# Bases de données SQL

DIU

Sofian MAABOUT

maabout@labri.fr

#### Au menu

- C'est quoi une Base de Données (BD) ?
- C'est quoi un Système de Gestion de Bases de Données (SGBD) ?
- Le cas particulier des BD's relationnelles
  - Structure
  - Interrogation
    - Algèbre relationnelle (langage théorique)
    - SQL (langage utilisé en pratique)
  - Aspects "avancés"
    - Mise à jour des données
    - Définition/création d'une BD
    - Contraintes sur les données
    - Accès concurrents à une BD

#### SQL

- Structured Query Language ou Simple Query Language
- Inspiré de QueL et SEQUEL langages qui l'ont précédé
- Actuellement, le langage est standardisé
- Utilisé dans tous les SQBD's relationnels
  - Access, Postgres, Oracle, MySQL, SQLServer, ...
- SQL permet de
  - Définir et créer une base de données
  - Interroger et modifier le contenu d'une BD
  - Interroger et modifier la structure d'une BD
  - Définir et modifier le stockage physique d'une BD
  - Définir et attribuer/retirer des droits à des utilisateurs de la BD
  - Définir la politique de gestions des accès concurrents
  - Définir des contraintes d'intégrité sur une BD
  - ...

## Requête SQL

• La forme générale d'une requête SQL est :

**SELECT** attributs

FROM relations

[WHERE condition]

Dans la clause SELECT, on mentionne les attributs que l'on veut retourner (afficher)

Pour FROM, on mentionne les relations que l'on utilise

Pour WHERE, qui est une clause facultative, on exprime une condition

# Requêtes SQL

SELECT attributs

FROM relations

[WHERE condition]

Correspond à la projection de l'algèbre

Correspond au produit de l'algèbre

Correspond à la sélection de l'algèbre

L'ordre d'exécution est : FROM (produit) puis WHERE (sélection) puis SELECT (projection)

SELECT A,B FROM R1, R2 WHERE C=c1 est « équivalente » à  $\pi_{A, B}(\sigma_{C=c1}(R1 \times R2))$ 

## SQL: particularités vs algèbre

• Les doublons ne sont pas automatiquement éliminés

- Pour SQL, l'attribut A de la table R s'appelle en réalité R.A
- ⇒ on peut toujours effectuer le produit de R1 par R2 car si l'attribut A est présent dans R1 et R2, alors ce sont R1.A et R2.A

## **SQL**: Projection

#### Livre

N°Livre	Titre	NomAuteur	Editeur
137	La peste	Camus	Gallimard
11	Le monde selong Garp	Irving	Folio
46	L'assomoire	Zola	Livre de Poche
12	L'étranger	Camus	Gallimard

Les noms des auteurs

SELECT NomAuteur

FROM Livre

NomAuteur
Camus
Irving
Zola
Camus

Noter que Camus apparaît deux fois

#### **SQL: Elimination des doublons**

SELECT DISTINCT NomAuteur

FROM Livre

NomAuteur
Camus
Irving
Zola

La clause DISTINCT permet d'éliminer les doublons

SELECT DISTINCT N°Livre, Editeur

FROM Livre

N°Livre Editeur

137 Gallimard

11 Folio

46 Livre de Poche

12 Gallimard

Gallimard apparaît deux fois. On raisonne au niveau des enregistrements: il n'y a pas de doublons

# SQL: Sélection et projection

• Le Titre des livres d'Irving

SELECT Titre

FROM Livre

WHERE NomAuteur = « Irving »

Titre

Le monde selong Garp

## SQL: Sélection sans projection

Les livres d'Irving

SELECT \*

FROM Livre

WHERE NomAuteur = « Irving »

\* Remplace tous les attributs de ou des tables mentionnées dans FROM

N°Livre	Titre	NomAuteur	Editeur
11	Le monde selong Garp	Irving	Folio

#### **SQL:** Renommage

Les titres d'Irving

SELECT Titre AS TitreIrving

FROM Livre

WHERE NomAuteur=« Irving »

**TitreIrving** 

Le monde selong Garp

## **SQL: Jointure et projection**

- Prêt(N°Adhérent, N°Livre, N°Exemplaire, DatePrêt, DateRetour)
- Livre(N°Livre, Titre, NomAuteur, Editeur)
- Titre des Livres empruntés

SELECT Titre FROM Livre, Prêt WHERE Livre.N°Livre=Prêt.N°Livre

La condition « Livre.N°Livre=Prêt.N°Livre » exprime une jointure: une ligne de la table Livre n'est associée à une ligne de la table prêt que si elles portent sur le même numéro de livre.

