

Datenorganisation und Datenmodellierung



JProf. Dr. Gunnar Stevens

Human Computer Interaction

University of Siegen

gunnar.stevens@uni-siegen.de

Agenda

2

- Grundbegriffe
- Datenbanksysteme
 - ▣ Datenbank Aufbau
 - ▣ Datenbankmanagement Systeme (DBMS)
- Datenmodelle
 - ▣ Hierarchisches
 - ▣ Netzwerk
 - ▣ Relationales
- Datenmodellierung
 - ▣ Entity Relationship Modell

GRUNDBEGRIFFE



Definition Datenorganisation

4

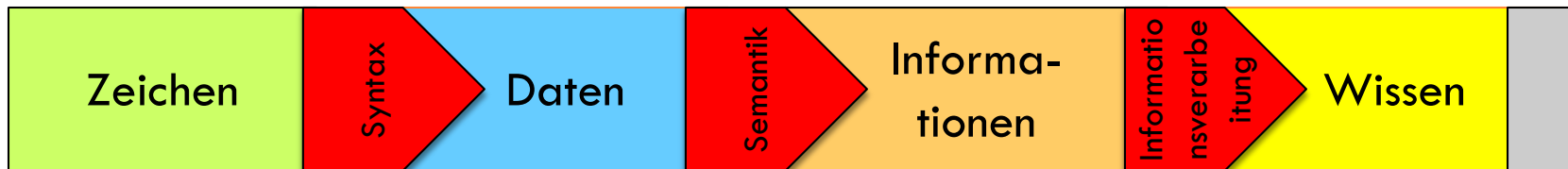
- Datenorganisation ist eine Zusammenfassung von Verfahren zur
 - ▣ Strukturierung der Daten (logische Datenorganisation)
 - ▣ Datenablage auf Speichermedien und Bereithaltung für den Zugriff (physische Datenorganisation)



Grundlegende Begriffe I

5

- Daten
 - ▣ Informationen, die weiterverarbeitet werden.
- Information
 - ▣ Eine Mitteilung (Nachricht), die beim Empfänger eine Unbestimmtheit beseitigt
- Wissen
 - ▣ Aus Daten gewonnene Information
 - ▣ Im jeweiligen Kontext interpretierte Information
 - ▣ Verarbeitung dieser Information



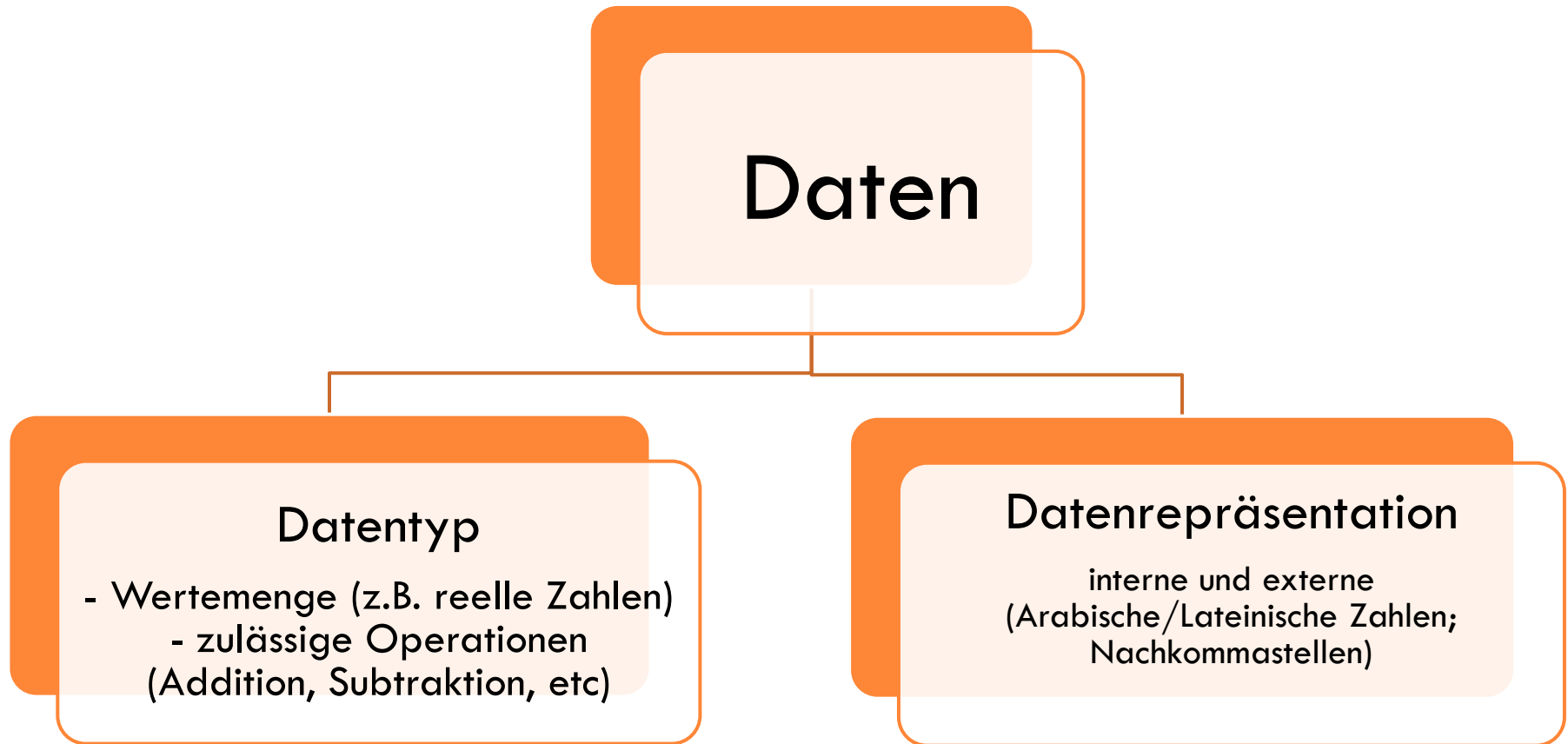
Beispiele

6

- Daten:
 - ▣ Aufträge, Kapazitäten, Liefertermine
- Information:
 - ▣ „Kapazität der Produktion reicht nicht aus, um die Aufträge zum zugesagten Termin abarbeiten zu können!“
- Wissen
 - ▣ „Kapazitäten lassen sich durch zusätzliche Schichten oder zusätzliche Maschinen erhöhen.“
 - ▣ „Fertigungstermine wichtiger Aufträge sind unbedingt einzuhalten.“
 - ▣ „Zusätzliche Schichten sind meist günstiger als die Anschaffung neuer Maschinen.“

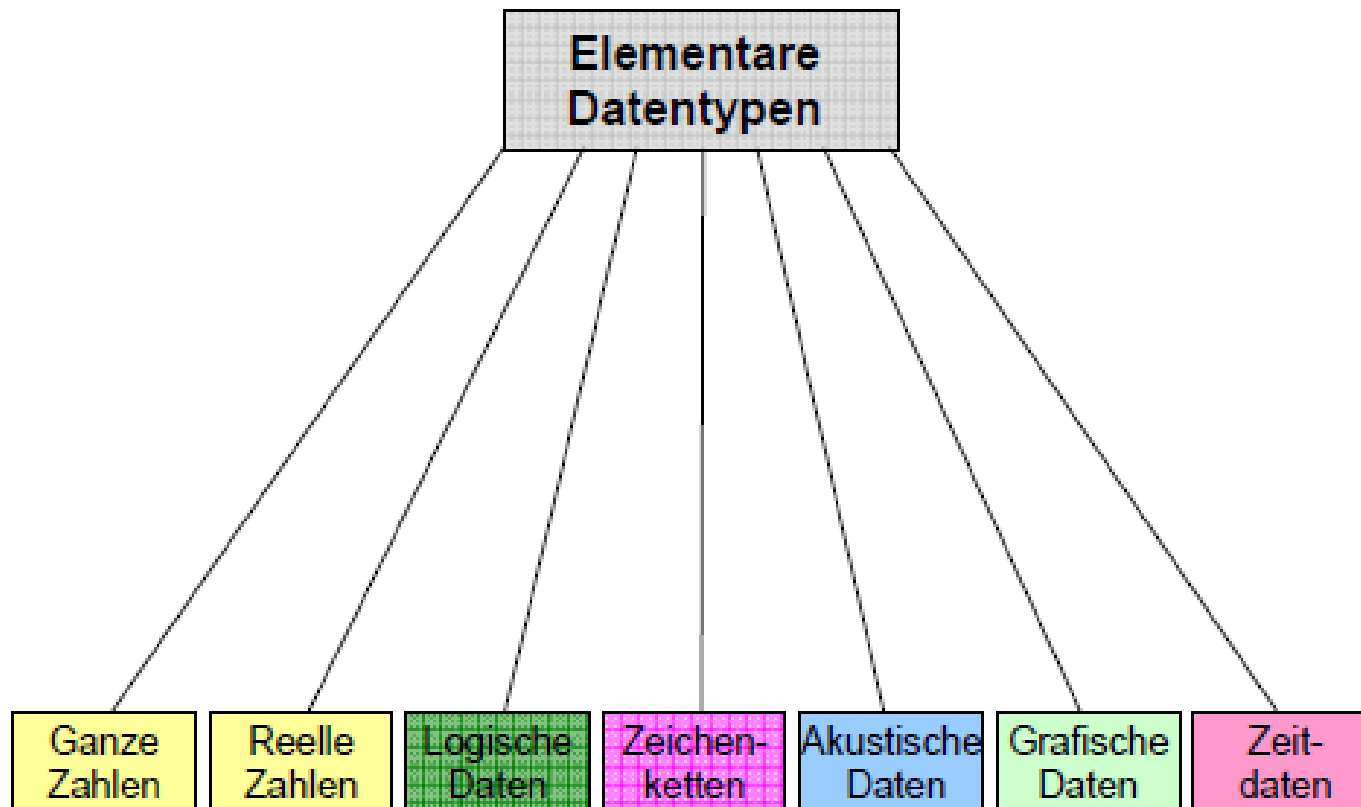
Daten und Datentypen

7



Elementare Datentypen

8



Einsatzformen und Verfahren

9

- Stammdaten:
 - ▣ Daten, die nur selten verändert werden
 - ▣ Personalstamm, Kundenstamm, Materialstamm
- Bestandsdaten:
 - ▣ Weisen Bestände aus
 - ▣ Lagerbestände, Kontostände
- Bewegungsdaten:
 - ▣ Daten mit mengen- oder wertmäßigen Zu- und Abgängen
 - ▣ Lagerentnahmen, Einzahlungen, Abbuchungen
- Metadaten:
 - ▣ Daten, die andere Daten beschreiben
 - ▣ Eigenschaften eines Datenfeldes, z.B. Fließtext oder feste Werte

Beispiel Krankenkasse KK

10

(087, Heinz, ...
(021, Grippeimpfung,
...

(087, 021, 997, offen)

(997, 087, 021, 80)

Daten



Stammdaten



Bestandsdaten



**Bewegungs-
daten**

- **KK-Kunden**
(Kunden-Nr., Name, Adresse, etc.)
- **Behandlungsarten**
(Behandlungs-Nr., Adresse, etc.)

- **Behandlungen**
(Kunden-Nr., Behandlungs-Nr.,
Rechnungs-Nr, Beahlt?, etc.)

- **Rechnungen**
(Rechnung-Nr, Kunden-Nr.,
Behandlungs-Nr., Kosten, etc)

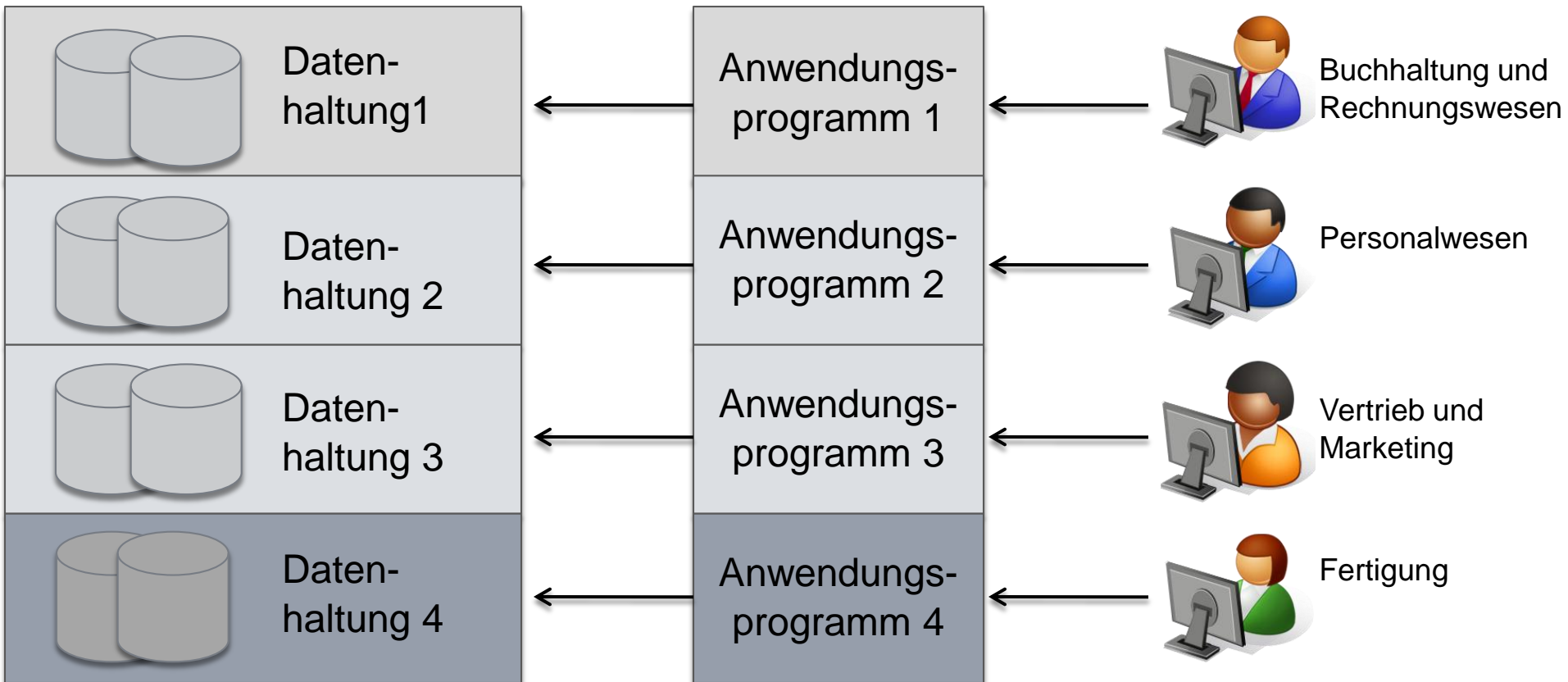
**Meta-
daten**

PROBLEME UND ZIELE DER DATENORGANISATION

Traditionelle Datenverarbeitung

12

Separate Datenhaltung



Probleme separater Datenhaltung

13

- **Datenredundanz**
 - Mehrfaches Vorkommen identischer Datenelemente in verschiedenen Tabellen/Verzeichnissen etc.
 - Redundanzen sind oftmals Ursache von inkonsistenten Daten, da mehrfach gespeicherte „gleiche“ Daten nicht überall gleich(zeitig) geändert werden
- **Dateninkonsistenz**
 - Die selben Attribute haben verschiedene Werte. Dateninkonsistenz kann zu falschen Informationen (und damit evtl. falschen Entscheidungen) führen
- **Abhängigkeit zwischen Anwendung und Daten**
 - Änderungen am Programmcode erfordern Änderungen an den zur Anwendung gehörenden Daten
 - Fehlender Datenaustausch und mangelnde Flexibilität
 - Mangelnde Datensicherheit

Ziele der Datenorganisation

14

- Benutzerfreundlichkeit
 - ▣ Leichte Änderbarkeit/Aktualisierbarkeit
 - ▣ Schnelle Zugriffsmöglichkeiten (auf gespeicherte Daten)
- Flexibilität
 - ▣ Flexibilität der Auswertung und Verknüpfung der Daten
- Datenschutz und Datensicherheit
 - ▣ Schutz der Daten vor Verlust, Zerstörung, unbefugtem Zugriff
 - ▣ Verhinderung der unberechtigten Verwendung der Daten
- Datenintegrität
 - ▣ Korrektheit/Vollständigkeit der Daten
- Redundanzfreiheit
 - ▣ Keine mehrmalige Speicherung gleicher Daten

Probleme mangelnder Transaktionsisolation I

15

□ Transaktion

- ist eine Folge von Operationen, die als eine logische Einheit betrachtet werden.

