# Relationale Algebra

		Profes	SO	ren		$\prod$	Studenten					Vorlesungen <i></i> ←					
Per	rsNr Name		•	Rang	Rau	m	MatrNr Name		ame	Sem	ester	VorlNr	Titel		sws	gelesen	
21	.25	25 Sokrates		C4	226	26 2400		Xenokrates		1	18			-		Von	
21	2126 Russel			C4	1 232		25403	Jonas		1	12	5001	Grundzüge		4	2137	
21	2127 Koperniku:		us	C3	310		26120	20 Fichte		1	10	5041		Ethik	4	2125	
21	2133 Popper		$\rightarrow$	C3	52		26830	6830 Aristoxe			8	5043	Erkenntnistheorie		3	2126	
	2134 Augustin		$\overline{}$	C3	309						6	5049		Mäeutik		2125	
	136 Curie			C4	36	┵	28106	Carnap			3	4052	Logik		4	2125	
	L37 Kant			C4	7	╢			ohrastos			5052	Wissenschaftstheorie		3	2126	
<u> </u>	_				<u> </u>	┵┟	29555	Feuerbach			2	5216	Bioethik		2	2126	
		voraus	se	tzen		L	29555	hören 🗠				5259	Der Wiener Kreis		2	2133	
		änger Na		achfolger			24-4				~7	5022	Glaube und Wissen		2	2134	
		001		5041			_		VorIN			4630	Die	e 3 Kritiken	4	2137	
	5001			5043			-	120 5001 550 5001		ı							
50		001	5049				-		_								
		041		5216				550	4052	—II							
		043		5052			28:	106	5041	I		Assistenten					
	5	041		5052			281	106	.06 5052		PersIN	r Nar	ne	Fachgebiet		Boss	
	5	5052		5259			281	106	06 5216		3002	Platon		Ideenlehre		2125	
			:6-				281	106	5259		3003	Aristoteles		Syllogistik		2125	
		<del></del>	prüfen VorINr PersNr				29:	120	5001		3004	Wittgenstein		Sprachtheorie		2126	
			_				29:	120	5041		3005	Rheti	kus	Planetenbewe	egung	2127	
28106		5001	+	2126			29:	120	5049		3006	New	ton	Keplersche Gesetze		2127	
25403		5041	-	2125			29555		5022		3007	Spinoza		Gott und Natur		2126	
27	550	4630	2137 2				25403		5022		Hendrik Gärtner				ner 2		

