1

Les bases de données relationnelles

Modèle relationnel

- 2
- Proposé en 1970, par E. F. Codd,
- Modèle fondé sur la notion mathématique de relation.
- Représentation simple et très puissante (tableaux).
- Une BD relationnelle est formée d'un ensemble de tables.
- Structures de données: relations et tables.
- Propose des méthodes de manipulation des données par l'algèbre relationnelle.

Base de données relationnelle

- Type de base de données qui utilise des tables pour le stockage d'informations.
- Utilise des valeurs issues de deux tables pour associer les données d'une table aux données d'une autre table.
- En règle générale, dans une BD relationnelle, les informations ne sont stockées qu'une seule fois.

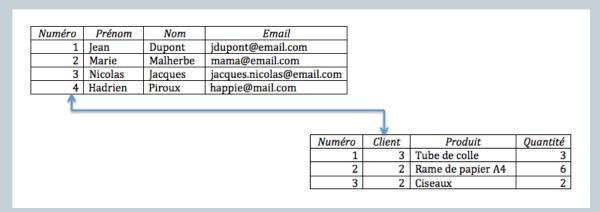
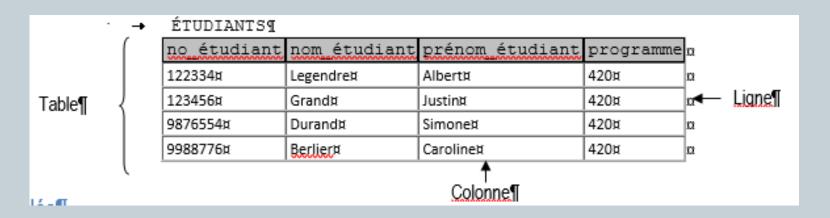


Schéma d'une BD relationnelle

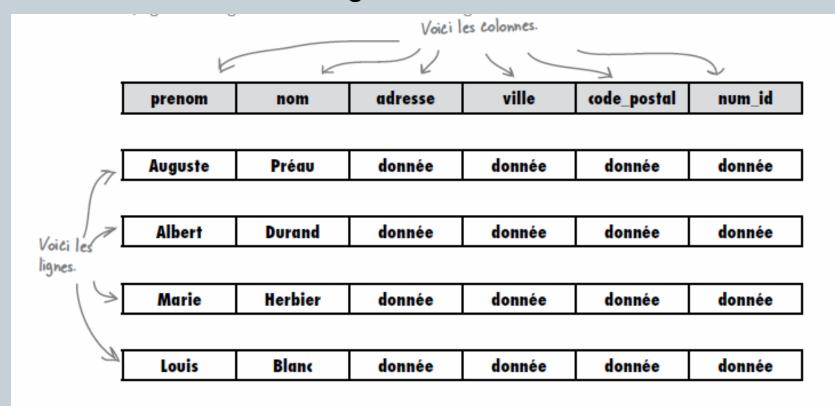
Structure de données relationnelles

- Table : constituée de lignes (enregistrements) et de *colonnes* (champs).
 - O Domaine: l'ensemble des valeurs de la colonne
- Exemple : table Étudiants

