



## Solutions proposées TP

BDA: TP2

## Enseigné par :

**Samir YOUCEF** 

Réalisé par l'étudiant :

· Lucas ZHENG

lucas.zheng@edu.univ-paris13.fr

# **Table des questions**

Exercice 1	2
	_
Exercice 2	2
Exercice 3	3
Exercice 4	4

### **Exercice 1**

Les réponses sont fournies dans Results et TP2\_EX1.sql

### Exercice 2

Donner la forme la plus avancée des schémas de relations suivants, munis de l'ensemble de dépendances

fonctionnelles F. Si une relation n'est pas normalisée, la décomposer pour atteindre la forme normale la plus avancée.

1. 
$$R(A, B, C)$$
 et  $F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C\}$ .

Ne respectant pas 3FN par transitivité, on scinde en deux relations :

R1(A,B)

R2(B,C)

2. 
$$R(A, B, C)$$
 et  $F = \{A \rightarrow C; A \rightarrow B\}$ .

Forme de redondance

R1(A,C)

R2(A,B)

3. 
$$R(A, B, C)$$
 et  $F = \{A, B \rightarrow C; C \rightarrow B\}$ 

Ne respectant pas la forme BCNF, il faut scinder les relations par les clés.

R1(B,C)

R2(A,C)

## Exercice 3

```
1. Soit une relation R(A, B, C, D, E) et un ensemble de dépendances fonctionnelles
       F = {A -> B, C; C, D -> E; B -> D; E -> A}. Déduire au moins 16 dépendances fonctionnelles,
en
       utilisant le système d'Amstrong (règles de réflexivité, augmentation et transitivité).
F' =
       {
              A -> D
              A -> E
              B -> A
              B -> C
              B -> E
              C D -> A
              C D -> B
              C D -> C
              C D -> D
              A B -> C
              A B -> D
              A B -> E
              B D -> A
              B D -> E
              E -> B
       }
```

- 2. Soit une relation R(A, B, C, D, E, F) et un ensemble de dépendances fonctionnelles F = {A -> B, C, D; B, C -> D, E; B -> D; D -> A}.
  - (a) Calculer la fermeture de l'attribut B et de l'ensemble {A, B}

 $\{B\}+=\{B,D,A,C,E\}$ 

(b) Montrer que que {A, F} est une super-clé.

$${A}+ = {A,B,C,D,E}$$

$$\{F\}+=\{F\}$$

Donc l'union des deux fermetures donnent toute la relation R

(c) Est-elle en BCNF (Boyce–Codd Normal Form) ? Si R n'est pas en BCNF, la décomposer pour atteindre cette forme normale.

Non

R1(A,B,C,D)

R2(E,A)

R3(E,F)

- 3. Soit une relation R(A, B, C, D, E) que l'on décompose en deux relations
  (a) R1(A, B, C) et R2(A, D, E). Montrer que cette décomposition est sans perte d'information.
- R1 intersection R2 donne { A }

{A}+ = {A,B,C,D,E} trouvé précédemment et il couvre toute la relation R alors il n'y a pas eu de pertes d'informations.

(b) R1(A, B, C) R2(C, D, E). Montrer que cette décomposition est avec perte d'information.  $F = \{A \rightarrow B, C; C, D \rightarrow E; B \rightarrow D; E \rightarrow A\}$ 

R1 intersection R2 donne { C }

{C}+ = { C } donc il ne couvre pas toute la relation R alors cette décomposition est avec perte d'information.

#### Exercice 4

Les réponses sont fournies dans TP2\_EX4.py