## Travaux dirigés 4 : Normalisation Correction

## 1 Fermeture transitive

On considère la relation R construite sur les attributs suivants :

- propriétaire,
- occupant,
- adresse,
- num\_appartement
- nbr\_pièces
- nbr\_personnes

Ainsi que le nuplet (p, o, a, n, nb1, nb2) ayant la signification suivante :

La personne *o* habite avec *nb*2 personnes dans l'appartement de numéro *n* ayant *nb*1 pièces dont le propriétaire est *p*.

Une analyse de cette relation nous fournit un ensemble initial *E* de dépendances fonctionnelles :

```
occupant → adresse
occupant → num_appartement
occupant → nbr_personnes
{adresse, num_appartement} → propriétaire
{adresse, num_appartement} → occupant
{adresse, num_appartement} → nbr_pièces
```

1. Donner l'ensemble des dépendances fonctionnelles engendrées par *E* (par transitivité).

Les autres dépendances fonctionnelles sont :

```
occupant → propriétaire

et occupant → nbr_pièces

car occupant → adresse, num_appartement

Et également :

{adresse, num_appartement} → adresse

{adresse, num_appartement} → nbr_personnes
```

2. Quelles sont les clés potentielles de R?

Les clés potentielles sont {occupant} et {adresse, num\_appartement}.

## 2 Factures

Soit une société de publicité dont les clients règlent des factures pour des services rendus. La société a plusieurs agences. Le schéma de la base est réduit à une seule relation de schéma :

```
Factures (Numéro_Client, Nom, Prénom, Numéro_Facture, Service, Montant, Agence),
```

où Numéro\_Client, Numéro\_Facture, Nom, Prénom, Montant, désignent respectivement les numéros de client et de facture, les noms et prénoms des clients et le coût de chaque service.

L'ensemble de dépendances fonctionnelles est le suivant :

```
Numéro_Client → Nom
Numéro_Client → Prénom
Numéro_Facture → Service
Numéro_Facture → Numéro_Client
Service → Montant
```

1. Donner la clé.

```
Par transitivité:
```

Numéro\_Facture → Service

Numéro\_Facture → Numéro\_Client

Numéro\_Facture → Nom

Numéro\_Facture → Prénom

Numéro\_Facture → Montant

et Agence n'est déterminée par rien.

La clé est donc {Numéro\_Facture, Agence}.

2. Donner une décomposition de Factures sans perte d'information et qui préserve les dépendances, le résultat étant un ensemble de relations en 3è forme normale.

Pour obtenir une relation en 3è forme normale, on décompose en :

```
Clients (Numéro_Client, Nom, Prénom)
```

Factures (Numéro\_Facture, #Numéro\_Client, #Service)

Services (Service, Montant)

Editer (#Agence, #Numéro\_Facture) car on suppose qu'il y a une dépendance fonctionnelle non élémentaire  $Numéro_Facture$ ,  $Agence \rightarrow Agence$ 

Agences (Agence)

3. Donner une nouvelle décomposition dans le cas où on rajoute la dépendance suivante :

 ${\tt Num\'ero\_Client} \to {\tt Agence}.$ 

La décomposition devient :

```
Clients (Numéro_Client, Nom, Prénom, Agence)
```

Factures (Numéro\_Facture, #Numéro\_Client, #Service)

Services (Service, Montant)

## 3 Système de gestion de fichiers

On considère un système d'exploitation dans lequel chaque fichier a un index (inode) I, une taille T, un type Ty, un propriétaire P et un répertoire D dans lequel on peut le trouver. On considère une relation R dont les attributs sont I, T, Ty, P et D.

- 1. Cette relation est-elle en 3è forme normale? Quelle est sa (ou ses) clé(s)? Oui, la clé est I.
- 2. On suppose maintenant que le système d'exploitation autorise au même fichier à figurer dans plusieurs répertoires et à avoir plusieurs propriétaires. La relation *R* est-elle alors en 3<sup>è</sup> forme normale? Sinon, proposer une décomposition minimale en relations en 3<sup>è</sup> forme normale.

  Deux solutions:
  - (a) Avec des relations binaires :

```
F (I, T, Ty)
```

P (P)

D (D)

FP (#I, #P)

FD (#I, #D)

(b) Avec une relation ternaire:

```
F (I, T, Ty)
```

P (P)

D (D)

FPD (#I, #P, #D)