

# Datenbanken Zusammenfassung

**Peter Minor** Sommersemester 2025

# Inhaltsverzeichnis

1	Kapitel 1: Einführung	2
2	Kapitel 2: Datenbank-Modellierung	2
3	Kapitel 3: Das relationale Datenmodell	3
4	Kapitel 4: Relationale Entwurfstheorie	5
5	Kapitel 5: SQL - Structured Query Language	6

## 1 Kapitel 1: Einführung

Sehr viel Geyappe über Datenbanken und Entwurfsmodelle, später.

## 2 Kapitel 2: Datenbank-Modellierung

#### 2.1 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)

#### 2.2 Entitätstyp

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

#### 2.3 Attribut

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

#### 2.4 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.

#### 2.5 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.

#### 2.6 Partizipation

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

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

#### 2.7 Spezialisierung & Generalisierung (EER)

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



## 3 Kapitel 3: Das relationale Datenmodell

#### 3.1 Relation

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

### 3.2 Primärschlüssel

Ein Attribut oder Attributkombination, die ein Tupel eindeutig identifiziert.

#### 3.3 Fremdschlüssel

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

## Relationale Algebra

#### 3.4 Selektion $(\sigma)$

Filtert Tupel, die eine bestimmte Bedingung erfüllen. Beispiel:

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

#### 3.5 Projektion $(\pi)$

Reduziert die Anzahl der Attribute. Beispiel:

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

#### 3.6 Vereinigung $\cup$ Schnitt $\cap$ Differenz -

Klassische Mengenoperationen für Relationen mit gleichem Schema.

#### 3.7 Kartesisches Produkt $(\times)$

Kombiniert zwei Relationen durch paarweise Tupelkombination.

#### 3.8 Join (⋈)

Verknüpft zwei Relationen über gemeinsame Attribute. Spezialformen:

- natürlicher Join
- theta-Join
- equi-Join

## 3.9 Umbenennung $(\rho)$

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

Beispielhafte Relationen:

- Student(MatrNr, Name)
- **Professor**(PersNr, Name)
- Vorlesung(<u>VorlNr</u>, Titel)
- hört( $\underline{MatrNr}$ ,  $\underline{VorlNr}$ ) Fremdschlüssel:  $MatrNr \to Student$ ,  $VorlNr \to Vorlesung$
- liest( $\underline{PersNr}$ ,  $\underline{VorlNr}$ ) Fremdschlüssel:  $\underline{PersNr} \to \underline{Professor}$ ,  $\underline{VorlNr} \to \underline{Vorlesung}$

## 4 Kapitel 4: Relationale Entwurfstheorie

## 4.1 Funktionale Abhängigkeit

Eine Attributmenge  $\alpha$  bestimmt eine andere Attributmenge  $\beta$ , geschrieben als:

$$\alpha \to \beta$$

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

### 4.2 Schlüssel und Superschlüssel

- Superschlüssel:  $\alpha$  ist Superschlüssel, wenn  $\alpha \to R$
- Kandidatenschlüssel: Minimaler Superschlüssel

#### 4.3 Ziel der Normalisierung

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

#### 4.4 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  $\alpha \to \beta$  gilt:  $\alpha$  ist ein Superschlüssel.

#### 4.5 Vorgehen zur Normalisierung

- 1. Ermittele 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.

#### 4.6 Beispiel: Normalisierung auf 3NF

Gegeben sei folgende Relation:

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

mit den funktionalen Abhängigkeiten:

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

F2: Studiengang  $\rightarrow$  Fakultaet

#### Analyse:

• F1: MatrNr ist ein Schlüsselkandidat.

• F2: transitive Abhängigkeit: MatrNr  $\rightarrow$  Studiengang  $\rightarrow$  Fakultaet

•  $\Rightarrow$  Verstoß gegen 3NF.

#### Zerlegung in 3NF:

•  $R_1(\underline{MatrNr}, Name, Studiengang)$ 

•  $R_2(Studiengang, Fakultaet)$ 

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

#### 4.7 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

## 5 Kapitel 5: SQL - Structured Query Language

Wir befinden uns in der Datenbank-Installation, also im Physischen Schemaentwurf.

