# beispiel: Zugauskunftssystem

#### Script generated by TTT

Title: groh: profile1 (08.05.2015)

Date: Fri May 08 09:14:03 CEST 2015

Duration: 90:41 min

Pages: 72

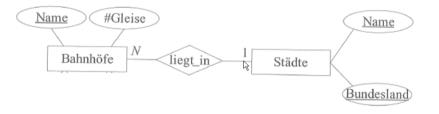
#### Aufgabe 2.6 (aus [2])

Modellieren Sie ein Zugauskunftssystem, in dem die wichtigsten Züge (z.B. die Intercity- und Eurocity-Züge) repräsentiert werden. Aus dem System sollen die Start- und Zielbahnhöfe und die durch den Zug verbundenen Bahnhöfe einschließlich Ankunfts- und Abfahrtszeiten ersichtlich sein. Geben Sie die Funktionalitäten der Beziehungstypen an.

## Deispiel: Zugauskunftssystem

### Name #Gleise <u>Name</u> Bahnhöfe liegt\_in Städte Bundesland von nach verbindet Start Ziel N Züge Abfahrt Ankunft Länge

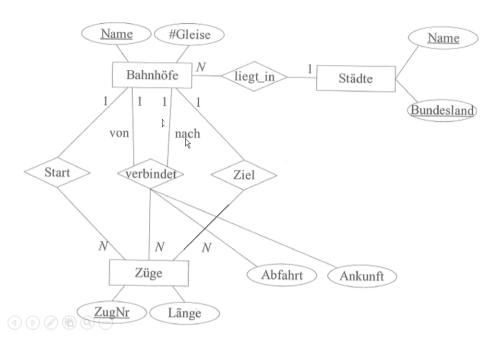
# beispiel: Zugauskunftssystem

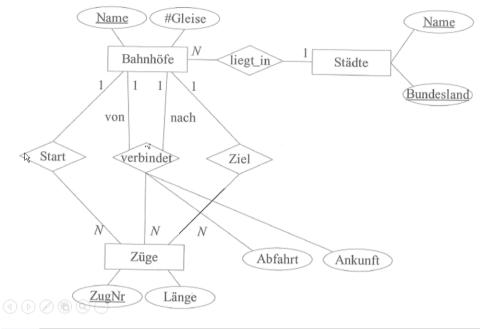




# beispiel: Zugauskunftssystem

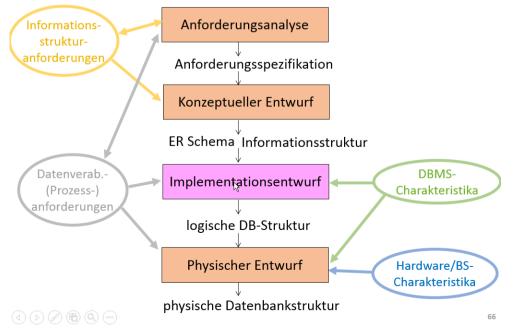
# Beispiel: Zugauskunftssystem





## ruasen des Datenbankentwurfs

## Grundlagen des relationalen Modells



Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre Domänen (Wertebereiche)

- Relation:  $R \subseteq D_1 \times ... \times D_n$ Bsp.: Telefonbuch  $\subseteq$  string x string x integer
- Tupel: t ∈ RBsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- **Schema**: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer]</u>} Notation: sch(R)

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)

- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n k</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊂ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer]</u>}
   Notation: sch(R)

- Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)
- Relation:  $R \subseteq D_1 \times ... \times D_n$ Bsp.: Telefonbuch  $\subseteq$  string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer]</u>}
   Notation: sch(R)

# Grundlagen des relationalen Modells

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)

- Relation:  $R \subseteq D_1 \times ... \times D_n$ Bsp.: Telefonbuch  $\subseteq$  string x string x integer
- Tupel:  $t \in R$ Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer]</u>}
   Notation: sch(R)

## Grundlagen des relationalen Modells

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre Domänen (Wertebereiche)

- Relation:  $R \subseteq D_1 \times ... \times D_n$ Bsp.: Telefonbuch  $\subseteq$  string x string x integer
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer]</u>} Notation: sch(R)

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)

- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊂ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- **Schema**: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
  Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer</u>]}
  Notation: sch(R)

- Seien A<sub>1</sub>, A<sub>2</sub>, ..., A<sub>n</sub> **Attribute** und D<sub>1</sub>, D<sub>2</sub>, ..., D<sub>n</sub> ihre **Domänen** (Wertebereiche)
- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊂ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, Telefon#:integer]}
   Notation: sch(R)



# Grundlagen des relationalen Modells

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)

- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊂ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- **Schema**: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
  Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, Telefon#:integer]}
  Notation: sch(R)

## Grundlagen des relationalen Modells

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre Domänen (Wertebereiche)

- Relation:  $R \subseteq D_1 \times ... \times D_n$ Bsp.: Telefonbuch  $\subseteq$  string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, Telefon#:integer]}
   Notation: sch(R)

## Grundlagen des relationalen Modells

## Grundlagen des relationalen Modells

Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)

- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊂ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, Telefon#:integer]}
   Notation: sch(R)

- Seien  $A_1, A_2, ..., A_n$  Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)
- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊂ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- Schema: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
   Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, Telefon#:integer]}
   Notation: sch(R)



## Grundlagen des relationalen Modells

Seien 
$$A_1, A_2, ..., A_n$$
 Attribute und  $D_1, D_2, ..., D_n$  ihre **Domänen** (Wertebereiche)

