



### 3. Informationsmodellierung

#### Inhalt

DB-Entwurf und Modellierung
Entity-Relationship-Modell (ERM)
Erweiterungen des ERM
Kardinalitätsrestriktionen
Generalisierung und Vererbung
Aggregationen



### DB-Entwurf und Modellierung (1)

### Ziel: Modellierung einer Miniwelt (Entwurf von DB-Schemata)

- modellhafte Abbildung eines anwendungsorientierten Ausschnitts der realen Welt (Miniwelt)
- Nachbildung von Vorgängen durch Transaktionen

#### Nebenbedingungen:

- genaue Abbildung
- hoher Grad an Aktualität
- Verständlichkeit, Natürlichkeit, Einfachheit, ...

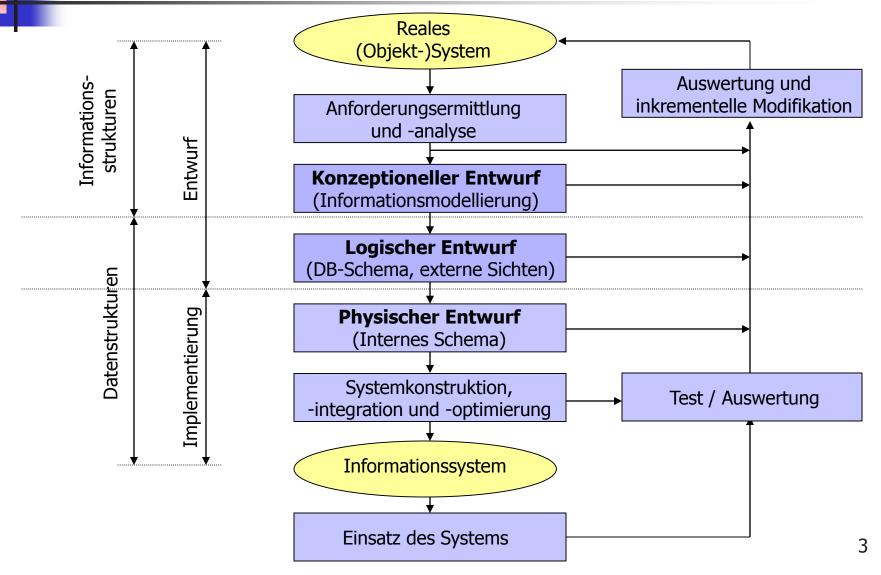
#### Zwischenziel:

- Erhebung der Information in der Systemanalyse (Informationsbedarf!)
- Informationsmodell (allgem. Systemmodell)

#### Bestandteile:

- Objekte: Entities
- Beziehungen: Relationships

### DB-Entwurf und Modellierung (2)





### DB-Entwurf und Modellierung (3)

#### Informationsmodell

- Darstellungselemente & Regeln
- eine Art formale Sprache, um Informationen zu beschreiben

#### Informationen über Objekte und Beziehungen nur, wenn:

- unterscheidbar und identifizierbar
- relevant
- selektiv beschreibbar



### Entity-Relationship-Modell (ERM) (1)

#### Modellierungskonzepte

- Entity-Mengen (Objektmengen)
- Wertebereiche, Attribute
- Primärschlüssel
- Relationship-Mengen (Beziehungsmengen)

#### Klassifikation der Beziehungstypen

- benutzerdefinierte Beziehungen
- Abbildungstyp
  - 1:1
  - n:1
  - n:m

#### Ziel:

- Festlegung von semantischen Aspekten
- explizite Definition von strukturellen Integritätsbedingungen

Chen, P. P.-S.: The Entity-Relationship Model
— Toward a Unified View of Data,
in: ACM TODS 1:1, March 1976, pp. 9-36.



### Entity-Relationship-Modell (2)

#### Beachte:

Das ERM modelliert die Typ-, nicht die Instanzenebene; es macht also Aussagen über Entity- und Relationship-Mengen, nicht jedoch über einzelne ihrer Elemente (Ausprägungen). Die Modellierungskonzepte des ERM sind häufig zu ungenau oder unvollständig. Sie müssen deshalb ergänzt werden durch Integritätsbedingungen (Constraints).



