Datenbanken

03 Implementationsentwurf

Seminaristischer Unterricht

Gliederung

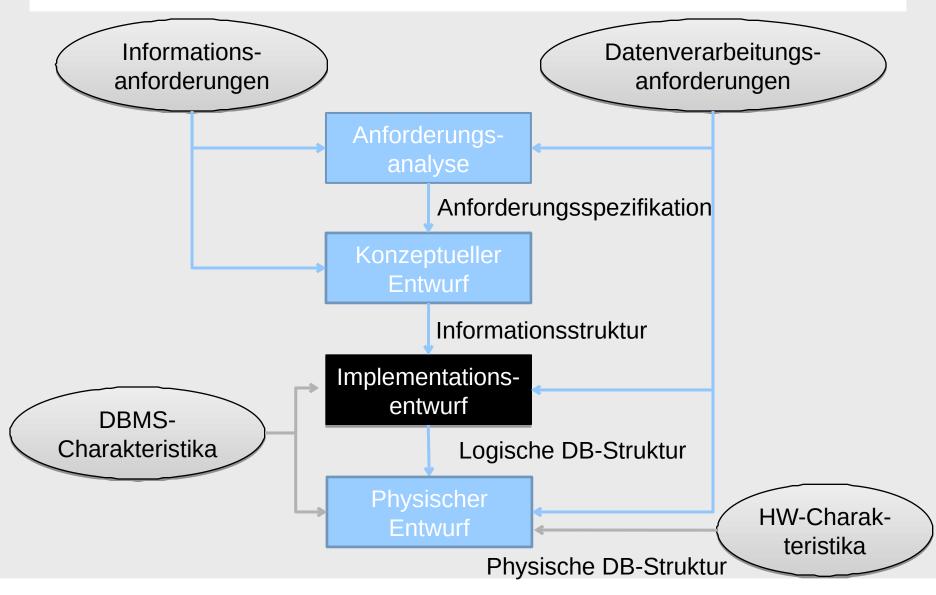
Implementationsentwurf

- Wiederholung Begriffsdefinitionen
- Aufbau
- Ableitungsregeln
- Vereinfachungen und Anomalien
- Null-Werte

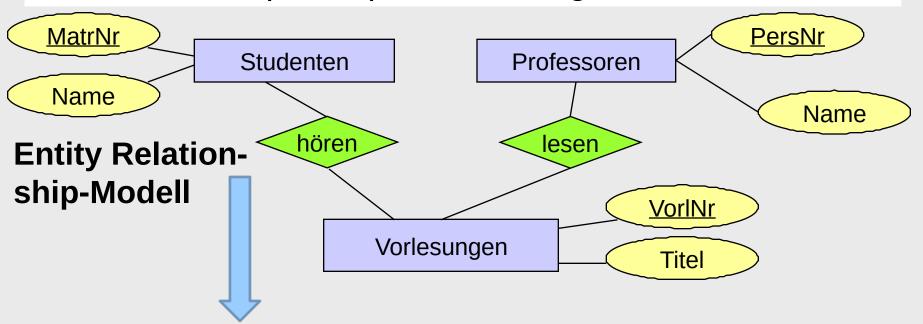
Datenbankentwurf

- SQL Data Definition Language
- Integritätsbedingungen
 - Statische und Dynamische Integritätsbedingungen
 - Referentielle Integrität

Phasen des Datenbankentwurfs



Beispiel Implementierungsschema



Relationales Modell (oder ein anderes Modell (z.B. das OO))

Studenten					
MatrNr	Name				
26120	Fichte				
25403	Jonas				

hören							
MatrNr	VorlNr						
25403	5022						
26120	5001						

Vorlesungen						
VorlNr	Titel					
	Grundzüge					
5022	Glaube und Wissen					
	•••					

Definitionen

Seien $D_1, D_2, ..., D_n$ Domänen (Wertebereiche)