#### 5.1 Historie

- $\bullet\,$  1974: SEQUEL von IBM, Implementierung für System R
- 1983: SQL ist der Standard geworden
- 1986: SQL-86, bzw. SQL 1  $\Rightarrow$ erster ANSI und ISO-Standard
- 1992: SQL 2, deutliche Erweiterungen im Standard
- $\bullet$  Weitere Revisionen:2000(SQL 3), 2003, 2006, 2008, 2011, 2016, 2023

SQL dient als verschiedene Sprachen:

- VDL, DDL, SDL zur Definition von Datenbanken
- $\bullet$  DML (Datenmanipulationssprache), DCL (Datenkontrollsprache) zum Zugriff auf Datenbanken

SQL-Befehle:

Befehl	Beschreibung		
SQL als DDL(Datendefiniti	SQL als DDL(Datendefinition)		
CREATE SCHEMA	Erstellt ein neues Schema in der Datenbank.		
Beispiel	create schema Unternehmen		
	authorization JSmith create table		
	Projekt;		
Einfacher:	PID int not null primary key,		
	geht aber leider nicht mit zusammengesetzten		
	Schlüsseln.		
CREATE Table	Erstellt eine neue Tabelle im Schema.		
Beispiel	create table Projekt (		
	PID int not null,		
	Name varchar(50) not null,		
	<pre>primary key(PID));</pre>		
ALTER Table	ändert die angegebene Tabelle.		
Es gibt noch andere Verwer	ndungen für alter:		
alter database	ändert Eigenschaften der Datenbank.		
alter view	ändert die Definition einer Sicht		
alter index	modifiziert einen Index		
alter user/role	ändert die Rollen eines Benutzers		
Add	Fügt eine Spalte zu einer Tabelle hinzu		
Beispiel	alter table Angestellte		
	add foreign key (Abt) references		
	Abteilung(Nummer);		
drop	Löscht das angegebene Objekt. Kann auf		
	Schemen, Tabellen, Sichten, Constraints und		
	Spalten angewendet werden.		
Beispiel	drop table Arbeitszeiten;		
rename	Ändert den Namen einer Tabelle		
SQL als DML(Datenmanip			
select [] from	Wählt die gegebenen Spalten aus der Tabelle		
	aus und gibt sie zurück		

SQL-Keywords:

Keyword	Beschreibung		
SQL als DDL(Datendefiniti			
not null Attribut darf nicht leer sein.			
primary key	Attribut dari ment leer sein.  Attribut ist Primärschlüssel der Tabelle.		
	Attribut ist i illiarschussel der Tabene.  Attributwerte müssen eindeutig sein.		
unique	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		
check	Ermöglicht komplexere Einschränkungen		
cascade			
set null	Setzt die Referenz auf null		
set default	Setzt die Referenz auf den Default-Wert		
No Action/Restrict	?		
Beispiel	Constraints beispiel?		
foreign key	Attribut verweist auf Primärschlüssel einer anderen Tabelle.		
references	Definiert die referenzierte Tabelle und Spalte für den Fremdschlüssel.		
Beispiel:	foreign key (PID) references Projekt(PID)		
to_number oder to_char	Konvertiert Datentypen, z.B. von String zu Zahl oder umgekehrt.		
Date, Time, Datetimeoff-			
set, interval, year, day, se-			
cond?			
where	filtert nach Bedingungen		
Beispiel	<pre>select * from Klausur where Note &lt;= 4;</pre>		
and	Verknüpft Bedingungen, alle müssen erfüllt		
	sein		
or	Verknüpft Bedingungen, mindestens eine muss erfüllt sein		
order by	Sortiert die Ergebnisse nach den angegebenen Spalten		
Asc bzw. desc	Sortiert aufsteigend bzw. absteigend, Asc ist der Standardwert		
Beispiel	<pre>select * from Klausur order by Note desc;</pre>		
group by	Gruppiert die Ergebnisse nach den angegebenen Spalten		
Beispiel	select * from Belegung group by		
-	KursID;		
distinct	Entfernt doppelte Einträge aus dem Ergebnis Aber ist teuer und braucht man nicht unbedingt.		
Beispiel	select distinct Alter from Student;		
	Benennt die Spalte um		
as Beispiel	select Name as StudentName from		
Delablet	Student;		
count	Zählt die Anzahl der Tupel		
sum	Summe der Werte der Tupelattribute		
min	kleinstes Tupelattribut		
max	größtes Tupelattribut		
Roignial	durschschnittlicher Wert der Tupelattribute		
Beispiel Wie interegioren die mit	select max(Gehalt) from Angestellte;		
Wie interagieren die mit group by?	Folie 63-65, Kapitel 5		

