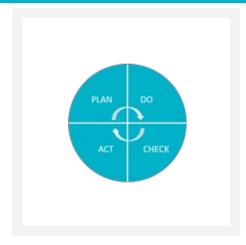
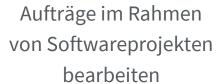


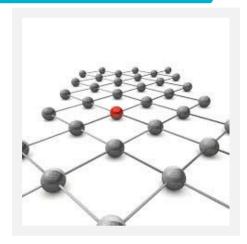
Lernfeld 08

Daten systemübergreifend bereitstellen

Themen und Lernziele







Daten bewerten und Daten zusammenführen



Objektorientierung und Informations-sicherheit planen



Softwareergonomie von Benutzerschnittstellen



Anwendungen in Java implementieren

Lernziel

Projektmanagement und Vorgehensmodelle vertiefen

Lernziel

Qualität von Daten bewerten können

Lernziel

Anwendungen planen mittels UML

Lernziel

Anforderungen an das
Design moderner
Benutzerschnittstellen
erlernen

Lernziel

Grundlagen von Java erlernen



Themen und Lernziele



Anwendungen in Python implementieren



Datenbanklösungen bedarfsgerecht entwickeln



Software testen und dokumentieren

Lernziel

Objektorientierung und GUI's in Python implementieren

Lernziel

Basiswissen zu
Datenbanken und SQL
erweitern

Lernziel

Wissen über das Testen und Dokumentieren von Software vertiefen



Einleitung

Sie sollen Ihr bisheriges Wissen über Datenbanken und SQL festigen und erweitern.

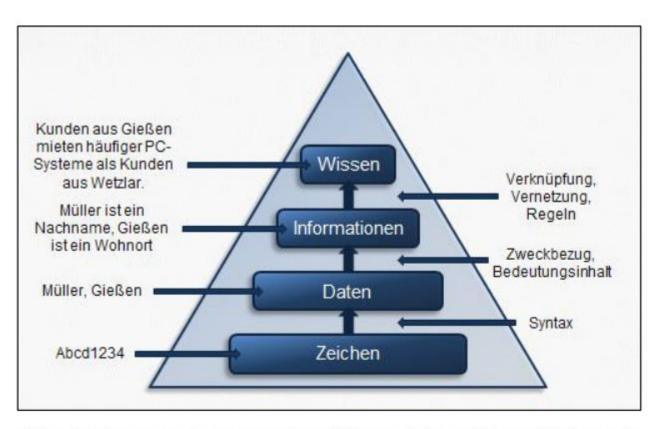
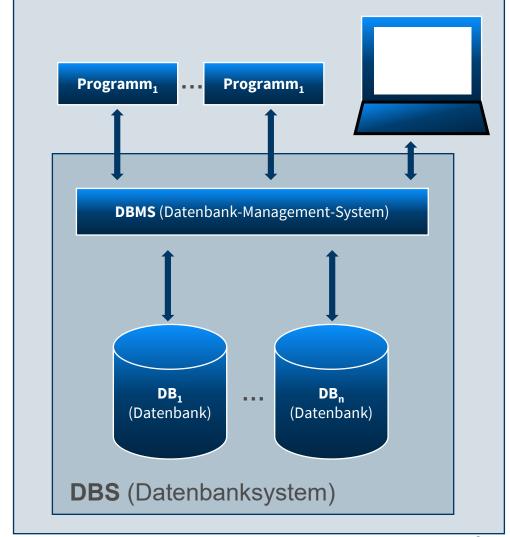


Abb. 1: Zusammenhang zwischen Wissen, Informationen, Daten und Zeichen



8.7 Datenbanken

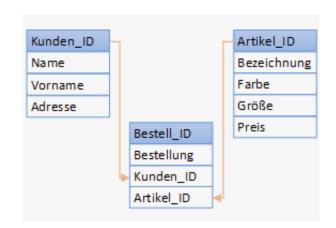
- O Daten werden systemübergreifend bereitgestellt.
- Möglichkeit durch Datenmodelle und Datenmanagementsysteme den Ort der Speicherung festlegen.
- O Daten werden in Datenbanksystemen (DBS) gespeichert.
- Ein DBS umfasst Datenbanken (DB) und das Datenbank-Management-System (DBMS).
- Unter einem Datenbank-Management-System versteht man ein Programmsystem, das die notwendige Systemsoftware zur Datenverwaltung bereitstellt.
- Es handelt sich um eine Software zur Speicherung und Bearbeitung von großen Datenmengen.

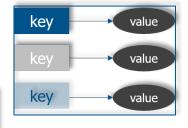


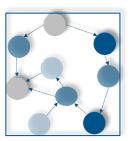


8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Sie sollen verschiedene Datenmodelle unterscheiden können und ein geeignetes Modell für Ihre Datenbanklösung auswählen.









8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Beispiele für unstrukturierte und teilweise strukturierte Daten

Text: Fließtext, strukturierter Text, Textsammlungen, Dokumente usw.

Grafik: Landkarten, Kataster, Seekarten, technische Zeichnungen, 3-D-Modell usw.

Bild: Fotos, Röntgenbilder, MRT- und CT-Bilder, biometrisches Foto

Audio: Musik, Sprache, Geräusche usw.

Video: Film, Videoaufzeichnung, Videokonferenz, Animation usw.



Big Data 5 Vs



- Weltweite Datenmenge 2020: 50 Zettabyte
- Teilchenbeschleuniger erzeugt 1 Petabyte Daten jährlich.
- Facebook belegt 1 Petabyte Speicherplatz.
- Ca. 100 Terabyte Daten pro US-Unternehmen
- Weltweit werden täglich 2,5 Trillionen Bytes an Daten erzeugt (2017).
- Geschätzte 6 Mrd. Menschen weltweit besitzen ein Mobiltelefon.



- NY Stock Exchange generiert 1 Terrabyte Haridelsdaten pro Tag.
- 2016: 20 Mrd. Netzwerkverbindungen
- 2019: 3,3 Mrd. Smartphones weltweit







- Online-Videos: 100 Mio. Videos; mehr als 600 Jahre Laufzeit.
- Facebook: 200 Mrd. Fotos
- Globale Gesundheitsdaten: 150 Exabyte; Wachstum: 2,4 Exabyte pro Jahr
- Twitter: 500 Mio. Tweets pro Tag



- 33 % aller Führungskräfte misstrauen den Informationen, die sie verwenden, um Entscheidungen zu treffen.
- Mangelnde Datenqualität kostet Unternehmen jährlich 600 Mrd. Euro.
- 30 % der von Vermarktern gesammelten Daten sind für Entscheidungsfindung in Echtzeit unbrauchbar.
- Fehlerhafte Daten in allen Unternehmen und der Regierung kosten die US-Wirtschaft 3,1 Mrd. Dollar pro Jahr.

8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Die fünf Big Data Vs

Volumen

beschreibt die immer größer werdende Menge an Daten, welche zu speichern und zu verarbeiten ist.

Variety

beschreibt die Vielfalt der Daten. Rund 90 % der gespeicherten Daten sind den unstrukturierten Formaten wie Texten, Bildern oder Videos zuzuordnen. Durch Big Data werden diese Daten anhand von Machine Learning analysierbar.

Velocity

kennzeichnet die erhöhte Geschwindigkeit, mit der Daten produziert und verarbeitet werden müssen. Für viele Anwendungsfälle spielt die Echtzeitverarbeitung der Daten eine große Rolle und kann für den entscheidenden Wettbewerbsvorteil sorgen.

Veracity

ist die Vertrauenswürdigkeit und die Qualität der Daten, welche aus vielen sehr unterschiedlichen Quellen zusammengeführt werden.

Value

beschreibt
den Mehrwert für das
Unternehmen, der
sich durch die
Auswertung der
riesigen Datenmengen ergibt. Das
ist der wichtigste
Punkt für Unternehmen im Big-DataUmfeld.



8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

ACID-Modell

Atomicity

Alle Aktionen einer Transaktion werden komplett oder gar nicht ausgeführt.

Consistency

Ist eine Transaktion erfolgreich abgeschlossen, muss sie in der zuvor konsistenten Datenbank einen wieder konsistenten Zustand hinterlassen.

Isolation

Stellt sicher, dass die parallele Nutzung der Datenbank durch mehrerer Anwender keine negativen Auswirkungen nach sich zieht.

Durability

Ist eine Transaktion ausgeführt und konsistent, sind ihre Informationen dauerhaft in der Datenbank gespeichert.



8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Um die Vorteile der NoSQL-Datenbanken zu nutzen, muss man auf die Zuverlässigkeit des ACID-Modells verzichten.

NoSQL-Datenbanker folgen dem BASE-Modell (Basic Availability, Soft State, Eventual Consistency); somit ist eine unmittelbare Konsistenz und Zuverlässigkeit der Daten nicht gegeben.

Analogie: Sauer basisch
ACID BASE



8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Relationale Datenbank NoSQL-Datenbank Relationales Datenmodell Verschiedene Datenbankmodelle Daten werden in separaten Tabellen gespeichert Z. B. Dokumenten-, Graph- oder Key-Value- Datenmodell und bei komplexen Suchanfragen vom System zusammengeführt. value value Kunden_ID Artikel_ID Bezeichnung Name kev value Farbe Vorname Größe Adresse Preis Bestell ID Bestellung Kunden_ID Artikel ID



8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Relationale Datenbank

Schema

Datentyp und -struktur sind festgelegt.

Aufwendige Anpassungen;

um neue Attribute hinzuzufügen, muss teilweise die gesamte Datenbank angepasst werden.

Skalierung

Vertikale Skalierung; ein einzelner Server muss die Leistung des kompletten Datenbanksystems tragen. Die Leistungsfähigkeit des Servers kann bedingt gesteigert werden.

NoSQL-Datenbank

Schema

Flexibel; strukturierte, semistrukturierte und unstrukturierte Daten können zusammen abgespeichert werden, eine vorherige Konvertierung ist nicht notwendig.

Skalierung

Horizontale Skalierung; durch Hinzufügen von neuen Datenbankservern kann das Datenbanksystem fast beliebig skaliert werden.



8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Relationale Datenbank

ACID-Regeln

Bei SQL-Datenbanken werden alle ACID-Regeln wie Atomicity, Consistency, Isolation, Durability umgesetzt.

Leistung

Um die Leistung zu erhöhen, müssen Abfragen, Indizes und Struktur optimiert werden.

NoSQL-Datenbank

ACID-Regeln

Sie werden bei NoSQL-DBs meistens nicht unterstützt. Stattdessen wird das BASE-Modell verwendet (Basically Available, Soft State, Eventually Consistant). Es gilt: Verfügbarkeit vor Konsistenz.

Leistung

Durch das Nutzen von Cloud-Servern und Hardware-Cluster haben NoSQL-Datenbanken eine deutlich höhere Leistungsstärke.



8.7.1 Ein geeignetes Datenmodell auswählen

Relationale Datenbank

Populäre RDBMs

MySQL, PostgreSQL, Oracle, MS-SQL

Einsatzbereich

Datenbanklösungen, welche

- einen ACID- Support erfordern und
- bei denen sich die Struktur nicht wesentlich verändert
- oder die Datenmenge nicht unkontrolliert wächst.

Vor allem für Daten, welche sich leicht strukturieren lassen.

NoSQL-Datenbank

Populäre NoSQL

MongoDB, Apache HBase Amazon DynamoDB, Redis, Couchbase Cassandra, Elasticsearch

Einsatzbereich

Datenbanklösungen, welche

- eine Echtzeitverarbeitung von Daten erfordern,
- Daten verarbeiten, die sich schlecht strukturieren lassen,
- große, schnell wachsende Datenmengen zu bewältigen haben.