- Relation: $R \subseteq D_1 \times ... \times D_n$ Bsp.: Kunden \subseteq integer x string x string
- Ein Eintrag in der Relation heißt Tupel: $t \in R$ Bsp.: t = (123, Meier ", Monika")
- *Schema:* legt die Struktur der gespeicherten Daten fest *Schreibweise* Beispiel:

```
Kunden: {[Kundennummer:integer, Name: string, vorname:string]}
```

[...] Tupelkonstruktor { ... } Mengenkonstruktor

Das Relationale Modell als Tabelle

Kunden								
<u>Kundennummer</u>	Name	Vorname						
123	Meier	Monika						
124	Müller	Regina						
125	Schultz	Heinz						

- Schema: Beschreibung der Struktur
- 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 (Nutzung als Fremdschlüssel)

Datentypen

Definition Datentyp

Ein (konkreter) Datentyp ist eine Menge von Werten und mit den darauf definierten Operationen.

- Gängige Datentypen sind: Char, Varchar, Int, Date, Boolean,...
- Jedem Attribut (Spalte) wird ein Datentyp zugewiesen.
- Der Datentyp bildet den Wertebereich (Domänen) des Attributs. Dabei sind noch weitere Einschränkungen möglich (wie z.B. A-D).
- Welche Datentypen und welche weiteren Einschränkungen möglich sind, hängt vom DBMS ab.

NULL-Werte

Attribute werden entsprechend ihrem Wertebereich mit Werten belegt. Sie können aber (eventuell) auch undefiniert bleiben, dies wird mit dem symbolischen Wert **NULL** ausgedrückt.

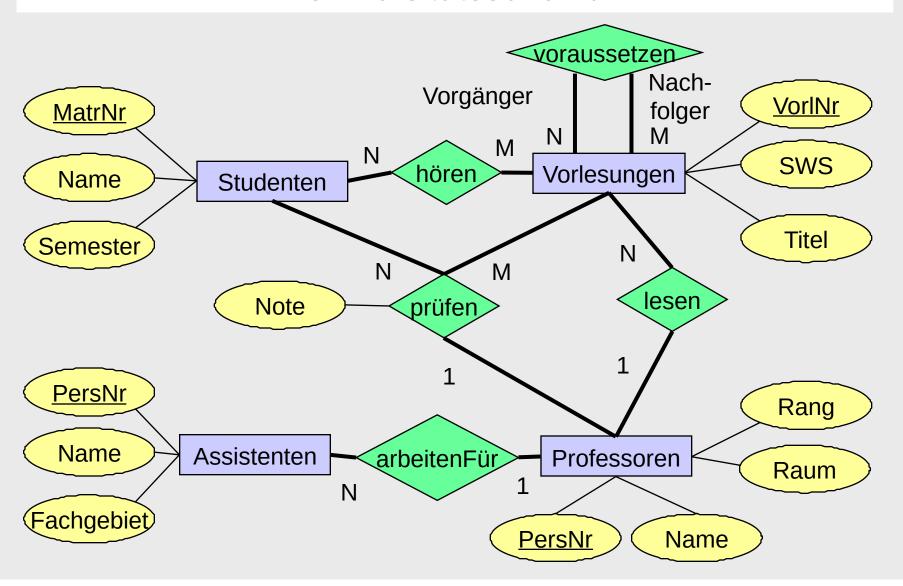
- Null ist nicht mit dem nummerischen Wert 0 gleichzusetzen
- Nullwerte sind symbolische Werte und können mit keinen anderen Werten verglichen werden.

Strukturelemente im ER- und Relationalen Modell

- Im ER-Modell gibt es Entitäten und Beziehungen. Im relationalen Modell gibt es nur Relationen.
- Sowohl Entitäten als auch Beziehungen werden als Relationen (Tabellen) repräsentiert.

Es gelten die folgenden Abbildungsregeln.