□ Beispiel „Flug buchen“:

- Flugdaten eingeben
- Flugdaten prüfen
- Kundendaten eingeben
- ...



Flugbuchung
Anna



„LH 231, 12:15“

Flugbuchung
Tom



„LH 231, 12:15“

Probleme mangelnder Transaktionsisolation II

16

- ❑ Lost Updates
 - Zwei Transaktionen modifizieren parallel denselben Datensatz und nach Ablauf dieser beiden Transaktionen wird nur die Änderung von einer übernommen.
- ❑ Dirty Read
 - Daten einer noch nicht abgeschlossenen, anderen Transaktion werden gelesen.
- ❑ Non-Repeatable Read
 - Wiederholte Lesevorgänge liefern unterschiedliche Ergebnisse.
- ❑ Phantom Read
 - Suchkriterien treffen während einer Transaktion auf unterschiedliche Datensätze zu, weil eine (während des Ablaufs dieser Transaktion laufende) andere Transaktion Datensätze hinzugefügt, entfernt oder verändert hat.

Ziele der Datenverwaltung

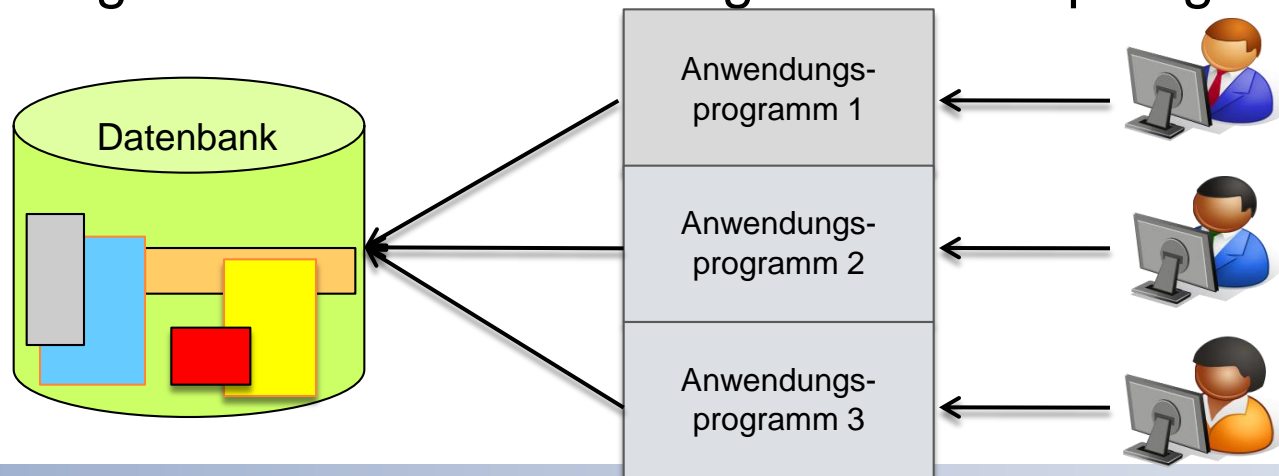
17

- Transaktionsisolation nach den ACID-Prinzip (**A**tomicity, **C**onsistency, **I**solation und **D**urability)
 - ▣ **Atomizität:** Eine Transaktion ist eine atomare Verarbeitungseinheit; sie wird entweder vollständig oder überhaupt nicht ausgeführt.
 - ▣ **Konsistenz:** Eine Transaktion ist konsistenzbewahrend, wenn ihre vollständige Ausführung die Datenbank von einem konsistenten Zustand in einen anderen überführt.
 - ▣ **Isolation:** Eine Transaktion soll so ausgeführt werden, als sei sie isoliert von anderen Transaktionen.
 - ▣ **Dauerhaftigkeit:** Die von einer bestätigten Transaktion in die Datenbank geschriebenen Änderungen müssen in der Datenbank fortbestehen.

VON DATEI-SYSTEMEN ZU DATENBANK-SYSTEMEN

Datenbank Eigenschaften

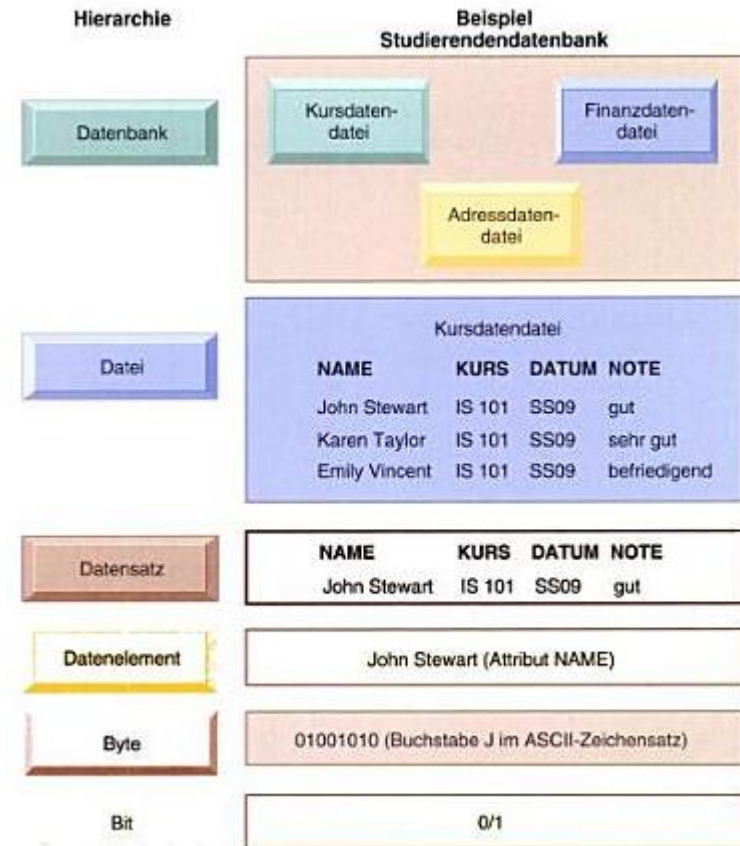
- Möglichst redundanzfreie Sammlung von Daten
- Ermöglicht Zugriff von mehreren Benutzer oder Anwendungen
 - gleichzeitiger Zugriff (ACID Prinzip)
 - auf effiziente Weise
- Ermöglicht flexible Auswertung und Verknüpfung der Daten



Hierarchischer Aufbau der Datenorganisation

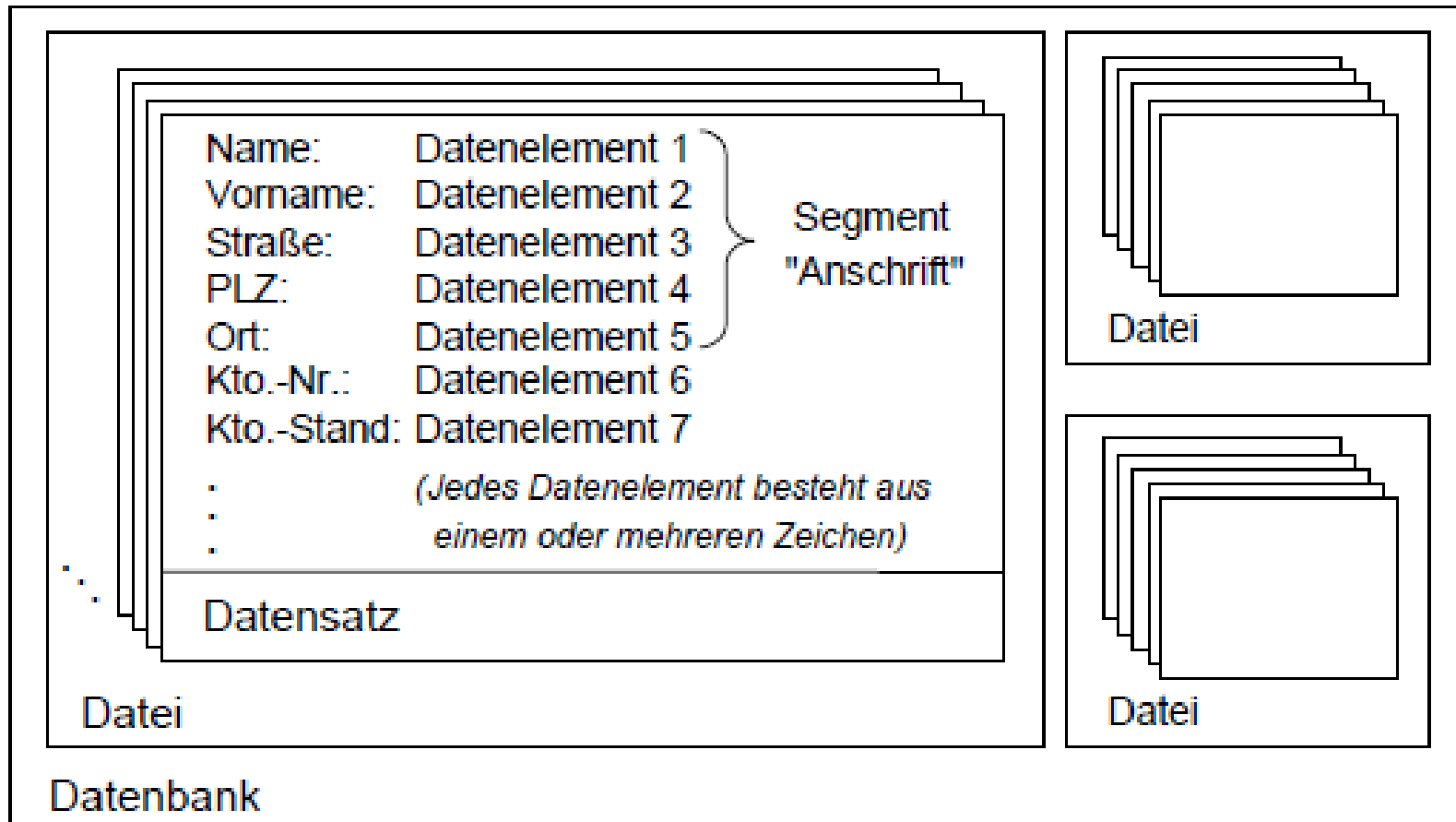
20

- **Datenbank**
 - Sammlung logisch zusammengehörender Dateien (und deren Verknüpfungen)
- **Datei**
 - Zusammenfassung logisch zusammengehörender, gleichartiger Datensätze
- **Datensatz**
 - Inhaltlich zusammenhängende Datenelemente werden zu einem Datensatz zusammengefasst
- **Datenelement**
 - Die kleinste gespeicherte logische Dateneinheit



Hierarchischer Aufbau der Datenorganisation

21



SPARC/ANSI 3-Ebenen Modell

22

- 1972 entwickelt zur Standardisierung von Datenbankarchitekturen vom **S**tandard **P**lanning **R**equirement **C**ommittee
- Umsetzung des „Seperation of Concerns“ Prinzips
 - Hohes Maß an Datenunabhängigkeit
 - Änderungen auf einer Ebene ohne andere Ebenen zu beeinträchtigen

1. Externe Ebene
 - Anwendungsspezifische Repräsentation
2. Konzeptuelle Ebene
 - Logische Datenorganisation
3. Interne Ebene
 - Physische Datenorganisation

SPARC/ANSI 3-Ebenen Modell

Benutzerebene

- Erzeugt Sichten (Views), um Benutzern die Daten darzustellen
- Wie kann ich mit welchen Daten den Benutzer bei seiner Arbeit unterstützen?

konzeptionelle Ebene

- Welche Daten werden gespeichert?
- In welcher Beziehung stehen sie zueinander?
- Wer darf auf welche Daten zugreifen?
- Wie wird die Datenintegrität hergestellt und geschützt?
- Wie werden Redundanzen verhindert?
- Abbildung der Wirklichkeit in Tabellen

physikalische Ebene

- Zugriffsverfahren
- Speicherstruktur

SPARC/ANSI 3-Ebenen Modell

Externe Schicht

Logische Datenunabhängigkeit

Anwendung 1

...

Anwendung n

Konzeptuelle Schicht

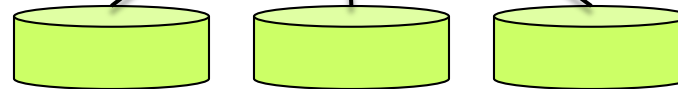
Physische Datenunabhängigkeit

Konzeptionelles Schema

Interne Schicht

Abbildung auf Speicherungs- und Datenstrukturen


Internes Schema



Externe Sicht

25

- Beschreibt die Sicht eines oder mehrerer Benutzer auf die Daten
- Für den Benutzer nicht relevante Daten werden vor ihm verborgen

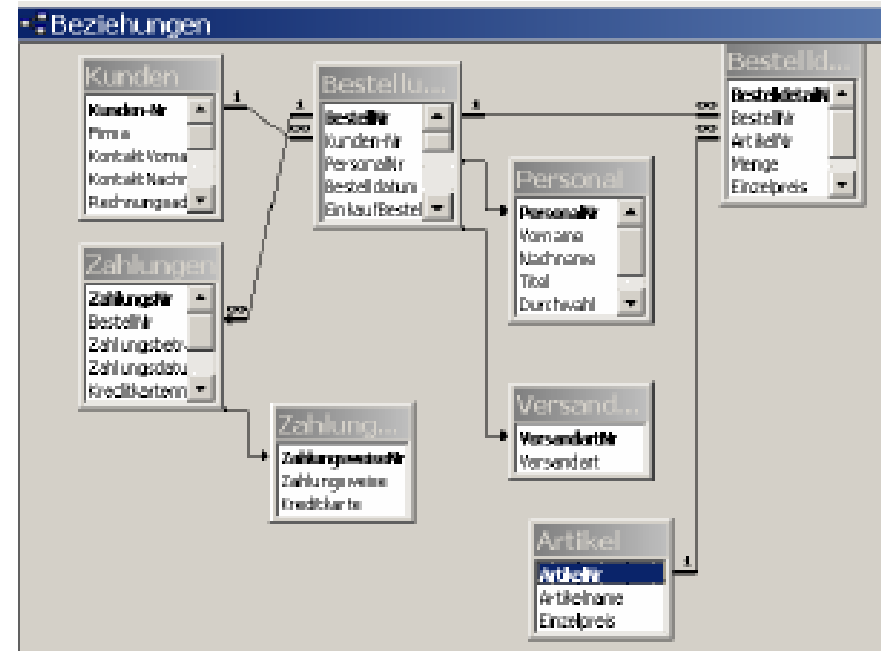


The screenshot shows a window titled 'Firmeninformationen' with a close button in the top right corner. Below the title bar, there is a text instruction: 'Geben Sie hier Name und Adresse Ihrer Firma ein. Die Daten werden beim Schließen des Formulars gespeichert.' The form contains several input fields arranged in two columns. The left column includes fields for 'Firma' (containing 'Musterfirma'), 'Adresse' (containing 'Schwanenstieg 3'), 'Postleitzahl' (containing '12345'), 'Ort' (containing 'Musterdorf'), 'Bundesland', 'Land/Region', and 'Umsatzsteuersatz' (containing '0,00%'). The right column includes fields for 'Standardkisten', 'Rechnungsinhalt', 'Telefonnummer', and 'Faxnummer', all of which are currently empty.