8.7.1 Kompetenzcheck ☑



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

Welche Aussage ist richtig?

- a) Videodaten werden zu den strukturierten Daten gezählt.
- b) E-Mails zählen zu den semistrukturierten Daten.
- c) Den Großteil der Daten im Big-Data-Bereich machen unstrukturierte Daten aus.
- d) Echtzeitdatenverarbeitung ist ein Merkmal von Big-Data.
- e) Relationale Datenbanklösungen eignen sich hervorragend für Big-Data-Anwendungen.
- f) Die Skalierung von NoSQL-Datenbanklösungen kann vertikal durch Hinzufügen neuer Server erfolgen.



8.7.1 Kompetenzcheck ☑



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

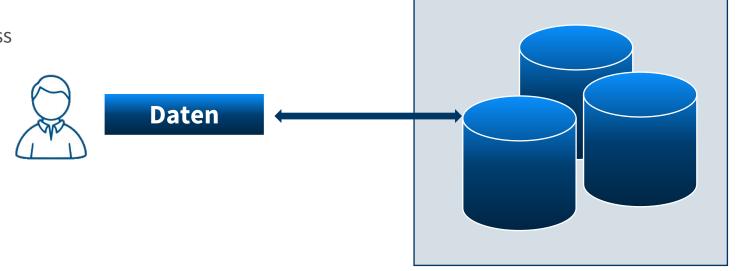
Welche Aussage ist richtig?

- g) Relationale Datenbanken folgen dem ACID-Modell.
- h) Graphdatenbanken zählen zu den NoSQL-Datenbanken.
- i) MySQL ist eine Key-Value-Datenbank.



8.7.2 Den Prozess des Designs relationaler Datenbanken beschreiben

Sie sollen sich die Phasen des Designs einer relationalen Datenbank erarbeiten und im Anschluss präsentieren.

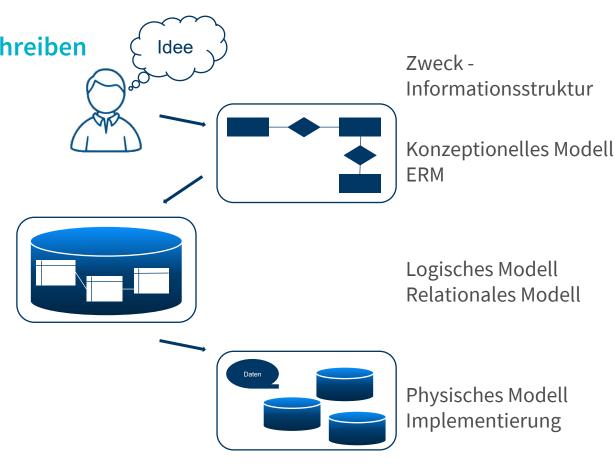




8.7.2 Den Prozess relationaler Datenbanken beschreiben

4 Phasen des Designprozesses

- Analysephase verbal, textuell, visuell
- Konzeptionelle Phase formal, vollständig, grafisch Entitäten, Attribute, Beziehung (ERM)
- Logische Phase
 Relationen, Attribute, Primärschlüssel,
 Fremdschlüssel (relationales Datenmodell)
- Implementationsphase
 DDL Data Definition Language





8.7.2 Den Prozess relationaler Datenbanken beschreiben

Analysephase

- Ermittlung der Informationsstruktur
- Informelle Beschreibung:



Zweck - Informationsstruktur

- Ein Mitarbeiter hat genau eine Personalakte und jede Personalakte ist genau einem Mitarbeiter zugeordnet
- Eine Klasse hat mehrere Schüler. Jede Klasse hat eine Klassenbezeichnung und eine Klassennummer. Jeder Schüler hat einen Vornamen und Nachnamen.
- Ein Kunde kauft mehrere Artikel. Aber ein Artikel kann auch von mehreren Kunden gekauft werden.



8.7.2 Den Prozess relationaler Datenbanken beschreiben

Konzeptionelle Phase

Informelle Beschreibung → Entity Relationship Modell (ERM)

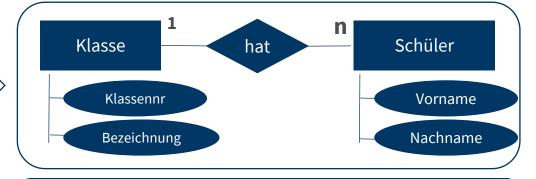
 Ein Mitarbeiter hat genau eine Personalakte und jede Personalakte ist genau einem Mitarbeiter zugeordnet.

Eine Klasse hat mehrere Schüler. Jede Klasse hat eine Klassenbezeichnung und eine Klassennummer. Jeder Schüler hat einen Vornamen und einen Nachnamen.

Ein Kunde kauft mehrere Artikel. Aber ein Artikel kann auch von mehreren Kunden gekauft werden.

ERM







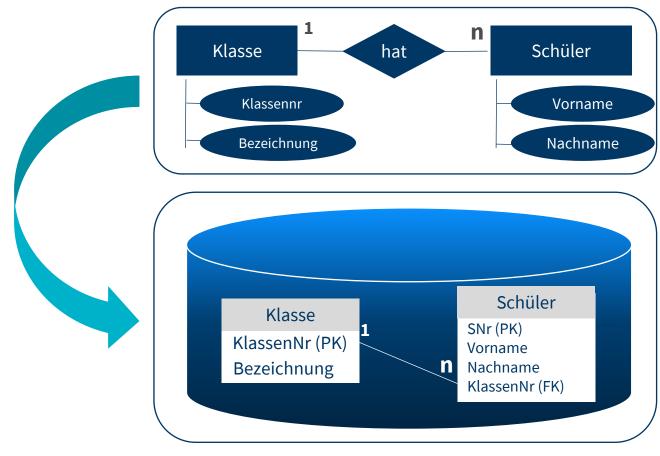


8.7.2 Den Prozess relationaler Datenbanken beschreiben

Logische Phase

Umsetzung des ERM in ein relationales Datenmodell

- Primärschlüssel (PK)
- Fremdschlüssel (FK)
- Anwenden der Transformationsregeln
- Anwenden der Normalisierung





8.7.2 Den Prozess relationaler Datenbanken beschreiben

Transformationsregeln:

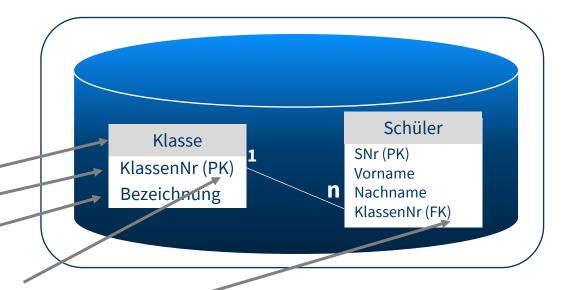
- 1. Ein Entitätstyp wird mit all seinen Attributen zu jeweils einer Tabelle zusammengefasst.
- 2. Jede Tabelle erhält einen Primärschlüssel aus einem Attribut oder einer Kombination aus Attributen, welche im ER-Modell gekennzeichnet wurden. Sind solche Attribute nicht vorhanden, dann wird ein künstlicher Primärschlüssel eingeführt.
- 3. Jede m: n-Beziehung wird in einer eigenen Tabelle abgebildet. Diese Tabelle enthält die Primarschlüssel der beteiligten Entitätstypen als Fremdschlüssel und die Attribute, welche der Beziehung direkt zugeordnet sind.
- 4. Die Umsetzung der 1 : n-Beziehungen erfolgt, indem der Primärschlüssel der einen Tabelle als Fremdschlüssel in die andere Tabelle (n-Beziehung) eingefügt wird.



8.7.2 Den Prozess relationaler Datenbanken beschreiben

Implementationsphase

Anwenden der **D**ata **D**efinition **L**anguage (DDL)



CREATE TABLE Klasse (KlassenNr INTEGER, Bezeichnung VARCHAR(15), PRIMARY KEY(KlassenNr))

CREATE TABLE Schüler (SchülerNr INTEGER, Vorname VARCHAR(50), Nachname VARCHAR(50), PRIMARY KEY(SchülerNr), FOREIGN KEY (KlassenNr) REFERENCES Klasse (KlassenNr))



8.7.2 Kompetenzcheck **☑**



Führen Sie folgende Aufgabe durch:

8.7.2_ Aufg_1-Designprozessphasen beschreiben



8.7.2 Kompetenzcheck ☑



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

Welche Aussage ist richtig?

- a) Der Prozess des Designs von relationalen Datenbanken verläuft in mehreren Phasen.
- b) Es darf keine Phase des Designprozesses übersprungen werden.
- c) Am Ende der letzten Phase soll eine funktionstüchtige Datenbank stehen.
- d) Das ER-Modell wird in der logischen Phase erstellt.
- e) Die Normalisierung des relationalen Datenmodells ist ein Bestandteil der konzeptionellen Phase.
- f) Aus einem schlechten logischen Design resultiert auch immer eine schlecht physikalische Umsetzung.



8.7.2 Kompetenzcheck **☑**



Führen Sie folgende Aufgaben im Lehrbuch durch:

Seite 270, Aufgabe 2 und 3

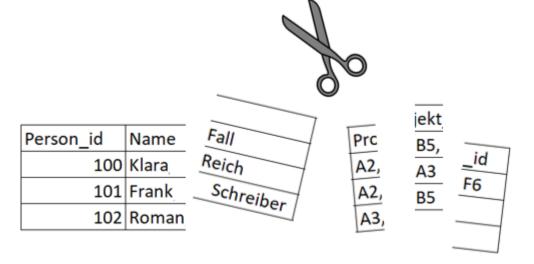


8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Normalisierung

- O Warum?
- Anomalien
- Normalisierungsschritte

Person_id	Name	Projekt_id
100	Klara, Fall	A2, B5, F6
101	Frank,Reich	A2, A3
102	Roman, Schreiber	A3, B5





8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Datenkonsistenz

- Ist einer der Qualitätsansprüche für Datenbanken.
- Die Konsistenz ist als die Korrektheit von Daten innerhalb eines Datenbanksystems zu verstehen.
- Daten sind konsistent, wenn sie widerspruchsfrei sind.
- Es werden möglichst eindeutige Speicherorte festgelegt sowie die Verfahren wie neue Informationen bzw. Daten eingepflegt werden.



Re·d·un·danz

/redun dants,Redundánz/

Substantiv, feminin [die] BILDUNGSSPRACHLICH

das Vorhandensein von eigentlich überflüssigen, für die Information nicht notwendigen Elementen; Überladung mit Merkmalen



In·te·g·ri·tät

/Integrität/

Substantiv, feminin [die]

- Makellosigkeit, Unbescholtenheit, Unbestechlichkeit "die Integrität dieses Mannes ist unbestreitbar"
- POLITIK RECHT SSPRACHE
 Unverletzlichkeit [eines Staatsgebietes]
 "die territoriale Integrität eines Staates anerkennen, garantieren"



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Redundanz

Wiederholung derselben Daten ohne tatsächlichen Informationsgewinn

MitarbeiterNr	Name	AbteilungsNr	Abteilungsname
1	Maier	2	Buchhaltung
2	Schulz	2	Buchhaltung
3	Müller	1	Einkauf
4	Winkelmann	2	Buchhaltung
5	Günter	3	Produktion

Redundanzen können zu Anomalien führen



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Anomalien

Mutationsanomalie

(Mutation der Daten)
Die Mutationsanomalie tritt
auf, wenn die redundanten
Daten (z. B. durch
versehentliches Falschschreiben) verändert werden
("mutieren").