- Relation: R ⊆ D<sub>1</sub> x ... x D<sub>n</sub>
   Bsp.: Telefonbuch ⊆ string x string x integer
- Tupel: t ∈ R
   Bsp.: t = ("Mickey Mouse", "Main Street", 8124711)
- **Schema**: legt die Struktur der gespeicherten Daten fest
  Bsp.: Telefonbuch: {[Name: string, Straße: string, <u>Telefon#:integer]</u>}
  Notation: sch(R)

# Grundlagen des relationalen Modells

Telefonbuch						
Name:String Straße:String Telefon#:integ						
Mickey Mouse	Main Street	4711				
Donald Duck	Broadway	95672				
···						

- Ausprägung: der aktuelle Zustand der Datenbasis
- Schlüssel: minimale Menge von Attributen, deren Werte ein Tupel eindeutig identifizieren
- Primärschlüssel: wird unterstrichen
  - Einer der Schlüsselkandidaten wird als Primärschlüssel ausgewählt
  - Hat eine besondere Bedeutung bei der Referenzierung von Tupeln

# Grundlagen des relationalen Modells

Telefonbuch					
Name:String Straße:String Telefon#:integ					
Mickey Mouse	Main Street	4711			
Donald Duck	Broadway	95672			

- Ausprägung: der aktuelle Zustand der Datenbasis
- Schlüssel: minimale Menge von Attributen, deren Werte ein Tupel eindeutig identifizieren
- Primärschlüssel: wird unterstrichen
  - Einer der Schlüsselkandidaten wird als Primärschlüssel ausgewählt
  - Hat eine besondere Bedeutung bei der Referenzierung von Tupeln

## Grundlagen des relationalen Modells

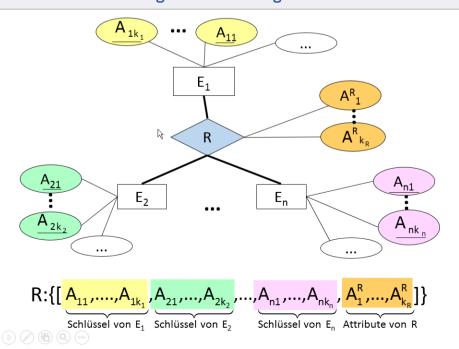
Telefonbuch						
Name:String Straße:String Telefon#:integ						
Mickey Mouse	Main Street	4711				
Donald Duck	Broadway	95672				

• Ausprägung: der aktuelle Zustand der Datenbasis

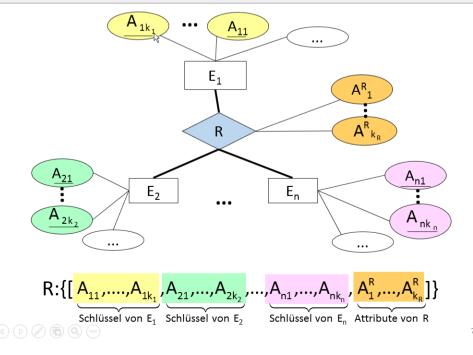
 Schlüssel: minimale Menge von Attributen, deren Werte ein Tupel eindeutig identifizieren

- Primärschlüssel: wird unterstrichen
  - Einer der Schlüsselkandidaten wird als Primärschlüssel ausgewählt
  - Hat eine besondere Bedeutung bei der Referenzierung von Tupeln

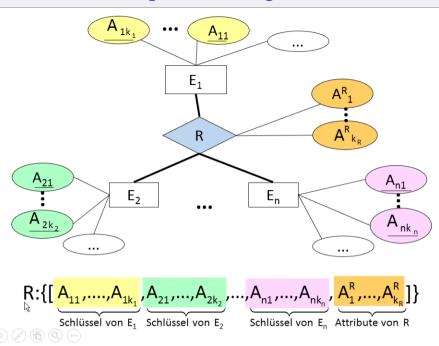
# Relationale Darstellung von Beziehungen



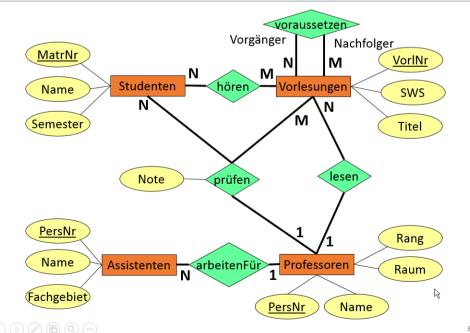
### Relationale Darstellung von Beziehungen



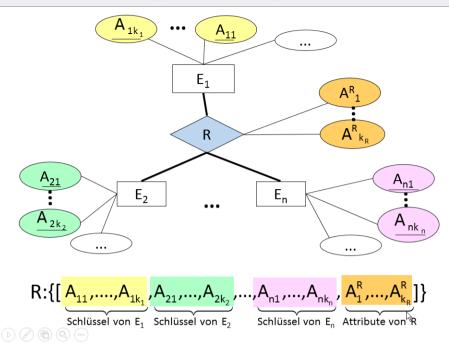
# Relationale Darstellung von Beziehungen



