Informationssysteme - Zettel $8\,$

Christian Schulz, Lukas Schäfer, Lukas Schwitzgebel, Philipp Mirold

July 17, 2017

-1	TAT 14	•
	Normali	α
	TNOLINALI	OI HIEH
_	TIOLITICAL	

a)	Kandidatenschlüssel: $\{A, B\}^{\text{richtig}}$ Nicht 3NF (\rightarrow 1NF): $A \rightarrow C$: A ist kein Superschlüssel und C ist nicht prim, da $C \notin \{A, B\}$.
b)	Kandidatenschlüssel: $\{A\}$, $\{B\}$ richtig Nicht 3NF (\rightarrow 1NF): $CD \rightarrow E$: CD ist nicht Superschlüssel und $E \notin \{A\} \land E \notin \{B\} \Rightarrow E$ nicht prim.
c)	Kandidatenschlüssel: $\{A, B\}, \{C, F\}$ {C,E} 3NF:
	 AB → CDEF: AB ist Kandidatenschlüssel ⇒ AB ist Superschlüssel. CF → AB: CF ist Kandidatenschlüssel ⇒ CF ist Superschlüssel. E → F: F ∈ {C, F} ⇒ F ist prim.
d)	Kandidatenschlüssel: { $MatrikelNr, Arbeitgeber$ }, { $SozialversNr, Arbeitgeber$ } Nicht 3NF (\rightarrow 1NF): richtig $MatrikelNr \rightarrow Studiengang: MatrikelNr$ ist nicht Superschlüssel und $Studiengang \notin \{MatrikelNr, Arbeitgeber\} \land Studiengang \notin \{SozialversNr, Arbeitgeber\} \Rightarrow Studiengang$ nicht prim.
e)	Kandidatenschlüssel: $\{ArtNr\}$ richtig Nicht 3NF (\rightarrow 1NF): Logistikfirma \rightarrow Versandkosten: Logistikfirma ist nicht Superschlüssel und Versandkosten $\notin \{ArtNr\} \Rightarrow Versandkosten$ nicht prim.
f)	Kandidatenschlüssel: {Nutzer, Bilderalbum}, {Nutzer, Albumtitel} 3NF: richtig

datenschlüssel $\Rightarrow Nutzer, Albumtitel$ ist Superschlüssel.

Nutzer, Bilderalbum → Albumtitel, Oeffentlich: Nutzer, Bilderalbum ist Kandidatenschlüssel ⇒ Nutzer, Bilderalbum ist Superschlüssel.
 Nutzer, Albumtitel → Bilderalbum: Nutzer, Albumtitel ist Kandi-

Wenn ihr eine neue Relation (wie unten) einfügt, kann eine Rechnung mehrere Details und damit auch Produkte haben, was euer Problem in 2.1 löst [Details]:{[Rechnungsnumer(Schlüssel) -> Rechnung,...]} bei .. Weitere Attibute von Details einfügen

Normalisierung

Nach Videos von Dittrich bzgl. der Normalformen, darf die 1. Normalformel keinerlei Datenstrukturen als Typen für Attribute beinhalten. Da hier Details eine Liste von Tupeln sein soll, ist dies nicht zulässig für bereits die 1. NF. Daher "falten" wir diese Liste erst einmal auf. Dadurch verändert sich das Schema und vorherige Einträge werden nun zu mehreren Einträgen (ein neuer Eintrag für jedes Tupel in der Liste *Details*).

Neues Schema: Rechnung: (RechnungsNummer, Datum, KundenID, KundenName,Kunden Adresse, Produkt ID, Produkt Name, Einzelpreis, Anzahl)

2.1 geltende funktionale Abhängigkeiten FDs

• $ProduktID \rightarrow Produktname, Einzelpreis$

Von hier an sind wir nicht sicher wie wir fortfahren sollen.

Bezüglich des weiteren Satzes "Es gibt keine zwei Tupel auf einer Rechnung mit der gleichen ProduktID" in der Beschreibung ist uns nicht klar, wie wir diesen in einer FD darstellen sollen. Weder darf eine Rechnung nur ein Produkt enthalten, noch darf ein Produkt nur in einer Rechnung vorkommen.

Darüber hinaus wird in den Videos keine Schema oder dergleichen präsentiert um eine solche Beschreibung in eine 3NF zu übertragen. Sollte man hierzu wie in Aufgabe 3 den Synthesealgorithmus nutzen?

3 Synthesealgorithmus

funktionale Abhängigkeiten

 $MatrNr, SName, Semester, SAdresse \rightarrow PersNr, Name, Fachgebiet$ $MatrNr \rightarrow SName, Semester, SAdresse$ $BossPersNr \rightarrow BossName$ $PersNr \rightarrow Name, Fachgebiet$

also auch PersNr,Name,Fachgebiet BossNr, BossName

3.2

Kandidatenschlüssel es reicht die MatrNr aus, da jeder Boss eindeutig $\{MatrNr, BossPersNr\}$

Mit MatrNr bekommen wir jegliche information zu einem Studenten und von diesem aus auch über seinen Tutor. Lediglich die Informationen über den Professor fehlen noch und diese erhalten wir mit BossPersNr.

kanonische Überdeckung der funktionalen Abhängigkeiten 3.3

Bei Links- und Rechtsreduktion bzw. der kanonischen Überdeckung handelt es sich eigentlich um die ersten 2 Schritte des Synthesealgorithmus.

richtig, mit eurem Schema :)

1. Linksreduktion:

 $MatrNr, SName, Semester, SAdresse \rightarrow PersNr, Name, Fachgebiet$ wird zu $\overline{MatrNr} \rightarrow PersNr, Name, Fachgebiet$, da bereits mit $MatrNr \rightarrow SName, Semester, SAdresse$ die unterstrichenen Attribute von MatrNr erreicht werden. Somit stellen diese keinen Mehrwert in der Prämisse dar.

2. Rechtsreduktion:

 $MatrNr \rightarrow PersNr, \underline{Name, Fachgebiet}$ wird zu $MatrNr \rightarrow \overline{PersNr},$ da bereits mit

 $PersNr \to Name, Fachgebiet$ die unterstrichenen Attribute von PersNr erreicht werden. Somit stellen diese keinen Mehrwert in der Konklusion dar.

3.4 Synthesealgorithmus

3. Leere Klauseln:

Es gibt keine leeren Klauseln/ funktionale Abhängigkeiten bei denen die rechte Seite \emptyset entspricht.

4. Zusammenfassen:

 $MatrNr \rightarrow PersNr$ und $MatrNr \rightarrow SName, Semester, SAdresse wird zu$

 $MatrNr \rightarrow PersNr, SName, Semester, SAdresse.$

Zusätzlich bleiben vorherige Abhängigkeiten bestehen. Dies führt abschließend zu folgenden Abhängigkeiten:

 $MatrNr \rightarrow PersNr, SName, Semester, SAdresse$ $BossPersNr \rightarrow BossName$ $PersNr \rightarrow Name, Fachgebiet$

Diese Menge von funktionalen Abhängigkeiten ist allerdings keine 3NF!

So ist beispielsweise weder BossPersNr ein Superschlüssel, noch ist BossName in dem Kandidatenschlüssel enthalten und somit prim. Woran liegt das?

Da ihr nich beachtet habt, dass kein Studetnt genau ein Boss haben kann und somit keine Relation zwischen den Studenten und den Bossen habt