Et si un livre a été emprunté plusieurs fois ?

## SQL: Jointure et projection « partielle »

• Afficher les livres (tous leurs attributs) qui ont été empruntés au moins une fois.

SELECT DISTICT Livre.\*

FROM Livre, Prêt

WHERE Livre.N°Livre = Prêt.N°Livre

Livre.\* désigne tous les attributs de la table livre

On ajoute le DISTINCT pour éviter d'afficher 100 fois un même livre s'il a été emprunté 100 fois.

## SQL: Jointure, projection et sélection

• Afficher les titres des livres empruntés par l'adhérent 145

SELECT DISTINCT Titre

FROM Livre, Prêt

WHERE N°Adhérent=145 AND Livre.N°Livre=Prêt.N°Livre

Noter que Titre et N°Adhérent ne sont pas précédés des nom des tables où ils se trouvent (Livre et Prêt respectivement). On n'est pas obligé car aucune confusion n'est possible.

Règle: on doit faire précéder par le nom de la table quand un même attribut se trouve dans 2 tables mentionnées dans FROM.

## SQL: Union, Intersection, Différence

• Enseignants(N°SS, Nom, Salaire) Etudiants(N°SS, Nom, AnnéeEtude)

A l'université, certains étudiants sont aussi enseignants.

Le N°SS et le nom des étudiants qui sont enseignants

SELECT N°SS, NOM FROM Etudiant ← requête1 (N°SS, Nom)

**INTERSECT** 

SELECT N°SS, NOM FROM Enseignant ← requête2 (N°SS, Nom)

#### SQL: Union, Intersection, Différence

• Les étudiants qui ne sont pas enseignants

SELECT N°SS, NOMFROM Etudiant

**MINUS** 

←certains systèmes utilisent EXCEPT

SELECT N°SS, NOMFROM Enseignant

• Les enseignants et les étudiants

SELECT N°SS, NOMFROM Etudiant

**UNION** 

SELECT N°SS, NOMFROM Enseignant

## SQL: Union, Intersection, Différence

 Pour le cas spécifique des opérations ensemblistes, les doublons sont automatiquement éliminés (pour rester conforme au concept d'ensemble)

• Pour tenir compte des doublons, il faut ajouter la clause ALL

SELECT N°SS, Nom FROM Etudiants

**UNION ALL** 

SELECT N°SS, Nom FROM Enseignants

Quelqu'un qui est enseignant et en même temps étudiant, figurera deux fois dans le résultat

## SQL: Requête imbriquée avec All

 Dans la clause WHERE on peut exprimer des conditions basées sur le résultat de requêtes

• Afficher les prêts les plus récents (leur date de prêt est la plus grande)

SELECT \*

FROM Prêt

WHERE DatePrêt >= ALL (SELECT DatePrêt FROM Prêt)

Un prêt sera affiché ssi sa date de prêt est supérieure ou égale à toutes les dates de prêt.

## SQL: Requête imbriquée avec Some

• Les prêts qui ne sont pas les plus anciens

SELECT \*

FROM Prêt

WHERE DatePrêt > SOME (SELECT DatePrêt FROM Prêt)

Un prêt est retourné si sa date est strictement supérieure à celle d'au moins un prêt.

## SQL: Requête imbriquée avec IN

• Les titres des livres qui ont été empruntés

SELECT Titre

FROM Livre

WHERE N°Livre IN (SELECT N°Livre FROM Prêt)

Le titre d'un livre est affiché ssi son numéro figure dans la table Prêt

Exo: reprendre les requêtes SQL qu'on a vues et les exprimer en algèbre.

#### **SQL: Variable de relation**

• Pour simplifier l'écriture de certaines requêtes, on définit des alias (variables) qu'on associe à des enregistrements d'une table.

• Titres des livres empruntés:

SELECT Titre

FROM Livre AS L, Prêt AS P

WHERE L.N°Livre=P.N°Livre

• Pour certaines requêtes, ce n'est pas juste pour simplifier leur écriture mais on est obligé d'utiliser des variables

#### SQL: variable de relation

• Afficher les N°Livre qui ont été empruntés au moins deux fois par le même adhérent.