# Schema



## Relationale Darstellung von Beziehungen



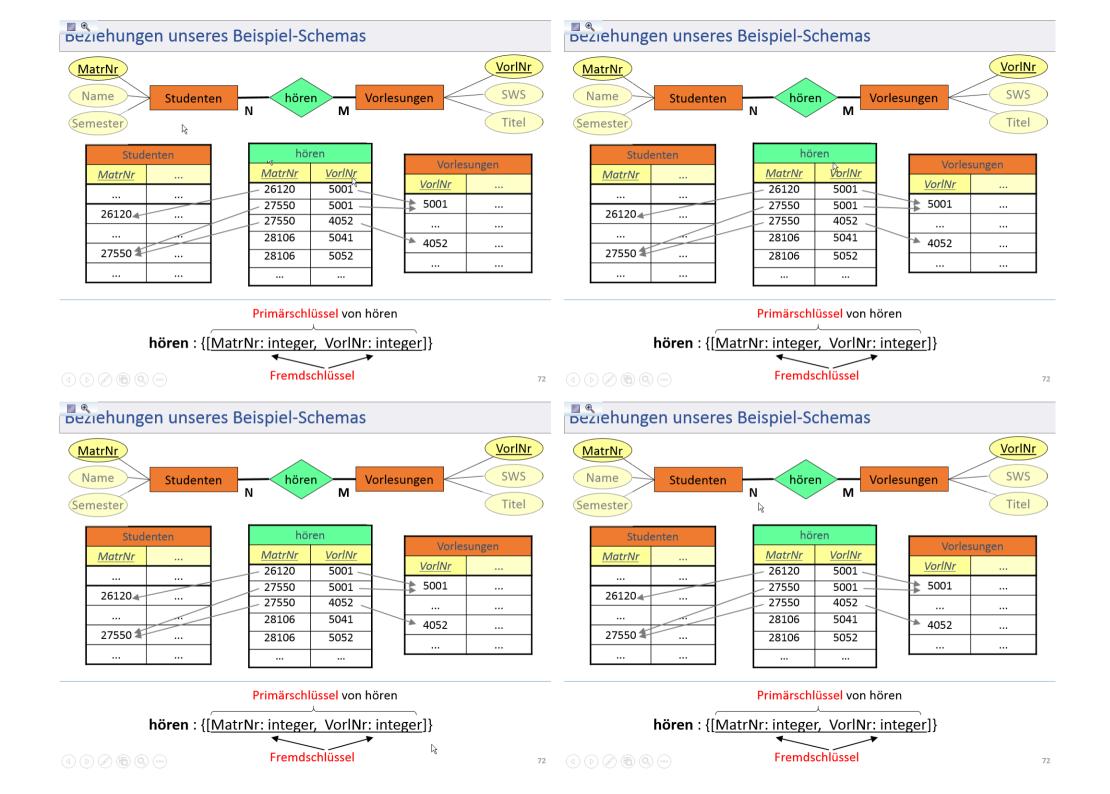
# Relationale Darstellung von Entities

**Studenten**: {[MatrNr:integer, Name: string, Semester: integer]}

 $\textbf{Vorlesungen:} \ \{ \underline{[VorlNr:integer]}, Titel: string, SWS: integer] \}$ 

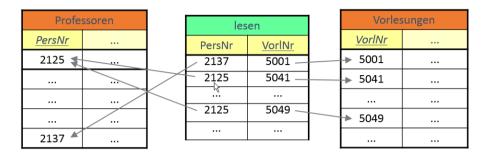
**Professoren**: {[PersNr:integer, Name: string, Rang: string, Raum: integer]}

**Assistenten**: {[PersNr:integer, Name: string, Fachgebiet: string]}



# Beziehungen unseres Beispiel-Schemas







#### Nur das ist der

Primärschlüssel von lesen!!! Der zugehörige Prof ist durch 1:N bereits eindeutig bestimmt



<u>PersNr</u>

Beziehungen unseres Beispiel-Schemas

lesen

lesen

VorlNr

5001

5041

...

5049

PersNr

2137

2125

...

2125

Primärschlüssel von lesen

Professoren

•••

**lesen**: {[PersNr: integer, VorlNr: integer]}

Fremdschlüssel

Professoren

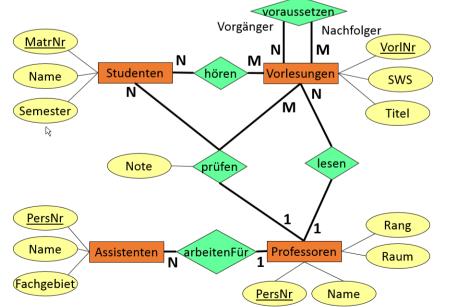
PersNr

...

...

2137

2125



# verreinerung des relationalen Schemas



- ⇒ 1:N-Beziehungen (auch 1:1-Bez.) sind verfeinerbar:
  - Initial-Entwurf:

**lesen:**  $\{[PersNr, \underline{VorlNr}]\} \equiv \textbf{lesen:} \{[\underline{VorlNr}, \underline{PersNr}]\}$ 

Verfeinerung durch Zusammenfassung

**Vorlesungen**: {[VorlNr, Titel, SWS, gelesenVon]} **Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

VorlNr

...

...

Vorlesungen

VorlNr

▶ 5001

5041

5049

Nur das ist der

bestimmt

Primärschlüssel von lesen!!!

