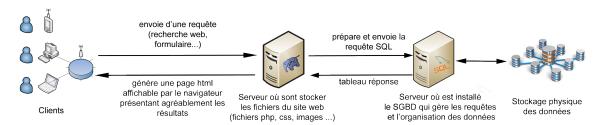
# Base de données

Informatique

# Chapitre 1- Introduction aux bases de données

# Structure client – serveur et Système de Gestion des Bases de Données

Architecture trois tiers:



Pour stocker les données, on utilise des systèmes de gestion de base de données (SGBD). Le marché des SGBD est dominé par les entreprises Oracle, IBM ou Microsoft. Il existe par ailleurs des solutions libres telles que PostgreSQL ou

Une SGBD permettent d'assurer le stockage et l'organisation des informations ainsi que les gestions d'accès par des utilisateurs ayant des droits différents

#### Structure d'une BDD

# Définition Table (ou schéma relationnel ou relation)

Champ (ou attributs)

Contraintes sur les attributs

# Algèbre relationnelle

# Définition Requêtes - Algèbre relationnelle

On entend par algèbre relationnelle, une collection d'opérations (requêtes) formelles qui agissent sur des relations et produisent une relation en résultat :  $R_3 \leftarrow R_2$  Op  $R_1$ .

Ceci signifie que dans l'algèbre relationnelle, le résultat des requêtes effectuées sur les relations (tables) sera toujours une nouvelle relation.

#### Opérations relationnelles

#### **Définition Projection**

Opération notée  $\pi$  au cours de laquelle on sélectionne certaines des colonnes (on élimine donc des attributs).  $R_2 \leftarrow \pi_{\text{attribut 1, attribut 2, ...}}(R_1)$  **SELECT** attribut\_1, attribut\_2 **FROM** nom\_table; **SELECT** \* **FROM** nom\_table;

# **Définition Sélection**

On appelle sélection de  $R_1$  selon A=a, et on note  $\sigma_{A=a}(R_1)$ , la relation obtenue en sélectionnant dans  $R_1$ uniquement les valeurs e telles que e.A = a.

$$R_2 \leftarrow \sigma_{\text{attribut}=\text{condition}}(R_1)$$

Le schéma relationnel  $R_2$  est identique au schéma  $R_1$ . Les opérateurs permettant d'exprimer une condition sont =,  $\neq$  (! = ou  $\langle \rangle$ ),  $\langle$ ,  $\leq$  ( $\langle =$ ),  $\geq$  ( $\rangle =$ ),  $\neg$  (négation, NOT),  $\vee$  (ou, OR),  $\wedge$  (et, AND).

#### SQL

SELECT att\_1,att\_2 FROM nom\_table WHERE att\_3="xx" AND att\_4=0 ...



SELECT DISTINCT name,iata\_code FROM airports WHERE elevation\_ft<0 AND continent="EU";

### Définition Renommage d'attribut

Cette opération est utilisée pour des raisons pratiques pour lever une ambigüité ou pour simplifier le nom d'un attribut de façon temporaire.

Soit  $S = (A_1, ..., A_n)$  un schéma,  $i \in [1; n]$  et B un attribut tel que  $dom(B) = dom(A_i)$ . On note :

$$R_2(S) \leftarrow \rho_{\text{ancien attribut} \rightarrow \text{nouvel attribut}}(R_1(S))$$

SELECT att\_1,att\_2 as att\_3 FROM nom\_table

# Opérations sur les ensembles



Les opérateurs ensemblistes sont dédiés à des relations de même schéma relationnel.

### Définition Produit cartésien

Soient  $R_1(S_1)$  et  $R_2(S_2)$  deux relations de schémas disjoints. L'opération produit cartésien est notée  $\times$ .

$$R_3 \leftarrow R_1 \times R_2$$

La relation  $R_3$  contient toutes les combinaisons d'association possibles entre les valeurs de  $R_1$  et de  $R_2$ .

# ■ SQL

SELECT \* FROM table\_1,table\_2

## **Définition** Division cartésienne

Soient  $R_1(S_1)$  et  $R_2(S_2)$  deux relations de schémas disjoints. L'opération division cartésienne est notée  $\div$ .

$$R_3 \leftarrow R_1 \div R_2$$

Dans ce cas, toutes les combinaisons de chaque tuple de  $R_3$  et de chaque tuple de  $R_2$  est contenue dans  $R_1$ .

#### **Définition Union**

L'union de deux relations  $R_1(S)$  et  $R_2(S)$  est l'ensemble des valeurs comprises dans  $R_1$  ou  $R_2$ .

On peut donc noter la relation  $R_3(S)$  définie par :  $R_3(S) \leftarrow R_1(S) \cup R_2(S)$ 

En langage SQL pour pouvoir faire l'union de deux relations, elles doivent avoir le même schéma (même nombre de colonne(s) et même type de colonnes). Il faut prêter attention à l'ordre des attributs dans la requête.

SELECT attribut 11, attribut 12 FROM table 1 UNION attribut 21, attribut 22 FROM table 2



Cette opération est à utiliser avec attention car la relation résultante peut avoir une forme absurde.

### **Définition Intersection**

L'intersection de deux relations  $R_1(S)$  et  $R_2(S)$  est l'ensemble des valeurs comprises dans  $R_1$  et dans  $R_2$ . On peut donc noter la relation  $R_3(S)$  définie par :  $R_3(S) \leftarrow R_1(S) \cap R_2(S)$ 

SELECT (expression 1) INTERSECT SELECT (expression 2);



# 0.0.1 Différence

#### Définition Différence

La différence de deux relations  $R_1(S)$  et  $R_2(S)$  est l'ensemble des valeurs comprises dans  $R_1$  et qui ne sont pas comprises dans  $R_2$ .

On peut donc noter la relation  $R_3(S)$  définie par :  $R_3(S) \leftarrow R_1(S) - R_2(S)$ 

# ■ SQL

SELECT (expression 1) EXCEPT SELECT (expression 2);

# **Définition Jointure**

La jointure est une combinaison de de tuples de deux relations en un seul tuple. On ne s'intéresse ici qu'à la jointure symétrique simple qui permet de recoller deux relations ayant un attribut en commun.

$$R_3 \leftarrow \sigma_{\text{R1.attribut\_1} = \text{R2.attribut\_2}}(R_1 \times R_2) \qquad R_3 \leftarrow \underset{\text{R1.attribut\_1} = \text{R2.attribut\_2}}{R_1 \bowtie R_2}$$

# ■ SQL

SELECT att\_1,... FROM table\_1 JOIN table\_2 ON attribut.R1=attribut.R2

# 0.1 Fonctions d'agrégations

**Définition** Ces fonctions qui ne sont pas couvertes par l'algèbre relationnelle classique, permettent d'effectuer des calculs statistiques basiques sur les valeurs : MIN, MAX, SUM (somme), AVG (moyenne), COUNT (comptage du nombre de lignes).

Formalisme général de l'instruction SQL « SELECT » :

■ SQL

SELECT liste d expressions>
FROM liste de tables>
WHERE <conditions>
GROUP BY liste d attributs>
HAVING <conditions>
ORDER BY d attributs>