#### 5.2 SQL als DDL

- Schema, Tabellen, Datentypen, Constraints definieren
- Strukturelle Änderungen mittels drop, alter
- SCHEMA:
  - Namensraum in DB
  - Hat eindeutigen Namen
  - Hat Autorisierungsbezeichner
  - Beschreibt jedes im Schema enthaltene Objekt
    - \* Relationen
    - \* Wertebereiche
    - \* Restriktionen
    - \* Sichten
    - \* Zugriffsrechte
- information\_schema enthält Metadaten über die Datenbank

#### 5.3 Übergang von relationelem Schema zu SQL Schema

- Name der Relation wird zum Tabellennamen
- Attribute werten untereinander geschrieben(Datentypen angeben)
- Bei einem Schlüssel primary key hinterschreiben
- Bei zusammengesetzten Schlüsseln primary key (A, B) angeben
- Für IDs ist serial als Datentyp sinnvoll
- Fremdschlüssel werden mit foreign key gekennzeichnet

#### Beispiel:

- Student(Matrikelnummer, Name, Studiengang)
- Kurs(<u>KursID</u>, Titel, Dozent)
- Belegung(Matrikelnummer, KursID, Note)

Wird folgendes SQL-Schema:

```
— Tabelle: Student
CREATE TABLE Student (
    Matrikelnummer INT PRIMARY KEY,
    Name VARCHAR(100),
    Studiengang VARCHAR(100)
);
```

```
— Tabelle: Kurs
CREATE TABLE Kurs (
    KursID SERIAL PRIMARY KEY,
    Titel VARCHAR(100),
    Dozent VARCHAR(100)
);

— Tabelle: Belegung
CREATE TABLE Belegung (
    Matrikelnummer INT,
    KursID INT,
    Note DECIMAL(3,1),
    PRIMARY KEY (Matrikelnummer, KursID),
    FOREIGN KEY (Matrikelnummer) REFERENCES Student(Matrikelnummer),
    FOREIGN KEY (KursID) REFERENCES Kurs(KursID)
);
```

## 5.4 SQL als DML

- Daten manipulieren und abfragen
- Es können Duplikate auftreten, falls nicht gewünscht distinct nutzen

#### 5.5 Umsetzung der Operationen der relationalen Algebra in SQL Operation SQL-Äquivalent Kartesisches Produkt select \* from A, B; Join select \* from A inner join b on <Bedingung>; Natürlicher Join select \* from A natural join B; Outer Join select \* from A left outer join B on <Bedingung>; man kann auch right oder full nutzen. Join mit sich selber mit select \* from Angestellte A, Angestellte B where A.ID = Alias B.Vorgesetzte; wenn zweimal ein gleichnamiges Attribut exis-Hinweis tiert, kann man mit z.B. A.ID und B.ID darauf Vereinigung select \* from A union select \* from Schnitt select \* from A intersect select \* from B; select \* from A minus select \* from Differenz Bei Vereinigung, Schnitt und Differenz werden Duplikate entfernt

5.6 Datentypen in SQL				
Datentyp	Beschreibung			
Integer/int, smallint	Ganze Zahlen, smallint kleinere Zahlen $(\Rightarrow$			
	kleinerer Speicherbedarf)			
Float, Real, Double	Gleitkommazahlen, Approximativ. Double			
precision	precision für mehr Genauigkeit			
Decimal(i, j),	Feste Dezimalzahlen, i: Stellen insgesamt, j:			
Numeric(i, j)	Stellen nach dem Komma			
Serial	Automatisch inkrementierende Ganzzahl, oft			
	für Primärschlüssel			
Char(n), Varchar(n)	Text, bei Char wird bei kürzerer Eingabe mit			
	' 'aufgefüllt, bei Varchar nicht			
create domain	Definiert einen benutzerdefinierten Datentyp			
Beispiel	Gibs nicht, ist mir zu blöd gerade?			