# **TD5 Formes Normales et Normalisation**

### **Exercice 1**

Soit un schéma de bases de données contenant les relation suivantes :

```
Bureau(NumBureau, NumTelephone, Taille) \ avec \\ F_{Bureau} = \{ NumBureau \rightarrow NumTelephone, Taille; NumTelephone \rightarrow NumBureau; \} \\ Occupant(NumBureau, PersonneID) \ avec \ F_{Occupant} = \{ NumBureau \rightarrow PersonneID \} \\ Materiel(NumBureau, NumPC) \ avec \ F_{Materiel} = \{ NumPC \rightarrow NumBureau \} \\ \end{cases}
```

- 1. Les contraintes ci-dessous sont-elles vérifiées par ce schéma de bases de données? Si la réponse est positive, expliquez pourquoi. Si la réponse est négative, indiquez quelle(s) dépendance(s) fonctionnelle(s) il faut ajouter/supprimer ou modifier pour que la contrainte soit vérifiée.
  - (a) "Un bureau peut contenir plusieurs postes téléphoniques."
  - (b) "Il y a une et une seule personne par bureau."
  - (c) "Un bureau contient un seul ordinateur."
- A partir des familles de dépendances fonctionnelles initiales données dans l'énoncé, indiquez quelles sont les clés minimales possibles de chaque relation.

#### **Solution Exo1:**

## 1. Vérification des contraintes exprimées par des dépendances fonctionnelles :

- (a) "Un bureau peut contenir plusieurs postes téléphoniques" Cette contrainte n'est pas vérifiée car F<sub>Bureau</sub> contient la dépendance fonctionnelle NumBureau → NumTelephone donc à un bureau est associé un et un seul numéro de téléphone. Pour que la contrainte soit vérifiée, il faudrait supprimer cette dépendances fonctionnelle.
- (b) "Il y a une et une seule personne par Bureau."

  Cette contrainte est vérifiée car  $F_{Occupant}$  contient la dépendance fonctionnelle  $NumBureau \rightarrow PersonneID$ , donc à un numéro de bureau est associée une et une seule personne.
- (c) "Un bureau contient un seul ordinateur."

  Cette contrainte n'est pas vérifiée car il y a juste l'information qu'un ordinateur est dans un seul bureau  $(NumPC \rightarrow NumBureau)$  mais pas l'inverse. Pour que la contrainte soit vérifiée, il faudrait ajouter la dépendance fonctionnelle  $NumBureau \rightarrow NumPC$ .

#### 2. Détermination des clés minimales des relations :

 $F_{Bureau} = \{ NumBureau \rightarrow NumTelephone, Taille; NumTelephone \rightarrow NumBureau; \}$ La relation Bureau a donc deux clés minimales possibles : NumBureau et NumTelephone.

En effet, à partir de l'attribut NumBureau il est possible de déduire les deux autres attributs de la relation (par la première dépendance fonctionnelle). Par l'attribut NumTelephone, il est possible de déduire NumBureau (2ème dépendance fonctionnelle) et donc l'attribut Taille (par la première dépendance fonctionnelle). On a donc :

 $[NumBureau] = \{NumBureau, NumTelephone, Taille\} \ car \ NumBureau \rightarrow NumTelephone, Taille.$  et  $[NumTelephone] = \{NumTelephone, NumBureau, Taille\}, \ car \ NumTelephone \rightarrow NumBureau$  et donc par transitivité avec  $NumBureau \rightarrow Taille, \ on \ obtient \ NumTelephone \rightarrow Taille.$ 

```
F_{Occupant} = \{ NumBureau \rightarrow PersonneID \}
La relation Occupant a donc une seule clé minimale possible : NumBureau.
```

```
F_{Materiel} = \{ NumPC \rightarrow NumBureau \}
La relation Materiel a donc une seule clé minimale possible : NumPC.
```

### **Exercice 2**

En quelle forme normale est la relation suivante qui concerne les employés d'une société implantée sur plusieurs bâtiments?

#### EMPLOYES (NUME, NOM, SALAIRE, DEPARTEMENT, BATIMENT)

- Sachant qu'un employé travaille dans un département donné,
- et qu'aucun département ne possède des locaux dans plusieurs bâtiments.

Mettre en 3F le cas échéant. Déterminer les DFs d'abord.

#### **Solution Exo2:**

D'après l'énoncé, on a **Nume** qui est un numéro est unique pour chaque employé. Donc on a les dépendances fonctionnelles:

```
Nume → Nom, Salaire
Nume → Département (un employé travaille dans un département donné)
Departement → Bâtiment (un département ne possède pas des locaux dans plusieurs bâtiments)
```

D'où Nume est clé de la relation. (Nume → Bâtiment étant transitive)

La relation est en **2FN**, car **la clé n'est pas composé**, toutes les DFs sont totales. Mais il y a cette dernière DF qui est transitive. **On normalise en 3FN par projection par rapport à cette DFs :** 

```
Employés (<u>Nume</u>, Nom, Salaire, Departement)

Departements (<u>Departement</u>, Batiment)

Qui sont en <u>3FN</u>. Les attributs non clé sont mutuellement indépendants.
```

### Exercice 3

La relation suivante décrit des commandes faites par des clients, avec les produits et quantités commandés par client.

Commandes (NumCom, DateCom, NumCli, AdrCli, NumProd, Prix, Qte)

- a. Quelle est la clé de cette relation ?
- b. En quelle forme normale elle est?
- c. La mettre en 3FN le cas échéant.

## **Solution Exo3:**

- **a.** Avant de chercher la clé, il faut d'abord déterminer les **DFs**. L'énoncé ne mentionne pas de règles de gestion, qu'on peut deviner facilement.
- Une commande est faite par un seul client avec une adresse donnée et à une date donnée NumCom → DateCom, NumCli, AdrCli
- Dans une commande, un produit a un prix donnée est commandé avec une quantité donnée NumCom, NumProd → Prix, Qte
- Un client a une seul adresse NumCli → AdrCli
- Il y un seul prix pour un produit NumProd → Prix

On peut alors dire que (NumCom, NumProd) déterminent tous les autres attributs. C'est donc une clé.

**b.1** Comme **NumCli**, entre autres attributs, ne dépend que de **NumCom**, c'est à dire une partie de la clé, la relation est en **1FN**. On décompose donc

Commandes (NumCom, DateCom, NumCli, AdrCli) Com-Prods (NumCom, NumProd, Prix, Qte)

b.2 On a par ailleurs la DF (3), la relation Commandes n'est pas en 3FN, on décompose

Commandes (<u>NumCom</u>, DateCom, NumCli) Clients (<u>NumCli</u>, AdrCli) Oui sont en 3FN

On a aussi la **DF** (4), la relation **Com-Prods n'est pas en 2FN**. On décompose en deux relations

Com-Prods (<u>NumCom, NumProd</u>, Qte) Produits (<u>NumProd</u>, Prix) Qui sont en 3FN

# **Exercice 4**

## Soit la relation

# Departement (Mle-Etud, Note, Classe, Cours, Module, No-Ens, Nom-Ens, Nom-Etud, Nb-h)

## avec les DFs:

- 1. Mle-Etud → Nom-Etud, Classe
- 2. No-Ens  $\rightarrow$  Nom-Ens
- 3. Cours  $\rightarrow$  Module
- 4. Cours, Module  $\rightarrow$  Nb-h
- 5. Classe, Cours, Module → No-Ens, Nom-Ens
- 6. Mle-Etud, Cours, Module → Note
- a. Expliquer chaque DF.
- b. Eliminer les DFs redondantes.
- c. Normalier la relation en 3FN.