Logische / Konzeptuelle Sicht

26

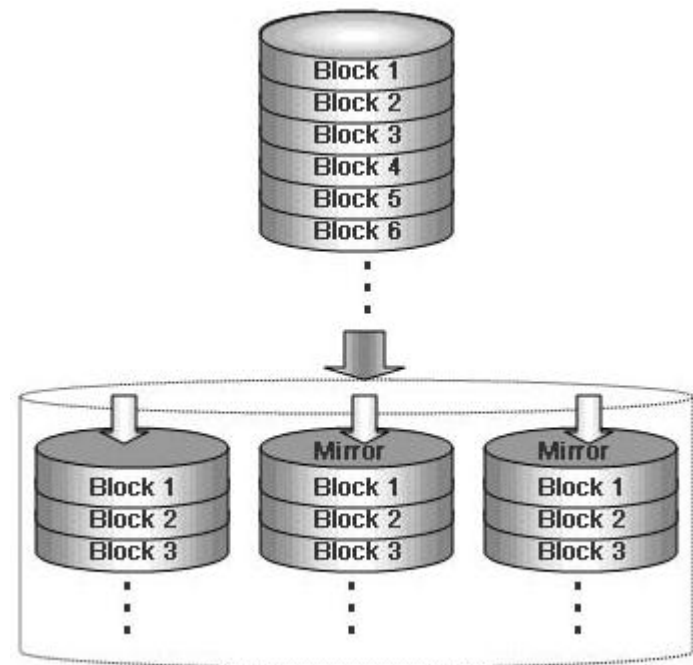
- Das konzeptuelle Schema legt die Strukturen der konzeptuellen Sicht der gesamten Datenbank fest
- Berücksichtigt werden Entitäten, Datentypen, Beziehungen und Integritätsbedingungen
- **Physikalische Speicherstrukturen werden verborgen**



Physische / Interne Sicht

27

- Beschreibt die physikalischen Speicherstrukturen der Datenbank
- Fokus auf effiziente Abspeicherung der Datenbank-Objekte auf dem Speichermedium
 - ▣ Physische Datenhaltung (Cluster)
 - ▣ Logische Datenhaltung (Dateisystem)



DATENBANKMANAGEMENT SYSTEME (DBMS)

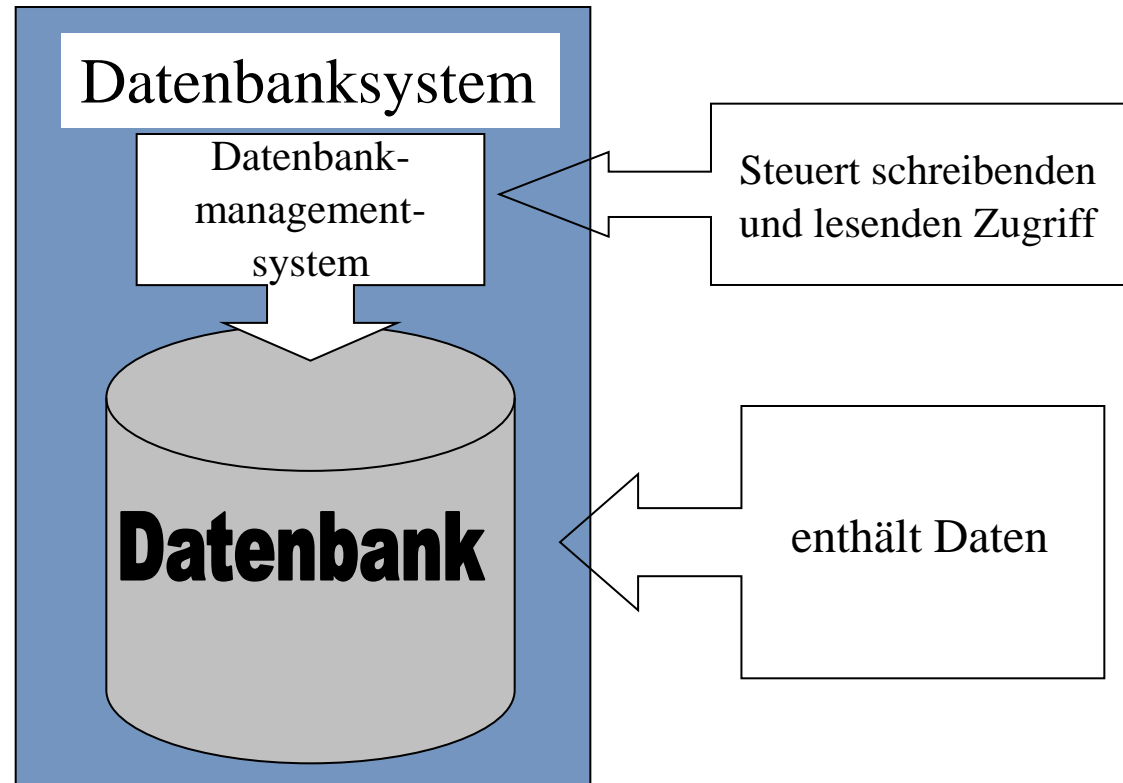
Datenbankmanagementsysteme (DBMS)

- Sammlung von Programmen zum Erstellen und Verwalten einer Datenbank, die es mehreren Anwendungen gleichzeitig ermöglicht auf die Daten in effizienter Weise zuzugreifen
- **Vorteile**
 - ▣ Ermöglicht die Speicherung, Extrahierung und Manipulierung von Daten ohne eigene Dateien erstellen zu müssen
 - ▣ Löst einige Probleme traditioneller Datenverarbeitung, z.B. Einhaltung des ACID-Prinzips, Redundanzfreiheit, etc.
 - ▣ Reduziert Komplexität der Programmierung/Modellierung der Datenverwaltung
 - Trennt die physische und logische Datenstruktur
 - Trennt Programmcode und Daten

Aufgaben des DBMS

- Schnittstelle zwischen Benutzer und Datenbank und alleiniger physikalischer Zugriff auf den Datenbereich
 - ▣ Benutzerverwaltung
 - ▣ Transaktionsverwaltung
- Verbindung der logischen und physikalischen Ebene
 - ▣ Umsetzung des Datenmodells
- Datenbankmanagementsystem bietet
 - ▣ Abfragesprache, um Daten zu lesen/schreiben.
 - ▣ Spezifikationsprache, um Datenmodell zu erstellen

Aufbau Datenbankumgebung



Beispiel

Datenbank für Personalwesen

Mitarbeiter

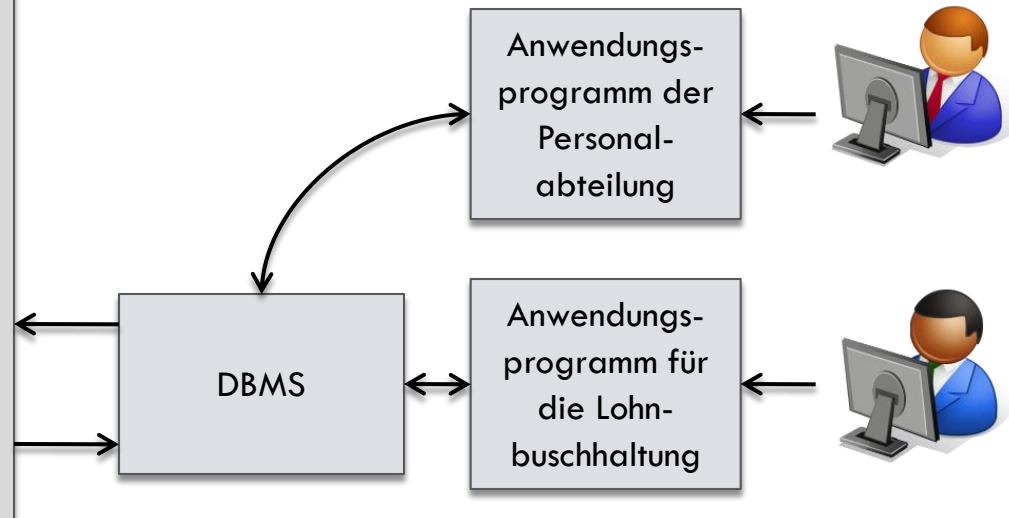
Personalnummer
Name
Adresse
Position
Familienstand

Lohnbuchhaltung

Personalnummer
Arbeitsstunden
Stundenlohn
Steuerklasse
Krankenversicherung

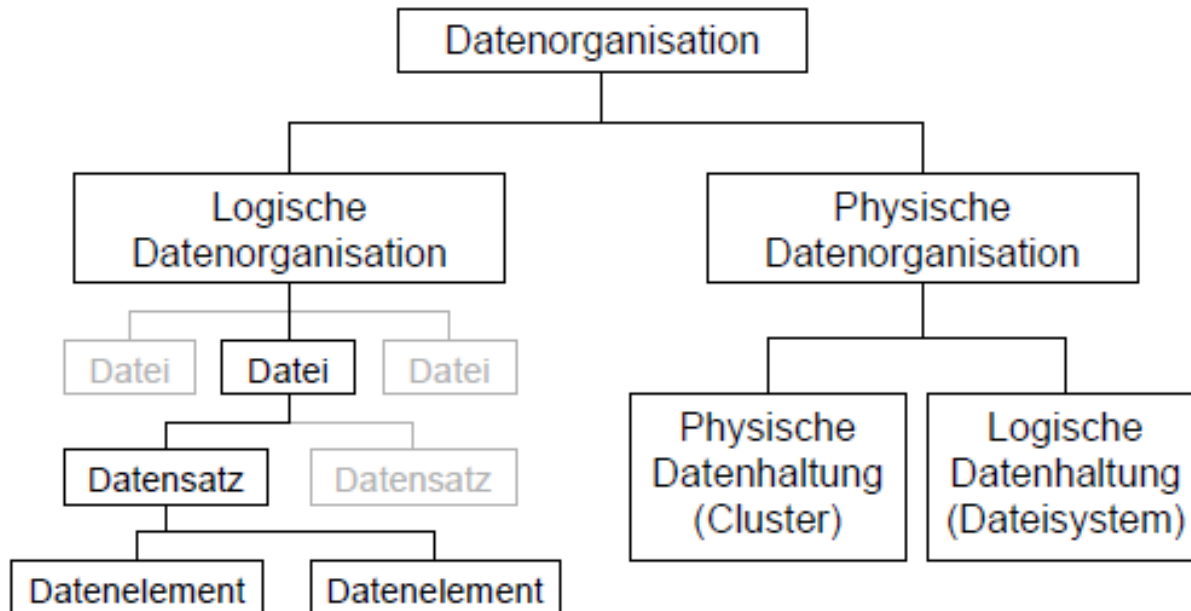
Sozialleistungen

Arbeitslosenversicherung
Rentenversicherung
Solidaritätszuschlag
Pflegeversicherung

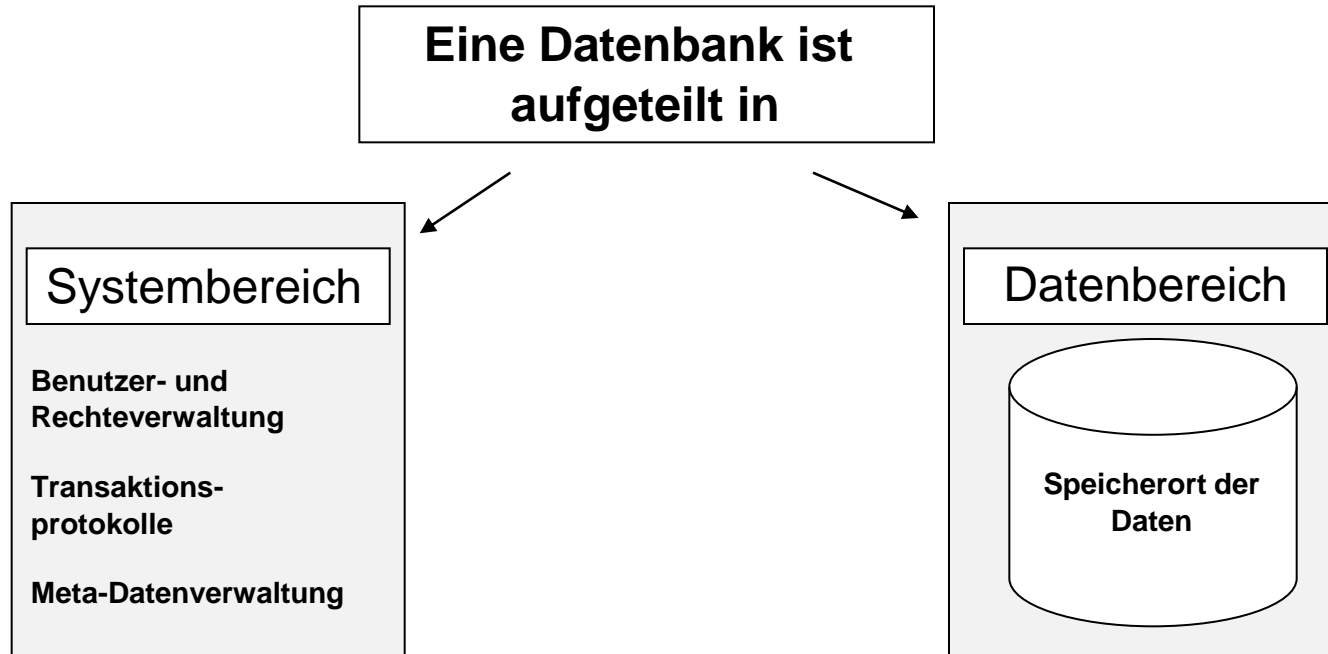


Aufbau Datenorganisation I

33



Aufbau Datenorganisation I



DBMS Sprachen

- Data Query Language (DQL)
 - ▣ Sprache zur Formulierung von Abfragen
- Data Manipulation Language (DML)
 - ▣ Sprache zur Bearbeitung des Datenbestandes (Ändern, Löschen, ...)
- Data Definition/Description Language (DDL)
 - ▣ Sprache zur Beschreibung der logischen Datenstrukturen einer Datenbank
- Data Storage Description Language (DSDL)
 - ▣ Sprache zur Beschreibung der physischen Organisation der Daten innerhalb des Datenbanksystems

DBMS Sprachen

Externe Schicht

Logische Datenunabhängigkeit

Anwendung 1

...

Anwendung n

DML, DQL

Konzeptuelle Schicht

Physische Datenunabhängigkeit

Konzeptionelles Schema

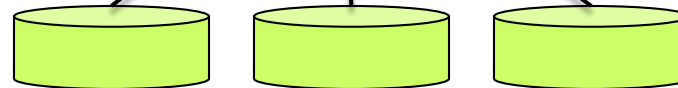
DDL

Interne Schicht

Abbildung auf Speicher- und Datenstrukturen

Internes Schema

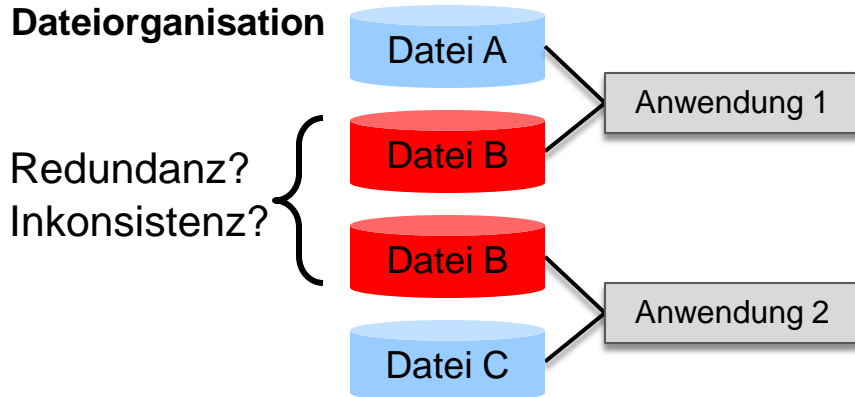
DSDL



Zusammenfassender Vergleich

Datei- vs. Datenbankorganisation

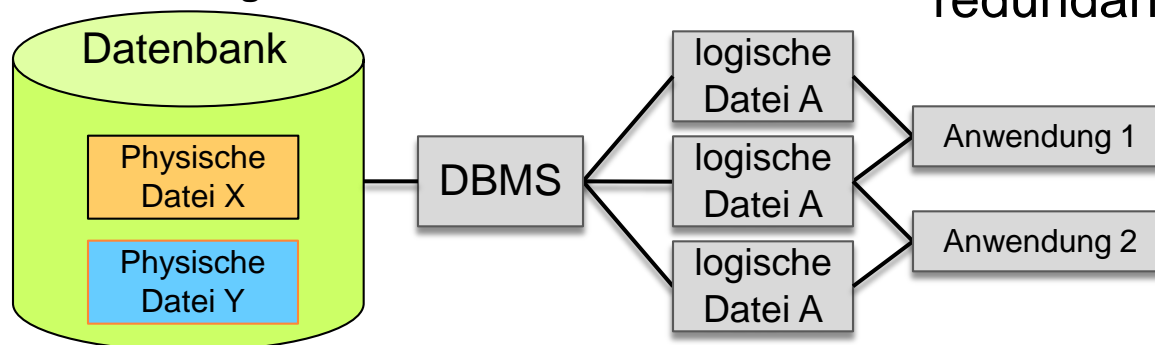
Dateiorganisation



Dateiorganisation:

- Wiederholte Speicherung gleicher Daten. Datei B ist redundant
- erhöhter Speicherplatzbedarf
- Konsistenzprobleme

Datenbankorganisation



Datenbankorganisation :

- Physische Daten sind redundanzfrei und konsistent
- Die Daten sind unabhängig von den einzelnen Programmen, die auf sie zugreifen

DATENMODELLE & DATENMODELLIERUNG



Hierarchisches Datenmodell

39

- Das älteste logische Datenmodell
- Datensätze werden durch *Eltern-Kind-Beziehungen* verknüpft (liefert Baumstruktur)
- Hierarchische Datenspeicherung erlebt Renaissance mit XML

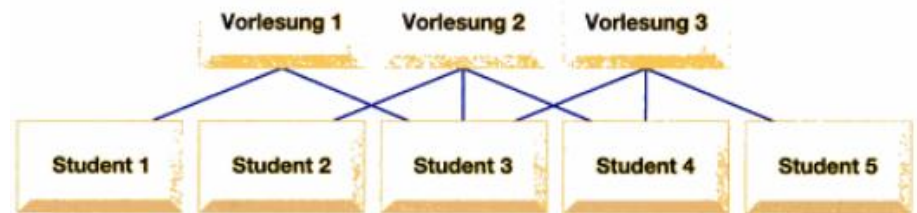


Quelle: Laudon et al. 2010, 299

Netzwerk Datenmodell

40

- Älteres Datenmodell
- Konzepte sehr nah an Implementierung
- Modell fordert keine strenge Hierarchie sondern kann auch m:n-Beziehungen abbilden, d. h. ein Datensatz kann mehrere Vorgänger haben. Auch können mehrere Datensätze an höchster Stelle stehen.