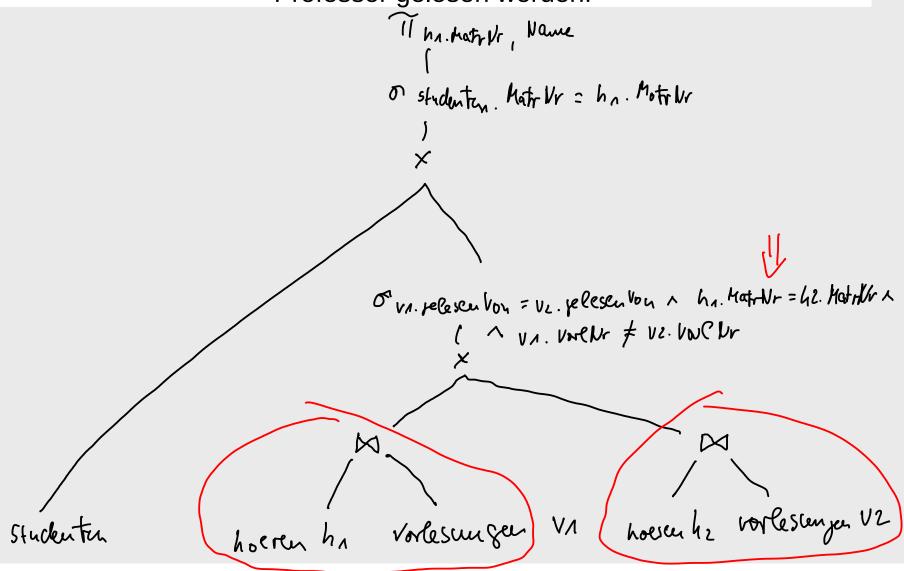
### Operatoren der Relationalen Algebra

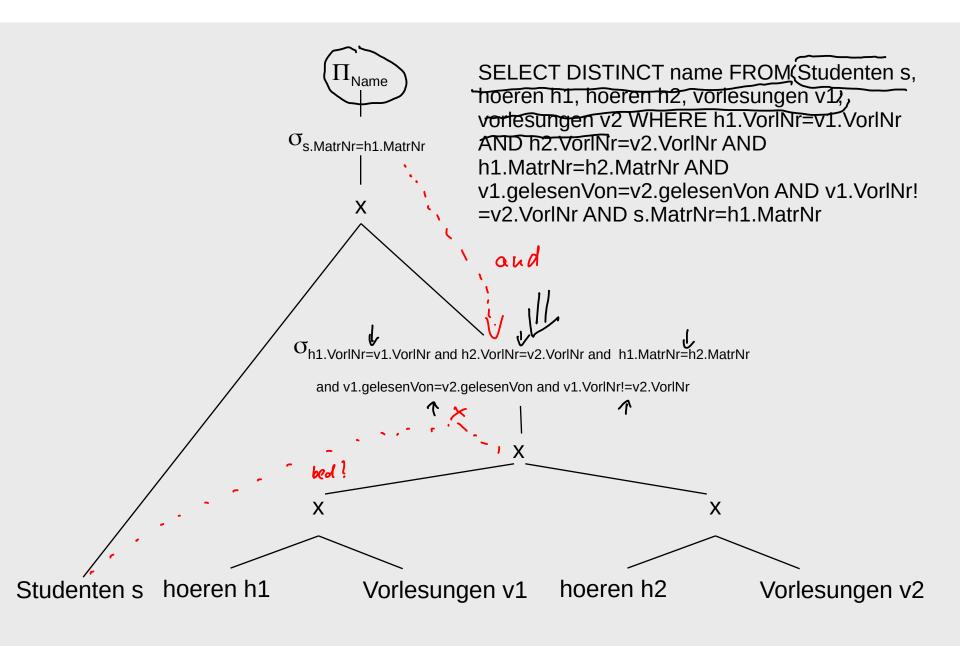
- σ Selektion
- π Projektion
- x Kreuzprodukt
- M Join (Verbund)
- ρ Umbenennung
- Mengendifferenz
- ÷ Division
- UVereinigung
- ∩ Mengendurchschnitt

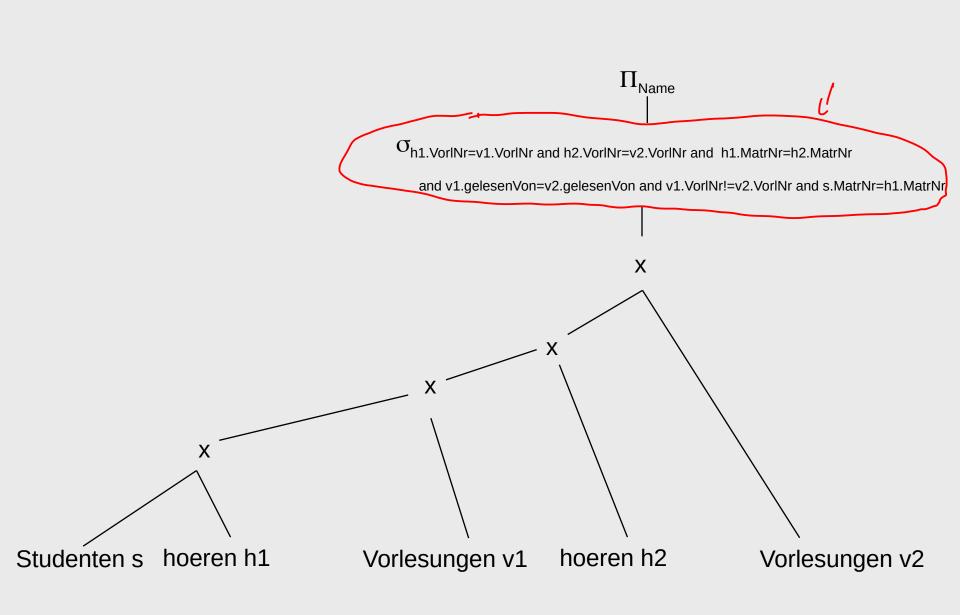
- → Semi-Join (linker)
- Semi-Join (rechter)
- ▶ linker äußerer Join
- ▼ rechter äußerer Join