### Entity-Relationship-Modell (3)

#### Entities

- wohlunterscheidbare Dinge der Miniwelt (Diskurswelt)
- "A thing that has real or individual existence in reality or in mind" (Webster)
- besitzen Eigenschaften, deren konkrete Ausprägungen als Werte bezeichnet werden

#### Entity-Mengen (Entity-Sets)

- Zusammenfassung von "ähnlichen" oder "vergleichbaren" Entities
- haben gemeinsame Eigenschaften
- Beispiele:
  - Abteilungen, Angestellte, Projekte, ...
  - Bücher, Autoren, Leser, ...
  - Studenten, Professoren, Vorlesungen, ...
  - Kunden, Vertreter, Wein, Behälter, ...



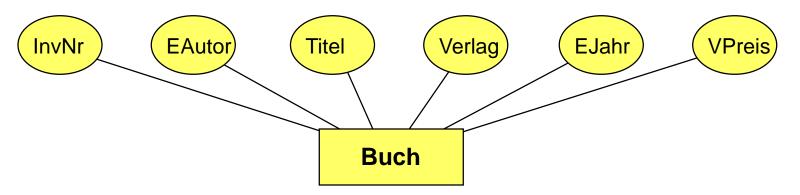
### Entity-Relationship-Modell (4)

#### Wertebereiche und Attribute

- Die möglichen oder "zulässigen" Werte für eine Eigenschaft nennen wir Wertebereich (oder Domain)
- Die (bei allen Entities einer Entity-Menge auftretenden) Eigenschaften werden als Attribute bezeichnet
- Ein Attribut ordnet jedem Entity einer Entity-Menge einen Wert aus einem bestimmten Wertebereich (dem des Attributs) zu

## Entity-Relationship-Modell (5)

Beispiel: Entity-Typ "Buch" (in Diagrammdarstellung)



- jedem Attribut ist geeigneter Wertebereich zugeordnet
- Name der Entity-Menge sowie zugehörige Attribute sind zeitinvariant
- Entity-Menge und ihre Entities sind zeitveränderlich

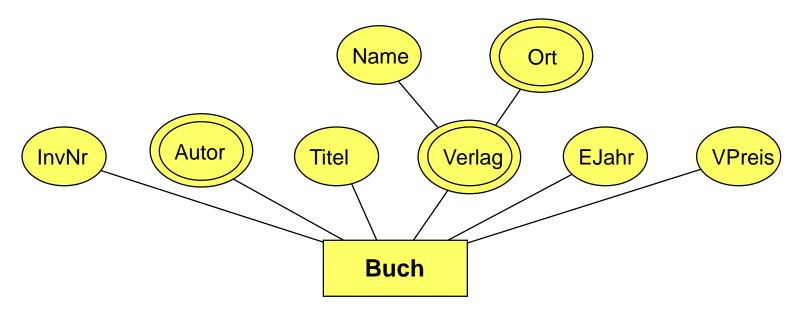
```
e1 = (4711, Kemper, DBS, Oldenbourg, ...)
e2 = (0815, Date, Introd. To DBS, Addison, ...)
...
e3 = (1234, Härder, DBS, Springer, ...)
```



### Entity-Relationship-Modell (6)

#### Erhöhung der Modellierungsgenauigkeit durch

- einwertige Attribute
- mehrwertige Attribute (Doppelovale)
- zusammengesetzte Attribute (hierarchisch angeordnete Ovale)
- Verschachtelungen sind möglich



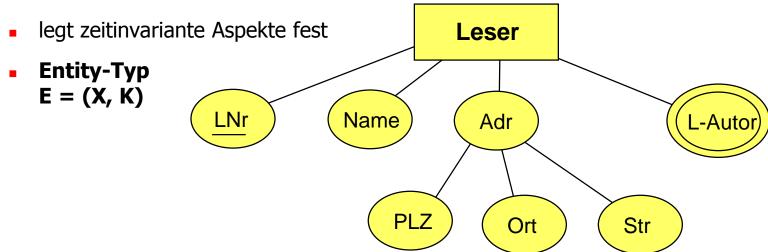
## 1

### Entity-Relationship-Modell (7)

- Wie wird ein Entity identifiziert?
  - Entities müssen "wohlunterscheidbar" sein
  - Information über ein Entity ausschließlich durch (Attribut-) Werte
- Identifikation eines Entities durch Attribut (oder Kombination von Attributen)
  - (1:1) Beziehung
  - ggf. künstlich erzwungen (lfd. Nr.)
- $\{A_1, A_2, ..., A_m\} = A$  sei Menge der (einwertigen) Attribute zur Entity-Menge E
  - K ⊆ A heißt Schlüsselkandidat von E
    - $\Leftrightarrow$  **K** irreduzibel (minimal) <u>und</u>  $e_i, e_i \in E: e_i \neq e_i \rightarrow \mathbf{K}(e_i) \neq \mathbf{K}(e_i)$
- mehrere Schlüsselkandidaten (SK) möglich → **Primärschlüssel** auswählen
- Beispiel: Entity-Menge Student mit Attributen
   Matnr, SVNr, Name, Gebdat, FBNr