Quelle: Laudon et al. 2010, 299

Relationale Datenmodell I

41

Tabelle = Relation

	KNr	Name	Vorname	PLZ	Ort	Strasse
	1	Hugenbubel	Herbärt	12345	Steinhausen	Tomatenweg 10
Rows(Tupel)	2	Spitzweg	Carl	81526	Himmelhausen	Sternenweg 18
	3	Cron	Maria	36645	Blaupausen	Kopierstr. 18

Sammlung aller Attribute eines Datensatzes

Sammlung gleicher Attribute

Feld, alle Felder einer Zeile bilden einen Datensatz, der alle Attribute eines Objektes (Entität) umfasst. (vgl. Tupel)

Die Spalte KNr. eignet sich dazu, als Primärschlüssel definiert zu werden, weil alle Werte eindeutig sind, da sie nur einmal vorkommen.

Relationales Datenbankmodell II

42

- Organisation in Tabellen (Relations), die voneinander weitgehend unabhängig sind.
- Eine Tabelle ist ein Konstrukt aus Zeilen (Reihen, rows, auch Tupel genannt) und Spalten (columns)
- Eine Zeile ist eine Sammlung von Attributen eines Datensatzes (Objekt, auch Entität), die Spalten stellen Attribute gleicher Art (z.B. Name, Vorname) dar.
- Tabellen können dadurch miteinander verknüpft werden, dass sie (mindestens) ein gleiches Attribut beinhalten.
- Es können beliebig viele Sichtweisen (views) erzeugt werden, die eine Zusammenstellung verschiedener Attribute und verschiedener Tabellen beinhaltet.
- Der Bereich der Werte, die ein Attribut (d.h. ein Eintrag in einer bestimmten Spalte) annehmen kann, nennt man Wertebereich (domain) des Attributes. Dieser Wertebereich wird durch *Einschränkungen (constraints)* näher bestimmt.

Relationales Datenbankmodell III

43

- Enthält ein Datensatz ein Attribut, welches ein Objekt eindeutig charakterisiert, z.B. Kundennummer) kann dieses Objekt als Primärschlüssel definiert werden.
- Wird der Primärschlüssel in einer anderen Tabelle ebenfalls als Attribut verwendet, so spricht man von einem Fremdschlüssel.
- Mit Hilfe dieser Schlüssel können die Tabellen in Beziehungen zueinander gesetzt werden.

Beispiel

44

Auszug aus
Tabelle
Poststellen

PLZ	Ortschaft
54000	Baden
54000	Münzlishausen
54050	Baden-Dättwill
54300	Wettingen

Tabelle Adressen

Name	Vorname	Strasse + Nr.	PLZ	Ortschaft
Meier	Heidi	Badstrasse 3	54000	Baden
Müller	Patrick	Buckmatte 1	54000	Münzlishausen
Roth	Ursula	Zwyssigstrasse 28	54000	Wettingen

- Daten strukturiert?
- Daten konsistent?
- Daten redundant?

DATENMODELLIERUNG - BEISPIEL



Beispiel Datenbankdesign

46

Entwickelt werden soll die Datenbank eines kleinen Online-Computershops, in dem Kunden Waren in einen Warenkorb legen und später bestellen können.

- Dazu ist es notwendig, aufgrund der zur Erledigung des Geschäftsvorfalles benötigten Informationen ein formales Datenmodell zu spezifizieren.
- Die Modellierung der Datenstruktur gibt es verschiedene Methoden,
 - ▣ z.B. die Entity-Relationship-Modellierung.

Planung einer Datenbank

47

Die Planung einer Datenbank gliedert sich unter Anwendung des ER-Modells grob in fünf Teilschritte

- Entwicklung des semantischen Modells
- Definition der Objekte
- Zuordnung der Attribute
- Analyse der Entitätsbeziehungen
- Erstellung eines ER-Diagramms

Anmerkung: Das sehr einfach gehaltene Beispiel des Onlineshops soll Ihnen beim Verstehen dieser Schritte helfen.

Entwicklung des semantischen Modells

48

Im Rahmen der Entwicklung des semantischen Modells soll festgestellt werden, welche Anforderungen an die Datenbank gestellt werden. In Beispiel „Webshop“ wäre dies z.B. :

Die Kunden unserer Seite wählen Produkte aus und legen sie in den Warenkorb. Die Produkte des Warenkorbes können in eine Bestellung übergehen.

Definition der Objekte

49

Ein Objekt bzw. Entität (letztlich eine Tabelle) beschreibt ein abgrenzbares Phänomen, des Weltausschnittes, der modelliert werden soll.
In Beispiel „Webshop“ sind folgende Objekte denkbar:

Kunde

Produkt

Warenkorb

Bestellung

Zuordnung der Attribute

50

Jedes Objekt weist bestimmte Eigenschaften auf, mit denen es charakterisiert werden kann. Um optimale Funktionstüchtigkeit zu gewährleisten, müssen alle notwendigen Attribute erfasst werden.

Um eine Eindeutigkeit der Datensätze herzustellen, werden regelmäßig durchlaufende Nummern pro Datensatz vergeben. Diese Nummern werden zu Primärschlüsseln verarbeitet.

KUNDE	KundenNr, Name, Adresse
PRODUKT	ProduktNr, Produktname, Beschreibung, Preis
WARENKORB	KorbNr, Menge, Datum/Zeit
BESTELLUNG	BestellNr, KundenNr, Menge, Gesamtpreis, Datum

Analyse der Entitätsbeziehungen I

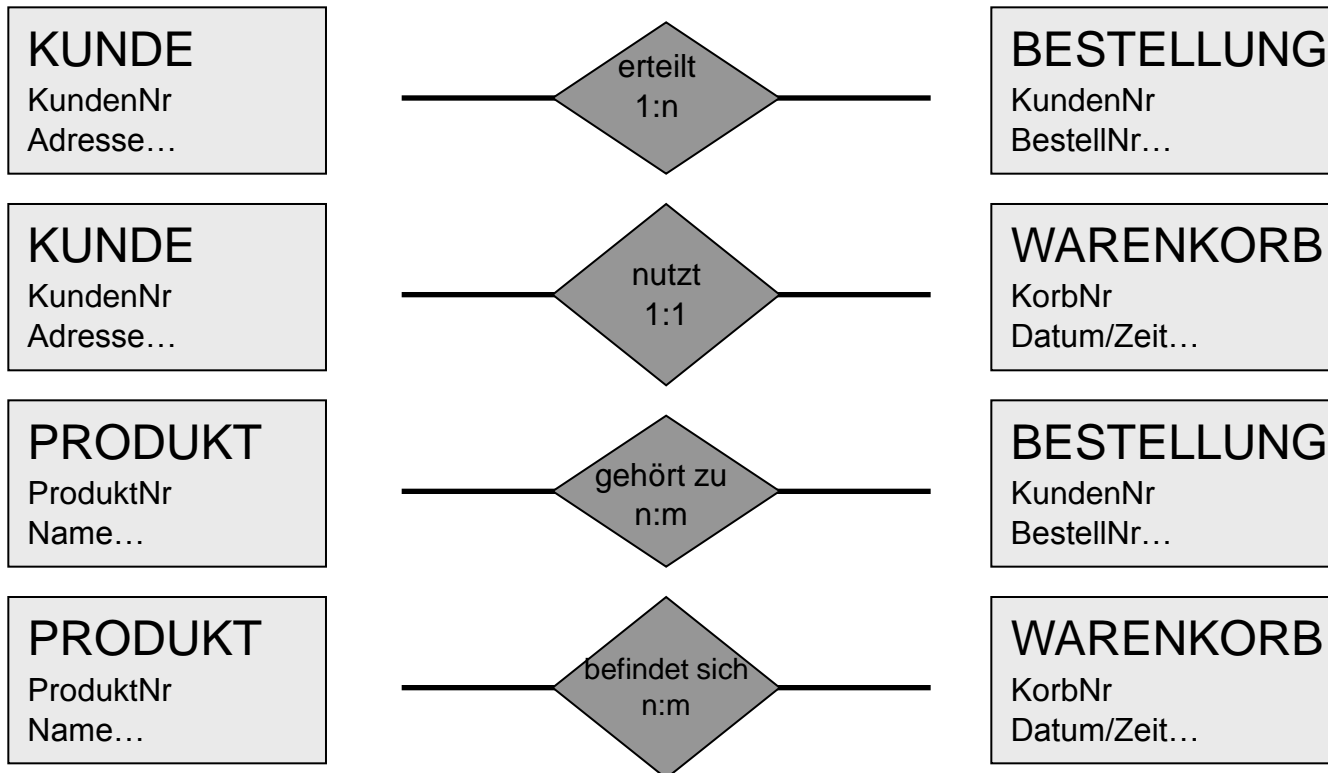
51

Beziehungen zwischen Entitäten sind Kernbestandteil des ER-Modells. So kann z.B. die Kundennummer die Entitäten **BESTELLUNG** und **KUNDE** miteinander verknüpfen. (Sie ist in der Tabelle Kunde Primär- und in der Tabelle Bestellung Fremdschlüssel).

Analyse der Entitätsbeziehungen II

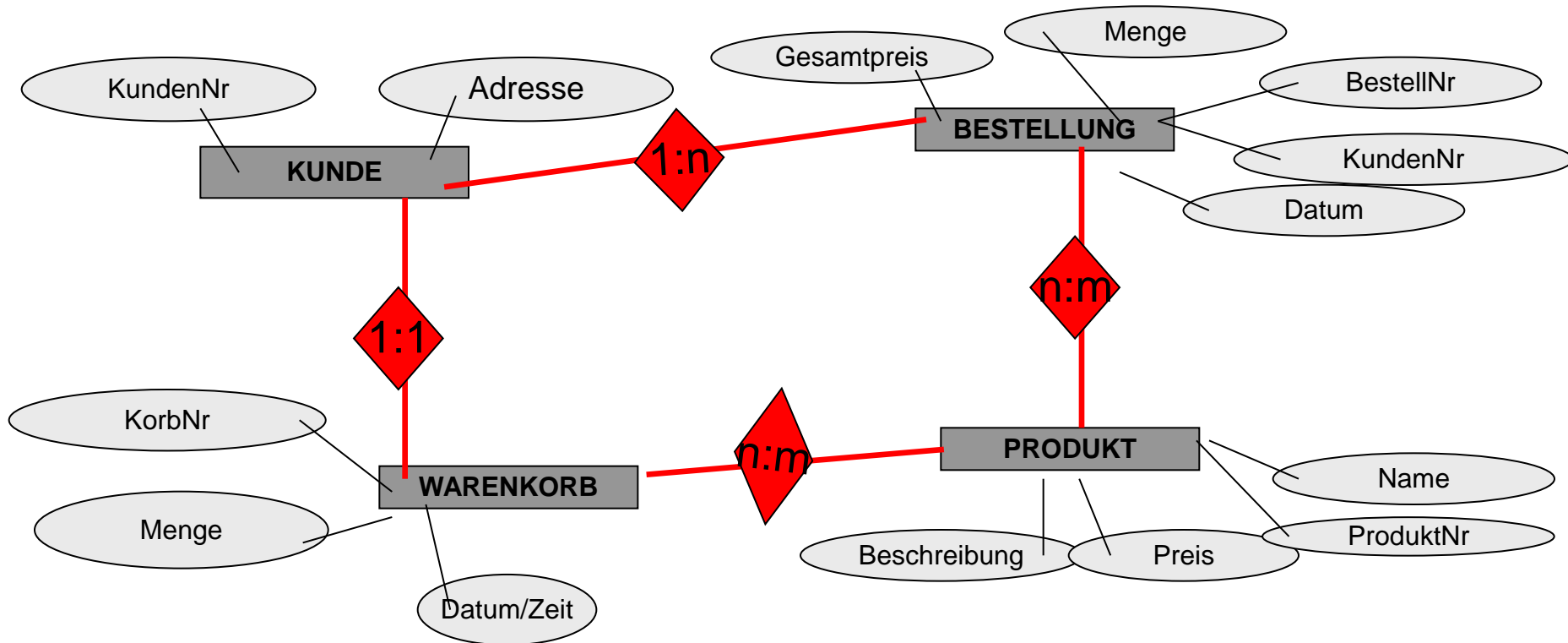
52

Bei den gegebenen Tabellen KUNDE, PRODUKT, WARENKORB und BESTELLUNG ergeben sich folgende Assoziationen:



Erstellung eines Entitätsdiagramms

53



Anmerkung: Auf die Darstellung der n:m Beziehungen wird in diesem Beispiel verzichtet.

