

TD 2 : Dépendances fonctionnelles

Fermeture et couverture minimale

I - Application des règles d'Armstrong

Exercice 1 :

Soit la relation **Ordre**[*Frn*, *noProd*, *noCom*, *adr*, *reg*, *qte*] où *Frn* représente un fournisseur, *noProd* un produit, *noCom* une commande, *adr* l'adresse de livraison, *reg* la région et *qte* la quantité du produit commandé.

L'ensemble F des dfs connues est $\{Frn \rightarrow adr, noProd ; adr \rightarrow reg ; noCom, noProd \rightarrow qte\}$

1. Trouver toutes les dfs supplémentaires en utilisant les règles d'Armstrong
2. Quelles sont les dfs complètes ?

Exercice 2 :

Soit la relation **Colis**[*noCol*, *idClt*, *date*, *nom*, *adr*] avec l'ensemble F de ses dfs :

$noCol \rightarrow idClt$	(df1)
$noCol \rightarrow date$	(df2)
$idClt \rightarrow nom$	(df3)
$idClt, date \rightarrow adr$	(df4)

1. Trouver les dfs dérivées en utilisant les règles d'Armstrong
2. Construire le graphe des dfs (les dfs dérivées seront notées en pointillée).

II – Notions de fermeture et couverture

Pour un ensemble de dfs :

Fermeture F^+ d'un ensemble F de dfs :

- $F \subset F^+$
- F^+ contient toutes les dfs que l'on peut dériver à partir des règles d'Armstrong.
- La fermeture F^+ est **unique**.

Couverture minimale G d'un ensemble F de dfs :

- plus petit ensemble de dfs / $G^+ = F^+$
- G permet de reconstituer F à partir des règles d'Armstrong et $\forall df_i, G - \{df_i\}$ ne le permet plus
- Il peut exister plusieurs couvertures minimales de F .

Pour un ensemble d'attributs :

Fermeture d'attributs K^+ d'une relation R selon un ensemble F de dfs sur R :

- $K \subset R$
- K^+ contient tous les attributs de R déductibles en appliquant les dfs de F à partir des attributs de K^+ qui sont des déterminants des dfs de F .

Clé minimale K d'une relation R selon un ensemble F de dfs sur R :

- plus petit ensemble d'attributs / $K^+ = R$
- et $\forall a_i, K - \{a_i\}$ alors $(K - \{a_i\})^+ \neq R$
- Il peut exister plusieurs clés minimales de R .

Exercice 3 :

Soit la relation **R**[a, b, c, d, e, f, g] muni de l'ensemble F des dfs suivantes :

$d, e \rightarrow f, g$

$b \rightarrow c, e, g$

$g, a \rightarrow b, d$

$d \rightarrow b$

1. Calculez la couverture minimale G de F.
2. Calculez toutes les clés minimales de R selon G. Vous expliquerez votre raisonnement (justifiez bien que vous avez trouvé toutes les clés).
3. Appliquer l'algorithme de Bernstein