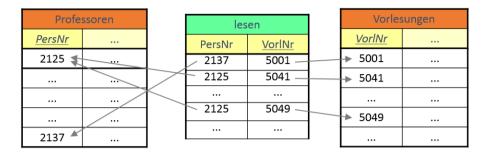
1:N bereits eindeutig

Der zugehörige Prof ist durch

Vorlesungen

# beziehungen unseres Beispiel-Schemas







Nur das ist der

Primärschlüssel von lesen!!! Der zugehörige Prof ist durch 1:N bereits eindeutig bestimmt

# verreinerung des relationalen Schemas



- $\Rightarrow$  1:N-Beziehungen (auch 1:1-Bez.) sind verfeinerbar:
  - Initial-Entwurf:

**Vorlesungen :** {[VorlNr, Titel, SWS]}

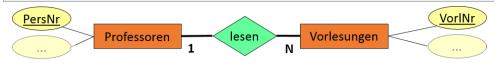
**Professoren :** {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

**lesen:**  $\{[PersNr, \underline{VorlNr}]\} \equiv \textbf{lesen:} \{[\underline{VorlNr}, \underline{PersNr}]\}$ 

Verfeinerung durch Zusammenfassung

**Vorlesungen**: {[VorlNr, Titel, SWS, gelesenVon]} **Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

# verieinerung des relationalen Schemas



- ⇒ 1:N-Beziehungen (auch 1:1-Bez.) sind verfeinerbar:
  - Initial-Entwurf:

**Vorlesungen :** {[VorlNr, Titel, SWS]}

**Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

**lesen:** {[PersNr, VorlNr]} ≡ **lesen:** {[VorlNr, PersNr]}

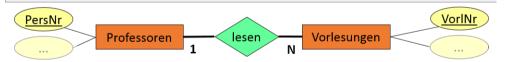
Verfeinerung durch Zusammenfassung

**Vorlesungen :** {[VorlNr, Titel, SWS, gelesenVon]}

**Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}



# verieinerung des relationalen Schemas



- ⇒ 1:N-Beziehungen (auch 1:1-Bez.) sind verfeinerbar:
  - Initial-Entwurf:

**Vorlesungen :** {[VorlNr, Titel, SWS]}

**Professoren :** {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

**lesen:** {[PersNr, VorlNr]} ≡ **lesen:** {[VorlNr, PersNr]}

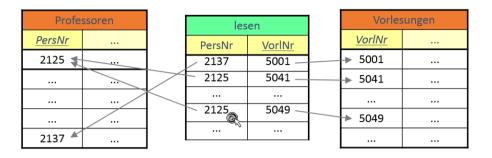
Verfeinerung durch Zusammenfassung

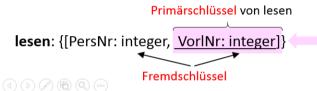
Vorlesungen: {[VorlNr, Titel, SWS, gelesenVon]}

**Professoren :** {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

# beziehungen unseres Beispiel-Schemas







Nur das ist der

Primärschlüssel von lesen!!!
Der zugehörige Prof ist durch
1:N bereits eindeutig
bestimmt

# verreinerung des relationalen Schemas



- ⇒ 1:N-Beziehungen (auch 1:1-Bez.) sind verfeinerbar:
  - Initial-Entwurf:

**Vorlesungen :** {[VorlNr, Titel, SWS]}

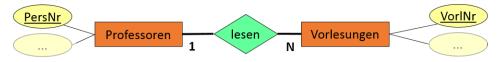
**Professoren :** {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

**lesen:**  $\{[PersNr, \underline{VorlNr}]\} \equiv \textbf{lesen:} \{[\underline{VorlNr}, \underline{PersNr}]\}$ 

Verfeinerung durch Zusammenfassung

**Vorlesungen**: {[VorlNr, Titel, SWS, gelesen Von]} **Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

# verieinerung des relationalen Schemas



- ⇒ 1:N-Beziehungen (auch 1:1-Bez.) sind verfeinerbar:
  - Initial-Entwurf:

Vorlesungen: {[VorlNr, Titel, SWS]}

**Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

**lesen:** {[PersNr, <u>VorlNr</u>]} ≡ **lesen:** {[<u>VorlNr</u>, <u>PersNr</u>]}

Verfeinerung durch Zusammenfassung

**Vorlesungen**: {[VorlNr, Titel, SWS, gelesen Von]} **Professoren**: {[PersNr, Name, Rang, Raum]}

**Professoren :** {<u>[Persivr</u>, Name, Rang, Ro

## verieinerung des relationalen Schemas

	Name						
	Sokrates	C4		5001	Grundzüge	4	2137
2126	Russel	C4		5041	Ethik	-4	2125
	Kopernikus		310	5043	Erkenntnistheorie	3	2126
	Popper			5049	Māeutik		2125
2134	Augustinus		309	4052	Logik	- 4	2125
2136	Curie	C4	36	5052	Wissenschaftstheorie		2126

Vorsicht: So geht es NICHT!! --> Anomalien

	Professoren								
PersNr	Name	Rang	Raum	liest					
2125	Sokrates	C4	226	5041					
2125	Sokrates	C4	226	5049					
2125	Sokrates	C4	226	4052					
2134	Augustinus	С3	309	5022					
2136	Curie	C4	36	???					

	Vorlesungen					
<u>VorlNr</u>	Titel	SWS				
5001	Grundzüge	4				
5041	Ethik	4				
5043	Erkenntnistheorie	3				
5049	Mäeutik	2				
4052	Logik	4				
5052	Wissenschaftstheorie	3				
5022	Glaube und Wissen	2				

- Update-Anomalie: Was passiert wenn Sokrates umzieht?
- Lösch-Anomalie: Was passiert wenn "Glaube und Wissen" wegfällt?
- Einfüge-Anomalie: Curie forscht nur und liest keine Vorlesung.

# verieinerung des relationalen Schemas

#### Vorsicht: So geht es NICHT!! --> Anomalien

Professoren							
<u>PersNr</u>	Name	Rang	Raum	liest			
2125	Sokrates	C4	226	5041			
2125	Sokrates	C4	226	5049			
2125	Sokrates	C4	226	4052			
:			:				
2134	Augustinus	С3	309	5022			
2136	Curie	C4	36	???			