ENTITY-RELATIONSHIP- MODELL (ERM)



Entity-Relationship-Modell (ERM)

55

- Modellierungsansatz von Chen 1976
- Ziel: graphische Modellierung **statischer** Datenstrukturen der gegebenen Domain (konzeptuelles, high-level Datenmodell)
 - ▣ Modelliert werden Gegenstände/Sachverhalte (**Entities**) sowie deren Beziehungen (**Relationships**)
 - ▣ Keine Betrachtung des dynamischen Verhaltens (z.B. Geschäftsprozesse), sondern nur des statischen Aspekts des zu modellierenden Ausschnitts

Beschreibungsformen für Daten – Entities

56

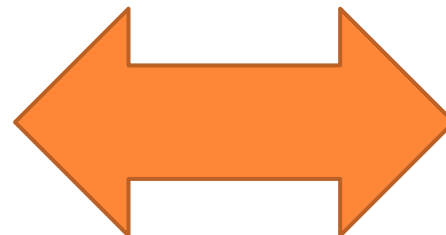
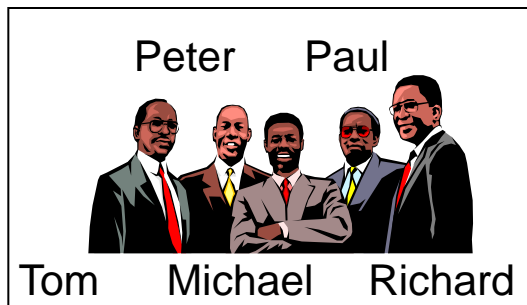
- Entities sind grundsätzlich individuelle Exemplare
- Beispiele für reale, physisch existierende Objekte:
 - ▣ Der PKW der Marke X mit dem amtlichen Kennzeichen SI-XY 1
 - ▣ Der in der Personalabteilung der Firma Y beschäftigte Angestellte Klaus Meier
- Beispiel für ein materiell nicht existierendes Objekt:
 - ▣ Die telefonische Bestellung des Kunden K. zur Lieferung von 50 Stück des Artikels 471 1
 - ▣ Zur Bestellung gehören zwar physisch existierende Objekte wie Kunde und Artikel, aber die Bestellung selbst ist immateriell

Entities und Entitytypen

57

- Gleichartige Entities (Objekte) werden zu einer Entitymenge (Objektmenge) zusammengefasst und durch einen **Entity-Typen** beschrieben.
- Beispiele:
 - ▣ alle in einem Unternehmen beschäftigten Personen werden zur Menge Mitarbeiter zusammengefasst
 - ▣ alle an einer Universität eingeschriebenen Personen werden zur Menge Studenten zusammengefasst

Objekte/Entities



Entity-Typ



Entities und Entitytypen

58

- Graphische Notation (Chen-Notation):

Name des
Entitytypen

Entitätstypen werden durch Rechtecke dargestellt

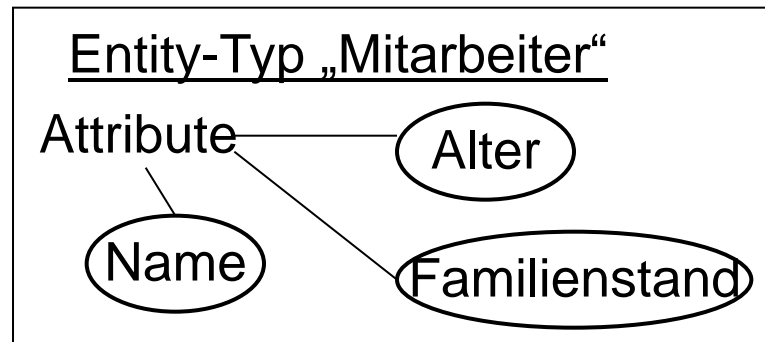
- **Beispiel:**

Mitarbeiter

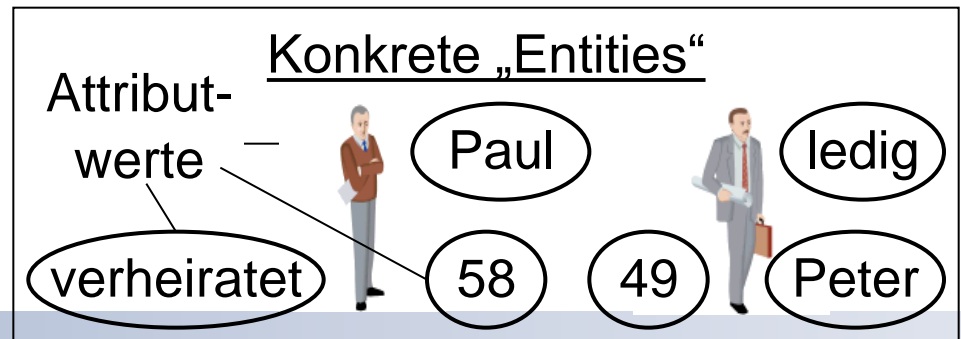
Beschreibungsformen für Daten – Attribute

59

- Daten beziehen sich auf die Eigenschaften oder Attribute von Entities, sind also Informationen über Entities
- Beispiel: Der Entitytyp Mitarbeiter hat z.B. die Eigenschaften Name, Alter, Familienstand.



- Beispiel:
Der Mitarbeiter Paul
ist 58 Jahre alt
und verheiratet



Attribute

60

- Ein Attribut beschreibt eine Eigenschaft von Entities eines Entitytyps bzw. von Beziehungen eines Beziehungstyps
- Beispiel: Die Personalnummer des Mitarbeiters „Meier“ ist 1 234. Personalnummer ist Attribut des Entitytypen Mitarbeiter und hat den Wert 1 234 für den Mitarbeiter „Meier“

- Graphische Notation:

Name des
Attributs

- Beispiel:

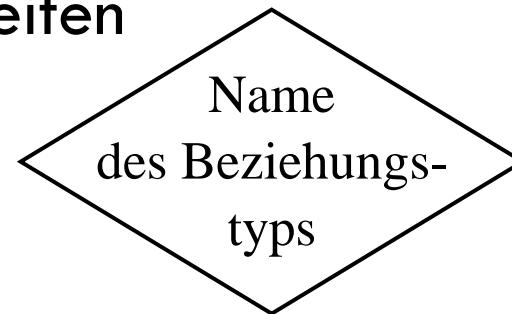
Personal-
nummer

Beziehungen und Beziehungstypen

61

- Beziehungen (Relationships) stellen wechselseitige Assoziationen, d.h. Wechselwirkungen und Abhängigkeiten, zwischen den Entities dar
- Gleichartige Beziehungen werden zu Beziehungstypen zusammengefasst
- Beispiel: Assoziation „arbeitet in“ bezeichnet, dass Mitarbeiter in Projekten arbeiten

□ Graphische Notation:



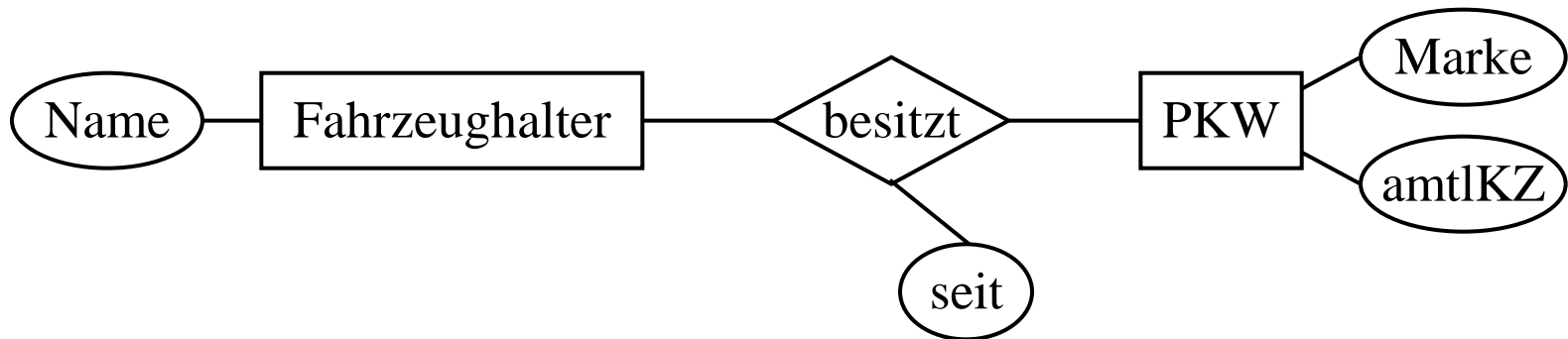
□ Beispiel:



Beziehungen und Beziehungstypen

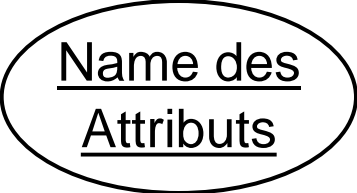
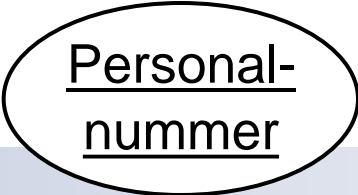
62

- Beziehungstypen können wie Objekte/Entities Attribute besitzen
- Beispiel:
„Paul besitzt seit 01.01.2000 einen PKW der Marke X mit dem amtlichen Kennzeichen SI-XY 1. Ein PKW der Marke Y mit dem amtlichen Kennzeichen SI-YX 11 ist seit 01.06.2000 im Eigentum von Peter“



Primärschlüssel

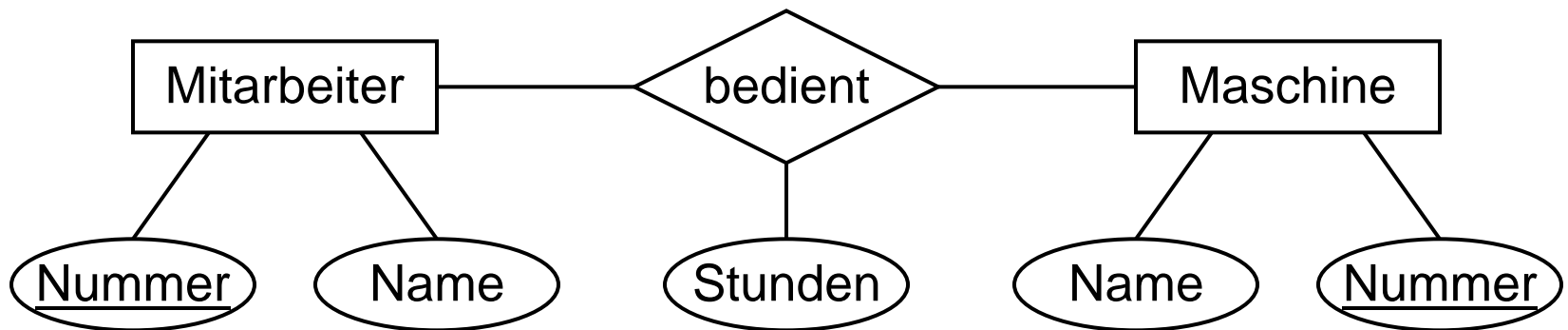
63

- Attribute werden in **beschreibende** und **identifizierende Attribute** unterteilt
 - ▣ Ein identifizierendes Attribut (oder eine Kombination von mehreren Attributen) eines Entitätstyps kennzeichnet alle Entitäten eindeutig
 - ▣ Der Primärschlüssel ist eine minimale Menge von Attributen, die einen Entity in einem Entitytypen eindeutig identifizieren
- Graphische Notation: 
- Beispiel: „Personalnummer“ 1 234 des „Mitarbeiters“ Meier identifiziert diesen 

Beispiel

64

„Es gibt mehrere Mitarbeiter, die mit Namen und Nummer näher beschrieben werden sowie mehrere Maschinen, die ebenfalls Nummer und Name besitzen. Mitarbeiter können Maschinen bedienen, wobei die Dauer der Bedienung näher durch die Angabe der Stunden beschrieben wird“



Kardinalitäten von Beziehungstypen

65

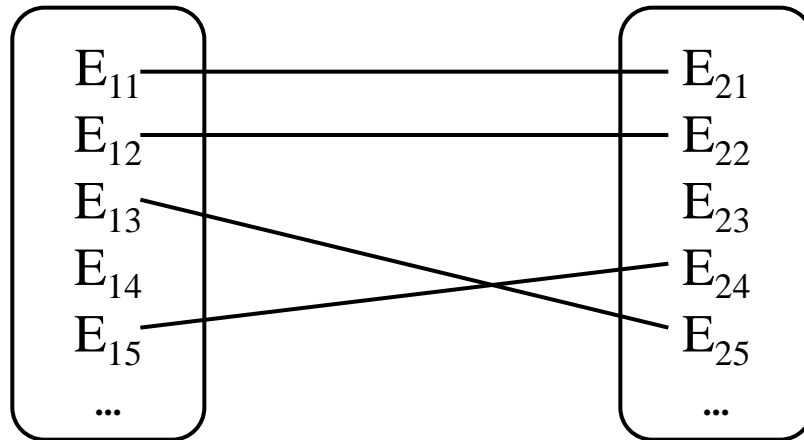
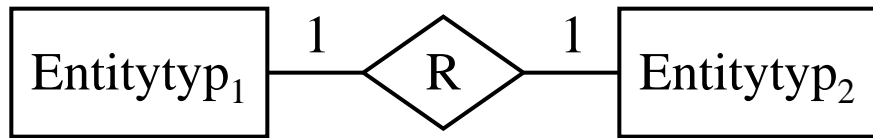
- Die Beziehung zwischen Entity-Typen kann durch die **Kardinalität**, die Anzahl der Beziehungen, die jedes einzelne Entity der Menge *höchstens* eingehen kann, näher beschrieben werden

- Typen binärer Beziehungen zwischen zwei Entity-Typen:
 - 1:1-Beziehungen,
 - 1:N-Beziehungen,
 - N:1-Beziehungen und
 - N:M-Beziehungen.

1:1-Beziehungstyp

66

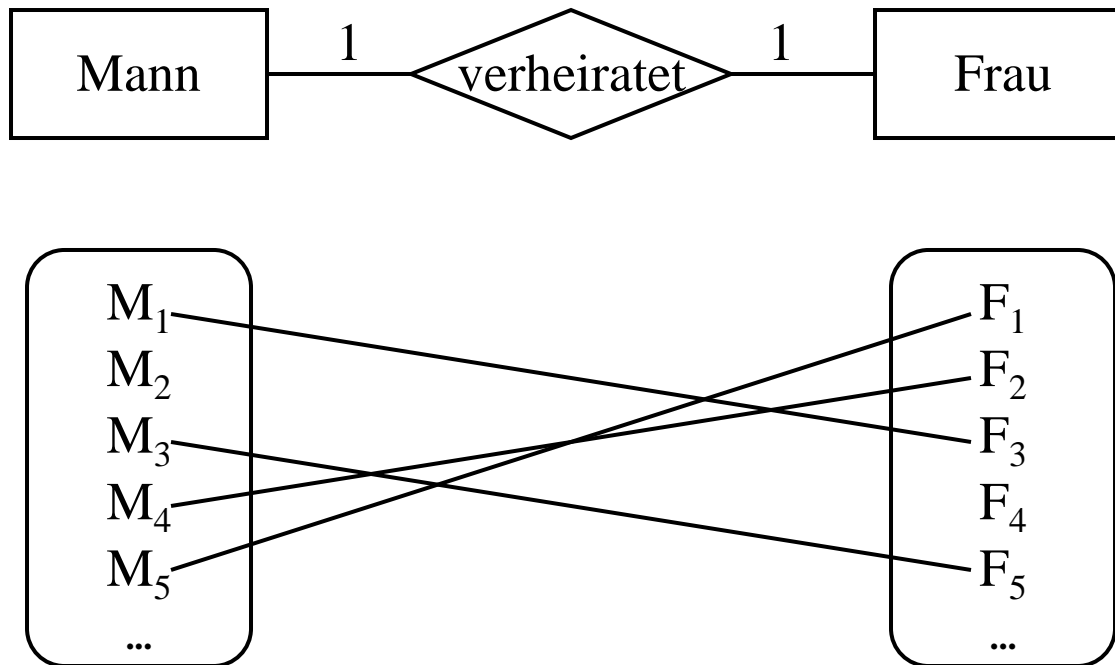
- Jedes Entity E_{1x} kann mit maximal einem Entity E_{2x} die benannte Beziehung eingehen und umgekehrt



- Einem Entity des ersten Entitytypen wird höchstens ein Element des zweiten Entitytypen zugeordnet und umgekehrt
- Jede Instanz von Entitytyp₁ ist mit höchstens einem (0 oder 1) Element aus Entitytyp₂ assoziiert, eine Instanz von Entitytyp₂ mit höchstens einem (0 oder 1) von Entitytyp₁

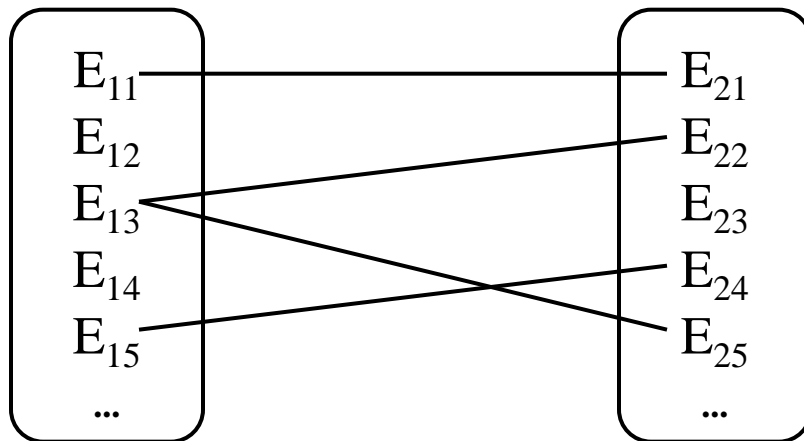
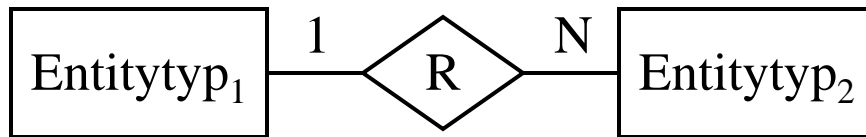
Beispiel: 1:1-Beziehungstyp