### Entity-Relationship-Modell (8)

Entity-Deklaration oder Entity-Typ



Leser = ( {LNr, Name, Adr (PLZ, Ort, Straße), {L-Autor} }, {LNr})

#### Wertebereiche

- W (LNr) = int(8), W(Name) = W(L-Autor) = char(30)
- W (PLZ) = int(5), W(Ort) = char(20), W(Str) = char(15)
- dom (LNr) = int(8)
- dom (Adr) =  $W(PLZ) \times W(Ort) \times W(Str) = int(5) \times char(20) \times char(15)$
- $dom (L-Autor) = 2^{W(L-Autor)} = 2^{char(30)}$



### Entity-Relationship-Modell (9)

#### Definition Entity-Typ

- Ein Entity-Typ hat die Form E = (X, K) mit einem Namen E, einem Format X und einem Primärschlüssel K, der aus (einwertigen) Elementen von X besteht. Die Elemente eines Formats X werden dabei wie folgt beschrieben:
  - i) Einwertige Attribute : A
  - ii) Mehrwertige Attribute: {A}
  - iii) Zusammengesetzte Attribute: A (B<sub>1</sub>, ..., B<sub>k</sub>)

#### Definitionen aus:

G. Vossen: Datenmodelle, Datenbanksprachen und Datenbankmanagementsysteme, Oldenbourg.



### Entity-Relationship-Modell (10)

#### Definition Wertebereich/Domain

■ E = (X, K) sei ein Entity-Typ und attr(E) die Menge aller in X vorkommenden Attributnamen. Jedem A  $\in$  attr(E), das nicht einer Zusammensetzung voransteht, sei ein Wertebereich W(A) zugeordnet. Für jedes A  $\in$  attr(E) sei dom(A) := W(A), falls A einwertig; dom(A) :=  $2^{W(A)}$ , falls A mehrwertig; dom(A) :=  $W(B_1) \times ... \times W(B_k)$ , falls A aus einwertigen  $B_1, ..., B_k$  zusammengesetzt.

Besteht A aus mehrwertigen oder zusammengesetzten Attributen, wird die Definition rekursiv angewendet.

# 1

### Entity-Relationship-Modell (11)

#### Definition *Entity* und *Entity-Menge*

- Es sei E = (X, K) ein Entity-Typ mit X =  $(A_1, ..., A_m)$ .  $A_i$  sei dom $(A_i)$   $(1 \le i \le m)$  zugeordnet.
  - Ein Entity e ist ein Element des Kartesischen Produkts aller Domains, d.h.  $e \in dom(A_1) \times ... \times dom(A_m)$
  - Eine Entity-Menge E<sup>t</sup> (zum Zeitpunkt t) ist eine Menge von Entities, welche K erfüllt, d.h.

$$E^{t} \subseteq dom(A_{1}) \times ... \times dom(A_{m})$$

E<sup>t</sup> wird auch als der Inhalt bzw. der aktuelle Wert (Instanz) des Typs E zur Zeit t bezeichnet.

## 1

### Entity-Relationship-Modell (12)

#### Definition Relationship, Relationship-Typ und Relationship-Menge

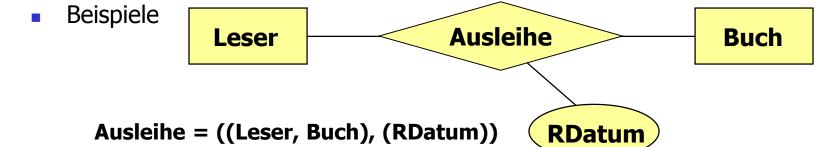
- Ein Relationship-Typ hat die Form R = (Ent, Y). Dabei ist R der Name des Typs, Ent bezeichnet die Folge der Namen der Entity-Typen, zwischen denen die Beziehung definiert ist, und Y ist eine (möglicherweise leere) Folge von Attributen der Beziehung.
- Sei Ent =  $(E_1, ..., E_k)$ , und für beliebiges, aber festes t sei  $E_i^t$  der Inhalt des Entity-Typs  $E_i$ ,  $1 \le i \le k$ . Ferner sei  $Y = (B_1, ..., B_n)$ . Eine Relationship r ist ein Element des Kartesischen Produktes aus allen  $E_i^t$  und den Domains der  $B_j$ , d.h.

