



Datenbanken Zusammenfassung

Peter Minor
Sommersemester 2025

14. Juli 2025

Inhaltsverzeichnis

1	Kapitel 2: Datenbank-Modellierung	2
2	Kapitel 3: Das relationale Datenmodell	3
3	Kapitel 4: Relationale Entwurfstheorie	5

1 Kapitel 2: Datenbank-Modellierung

1.1 Modell

Ein Modell ist ein abstrahiertes Abbild der Realität. Es hilft beim Verständnis, bei der Kommunikation und Simulation komplexer Sachverhalte. In der Datenbankmodellierung wird zwischen konzeptuellen, logischen und physischen Modellen unterschieden.

Entity-Relationship-Modell (ER)

1.2 Entitätstyp

Ein Entitätstyp (auch Objekttyp) ist eine Klasse gleichartiger Objekte. Darstellung im ER-Diagramm: Rechteck.

1.3 Attribut

Ein Attribut beschreibt eine Eigenschaft eines Entitätstyps. Darstellung: Ellipse. Attribute können einfach, zusammengesetzt, mehrwertig oder berechnet sein.

1.4 Beziehungstyp (Relationship)

Ein Beziehungstyp stellt eine Relation zwischen Entitäten dar. Darstellung: Raute. Die Kardinalität (1:1, 1:n, m:n) beschreibt die Anzahl möglicher Zuordnungen.

1.5 Schlüssel

Ein Schlüssel ist ein Attribut (oder eine Attributkombination), das jede Entität eindeutig identifiziert. Starke Entitäten haben eigene Schlüssel; schwache Entitäten benötigen eine identifizierende Beziehung zu einer starken Entität.

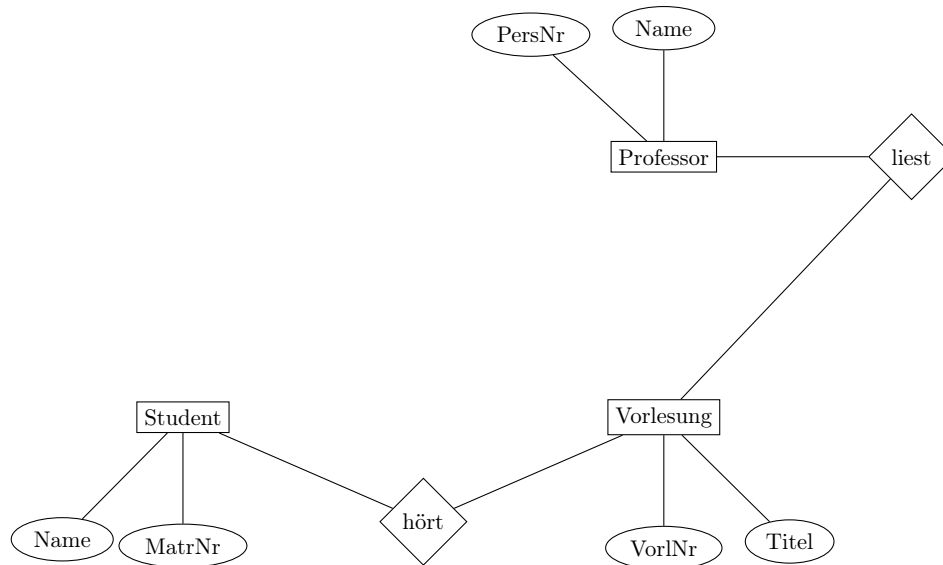
1.6 Partizipation

Beschreibt, ob eine Entität zwingend an einer Beziehung teilnehmen muss:

- **totale Partizipation:** jede Entität muss beteiligt sein
- **partielle Partizipation:** Beteiligung ist optional

1.7 Spezialisierung & Generalisierung (EER)

- **Spezialisierung:** Zerlegung eines Supertyps in Subtypen
- **Generalisierung:** Vereinigung ähnlicher Entitätstypen zu einem Supertyp



2 Kapitel 3: Das relationale Datenmodell

2.1 Relation

Eine Relation ist eine Tabelle mit Attributen (Spalten) und Tupeln (Zeilen). Sie basiert auf dem mathematischen Konzept einer Menge von Tupeln.

2.2 Primärschlüssel

Ein Attribut oder Attributkombination, die ein Tupel eindeutig identifiziert.

2.3 Fremdschlüssel

Ein Attribut, das auf den Primärschlüssel einer anderen Relation verweist und referentielle Integrität sicherstellt.