67



1:N-Beziehungstyp

68

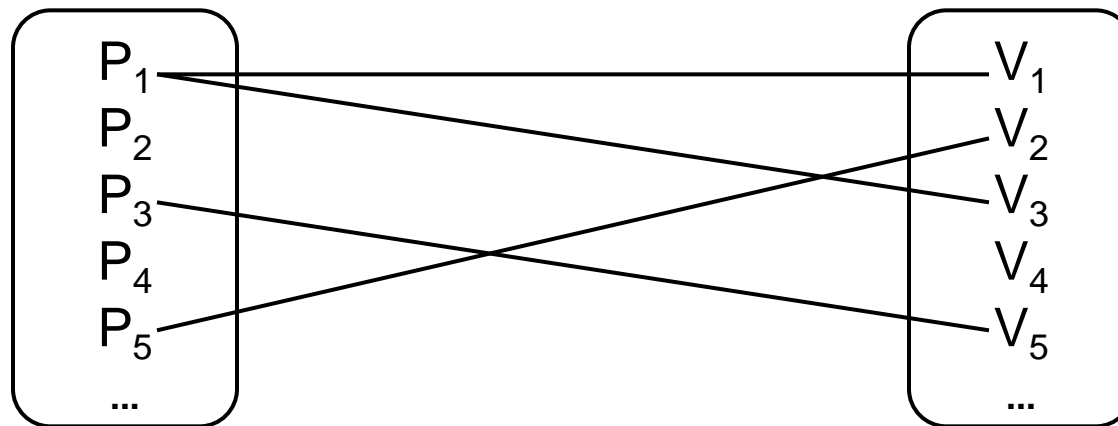
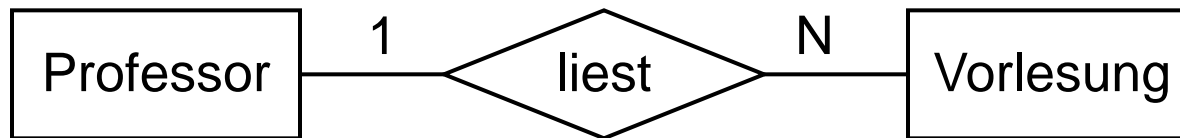


- Einem Entity des ersten Entitytypen werden
 - höchstens N ($N=0,1,2,\dots$), d.h keine, ein oder mehrere Entities des zweiten Entitytypen zugeordnet;
 - jedem Entity des zweiten Entitytypen wird höchstens ein (d.h. kein oder ein) Entity des ersten Entitytypen zugeordnet.
- Einer Instanz aus E_1 können N Elemente aus E_2 zugeordnet sein; einer Instanz aus E_2 kann höchstens ein Element aus E_1 zugeordnet werden.

Beispiel: 1:N-Beziehungstyp

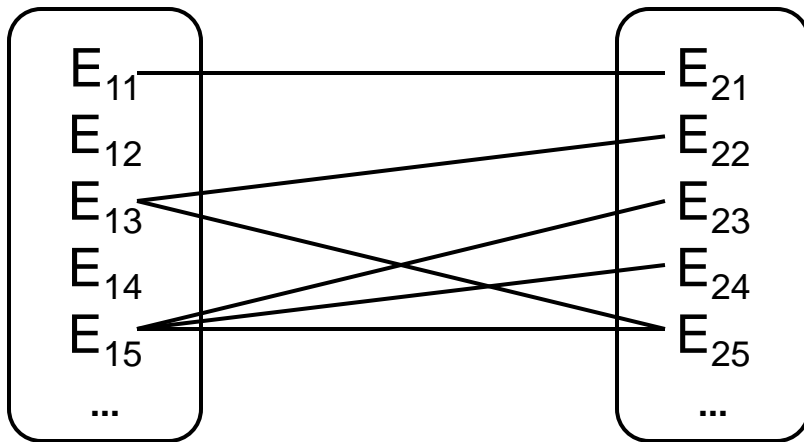
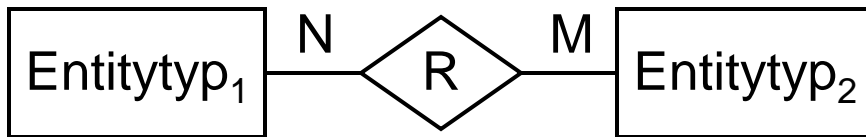
69

„Professoren lesen Vorlesungen. Jeder Professor kann mehrere Vorlesungen lesen, jede Vorlesung wird von einem Professor gelesen.“



N:M-Beziehungstyp

70

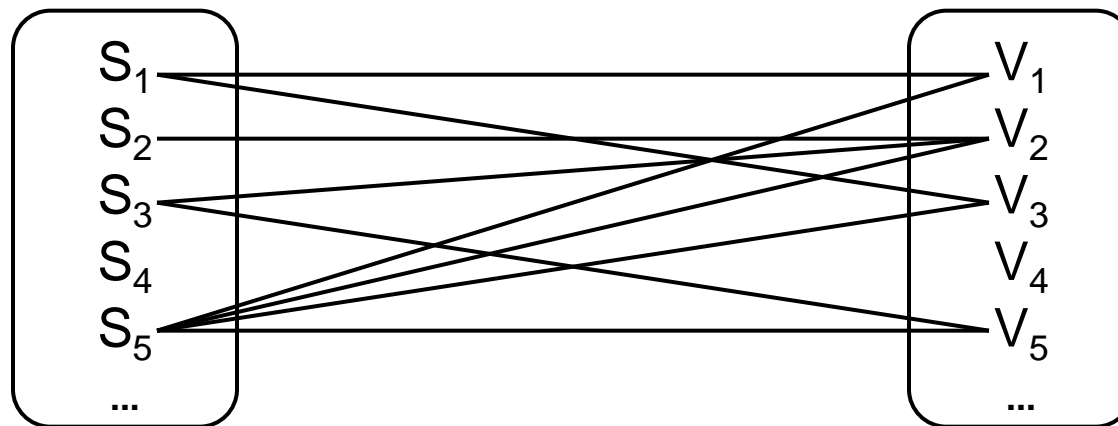
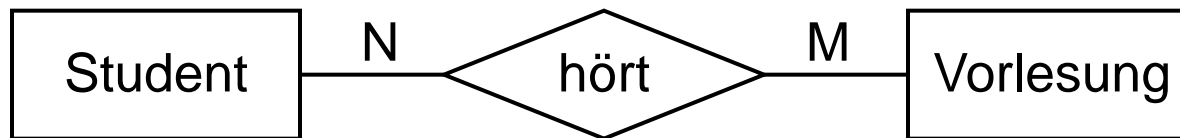


- Jedem Entity des zweiten Entitytypen werden höchstens N ($N=0,1,2,\dots$), d.h. keine, eine oder mehrere Entities des ersten Entitytypen zugeordnet
- umgekehrt werden jedem Entity des ersten Entitytypen höchstens M ($M=0,1,2,\dots$), d.h. keine, eine oder mehrere Entities des zweiten Entitytypen zugeordnet

Beispiel: N:M-Beziehungstyp

71

„Jeder Student kann mehrere Vorlesungen hören. Die Vorlesungen werden von mehreren Studenten gehört.“



Beispiel

72

Ein Mitarbeiter hat einen Namen und einen Wohnort. Ein Mitarbeiter arbeitet in einer Abteilung. Ein Mitarbeiter arbeitet an mehreren Projekten. Die Zeit, die ein Mitarbeiter für ein Projekt investiert, ist festgeschrieben. Jede Abteilung hat einen Namen. Jedes Projekt hat einen Namen. In einer Abteilung sind mehrere Mitarbeiter beschäftigt. An einem Projekt arbeiten mehrere Mitarbeiter.

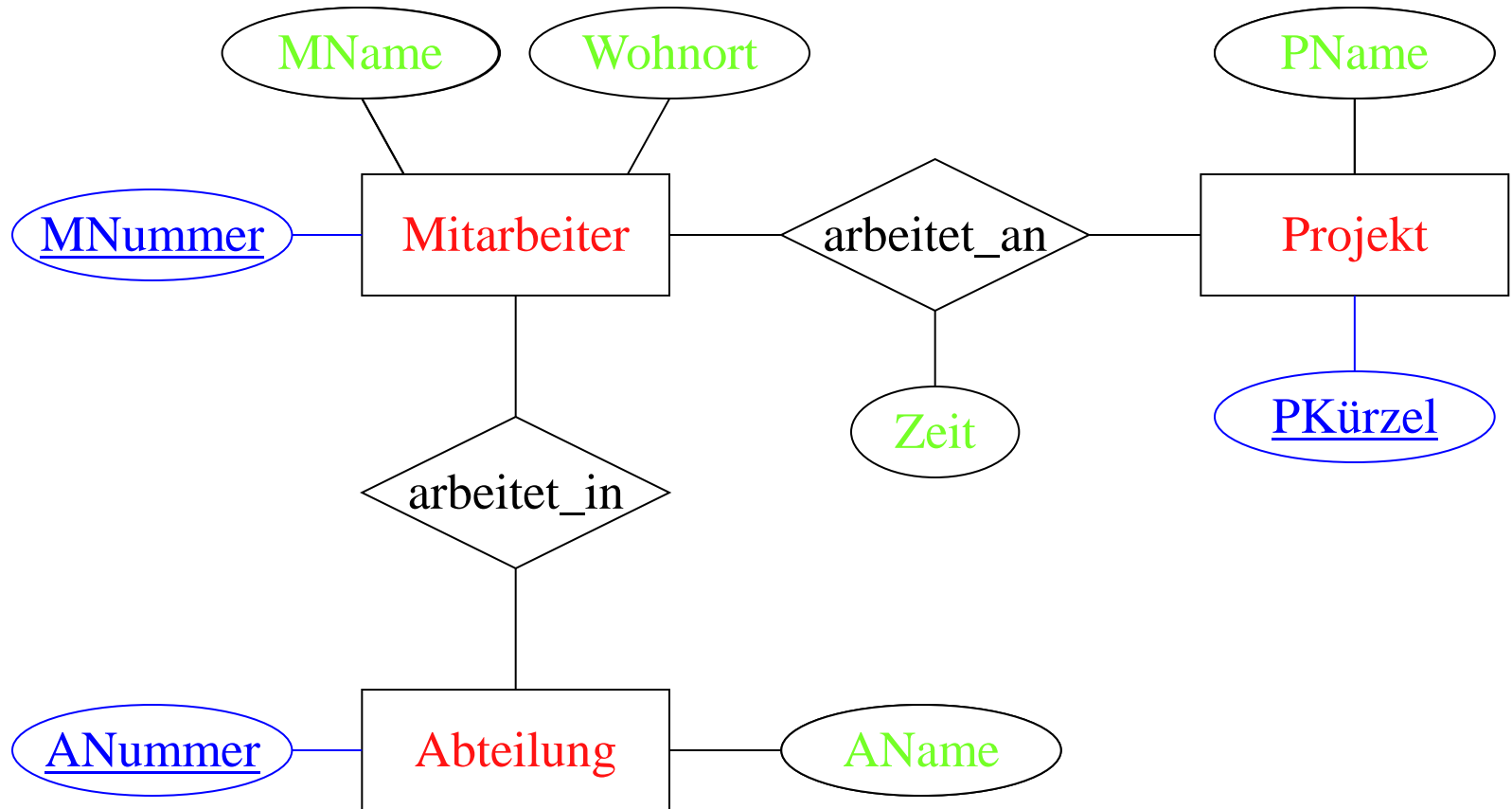
Beispiel

73

Ein **Mitarbeiter** hat einen **Namen** und einen **Wohnort**. Ein Mitarbeiter **arbeitet in** einer **Abteilung**. Ein Mitarbeiter **arbeitet an** mehreren **Projekten**. Die **Zeit**, die ein Mitarbeiter für ein Projekt investiert, ist festgeschrieben. Jede Abteilung hat einen **Namen**. Jedes Projekt hat einen **Namen**. In einer Abteilung sind *mehrere* Mitarbeiter beschäftigt. An einem Projekt arbeiten *mehrere* Mitarbeiter.

ER-Diagramm zur „Beispielminiwelt“

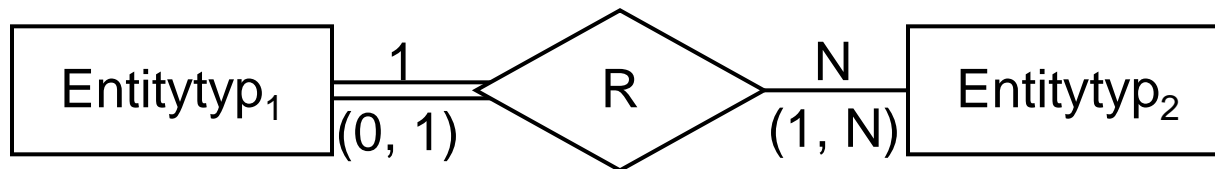
74



Minimalkardinalitäten in Chen-Notation

75

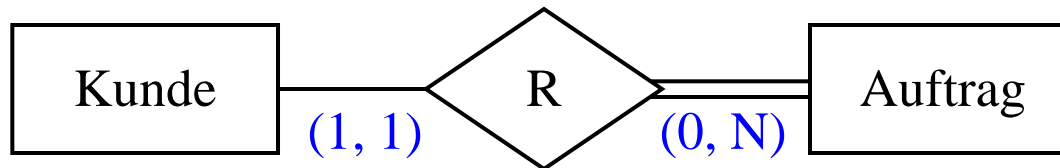
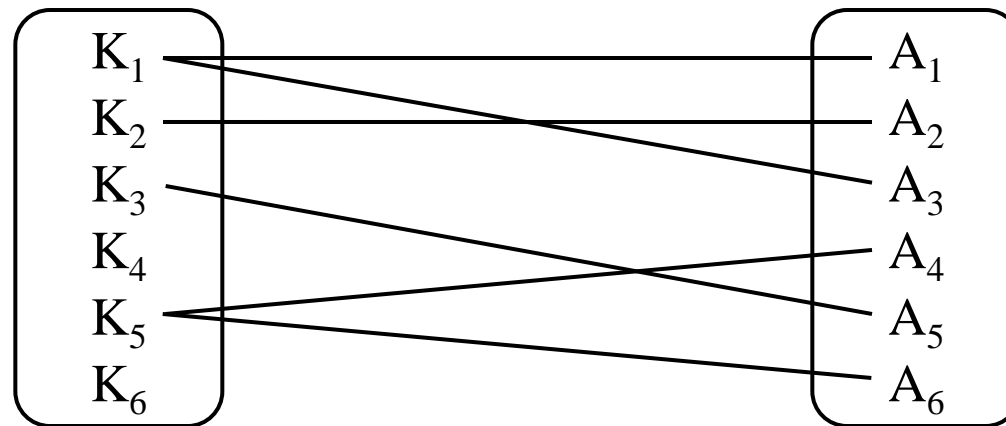
- Bisherige Notation gibt nur die Maximalkardinalitäten an
- **Minimalkardinalitäten** geben an, ob ein Element eines Entity-Typen eine Beziehung zu mindestens einem anderen Entity-Typen eingehen muss (obligatorisch) oder nicht (optional)
- Beispiel: Jede Instanz aus Entitytyp₁ ist mit mindestens einem und höchstens N Elementen aus Entitytyp₂ assoziiert. Eine Instanz von Entitytyp₂ mit höchstens einem Element von Entitytyp₁



Beispiel: „Kundenauftrag“

76

- Jeder Kunde kann mehrere Aufträge erteilen
- Jeder Auftrag wird von **genau einem** Kunden erteilt



Beispiele

77

- Beispiel „Prüfung“: Eine Klausur umfasst mehrere Vorlesungen, wobei mindestens eine Vorlesung geprüft wird. Eine Vorlesung wird in maximal einer Klausur abgeprüft.



- Beispiel „Projektarbeit“: An einem Projekt arbeitet mindestens ein Mitarbeiter. Jeder Mitarbeiter kann an mehreren Projekten beteiligt sein.