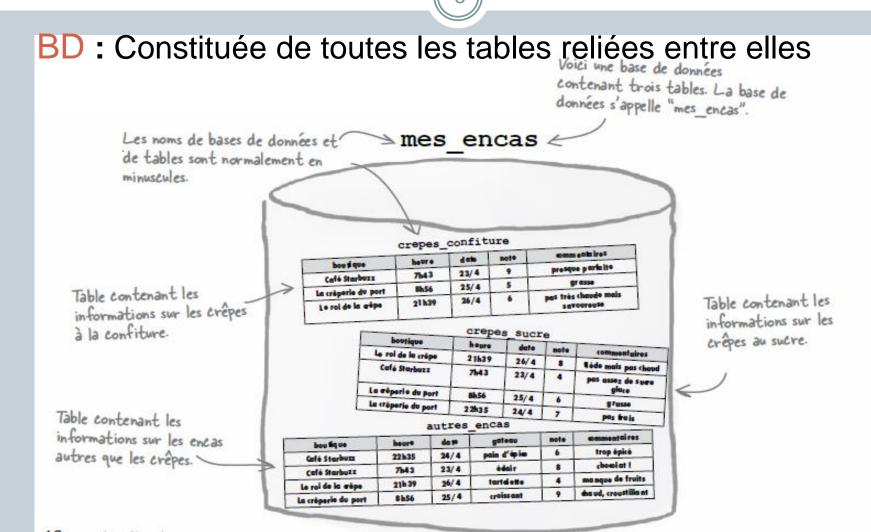


Structure de données relationnelles

Table : Constituée de lignes et de colonnes



Structure de données relationnelles



Clés

- Clé : chaque table possède une clé primaire.
- Une clé primaire sert à identifier de façon unique chaque ligne d'une table.
- Une clé primaire composée de plus d'une colonne s'appelle une clé primaire composée

Exemple:

aile	no_porte
G	8
G	10
Т	16

Clé étrangère : fait le lien entre les tables.

Exemple BD: employés-départements

Représentation visuelle :

EMPLOYES¶

nas employé	nom employé	no département	n
111-222-333¤	Roger-Dupuis¤	3¤ /	\mathbf{m}
444-555-666¤	Marie-Dubois¤	1/1	133
777-888-999¤	Justin-Maurois#	1¤	n

DÉPARTEMENTS¶

no	département¤	nom département¤	101
1¤		Ressources-humaines#	10
2¤		Ventes¤	133
3¤		Stocks¤	10

1

Représentation textuelle :

Clé primaire

Clé étrangère

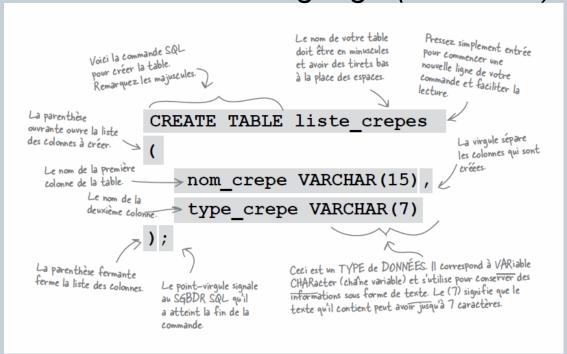
- EMPLOYÉ (<u>nas employé</u>, nom_employé, no_département)
- DÉPARTEMENT (<u>no_département</u>, nom_département)

SQL - Structured Query Language

Le langage SQL permet de dialoguer avec la BD.

Exemple : Création d'une table avec SQL

Data Definition Language (SQL DDL)



Exemple: employés-départements (SQL DDL)

• CREATE TABLE employé (
 nas_employé NUMBER(4) PRIMARY KEY,
 nom_employé CHAR(20),
);

Exemple: employés-départements (SQL DDL)

OREATE TABLE employé (
 nas_employé NUMBER(4) PRIMARY KEY,
 nom_employé CHAR(20),
 no_département NUMBER(2),
 CONSTRAINT employé_no_département_fk
 FOREIGN KEY (no_département)
 REFERENCES département (no_département)
);

Propriétés des tables

- (12
- Chaque table doit avoir un nom distinct.
- Chaque champ (cellule) doit contenir une seule valeur (par opposition à une liste de valeurs).
- Chaque colonne doit avoir un nom distinct.
- Toutes les valeurs d'une colonne font partie du même domaine.
- L'ordre des colonnes n'a pas de signification.
 Par convention, la première colonne représente la clé primaire de la table.
- Toutes les lignes d'une table sont distinctes.
- L'ordre des lignes n'a pas de signification.

Algèbre relationnelle

- Opérateurs ensemblistes qui permettent de manipuler le contenu des tables.
- Opérateurs de relation.
- Opérateurs unaire

sélection : SELECT

projection: WHERE

Opérateurs binaires (produit cartésien, jointure).

Contraintes d'intégrité

14

 Une contrainte d'intégrité est une condition définie sur le schéma de données qui doit être vérifiée à chaque fois qu'il y a mise à jour de la BD.