SELECT DISTINCT P1.N°Livre

FROM Prêt as P1, Prêt as P2

WHERE P1.N°Livre = P2.N°Livre AND P1.N°Adhérent=P2.N°Adhérent AND

P1.DatePrêt <> P2.DatePrêt

Un numéro de livre P1.N°Livre est affiché ssi il y a un autre prêt P2 avec le même numéro de livre, le même adhérent mais avec une date différente.

On ajoute le DISTINCT pour éviter d'afficher plusieurs fois le même N°Livre

## SQL: Fonction d'agrégation

• SQL, contrairement à l'algèbre relationnelle, permet d'effectuer des calculs en utilisant des fonctions d'agrégation

• Une fonction d'agrégation <u>prend une collection de valeurs</u> et retourne <u>une unique valeur</u>

• Exemples: Max (retourne la valeur maximale), MIN, AVG(la moyenne), COUNT (retourne le nombre de valeurs)

#### **SQL: COUNT**

Afficher le nombre de livres dont la bibliothèque dispose:

SELECT COUNT(N°Livre)

FROM Livre

Cette requête va d'abord extraire l'ensemble de tous les numéros de livre puis applique la fonction COUNT à cet ensemble.

#### **SQL: MAX**

Afficher la date du dernier prêt

SELECT MAX(DatePrêt)

FROM Prêt

• Afficher les prêts les plus récents

SELECT \*

FROM Prêt

WHERE DatePrêt = (SELECT MAX(DatePrêt) FROM Prêt)

#### **SQL: GROUP BY**

- Pour certaines requêtes, on veut
  - partitionner un ensemble d'enregistrements en sous-ensembles, puis
  - à chaque sous-ensemble, appliquer une fonction d'agrégation
- Pour chaque auteur, afficher son nom ainsi que le nombre de ses livres disponibles à la bibliothèque.

• On va d'abord regrouper les livres par auteur puis pour chacun des groupes, on compte le ombre de livres qu'il contient.

# **SQL: GROUP BY**

SELECT NomAuteur, COUNT(N°Livre)

FROM Livre

**GROUP BY** NomAuteur

Livre	N°Livre	Titre	NomAuteur	Editeur
	137	La peste	Camus	Gallimard
	11	Le monde selong Garp	Irving	Folio
	46	L'assomoire	Zola	Livre de Poche
	12	L'étranger	Camus	Gallimard

NomAuteur	Count(N°Livre)	
Camus		2
Irving		1
Zola		1

#### **SQL: GROUP BY**

 Attention: mentionner un attribut dans la clause SELECT qui n'est pas dans GROUP BY est forcément une erreur

SELECT NomAuteur, Editeur, COUNT(N°Livre)

FROM Livre

**GROUP BY** NomAuteur

#### **SQL: GROUP BY avec HAVING**

• Pour certaines requêtes, nous avons besoin de poser des conditions sur des groupes.

• Afficher le nom des auteurs qui ont au moins 2 livres à la bibliothèque.

SELECT NomAuteur

FROM Livre

GROUP BY NomAuteur

HAVING Count(N°Livre) > 1

#### **SQL: HAVING vs WHERE**

- La condition HAVING est évaluée sur des groupes entiers (il y a forcément un GROUP BY qui précède)
- La condition WHERE est évaluée sur des enregistrements individuels non pas des groupes.
- Ex: Pour chaque livre des éditions Gallimard, afficher son numéro ainsi que le nombre de ses exemplaires

```
SELECT L.N°Livre, COUNT(N°Exemplaire)

Jointure entre Livre et Exemplaire
```

FROM / Livre as L, Exemplaire as E

WHERE L.N°Livre=E.N°Livre AND L.Editeur=Gallimard

GROUP BY L.N°Livre

## SQL vs Algèbre

- Les agrégats, le GROUP BY et le HAVING sont inexprimables en algèbre.
- Toute requête en algèbre peut être exprimée en SQL
- Par défaut, SQL garde les doublons sauf avec les opérations ensemblistes.
   L'algèbre est un langage ensembliste pur: pas de doublons.
- Pas de secret: maitriser SQL vient avec la pratique sur machine qui elle va soit dire « erreur de syntaxe » soit « retourne un résultat erroné due à une requête erronée.

#### Conclusion

- SQL est un langage déclaratif: on précise ce qui nous intéresse mais pas la manière dont le système doit procéder
  - Pas d'algorithme/programme.
- Le SGBD se charge de traduire la requête SQL en un programme optimisé

• D'autres aspects de SQL seront abordés au prochain cours.