

### Corrigé Exercice 6

Soit une relation  $R(A, B, C, D, E, F)$  et l'ensemble des dépendances fonctionnelles suivant :  
 $F = \{C \rightarrow AB, A \rightarrow FD, BD \rightarrow E, D \rightarrow CF\}$

#### 1) Clés candidates :

L'ensemble des dépendances fonctionnelles

$F = \{C \rightarrow AB, A \rightarrow FD, BD \rightarrow E, D \rightarrow CF\}$

Permet d'obtenir à partir des membres gauches de ces dernières, **la superclé : ABCD** cette superclé vérifie la propriété d'unicité. Mais pas l'irréductibilité. En effet :

- Comme  $C \rightarrow AB$  on supprime  $AB$ , et comme  $D \rightarrow C$  on supprime  $C$ , **D est donc une clé candidate.**
- En reprenant la super clé ABCD et en considérant les dépendances fonctionnelles dans un autre ordre, comme  $A \rightarrow D$  on supprime  $D$ , et comme  $C \rightarrow AB$  on supprime  $AB$ , **C est donc une autre clé candidate.**
- De même, à partir de la superclé ABCD, en considérant un autre ordre des Dfs, comme  $C \rightarrow B$  on supprime  $B$ ,  $D \rightarrow C$ , on supprime  $C$ , et  $A \rightarrow D$  on supprime  $D$ , **A est donc une autre clé candidate.**

*On a donc 3 clés candidates possibles*

#### 2) Couverture irréductible de l'ensemble $F$ :

- En appliquant la règle de décomposition chaque dépendance fonctionnelle de  $F$  a un ensemble droit se réduisant à un singleton  
 $\{C \rightarrow A, C \rightarrow B, A \rightarrow D, A \rightarrow F, BD \rightarrow E, D \rightarrow C, D \rightarrow F\}$
- $B$  est redondant dans  **$BD \rightarrow E$**  car on a  $D \rightarrow C$  et  $C \rightarrow B$  donc par transitivité  $D \rightarrow B$ . **La dépendance se réduit donc à  $D \rightarrow E$**
- **$A \rightarrow F$  est redondante** car elle peut être obtenue par transitivité à partir de :  
 $A \rightarrow D$  et  $D \rightarrow F$ . L'ensemble  $F'$  irréductible équivalent à  $F$  est donc :  
 $F' = \{C \rightarrow A, C \rightarrow B, A \rightarrow D, B \rightarrow E, D \rightarrow C, D \rightarrow F\}$ .

Par ailleurs on a aussi

- **$D \rightarrow F$  qui est redondante** au lieu de  $A \rightarrow F$ . En effet on a :  $D \rightarrow C$  et  $C \rightarrow A$  et  $A \rightarrow F$  est donc par une double transitivité on a  **$D \rightarrow F$** . L'ensemble  $F''$  'irréductible équivalent à  $F$  est donc :  
 $F'' = \{C \rightarrow A, C \rightarrow B, A \rightarrow D, A \rightarrow F, B \rightarrow E, D \rightarrow C\}$ .

**Remarque :** En général on a au moins un ensemble irréductible, ici on a deux ensembles irréductibles.

### Exercice 3

Soit la relation Localisation ( $P, L, A, Num, Nb1, Nb2$ ) dont les attributs signifient :

$P$  : propriétaire,  $A$  : adresse,  $Num$  : numéro d'appartement,  $Nb1$  : nombre de personne,  $Nb2$  : nombre de pièces.

Le n-uplet ( $P : p, L : l, A : a, Num : n, Nb1 : nb1, Nb2 : nb2$ ) signifie que le locataire  $l$  habite avec  $nb1$  personnes l'appartement numéro  $n$  situé à l'adresse  $a$  ayant  $nb2$  pièces et dont le propriétaire est  $p$ . De plus, on a les informations suivantes :

$l$  est unique, un propriétaire peut posséder plusieurs appartements mais un appartement appartient à un seul propriétaire.

1. Comme  $L$  est unique (par hypothèse) il détermine tous les autres attributs de la relation :  $L \rightarrow P, L \rightarrow A, L \rightarrow Num, L \rightarrow Nb1, L \rightarrow Nb2$ .

On sait aussi qu'un appartement est défini par son adresse et son numéro et qu'il appartient à un seul propriétaire donc :  $A, \text{Num} \rightarrow P, L, \text{Nb1}, \text{Nb2}$ .

2.  $L$  est une clé candidate.  $(A, \text{Num})$  est une autre clé candidate (vérifie l'unicité et irréductibilité). On a donc deux clés candidates possibles, on choisit une comme clé primaire.  $L$  peut être une clé primaire, par exemple.