Exemple:

Intégrité référentielle

no_département	nom_département
1	Ressources humaine
2	Ventes
3	Stocks

nas_employé	nom_employé	no_département
111-222-333	Roger Dupuis	3
444-555-666	Marie Dubois	4
777-888-999	Justin Maurois	1
123-456-7890	PMC	a

Intégrité sur le format

Intégrité sur le domaine

Contraintes d'intégrité

15

- Nul
- Intégrité référentielle : vérifie que la valeur prise par une clé étrangère existe dans la table où la clé étrangère est une clé primaire.
- Contraintes générales :
 - Nombre positif ou dans un intervalle
 - Liste de valeurs
 - Domaine, format, etc.

Normalisation



- Un bon schéma de données doit :
 - o Respecter les règles du modèle relationnel;
 - Être NON redondant;

Exemples: salaire_horaire

nb_heures_travaillées

salaire_total_semaine

o Respecter les exigences de l'entreprise.

Normalisation



- Processus formel qui permet de transformer le schéma brut en schéma relationnel non redondant.
- Le cadre proposé pour cette démarche repose sur le concept de dépendance fonctionnelle et fait passer le schéma par différentes étapes de normalisation :
 - o 1FN, 2FN, 3FN

Dépendance fonctionnelle

 Lorsque la valeur prise par une colonne (ou groupe de colonnes) détermine de manière unique la valeur d'une autre colonne (ou groupe de colonnes) de la même table, on dit qu'il existe une dépendance fonctionnelle entre la (les) première colonne (ou groupe de colonnes) et la (les) seconde.

Exemples:

```
no_étudiant → nom_étudiant, prénom_étudiant correct
no_cours → no_local ?
no_cours → no_unique_employé_professeur ?
no local → no cours ?
```

Formes normales - 1FN

• Une table est en *première forme normale* lorsque chaque colonne de la table ne prend que des valeurs atomiques.

Exemple:

```
ÉTUDIANT (no_étudiant, nom_étudiant, prénom_étudiant, programme)
```

En forme normale 1 (1FN):

```
ÉTUDIANT (no_étudiant, nom_étudiant, prénom_étudiant)
INSCRIPTION(no_étudiant, no_programme, date_admission)
PROGRAMME (no programme, nom programme)
```

Formes normales – 2FN

- Une table est en deuxième forme normale :
 - Si elle est en 1FN.
 - Si toutes les colonnes non clés sont complètement dépendantes de la clé primaire.

Par dépendance fonctionnelle complète, on entend qu'il n'y a pas de dépendance fonctionnelle entre une partie de sa clé primaire et une de ses colonnes non clés.

Formes normales – 2FN

- La 2FN se teste que dans les cas de tables ayant une clé primaire composée (plus d'une colonne).
- Dans le cas de clé primaire simple, une table en première forme normale est automatiquement en deuxième forme normale.

Formes normales - 2FN

22)

Exemple:

INSCRIPTION_COURS (<u>no cours</u>, <u>no étudiant</u>, date_inscription, nom département)

En forme normale 2 (2FN):

```
INSCRIPTION_COURS (no_cours, no_étudiant, date_inscription)
COURS (no_cours, nom_cours)
```

DÉPARTEMENT (no département, nom département)

Formes normales – 3FN

- Une table est en troisième forme normale :
 - Si elle est en 2FN.
 - Et s'il n'y a pas de dépendances fonctionnelles transitives, c'est-à-dire de dépendances fonctionnelles entre ses colonnes non clés.
- Se teste que sur des colonnes non clés.

Exemple:

```
SESSION (<u>code session</u>, date_début_session,
date fin session, durée session) incorrect!
```

Avantages de la normalisation

- Permet de vérifier que le schéma logique est relationnel et non redondant.
- Un schéma en 3FN possède :
 - o de «bonnes» clés primaires
 - Des tables décomposées en structures stables
- Permet d'éviter les problèmes d'anomalies lors des mises à jour de la BD.

Source pour les images

- Beighley L, SQL Tête la première Un guide d'apprentissage, 2009, 613 pages.
 - Diapositive 16 : page 12
 - o Diapositive 17 : page 13
 - o Diapositive 20 : page 19