SGDBR IF

## Systèmes de Gestion des Bases de Données Relationnelles

#### **Exercice 1 (Algébre relationnelle)**

On considère une base de données regroupant différentes informations sur des hommes politiques français, et en particulier leurs cotes de popularité estimées par différents instituts de sondages. Soient donc les relations suivantes :

PERSONNE (num\_h, nom, prenom, parti, fonction) % liste des hommes politiques

INSTITUT (sigle, courant) % liste des instituts de sondages

PARTI (num\_p, sigle, nom, courant) % liste des partis

SONDAGE (institut, n\_hom, cote, date\_s) % listes des côtes de popularité

Ces relations sont définies dans les tableaux suivants. À vous de déterminer les attributs jouant le rôle de clés primaires ou à les rajouter le cas échéant, de même que les relations entre tables donnant lieu à une intégrité référentielle. Pour cela, on donne la définition des dépendances fonctionnelles correspondant à cette BD :

Relation PERSONNE  $num_h \rightarrow nom$ , prenom, parti, fonction

Relation INSTITUT sigle → courant

Relation PARTI  $num_p \rightarrow sigle, nom, courant$ Relation SONDAGE institut, n hom, date  $s \rightarrow cote$ 

On donne de même les dépendances d'inclusion correspondantes :

```
\Pi_{parti}(PERSONNE) \subseteq \Pi_{num\_p}(PARTI)
\Pi_{institut}(SONDAGE) \subseteq \Pi_{sigle}(INSTITUT)
\Pi_{n\_hom}(SONDAGE) \subseteq \Pi_{num\_h}(PERSONNE)
```

- 1. Déterminez l'ensemble des clés primaires et étrangères de la base de données. Dans quel ordre devront nécessairement être créées vos relations ?
- 2. Ecrivez en langage algébrique les requêtes suivantes :
  - A) Liste des ministres
  - B) Cote de popularité du président
  - C) Nom et prénom de chaque candidat ainsi que le sigle de son parti politique

#### **Exercice 2**

On considère la relation CINE définie comme suit:

```
CINE(film, ville, salle, distributeur, délégué) salle ---> ville film, ville ---> salle, distributeur
```

distributeur ---> délégué

- 1. Calculer les identifiants de la relation CINE.
- 2. Décomposer cette relation si nécessaire.

1 \_\_\_\_\_ EPITA, Lyon

SGDBR IF

#### **Exercice 3** (Graphe des DF ou Graphe des attributs et DF)

Donner le GDF correspondant aux relations suivantes:

CLIENTS (codeClient, nomClient, prenomClient, ville)
PRODUITS (codeProduit, designation, prixUnitaire, tauxTVA, stock)
COMMANDES (numCommande, dateCommande, codeClient)
LIGNES\_COMMANDES (numCommande,codeProduit, quantite)
FOURNISSEURS (codeFournisseur, nomFourn, prenomFourn, ville, telephone)

FOURNISSEURS\_PRODUIT (codFournisseur, codeProduit, quantite)

# **Exercice 4** (Dépendances fonctionnelles, Fermeture et couvertures)

On considère l'ensemble des attributs  $\mathcal A$  et l'ensemble de dépendances fonctionnelles  $\mathcal F$  tels que :

$$\mathcal{A} = \{A, B, C, D, E, F, G\} \text{ et } \mathcal{F} = \{A \to CDF, BC \to EG, AF \to C, AB \to E\}.$$

- 1. Donnez le graphe des dépendances fonctionnelles.
- 2. Cherchez toutes les clés de  $\mathcal{A}$ .
- 3. Montrez qu'il existe une dépendance fonctionnelle de  $\mathcal{F}$  qui n'est pas réduite à gauche.
- 4. Cherchez une couverture minimale de  $\mathcal{F}$ .
- 5.  $\mathcal{R} = \{\mathbf{R1}(\mathrm{ACDF}), \mathbf{R2}(\mathrm{BCEG}), \mathbf{R3}(\mathrm{ACF}), \mathbf{R4}(\mathrm{ABE})\}\$  est-elle une décomposition sans perte d'information de  $\mathcal{A}$ , par rapport à  $\mathcal{F}$ ? Sinon, en proposer une.

#### **Exercice 5** (Algorithme: couverture minimum)

Ecrire en python l'algorithme de détermination d'une couverture minimale suivant (vu en cours):

### Algorithme de détermination d'une couverture minimale

• Etape 1 (Décomposition):

$$F' = \{X \to A_i \mid (A_i \in Y)(X \to Y \in F)\}\$$

- Etape 2 (Irréductibilité): Pour tout  $f_j \in F'$  de la forme  $A_1$ ,  $A_2$ , . . . ,  $A_m \to B_j$ , si  $F' \models \{A_1, \ldots, A_{i-1}, A_{i+1}, \ldots, A_m\} \to B_j$  est vrai alors supprimer  $A_i$  dans  $f_j$ , i allant de 1 à m.
- Etape 3 (Non redondance):

Pour tout  $f_j \in F'$  tester si  $F' - \{f_j\} \models f_j$  est vrai, alors  $F' := F' - \{f_j\}$ 

• Etape 4 (Regroupement):

regrouper les DFs ayant la même partie gauche

2 \_\_\_\_\_\_ EPITA, Lyon