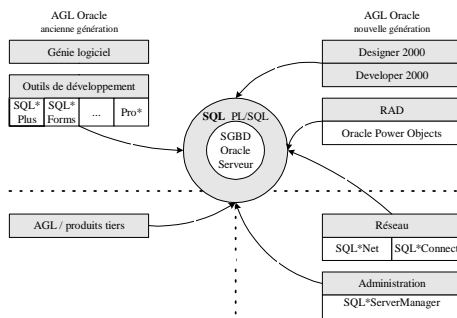
## Qu'est-ce qu'Oracle ?

- **Oracle** : Système de Gestion de Bases de Données (SGBD) relationnel (SGBDR) édité par *Oracle Corporation* (<http://www.oracle.com>)
- Oracle est basé sur **SQL**.
- Première version d'Oracle : 1981  
Version actuelle : **Oracle 11g**

## Fonctionnalités d'Oracle

- Aide à la décision (*data warehouses*, Oracle Express, Oracle Discoverer)
- Gestion de grands volumes de données (partitionnement des données)
- Mécanismes de sécurité
- Sauvegarde et récupération des données
- Gestion souple de l'espace disque
- Connectivité ouverte sur différentes plateformes

## Architecture d'Oracle



## Généralités

- **Caractère de fin d'instruction** : ;
- **Commentaires** :
  - -- Ligne commentée
  - /\* Bloc de texte commenté \*/
- **Clauses optionnelles** : Notées entre [ ] dans ce support de cours

## Tables

- `CREATE TABLE nom_table (`  
Attribut1 TYPE,  
Attribut2 TYPE, ...,  
contrainte\_intégrité1,  
contrainte\_intégrité2,  
...);
- **Principaux type de données :**
  - `NUMBER(n)` : Entier à n chiffres
  - `NUMBER(n, m)` : Réel à n chiffres au total (virgule comprise), m après la virgule
  - `VARCHAR(n)` : Chaîne de n caractères (entre ' ')
  - `DATE` : Date au format 'JJ-MM-AAAA'
  - `BLOB` : *Binary Large Object*

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

38

## Contraintes d'intégrité

- **Clé primaire :**  
`CONSTRAINT nom_contrainte PRIMARY KEY`  
(attribut\_clé [, attribut\_clé2, ...])
- **Clé étrangère :**  
`CONSTRAINT nom_contrainte FOREIGN KEY`  
(attribut\_clé\_ét) `REFERENCES table(attribut)`
- **Contrainte de domaine :**  
`CONSTRAINT nom_contrainte CHECK (condition)`

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

39

## Exemple

```
CREATE TABLE Produit (      NumProd NUMBER(3),
                             Désci VARCHAR(30),
                             PrixUni NUMBER(8,2),
                             NumFour NUMBER(3),

CONSTRAINT produit_cle_pri PRIMARY KEY (NumProd),

CONSTRAINT produit_cle_etr FOREIGN KEY (NumFour)
REFERENCES Fournisseur(NumFour),

CONSTRAINT prix_ok CHECK (PrixUni > 0) );
```

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

40

## Modifications structurelles

- **Ajout d'attributs**  
`ALTER TABLE nom_table ADD (attribut TYPE, ...);`  
ex. `ALTER TABLE Client ADD (tel NUMBER(8));`
- **Modifications d'attributs**  
`ALTER TABLE nom_table MODIFY (attribut TYPE, ...);`  
ex. `ALTER TABLE Client MODIFY (tel NUMBER(10));`
- **Suppression d'attributs**  
`ALTER TABLE nom_table DROP COLUMN attribut, ...;`  
ex. `ALTER TABLE Client DROP COLUMN tel;`

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

41

## Modifications structurelles

- **Ajout de contrainte**  
`ALTER TABLE nom_table ADD CONSTRAINT nom_contrainte`  
`définition_contrainte;`  
ex. `ALTER TABLE Client`  
`ADD CONSTRAINT sal_ok CHECK (salaire > 0);`
- **Suppression de contrainte**  
`ALTER TABLE nom_table DROP CONSTRAINT nom_contrainte;`  
ex. `ALTER TABLE Client`  
`DROP CONSTRAINT sal_ok;`