	Vorlesungen					
<u>VorlNr</u>	<u>VorlNr</u> Titel					
5001	Grundzüge	4				
5041	Ethik	4				
5043	Erkenntnistheorie	3				
5049	Mäeutik	2				
4052	Logik	4				
5052	Wissenschaftstheorie	3				
5022	Glaube und Wissen	2				

- Update-Anomalie: Was passiert wenn Sokrates umzieht?
- Lösch-Anomalie: Was passiert wenn "Glaube und Wissen" wegfällt?
- Einfüge-Anomalie: Curie forscht nur und liest keine Vorlesung.

# verieinerung des relationalen Schemas

Vorsicht: So geht es NICHT!! --> Anomalien

	Name Rang Raum VorINr Titel							
	Sokrates	C4		5001	Grundzüge	4	2137	
2126	Russel	C4		5041	Ethik	-4	2125	
	Kopernikus		310	5043	Erkenntnistheorie	3	2126	
	Popper			5049	Māeutik		2125	
2134	Augustinus		309	4052	Logik	- 4	2125	
2136	Curie	C4	36	5052	Wissenschaftstheorie	- 3	2126	
	Kant	C4						

Professoren								
<u>PersNr</u>	Name	Rang	Raum	liest				
2125	Sokrates	C4	226	5041				
2125	Sokrates	C4	226	5049				
2125	Sokrates	C4	226	4052				
2134	Augustinus	С3	309	5022 <sub>0</sub>				
2136	Curie	C4	36	???				

	Vorlesungen						
<u>VorlNr</u>	<u>VorlNr</u> Titel						
5001	Grundzüge	4					
5041	Ethik	4					
5043	Erkenntnistheorie	3					
5049	Mäeutik	2					
4052	Logik	4					
5052	Wissenschaftstheorie	3					
5022	Glaube und Wissen	2					

- Update-Anomalie: Was passiert wenn Sokrates umzieht?
- Lösch-Anomalie: Was passiert wenn "Glaube und Wissen" wegfällt?
- Einfüge-Anomalie: Curie forscht nur und liest keine Vorlesung.

# beziehungen unseres Beispiel-Schemas

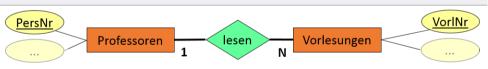


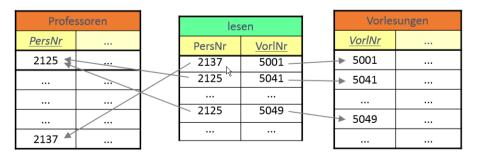
Profes	ssoren		les	lesen		Vorles	sungen
<u>PersNr</u>			PersNr	VorlNr		<u>VorlNr</u>	
2125 🤹	::		2137	5001 —		<b>→</b> 5001	
🍃	]	$\nearrow$	2125	5041 —		<b>→</b> 5041	
				h			
	/		2125	5049 —		<b>→</b> 5049	
2137 🚩							



#### Nur das ist der Primärschlüssel von lesen!!! Der zugehörige Prof ist durch 1:N bereits eindeutig bestimmt

## beziehungen unseres Beispiel-Schemas







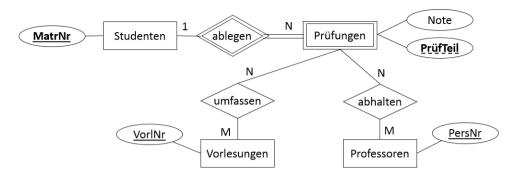
#### Nur das ist der Primärschlüssel von lesen!!! Der zugehörige Prof ist durch 1:N bereits eindeutig bestimmt

# Relationale Modellierung schwacher Entitytypen

#### 

Prüfungen: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, Note: integer]}

# Relationale Modellierung schwacher Entitytypen



Prüfungen: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, Note: integer]}
umfassen: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, VorlNr: integer]}
abhalten: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, PersNr: integer]}

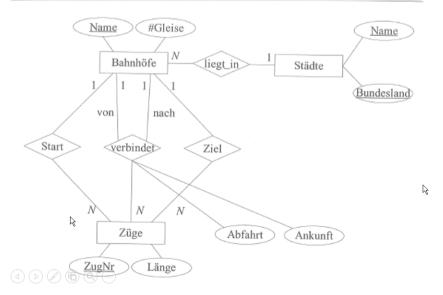




#### Aufgabe 3.1

Gegeben sei die ER-Modellierung von Zugverbindungen in Abbildung 3.1.

a) Fügen Sie bei den Beziehungen Kardinalitäten in der (min, max)-Notation hinzu.



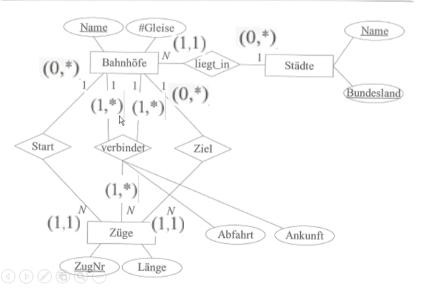


#### **E**

#### Aufgabe 3.1

Gegeben sei die ER-Modellierung von Zugverbindungen in Abbildung 3.1.

a) Fügen Sie bei den Beziehungen Kardinalitäten in der (min, max)-Notation hinzu.





b) Übertragen Sie das ER-Modell in ein relationales Schema.

Die initiale Überführung ergibt folgende Relationen für die Entitytypen:

Städte : {[Name : string, Bundesland : string]}





 verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Relationen.