$$\begin{split} r &\in E_i^t \ x \ ... \ x \ E_i^t \ x \ dom(B_1) \ x \ ... \ x \ dom(B_n) \ bzw. \\ r &= (e_1, \ ..., \ e_k, \ b_1, \ ..., \ b_n) \ mit \\ e_i &\in E_i^t \ f\"{u}r \ 1 \leq i \leq k \ und \ b_i \in dom(B_i) \ f\"{u}r \ 1 \leq j \leq n. \end{split}$$

■ Eine Relationship-Menge R<sup>t</sup> (zur Zeit t) ist eine Menge von Relationships, d.h., R<sup>t</sup>  $\subseteq$  E<sub>i</sub><sup>t</sup> x ... x E<sub>i</sub><sup>t</sup> x dom(B<sub>1</sub>) x ... x dom(B<sub>n</sub>).

### Entity-Relationship-Modell (13)

- Eigenschaften von Relationship-Mengen
  - Grad n der Beziehung (*degree*), gewöhnlich n=2 oder n=3
  - Existenzabhängigkeit
  - Beziehungstyp (*connectivity*)
  - Kardinalität



#### **Eigenschaften:**

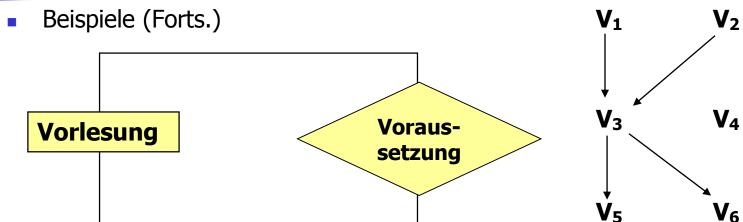
Grad: 2

Existenzabhängigkeit: Nein

Beziehungstyp: n:m



### Entity-Relationship-Modell (14)



Voraussetzung = ((Vorgänger/Vorlesung, Nachfolger/Vorlesung), ( $\varnothing$ ))

genauer: direkte Vorausetzung

**Eigenschaften:** 

Grad: 1

Existenzabhängigkeit: Nein

Beziehungstyp: n:m

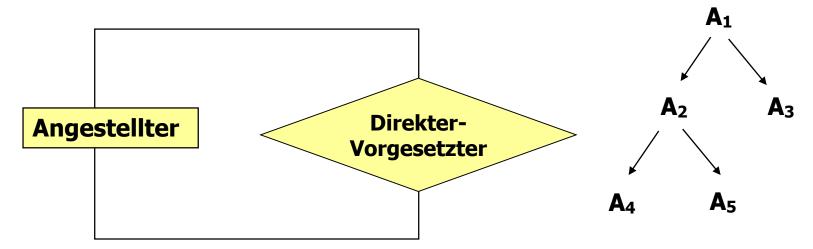
Rollennamen

Transitivität gilt im Allg. bei Selbstreferenz nicht (Beispiel: "liebt" auf "Person"). Keine Disjunktheit der an einer Relationship-Menge beteiligten Entity-Mengen gefordert.



### Entity-Relationship-Modell (15)

Beispiele (Forts.)



**Direkter Vorgesetzter =** 

((Angestellter/Angestellter, Chef/Angestellter), (∅))

**Eigenschaften:** 

Grad: 1

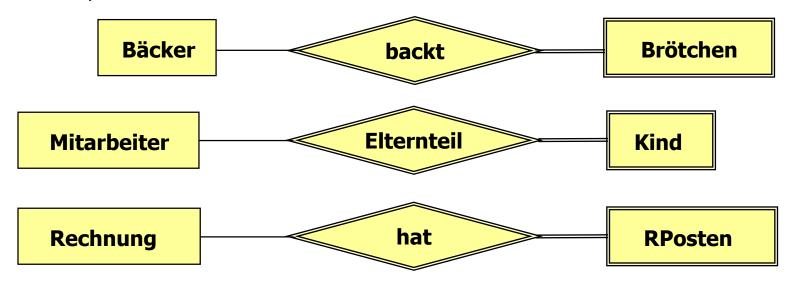
Existenzabhängigkeit: Nein

Beziehungstyp: 1:n



### Entity-Relationship-Modell (16)

- Existenzabhängigkeit von Entity-Mengen
  - Existenzabhängigkeit: Relationship begründet Existenz von
  - Beispiele