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

42

## Copie et destruction de tables

- **Destruction**  
`DROP TABLE nom_table;`  
ex. `DROP TABLE Client;`
- **Copie**  
`CREATE TABLE copie AS requête;`  
ex. `CREATE TABLE Client_Copie AS`  
`SELECT * FROM Client;`

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

43

## Index

### ■ Création d'index (accélération des accès)

```
CREATE [UNIQUE] INDEX nom_index ON nom_table (attribut [ASC|DESC], ...);
```

UNIQUE ⇒ pas de double  
ASC/DESC ⇒ ordre croissant ou décroissant

ex. CREATE INDEX idx\_cli ON Client (Nom);

### ■ Destruction

```
DROP INDEX nom_index;
```

ex. DROP INDEX idx\_cli;

## Insertion et mise à jour

### ■ Ajout d'un n-uplet

```
INSERT INTO nom_table  
VALUES (val_att1, val_att2, ...);
```

ex. INSERT INTO Produit  
VALUES (400, 'Nouveau produit', 78.90, 30);

### ■ Mise à jour d'un attribut

```
UPDATE nom_table SET attribut = valeur  
[WHERE condition];
```

ex. UPDATE Client SET Nom = 'Dudule'  
WHERE NumCli = 3;

## Suppression

### ■ Suppression de n-uplets

```
DELETE FROM nom_table [WHERE condition];
```

ex. DELETE FROM Produit;

```
DELETE FROM Client  
WHERE Ville = 'Lyon';
```

## Requêtes simples

### ■ Forme générale d'une requête

```
SELECT [ALL|DISTINCT] attribut(s) FROM table(s)  
[WHERE condition]  
[GROUP BY attribut(s) [HAVING condition]]  
[ORDER BY attribut(s) [ASC|DESC]];
```

### ■ Tous les n-uplets d'une table

ex. SELECT \* FROM Client; ● ● ●

Ou...  
par l'exemple

### ■ Tri du résultat

ex. Par ordre alphabétique inverse de nom  
SELECT \* FROM Client  
ORDER BY Nom DESC;

## Requêtes simples

### ■ Calcul

ex. Calcul de prix TTC  
SELECT PrixUni + PrixUni \* 0.196 FROM Produit;

### ■ Projection

ex. Noms et Prénoms des clients, uniquement  
SELECT Nom, Prenom FROM Client;

### ■ Suppression des doublons

ex. SELECT DISTINCT Nom FROM Client;

### ■ Restriction

ex. Clients qui habitent à Lyon  
SELECT \* FROM Client  
WHERE Ville = 'Lyon';

## Requêtes simples

ex. Commandes en quantité au moins égale à 3  
SELECT \* FROM Commande  
WHERE Quantite >= 3;

ex. Produits dont le prix est compris entre 50 et 100 €  
SELECT \* FROM Produit  
WHERE PrixUni BETWEEN 50 AND 100;

ex. Commandes en quantité indéterminée  
SELECT \* FROM Commande  
WHERE Quantite IS NULL;

## Requêtes simples

*ex.* Clients habitant une ville dont le nom se termine par « sur-Saône »

```
SELECT * FROM Client
WHERE Ville LIKE '%sur-Saône';
```

'sur-Saône%'      ➔ commence par « sur-Saône »  
'%sur%'            ➔ contient le mot « sur »

## Prédicat ensembliste IN

*ex.* Prénoms des clients dont le nom est Dupont, Durand ou Martin

```
SELECT Prénom FROM Client
WHERE Nom IN ('Dupont', 'Durand', 'Martin');
```

**NB :** Possibilité d'utiliser la négation pour tous ces prédicats : **NOT BETWEEN**, **NOT NULL**, **NOT LIKE**, **NOT IN**.