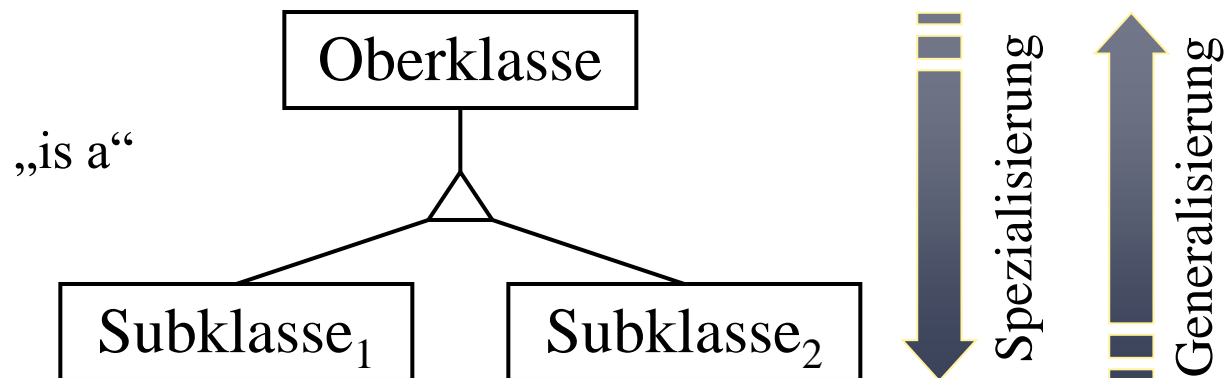


Generalisierung/Spezialisierung

(„is a“)

80

- Haben verschiedene Entitätstypen gleiche Attribute, so können diese in einer Oberklasse zusammengefasst werden (Generalisierung)
- Die ursprünglichen Entitätstypen werden Subklassen genannt, die durch Spezialisierung aus der Oberklasse abgeleitet werden



- Von der Oberklasse erben die Subklassen:
 - die Attribute und
 - die Beziehungen

Generalisierung/Spezialisierung

81

□ Arten

- Disjunkt (vs. nicht disjunkt bzw. überlappend)
 - Jede Entität der Oberklasse *gehört höchstens* einer Subklassen an
- Total (vs. partial bzw. partiell)
 - Jede Entität der Oberklasse *gehört mindestens* einer Subklasse an

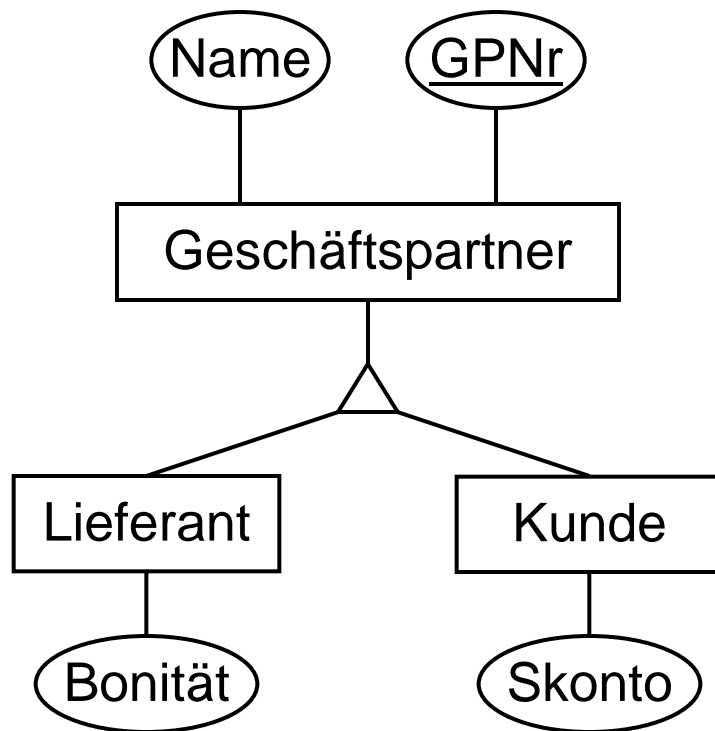
Beispiele

82

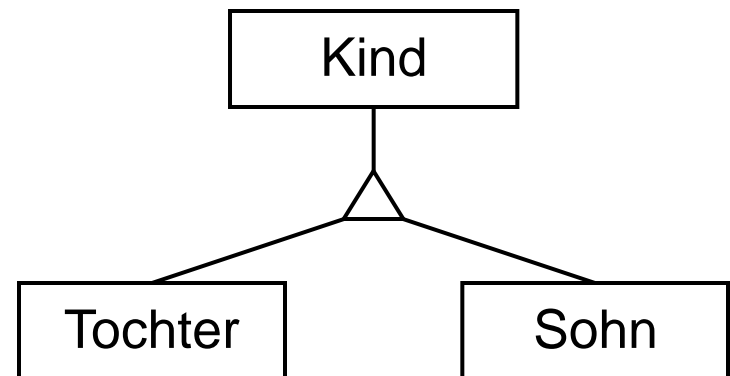
- Total, disjunkt
 - Oberklasse: Person
 - Subklassen: Mann, Frau
- Partiiell, nicht disjunkt
 - Oberklasse: Person
 - Subklassen: Mann, Angestellter
- Partiiell, disjunkt
 - Oberklasse: Fahrzeug
 - Subklassen: Auto, Fahrrad
- Total, nicht disjunkt:
 - Oberklasse: Hochschulangehöriger
 - Subklassen: Studierender, Angestellter

Beispiele

83



- Disjunkt?
- Total?

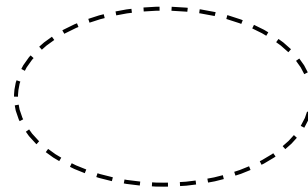


Abgeleitetes Attribut

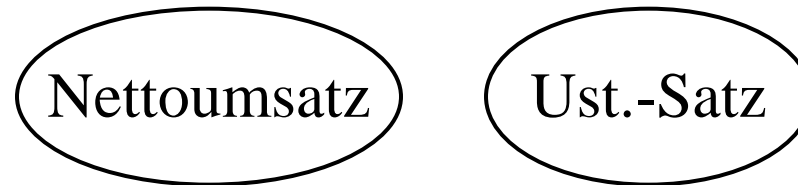
84

- Abgeleitete Attribute lassen sich aus anderen Attributen des Typs berechnen

- Graphische Notation:



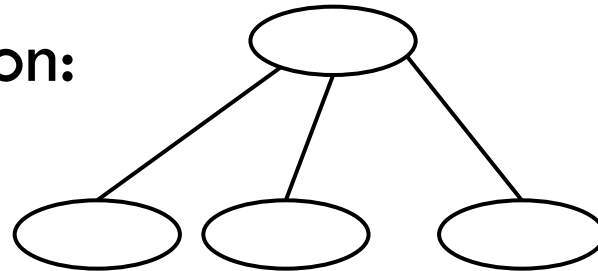
- Beispiel:



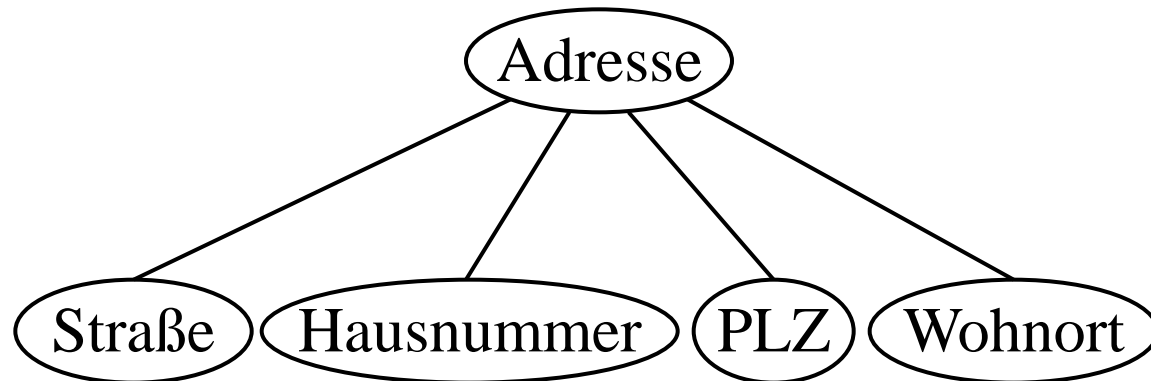
Zusammengesetztes Attribut

85

- Attribute, die aus mehreren Attributen bestehen – also nicht atomar sind – heißen **zusammengesetzt**
- Graphische Notation:

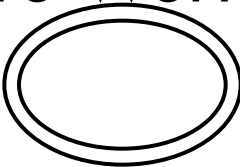


- **Beispiel:**



Mehrwertiges Attribut

86

- Mehrwertige Attribute (evtl. nicht atomar!) erlauben, dass ein Attribut mehrere Werte annehmen kann
- Graphische Notation: 

- **Beispiel:**

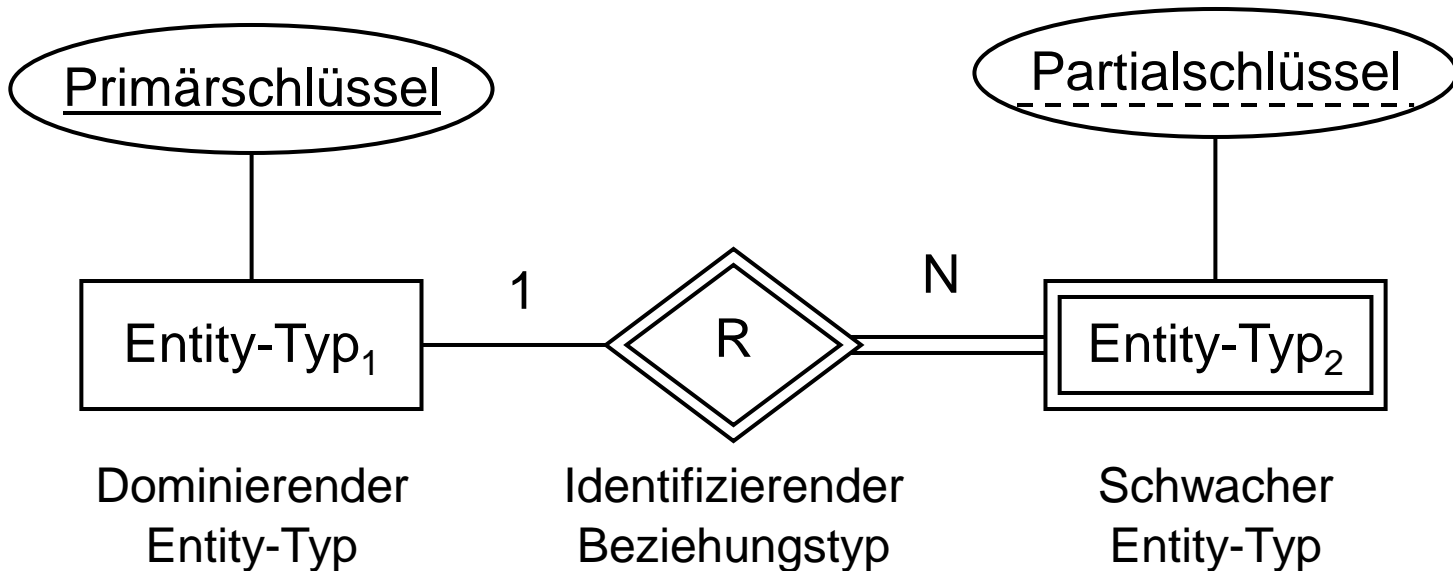


Weiteres Beispiel: Vornamen, z.B. Karl-Theodor
Maria Nikolaus Johann Jacob Philipp Franz Joseph
Sylvester zu Guttenberg.

Schwacher (existenzabhängiger) Entity-Typ

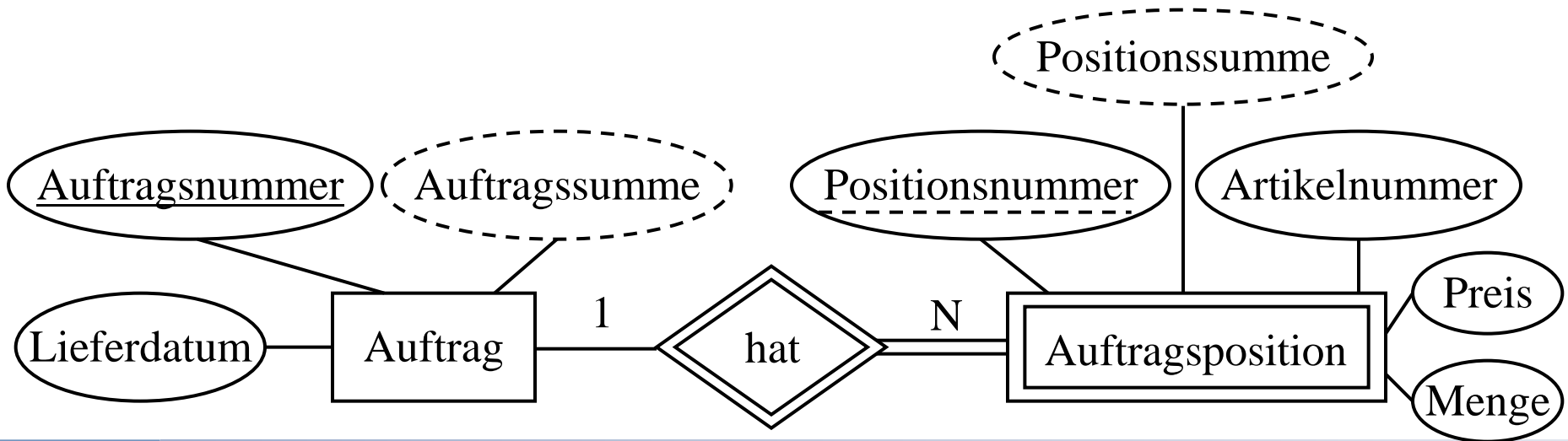
87

- Die Existenz von Entities eines schwachen Entitytyps („weak entity“) hängt von der Existenz eines Entities des dominierenden Typen ab
- Abhängigkeit wird durch identifizierende Beziehung modelliert



Beispiel: Schwacher Entity-Typ

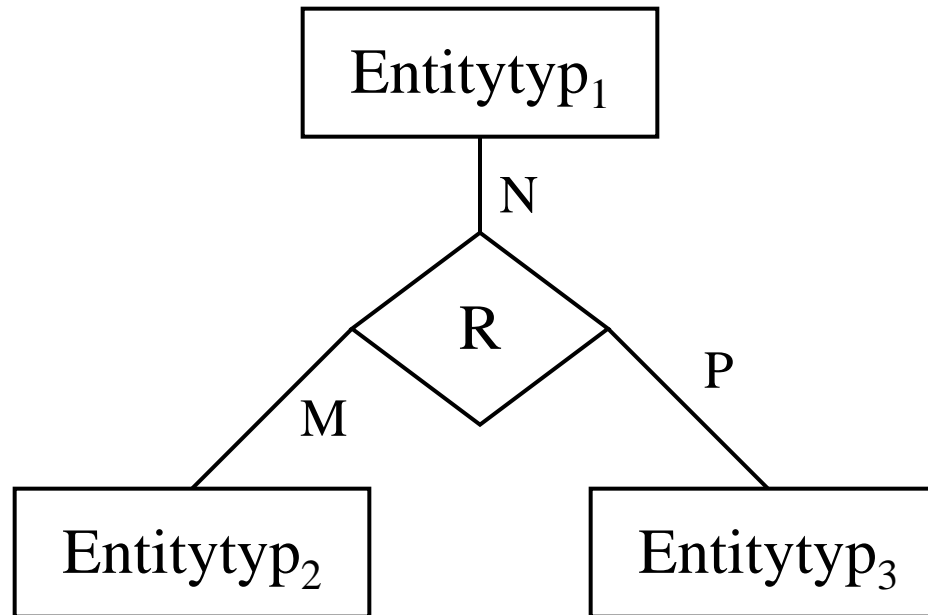
Auftragsnummer: xyz				Lieferdatum: TT.MM.JJJJ		
Position	Artikel	Bezeichnung	Preis	Menge	Positionssumme	
1	4711	Tapete	6,50 €	6	39,00 €	
2	874	Kleister	4,00 €	2	8,00 €	
3	
Auftragssumme:					...	