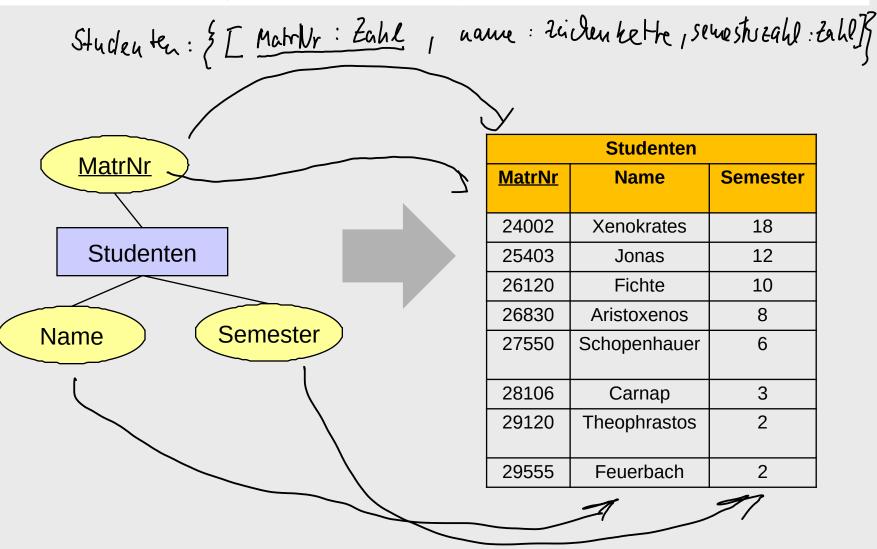
Universitätsschema

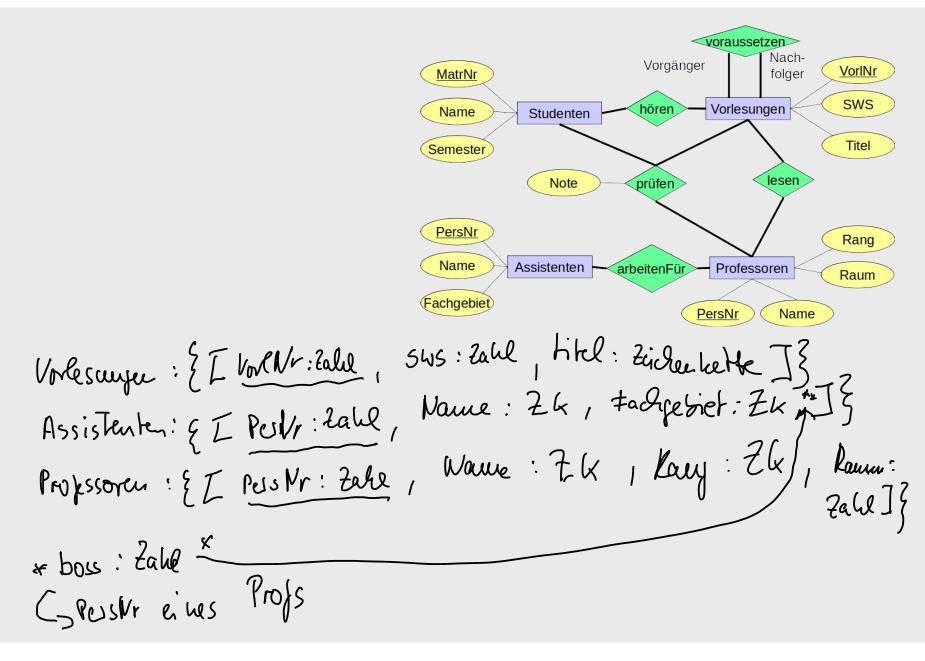


Schritt 1: Umsetzung der Entitätstypen

- Für jeden Entititätstypen eines ER-Modells wird eine Relation angelegt.
- Ein Entititätstyp wird in eine Relation umgewandelt, in dem für jedes Attribut des Entitätstypen eine Spalte in der Tabelle erzeugt wird.
- Identifizierende Schlüssel bleiben erhalten.

