Corrigé type section A

Partie TD

Exercice 1: 5 points

soit la relation R (A, B, C, D, E) et $F=\{A-->B; B-->CD; A-->D; C,D-->E; C-->E\}$

1) Donner la clé de R en calculant les fermetures transitives sur les attributs nécessaires.

On calcule les fermetures transitives des attributs à gauche des dfs et leurs éventuelles combinaisons, dès qu'on trouve une clé on s'arrête (on nous demande une clé et pas toutes les clés candidates).

On applique l'algorithme vu en TD.

- (A)⁺?
- (1) $(A)^+ = \{A\}$
- (2) Dans F les dfs dont la source est A sont : A-->B ; A-->D
- (3) $(A)^+ = \{A, B, D\}$; $(A)^+$ peut évolué on refait les étapes (2) et (3);
- (2') Dans F les dfs dont la source est B sont : B-->CD (et D seul ne détermine rien)
- $(3') (A)^{+} = \{A, B, C, D\}; (A)^{+}$ peut évolué on refait les étapes (2') et (3');
- (2") Dans F la df dont la source est C est : C-->E
- (3") (A) $^{+}$ = {A, B, C, D, E}; (A) $^{+}$ n'évolue plus on s'arrête. 1 pt tout ou rien

L'attribut A est la clé de R car il détermine tous les attributs de R. 0,75 to

0, 75 tout ou rien

- 2) Calculer la couverture minimale F* de R en appliquant l'algorithme. (Préciser les étapes).
 - (1) F*= F= { A-->B ; B-->CD ; A-->D ; C,D-->E ; C-->E}
 - (2) Décomposition à droite des dfs :

```
La df B-->CD sera décomposée en B-->C et B-->D 0,25
F*= { A-->B ; B-->C ; B-->D ; A-->D ; C,D-->E ; C-->E}
```

(3) Suppression des dfs augmentées:

Une seule df possède plus d'un attribut à gauche (à la source) C,D-->E. Elle peut être augmentée?

```
De F* on a la df C-->E 0.25
```

C'est à dire on peut obtenir E à partir de C seul,

donc la df C, D-->E est augmentée, il faut la supprimer 0,25

$$F^* = \{ A-->B ; B-->C ; B-->D ; A-->D ; C-->E \}$$

(4) Suppression des dfs déduites (par transitivité ou pseudo-transitivité)

```
On a A-->B et B-->D 0,25
```

donc A-->D est déduite par transitivité, il faut la supprimer 0,25

La couverture minimale est :

```
F*= { A-->B; B-->C; B-->D; C-->E } 0,5 tout ou rien
```

3) Décomposer R en 3ième forme Normale. Préciser les clés primaires et les clés étrangères.

La couverture minimale de R donne la décomposition de R en plusieurs relations en 3FN:

```
R1 (<u>C</u>, E) 0.25
```

R2 (<u>B</u>, D, C*)

O,25

L'attribut C clé étrangère référence R1(C).

O,25

R3 (A, B*)

O,25

L'attribut B clé étrangère référence R2(B).

O,25

O,25

Si toutes les clés primaires soulignées 0,25

On accepte la clé étrangère indiquée textuellement ou par (*)

Exercice 2: 5 points

Ecrire les requêtes suivantes en Algèbre relationnelle:

1) Donner les numéros de produits rouges fournis par le fournisseur 1 en qté >300.

 $\Pi[NP] \sigma [NF=1 \text{ et Couleur= "rouge" et Quantité} > 300] P \longrightarrow PUF 1,5 pts$

Ou bien

 $\Pi[NP]$ (σ [Couleur= "rouge"] P) \smile (σ [NF=1 et Quantité > 300] PUF)

2) Donner les noms de produits rouges fournis par les fournisseurs d'Annaba.

 $\Pi[NomP]$ ($\sigma[Couleur="rouge"] P$) \longrightarrow PUF \longrightarrow ($\sigma[Ville="Annaba"] F) 2 pts$

3) Donner les numéros de produits livrés par tous les fournisseurs d'Annaba

 $\Pi[NP, NF] PUF / (\Pi[NF] (\sigma [Ville="Annaba"] F))$ 1,5 pts

Partie TP:

Avec la même base de données de l'exercice 2, Ecrire les requêtes SQL:

1) Donner les noms de produits rouges. 1 pt tout ou rien

SELECT NomP,

FROM P

WHERE Couleur = "Rouge"

2) Donner les numéros et noms d'usines d'Annaba ou d'Alger (donner deux solutions différentes).

Solution 1: 1 pt tout ou rien

SELECT NU, NomU

FROM U

WHERE Ville = "Annaba" OR Ville = "Alger"

Solution 2: 1 pt tout ou rien

SELECT NU, NomU FROM U WHERE Ville = "Annaba"

UNION

SELECT NU, NomU FROM U WHERE Ville = "Alger"

3) Donner les noms de produits qui se terminent avec la chaine "ose". 1 pt tout ou rien

SELECT NomP

FROM P

WHERE NomP LIKE "%ose"

4) Donner les noms de produits rouges qui ont été livrés en qté >30 . 1 pt tout ou rien

SELECT NomP

FROM P, PUF

WHERE P.NP= PUF.NP AND Couleur = "Rouge" AND Quantité > 30