## Fonctions d'agrégat

- Elles opèrent sur un ensemble de valeurs.
- AVG()**, **VARIANCE()**, **STDDEV()** : moyenne, variance et écart-type des valeurs
- SUM()** : somme des valeurs
- MIN()**, **MAX()** : valeur minimum, valeur maximum
- COUNT()** : nombre de valeurs
- ex.* Moyenne des prix des produits  

```
SELECT AVG(PrixUni) FROM Produit;
```

## Fonctions d'agrégat

### Fonction COUNT et opérateur DISTINCT

*ex.* Nombre total de commandes  

```
SELECT COUNT(*) FROM Commande;
SELECT COUNT(NumCli) FROM Commande;
```

*ex.* Nombre de clients ayant passé commande  

```
SELECT COUNT(DISTINCT NumCli)
FROM Commande;
```

## Fonctions d'agrégat

Table **COMMANDE** (simplifiée)

NumCli	Date	Quantite
1	22/09/991	
3	22/09/995	
3	22/09/992	

**COUNT(NumCli)** ➔ Résultat = 3

**COUNT(DISTINCT NumCli)** ➔ Résultat = 2

## Jointures

*ex.* Liste des commandes avec le nom des clients

```
SELECT Nom, Date, Quantite
FROM Client, Commande
WHERE Client.NumCli =
       Commande.NumCli;
```

## Jointures

ex. *Idem avec le numéro de client en plus*

```
SELECT C1.NumCli, Nom, Date, Quantite
FROM Client C1, Commande C2
WHERE C1.NumCli = C2.NumCli
ORDER BY Nom;
```

**NB :** Utilisation d'alias (C1 et C2) pour alléger l'écriture + tri par nom.

## Jointures

Jointure exprimée avec le prédicat IN

ex. *Nom des clients qui ont commandé le 23/09*

```
SELECT Nom FROM Client
WHERE NumCli IN (
  SELECT NumCli FROM Commande
  WHERE Date = '23-09-1999' );
```

**NB :** Il est possible d'imbriquer des requêtes.

## Prédicats d'existence

### ■ Prédicats EXISTS / NOT EXISTS

ex. *Clients qui ont passé au moins une commande [n'ont passé aucune commande]*

```
SELECT * FROM Client C1
WHERE [NOT] EXISTS (
  SELECT * FROM Commande C2
  WHERE C1.NumCli = C2.NumCli );
```

## Prédicats de dénombrement

### ■ Prédicats ALL / ANY

ex. *Numéros des clients qui ont commandé au moins un produit en quantité supérieure à chacune [à au moins une] des quantités commandées par le client n° 1.*

```
SELECT DISTINCT NumCli FROM Commande
WHERE Quantite > ALL [ANY] (
  SELECT Quantite FROM Commande
  WHERE NumCli = 1 );
```

## Groupement

ex. *Quantité totale commandée par chaque client*

```
SELECT NumCli, SUM(Quantite)
FROM Commande
GROUP BY NumCli;
```

ex. *Nombre de produits différents commandés...*

```
SELECT NumCli, COUNT(DISTINCT NumProd)
FROM Commande
GROUP BY NumCli;
```

## Groupement

ex. *Quantité moyenne commandée pour les produits faisant l'objet de plus de 3 commandes*

```
SELECT NumProd, AVG(Quantite)
FROM Commande
GROUP BY NumProd
HAVING COUNT(*) > 3;
```

**Attention :** La clause HAVING ne s'utilise qu'avec GROUP BY.

## Groupement

### ■ Différence entre HAVING et WHERE

- **HAVING** : évaluation de condition sur un résultat de groupement (*a posteriori*)
- **WHERE** : évaluation de condition *a priori* (avant GROUP BY)

## Division

- Ex. Numéros des clients qui ont commandé tous les produits.
- **Problème** : Il n'existe pas d'opérateur de division en SQL !
- **Deux stratégies** :
  - Clients tels qu'il n'existe pas de produit tel qu'il n'existe pas de commande pour ce client et ce produit.
  - Clients qui ont commandé un nombre distinct de produits égal au nombre total de produits.

## Division : solution « logique »

```
SELECT NumCli FROM Client Cl
WHERE NOT EXISTS (
  SELECT NumProd FROM Produit P
  WHERE NOT EXISTS (
    SELECT * FROM Commande Co
    WHERE Cl.NumCli = Co.NumCli
    AND P.NumProd = Co.NumProd )
);
```

## Division : solution par comptage

```
SELECT NumCli FROM Client Cl
WHERE ( SELECT COUNT(DISTINCT NumProd)
        FROM Commande Co
        WHERE Co.NumCli = Cl.NumCli )
      = ( SELECT COUNT(*) FROM Produit );
```

ou

```
SELECT NumCli FROM Commande
GROUP BY NumCli
HAVING COUNT(DISTINCT NumProd) =
( SELECT COUNT(*) FROM Produit );
```