Beziehungstyp vom Grad 3

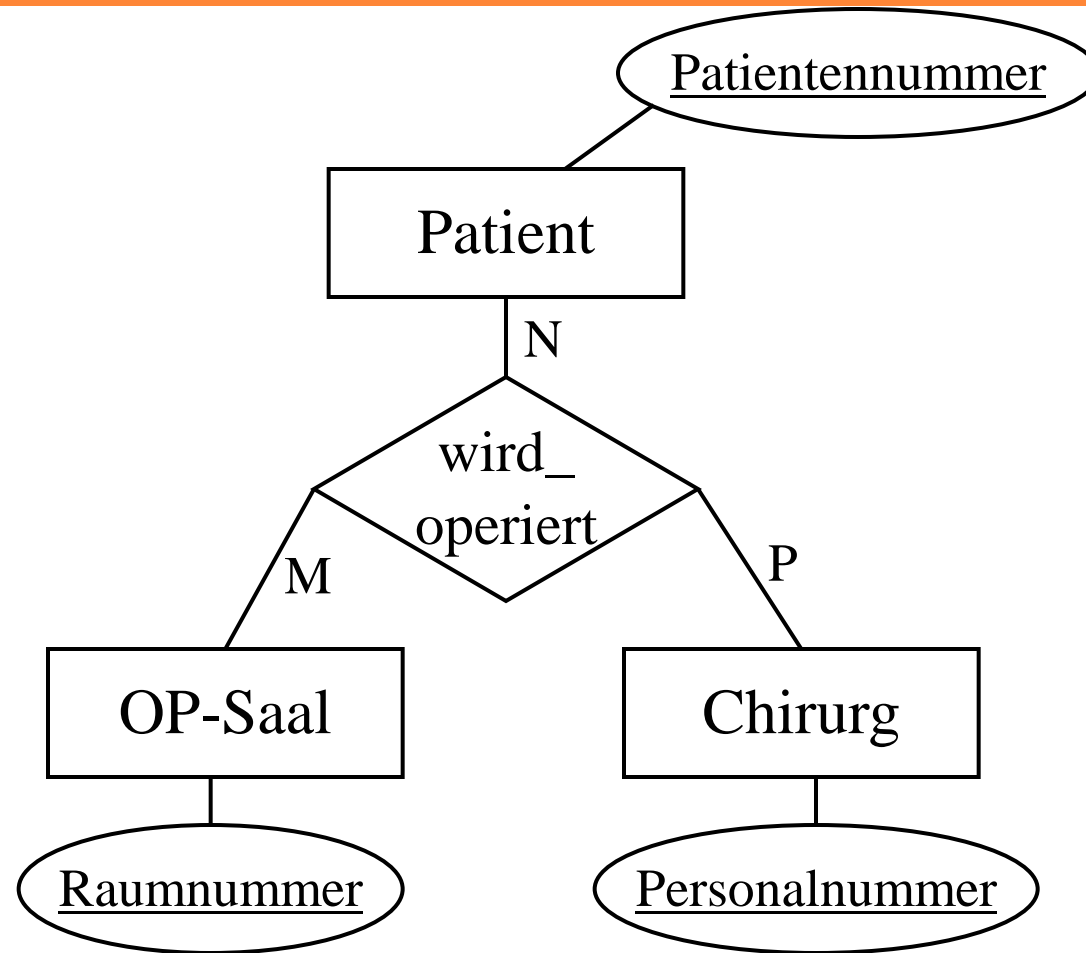
89

- Zur Modellierung bestimmter Sachverhalte können binäre Beziehungen evtl. nicht ausreichen
- Beziehungen zwischen drei Entitytypen können explizit modelliert werden



Beispiel: Beziehungstyp vom Grad 3

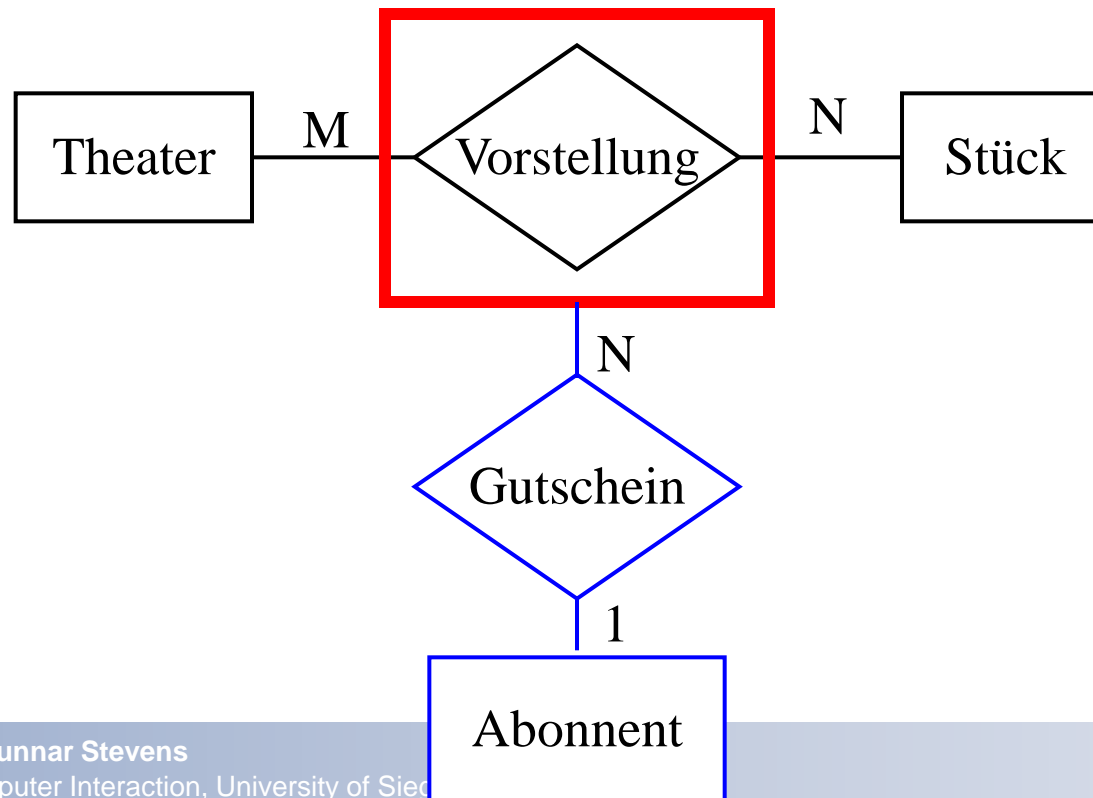
90



Uminterpretierter Beziehungstyp

91

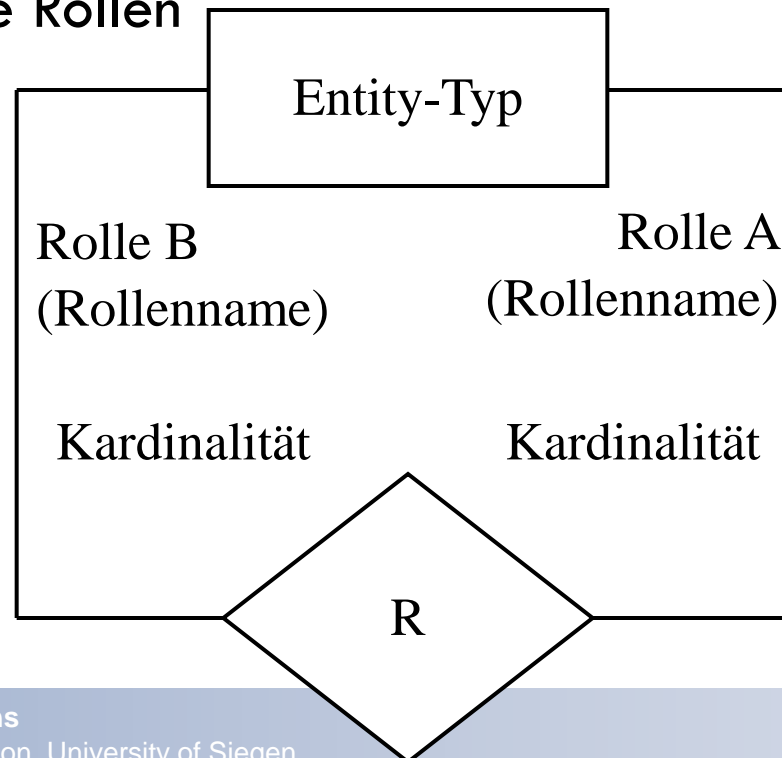
- Es dürfen nur Beziehungen zwischen Entitäten, nicht zwischen Beziehungen modelliert werden
- Lösung: Beziehung als Entität modellieren



Rekursive Beziehung/Assoziation

92

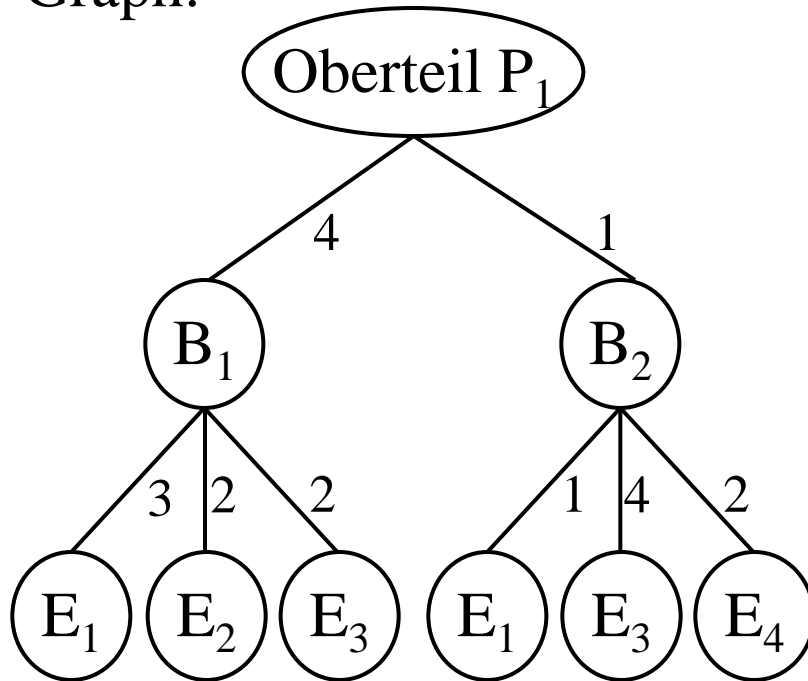
- Derselbe Entity-Typ nimmt mehr als einmal an einem Beziehungstypen teil
- Verdeutlichung der Semantik der Beziehung durch unterschiedliche Rollen



Beispiel: Rekursive Beziehung I

93

Graph:

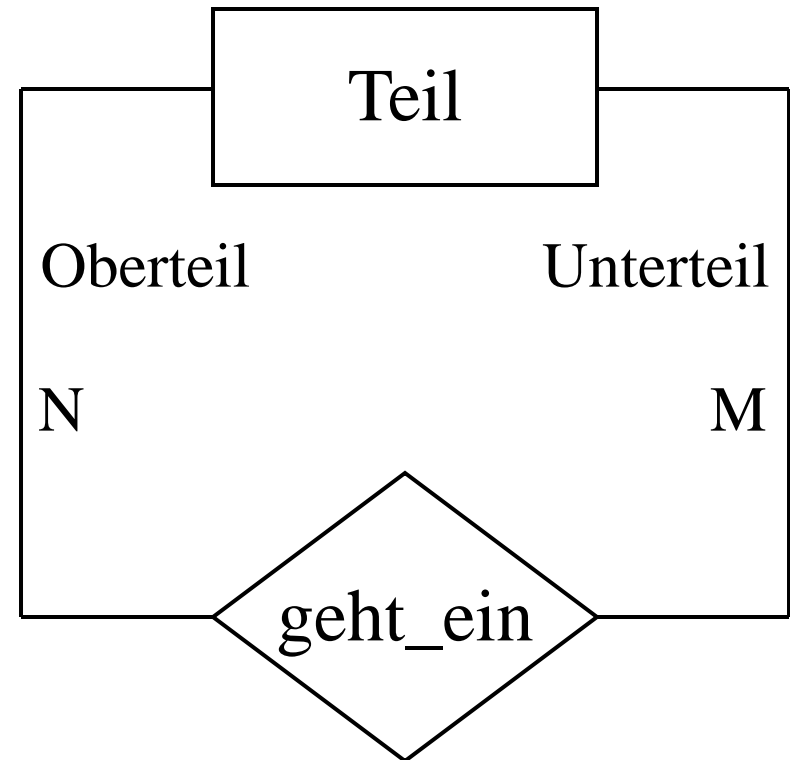


E_i = Einzelteil i , $i=1, \dots, n$

B_j = Baugruppe j , $j=1, \dots, m$

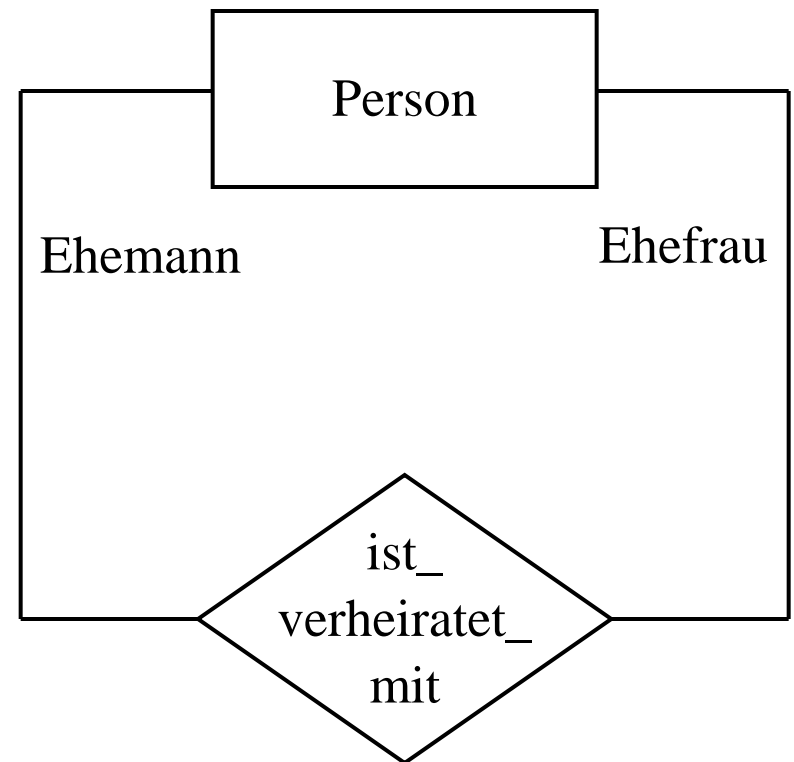
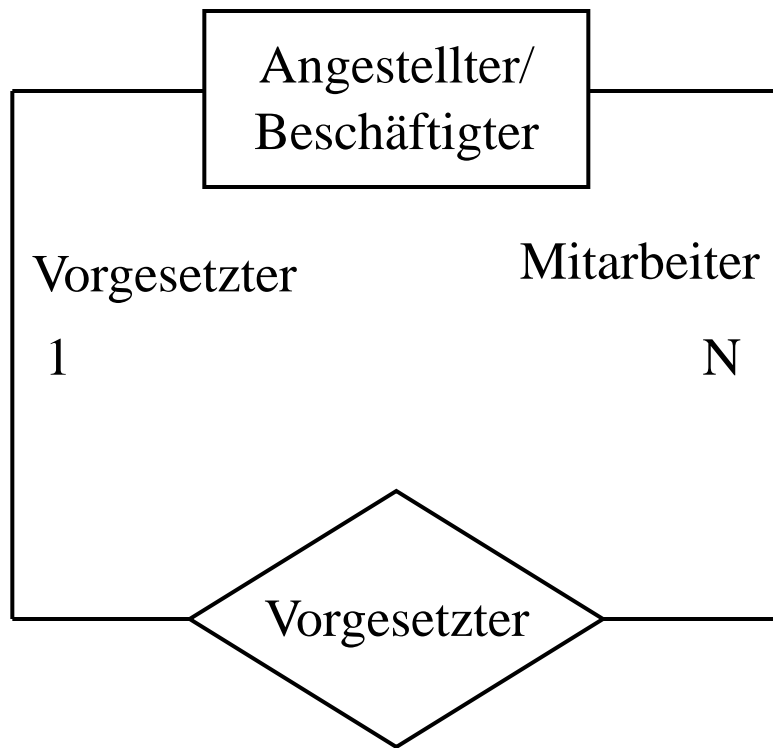
P_k = Enderzeugnis k , $k=1, \dots, p$

ERM-Darstellung:



Beispiele: Rekursive Beziehung II

94



NÄCHSTES MAL:

- UMSETZUNG DER PLANUNG
- ABFRAGE DER DATEN