Einfügeanomalie

(Ungewolltes Dateneinfügen) Von einer Einfügeanomalie spricht man, wenn durch das Einfügen von Daten ungewollt weitere Daten eingefügt werden müssen.

Löschanomalie

(Unbeabsichtigtes
Datenlöschen)
Eine Löschanomalie liegt
vor, wenn durch das
Löschen von Daten weitere
Informationen verloren
gehen, die aber gar nicht
gelöscht werden sollten.

Änderungsanomalie

(Datenänderung macht Folgenänderung notwendig) Wenn das Ändern eines Datensatzes zwangs-läufig das Ändern weiterer Datensätze nach sich zieht, spricht man von einer Änderungsanomalie.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Mutationsanomalie

(Mutation der Daten)

Die Mutationsanomalie tritt auf, wenn die redundanten Daten (z. B. durch versehentliches Falschschreiben) verändert werden ("mutieren").

<u>MitarbeiterNr</u>	Name	AbteilungsNr	Abteilungsname
1	Maier	2	Buchhaltung
2	Schulz	2	Buchh.
3	Müller	1	Einkauf
4	Winkelmann	2	Buchhaltung
5	Günter	3	Produktion

Der Name der Abteilung "mutierte" auf Grund eines Schreibfehlers von der richtigen Schreibweise 'Buchhaltung' zu 'Buchh.'.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Einfügeanomalie

(Ungewolltes Dateneinfügen)

Von einer Einfügeanomalie spricht man, wenn durch das Einfügen von Daten ungewollt weitere Daten eingefügt werden müssen.

MitarbeiterNr	Name	AbteilungsNr	Abteilungsname
1	Maier	2	Buchhaltung
2	Schulz	2	Buchhaltung
3	Müller	1	Einkauf
4	Winkelmann	2	Buchhaltung
5	Günter	3	Produktion
6	?	4	Vertrieb

Die Abteilung 'Vertrieb' ist bereits bekannt und soll in die Datenbank eingetragen werden.

Wenn der Abteilung noch kein Mitarbeiter zugewiesen worden ist, wird ein Dummy-Mitarbeiter-Datensatz zum Eintragen der Abteilung notwendig.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Löschanomalie

(Unbeabsichtigtes Datenlöschen)

Eine Löschanomalie liegt vor, wenn durch das Löschen von Daten weitere Informationen verloren gehen, die aber gar nicht gelöscht werden sollten.

MitarbeiterNr	Name	AbteilungsNr	Abteilungsname
1	Maier	2	Buchhaltung
2	Schulz	2	Buchhaltung
3	Müller	1	Einkauf
4	Winkelmann	2	Buchhaltung
5	Günter	3	Produktion

Löscht man den letzten Mitarbeiter aus der Abteilung 'Einkauf', dann geht die Information über diese Abteilung ebenfalls verloren.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Änderungsanomalie

(Datenänderung macht Folgenänderung notwendig)

Wenn das Ändern eines Datensatzes zwangsläufig das Ändern weiterer Datensätze nach sich zieht, spricht man von einer Änderungsanomalie.

MitarbeiterNr	Name	AbteilungsNr	Abteilungsname
1	Maier	2	Buchhaltung
2	Schulz	2	Buchhaltung
3	Müller	1	Einkauf
4	Winkelmann	2	Buchhaltung
5	Günter	3	Produktion

Die Abteilung 'Buchhaltung' wird umbenannt in 'Rechnungswesen' Diese eine Namensänderung führt zu sehr vielen Folgenänderungen.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Redundanzen

.... führen zu Anomalien!



Anomalien

.... führen zu inkonsistenten Daten!



Inkonsistenzen

.... sind der Tod jeder Datenbank!

Redundanzen müssen vermieden werden

Die Normalformen helfen beim Vermeiden und Beseitigen von Redundanzen aus den Tabellen



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Normalisierung

ist ein Verfahren zur Verringerung von Datenredundanz in relationalen Datenmodellen mit den Zielen, Anomalien zu vermeiden und die Datenkonsistenz zu erhöhen.

- O Normalisieren ist die sinnvolle Aufteilung von Attributen in mehrere Tabellen.
- Über Beziehungen (PK→FK) werden die Tabellen miteinander verknüpft mit dem Ziel, Redundanzen, Inkonsistenzen und Anomalien zu vermeiden und beseitigen.
- Um eine Datenbankstruktur auf diese Weise zu optimieren, existieren Regeln zur sogenannten Normalisierung.
- O In der Praxis beschränkt man sich auf die erste bis dritte Normalform. Die vierte und fünfte wird selten angewendet.
- O Man wendet sie i. d. R. der Reihe nach an.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Abhängigkeiten

Funktionale
Zu jedem a genau ein b

Voll-Funktionale
Abhängig von allen
Schlüsselkandidaten (2. Form)

Transitive (indirekte)
a von b abhängig und b von c. So ist a

von c transitiv abhängig (3. Form)



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Normalformen

1. Normalform (1. NF)

Eine Tabelle liegt dann in der ersten Normalform vor, wenn alle Attribute der Tabelle nur einfache Werte aufweisen, d. h. wenn die Werte atomar vorliegen.

2. Normalform (2. NF)

Eine Tabelle liegt dann in zweiter Normalform vor, wenn sie der ersten Normalform genügt und alle Nichtschlüsselattribute vom gesamten Primärschlüssel abhängig sind.

3. Normalform (3.NF)

Eine Tabelle liegt dann in der dritten Normalform vor, wenn sie der zweiten Normalform genügt und kein Nichtschlüsselattribut transitiv abhängig ist.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

1. Normalform

Eine Tabelle liegt dann in der ersten Normalform vor, wenn alle Attribute der Tabelle nur einfache Werte aufweisen, d. h. wenn die Werte **atomar** vorliegen.

Der Begriff **atomar** (griechisch: *atomos* "unteilbar") kennzeichnet ein Element, eine Struktur oder einen Sachverhalt, der nicht weiter zerlegbar/unterteilbar ist. Im Gegensatz dazu stehen die komplexen/zusammengesetzten Strukturen, die aus mehreren Teilbestandteilen aufgebaut sind.

[Quelle: wikipedia.org]

Bestellungen (unnormalisiert)

BestellNr	Datum	Kunde	Bestellposition
1	12.12.2021	Maier - KNr. 71	1. 2 Tische Nr. 12 2. 3 Schränke Nr. 88
2	14.12.2021	Maier - KNr. 71	1. 4 Stühle Nr. 67
3	14.12.2021	Schulz - KNr. 33	1. 4 Tische Nr. 12 2. 8 Stühle Nr. 67 3. 1 Schrank Nr. 88



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

- Spalte Kunde enthält 2 Informationen:
 - Name und Kundennummer
 - → neue Spalten bilden
- Spalte Bestellposition enthält in der ersten vier Informationen:
 - Position in der Bestellung, Anzahl der Artikel, Artikelbezeichnung (Einzahl!), Artikelnummer sowie 2 Zeilen zu dieser Bestellnummer.

→ neue Zeilen bilden pro Bestellposition Bestellungen (unnormalisiert)

BestellNr	Datum	Kunde	Bestellposition
1	12.12.2021	Maier KNr. 71	1, 2 Tische Nr. 12 2, 3 Schränke Nr. 88
2	14.12.2021	Maier - KNr. 71	1. 4 Stühle Nr. 67
3	14.12.2021	Schulz - KNr. 33	1. 4 Tische Nr. 12 2. 8 Stühle Nr. 67 3. 1 Schrank Nr. 88
	1	•	

BestellNr		Datum	KundenNr	KundenName	Position	Anzahl	ArtikelNr	Artikelname
	1	12.12.2021	71	Maier	1	2	12	Tisch
	1	12.12.2021	71	Maier	2	3	88	Schrank
	2	14.12.2021	71	Maier	1	4	67	Stuhl
	3	14.12.2021	33	Schulz	1	4	12	Tisch
	3	14.12.2021	33	Schulz	2	8	67	Stuhl
	3	14.12.2021	33	Schulz	3	1	88	Schrank



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

- Primärschlüssel ermitteln
- Bestellnummer ist nicht mehr eindeutig
- Zusammengesetzter
 Primärschlüssel
 BestellNr, Position, KundenNr
 und ArtikelNr

BestellNr	Datum	KundenNr	KundenName	Position	Anzahl	ArtikelNr	Artikelname
1	12.12.2021	71	Maier	1	2	12	Tisch
1	12.12.2021	71	Maier	2	3	88	Schrank
2	14.12.2021	71	Maier	1	4.	67	Stuhl
3	14.12.2021	33	Schulz	1	4	12	Tisch
3	14.12.2021	33	Schulz	2	8	67	Stuhl
3	14.12.2021	33	Schulz	_ 3	1	88	Schrank
No. of the last of							

1. Normalform

<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	<u>KundenNr</u>	KundenName	Anzahl	<u>ArtikelNr</u>	Artikelname
1	1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
1	2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
2	1	14.12.2021	71	Maier	4	67	Stuhl
3	1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
3	2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Normalform – zusammengefasst

Eine Relation (Tabelle) befindet sich in 1. Normalform, wenn ...

 sie zweidimensional ist, d. h. ein Gebilde aus Zeilen und Spalten

1. Normalform

	<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	<u>KundenNr</u>	KundenName	Anzahl	<u>ArtikelNr</u>	Artikelname
	1	1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
L	1	2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
h	2	1	14.12.2021	71	Maier	4	67	Stuhl
	3	1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
	3	2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
1	3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank

- o sich in jedem Datensatz nur Daten befinden, die zu einem Objekt der realen Welt gehören und jeder Datensatz nur einmal vorkommt,
- o sich in jeder Spalte nur Daten befinden, die einem Attribut entsprechen und das Attribut nur einmal in der Relation vorkommt,
- o für jedes Attribut nur **ein** Wert (atomar) eingetragen ist.



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

Probleme

- Die Relation weist Redundanzen auf, z. B. treten Kundennamen,
 Datum und Artikeldaten im
 Beispiel mehrfach auf.
- Die Relation enthält voneinander unabhängige Sachverhalte, wie zum Beispiel Kunden und Artikel.

1. Normalform

<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	<u>KundenNr</u>	KundenName	Anzahl	<u>ArtikelNr</u>	Artikelname
1	1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
1	2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
2	1	14.12.2021	71	Maier	4	67	Stuhl
3	1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
3	2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank

Jede Relation sollte nur einen Sachverhalt abbilden!



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform

Eine Tabelle liegt dann in zweiter
Normalform vor, wenn sie der ersten
Normalform genügt und alle
Nichtschlüsselattribute vom
gesamten Primärschlüssel
abhängig sind.

1. Normalform		1 1		1			
<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	<u>KundenNr</u>	KundenName	Anzahl	<u>ArtikelNr</u>	Artikelname
1	. 1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
1	. 2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
2	1	14.12.2021	71	Maier	4	67	Stuhl
3	1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
3	2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank
<u></u>	O	•	<u></u>				

Wird immer angewendet, wenn es zusammengesetzte Primärschlüssel (aus mehr als einem Attribut) gibt.

Primärschlüssel

Nichtschlüsselattribute



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform - Vorgehen

Zerlegen Sie die Relation in kleinere Relationen, sodass in jeder Relation alle Nichtschlüsselfelder nur noch vom Primärschlüssel abhängen.