## Opérations ensemblistes

Opérateurs ensemblistes :

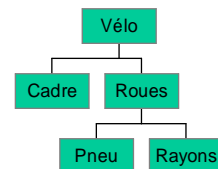
INTERSECT, MINUS, UNION

*ex.* Numéro des produits qui soit ont un prix inférieur à 100 €, soit ont été commandés par le client n°2

```
SELECT NumProd FROM Produit WHERE PrixUni < 100
UNION
SELECT NumProd FROM Commande WHERE NumCli = 2;
```

## Requêtes hiérarchiques

Exemple de hiérarchie (nomenclature) :



Relation associée :

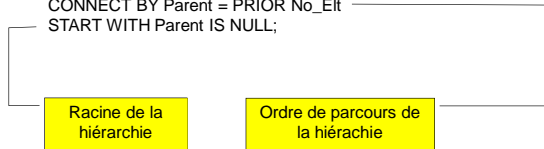
ELEMENT (No\_Elt, Dési, Parent#)

0	Vélo	NULL			
1	Cadre	0			
2	Roue1	0	6	Rayon11	2
3	Roue2	0	7	Rayon12	2
4	Pneu1	2	8	Rayon13	2
5	Pneu2	3	9	Rayon21	3

## Requêtes hiérarchiques

*ex. Structure hiérarchique des éléments à partir de la racine*

```
SELECT Désiré FROM Element
CONNECT BY Parent = PRIOR No_Elt
START WITH Parent IS NULL;
```



## Requêtes hiérarchiques

*ex. Idem avec indication du niveau dans la hiérarchie*

```
SELECT LEVEL, Désiré FROM Element
CONNECT BY Parent = PRIOR No_Elt
START WITH Parent IS NULL;
```

Résultat :

1 Velo	3 Rayon12
2 Cadre	3 Rayon13
2 Roue1	2 Roue2
3 Pneu1	3 Pneu2
3 Rayon11	3 Rayon21

## Requêtes hiérarchiques

*ex. Idem avec élagage d'une branche de la hiérarchie*

```
SELECT LEVEL, Désiré FROM Element
CONNECT BY Parent = PRIOR No_Elt
AND Désiré <> 'Roue2'
START WITH Parent IS NULL;
```

Résultat :

1 Velo	3 Rayon12
2 Cadre	3 Rayon13
2 Roue1	2 Roue2
3 Pneu1	
3 Rayon11	

## Requêtes hiérarchiques

*ex. Nombre d'éléments dans chaque niveau*

Il est possible d'utiliser le groupement.

```
SELECT LEVEL, COUNT(No_Elt)
FROM Element
CONNECT BY Parent = PRIOR No_Elt
START WITH Parent IS NULL
GROUP BY LEVEL;
```

## Fonctions SQL

- ABS(n) : Valeur absolue de n
- CEIL(n) : Plus petit entier  $\geq n$
- FLOOR(n) : Plus grand entier  $\leq n$
- MOD(m, n) : Reste de m/n
- POWER(m, n) :  $m^n$
- SIGN(n) : Signe de n
- SQRT(n) : Racine carrée de n
- ROUND(n, m) : Arrondi à  $10^{-m}$
- TRUNC(n, m) : Troncature à  $10^{-m}$
- CHR(n) : Caractère ASCII n°n
- INITCAP(ch) : 1<sup>ère</sup> lettre en maj.
- LOWER(ch) : c en minuscules
- UPPER(ch) : c en majuscules
- LTRIM(ch, n) : Troncature à gauche
- RTRIM(ch, n) : Troncature à droite
- REPLACE(ch, car) : Remplacement de caractère
- SUBSTR(ch, pos, lg) : Extraction de chaîne
- SOUNDEX(ch) : Cp. Phonétique
- LPAD(ch, lg, car) : Compléter à gauche
- RPAD(ch, lg, car) : Compléter à droite