#### Eigenschaften

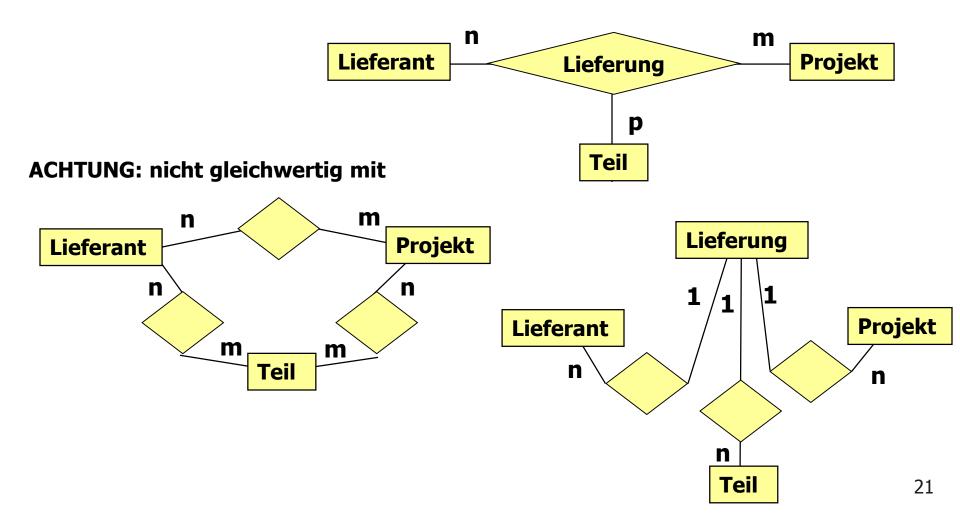
Grad: 2

Existenzabhängig: ja Beziehungstyp: 1: n **Bem.:** Bei Mehrfachreferenzen ist eine "erzeugende" von weiteren "referenzierenden" Relationship-Mengen zu unterscheiden.



### Entity-Relationship-Modell (17)

3-stellige Relationship-Mengen



## 1

### Entity-Relationship-Modell (18)

#### Klassifikation von Datenabbildungen

#### ZIEL:

- Festlegung von semantischen Aspekten (hier: Beziehungstyp)
- explizite Definition von strukturellen Integritätsbedingungen

#### Unterscheidung von Beziehungstypen

- E<sub>i</sub> E<sub>j</sub>
- E<sub>i</sub> E<sub>i</sub>

#### Festlegung der Abbildungstypen

- 1:1 ... eindeutige Funktion (injektive Abbildung)
- n:1 ... math. Funktion (funktionale oder invers funktionale Abbildung)
- n:m ... math. Relation (komplexe Abbildung)
- Abbildungstypen implizieren nicht, dass für jedes  $e_k \in E_i$  auch tatsächlich ein  $e_l \in E_j$  existiert