Beispiel: Umsetzung von Studenten





Schema der Beispieldatenbank

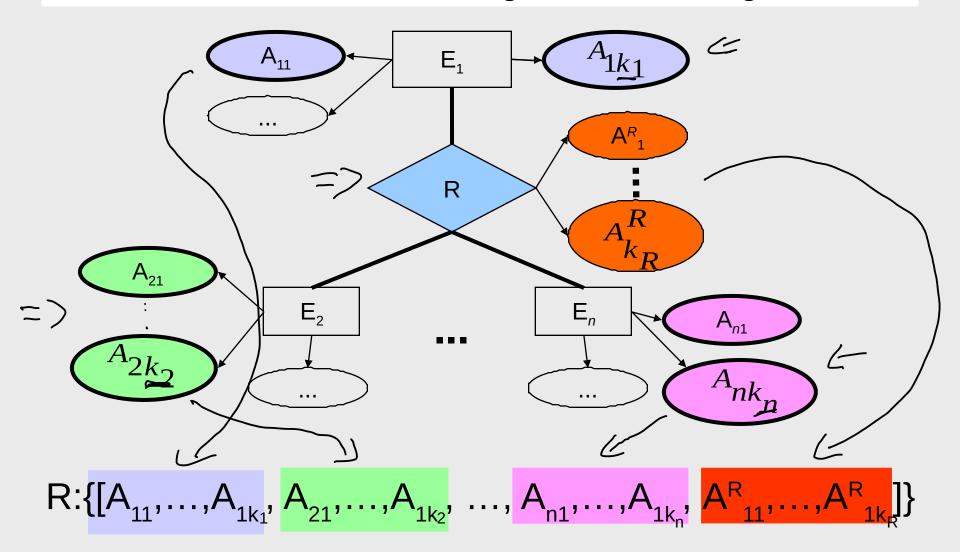
Raum: integer]}

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

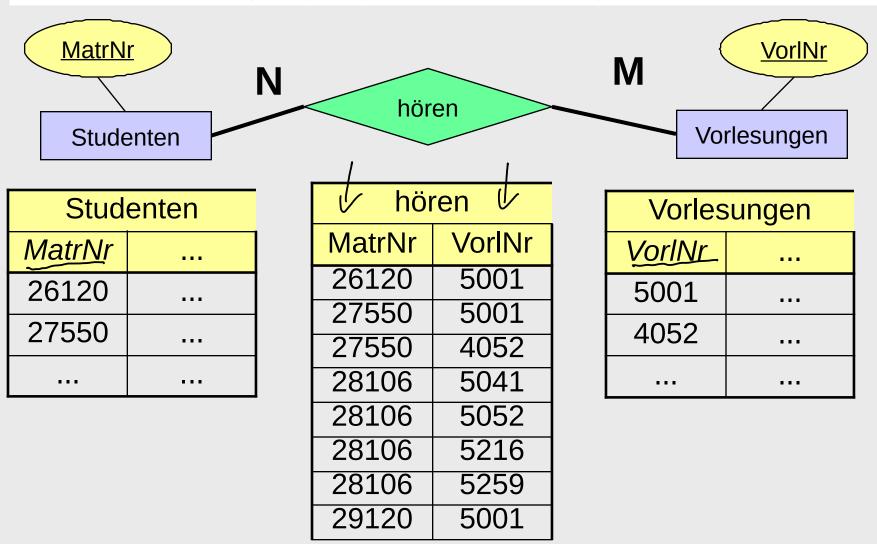
Notation:

```
<RelationsName>:\{[<Attributname_1>:<Attributtyp_1>,... <Attributname_n>:<Attributtyp_n>]\}
```

