Introduction to Data and Knowledge Engineering Sommersemester 2010



Übung 2 7. Mai 2010

Aufgabe 2.1 Relationen-Schemata

Erstellen Sie ein *Datenbank-Schema* bestehend aus mehreren *Relationen-Schemata* für das Unternehmen, welches in Aufgabe 1.1 in der letzten Übung in Form eines ER-Diagramm modelliert wurde. Die genaue Form des Datenbank-Schemas können Sie Aufgabe 2.5 auf dem Aufgabenblatt für die Tutorien entnehmen.

Wiederholen Sie dies für das Modell der Universität aus der letzten Übung.

Aufgabe 2.2 Schlüsselkandidaten

Sei R = ABCDEFGHI eine Relation und $F = \{B \to C, A \to DE, BC \to F, F \to GH, A \to I, D \to I\}$ eine Menge FDs über R. Bestimmen Sie alle Schlüsselkandidaten.

Aufgabe 2.3 Überflüssige Attribute 1

Definition 1: Zwei FD-Mengen F1 und F2 sind äquivalent ($F1 \equiv F2$), gdw. sie die gleiche Hülle besitzen.

Definition 2: Sei F eine Menge von FDs. Eine FD $f \in F$ ist überflüssig, gdw. $F \equiv F \setminus f$. (Anders ausgedrückt: Die Hülle von F ändert sich durch das Entfernen von f nicht)

Definition 3: Sei F eine Menge von FDs, $f \in F$ eine FD und A ein Attribut, dass in der linken oder rechten Seite von f vorkommt. Wir bezeichnen mit F' die Menge, die entsteht, wenn man A aus f entfernt. A ist überflüssig, gdw. $F \equiv F'$. (Anders ausgedrückt: Die Hülle von F ändert sich durch das Entfernen von A aus f nicht)

Betrachten Sie nochmal die Menge von FDs aus der vorangegangen Aufgabe. Finden und entfernen Sie überflüssige Attribute und FDs.

Aufgabe 2.4 Überflüssige Attribute 2

Gegeben ist die FD-Menge $F = \{A \to X, AB \to Y\}$. Streicht man A aus $AB \to Y$ heraus entsteht $F' = \{A \to X, B \to Y\}$. Die ursprüngliche FD $AB \to Y$ lässt sich aber aus der FD $B \to Y$ durch Augmentation wieder herstellen. Darf man also A als überflüssiges Attribut herausstreichen? Wenn nein, warum nicht?

1