1. Normalform		1					
<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	<u>KundenNr</u>	KundenName	Anzahl	<u>ArtikelNr</u>	Artikelname
1	1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
1	1 2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
2	2 1	14.12.2021	71	Maier	4	67	Stuhl
3	3 1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
3	3 2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank

Attributen, ist zu prüfen, ob es Attribute gibt, die eigentlich nur von einem Teil des Primärschlüssels abhängen. Ist das der Fall, so sind dieser Teil des Primärschlüssels und die zugehörigen Attribute in eine neue Relation zu bringen.

Primärschlüssel

Nichtschlüsselattribute



1. Normalform

BestellNr + Position

8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform

 Abhängigkeiten der Nichtschlüsselfelder von Teilen des Primärschlüssels?

BestellNr:

Datum

<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	<u>KundenNr</u>	KundenName	Anzahl	<u>ArtikelNr</u>	Artikelname
1	1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
1	2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
2	1	14.12.2021	71	Maier	4	67	Stuhl
3	1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
3	2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank
					•		

Primärschlüssel

Nichtschlüsselattribute



BestellNr + Position

8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform

- Abhängigkeiten der Nichtschlüsselfelder von Teilen des Primärschlüssels?
- BestellNr:

Datum

KundenNr:

Name

ArtikelNr:

Artikelname

BestellNr, Position:

Anzahl

Normalform

<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Datum	KundenNr	KundenName	Anzahl	ArtikelNr	Artikelname
1	1	12.12.2021	71	Maier	2	12	Tisch
1	2	12.12.2021	71	Maier	3	88	Schrank
2	1	14.12.2021	71	Maier	1	67	Stuhl
3	1	14.12.2021	33	Schulz	4	12	Tisch
3	2	14.12.2021	33	Schulz	8	67	Stuhl
3	3	14.12.2021	33	Schulz	1	88	Schrank

Bestellung(<u>BestellNr</u>, Datum)
Kunde(<u>KundenNr</u>, KundenName)
Artikel(<u>ArtikelNr</u>, Artikelname)
Bestellposition(<u>BestellNr</u>, Position, Anzahl)



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform

Redundanzen pro Bestellung sind beseitigt

Bestellung

	Datum
1	12.12.2021
2	14.12.2021
3	14.12.2021
	1 2 3

Kunde

<u>KundenNr</u>		KundenName
	71	Maier
	33	Schulz

Artikel

<u>ArtikelNr</u>		Artikelname
	12	Tisch
	67	Stuhl
	88	Schrank



Bestellung(<u>BestellNr</u>, Datum)
Kunde(<u>KundenNr</u>, KundenName)
Artikel(<u>ArtikelNr</u>, Artikelname)
Bestellposition(<u>BestellNr</u>, Position, Anzahl)

? Beziehung

Bestellposition

<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Anzahl
1	1	2
1	2	3
2	1	4
3	1	4
3	2	8
3	3	1





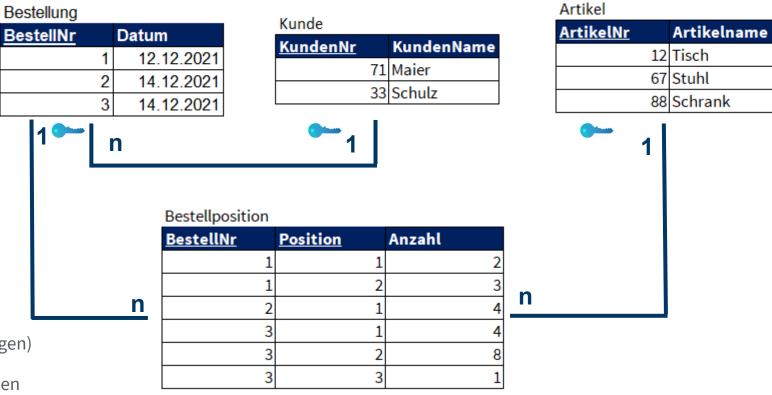


8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform

Fremdschlüssel einfügen, um Beziehungen abzubilden

- Ein Kunde kann mehrere Bestellungen haben (KundenNr in Tabelle Bestellungen hinzufügen)
- Ein Artikel ist in mehreren Bestellungen und dort in den jeweiligen Positionen aufgeführt.
 (ArtikelNr in Tabelle Bestellposition hinzufügen)
- Eine Bestellung hat mehrere Bestellpositionen (BestellNr in Tabelle Bestellposition)





8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

2. Normalform

Datum	KundenNr
	Randonia
12.12.2021	71
14.12.2021	71
14.12.2021	33
	12.12.2021 14.12.2021

Kunde	
<u>KundenNr</u>	KundenName
7:	l Maier
33	3 Schulz

Artikei		
<u>ArtikelNr</u>		Artikelname
	12	Tisch
	67	Stuhl
	88	Schrank

Artikal

Bestellung(<u>BestellNr</u>, Datum, KundenNr) Kunde(<u>KundenNr</u>, KundenName) Artikel(<u>ArtikelNr</u>, Artikelname) Bestellposition(<u>BestellNr</u>, Position, Anzahl, ArtikelNr)

<u>Primärschlüssel</u>

Nichtschlüsselattribute

Bestellposition

<u>BestellNr</u>	<u>Position</u>	Anzahl	ArtikelNr
1	1	2	12
1	2	3	88
2	1	4	67
3	1	4	12
3	2	8	67
3	3	1	88



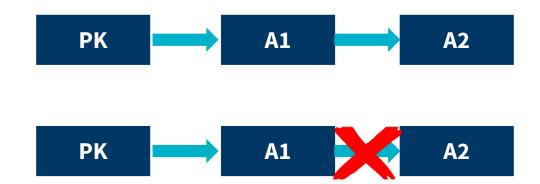
8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

3. Normalform

Eine Tabelle liegt dann in der dritten Normalform vor, wenn sie der zweiten Normalform genügt und kein Nichtschlüsselattribut transitiv abhängig ist.

Sobald ein Nichtschlüsselfeld nur über ein anderes Nichtschlüsselfeld identifizierbar ist, wird von transitiver Abhängigkeit gesprochen.

Transitive Abhängigkeiten verursachen ebenfalls Datenredundanz und –inkonsistenz.





1. NF:

8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

3. Normalform

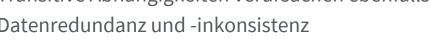
Eine Tabelle liegt dann in der dritten Normalform vor, wenn sie der zweiten Normalform genügt und kein Nichtschlüsselattribut transitiv abhängig ist.

Sobald ein Nichtschlüsselfeld nur über ein anderes Nichtschlüsselfeld identifizierbar ist, wird von transitiver Abhängigkeit gesprochen

Transitive Abhängigkeiten verursachen ebenfalls Datenredundanz und -inkonsistenz

Lieferanten LieferantenNr Name Strasse Ort Bit & Byte GmbH Neugasse 12 12345 Irgendwo Surf KG Bahnhofstr. 25 24680 Geldheim SWE AG Alter Weg 93 12345 Irgentwo 69469 Weinheim 4 DEV GmbH Hauptstrasse 31 5 DB-Develop GbR Referenzweg 3 13579 IT-Hausen PK

3. NF:







8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

3. Normalform

Redundanzen beseitigt

Lieferanten(*LieferantenNr*, Name, Strasse, *PLZ*)

Orte(*PLZ*, Ort)

Lieferanten

FK

LieferantenNr	Name	Strasse	PLZ
1	Bit & Byte GmbH	Neugasse 12	12345
2	Surf KG	Bahnhofstr. 25	24680
3	SWE AG	Alter Weg 93	12345
4	DEV GmbH	Hauptstrasse 31	69469
5	DB-Develop GbR	Referenzweg 3	13579

Orte

PLZ	Ort	
12345	Irgendwo	1
24680	Geldheim	
69469	Weinheim	
13579	IT-Hausen	



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren

3. Normalform

Kunde

KundenNr	Vorname	Nachname	Herkunftsland
1	Frank	Reich	Frankreich
2	Klara	Fall	Deutschland
3	Karl	Auer	Duetschland
4	Roman	Schreiber	Oestereich

Kunde

KundenNr	Vorname	Nachname	HLNr
1	Frank	Reich	1
2	Klara	Fall	2
3	Karl	Auer	2
4	Roman	Schreiber	3

Land

<u>HLNr</u>	Herkunftsland
1	Frankreich
2	Deutschland
3	Oestereich



8.7.3 Relationale Datenbanken normalisieren



Vorteile

- Im Idealfall enthält eine normalisierte Datenbank keine vermeidbaren Redundanzen mehr und ist in sich vollständig konsistent.
- Die Datenbank ist durch die Normalisierung effizienter organisiert, flexibler und belegt keinen unnötigen Speicherplatz mehr.
- Oute Performance, da Tabellen einfach zu durchsuchen sind.
- Die Datensätze lassen sich gut miteinander verbinden.
- Die Datenbank ist leichter wartbar.
- Es treten keine Anomalien mehr auf.

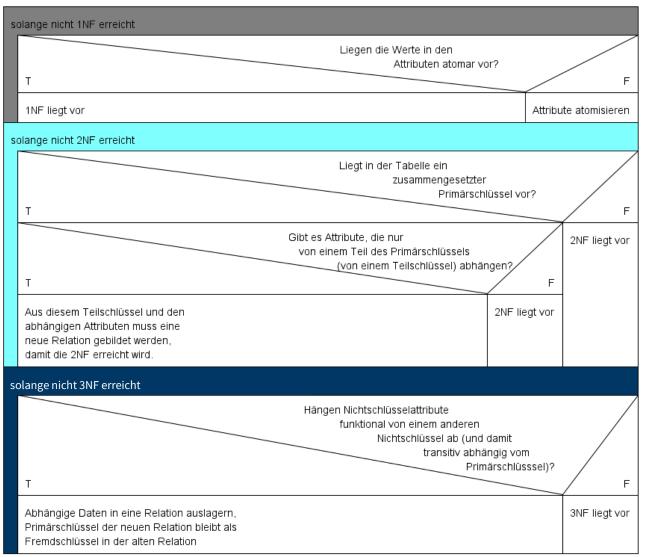
Nachteile

- O Es entstehen viele kleine Tabellen, die die Leistung der Datenbank negativ beeinflussen können.
- Aufgrund der vielen künstlichen Schlüssel und der erforderlichen zusätzlichen Verknüpfungen wird das System komplexer, was zu größerer Fehleranfälligkeit führen kann.
- Zusätzliche Schlüssel erfordern zusätzlichen Speicherplatz, stellen also auch eine Art von Redundanz dar.



Normalisieren bis zur 3. Normalform

8.7.3 Relationale Datenbanken normalisierer





8.7.3 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

Welche Aussage ist richtig?

- a) Normalisierung ist ein Verfahren, um Datenredundanz in relationalen Datenmodellen zu beseitigen.
- b) Eine Tabelle liegt dann in der 1. NF vor, wenn alle Werte der Tabelle atomar sind.
- c) Eine Tabelle liegt dann in der 2. NF vor, wenn sie der 1. NF genügt und alle Nichtschlüsselattribute vom gesamten Primärschlüssel abhängig sind.
- d) Eine Tabelle liegt dann in der 3. NF vor, wenn sie der 2. NF genügt und alle Nichtschlüsselfelder transitiv unabhängig sind.
- e) Es gibt drei Normalformen.



8.7.3 Kompetenzcheck **☑**



Lösen Sie die Aufgaben im Lehrbuch Seite 274/275.