Relationale Darstellung von Beziehungen



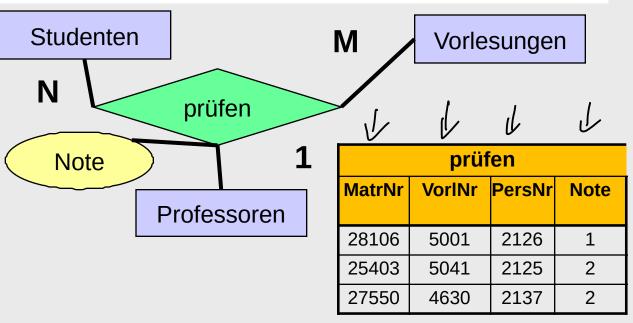
Ausprägung der Beziehung hören



Ausprägung der Beziehung prüfen

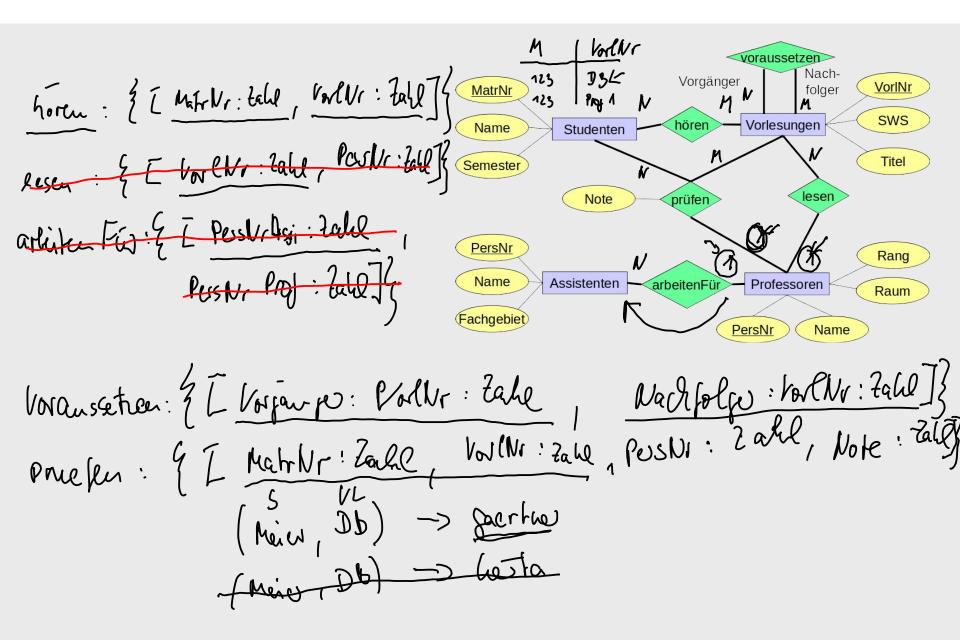
Professoren								
PersNr	Name	Rang	Raum					
2125	Sokrates	C4	226					
2126	Russel	C4	232					
2127	Kopernikus	C3	310					
2133	Popper	C3	52					
2134	Augustinus	C3	309					
2136	Curie	C4	36					

Studenten					
MatrNr	Semester				
24002	Xenokrates	18			
25403	Jonas	12			
26120	Fichte	10			
26830	Aristoxenos	8			



Vorlesungen								
VorINr	Titel	SWS	gelesenV on					
5001	Grundzüge	4	2137					
5041	Ethik	4	2125					
5043	Erkenntnistheorie	3	2126					
5049	Mäeutik	2	2125					
4052	Logik	4	2125					
5052	Wissenschaftstheorie	3	2126					

Sorlisselathitate?



Schema der Beispieldatenbank

voraussetzen: {[Vorgänger:integer, Nachfolger:integer]}

hören: {[MatrNr:integer, VorlNr:integer]}

prüfen: {[MatrNr:integer, VorlNr:integer, PersNr:integer,

Note:integer]}

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

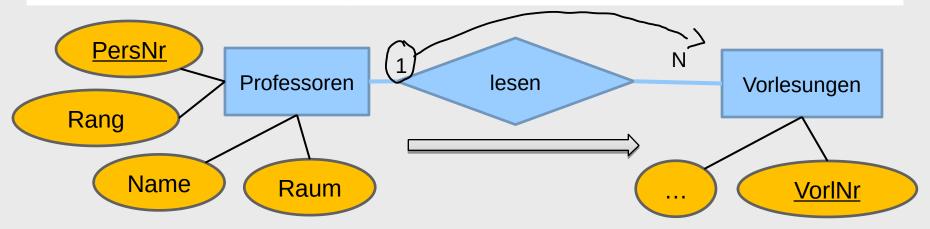
arbeitenFür: {[AssiPersNr:integer, ProfPersNr:integer]}

