Les formes normales et dépendances fonctionnelles

OU COMMENT NORMALISER OU... DÉNORMALISER

Un peu d'humour...



Normalisation: but

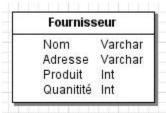
Imposer des règles de construction de la structure afin de

- Respecter la cohérence des données
- Eviter des redondances

Il existe **5 formes normales** : dans la pratique les 3 premières doivent être respectées

Intérêt de la normalisation : un exemple

Soit l'entité suivante:



Un exemple de données pourrait être:

Nom	Adresse	Produit	Quantité
		Chaises	15
Jean Martin	Rue de la gare 21, 1000 Lausanne	Tables	20
		Lit	2
François Dupont	Avenue des Toises 8, 1005 Lausanne	Lampes	4
Jean Martin	Chemin de Chalamont 15, 1400 Yverdon	Tables	20

Intérêt de la normalisation : problèmes

- Quels sont les problèmes de cette entité?
- Pas de clé primaire : Est-ce que les deux «Jean Martin» sont la même personne?
- L'adresse n'est pas décomposée : Comment trouver tous les fournisseurs présents à Lausanne?
- Dans la table correspondant à cette relation on aura plusieurs fois le même tuple «Nom / Adresse»
 - L'adresse sera dupliquée (redondance des données)
 - Si l'on veut modifier l'adresse, il faudra effectuer une recherche et modifier tous les tuples correspondants
 - Si l'on insère un nouveau produit pour un fournisseur déjà existant, il faudra vérifier que l'adresse soit identique
 - Si l'on veut supprimer un fournisseur il faudra supprimer tous les tuples correspondants

Avantages de la normalisation

- Les avantages de la normalisation sont donc les suivants:
 - Diminution des risques d'incohérences
 - Eviter une mise à jour multiples des données
 - Diminution de la taille de la base de données

Anomalies possibles

- De redondance : même informations présente plusieurs fois
- Lors de l'ajout : l'ajout de certaines informations n'est possible que si d'autres sont déjà présentes
- Lors de la suppression : suppression de données à conserver lors de la suppression de certaines données
- Lors de la mise à jour : la modification d'une information doit être répercutée autant de fois qu'elle apparait dans une table

Détecter les anomalies

Quelles sont les anomalies détectées dans cette relation?

Produit	Quantité	Couleur	Fournisseur	Adresse
parapluie	110	rouge	Martin	Lausanne
chapeau	50	vert	Martin	Lausanne
sac à main	65	noir	Doe	Fribourg
parasol	15	jeune	Martin	Lausanne
ombrelle	5	rouge	Martin	Lausanne
ceinture	25	vert	Dupond	Genève
sac à main	65	noir	Legrand	Neuchâtel

Redonance: l'information du fournisseur et de son adresse apparait plusieurs fois

Ajout: Il faut effectuer une commande pour ajouter un fournisseur

Suppression: si l'on supprime le produit «ceinture» on supprime toutes les infos du fournisseur «Dupond»

Mise à jour : si le fournisseur «Martin» change d'adresse il faudra modifier tous les tuples correspondants

Dépendances fonctionnelles

- Permet de passer d'un ensemble de données non structurées (DD) à un modèle de données formés d'entités et d'associations
- On dit que b est en dépendance fonctionnelle (DF) de a si à une valeur quelconque de la propriété a on ne peut faire correspondre qu'une seule valeur de b

On note a \rightarrow b

- On dit alors que a détermine b et b dépend fonctionnellement de a
- Si on connait la valeur de a on peut déduire une seule valeur de b mais la réciproque n'est pas vraie (si on connait b on ne peut pas déduire a)

Numéro client → Nom du client
Nom du client → Numéro du client

Dépendances fonctionnelles

Quelques propriétés des dépendances fonctionnelles:

- **Décomposition** : si A \rightarrow BC alors A \rightarrow B et A \rightarrow C
- Composition : si A \rightarrow B et A \rightarrow C alors A \rightarrow BC
- Transitivité : si A \rightarrow B et B \rightarrow C alors A \rightarrow C

Exemple DF

Même exemple avec les fournisseurs :

 Si l'on connait le fournisseur on connait son adre
--

- Donc Fournisseur → Adresse
- Si l'on connait un produit on ne connait par forcément son fournisseur:
 - Donc pas de DF Produit → Fournisseur

Produit	Quantité	Couleur	Fournisseur	Adresse
parapluie	110	rouge	Martin	Lausanne
chapeau	50	vert	Martin	Lausanne
sac à main	65	noir	Doe	Fribourg
parasol	15	jeune	Martin	Lausanne
ombrelle	5	rouge	Martin	Lausanne
ceinture	25	vert	Dupond	Genève
sac à main	65	noir	Legrand	Neuchâtel

Exemple DF

Pour l'exemple précédent on a la relation *Livraison (Produit, Quantité, NomFournisseur, Adresse)*Quelles sont les DF de cette relation?