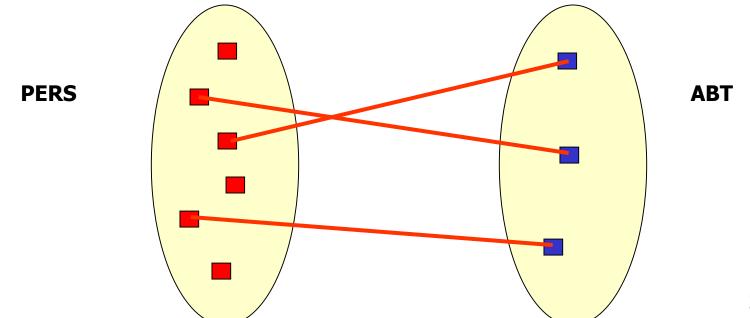


### Entity-Relationship-Modell (19)

- Klassifikation von Datenabbildungen (Forts.)
  - Beispiele



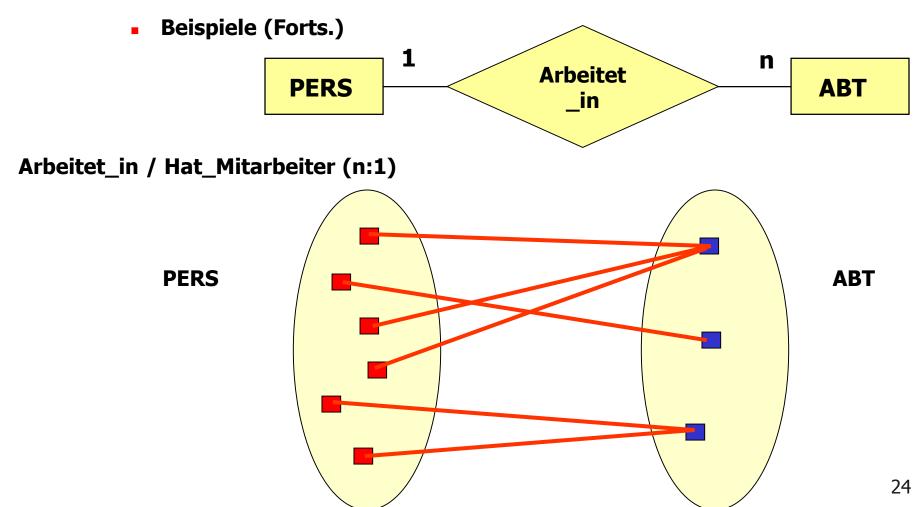
#### Leitet / Wird\_geleitet\_von (1:1)





### Entity-Relationship-Modell (20)

Klassifikation von Datenabbildungen (Forts.)





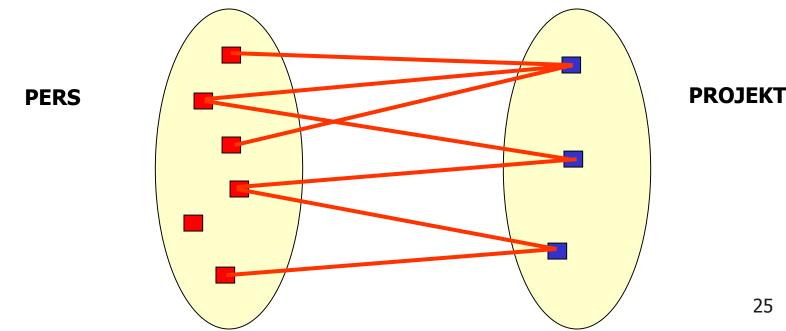
### Entity-Relationship-Modell (21)

- Klassifikation von Datenabbildungen (Forts.)
  - **Beispiele (Forts.)**



25

#### Arbeitet\_in / Mitarbeit (n:m)



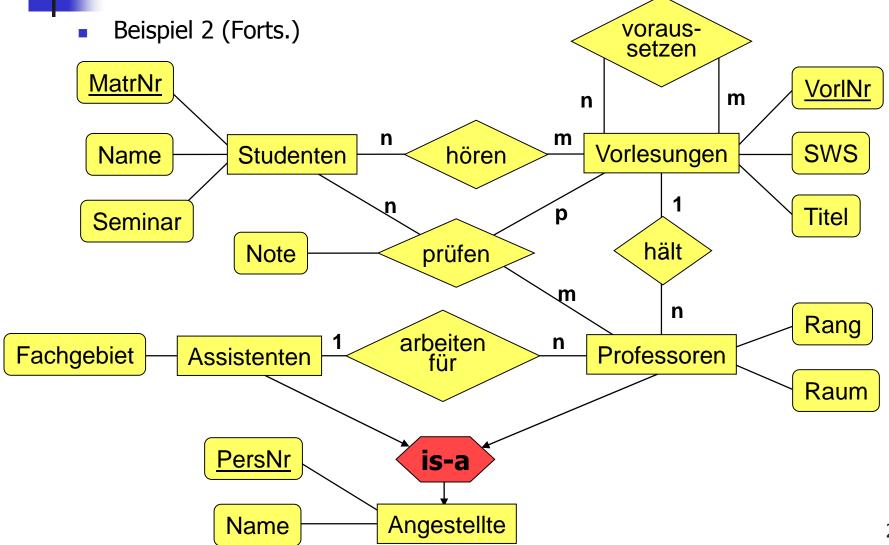


### Entity-Relationship-Modell (22)

- Beispiel 2: "Vorlesungsbetrieb"
  - Stellen Sie ein ER-Diagramm für folgende Miniwelt auf:
    - Jeder Professor hält mehrere seiner Vorlesungen und prüft Studenten jeweils über eine dieser Vorlesungen.
    - Mehrere Assistenten arbeiten jeweils für genau einen Professor.
    - Mehrere Studenten hören jeweils eine Reihe von Vorlesungen.
       Vorlesungen werden jeweils von mehreren Studenten besucht.
    - Der Besuch von Vorlesungen setzt i. allg. die Kenntnis anderer Vorlesungen voraus.
    - Sowohl Professoren als auch Assistenten sind Angestellte.