Relationale Algebra

2.4 Selektion (σ)

Filtert Tupel, die eine bestimmte Bedingung erfüllen. Beispiel:

$$\sigma_{Note \geq 4}(\text{Pruefungen})$$

2.5 Projektion (π)

Reduziert die Anzahl der Attribute. Beispiel:

$$\pi_{Name, MatrNr}(Studierende)$$

2.6 Vereinigung \cup Schnitt \cap Differenz $-$

Klassische Mengenoperationen für Relationen mit gleichem Schema.

2.7 Kartesisches Produkt (\times)

Kombiniert zwei Relationen durch paarweise Tupelkombination.

2.8 Join (\bowtie)

Verknüpft zwei Relationen über gemeinsame Attribute. Spezialformen:

- natürlicher Join
- theta-Join
- equi-Join

2.9 Umbenennung (ρ)

Benennung einer Relation oder ihrer Attribute neu, z.B. zur besseren Lesbarkeit von Ausdrücken.

Beispielhafte Relationen:

- **Student**(MatrNr, Name)
- **Professor**(PersNr, Name)
- **Vorlesung**(VorlNr, Titel)
- **hört**(MatrNr, VorlNr)
Fremdschlüssel: MatrNr \rightarrow Student, VorlNr \rightarrow Vorlesung
- **liest**(PersNr, VorlNr)
Fremdschlüssel: PersNr \rightarrow Professor, VorlNr \rightarrow Vorlesung

3 Kapitel 4: Relationale Entwurfstheorie

3.1 Funktionale Abhängigkeit

Eine Attributmenge α bestimmt eine andere Attributmenge β , geschrieben als:

$$\alpha \rightarrow \beta$$

gilt genau dann, wenn für alle Tupel t_1, t_2 gilt: $t_1[\alpha] = t_2[\alpha] \Rightarrow t_1[\beta] = t_2[\beta]$

3.2 Schlüssel und Superschlüssel

- **Superschlüssel:** α ist Superschlüssel, wenn $\alpha \rightarrow R$
- **Kandidatenschlüssel:** Minimaler Superschlüssel

3.3 Ziel der Normalisierung

Die Normalisierung dient dazu, Redundanzen zu vermeiden und Anomalien (Einfüge-, Update-, Löschanomalien) zu verhindern. Dazu wird ein Relatioschema anhand funktionaler Abhängigkeiten in wohldefinierte Formen überführt.

3.4 Überblick über die Normalformen

- **1NF (erste Normalform):** Alle Attributwerte sind atomar (nicht weiter teilbar).
- **2NF (zweite Normalform):** 1NF erfüllt + jedes Nicht-Schlüsselattribut ist voll funktional abhängig vom gesamten Primärschlüssel.
- **3NF (dritte Normalform):** 2NF erfüllt + keine transitiven Abhängigkeiten von Nicht-Schlüsselattributen.
- **BCNF (Boyce-Codd Normalform):** Für jede nicht-triviale funktionale Abhängigkeit $\alpha \rightarrow \beta$ gilt: α ist ein Superschlüssel.

3.5 Vorgehen zur Normalisierung

1. Ermittle alle funktionalen Abhängigkeiten (FDs).
2. Bestimme alle Schlüsselkandidaten.
3. Prüfe die aktuelle Normalform.
4. Zerlege die Relation bei Verstoß in mehrere Relationen:
 - Zerlege so, dass jede FD in einer Relation vollständig erfüllt wird.
 - Erhalte dabei die Verlustfreiheit und Abhängigkeitserhaltung.

3.6 Beispiel: Normalisierung auf 3NF

Gegeben sei folgende Relation:

$$R(\underline{MatrNr}, Name, Studiengang, Fakultet)$$

mit den funktionalen Abhängigkeiten:

$$F1: MatrNr \rightarrow Name, Studiengang, Fakultet$$

$$F2: Studiengang \rightarrow Fakultet$$

Analyse:

- F1: MatrNr ist ein Schlüsselkandidat.
- F2: transitive Abhängigkeit: $MatrNr \rightarrow Studiengang \rightarrow Fakultet$
- \Rightarrow Verstoß gegen 3NF.

Zerlegung in 3NF:

- $R_1(\underline{MatrNr}, Name, Studiengang)$
- $R_2(\underline{Studiengang}, Fakultet)$

Ergebnis: Beide Relationen sind in 3NF, keine Redundanz, keine Anomalien.

3.7 Anomalien

Anomalien treten auf, wenn Relationen schlecht strukturiert sind – meist durch Redundanz und fehlende Trennung von unabhängigen Daten. Es gibt drei Hauptarten:

- **Einfügeanomalie:** Daten können nicht eingefügt werden, ohne andere zu erzeugen
- **Updateanomalie:** Inkonsistenz bei mehrfacher Speicherung derselben Information
- **Löschanomalie:** Verlust nützlicher Informationen durch Löschung eines Tupels