Aufgabe 2, 4

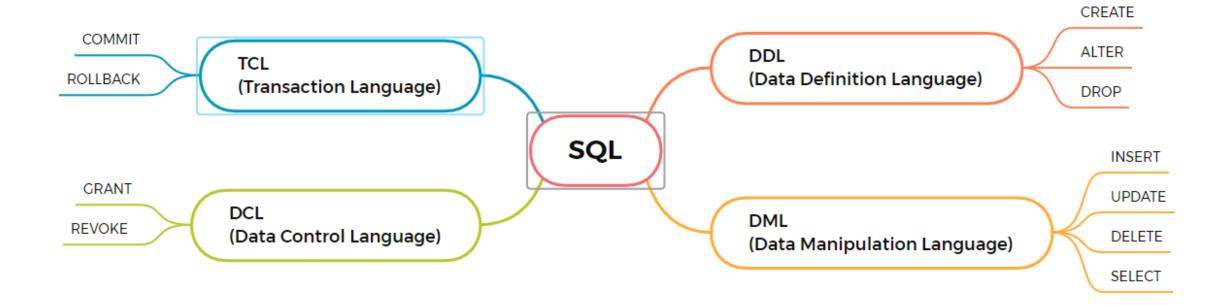
OPTIONAL:

8.7.3_Aufg_3_Normalisieren.xlsx



8.7.4 Das Basiswissen über SQL erweitern und anwenden

Sie sollen Ihr Wissen über SQL um neue Anweisungen erweitern.





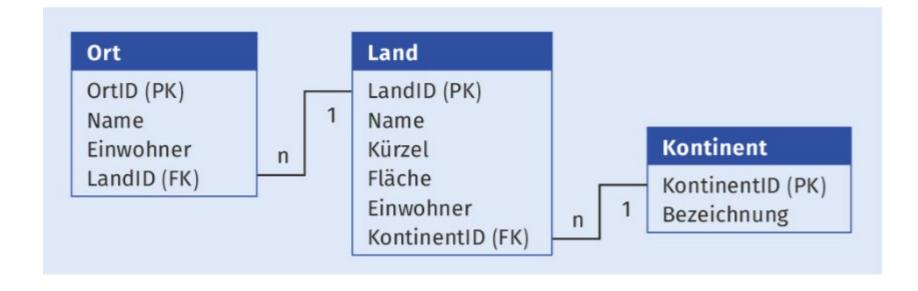
8.7.4 Das Basiswissen über SQL erweitern und anwenden

Sie sollen Ihr Wissen über SQL um neue Anweisungen erweitern.

Einleitung: wie gehen wir vor,

was wissen wir noch?

- Basistabellen
- Datenbank anlegen
- Tabellen Anlegen
- Daten erfassen
- Abfragen





Anlegen einer Tabelle	
Syntax	CREATE TABLE Tabellenname (Spaltenname1 Datentyp1 [NOT NULL] [AUTOINCREMENT] [PRIMARY KEY] Spaltenname2 Datentyp2 [FOREIGN KEY REFERENCES]);
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle, Spaltenname = Name der jeweiligen Spalte Datentyp = Datentyp der jeweiligen Spalte (z . B . INT, VARCHAR (50) etc .) NOT NULL = Wert der Spalte darf nicht NULL sein, AUTOINCREMENT = Zahl wird bei jedem neuen Datensatz automatisch um eins erhöht PRIMARY KEY = Spalte wird zum Primärschlüssel, FOREIGN KEY = Spalte wird zum Fremdschlüssel REFERENCES = Verknüpfung mit dem Primärschlüssel einer anderen Tabelle
Beispiel	CREATE TABLE Person (PersonID INT NOT NULL AUTOINCREMENT PRIMARY KEY, Name VARCHAR (50) NOT NULL, Vorname VARCHAR (50), Groesse FLOAT, Gewicht FLOAT, Geburtsdatum DATE OrtID INT FOREIGN KEY REFERENCES Ort (OrtID));



Ändern einer Tabelle: Datentyp einer Spalte ändern	
Syntax	ALTER TABLE Tabellenname MODIFY COLUMN Spaltenname Datentyp Optionen;
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle, in welcher eine neue Spalte bearbeitet werden soll Spaltenname = Name der zu bearbeitenden Spalte Datentyp = neuer Datentyp der ausgewählten Spalte (z.B. INT, VARCHAR (50) etc.)
Beispiel	ALTER TABLE Person MODIFY COLUMN Bemerkungen VARCHAR(250);



Ändern einer Tabelle: Spalte löschen	
Syntax	ALTER TABLE Tabellenname DROP COLUMN Spaltenname;
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle, in welcher eine neue Spalte gelöscht werden soll Spaltenname = Name der zu löschenden Spalte
Beispiel	ALTER TABLE Person DROP COLUMN Bemerkungen;

	Löschen einer Tabelle
Syntax	DROP TABLE Tabellenname;
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle, die gelöscht werden soll
Beispiel	DROP TABLE Person;



	Einfügen von Datensätzen
Syntax	INSERT INTO Tabellenname (Spalte1, Spalte2, VALUES (Wert1, Wert2,);
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle, in die ein Datensatz eingetragen werden soll Spalte = Name der Spalte, in die ein Wert geschrieben werden soll Wert = Wert, der in die entsprechende Spalte geschrieben werden soll
Beispiel	INSERT INTO Person (Vorname, Name, Gewicht) VALUES ("Hans", "Müller", 80.5);



	Ändern von Datensätzen
Syntax	UPDATE Tabellenname SET Spalte = Wert WHERE Bedingungen;
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle, welche aktualisiert werden soll Spalte = Name der Spalte, in welcher der Wert geändert werden soll Wert = neuer Wert, der in die entsprechende Spalte geschrieben werden soll Bedingungen = Einschränkung der Datensätze, die aktualisiert werden sollen
Beispiel	UPDATE Person SET Gewicht = 79.50 WHERE PersonID = 21 OR PersonID = 43;



Löschen von Datensätzen	
Syntax	DELETE FROM Tabellenname WHERE Bedingungen;
Erläuterung	Tabellenname = Name der Tabelle aus der Datensätze gelöscht werden sollen Spalte = Name der Spalte, in die ein Wert geschrieben werden soll Bedingungen = Einschränkung auf jene Datensätze, die gelöscht werden sollen
Beispiel	DELETE FROM Person WHERE Name IS NULL;



	Datenabfrage mit SELECT	
Syntax	SELECT [DISTINCT] Spalte1 [AS Alias], Spalte2 , FROM Tabelle1 [Alias], Tabelle2 [Alias] [WHERE Bedingungen] [GROUP BY Spalte [HAVING Bedingungen]] [ORDER BY Spalte1 [ASC DESC], Spalte2];	
Erläuterung	Spalte1n = Namen der Spalten, deren Werte angezeigt werden sollen Alias = Temporärer Name der Spalte oder der Tabelle Tabelle = Angabe der Tabellen, aus denen die Datensätze abgefragt werden WHERE Bedingung = dient zum Filtern der Datensätze GROUP BY und HAVING = dient zum Gruppieren der Datensätze ORDER BY = dient zum Sortieren der Datensätze	
einfaches Beispiel	SELECT Person.Name, Person.Vorname, Person.Geburtsdatum FROM Person;	
alle Spalten	SELECT * FROM Person;	



	Datenabfrage mit SELECT
Syntax	SELECT [DISTINCT] Spalte1 [AS Alias], Spalte2 , FROM Tabelle1 [Alias], Tabelle2 [Alias] [WHERE Bedingungen] [GROUP BY Spalte [HAVING Bedingungen]] [ORDER BY Spalte1 [ASC DESC], Spalte2];
einfaches Beispiel	SELECT Person.Name, Person.Vorname, Person.Geburtsdatum FROM Person;
alternativ mit Alias	SELECT P.Name, P.Vorname, P.Geburtsdatum FROM Person AS P;



8.7.4 Das Basiswissen über SQL erweitern und anwenden

	Datenabfrage mit SELECT
Syntax	SELECT [DISTINCT] Spalte1 [AS Alias], Spalte2 , FROM Tabelle1 [Alias], Tabelle2 [Alias] [WHERE Bedingungen] [GROUP BY Spalte [HAVING Bedingungen]] [ORDER BY Spalte1 [ASC DESC], Spalte2];
jeder Name nur einmal	SELECT DISTINCT Person.Name FROM Person;
mit Bedingungen	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person AS P WHERE P.Groesse > 1.80 AND P.Gewicht < 100 AND P.Name = 'Müller';
mit Wertebereich	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person AS P WHERE P.Groesse BETWEEN 1.60 AND 1.80;

Mit **BETWEEN** sind auch die Datensätze in der Ergebnismenge enthalten, bei denen das Feld der Where-Bedingung exakt die Unter- und Obergrenze als Werte enthält.



	Platzhalter mit Operator LIKE
%	Prozentzeichen: steht für kein Zeichen, ein Zeichen oder mehrere Zeichen. Entspricht in DOS dem Wildcard-Zeichen *
-	Unterstrich: repräsentiert immer genau ein Zeichen. Entspricht in DOS dem Wildcard-Zeichen ?
Beispiele	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person P WHERE P.Name LIKE '%m%'; Liefert alle Namen, in denen ein 'm' enthalten ist.
	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person P WHERE P.Name LIKE 'm%' ; Liefert alle Namen, die mit 'm' beginnen.
	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person P WHERE P.Name LIKE '_m%' ; Liefert alle Namen die an zweiter Stelle ein 'm' haben.
	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person P WHERE P.Name LIKE '%m' ; Liefert alle Namen, die mit einem 'm' enden.



8.7.4 Das Basiswissen über SQL erweitern und anwenden

In SQL-Statements können arithmetische Ausdrücke zur Berechnung mehrerer Felde enthalten sein.

Hinter der Formel sollte ein Alias definiert werden, der in der Anzeige als Spaltenüberschrift erscheint. Ohne Alias würde die gesamte Formel als Spaltenüberschrift angezeigt.

	Abfrage mit Berechnung
Aufgabe	Es sollen alle Namen, Vornamen und der BMI angezeigt werden. BMI ist der Bodymaßindex: BMI = Gewicht [kg] / (Größe[m] * Größe[m])
	SELECT P.Name, P.Vorname, (P.Gewicht / (P.Groesse * P.Groesse)) AS BMI FROM Person P;



	Sortierung der Ergebnismenge
Syntax	Sortieranweisungen werden immer am Ende des SQL-Statements formuliert.
	[ORDER BY Spalte1 [ASC DESC], Spalte2];
ASC	ASCENDING Aufsteigende Sortierung (default)
DESC	DESCENDING Absteigende Sortierung
Beispiel	SELECT P.Name, P.Vorname FROM Person P ORDER BY P.Name DESC; Absteigend sortierte Ausgabe



Aggregatfunktion	Bedeutung	Beispiel
COUNT(Spalte)	Liefert die Anzahl der Datensätze, die in der Spalte einen definierten Wert enthalten. Werte, die NULL sind, werden nicht gezählt.	SELECT COUNT (P.PersonID) FROM Person P;
	Liefert die Anzahl der Zeilen der Tabelle.	SELECT COUNT(*)FROM Person P;
SUM(Spalte)	Liefert die Summe der Werte der Spalte Gewicht.	SELECT SUM (P.Gewicht) FROM Person P;
MIN(Spalte)	Liefert den kleinsten Wert der Spalte Gewicht.	SELECT MIN (P.Gewicht) FROM Person P;
MAX(Spalte)	Liefert den größten Wert der Spalte Gewicht.	SELECT MAX (P.Gewicht) FROM Person P;
AVG(Spalte) average	Liefert den Durchschnitt über alle Werte der Spalte Groesse.	SELECT AVG (P.Groesse) FROM Person P;



	Gruppierung der Ergebnismengen
Syntax	SELECT FROM GROUP BY Spalte HAVING Bedingungen;
Erläuterung	Spalte = Spalte, nach der gruppiert werden soll Bedingungen = Bedingungen, nach denen die Gruppen gefiltert werden
Beispiel	SELECT AVG (P.Groesse) FROM Person P GROUP BY P.OrtID; Mit GROUP BY soll die Durchschnittsgröße von allen Personen je Wohnort ermittelt werden.