Fournisseur → Adresse

Dans ce cas on doit aussi rajouter un n° de fournisseur pour la non unicité des noms

(Fournisseur, date) → Produit, quantité

Ici on gère une commande qui est déterminée par un fournisseur (son n°) et une date de commande

1^{ère} forme normale (1FN)



Toute intersection de ligne (enregistrement) et de colonne(champ) ne doit contenir qu'une seule information.

Les règles pour qu'une relation soit normalisée en 1FN sont:

- elle possède une clé identifiant de manière unique et stable
- aucun attribut n'est décomposable en plusieurs attributs significatifs → atomicité

L'atomicité d'une donnée peut être relative : adresse ou date → atomique ou pas?

Pourquoi cette relation n'est-elle pas en 1FN?

Nom Prenom	Date de naissance
John Doe	15.05.1968
Jean Dupond	22.04.1987
Georges Martin	04.06.2001

Id Personne	Nom	Prénom	Date de naissance
1	Doe	John	15.05.1968
2	Dupond	Jean	22.04.1987
3	Martin	Georges	04.06.2001

2^{ème} forme normale (2FN)

Une relation est en 2FN si

- Elle est en 1FN
- Tous les attributs n'appartenant pas à la clé sont en dépendance fonctionnelle élémentaire avec la clé
 - Si un attribut non-clé dépend d'une partie de la clé la relation n'est pas en 2FN
- La 2FN n'est à vérifier que pour des relations ayant des clés composées
- C'est la phase d'identification des clés
- Evite certaines redondances



2^{ème} forme normale (2FN)

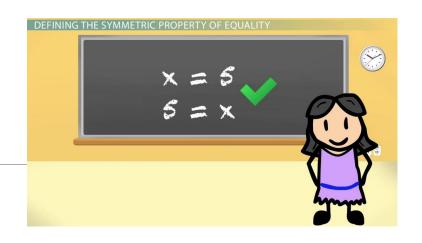
- Exemple avec les fournisseurs :
- Si l'on considère la relation (<u>n° fournisseur</u>, rue, NPA, ville, quantité, <u>n° Produit</u>, type produit) ont est bien en
 1FN (atomicité) mais pas en 2FN car des dépendances fonctionnelles ne dépendent que d'une partie de la clé :
- N° fournisseur → (rue, NPA, ville)
- N° produit → type produit
- N° fournisseur, n° produit → quantité
- Il faut donc décomposer en trois relations Commande (<u>n°fournisseur</u>, <u>n°produit</u>, date), <u>Produit</u> (<u>n°produit</u>, type produit) et <u>Fournisseur</u> (<u>n° fournisseur</u>, nom, prénom, rue, NPA, ville)
- Chaque attribut qui ne fait pas partie de l'identifiant dépend d'un identifiant entier

3^{ème} forme normale (3FN)

Une relation est en 3FN si:

- Elle est en 2FN (ou 1 FN si clé simple)
- Tout attribut n'appartenant pas à la clé ne dépend pas d'un attribut non clé → tout attribut doit dépendre directement de la clé

- Liées à la transitivité des DF
- Un schéma en 3FN préserve les DF et n'entraine pas de perte d'informations



3^{ème} forme normale

Exemple:

On considère une relation CLIENT(n° client, Nom client, code categ, nom categ)

Pas en 3FN car:

- N° client → nom categ n'est pas une DF
- La DF est client → code categ → nom categ

En résumé

- Vérifier toujours que relation en 1FN puis 2FN puis 3FN dans cet ordre
- Si une des règles n'est pas respectée > modifier le schéma pour respecter ces
 3 règles
- Il existe d'autre FN (par exemple la forme normale de Boyce Codd notée FNBC)
- Modèle normalisé = relations avec
 - une clé, qui permet de distinguer chaque occurrence
 - des attributs élémentaires (1FN)
 - en dépendance de TOUTE la clé (2FN)
 - et **RIEN QUE de la clé** (3FN)

Liens

Quelques liens:

- https://fr.wikipedia.org/wiki/Forme_normale_(bases_de_donn%C3%A9es_relationnelles)
- https://stph.scenari-community.org/bdd/nor1-lin/co/norUE00.html