Können vereinfacht werden

Fremdschlüssel

- Ein Fremdschlüssel ist ein Attribut oder eine Attributkombination einer Relation, welches auf einen Primärschlüssel (bzw. Schlüsselkandidaten) einer anderen oder der gleichen Relation verweist
- Ein Fremdschlüssel dient als Verweis zwischen zwei Relationen, d. h. er zeigt an, welche Tupel der Relationen inhaltlich miteinander in Verbindung stehen

Richtiges Zusammenfassen



Regel 1: Beziehungen können Zusammengefasst werden durch die Verwendung eines Fremdschlüssels auf der gegenüberliegenden Seite der 1!

Professoren								
PersNr	Name	Rang	Raum					
2125	Sokrates	C4	226					
2126	Russel	C4	232					
2127	Kopernikus	C3	310					

Vorlesungen									
VorINr	Titel	SWS	gelesen (on						
5001	Grundzüge	4	2137						
5041	Ethik	4	2125						
5043	Erkenntnistheorie	3	2126						

Achtung: Anomalien durch falsches Zusammenfassen

	Profes	soren			Vorlesungen			
<u>Pers</u> <u>Nr</u>	Name	Rang	Vorl		<u>VorlNr</u>	Titel	SWS	
2125	Sokrates 🔊	C4	5041	\longleftrightarrow	5041	Ethik	4	
2125	Sokrates (2)	C4	5049	← →	5049	Mäeuthik	2	
123215	Sokrates (3)	C4	4052	\longleftrightarrow	4052	Logik	4	
2137	Kant	C4	5001	\longleftrightarrow	5001	Grundzüge	4	
2137	Curie	C4	?? ∠	_				

- Updateanomalien: Update eines Adresseintrags z.B. Rang von Sokrates → Inkonsistenzen
- Löschanomalien: Was passiert, wenn Vorlesung Grundzügw gwlöscht wird?
- Einfügeanomalien: Was ist wenn ein neuer Professor aufgenommen wird und dieser keine Vorlesung hält?

Begründung

- Beziehung lesen hat auf der Professorenseite die Funktionalität 1
- Also Vorlesung → Professor
- Da also die Vorlesung eindeutig den Professor bestimmt, kann in der Tabelle Vorlesung durch einen Fremdschlüssel direkt verwiesen werden

Schema der Beispieldatenbank

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

Vorlesungen: {[VerlNr:integer, Titel: string, SMS: integer]}
```

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

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

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

voraussetzen: {[Vorgänger:integer, Nachfolger:integer]}

hören: {[MatrNr:integer, VorlNr:integer]}

Regel 2 zur Vereinfachung

Relationen mit gleichem Schlüssel können zusammengefasst werden! (aber nur diese!)

```
Vorlesungen:{[vorlnr:INT, titel: VARCHAR(20),...]} lesen:{[vorlnr:INT, PersNr:INT]}
```