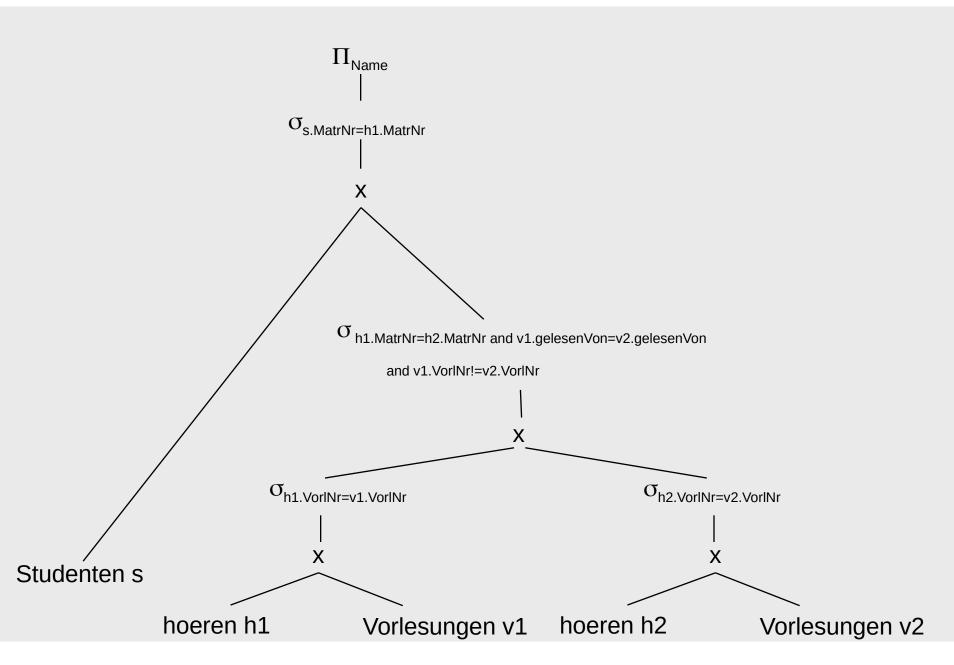
Operatoren stammen aus der Mengenlehre

## Welche Studenten hören zwei Veranstaltungen, die vom selben Professor gelesen werden!









#### Anfrageabarbeitung

Welche Studenten hören welche Vorlesungen?

supeative Propra universal

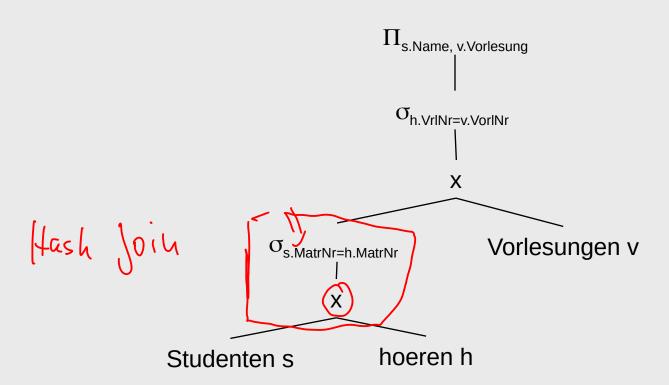
Deklarative Sprache: Wie sieht mein Ergebnis aus? Welche Eigenschaften erfüllt es?

Anfrage: SELECT name, titel FROM studenten s, hoeren h, vorlesungen v WHERE s.matrnr=h.matrnr and v.vorlnr=h.vorlnr

Datenbanksystem/MR-Framework

- Wie komme ich zu meinem Ergebnis?
- Welche Kriterien spielen bei der Performance eine Rolle?
- Wie wird mit Datenmengen umgegangen, die nicht in den Speicher passen?