## Fonctions SQL

- ASCII(ch) : Valeur ASCII de ch
- INSTR(ch, ssch) : Recherche de ssch dans ch
- LENGTH(ch) : Longueur de ch
- ADD\_MONTHS(dte, n) : Ajout de n mois à dte
- LAST\_DAY(dte) : Dernier jour du mois
- MONTHS\_BETWEEN(dt1, dt2) : Nombre de mois entre dt1 et dt2
- NEXT\_DAY(dte) : Date du lendemain
- SYSDATE : Date/heure système
- TO\_NUMBER(ch) : Conversion de ch en nombre
- TO\_CHAR(x) : Conversion de x en chaîne
- TO\_DATE(ch) : Conversion de ch en date
- NVL(x, val) : Remplace par val si x a la valeur NULL
- GREATEST(n1, n2...) : + grand
- LEAST(n1, n2...) : + petit
- UID : Identifiant numérique de l'utilisateur
- USER : Nom de l'utilisateur



## Exemples

- `SELECT UID, USER FROM DUAL;`
- `SELECT GREATEST(1, 2, 3) FROM DUAL;`
- `SELECT Nom, Prenom,  
FLOOR( MONTHS_BETWEEN(SYSDATE, DateNaiss) / 12) Age  
FROM Client;`
- `UPDATE Produit SET PrixUni = NVL(PrixUni, 15);`

## Vues

- **Définition :** Une vue est une table *virtuelle* calculée à partir d'autres tables grâce à une requête.
- **Création d'une vue**  
`CREATE VIEW nom_vue AS requête;`  
ex. `CREATE VIEW Noms AS  
SELECT Nom, Prenom FROM Client;`

## Intérêt des vues

- **Simplification de l'accès aux données** en masquant les opérations de jointure

ex. `CREATE VIEW Prod_com AS  
SELECT P.NumProd, Dési, PrixUni, Date, Quantite  
FROM Produit P, Commande C  
WHERE P.NumProd = C.NumProd;  
  
SELECT NumProd, Dési FROM Prod_com  
WHERE Quantite > 10;`

## Intérêt des vues

- **Sauvegarde indirecte de requêtes complexes**
- **Présentation de mêmes données** sous différentes formes adaptées aux différents usagers particuliers
- **Support de l'indépendance logique**  
ex. Si la table `Produit` est remaniée, la vue `Prod_com` doit être refaite, mais les requêtes qui utilisent cette vue n'ont pas à être remaniées.
- **Renforcement de la sécurité** des données par masquage des lignes et des colonnes sensibles aux usagers non habilités

## Restriction des vues (mise à jour)

- **Pour que la mise à jour de données à travers une vue soit possible :**
  - Le mot clé `DISTINCT` doit être absent de la requête.
  - La clause `FROM` doit faire référence à une seule table.
  - La clause `SELECT` doit faire référence directement aux attributs de la table concernée (pas d'attribut dérivé).
  - Les clauses `GROUP BY` et `HAVING` sont interdites.

## Catalogue du système

- **Définition :** Ensemble de vues maintenues automatiquement par le système et contenant sous forme relationnelle la définition de tous les objets créés par le système et les usagers.
- Ces vues sont accessibles avec SQL (en mode consultation uniquement).

## Vues systèmes

- ALL\_TABLES (OWNER, TABLE\_NAME, ...)
- ALL\_VIEWS (OWNER, VIEW\_NAME, ...)
- ALL\_CONSTRAINTS (OWNER, TABLE\_NAME, CONSTRAINT\_NAME, CONSTRAINT\_TYPE, SEARCH\_CONDITION, ...)
- ALL\_CONS\_COLUMNS (OWNER, TABLE\_NAME, CONSTRAINT\_NAME, COLUMN\_NAME, ...)
- USER\_CATALOG (TABLE\_NAME, TABLE\_TYPE)
- USER\_TAB\_COLUMNS (TABLE\_NAME, COLUMN\_NAME, ...)
- USER\_IND\_COLUMNS (INDEX\_NAME, TABLE\_NAME, COLUMN\_NAME, ...)
- USER\_CONSTRAINTS (TABLE\_NAME, CONSTRAINT\_NAME, CONSTRAINT\_TYPE, SEARCH\_CONDITION, ...)

