

Feuille de note normalisation

Réflexivité

Soit X et Y deux ensembles d'attributs, alors

$$\text{Si } Y \subseteq X \text{ alors } X \rightarrow Y$$

Exemples :

$$\begin{array}{ll} A \rightarrow A & A, B \rightarrow A, B \\ A, B \rightarrow A & A, B \rightarrow B \end{array}$$

Augmentation

Soit X, Y, Z trois ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow Y \Rightarrow XZ \rightarrow YZ$$

Exemples :

$$\begin{array}{l} A \rightarrow B \Rightarrow A, C \rightarrow B, C \\ B, C \rightarrow A \Rightarrow B, C, E \rightarrow A, E \end{array}$$

Transitivité

Soit X, Y, Z trois ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow Y \text{ et } Y \rightarrow Z \Rightarrow X \rightarrow Z$$

Exemples :

$$\begin{array}{l} A \rightarrow B \text{ et } B \rightarrow C \Rightarrow A \rightarrow C \\ B, C \rightarrow C, E \text{ et } C, E \rightarrow D \Rightarrow B, C \rightarrow D \end{array}$$

Décomposition

Soit X, Y, Z trois ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow YZ \Rightarrow X \rightarrow Y \text{ et } X \rightarrow Z$$

Exemple :

$$A, B \rightarrow C, D \Rightarrow A, B \rightarrow C \text{ et } A, B \rightarrow D$$

Composition

Soit X, Y, A, B quatre ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow Y \text{ et } A \rightarrow B \Rightarrow XA \rightarrow YB$$

Exemple :

$$A \rightarrow B \text{ et } C \rightarrow D \Rightarrow AC \rightarrow BD$$

Union

Soit X, Y, Z trois ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow Y \text{ et } X \rightarrow Z \Rightarrow X \rightarrow YZ$$

Pseudo-transitivité

Soit X, Y, Z, W quatre ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow Y \text{ et } YZ \rightarrow W \Rightarrow XZ \rightarrow W$$

Exemple :

$$A \rightarrow B \text{ et } BC \rightarrow D \Rightarrow AC \rightarrow D$$

Détermination de soi (Self-determination)

$$I \rightarrow I \quad \forall I$$

Extensivité

Soit X, Y, Z trois ensembles d'attributs, alors

$$X \rightarrow Y \Rightarrow X \rightarrow XY$$

Fermeture de F

Soit \mathcal{F} un ensemble de dépendances fonctionnelles, alors

$$\mathcal{F}^+ = \{f \text{ tel que } \mathcal{F} \models f\}$$

Autrement dit, \mathcal{F}^+ est l'ensemble de toutes les dépendances fonctionnelles qui sont logiquement impliquées par \mathcal{F} en utilisant les axiomes d'Armstrong.

Fermeture de X

Soit X un ensemble d'attributs et \mathcal{F} un ensemble de dépendances fonctionnelles, alors

$$X^+ = \{A \text{ tel que } X \rightarrow A \text{ est dérivable de } \mathcal{F}\}$$

Clés et superclés

Soit X un ensemble d'attributs et \mathcal{F} un ensemble de dépendances fonctionnelles

Superclé :

X est une superclé ssi

$$X^+ = R$$

Clé :

X est une clé ssi

$$X^+ = R \text{ et } \nexists Y \subset X \text{ tel que } Y^+ = R$$

Dépendance fonctionnelle élémentaire

Soit X un ensemble d'attributs et A un attribut, alors $X \rightarrow A$ est élémentaire ssi

1. $A \notin X$,
2. $\nexists X' \subset X$ tel que $X' \rightarrow Y$, c-à-d, que on ne peut pas trouver un sous-ensemble de X qui détermine Y .

Note : La partie de droite ne peut pas être un groupe d'attributs.

Couverure minimale

Soit \mathcal{F} un ensemble de dépendances fonctionnelles, alors \mathcal{F} est minimale ssi on ne peut pas enlever une dépendance fonctionnelle sans perdre de l'information.

Forme normale de Boyce-Codd (BCNF)

Une relation R est en BCNF ssi pour chaque DF non triviale $X \rightarrow A$, on a que :

X est une superclé de R

1FN, 2FN, 3FN

1FN :

Chaque attribut est atomique, c-à-d, chaque attribut ne contient qu'une seule valeur.

2FN :

Pour être en 2FN, il faut que :

1. Il faut être en 1FN
2. Chaque attribut non-clé ne dépend d'une partie de la clé.

3FN :

Pour être en 3FN, il faut que :

1. Il faut être en 2FN
2. Chaque attribut non-clé ne dépend pas d'un attribut non-clé.