## 

### Entity-Relationship-Modell (23)



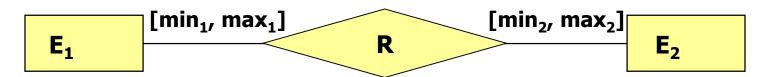


### Erweiterungen des ERM

- Ziel: Genauere Modellierung von Beziehungen
  - Verfeinerung der Abbildungen von Beziehungen durch Kardinalitätsrestriktionen
  - Generalisierung und Vererbung
  - Aggregationen
  - Einführung von systemkontrollierten Ableitungen (Reasoning)

### Kardinalitätsrestriktionen (1)

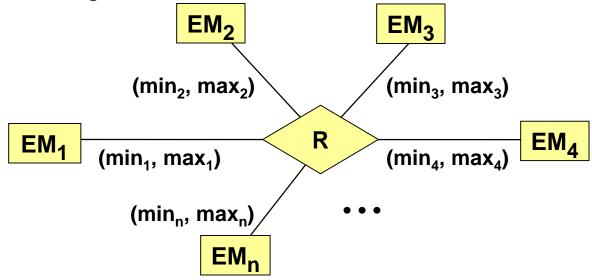
- Verfeinerung der Datenabbildung
  - bisher: grobe strukturelle Festlegung der Beziehungen
     z. B.: 1:1 bedeutet "höchstens eins zu höchstens eins"
  - Verfeinerung der Semantik eines Beziehungstyps durch Kardinalitätsrestriktionen: sei R ⊆ E<sub>1</sub> x E<sub>2</sub> x ... x E<sub>n</sub>; Kardinalitätsrestriktion kard(R,E<sub>i</sub>) = [min,max] bedeutet, dass jedes Element aus E<sub>i</sub> in wenigstens min und höchstens max Ausprägungen von R enthalten sein muss (mit 0 ≤ min ≤ max, max ≥ 1)
  - Grafische Darstellung
    - e1 nimmt an [min<sub>1</sub>,max<sub>1</sub>] Beziehungen vom Typ R teil
    - e2 nimmt an [min<sub>2</sub>,max<sub>2</sub>] Beziehungen vom Typ R teil





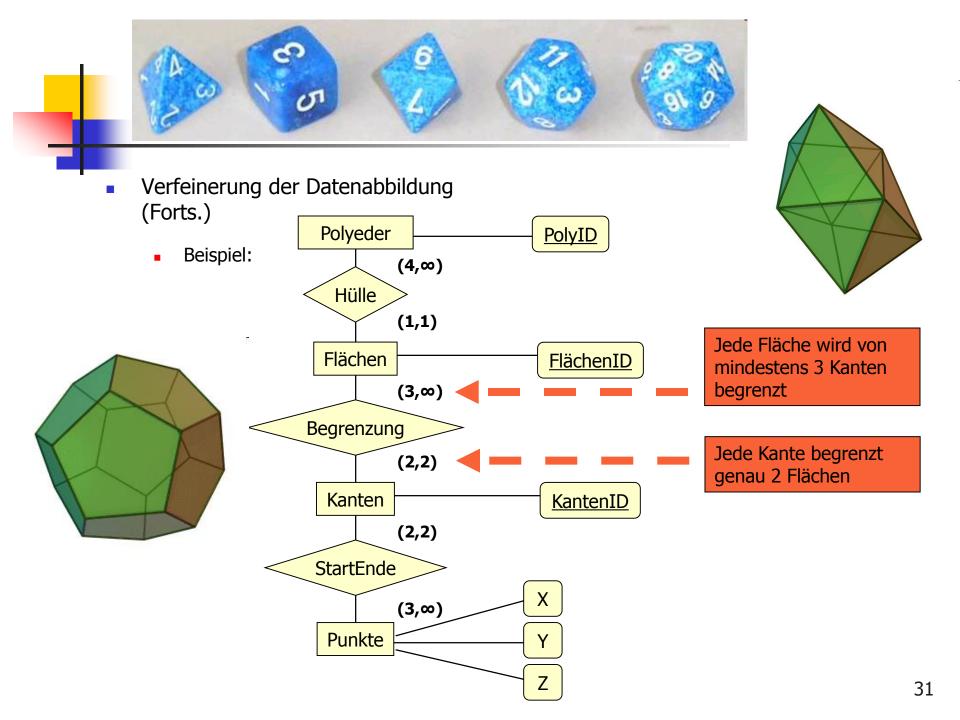
### Kardinalitätsrestriktionen (2)