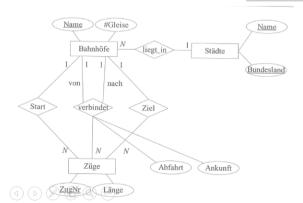
Städte: {[Name: string, Bundesland: string]} (1)
Bahnhöfe: {[Name: string, #Gleise: integer]} (2)

Züge : {[ZugNr : integer, Länge : integer]}

liegt\_in : {[BName : string, SName : string, Bundesland : string]} (4)
Start : {[ZugNr : integer, BName : string]} (5)

Ziel: {[ZugNr: integer, BName: string]} (5)

verbindet : {[VonBahnhof : string, NachBahnhof : string, ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date]}



**E** 

c) Verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Rela-

Städte: {[Name: string, Bundesland: string]} (1)
Bahnhöfe: {[Name: string, #Gleise: integer]} (2)

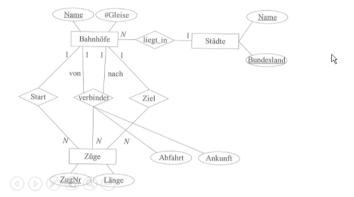
Züge : {[ZugNr : integer, Länge : integer]}

 $liegt\_in \ : \ \{ [\underline{BName} : string, SName : string, Bundesland : string] \} \eqno(4)$ 

Start : {[ZugNr : integer, BName : string]}
Ziel : {[ZugNr : integer, BName : string]}

Ziel: {[ZugNr:integer, BName: string]} (6)
verbindet: {[VonBahnhof: string, NachBahnhof: string, (7)

ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date]}



(3)

(5)

94

(3)

(7)

**E** 

 verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Relationen.

Städte: {[Name: string, Bundesland: string]} (1)

 $Bahnh\"{o}fe \ : \ \{ \underline{[Name:string,\#Gleise:integer]} \} \tag{2}$ 

Züge: {[ZugNr:integer, Länge:integer]}

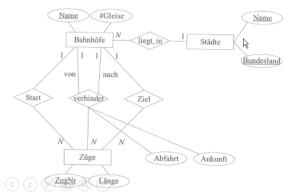
 $liegt\_in \ : \ \{ \underline{[BName:string, SName:string, Bundesland:string]} \} \eqno(4)$ 

Start : {[ZugNr : integer, BName : string]} (5)

 $Ziel : \{ [ZugNr : integer, BName : string] \}$  (6)

verbindet : {[VonBahnhof : string, NachBahnhof : string,

ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date]}



(3)

(7)



c) Verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Rela-

Städte: {[Name: string, Bundesland: string]} (1) Bahnhöfe: {[Name: string, #Gleise: integer]} (2) (3)

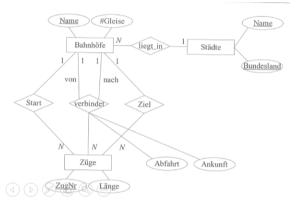
Züge: {[ZugNr: integer, Länge: integer]}

liegt\_in : {[BName : string, SName : string, Bundesland : string]} (4) Start : { [ZugNr : integer, BName : string] } (5)

: {[ZugNr : integer, BName : string]}

verbindet : {[VonBahnhof : string, NachBahnhof : string,

ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date]}



# Die relationale Algebra

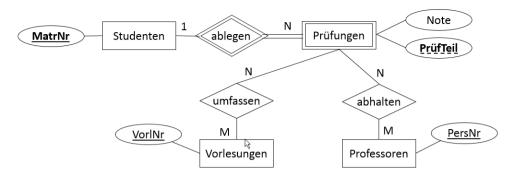
#### minimale Algebra

- σ Selektion
- π Projektion
- x Kreuzprodukt
- ρ Umbenennung
- ∨ Vereinigung
- Mengendifferenz

#### syntaktischer Zucker

- + Division
- ⋈ Join (@rbund)
- ⋈ äußerer Join
- ⋉ Semi-Join (rechter)
- ⋈ linker äußerer Join
- ⋈ rechter äußerer Join

# Relationale Modellierung schwacher Entitytypen



Prüfungen: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, Note: integer]}

umfassen: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, VorlNr: integer]}

abhalten: {[MatrNr: integer, PrüfTeil: string, PersNr: integer]}

79

(2)

(3)

**E** 

(6)

(7)

c) Verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Relationen.

{[Name : string, Bundesland : string]} (1)

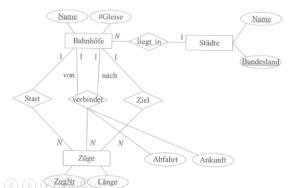
Bahnhöfe: {[Name: string, #Gleise: integer]} Züge: {[ZugNr:integer, Länge:integer]}

liegt\_in : {[BName : string, SName : string, Bundesland : string]} (4)

Start : {[ZugNr : integer, BName : string]} (5)

Ziel: {[ZugNr: integer, BName: string]} (6) verbindet : { [VonBahnhof : string, NachBahnhof : string, (7)

ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date }



Städte: {[Name: string, Bundesland: string]} (1)
Bahnhöfe: {[Name: string, #Gleise: integer]} (2)

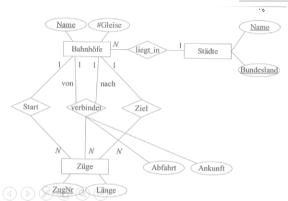
Züge: {[ZugNr:integer, Länge:integer]}

 $liegt\_in \ : \ \{ \underline{[BName:string}, SName:string, Bundesland:string] \} \eqno(4)$ 

Start : {[ZugNr : integer, BName : string]} (5)
Ziel : {[ZugNr : integer, BName : string]} (6)

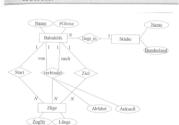
 $verbindet \ : \ \{[\underline{VonBahnhof}: string, NachBahnhof: string,$ 

ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date]} &





 verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Relationen.