#### Operatorbaum



- Operatorbaum legt die Operationen fest, die für die Auswertung der Anfrage erforderlich sind
- Operatorbaum bestimmt ebenfalls die Reihenfolge der Operatoren

## Äquivalente Anfragen

#### Variante 1:

$$\Pi_{\text{s.Name, v.Vorlesung}}(\sigma_{\text{h.VorlNr=v.VorlNr}})$$

$$\text{Vorlesungen v x } \sigma_{\text{s.MatrNr=h.MatrNr}}(\text{Studenten s x hoeren h})))$$

#### Variante 2:

$$\Pi_{\text{s.Name, v.Vorlesung}}(\sigma_{\text{s.MatrNr=h.MatrNr}})$$
Studenten s x  $\sigma_{\text{v.VorlNr=h.VorlNr}}(\text{Vorlesungen v x hoeren h}))$ 

## Variante 3:

 $\Pi_{\text{s.Name, v.Vorlesung}}(\sigma_{\text{h.VorlNr=v.VorlNr}^s.\text{MatrNr=h.MatrNr}}(\text{Studenten s x hoeren h x Volesungen v})$ 

### Algebraische Vereinfachungen

Term: N = ((z\*2)+((z\*3)+0))/1

Algebraische Regeln:

- 1. (+) Identität: x+0 = x
- 2. (/) Indentität: x/1 = x
- 3. (\*) Distributivgesetz: (n\*x+n\*y) = n\*(x+y)
- 4. (\*) Kommutativgesetz: x\*y = y\*x

Anwendung der Regeln 1, 3, 4, 2

$$N = (2+3)*z$$

Das selbe kann auch mit der Relationalen Algebra angewendet werden.

## Äquivalenzen in der Relationalen Algebra

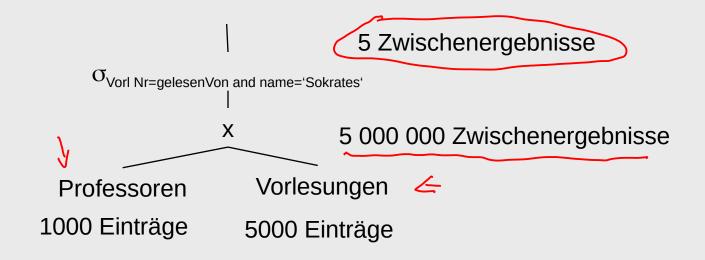
- 1. Join, Vereinigung, Schnitt und Kreuzprodukt sind kommutativ, also z.B.:  $R_1 \times R_2 = R_2 \times R_1 \leftarrow$
- 2. Selektionen sind untereinander vertauschbar:  $\sigma_{p}(\sigma_{q}(R)) = \sigma_{q}(\sigma_{p}(R))$
- 3. Join, Vereinigung, Schnitt und Kreuzprodukt sind assoziativ, also z.B.:  $R_1 \times (R_2 \times R_3) = (R_2 \times R_1)_{\times} R_3 \leftarrow$
- 4. Konjunktionen in einer Selektionsbedingung können in mehrere Selektionen aufgebrochen, bzw. nacheinander ausgeführte Selektionen können durch Konjunktionen zusammengefügt werden:

$$\sigma_{p1^{p2^{*}...^{*}pn}} = \sigma_{p1}(\sigma_{p2}(...\sigma_{pn}(R)...)) \leftarrow$$

Und noch viele weitere Regeln: Kemper, et al: Datenbanksysteme, S. 240/241

#### Optimierungsbeispiel

Welche VL liest Professor Sokrates? SELECT \* FROM vorlesungen, professoren WHERE persnr=gelesenVon AND name='Sokrates'

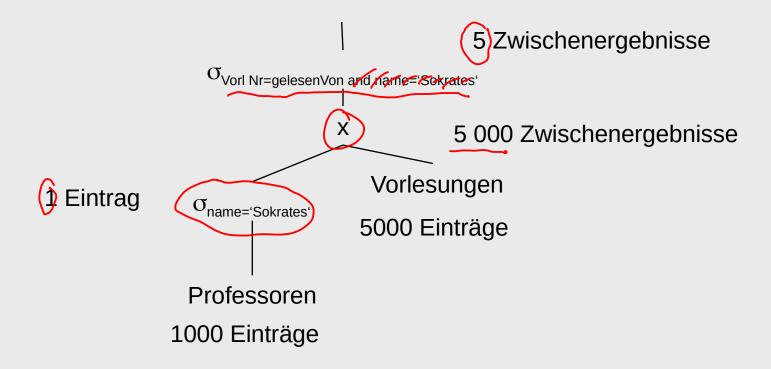


Wie würde eine Optimierung aussehen?

### Optimierungsbeispiel

Welche VL liest Professor Sokrates?

SELECT \* FROM vorlesungen, professoren WHERE persnr=gelesenVon AND name='Sokrates'



HTW Berlin, WS2019/2020 Hendrik Gärtner

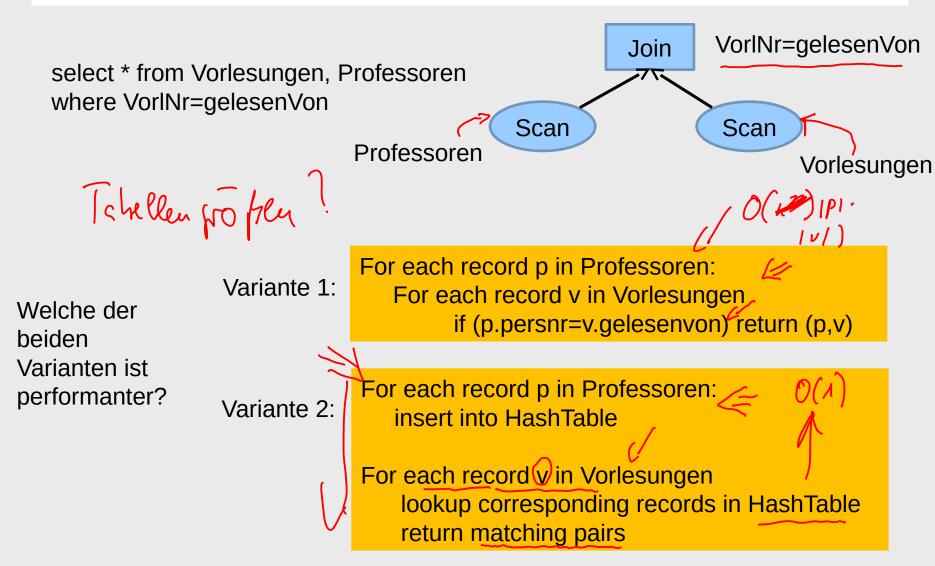
14

#### Abarbeitung von Anfragen

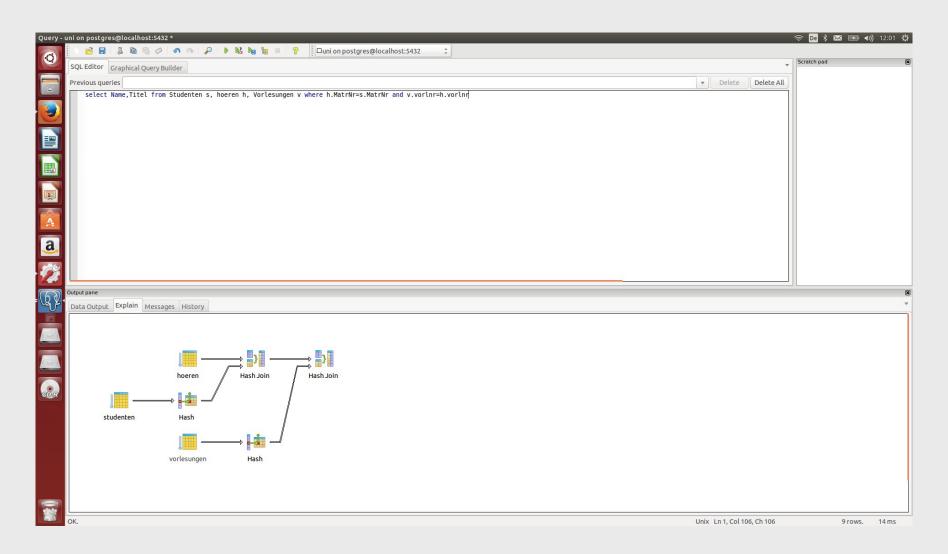
- 1. Algebraische Vereinfachungen des Terms¹ (logische **Optimierung** creak index
- 2. Physische Optimierung -> Sutierung
- 3. Erstellung von Kostenplänen 🧲
  - Statische Auswertungen (Tabellengrößen, etc.)
  - Abwägung der zur Verfügung stehenden Algorithmen
- 4. Datenbank Tuning 👉

<sup>1</sup>Die Art der Formulierung der SQL-Anfrage (z.B. werden Joins oder das Kartesische verwendet) ist meist zweitrangig. Nach der Optimierung kommen dieselben Anfragepläne heraus.

