# Formation MySQL: Conception

Romain Bohdanowicz

#### Base de données et SGBD

- Base de données
  - Ensemble de données structurées et non redondantes
- SGBDR: Système de gestion de bases de données relationnelles
  - Extraction des données au moyen de requêtes (Par exemple en SQL)
  - Le stockage des données est indépendant de la façon d'y accéder, le SGBD est une « boite noire »

#### Terminologie (1/3)

- Une table est un ensemble de données organisées sous forme d'un tableau où les colonnes correspondent à des champs et les lignes à des enregistrements
- Une clef primaire est une contrainte d'unicité qui permet d'identifier de manière unique un enregistrement dans une table. Une clef peut être composée de un ou plusieurs champs

#### Terminologie (2/3)

- Dans une table, une clef étrangère est une référence à une clef primaire dans une autre table. L'intégrité référentielle, c'est le respect des relations clefs primaires / clefs étrangères
- Une contrainte est une restriction sur les données pouvant être stockées dans une base, celle-ci peut par exemple garantir l'intégrité référentielle

### Terminologie (3/3)

- Une transaction est un ensemble d'actions cohérentes. Une transaction est valide seulement si toutes les actions qui la composent sont effectuées correctement
- Une clause est une partie d'un ordre SQL précisant un fonctionnement particulier

### Bases de données « ACID » (1/2)

- Les bases de données sont dîtes « ACID »
  - Atomicité, Cohérence, Isolation et Durabilité
  - Propriétés essentielles d'un SGBDR
- Atomicité
  - Chaque transaction (action) doit être entièrement exécutée ou annulée
- Cohérence
  - Une transaction ne peut modifier les données qu'en respectant les contraintes d'intégrité

## Bases de données « ACID » (2/2)

- Isolation
  - Une transaction ne peut voir aucune autre transaction en cours d'exécution
- Durabilité
  - Une fois qu'une requête SQL a été entièrement exécutée (atomicité), les données modifiées sont persistantes
- Un SGBD complet doit supporter ces propriétés

#### Conception

- Quelques principes
  - Eviter la redondance des données
  - Limiter la taille des enregistrements (une table est faite pour en stocker des millions!)
  - Vérifier que les requêtes les plus courantes sont faciles à écrire et performantes

#### Les formes normales (1/3)

« The key, the whole key, nothing but the key »

- Première forme normale
  - Un champ ne peut prendre qu'une valeur, sinon il faut le découper dans une autre table avec une relation 1:n
  - Exemple: plusieurs auteurs pour un livre

### Les formes normales (2/3)

- Deuxième forme normale
  - Les champs d'une table doivent dépendre de l'identifiant en entier
  - Exemples
    - · Nom/Prénom et jour de fête du prénom
    - Commande (<u>ID commande</u>, <u>ID produit</u>, description du produit). La description ne dépend pas de l'ID de commande

### Les formes normales (3/3)

#### • Troisième forme normale

- Tous les champs d'une table doivent dépendre directement de l'identifiant et d'aucun autre attribut
- Exemples
  - Voitures d'un loueur (<u>numéro voiture</u>, modèle, autonomie). L'autonomie dépend du modèle et non pas du numéro de la voiture
  - Contacts (<u>nom</u>, <u>prénom</u>, rue, ville, pays). Le pays dépend de la ville et non pas du nom de la personne

### Les relations (1/2)

#### • Relation 1:1

- Chaque enregistrement d'une table est lié avec un enregistrement d'une autre table
- C'est la relation qui existe entre les différents champs d'une table

#### • Relation 1:n

 Chaque enregistrement d'une table est lié avec plusieurs enregistrements d'une autre table

## Les relations (2/2)

#### Relation n:m

- Exemple: relation entre une table d'étudiants et une table d'examens. Chaque élève peut participer à plusieurs examens et chaque examen est passé par plusieurs étudiants
- Cette relation est représenté par une table intermédiaire qui fait le lien entre les 2 tables.
  C'est l'équivalent de la séparation en 2 relations n:m