Prof. Dr. Nicole Schweikardt

19. Juni 2008

Logik und Datenbanken

Sommersemester 2008

Übungsblatt 9

Abgabe: Donnerstag, 26. Juni 2008, vor der Vorlesung

Aufgabe 1: (30 Punkte)

Betrachten Sie das Relationsschema R mit den Attributen A, B, C und die Anfrage Q :=

$$Ans(x_1, z_2) \leftarrow R(x_1, y_1, z_1), R(x_2, y_1, z_2), R(x_1, y_2, z_3).$$

- (a) Stellen Sie Q als Tableau-Anfrage (T,t) dar und finden Sie eine minimale zu Q äquivalente Tableau-Anfrage.
- (b) Betrachten Sie die Menge $\Sigma:=\{A\to B,\ B\to C\}$ funktionaler Abhängigkeiten, berechnen Sie $chase(T,t,\Sigma)$ und minimieren Sie das Ergebnis.

Aufgabe 2: (25 Punkte)

Beweisen Sie Lemma 6.15, d.h. zeigen Sie folgendes: Ist Q=(T,t) eine Tableau-Anfrage über R und ist Σ eine Menge von FDs über R, so hat $min(chase(T,t,\Sigma))$ höchstens so viele Zeilen vie min(T,t).

Aufgabe 3: (25 Punkte)

Wenden Sie den Algorithmus zur Dekomposition in BCNF auf das Relationsschema R mit

$$sort(R) := \{ A, B, C, D, E, G \}$$

und die Menge

$$\Sigma := \{ A \rightarrow B, AC \rightarrow B, B \rightarrow DE, BD \rightarrow E, GB \rightarrow AC, GE \rightarrow B \}$$

an. Versuchen Sie, durch geschickte Auswahl der Bearbeitungsreihenfolge möglichst wenige Abhängigkeiten zu verlieren.

Aufgabe 4: (20 Punkte)

Zeigen Sie, dass es keine BCNF-Zerlegung von

$$\left(Adresse[Straße, Ort, PLZ], \ \left\{ \ PLZ \rightarrow Ort; \ Ort, \ Straße \rightarrow PLZ \ \right\} \ \right)$$

gibt, die abhängigkeitstreu ist.