### Algorithmenauswahl



## Anzeigen der Anfragepläne



#### **Explain Query**

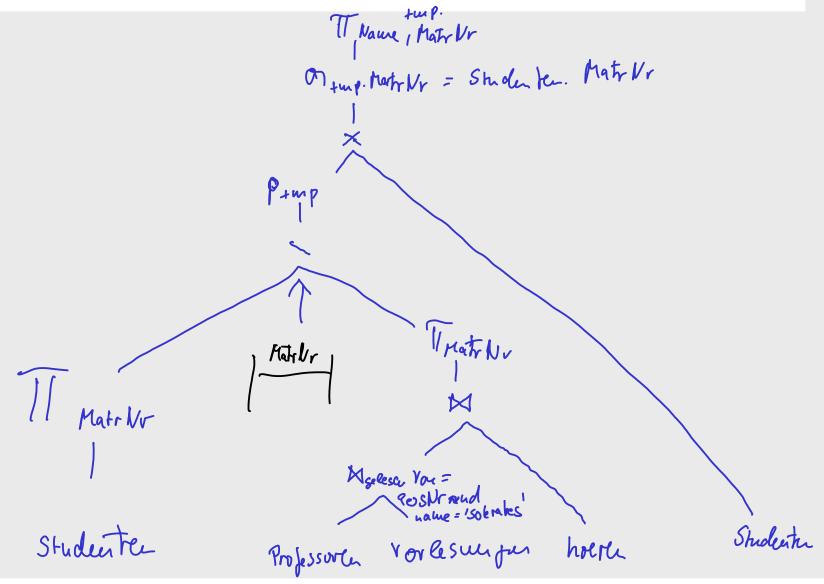
explain béléct....

```
Erstellemy von
Judizees
  🖣 🗐 🕦 hendrik@ruebe: ~
(9 rows)
uni=#
uni=#
uni=#
uni=#
uni=#
uni=# explain select Name. Titel from Studenten s. hoeren h. Vorlesungen v where
 s.Matrnr=h.MatrNr and v.VorlNr= h.VorlNr
                                  QUERY PLAN
Hash Join (cost=2.41..3.89 rows=13 width=22)
 Hash Cond: (h.vorlnr = v.vorlnr)
  -> Hash Join (cost=1.18..2.49 rows=13 width=13)
         Hash Cond: (h.matrnr = s.matrnr)
         -> Seg Scan on hoeren h (cost=0.00..1.13 rows=13 width=8)
         -> Hash (cost=1.08..1.08 rows=8 width=13)
               -> Seg Scan on studenten s (cost=0.00..1.08 rows=8 width=13)
   -> Hash (cost=1.10..1.10 rows=10 width=17)
         -> Seq Scan on vorlesungen v (cost=0.00..1.10 rows=10 width=17)
(9 rows)
uni=#
```

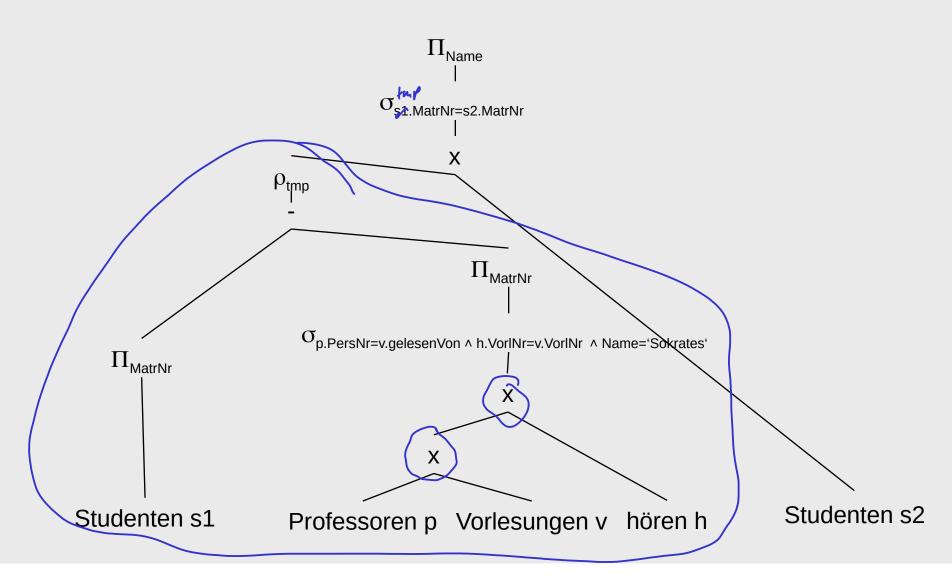
Entscheidend für die Gestaltung des Query-Plans ist der Physische Entwurf der Datenbank!