Städte: {[Name: string, Bundesland: string]} (1)
Bahnhöfe: {[Name: string, #Gleise: integer]} (2)
Züge: {[ZugNr: integer, Länge: integer]} (3)

liegt\_in : {[BName : string, SName : string, Bundesland : string]} (4)

Start : {[ZugNr : integer, BName : string]} (5)

Ziel : {[ZugNr : integer, BName : string]} (6)

 $\label{eq:continuous} \begin{array}{ll} verbindet \ : \ \{[VonBahnhof: string, NachBahnhof: string, \\ & ZugNr: integer, Abfahrt: date, Ankunft: date]\} \end{array}$ 

$$(4) \mapsto (2), (5) \mapsto (3), (6) \mapsto (3)$$

Damit ergibt sich folgendes Schema:

Städte : {[Name : string, Bundesland : string]}

Bahnhöfe : {[Name : string, #Gleise : integer,

SName: string, Bundesland: string]}

Züge: {[ZugNr: integer, Länge: integer,

StartBahnhof: string, ZielBahnhof: string]}

verbindet : {[VonBahnhof : string, NachBahnhof : string,

ZugNr: integer, Abfahrt: date, Ankunft: date]}

**E** 

(3)

(7)

(7)

95

 verfeinern Sie das relationale Schema soweit möglich durch Eliminierung von Relationen

 $St\"{a}dte \; : \; \{ [\underline{Name: string}, Bundesland: string] \} \tag{1}$ 

Bahnhöfe :  $\{[\underline{\text{Name : string}}, \#\text{Gleise : integer}]\}$  (2)

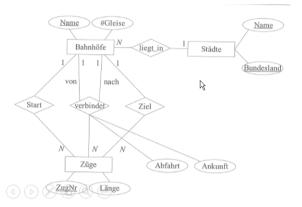
Züge : {[ZugNr : integer, Länge : integer]} (3)

liegt\_in : {[BName : string, SName : string, Bundesland : string]} (4)

Start :  $\{[\underline{ZugNr} : \underline{integer}, BName : string]\}$  (5)

Ziel: {[ZugNr:integer, BName: string]} (6)
verbindet: {[VonBahnhof: string, NachBahnhof: string, (7)

ZugNr : integer, Abfahrt : date, Ankunft : date]



94

## Seiektion

 $\sigma_P$ : E  $\rightarrow_{k}$  E' mit P: Prädikat, E: Relation (Tabelle), E': Relation (Tabelle):

σ<sub>P</sub> (E) wählt alle Tupel (Zeilen) aus E aus, die P erfüllen. Ergebnis: Relation (Tabelle) E'

#### Beispiel: $\sigma_{Semester > 10}$ (Studenten)

			_		
Studenten					
MatrNr	Name	Semester			$\sigma_{\text{Semester} > 10}$
24002	Xenokrates	18			
25403	Jonas	12	σ <sub>Semester</sub> > 10	MatrNr	Name
26120	Fichte	10	<b>→</b>	24002	Xenokrat
26830	Aristoxenos	8		25403	Jonas
27550	Schopenhauer	6			
28106	Carnap	3			
29120	Theophrastos	2			
29555	Feuerbach	2			

 σ<sub>Semester > 10</sub> (Studenten)

 MatrNr
 Name
 Semester

 24002
 Xenokrates
 18

 25403
 Jonas
 12



 $\sigma_P: E \rightarrow E'$  mit P: Prädikat, E: Relation (Tabelle), E': Relation (Tabelle):

σ<sub>P</sub> (E) wählt alle Tupel (Zeilen) aus E aus, die P erfüllen. Ergebnis: Relation (Tabelle) E'

Beispiel:  $\sigma_{Semester > 10}$  (Studenten)

	Studenten							
MatrNr	Name	Semester			$\sigma_{\text{Semester} > 10}$ (Studenten)			
24002	Xenokrates	18						
25403	Jonas	12	σ <sub>Semester</sub> > 10	MatrNr	Name	Semester		
26120	Fichte	10	<b></b>	24002	Xenokrates	18		
26830	Aristoxenos	8		25403	Jonas	12		
27550	Schopenhauer	6						
28106	Carnap	3						
29120	Theophrastos	2						
29555	Feuerbach	2						



 $\sigma_P: E \to E'$  mit P: Prädikat, E: Relation (Tabelle), E': Relation (Tabelle):

 $\sigma_P$  (E) wählt alle Tupel (Zeilen) aus E aus, die P erfüllen. Ergebnis: Relation (Tabelle) E'

Beispiel:  $\sigma_{Semester > 10}$  (Studenten)

	Studenten			σ <sub>Semester &gt; 10</sub> (Studenten)			
MatrNr	Name	Semester					
24002	Xenokrates	18		24 . 21			
25403	Jonas	12	σ <sub>Semester</sub> > 10	MatrNr	Name	Semester	
26120	Fichte	10	<b></b>	24002	Xenokrates	18	
26830	Aristoxenos	8		25403	Jonas	12	
27550	Schopenhauer	6					
28106	Carnap	3			R		
29120	Theophrastos	2					
29555	Feuerbach	2					