8.7.4 (1) Abfragen über mehrere Tabellen

Wenn die Verbindung zwischen zwei Tabellen definiert ist, kann auf alle Informationen der beteiligten Tabellen zugegriffen werden.

Ort Land LandID (PK) OrtID (PK) Name Name Kontinent Einwohner Kürzel n Fläche LandID (FK) KontinentID (PK) Einwohner Bezeichnung KontinentID (FK)

SELECT Ort.Name, Ort.Einwohner,

Land.Name,Land.Kürzel,Land.Fläche, Land.Einwohner

WHERE Ort.LandID = Land.LandID



Schlüsselwort	Beschreibung	Beispiel
INNER JOIN	Liefert die Werte der linken Tabelle und die Werte der rechten Tabelle, welche miteinander verknüpft sind.	SELECT FROM table1 A INNER JOIN table2 B ON A.ID = B.ID
LEFT JOIN	Liefert alle Werte der linken Tabelle und alle Werte der rechten Tabelle, die eine Verknüpfung mit der linken Tabelle besitzen.	SELECT FROM table1 A LEFT JOIN table2 B ON A.ID = B.ID
RIGHT JOIN	Liefert alle Werte der rechten Tabelle und alle Werte der linken Tabelle, die eine Verknüpfung mit der rechten Tabelle besitzen.	SELECT FROM table1 A RIGHT JOIN table2 B ON A.ID = B.ID

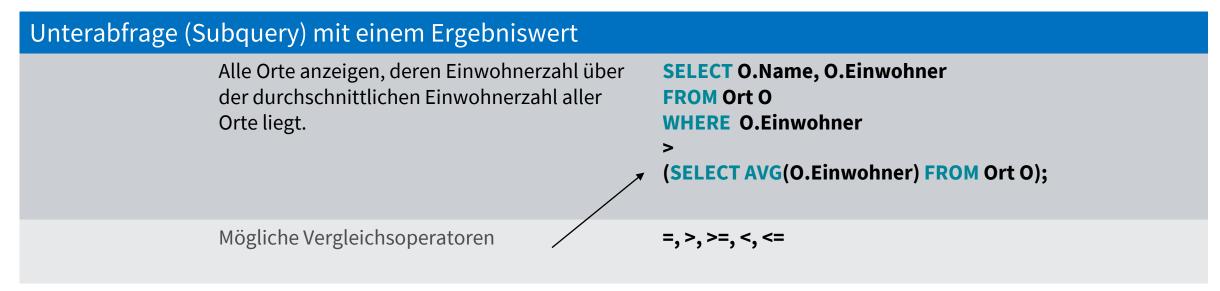


8.7.4 Das Basiswissen über SQL erweitern und anwenden

Schlüsselwort	Beschreibung		Beispiel
FULL JOIN	Liefert alle Werte der rechten und der linken Tabelle, unabhängig davon, ob eine Verknüpfung besteht oder nicht.	table1 table2	SELECT FROM table1 A FULL JOIN table2 B ON A.ID = B.ID

UNION Alternative Lösung UNION Verbindet die Ergebnismengen von zwei (oder mehreren) Abfragen zu einer Ausgabe. Doppelte Werte werden ignoriert. Einschränkung: die Anzahl der Ergebnisspalten müssen übereinstimmen. EIND UNION SELECT ... FROM table1 A LEFT JOIN table2 B ON A.ID = B.ID UNION SELECT ... FROM table1 A RIGHT JOIN table2 B ON A.ID = B.ID







8.7.4 Das Basiswissen über SQL erweitern und anwenden

Unterabfrage (Subquery) mit Ergebnisliste		
	Suche Orte, deren Name auch als Länder- name in der Ländertabelle enthalten ist.	SELECT Name FROM Ort WHERE Name IN (SELECT Name FROM Land);
Mengenoper	ratoren	
IN	Prüft, ob ein bestimmter Wert in einer Menge von Wer	ten der Unterabfrage enthalten ist.
ALL	Prüft, ob eine Bedingung für alle Ergebnisse der Unter	rabfrage erfüllt ist.
ANY	Prüft, ob eine Bedingung für ein beliebiges Ergebnis d	er Unterabfrage erfüllt ist.
EXISTS	Gibt den Wert "wahr" zurück, wenn die Unterabfrage	einen oder mehrere Datensätze liefert.

Terra Datenbank Ergebnis:

62 Ortsnamen gibt es auch als Ländername



Benutzer anlegen	
Syntax	CREATE USER Benutzername IDENTIFIED BY Passwort;
Erläuterung	Benutzername = Zugangsname des Benutzers Passwort = Zugangscode des Benutzers
Beispiel 1	CREATE USER Schulz IDENTIFIED BY '15WHx%5a';
Beispiel 2	CREATE USER S 'fmueller'@'localhost' IDENTIFIED BY 'geheim';
	Benutzer <i>fmueller</i> sind nur Zugriffe vom lokalen Computer aus erlaubt.



	Benutzer löschen
Syntax	DROP USER Benutzername;
Erläuterung	Benutzername = Name des Benutzers, der gelöscht werden soll
Beispiel	DROP USER Schulz;



	Rechte erteilen
Syntax	GRANT Rechteliste ON Objektname TO Benutzername [WITH GRANT OPTION];
Erläuterung	Rechteliste = Aufzählung aller Rechte, die der Benutzer erhalten soll (mit Komma getrennt) Objektname = Name des Datenbankobjektes Benutzername = Name des Benutzers WITH GRANT OPTION = Damit darf der Benutzer seine Rechte weitergeben.
Beispiel	GRANT INSERT, UPDATE ON Ortsverwaltung.Ort TO Schulz;



	Rechte entziehen
Syntax	REVOKE Rechteliste ON Objektname FROM Benutzername
Erläuterung	Rechteliste = Aufzählung aller Rechte, die dem Benutzer entzogen werden sollen Objektname = Name des Datenbankobjektes Benutzername = Name des Benutzers
Beispiel	REVOKE INSERT, UPDATE ON Ortsverwaltung.Ort FROM Schulz;







8.7.4 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

Welche Aussage ist richtig?

- a) Mit INNER JOIN werden nur die Datensätze angezeigt, bei denen eine Verknüpfung zwischen den beiden Tabellen besteht.
- b) Mit der Anweisung RIGHT JOIN werden alle Datensätze der linken und der rechten Tabelle angezeigt.
- c) Mit UNION werden die Ergebnismengen von zwei oder mehreren Abfragen miteinander verbunden.
- d) ANY, ALL und IN gehören zu den sogenannten Mengenoperatoren.
- Durch IN wird überprüft, ob ein bestimmter Wert in einer Menge von Werten einer Unterabfrage enthalten ist.



8.7.4 Kompetenzcheck **☑**

Ø

- f) Unterabfragen dürfen keine weiteren Unterabfragen enthalten.
- g) REVOKE dient dem Erteilen von Rechten für Datenbankbenutzer.
- h) Damit ein Benutzer seine Rechte weitergeben kann, muss bei dem Erteilen der Rechte der Zusatz WITH GRANT OPTION angegeben werden.



8.7.4 Kompetenzcheck **☑**



Lösen Sie die Aufgaben 2 im Lehrbuch Seite 280

OPTIONAL:

8.7.4_Aufg_1-Lehrbuch Seite 280 Aufgabe 2.docx

Eine Übungsdatenbank "terra.zip" steht zur Verfügung.



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Sie sollen lernen, eine MySQL-Datenbank mit einem Java-Programm zu verbinden und SQL-Anweisungen aus dem Programm heraus auszuführen.





8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

MySQL ist ein relationales Datenbankmanagementsystem.

Wurde seit 1994 vom schwedischen Unternehmen MySQL AB entwickelt

2010 Übernahme durch Oracle

Es ist als Open-Source-Software sowie als kommerzielle Enterprise Version für verschiedene Betriebssysteme verfügbar.

Nach der Übernahme durch Oracle steht das Datenbanksystem immer häufiger in der Kritik.

Alternativ wird auch MariaDB genutzt, eine von Oracle unabhängige Entwicklung durch Ulf Michael Widenius, der Hauptautor der Originalversion des Open-Source-DBMS MySQL.





8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Voraussetzungen für die Verbindung einer Java-Anwendung mit einer MySQL-Datenbank

- MySQL-Datenbankserver
- JDBC-Treiber herunterladen
- Treiber in Klassenpfad einbinden
- Connection String mit
 Hostname, Portnumber,
 Databasename,
 Username und Password festlegen





8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Testumgebung über die Console einrichten

- MySQL Datenbank ist gestartet, z. B. über XAMPP
- JDBC Driver for MySQL (Connector/J) herunterladen
 Link: https://www.mysql.com/products/connector/
- Für dauerhafte Verfügbarkeit des Treibers
 die Datei in Unterverzeichnis lib der Java Distribution ablegen oder ...
- Einen Testordner anlegen die Datei mysql-connector-java-8.0.29.jar in den Testordner kopieren; das folgende Testprogramm auch dort speichern
- Fortsetzung folgt ...



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Testumgebung über die Console einrichten (Fortsetzung)

Datei speichern im Testordner als SimpleTest.java



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

In der Console in den Testordner wechseln und folgende Befehle ausführen:

```
mysql -h localhost -u root -p
Enter password:
                                                               Datenbank anlegen
create database testdb;
                                                               Benutzerdaten anlegen
create user "schueler" identified by "lf08";
use testdb;
                                                               Zugriffsrechte festlegen
grant all on testdb to "schueler";
exit
                                                                 Compiler Aufruf
javac SimpleTest.java
                                                                 Programm mit Classpath Parameter
java -cp .;./mysql-connector-java-8.0.29.jar SimpleTest
                                                                 ausführen
```



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Klasse MySQLConnection

Notwendige Klassen importieren

Objektvariablen anlegen

Zugriffsparameter initialisieren, die mit den Einstellungen der Datenbank übereinstimmen müssen

```
import java.sql.Connection;
import java.sql.DriverManager;
import java.sql.ResultSet;
import java.sql.SQLException;
import java.sql.Statement;
public class MySQLConnection {
private Connection con = null;
private Statement sqlStatement = null;
private String dbHost = "localhost"; // Hostname
private String dbPort = "3306";  // Port -- Standard: 3306
private String dbUser = "trainer"; // Datenbankuser
private String dbPass = "test2022"; // User-Passwort
```



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Datenbankverbindung herstellen

Exceptions abfangen und auswerten

```
public void create() {
    try {
       Class.forName("com.mysql.cj.jdbc.Driver");
        // Verbindung zur JDBC-Datenbank herstellen.
        con = DriverManager.getConnection("jdbc:mysgl://"+dbHost+":"+ dbPort+"/"
                            +dbName+"?"+"user="+dbUser+"&"+"password="+dbPass);
        sqlStatement = con.createStatement();
        System.out.println("Verbindung erfolgreich hergestellt.");
     catch (ClassNotFoundException e) {
        System.out.println("Verbindung nicht möglich.");
    } catch (SQLException e) {
        System.out.println("Verbindung nicht moglich");
        System.out.println("SQLException: " + e.getMessage());
        System.out.println("SQLState: " + e.getSQLState());
        System.out.println("VendorError: " + e.getErrorCode());
```



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Datenbankverbindung schließen

Exceptions abfangen und auswerten

```
public void close() {
    try {
        if (sqlStatement != null) {            sqlStatement.close();        }
        if (con != null) {
             con.close();
             System.out.println("Datenbankverbindung beendet");
        }
    } catch (SQLException e) {
        System.out.println("SQLException: " + e.getMessage());
        System.out.println("SQLState: " + e.getSQLState());
        System.out.println("VendorError: " + e.getErrorCode());
    }
}
```



8.7.5 Eine MySQL-Datenbank mit Java ansprechen

Es werden Daten aus der Datenbank mit SELECT-Anweisung abgefragt.