## Beispiele: Operatorbäume

#### Welche Studenten haben noch keine VL bei Sokrates gehört?



#### Welche Studenten haben noch keine VL bei Sokrates gehört?



#### Welche Studenten haben noch keine VL bei Sokrates gehört?

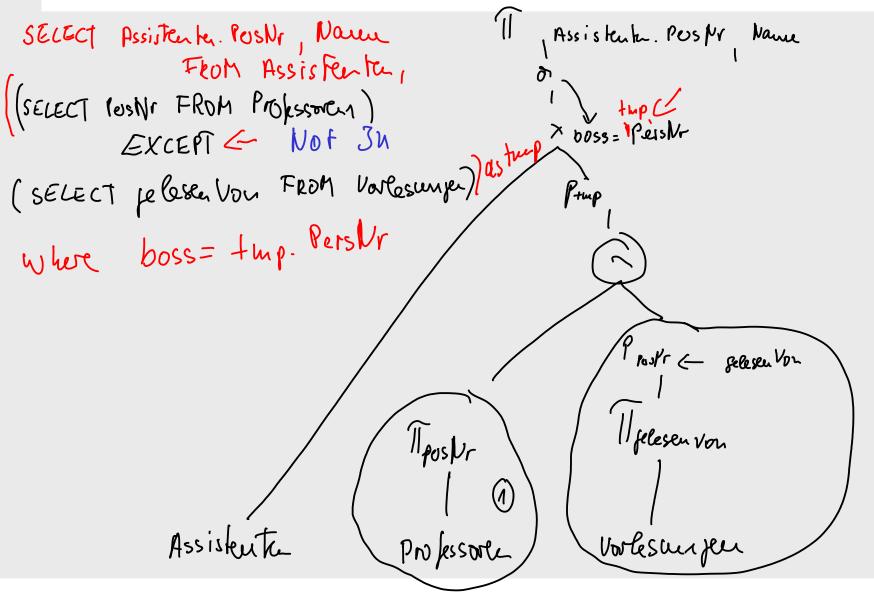


SELECT Studenten.MatrNr, Name FROM Studenten,

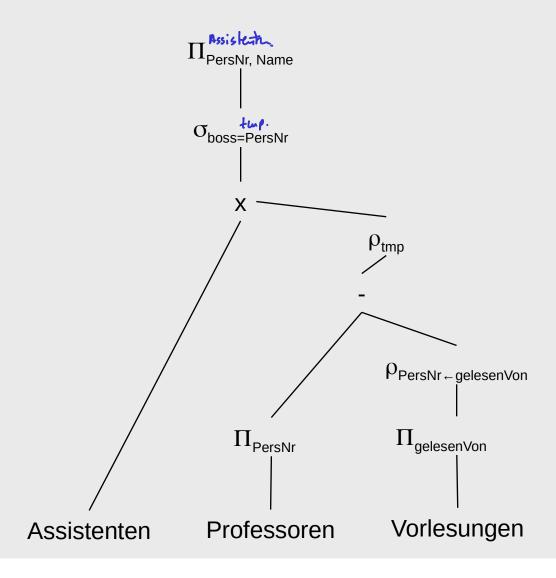
((SELECT MatrNr FROM Studenten) EXCEPT (SELECT MatrNr FROM hoeren h, Vorlesungen v, Professoren where h.VorlNr=v.VorlNr and gelesenVon=PersNr and name='Sokrates')) tmp &

WHERE tmp.MatrNr=Studenten.MatrNr

Welche Assistenten arbeiten für Professoren, die keine Veranstaltung halten?