 $\sigma_P: E \rightarrow E'$  mit P: Prädikat, E: Relation (Tabelle), E': Relation (Tabelle):

σ<sub>P</sub> (E) wählt alle Tupel (Zeilen) aus E aus, die P erfüllen. Ergebnis: Relation (Tabelle) E'

Beispiel:  $\sigma_{Semester > 10}$  (Studenten)

	Studenten						
MatrNr	Name	Semester		$\sigma_{\text{Semester} > 10}$ (Studenten)			
24002	Xenokrates	18		N do to N los	Name	Compostor	
25403	Jonas	12	σ <sub>Semester &gt; 10</sub>	MatrNr	Name	Semester	
26120	Fichte	10	<b></b>	24002	Xenokrates	18	
26830	Aristoxenos	8		25403	Jonas	12	
27550	Schopenhauer	6					
28106	Carnap	3					
29120	Theophrastos	2					
29555	Feuerbach	2					

Seiektion

98

 $\sigma_P: E \to E'$  mit P: Prädikat, E: Relation (Tabelle), E': Relation (Tabelle):

σ<sub>P</sub> (E) wählt alle Tupel (Zeilen) aus E aus, die P erfüllen. Ergebnis: Relation (Tabelle) E'

Beispiel:  $\sigma_{Semester > 10}$  (Studenten)

						N	
	Studenten			<i>\\</i> {\\}			
MatrNr	Name	Semester			$\sigma_{\text{Semester} > 10}$ (Stud	enten)	
24002	Xenokrates	18		N A - t - N I -	Nieren	C	
25403	Jonas	12	σ <sub>Semester</sub> > 10	MatrNr	Name	Semester	
26120	Fichte	10		24002	Xenokrates	18	
26830	Aristoxenos	8		25403	Jonas	12	
27550	Schopenhauer	6					
28106	Carnap	3	1				
29120	Theophrastos	2					
29555	Feuerbach	2					



 $\sigma_P: E \to E'$  mit P: Prädikat, E: Relation (Tabelle), E': Relation (Tabelle):

σ<sub>P</sub> (E) wählt alle Tupel (Zeilen) aus E aus, die P erfüllen. Ergebnis: Relation (Tabelle) E'

Beispiel:  $\sigma_{\text{Semester}} > 10$  (Studenten)

	Studenten					
MatrNr	MatrNr Name					
24002	Xenokrates	18				
25403	Jonas	12				
26120	Fichte	10				
26830	Aristoxenos	8				
27550	Schopenhauer	6				
28106	Carnap	3				
29120	Theophrastos	2				
29555	Feuerbach	2				

1	$\sigma_{\text{Semester} > 10}$ (Studenten)				
σ <sub>Semester</sub> > 10	MatrNr Name		Semester		
- Schicater > 10	24002	Xenokrates	18		
	25403	Jonas	12		

## Narcesisches Produkt

#### Beispiel: E' = Professoren x hören

Professoren						
PersNr	Name	Rang	Raum			
2125	Sokrates	C4	226			
2126	Russel	C4	232			
2137	Kant	C4	7			

	hören				
	MatrNr	VorlNr			
х	26120	5001			
^	27550	5001			
	25403	5022			

	E'= Professoren x hören							
	PersNr	Name	Rang	Raum	MatrNr	VorlNr		
_	2125	Sokrates	C4	226	26120	5001		
	2125	Sokrates	C4	226	27550	5001		
	2125	Sokrates	C4	226	25403	5022		
	2126	Russel	C4	232	26120	5001		
	2126	Russel	C4	232	25403	5022		
	2137	Kant	C4	7	25403	5022		

- Problem: riesige Ergebnisse (im Bsp. |E'| = |Prof.| \* |hören| = 7 \* 12 )
- "bessere" Operation: Join (siehe weiter unten)



Das **Selektionsprädikat** P in  $\sigma_P$  (E) ist eine Formel, die zu wahr oder falsch ausgewertet werden kann und die aufgebaut ist aus:

- Attributnamen der Argumentrelation E
- Konstanten
- den arithmetischen Vergleichsoperatoren =, <, ≤, >, ≥, ≠
- den logischen Operatoren ∧ (und), ∨ (oder) und ¬ (nicht)

P wird auf allen  $e \in E$  ausgewertet. Wenn P(e) = wahr dann wird e in die Ergebnisrelation E' aufgenommen.



q

### ivolationen

• sch(E): die Menge aller Attribute von E

Bsp.: sch(Professoren) = {PersNr, Name, Rang, Raum}

• E.A: Qualifizierter Name des Attributs A in Relation (Tabelle) E

Bsp.: Professoren.PersNr, Assistenten.PersNr

Professoren						
PersNr	Name	Rang	Raum			



Professoren x Assistenten							
Professoren.PersNr   Professoren.Name   Rang   Raum   Assistenten.PersNr   Assistenten.Name   Fachgebiet   Boss						Boss	



• sch(E): die Menge aller Attribute von E

Bsp.: sch(Professoren) = {PersNr, Name, Rang, Raum}

• E.A: Qualifizierter Name des Attributs A in Relation (Tabelle) E

Bsp.: Professoren.PersNr, Assistenten.PersNr

Χ

Professoren						
PersNr	Name	Rang Raun				

Assistenten				
PersNr	Name	Fachgebiet	Boss	

Professoren x Assistenten										
Professoren.PersNr	Professoren.Name	Rang	Raum	Assistenten.PersNr	Assistenten.Name	Fachgebiet	Boss			

