Einzelprüfung "Rechnerarchitektur / Datenbanken / Betriebssysteme (vertieft)"

Einzelprüfungsnummer 66113 / 2002 / Herbst

Thema 2 / Aufgabe 2

(Funktionale Abhängigkeiten, Normalisierung)

Stichwörter: Normalformen

Gegeben sei ein Relationenschema R mit Attributen A, B, C, D. Für dieses Relationenschema seien die folgenden Mengen an funktionalen Abhängigkeiten (FDs) gegeben:

(a)
$$FA = \{$$

$$\{A\} \to \{B\}, \\ \{B\} \to \{C\}, \\ \{A\} \to \{D\}, \}$$

$$\{A, B\} \to \{C\}, \\ \{B\} \to \{D\}, \}$$

$$\{A, B\} \to \{C\}, \\ \{A, C\} \to \{D\}, \\ \{A, D\} \to \{B\}, \}$$

$$\{B\} \to \{C\}, \\ \{C\} \to \{D\}, \\ \{C\} \to \{A\}, \}$$

$$\{A, B\} \to \{C\}, \\ \{A, B\}$$

(a) Bestimmen Sie für das Relationschema R für jede der angegebenen Mengen an funktionalen Abhängigkeiten jeweils alle möglichen Schlüssel (-kandidaten)'

Lösungsvorschlag

Abkürzung

A kommt auf keiner rechten Seite der FD's vor. Man kann es über FD's nicht erreichen. A muss also Teil des Schlüsselkandidaten sein.

$$AttrH\ddot{u}lle(F, \{A\}) = R \rightarrow Superschl\ddot{u}ssel$$

A ist minimal, deshalb handelt es bei A um einen Schlüsselkandidat. Jeder weitere Schlüsselkandidat muss ebenfalls minimal sein und zudem A enthalten. Daraus

folgt, dass A der einzige Schlüsselkandidat ist.

Mit Hilfe des Algorithmus:

Test = {{ A, B, C, D }} Erg = {}
(i)
$$K = \{A, B, C, D\}$$

 $K \setminus A : AttrHülle(F, \{B, C, D\}) = \{B, C, D\}!$
 $K \setminus B : AttrHülle(F, \{A, C, D\}) = R$
 $\rightarrow Test = \{\{A, C, D\}\}$
 $K \setminus C : AttrHülle(F, \{A, B, D\}) = R$
 $\rightarrow Test = \{\{A, C, D\}, \{A, B, D\}\}$
 $K \setminus D : AttrHülle(F, \{A, B, C\}) = R$
 $\rightarrow Test = \{\{A, C, D\}, \{A, B, D\}, \{A, B, C\}\}$
(ii) $K = \{A, C, D\}$
 $K \setminus A : AttrHülle(F, \{C, D\}) = \{C, D\}!$
 $K \setminus C : AttrHülle(F, \{A, C\}) = R$
 $\rightarrow Test = \{\{A, C\}, \{A, D\}, \{A, C, D\}, \{A, B, D\}, \{A, B, C\}\}$
(iii) $K = \{A, C\}$
 $K \setminus A : AttrHülle(F, \{C\}) = \{C\}!$
 $K \setminus C : AttrHülle(F, \{A\}) = R$
 $\rightarrow Test = \{\{A, C\}, \{A, D\}, \{A, C, D\}, \{A, B, D\}, \{A, B, C\}\}$
(iv) $K = \{A\}$
 $K \setminus A : A \in A$
 $K \setminus A : A$

analog verfahren wir mit den übrigen Mengen in Test, wie man bereits sieht bleibt $\{A\}$ einziger Schlüsselkandidat.

- (b) Geben Sie für jede der Mengen an funktionalen Abhängigkeiten an, ob das Relationenschema R in 2. Normalform (2NF) und ob es in 3. Normalform (3NF) ist. Begründen Sie dies jeweils kurz!
- (c) Für die Fälle, in denen R nicht in 2NF bzw. 3NF ist, geben Sie bitte neue Relationenschemata in 3NF an! Erläutern Sie die dazu durchzuführenden Schritte jeweils kurz!
- (d) Untersuchen Sie für die Fälle d) und e), ob das Relationenschema in Boyce-Codd-Normalform (BCNEF) ist! Geben Sie jeweils eine kurze Begründung an! Wenn das Relationenschema nicht in BCNF ist, erläutern Sie, ob eine Zerlegung in eine semantisch äquivalente Menge an Relationenschemata in BCNF möglich ist.



Die Bschlangaul-Sammlung

Hermine Bschlangaul and Friends

Eine freie Aufgabensammlung mit Lösungen von Studierenden für Studierende zur Vorbereitung auf die 1. Staatsexamensprüfungen des Lehramts Informatik in Bayern.



Diese Materialsammlung unterliegt den Bestimmungen der Creative Commons Namensnennung-Nicht kommerziell-Share Alike 4.0 International-Lizenz.

Hilf mit! Die Hermine schafft das nicht allein! Das ist ein Community-Projekt! Verbesserungsvorschläge, Fehlerkorrekturen, weitere Lösungen sind herzlich willkommen - egal wie - per Pull-Request oder per E-Mail an hermine.bschlangaul@gmx.net.Der TEX-Quelltext dieser Aufgabe kann unter folgender URL aufgerufen werden: https://github.com/bschlangaul-sammlung/examens-aufgaben-tex/blob/main/Examen/66113/2002/09/Thema-2/Aufgabe-2.tex