#### Welche Assistenten arbeiten für Professoren, die keine Veranstaltung halten?



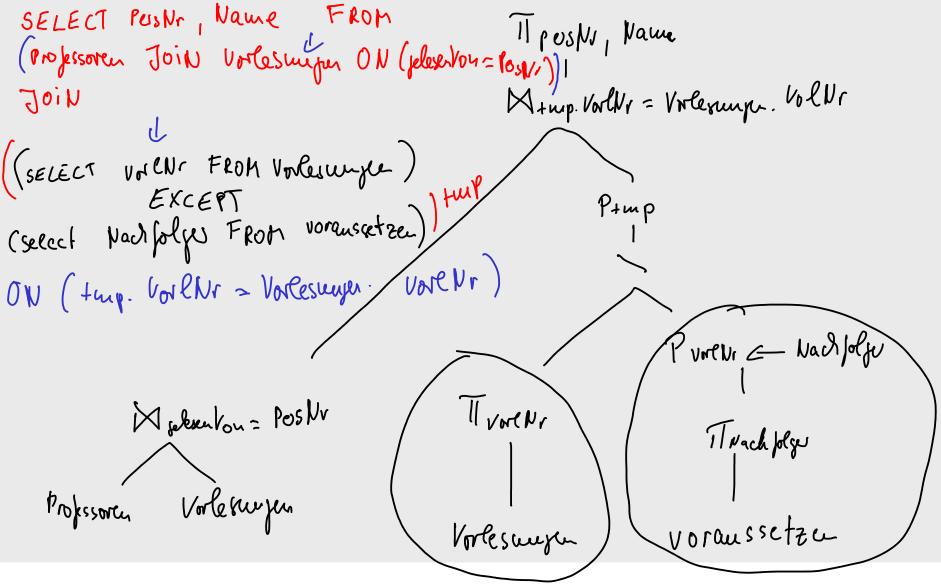
Welche Assistenten arbeiten für Professoren, die keine Veranstaltung halten?

SELECT Assistenten. PersNr, Name FROM Assistenten,

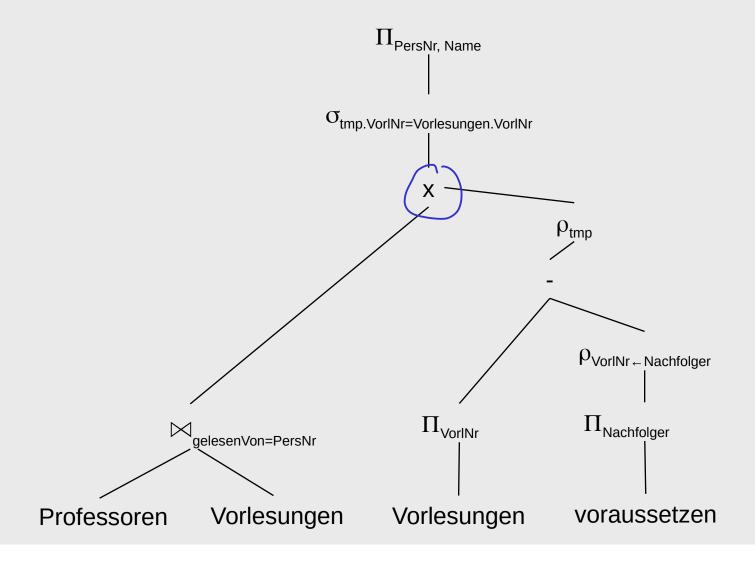
((SELECT PersNr FROM Professoren) EXCEPT (SELECT gelesenVon as PersNr FROM Vorlesungen)) tmp

WHERE tmp.PersNr=Assistenten.PersNr

Welche Professoren lesen Vorlesungen, die keine Voraussetzungen benötigen?



#### Welche Professoren lesen Vorlesungen, die keine Voraussetzungen benötigen?



Welche Professoren lesen Vorlesungen, die keine Voraussetzungen benötigen?

SELECT Professoren.PersNr, Name FROM Professoren JOIN Vorlesungen ON(gelesenVon=PersNr),

((SELECT VorlNr FROM Vorlesungen) EXCEPT (SELECT nachfolger as VorlNr FROM voraussetzen)) tmp

WHERE tmp.VorlNr=Vorlesungen.VorlNr

## Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit