

Datenbanksysteme 3 Das Entity-RelationshipModell

Prof. Dr. Gregor Grambow

Hochschule Aalen Fakultät Elektronik und Informatik



Überblick

Inhalt

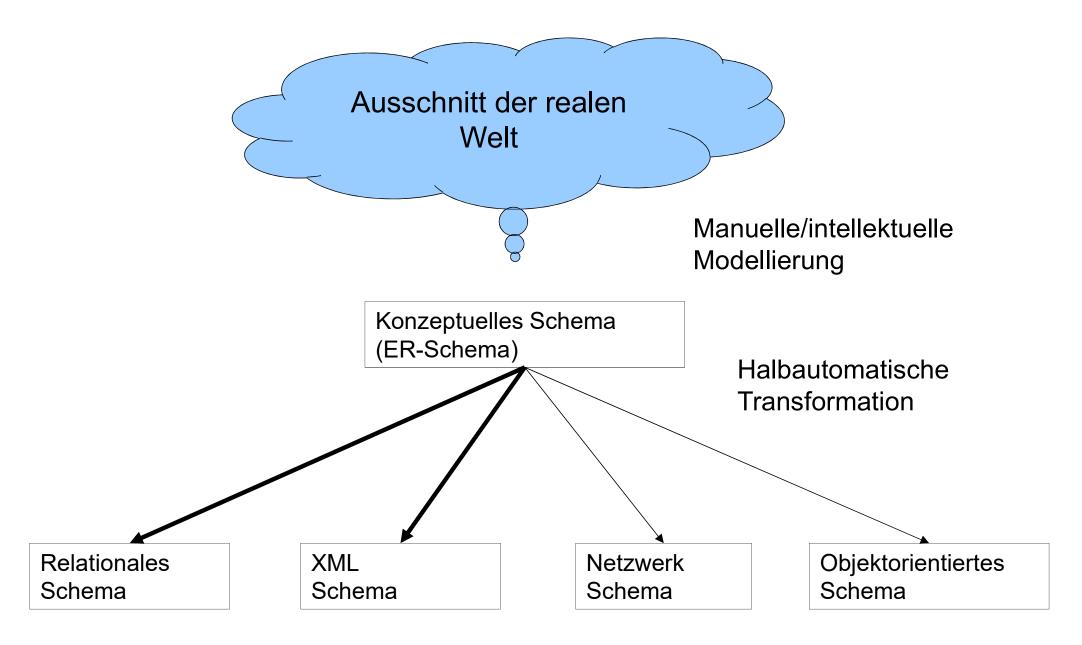
- Eigenschaften
- Datenbankentwurf
- Beispiel

Ziele

 Grundlagen der ER Modellierung kennen

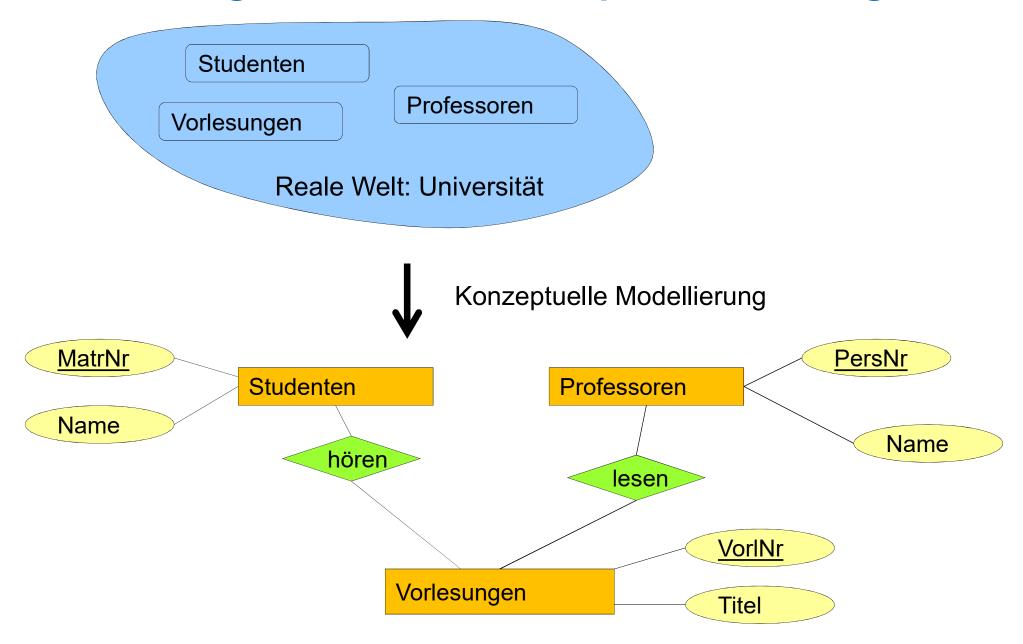


Datenmodellierung





Modellierung einer kleinen Beispielanwendung





Ein Datenmodell für die konzeptuelle Ebene

Das Datenmodell hat die Aufgabe einen definierten Ausschnitt der realen Welt so detailliert zu beschreiben, wie es für Anwendungszweck adäquat ist.

Den Ausschnitt nennt man Sachbereich oder Domäne (Domain) des Modells.

- entity (Gegenstand)
 wohlunterscheidbare physikalische oder gedachte Objekte
- relationship (Beziehung, Relation)
 Beziehungen zwischen entities
- → Entity-Relationship-Modell.

Peter Chen: The entity-relationship model - Toward a unified view of data. *ACM Transactions on Database Systems* 1, 1976, 9-36.



Beispiele: Entities und Relationships

entities

- * Unternehmen
- * Abteilung
- * Mitarbeiter
- * Person
- * Projekt
- * Lieferant

relationships

- * Anstellung (Mitarbeiter, Abteilung)
- * Lieferung (Lieferant, Projekt, Artikel)
- * Empfehlung (Person, Buch, Thema)



Attribute

- beschreiben Entities
- jedes Attribut a eines Entities hat einen Wertebereich (value set) V
- formal: a ist Abbildung a: E → V
- Element v eines Wertebereichs V: Wert v ∈ V
- Schreibweise:
- Wertebereich (domain) eines Attributs a: dom(a)



Beschreibung von Entities

- Ein Entity e repräsentiert genau einen Gegenstand aus dem Sachbereich.
 - Beschreibung durch Menge $A=\{a_1, ..., a_n\}$ von Attributen (Merkmalen)
 - die Kombination der Werte zu jedem Attribut unterscheidet einen Gegenstand von allen anderen

formal:

- Entity e ist Abbildung e: $\{a_1, ..., a_n\} \rightarrow Y_{i=1}^n dom(a_i)$
- Entity e *ist* Element von dom $(a_1) \times ... \times dom(a_n)$



Entity-Typ, Entity-Set

- Entity-Typ E: Klasse von Entities mit gleichen Attributen
 - Beschreibung durch Entity-Deklaration: E = (A, K)
 - A = $\{a_1, ..., a_n\} \rightarrow$ Attributmenge, die dem Entity-Typ E zugeordnet ist.
- Beispiel:
 - Mitarbeiter = ({Personalnr : Zahl, Name : ZchKette, ..., Steuerklassse : {1..6} }, ...)
- Entity-Set E^t: Menge der Entities, die zu einem Zeitpunkt t zum Entity-Typ E gehören.



Beispiel: Entities

- Beispiel: Modellierung von Mitarbeitern → Entity-Typ Mitarbeiter
- Mitarbeiter^{1.10.2004} = {Hugo, Anton}
 - Attributmenge = {Personalnr, Name, Vorname, Einstellungsdatum, Stellung, Gehalt, Steuerklasse}
 - Hugo = (21, Storch, Hugo, 19950601, Arbeiter, 2250, 1) →
 Personalnr(Hugo) = 21
 - Anton = (3, Frosch, Anton, 19770101, Angestellter, 3200, 3) → Personalnr(Anton) = 3

Attribut a	Wertebereich – dom(a)	Hugo	Anton
Personalnr	4-stellige Zahl	21	3
Name	Zeichenkette Länge 20	Storch	Frosch
Vorname	Zeichenkette Länge 10	Hugo	Anton
Einstellungsdatum	Datum	19950601	19770101
Stellung	{Arbeiter, Angestellter}	Arbeiter	Angestellter
Gehalt	6-stellige Zahl	2250	3200
Steuerklasse	{16}	1	3



Projektion

Sind nicht alle Attribute a_i ∈ A eines
 Wertes w ∈ dom(a₁) × ... × dom(a_n) interessant,
 so lässt sich der Wert durch die Operation

Projektion

auf die gewünschten Attribute aus B ⊆ A reduzieren:

Schweibw. 1 Schreibw. 2 Bedeutung

 $w|_{B}$ w.B $(w_{b} | b \in B) (jedes w_{b} \in dom(b))$

- Ist B einelementig, z.B. B = $\{x\}$ ($x \in A$), so gilt:
- $w|\{x\} = w.\{x\} = (wx)$ oder einfach wx



Identifizierende Attributmenge – Superkey

- Eine Menge I ⊆ A von Attributen eines Entity-Typs E = (A, K),
 die <u>alleine</u> ausreicht, um ein Tupel eindeutig zu identifizieren, heißt
- Identifizierende Attributmenge oder Superkey von E.



Schlüssel – Key

- Eine minimale identifizierende Attributmenge von E heißt Schlüssel oder Key von E
- Ein Entity-Typ kann mehrere Schlüssel haben.
- Ein Schlüssel wird als Primärschlüssel ausgezeichnet.



Beispiel (ohne Angabe der Wertebereiche)

- Mitarbeiter' = ({ P-Nr, Name, Vorname, Einst-Datum, Gehalt, Steuerkl },
 ...)
- Schlüssel (Mitarbeiter'): {P-Nr} und { Name, Vorname, Einst-Datum }

Deklaration mit Primärschlüssel:

- Mitarbeiter' =
- ({ P-Nr, Name, Vorname, Einst-Datum, Gehalt, Steuerkl }, {P-Nr})
- alternativ:
- Mitarbeiter' =
- { P-Nr, Name, Vorname, Einst-Datum, Gehalt, Steuerkl }



Relationship - Beziehung

Beziehungstyp (Relationship-Typ)

- Beschreibung durch Relationship-Deklaration:
- $R = (E_1 \times ... \times E_n, RA)$ $(RA = \{a_1, ..., a_m\})$
- Bsp.: Projektmitarbeit = (Mitarbeiter × Projekt , {Wochenarbeitsleistung : Zahl})

konkrete Beziehung

- $r = (e_1, ..., e_n, v_1, ... v_m)$ $(e_i \in E_i^t, v_j \in dom(a_j))$
- Bsp.: r = (Maier, P3, 10)
- Einem Beziehungstyp R= (E₁ × ... × E_n, {a₁, ..., a_m}) ist zu jedem Zeitpunkt t
 die Menge R^t der konkreten Beziehungen zugeordnet.

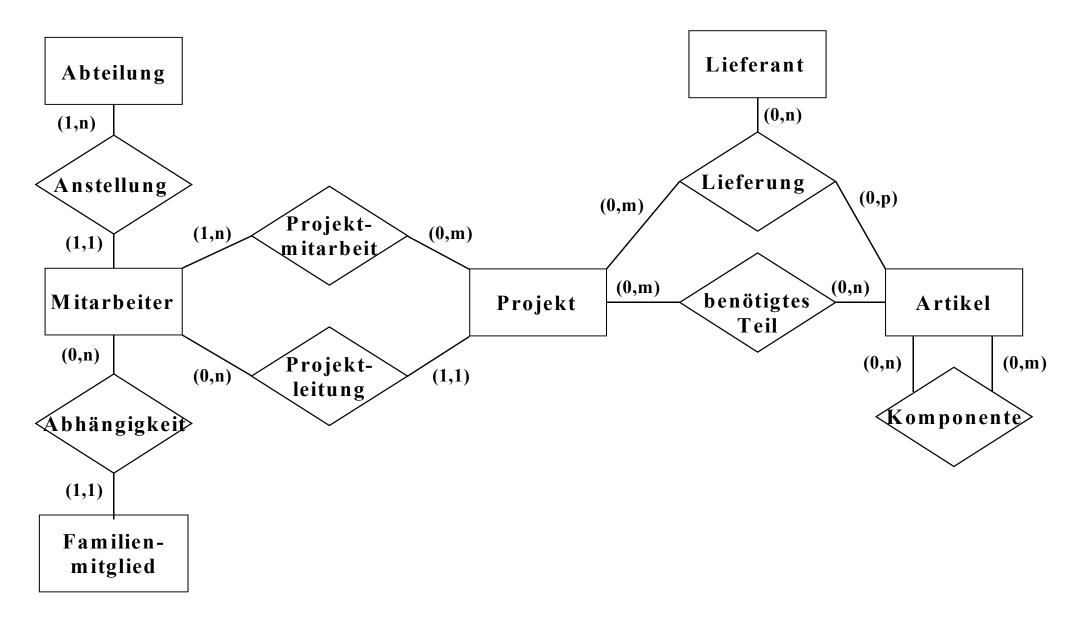


Grafische Darstellung eines ER-Modells

- Knoten:
 - Rechtecke mit Namen: Entity-Typen
 - Ovale mit Namen: Attribute
 - Rauten mit Namen: Abstrakte Beziehungen
- Kanten verbinden:
 - (Rauten für) abstrakte Beziehungen mit (Rechtecken für) Entity-Typen
 - (Ovale für) Attribute mit (Rechtecken für) Entity-Typen

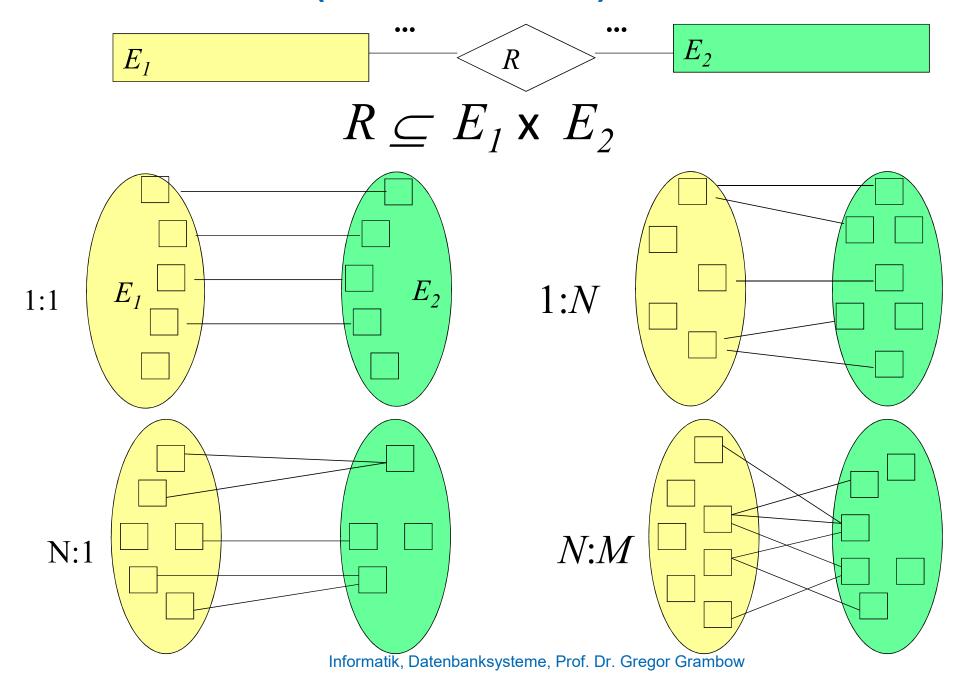


Beispiel grafische Darstellung ER-Modell



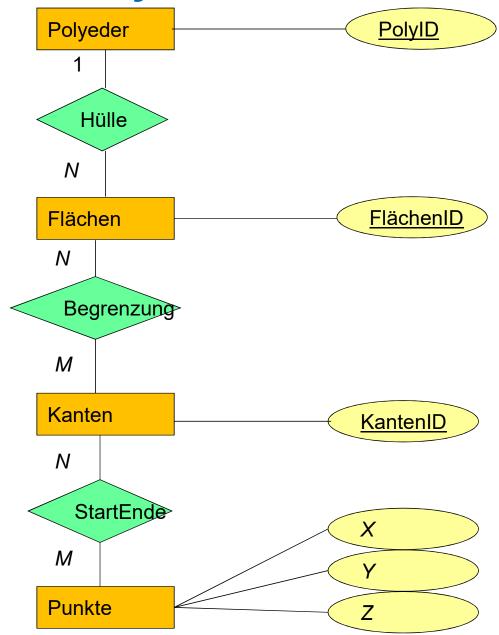


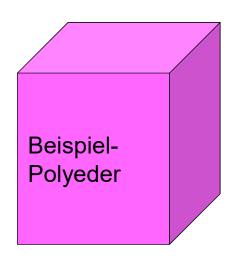
Kardinalitäten (Chen Notation)





Beispiel Polyeder







(min, max)-Notation

- Kardinalität von Entity-Typen in abstrakter Beziehungen R=(E₁ × E₂ × ... × E_n):
 - minimale Kardinalität von E_x in R:
 Mindestanzahl von verschiedenen (konkreten) Beziehungen, in denen jedes Element aus E_x auftreten muss.
 - maximale Kardinalität von E_x in R:
 Maximalanzahl von verschiedenen (konkreten) Beziehungen, in denen ein Element aus E_x auftreten darf.
- Notation: (<minimale Kardinalität>, <maximale Kardinalität>)
 (Buchstabe → "beliebig viel")



(min, max)-Notation

Beispiel: Projektmitarbeit (Mitarbeiter, Projekt)

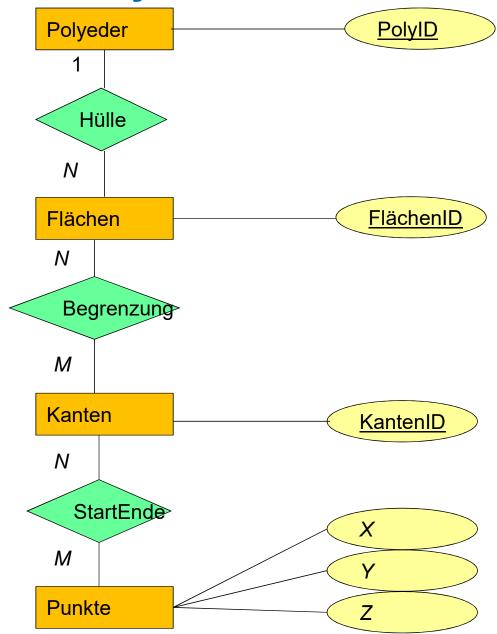
Kardinalität von Mitarbeiter in Projektmitarbeit: (1,n)
jeder Mitarbeiter muss in mind. einer Relation Projektmitarbeit
vorkommen;

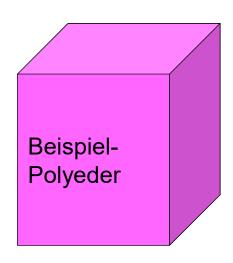
d.h. an mindestens einem Projekt mitarbeiten.

• Kardinalität von *Projekt* in *Projektmitarbeit*: (0,n) ein Projekt kann (muss aber nicht) in einer oder beliebig vielen Relationen *Projektmitarbeit* vorkommen; d.h. an einem Projekt können beliebig viele Mitarbeiter arbeiten, es gibt aber auch Projekte ohne Mitarbeiter (z.B. abgeschlossene).



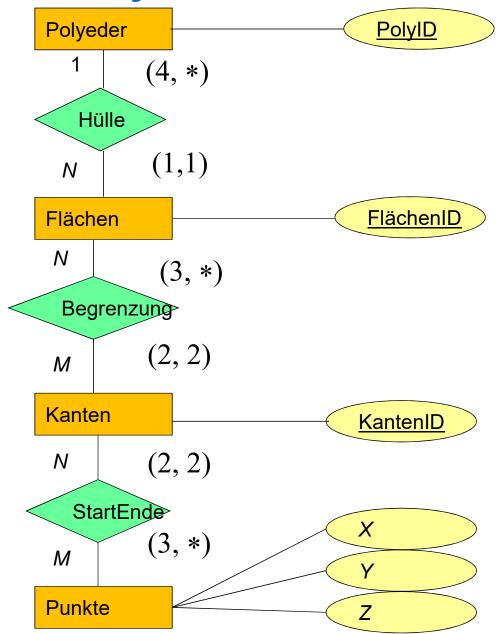
Beispiel Polyeder

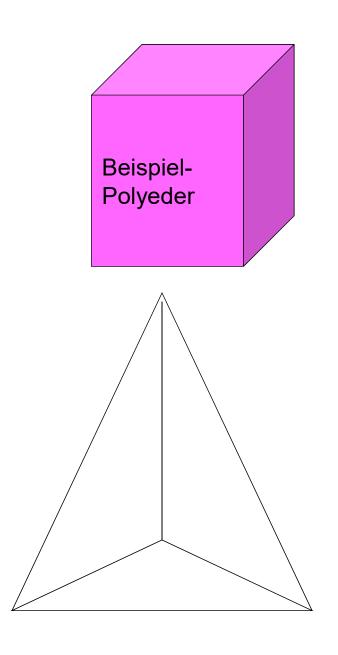






Beispiel Polyeder







- Angestellte
 - Anzahl: 10 000
 - Attribute:
 - PersonalNummer
 - Typ: char
 - Länge: 9
 - Wertebereich:
 - 0...999.999.999
 - Identifizierend: ja

- Gehalt
 - Typ: dezimal
 - Länge: (8,2)
 - Identifizierend: nein
- Rang
 - Typ: char
 - · Länge: 4
 - Identifizierend: nein

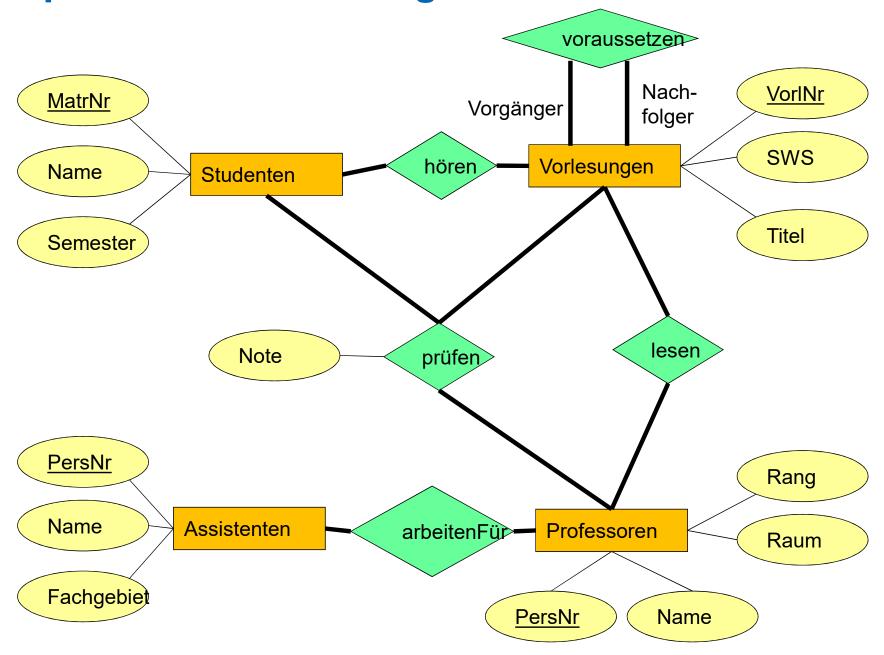


- Beziehung: prüfen
- Beteiligte Objekte:
 - Professor als Prüfer
 - Student als Prüfling
 - Vorlesung als Prüfungsstoff
- Attribute der Beziehung:
 - Datum
 - Uhrzeit
 - Note
- Anzahl: 1 000 000 pro Jahr



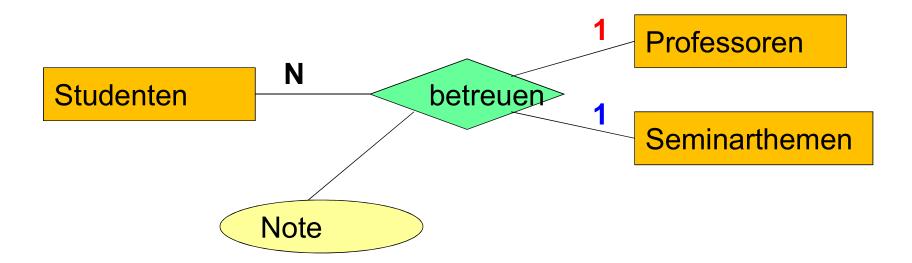
- Prozessbeschreibung: Zeugnisausstellung
 - Häufigkeit: halbjährlich
 - benötigte Daten
 - Prüfungen
 - Studienordnungen
 - Studenteninformation
 - •
 - Priorität: hoch
 - Zu verarbeitende Datenmenge
 - 5 000 Studenten
 - 100 000 Prüfungen
 - 100 Studienordnungen







Beispiel-Beziehung: betreuen



betreuen : Professoren x Studenten → Seminarthemen

betreuen : Seminarthemen x Studenten → Professoren



Dadurch erzwungene Konsistenzbedingungen:

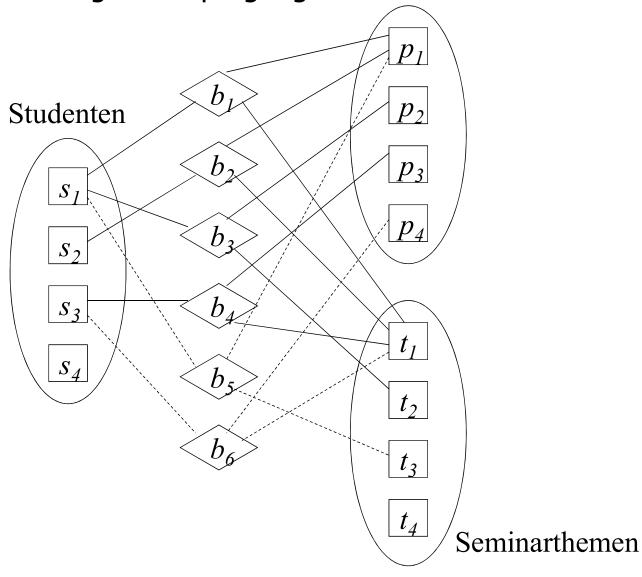
- Studenten dürfen bei demselben Professor bzw. derselben Professorin nur ein Seminarthema "ableisten" (damit ein breites Spektrum abgedeckt wird).
- Studenten dürfen dasselbe Seminarthema nur einmal bearbeiten sie dürfen also nicht bei anderen Professoren ein schon einmal erteiltes Seminarthema nochmals bearbeiten.

Es sind aber folgende Datenbankzustände nach wie vor möglich:

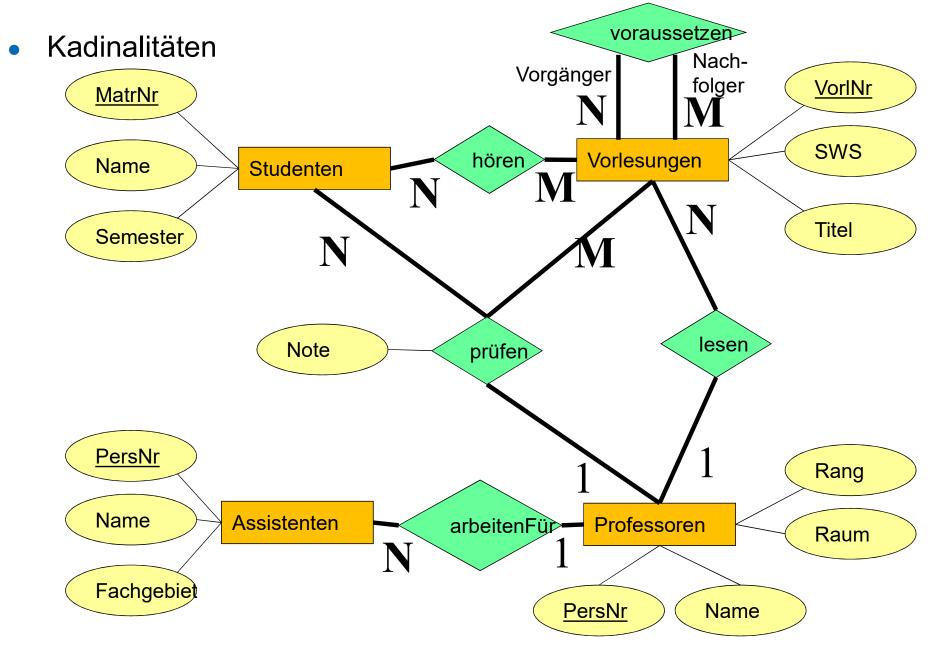
- Professoren können dasselbe Seminarthema "wiederverwenden" also dasselbe Thema auch mehreren Studenten erteilen.
- Ein Thema kann von mehreren Professoren vergeben werden aber an unterschiedliche Studenten.



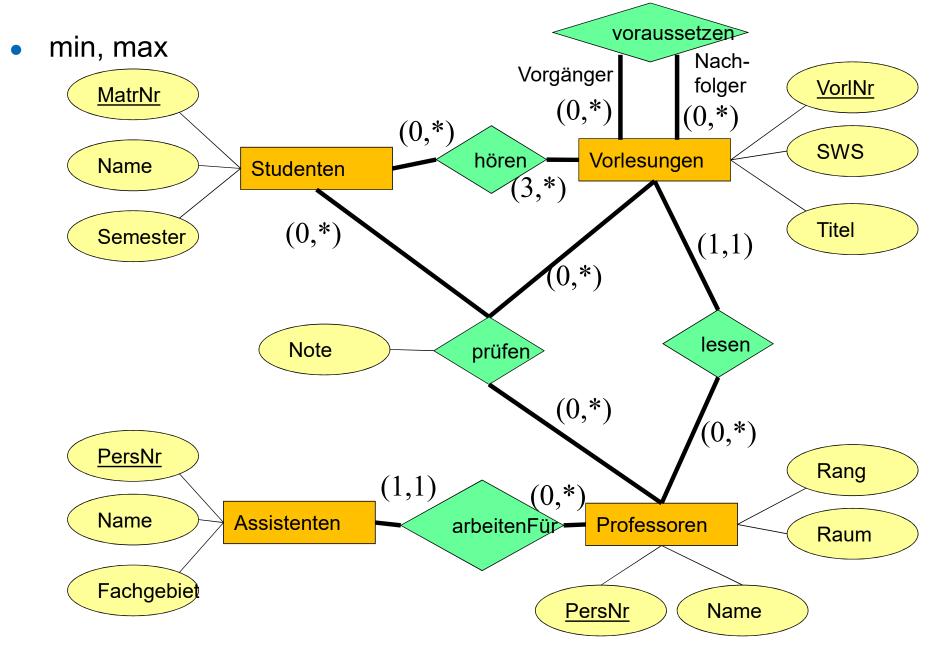
• Gestrichelte Linien markieren illegale Ausprägungen Professoren





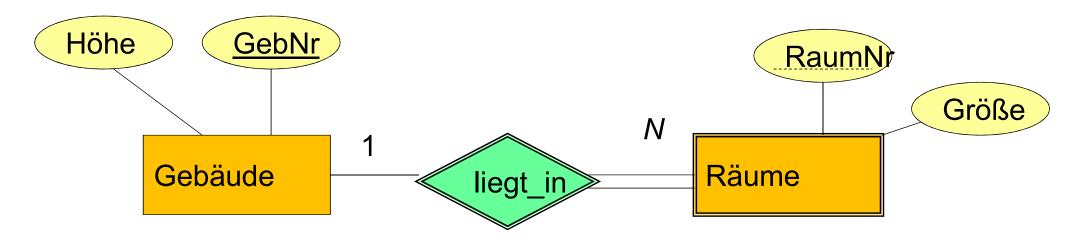








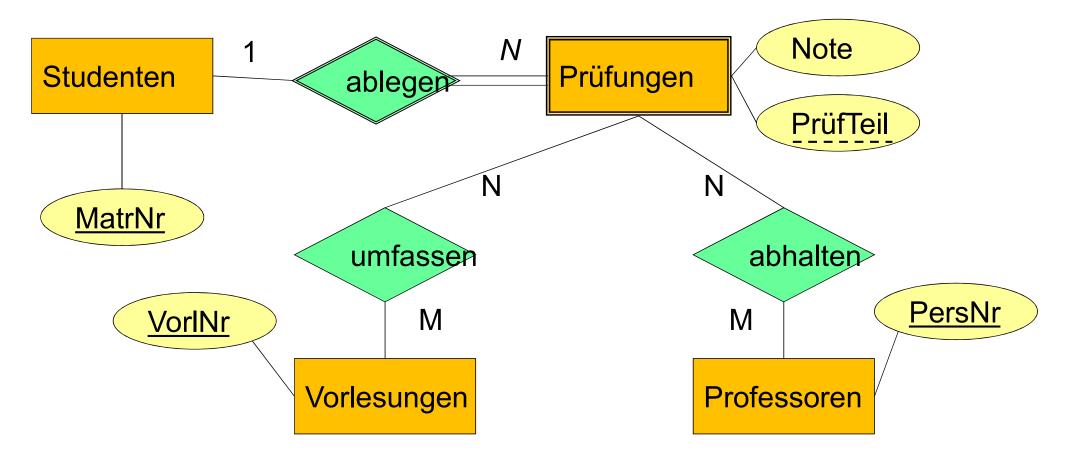
Schwache, existenzabhängige Entities



- Beziehung zwischen "starken" und schwachem Typ ist immer 1:N (oder 1:1 in seltenen Fällen)
- Warum kann das keine N:M-Beziehung sein?
- RaumNr ist nur innerhalb eines Gebäudes eindeutig
- Schlüssel ist: GebNr und RaumNr



Prüfungen als schwacher Entitytyp



- Mehrere Prüfer in einer Prüfung
- Mehrere Vorlesungen werden in einer Prüfung abgefragt

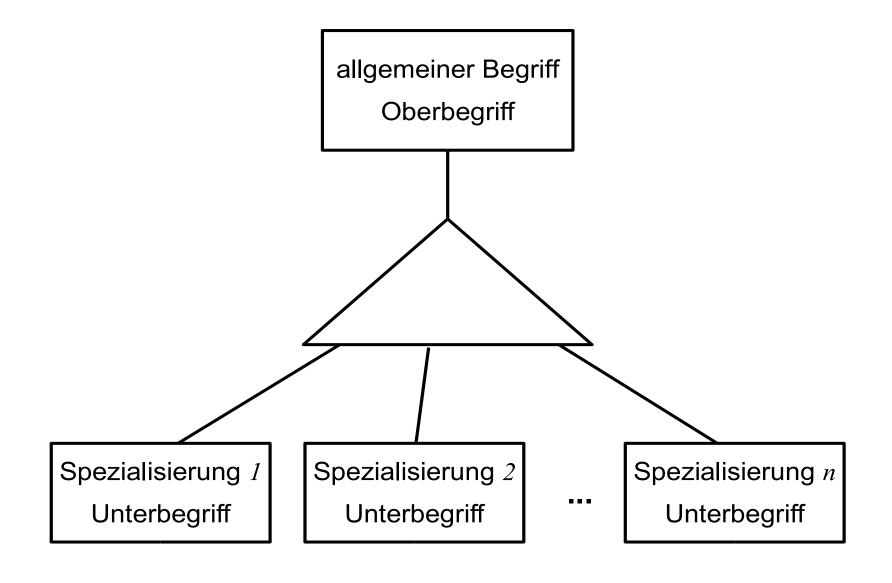


Besondere Beziehungen: Spezialisierungen - ISA

- Spezialisierungen genauer: Spezialisierungsbeziehungen
 - haben keine Attribute
 - gelten zwischen genau zwei Entity-Typen bzw. Entity-Deklarationen
 - Notation für Entity-Typ E_s spezialisiert Entity-Typ E:
 - E_s ISA E
 - $E_s \subseteq E$
- Deklaration eines Entity-Typs E_s als Spezialisierung von Entity-Typ E:
 - E_s (A_s) ISA E
 - A_s ist die Menge der Attribute, die E_s zusätzlich zu den von E geerbten hat
 - E_s erbt auch den Schlüssel von E



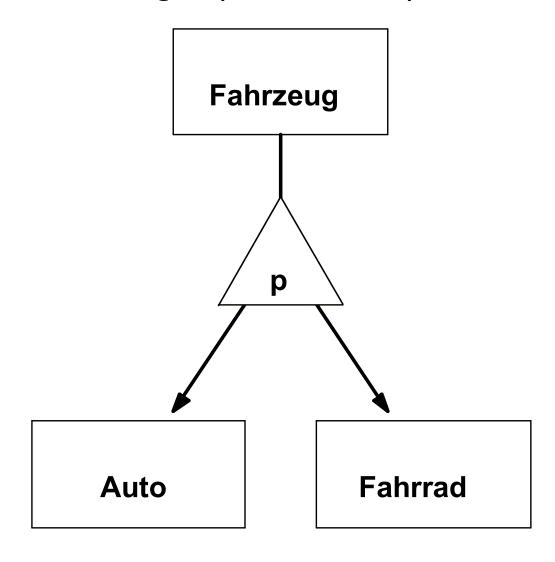
Spezialisierungen - ISA - allgemein





Spezialisierungen - ISA

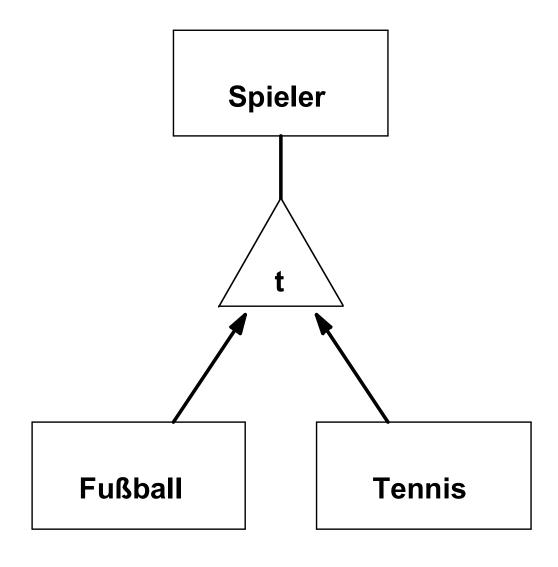
Disjunkte Spezialisierungen (nach Vossen)





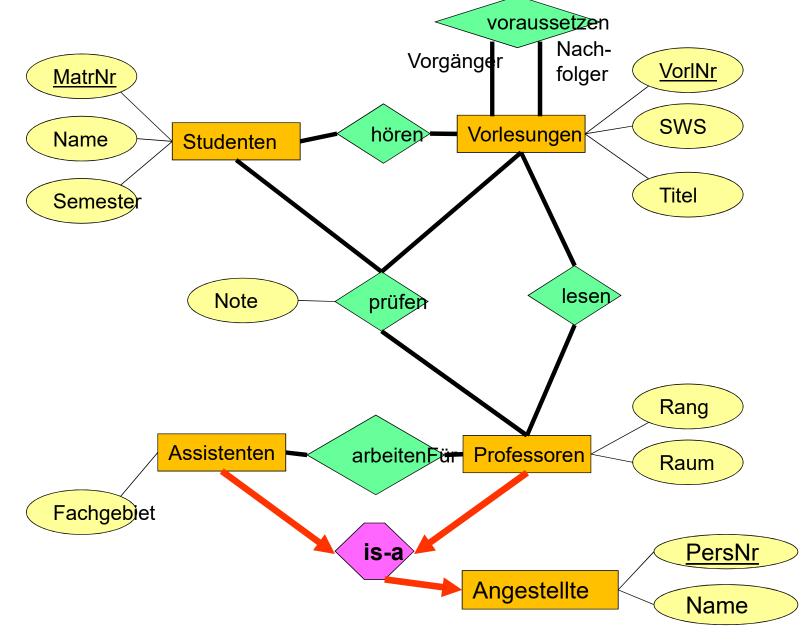
Spezialisierungen - ISA

Nichtdisjunkte Spezialisierungen (nach Vossen)





ISA





Komplexe Attribute (1)

- mehrwertige Attribute
 - können mehrere gleichartige Werte annehmen bzw. Mengen als Werte haben.
 Beispiel: Fremdsprachenkenntnisse: Fremdsprache*
 - Entity-Typ Mitarbeiter = ({ Name:ZchKette, ..., Fremdsprachenkenntnisse : Fremdsprache* }, K)
 - Entity Hugo: Hugo(Fremdsprachenkenntnisse) = { Englisch, Spanisch }
 - Im Diagramm:
 - Attribut mit doppelter Umrandung



Komplexe Attribute (2)

- zusammengesetzte Attribute
 - setzen sich aus mehreren Werten (i.a. verschiedenen Typs) zusammen.
 Beispiel: Name: (Vorname, Nachname)
 - Entity-Typ Mitarbeiter = ({ Name : (Vorname : ZchKette, Nachname : ZchKette), ...}, K)
 - Im Diagramm:
 - Ein Attribut, das mit mehreren weiteren Attributen verbunden ist



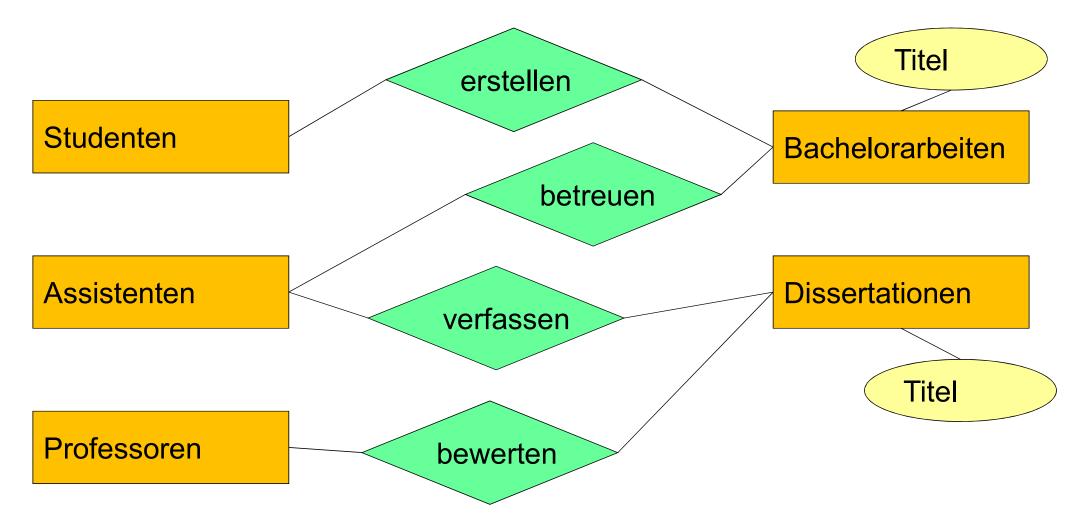
Vorgehen beim Entwurf des konzeptuellen Modells

- Bestimmung der Entity-Typen
 - Aussagen zu:
 - Name
 - Bedeutung
 - Attribute
 - Wertebereiche und Bedeutung der Attribute
- 2. Ermittlung welche Beziehungen zwischen den Entity-Typen
 - beobachtbar sind
 - vorstellbar sind
 - durch die vorhandene Verarbeitung gegeben sind
 - aus der geplanten Verarbeitung resultieren werden
- 3. Ermittlung der Kardinalitäten

Die Entscheidung was Entity(-Typ) und was Beziehung(s-Typ) ist, hängt von der Sichtweise auf das Problem ab!

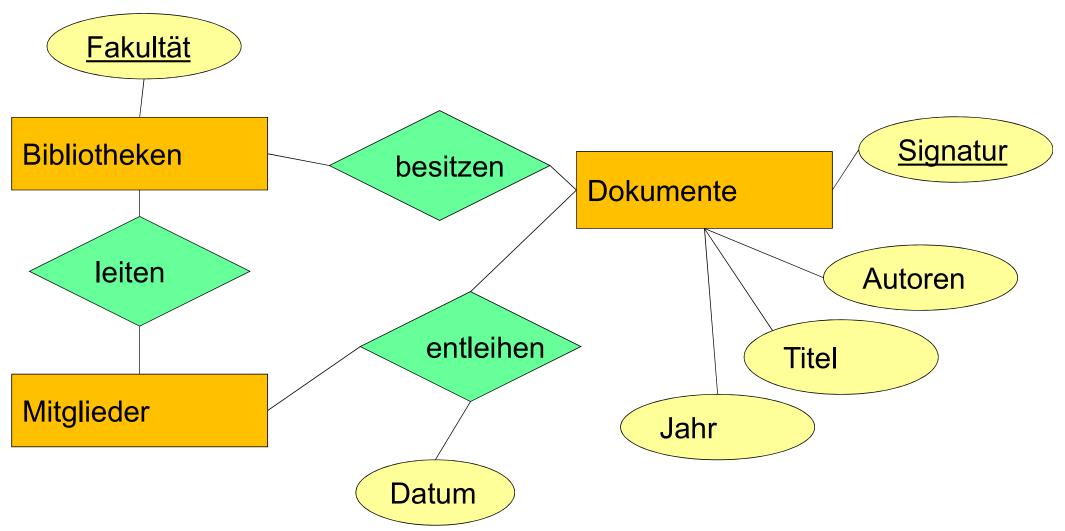


- Drei Sichten einer Universitäts-Datenbank
- Sicht 1: Erstellung von Dokumenten als Prüfungsleistung



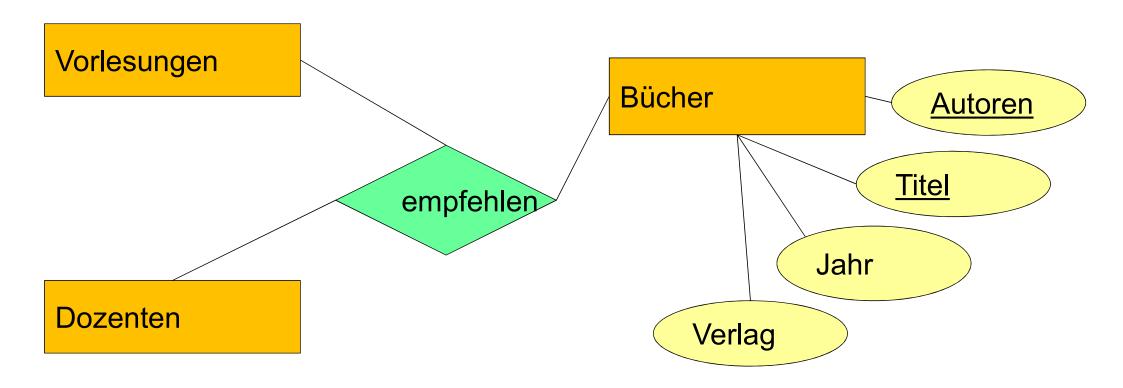


- Drei Sichten einer Universitäts-Datenbank
- Sicht 2: Bibliotheksverwaltung





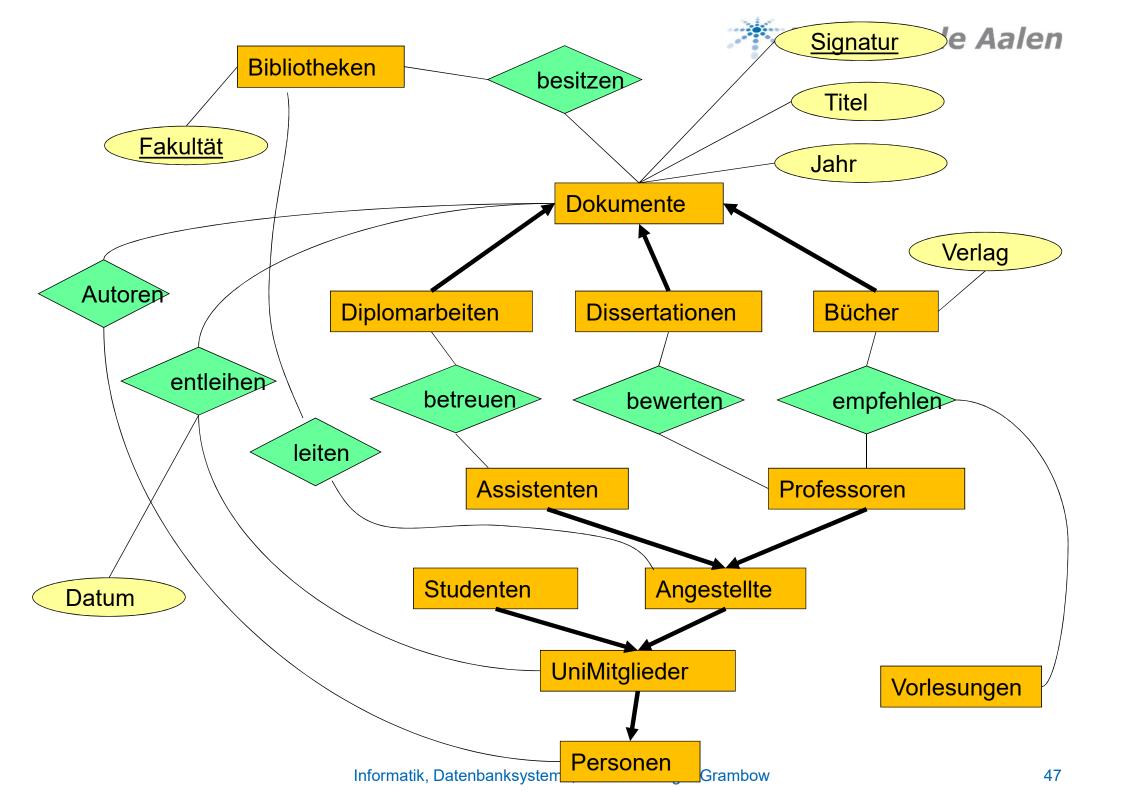
- Drei Sichten einer Universitäts-Datenbank
- Sicht 3: Buchempfehlungen für Vorlesungen





Beobachtungen:

- Die Begriffe Dozenten und Professoren sind synonym verwendet worden.
- Der Entitytyp Mitglieder ist eine Generalisierung von Studenten, Professoren und Assistenten.
- Fakultätsbibliotheken werden sicherlich von Angestellten (und nicht von Studenten) geleitet. Insofern ist die in Sicht 2 festgelegte Beziehung leiten revisionsbedürftig, sobald wir im globalen Schema ohnehin eine Spezialisierung von Mitglieder in Studenten und Angestellte vornehmen.
- Dissertationen, Diplomarbeiten und Bücher sind Spezialisierungen von Dokumenten, die in den Bibliotheken verwaltet werden.
- Wir können davon ausgehen, dass alle an der Universität erstellten Diplomarbeiten und Dissertationen in Bibliotheken verwaltet werden.
- Die in Sicht 1 festgelegten Beziehungen erstellen und verfassen modellieren denselben Sachverhalt wie das Attribut Autoren von Büchern in Sicht 3.
- Alle in einer Bibliothek verwalteten Dokumente werden durch die Signatur identifiziert.





Zusammenfassung

- was ist ein Entity?
- was ist eine Beziehung?
- ER Diagramm
- Kardinalitäten
- Komplexe Attribute: mehrwertige und zusammengesetzte
- Schwache Entities
- Vorgehen beim Entwurf