Die Ergebnismenge wird als ResultSet an das Programm zurückgegeben und kann dann weiterverarbeitet werden.

```
public ResultSet getData(String sql) {
    try {
       return sqlStatement.executeQuery(sql);
    } catch (SQLException e) {
       System.out.println("SQLException: " + e.getMessage());
       System.out.println("SQLState: " + e.getSQLState());
       System.out.println("VendorError: " + e.getErrorCode());
       return null;
    }
}
```



```
import java.sql.ResultSet;
         public class Program {
             public static void main(String[] args) {
                 MySQLConnection mySqlConnection = null;
                 try {
                    mySqlConnection = new MySQLConnection();
                    mySqlConnection.create();
                    String sglStatement = "SELECT O.Name, O.Einwohner, L.Name " +
SELECT
                                         "FROM Ort O INNER JOIN Land L ON O.LNR = L.LNR LIMIT 10";
Statement
                     System.out.println("Ortsname, Einwohner, Land");
                     System.out.println("-----");
                    ResultSet rs = mySqlConnection.getData(sqlStatement);
                    while (rs.next()) {
                         String ortsName = rs.getString("Name");
 ResultSet
                         int anzahlEinwohner = rs.getInt("Einwohner");
                         String landName = rs.getString("Name");
 auswerten
                        // Ausgabe der Werte
                        System.out.format("%s, \t %s, \t %s\n", ortsName, anzahlEinwohner, landName);
                  catch (Exception e) {e.printStackTrace();
                 } finally {if (mySqlConnection != null) { mySqlConnection.close(); }}}}
```



8.7.5 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

Welche Aussage ist richtig?

- a) Eine MySQL-Verbindung kann durch die Methode "getConnection(...)" der Klasse "Driver-Manager" hergestellt werden.
- b) Bevor eine Datenbankverbindung erzeugt wird, muss ein entsprechender Treiber geladen werden.
- c) Ausnahmen, welche Datenbanken betreffen, werden als SQL-Exception zurückgegeben.
- d) UPDATE-SQL-Anweisungen werden mit der Methode "executeQuery(...)" ausgeführt.
- e) Mit der SELECT-Anweisung ermittelte Daten werden in einem ResultSet-Objekt zurückgegeben.
- f) Mit der Methode "close()" wird die Datenbank geschlossen.



8.7.5 Kompetenzcheck **☑**

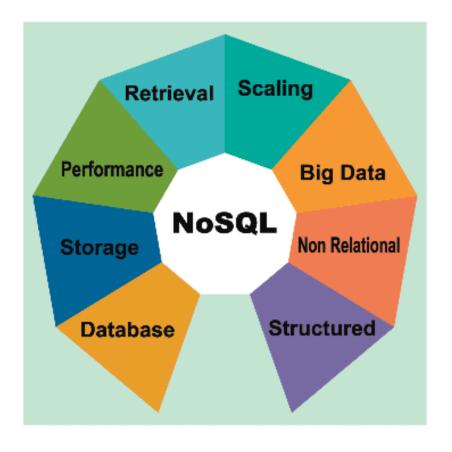


- g) Mit dem Schlüsselwort "new" werden Objekte angelegt.
- h) Der finally-Zweig wird nur ausgeführt, wenn eine Exception aufgetreten ist.



8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

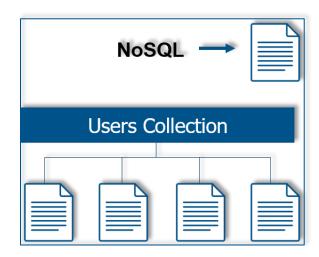
Sie sollen NoSQL-Datenbanken und deren zugrunde liegende Datenmodelle unterscheiden.





NoSQL

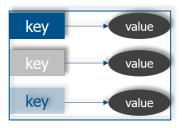
- Nimmt vom relationalen Modell Abstand
- Kein starr definiertes Schema
- Unstrukturierte und halb strukturierte Daten können gespeichert und bearbeitet werden
- O Varianten:
 - Document (BaseX, MongoDB)



NoSQL

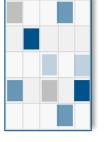
Varianten:

Key-Value(Amazon Dynamo,Google BigTable)



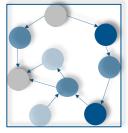
Column

(Apache, Cassandra, Sybase IQ)



Graph

(Neo4j, HyperGraphDB)





Vorteile NoSQL

- Im Big-Data-Bereich stoßen relationale Datenbanken am ihre Grenzen.
- Ein Verbund von Datenbanken kann gebildet werden.
- Schemalos und tabellenfrei
- O Bietet ein hohes Maß an Flexibilität bei Datenmodellen
- Lässt sich einfach und kostengünstig skalieren, da NoSQL auf verteilten Systemen arbeitet.
- Der Open-Source Gedanke:
 - Andere Entwicklungen sind frei einsehbar
 - Die Dokumentationen sind öffentlich verfügbar

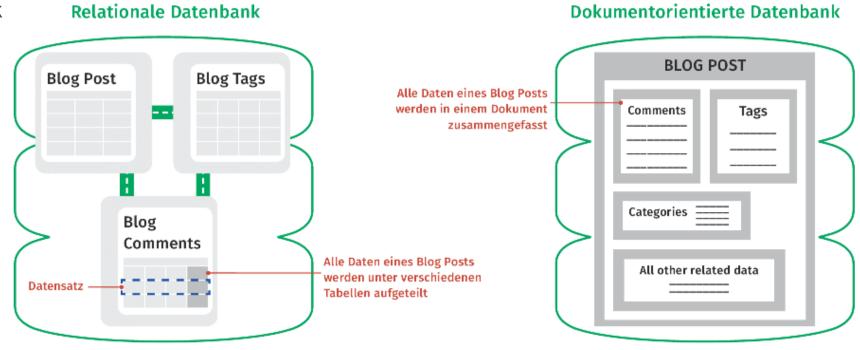
Nachteile NoSQL

- Manche Entwicklungen und Dokumentationen sind nicht vollständig.
- Wenn Konsistenz ein Muss ist und sich das Datenvolumen nicht wesentlich ändert, ist die Verwendung von NoSQL-Datenbanken ungeeignet.
- Es können keine ACID-Eigenschaften gewährleistet werden.
- Wenig Community-Unterstützung.
- Keine Standardisierung; führt zu Problemen bei einer Migration.



8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

- (1) Dokumentorientierte Datenbank
- Daten werden in Form von
 Dokumenten abgespeichert.
- Jedes Dokument kann hat einen eindeutigen Identifier
- Daten sind unstrukturiert.
- Es können verschieden Attribute zugeordnet werden, um sie durchsuchen zu können.

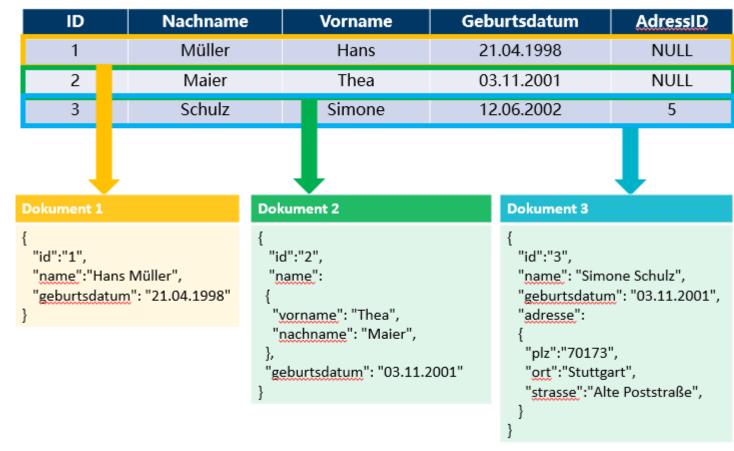




8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

(1) Dokumentorientierte Datenbank

- Daten können keinem gemeinsamen Typ zugeordnet werden.
- Gespeicherte Informationen unterscheiden sich in vielen Datensätzen.
- Eignet sich besonders gut für CMS-Systeme (Content-Management-Systeme).
- Datenformat: JSON
- (Terrastore, Amazon Document DB, Google Cloud Firestone, Apache CouchDB)

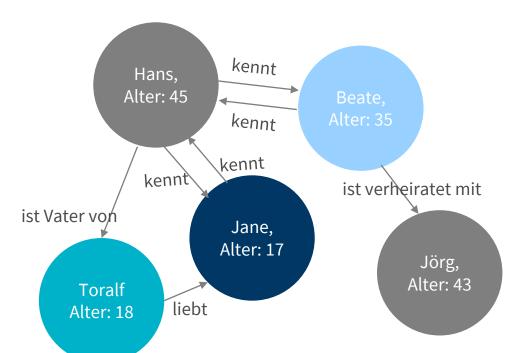


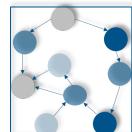


8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

(2) Graphdatenbank

- Speichern der Daten mithilfe von Knoten, Kanten und Eigenschaften
- Eine Beziehung stellt eine Verbindung zwischen zwei Knoten dar. Das wie wird beschrieben.
- Beziehungen besitzen einen Start- und einen Endknoten, einen Typ und eine Richtung
- Knoten und Kanten können Attribute besitzen
- Wird bspw. In Social-Media Bereichen eingesetzt
- (Neptune, OrientDB, Neo4j)





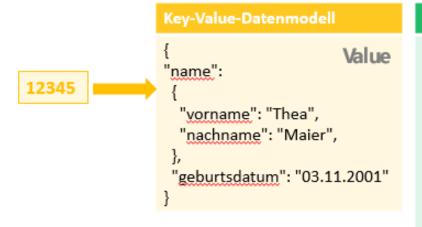


8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

(3) Key-Value-Datenbank

- Daten werden in Form von Schlüssel-Werte-Paaren in einer Hash-Tabelle gespeichert
- Schlüssel ist eindeutig
- Schlüssel nicht im Datensatz vorhanden, dient als "Referenz"
- Schneller, einfacher Zugriff möglich
- Hohe Skalierbarkeit
- Last verteilbar auf mehreren Servern möglich
- (Amazon Dynamo, Google BigTable)

Key	Value			
12345	12.45, 345.66, 445.99			
12246	{vorname: "Uwe", nachname: "Meier"}			
33444	Zitat: "Das hat folgende Bedeutung"			
50078	"Anzahl Mitglieder: 51"			





8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

(3) Key-Value-Datenbank

Nachteile:

- O Abfragen sehr eingeschränkt, weil Zugriff nur über den Schlüssel möglich.
- O Verzicht auf Indizes und komplexe Suchalgorithmen, um schnellere Schreib- und Lesegeschwindigkeit zu gewährleisten.
- Umfangreiche Abfragen benötigen eine API.
- Bei vielen Beziehungen wird es unübersichtlich und komplex.