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

80

## Exemples

- Tables qui contiennent un attribut *Intitulé*  

```
SELECT TABLE_NAME FROM USER_TAB_COLUMNS  
WHERE COLUMN_NAME = 'INTITULE';
```
- Attributs de la table *Client*  

```
SELECT COLUMN_NAME FROM USER_TAB_COLUMNS  
WHERE TABLE_NAME = 'CLIENT';
```
- Contraintes des tables de l'utilisateur courant  

```
SELECT TABLE_NAME, CONSTRAINT_NAME  
FROM ALL_CONSTRAINTS  
WHERE OWNER = USER;
```

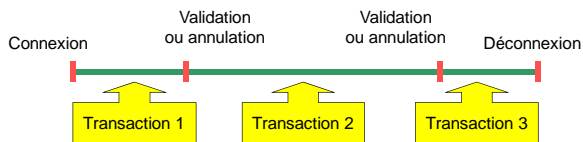
Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

81

## Gestion des transactions

- **Transaction** : ensemble de mises à jour des données  
(≠ modifications structurelles)
- **Début de transaction** : début de la session de travail ou fin de la transaction précédente



Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

82

## Contrôle des transactions

- **Validation** (et fin) d'une transaction :  
`COMMIT;`
- **Annulation** (et fin) d'une transaction :  
`ROLLBACK;`
- Fin de session de travail (avec la commande `EXIT` ou `QUIT`) → validation automatique

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

83

## Sécurité : utilisateurs

- **Création**
  - Ex. `CREATE USER moi_meme IDENTIFIED BY mon_mot_de_passe;`
- **Suppression**
  - Ex. `DROP USER moi_meme CASCADE;`
- **Modification**
  - Ex. `ALTER USER moi_meme IDENTIFIED BY a;`

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

84

## Sécurité : privilèges globaux

- Droit d'effectuer une action sur les objets de l'utilisateur seulement
  - Ex. `CREATE TABLE  
ALTER INDEX  
DROP VIEW`
- Droit d'effectuer une action dans tous les schémas de la base de données
  - Ex. `CREATE ANY TABLE  
ALTER ANY INDEX  
DROP ANY VIEW`

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

85

## Sécurité : privilèges sur les objets

Privilège	Signification	Tables	Vues
ALTER	Destruction	X	
DELETE	Suppression	X	X
INDEX	Construction	X	
INSERT	Insertion	X	X
REFERENCES	Clé étrangère	X	
SELECT	Lecture	X	X
UPDATE	Mise à jour	X	X
ALL	Tous	X	X

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

86

## Sécurité : rôles

- Rôles prédéfinis
  - CONNECT : droit de création de tables, vues, synonymes, etc.
  - RESOURCE : droit de création de procédures stockées, déclencheurs, etc.
  - DBA : administrateur de la BD
- Création de nouveaux rôles
  - Ex. CREATE ROLE role1;

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

87

## Sécurité : attribution de privilèges

### ■ Transmission de privilèges

GRANT privilège ON table|vue  
TO user|PUBLIC [WITH GRANT OPTION];

### ■ Privilèges sur des objets

- Ex. GRANT SELECT ON ma\_table TO toto;
- Ex. GRANT SELECT ON ma\_table TO PUBLIC;
- Ex. GRANT SELECT ON ma\_table TO role1;

### ■ Privilèges globaux et rôles

- Ex. GRANT CREATE ANY TABLE TO toto;
- Ex. GRANT CONNECT, RESOURCE TO toto;
- Ex. GRANT role1 TO toto;

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

88

## Sécurité : révocation de privilèges

### ■ Suppression de privilèges

REVOKE privilège ON table|vue FROM user|PUBLIC;

### ■ Privilèges sur des objets

- Ex. REVOKE SELECT ON ma\_table FROM toto;
- Ex. REVOKE SELECT ON ma\_table FROM PUBLIC;
- Ex. REVOKE SELECT ON ma\_table FROM role1;

### ■ Privilèges globaux et rôles

- Ex. REVOKE CREATE ANY TABLE FROM toto;
- Ex. REVOKE CONNECT, RESOURCE FROM toto;
- Ex. REVOKE role1 FROM toto;

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

89

## Tutoriel SQL

Pour approfondir SQL en ligne...



<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/tutoriel-sql/>

Langages de requêtes

<http://eric.univ-lyon2.fr/~jdarmon/>

90