- Verfeinerung der Datenabbildung (Forts.)
  - Verallgemeinerung:



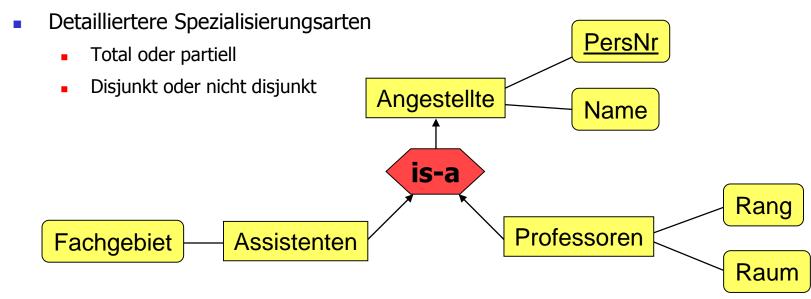
Für jedes e<sub>i</sub> aus EM<sub>i</sub> gibt es (in R)

- mindestens min<sub>i</sub> Tupel der Art (..., e<sub>i</sub>, ...)
- höchstens max<sub>i</sub> Tupel der Art (..., e<sub>i</sub>, ...)



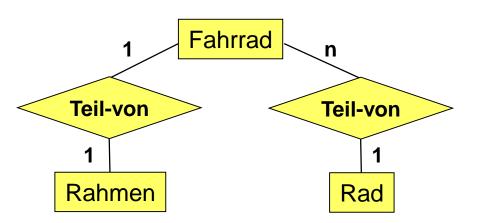


- **IS-A**-Beziehung: Obermenge vs. Untermenge (Abstraktion auf Typebene)
- Generalisierung (Untermenge → Obermenge):
   Zusammenfassen gleicher Eigenschaften mehrer Entity-Mengen
- Spezialisierung (Obermenge → Untermenge):
   Aufteilen einer Entity-Menge in detaillierter beschriebene Teilmengen
- Vererbung von Attributen, Schlüsseln und Beziehungen





- **Teil-von**-Beziehung: Strukturierung unterschiedlicher Entity-Mengen
- Objekte der untergeordneten Entity-Menge sind Teile der Objekte der übergeordneten Entity-Menge
- Mögliche Abbildungstypen:
  - **1:1**
  - n:1
- Häufige Verwendung von Existenzabhängigkeiten
- Aggregationshierarchien





### Zusammenfassung (1)

#### DB-Entwurf umfasst

- Informationsbedarfsanalyse
- konzeptionelles DB-Schema (-> Informationsmodell)
- logisches DB-Schema (nicht diskutiert)
- physisches DB-Schema (nicht diskutiert)

#### ERM-Charakteristika

- Modellierung bezieht sich auf die Typebene
- Relevante Zusammenhänge der Miniwelt werden durch Entity- und Relationship-Mengen modelliert; sie werden genauer durch Attribute, Wertebereiche, Primärschlüssel/Schlüsselkandidaten beschrieben
- Klassifikation von Beziehungstypen dient der Spezifikation von strukturellen Integritätsbedingungen
- anschauliche Entwurfsdarstellung durch ER-Diagramme
- relativ karges Informationsmodell



### Zusammenfassung (2)

#### Einführung weiterer Modellierungskonzepte

- Verfeinerung von Beziehungen durch Kardinalitätsrestriktionen
- Generalisierung und Vererbung
- Aggregation, implizierte Attribute und Beziehungen
- Das erweiterte ERM ist sehr m\u00e4chtig und umfasst viele bekannte Modellierungskonzepte
- Integritätsbedingungen wurden hier nicht behandelt (-> Relationenmodell)