8.7.6 NoSQL-Datenbanken und deren Datenmodelle unterscheiden

- (4) Spaltenorientierte Datenbank
- Daten werden in Spalten gespeichert
- Sehr schneller Zugriff, wenn Daten bestimmter Spalten ausgelesen werden sollen
- Aufwendig beim Ergänzen oder Lesen von Zeilen
- Einsatz für Data-Warehouse oder Data-Mining und Analyseprogrammen (OLAP)
- (Apache, Cassandra oder Sybase IQ)

ID	Nachname	Vorname	Geburtsdatum	Gehalt
1	Müller	Hans	21.04.1998	2700
2	Maier	Thea	03.11.2001	2220
3	Schulz	Simone	12.06.2002	1970

Zeilenorientierte Speicherung

1, Müller, Hans, 21.04.1998, 2700; 2, Maier, Thea, 03.11.2001, 2220; 3, Schulz, Simone, 12.06.2002, 1970;

Spaltenorientierte Speicherung

1, 2, 3; Müller, Maier, Schulz; Hans, Thea, Simone; 21.04.1998, 03.11.2001, 12.06.2002; 2700, 2220, 1970;



8.7.6 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

- a) Für Dokumente von dokumentenorientierten Datenbanken wird oft das Datenformat von JSON verwendet.
- b) Die Struktur der Dokumente bei dokumentenorientierten Datenbanken muss immer gleich sein.
- c) Graphdatenbanken werden im Social-Media-Bereich eingesetzt.
- d) Konten und Kanten sind Modellierungsbestandteile von Graphdatenbanken.
- e) Key-Value-Datenbanken eignen sich hervorragend für die Speicherung von Daten, welche eine komplexe Beziehungsstruktur aufweisen.



8.7.6 Kompetenzcheck **☑**

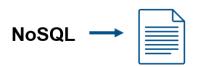


- f) Durch den Schlüssel kann bei Key-Value-Datenbanken sehr schnell auf die Daten zugegriffen werden.
- g) Key-Value-Datenbanken lassen sich sehr gut vertikal skalieren.
- h) Komplexe Datenabfragen bei Key-Value-Datenbanken lassen sich einfach durch Formulierung entsprechender SQL-Anweisungen durchführen.
- i) Bei spaltenorientierten Datenbanken werden die Daten intern trotzdem zeilenweise gespeichert.
- j) Bei der Analyse von Daten und in dem Bereich des Data-Minings kommen u. a. spaltenorientierte Datenbanken zum Einsatz.
- k) MySQL zählt zu den spaltenorientierten Datenbanken.



8.7.7 Die NoSQL-Datenbank "Mongo-DB" mit Python ansprechen

Sie sollen lernen, mithilfe eines Pyhton-Programms Daten in MongoDB zu lesen und zu schreiben.











8.7.7 Die NoSQL-Datenbank "Mongo-DB" mit Python ansprechen

MongoDB

- Universelle, dokumentenbasierte, meist genutzte, weit verbreitete NoSQL Datenbank
- Format der Dokumente JSON ähnlich
- Für moderne Anwendungsentwicklung und die Cloud





8.7.7 Die NoSQL-Datenbank "Mongo-DB" mit Python ansprechen

Vorgehen beim Speichern:

```
from pymongo import MongoClient
MongoClient importieren
                                database = MongoClient('mongodb://localhost:27017')['artikelverwaltung db']
Datenbank erzeugen
                                collection = database['artikel']
Collection erzeugen
                                |schrank daten = {
                                     'artikel nr': '002348',
                                                                                     "name": "Georg",
Dokument erzeugen
                                     'name': 'Holzschrank HS900',
                                                                                     "alter": 47.
                                                                                     "verheiratet": false,
                                     'hersteller': 'Möbel GmbH',
                                                                                     "beruf": null,
Erzeugtes Dokument in
                                     'preis': '588.00 Euro'
                                                                                     "kinder": [
die DB speichern
                                                                                         "name": "Lukas",
                              collection.insert one(schrank daten)
                                                                                         "alter": 19,
                                                                                         "schulabschluss": "Gymnasium"
                                                                                         "name": "Lisa",
                                                                                         "alter": 14,
                                                                                         "schulabschluss": null
```



durch die Ergebnisliste iterieren und ausgeben

8.7 Datenbanklösungen bedarfsgerecht entwickeln

8.7.7 Die NoSQL-Datenbank "Mongo-DB" mit Python ansprechen

Vorgehen beim Lesen:

```
from pymongo import MongoClient
MongoClient importieren
                              database = MongoClient('mongodb://localhost:27017')['artikelverwaltung db']
Datenbank erzeugen
                              collection = database['artikel']
Collection erzeugen
                              daten = collection.find one({"artikel nr": "1234"})
                              print ("Daten des Artikels mit der Nr. 1234")
Einzelnes Dokument lesen
                              print (daten)
Ausgeben der Daten
                            .0|print("Alle Daten des Herstellers -Möbel GmbH- ")
                             for daten in collection.find({"hersteller": "Möbel GmbH"}):
Mehrere Dokumente lesen
                                  print (daten)
Resultset erzeugen,
```



8.7.7 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

- a) MongoDB ist eine spaltenorientierte Datenbank,
- b) Um MongoDB in Python ansprechen zu können, muss der MongoClient importiert werden.
- c) Das Paket "PyMongo" ist Bestandteil der Standardbibliothek von Python.
- d) Eine Collection ist in MongoDB eine Gruppe von Dokumenten.
- e) Jede Collection kann nur ein Dokument enthalten.
- f) Mit der Funktion "write_one(...)" einer Collection kann ein Dokument in die Datenbank geschrieben werden.
- g) Mit der Funktion "find(...)" können mehrere Dokumente angefragt werden.



8.7.7 Kompetenzcheck **☑**



Lösen Sie die Aufgaben im Lehrbuch Seite 288

Aufgabe 2



8.7.8 Cloud-basierte Datenbanklösungen unterscheiden

Sie sollen sich grundlegendes Wissen über cloud-basierte Datenbank aneignen und diese voneinander unterscheiden können.



Definition

Aus struktureller und gestalterischer Sicht unterscheidet sich eine Cloud-Datenbank nicht von einer Datenbank, die auf den eigenen Servern eines Unternehmens betrieben wird. Der entscheidende Unterschied liegt darin, wo die Datenbank gespeichert ist.

Im Gegensatz zu einer On-Premises-Datenbank, auf die die Nutzer über das lokale Netzwerk (LAN) eines Unternehmens zugreifen, befindet sich eine Cloud-Datenbank auf Servern und Storage, die von einem Cloud- oder Database-as-a-Service-Anbieter (DBaaS) bereitgestellt werden. Der Zugriff erfolgt ausschließlich über das Internet.



8.7.8 Cloud-basierte Datenbanklösungen unterscheiden

Vorteile von cloud-basierten Datenbanklösungen

Flexibilität Schnelle und kurzfristige In- und Außerbetriebsetzung

Schnelle Markteinführung Schnelle Reaktion auf geänderte oder neue Geschäftsbedingungen, da keine

Hardware besorgt werden muss.

Geringe Risiken Durch Nutzung der DBaaS-Modelle können Ausfallzeiten reduziert oder ganz vermieden

werden. Beliebige auch kurzfristige Skalierbarkeit verringert den Planungsaufwand.

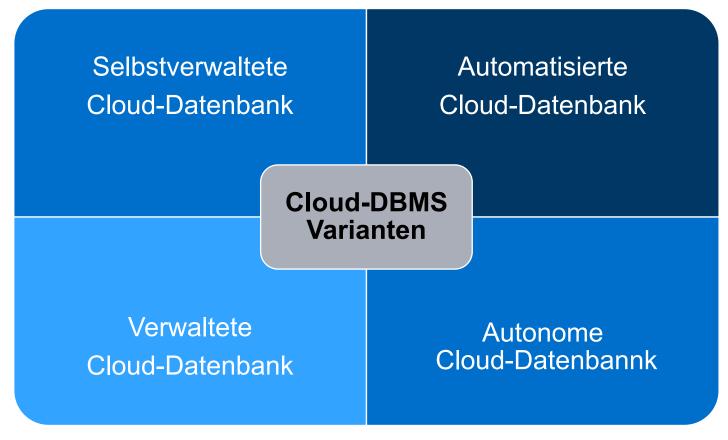
Niedrige Kosten Payper-Use-Abonnementmodelle und dynamische Skalierung ermöglichen es,

z. B. in Spitzenlastzeiten die Datenbankkapazitäten hoch zu skalieren und danach wieder auf ein normales Maß herunter zu skalieren. Dieses ist weitaus kostengünstiger als eigene

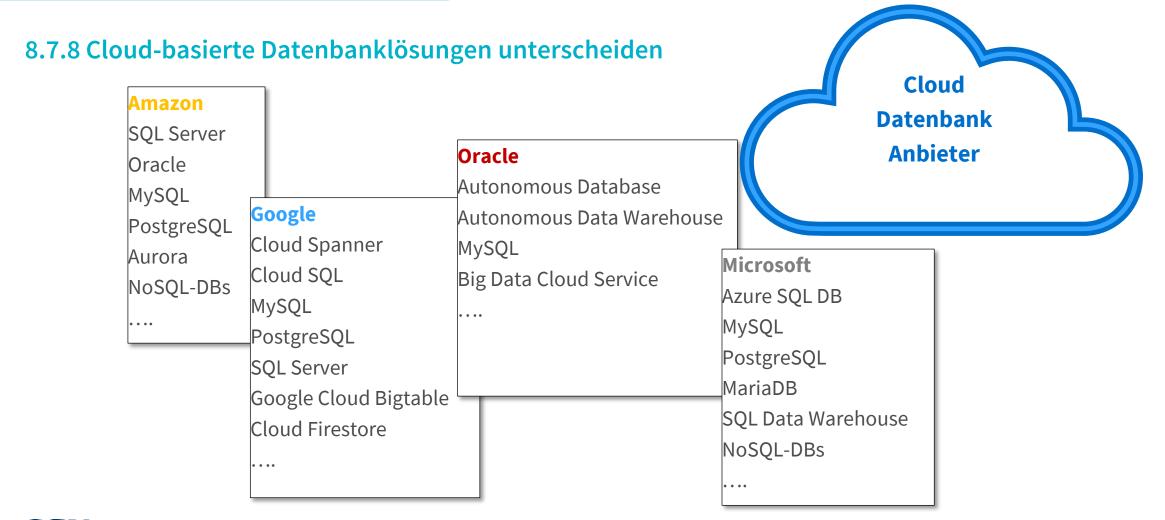
Server für die Bewältigung von Lastspitzen vorzuhalten.



8.7.8 Cloud-basierte Datenbanklösungen unterscheiden









8.7.8 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

- a) Cloud-basierte Datenbanklösungen helfen den Unternehmen, Kosten zu sparen.
- b) Cloud-basierte Datenbanklösungen können nur schwer an sich ändernde Rahmenbedingungen angepasst werden.
- C) Bei selbstverwalteten Cloud-Datenbanken kümmert sich ein Datenbankadministrator des Unternehmens um alle Belange, welche mit dem Datenbankmanagement zusammenhängen.
- d) Bei autonomen Cloud-Datenbanken verwaltet das Unternehmen, welches das DBaaS-Produkt erworben hat, seine Datenbank selbst.



8.7.8 Kompetenzcheck **☑**



Beantworten Sie die Kompetenzcheckfragen im Buch zu dem gerade durchgearbeiteten Kapitel.

- e) Bei automatisierten Datenbanken ist kein separater Datenbankadministrator notwendig.
- f) Amazon stellt eigene Werkzeuge zur Datenmigration in die Cloud-Datenbank zur Verfügung
- g) ORACLE hat von allen Cloud-Datenbank-Anbietern die größte Palette an DBaaS-Produkten.