```
Vorlesungen:{[vorlnr:INT, titel:VARCHAR(20), sws:INT, gelesenVon:INT]}
```

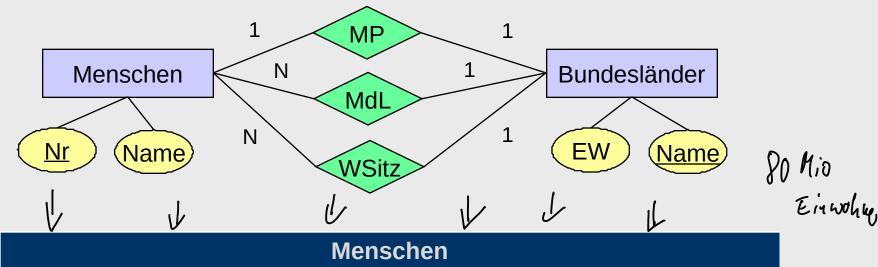
Professoren								St	udenten	1				Vorlesunge	n	
Pe	rsNr	Name	9	Rang	Rau	m	MatrNr	N	ame	Sem	ester	VorINr	Titel		sws	gelesen
2:	125	Sokrate	es	C4	22	6	24002	02 Xenokrates		1	.8					Von
2:	126	Russe	1	C4	23	2	25403	403 Jonas		1	.2	5001	Grundzüge		4	2137
2:	L27	Kopernil	kus	C3	31	σIJ	26120	F	ichte	1	.0	5041		Ethik	4	2125
_	133	Poppe	-	C3	52	<u>. </u>	26830	Aris	toxenos	8	8	5043	Erke	nntnistheorie	3	2126
_	$\overline{}$	Augustir	-		30	—11	27550		penhauer	-	6	5049		Mäeutik	2	2125
_	136	Curie	-	C4	36	—11	28106		arnap	-	3	4052		Logik	4	2125
_	137	Kant		C4	7	—11	29120		phrastos	-	2	5052	Wisseı	nschaftstheorie	3	2126
						ᅦ	29555	-	erbach		2	5216		Bioethik	2	2126
		voraus							ren			5259	Der	Wiener Kreis	2	2133
	Vorg	gänger	Na	chfolg	jer		Na			la.		5022	Glaub	e und Wissen	2	2134
	5	001		5041			_	trNr	VoriN	_		4630	Die	e 3 Kritiken	4	2137
	5	001		5043			-	120	5001	_						
	5	001		5049				550	5001	_						
	5	041		5216				550	4052	—— F						
	5	043		5052			28	106	5041	I			As	sistenten		
	5	041		5052			28	106	5052	<u> </u>	PersIN	r Nar	ne	Fachgebi	et	Boss
		052		5259			28	106	5216	5 IL	3002	Plat	on	Ideenlehi	re	2125
Ľ			c		_		28	106	5259		3003	Aristo	teles	Syllogisti	k	2125
			üfe				29	120	5001		3004	Wittger	nstein	Sprachtheo	orie	2126
_		VorIN	_			ote	29	120	5041		3005	Rheti	kus	Planetenbewe	egung	2127
—	3106		\rightarrow	2126		1	29	120	5049		3006	New	ton	Keplersche Ge	esetze	2127
-	403	5041	-	2125		2	29	555	5022	2][3007	Spin	oza	Gott und Na	atur	2126
27	7550	4630		2137		2	25	403	5022	2				Hend	rik Gärtn	er 26

"Gute" Relationenschemata

Gute Relationalemschemata

- Bei der Füllung von Tabellen mit Daten sollen redundante Daten vermieden werden.
- Vermeiden von NULL-Einträgen in die Tabellen (soweit wie möglich).
- Unter Berücksichtigung der Regeln soll die Anzahl der Tabellen möglichst klein sein

Vermeidung von Nullwerten



Menschen									
Nr.	Name	Wohnsitz	MPvon	EW	MdLvon				
4711	Gärtner	Berlin	-	3,4	-				
1234	Woidke	Brandenburg	Brand enburg	12,5	Brandenburg				
3452	Meier	Berlin 🛌		3,4 4=	Berlin				
2413	Müller	Berlin	Berlin	3,4	Berlin				
2123	Schultze	Berlin	-	3,4	-				

Verbessertes Schema

Menschen			
<u>Nr.</u>	Name	Wohnsitz	
4711	Gärtner	Berlin	
1234	Woidke	Brandenburg	
3452	Meier	Berlin	
2123	Müller	Berlin	

Bundesland		
<u>Name</u>	EW (Mio)	MP
Berlin	3,4	2123
Branden- burg	12,5	1234

MdL		
<u>BL</u>	<u>Mensch</u>	
Berlin	2123	
Berlin	3452	
N		

- Der Wohnsitz kann als Fremdschlüssel in Menschen bleiben.
- Die Beziehung MP modelliert man am besten als Fremdschlüssel in der Tabelle Bundesland (1:1-Beziehung)
- Die Beziehung MdL repräsentiert man als separate Tabelle mit den Fremdschlüsseln Name des Bundeslandes und der Nummer des Menschens

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit