

Saarbrücken, 28.05.2015 Information Systems Group

Vorlesung "Informationssysteme"

Vertiefung Kapitel 5: Relationenalgebra

Erik Buchmann (buchmann@cs.uni-saarland.de)



Aus den Videos wissen Sie...

- ...dass die relationale Algebra auf Mengen aufsetzt
 - Tabellen sind dagegen Listen
 - SQL (kommt später) arbeitet mit Multimengen
- ...dass die relationale Algebra viele, viele Operatoren besitzt
 - Insbesondere viele Spielarten des Verbundoperators
- Vertiefung heute:
 - Vom Informationsbedürfnis zur relationalen Algebra
 - Wozu braucht man die relationale Algebra?
 - Geht es auch einfacher? Regeln zur Äquivalenzumformung
 - doch zuerst: Unterschiede zwischen EER- und Relationalem Modell

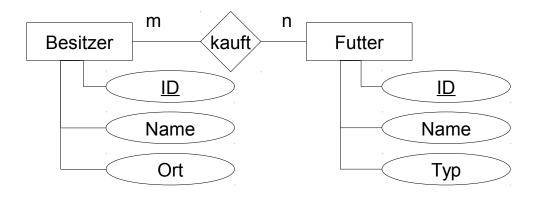


Schwierige Sachverhalte

- Relationales Model hat etwas andere Semantik als das (E)ER-Modell
 - Bei einigen EER-Modellierungen müssen Sie sich zwischen mehreren nicht ganz exakten Umsetzungen entscheiden
 - Bei einigen EER-Modelierungen verlieren Sie im Relationalen Modell Einschränkungen, die Sie im EER-Modell getroffen haben
- Verbindliche Richtlinie bei der Entwicklung relationaler Modelle
 - NIE mehrere identisch benannte Attribute in einer Relation
 - NIE mehr Schlüsselattribute als unbedingt erforderlich
 - NIE zwei Relationen, wenn auch eine für eine Beziehung reichen würde
 - NIE kapazitätsvermindernde Abbildung
 - MÖGLICHST wenig Attribute, die NULL-Werte enthalten
 - MÖGLICHST keine kapazitätserhöhende Abbildung

("Möglichst" bedeutet: wenn es nicht anders geht)

Beispiel: Indentische Schlüssel



- Relationenmodell verbietet gleich benannte Attribute in einer Relation
- Lösung: Attribute umbenennen, ggf. Schlüsselbeziehungen mit Pfeil kennzeichnen

```
[Besitzer]: { [<u>ID</u>, Name, Ort] }
[Futter]: { [<u>ID</u>, Name, Typ ] }
[kauft]: { [<u>ID1 → Besitzer.ID</u>, <u>ID2 → Futter.ID</u>] }
```

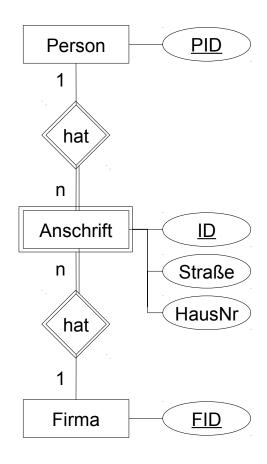
- Ok: Beziehung korrekt darstellbar
- Problem: Attribute heißen nun anders, natürlicher Verbund funktioniert nicht mit der kauft-Relation!

Beispiel: Mehrere schwache Beziehungen

Ohne nachzudenken nach Vorlesungsvideo

```
[Person]: { [PID] }
[Firma]: { [FID] }
[Anschrift]: {[ID, Straße, HausNr, PID, FID] }
```

- Ok: Teilschlüssel <u>PID</u>, <u>FID</u> in [Anschrift] stellt Existenzabhängigkeit von Anschrift sicher
- Eindeutig falsch: Kapazitätsmindernde Abbildung, nur Anschriften dürfen existieren, die gleichzeitig für eine Person und eine Firma gelten

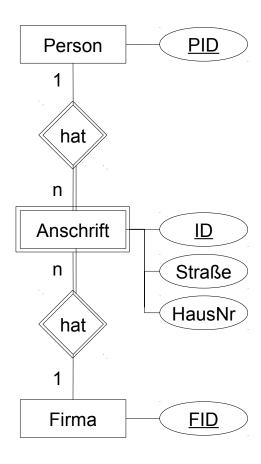


Beispiel: Mehrere schwache Beziehungen

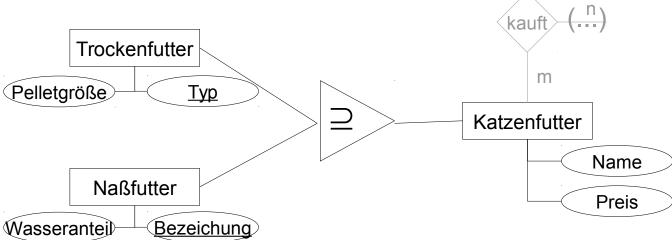
Mögliche Lösung mit nachdenken: PID, FID in Anschrift keine Schlüssel

```
[Person]: { [<u>PID</u>] }
[Firma]: { [F<u>ID</u>] }
[Anschrift]: {[<u>ID</u>, Straße, HausNr, PID, FID] }
```

- Ok: Kapazität der 1:n-Beziehungen zwischen Anschrift und Person, Firma bleiben erhalten
- Problem: Existenzabhängigkeit ist nicht mehr gewährleistet
 - → Hier ist Kapazitätserhalt wichtiger als Existenzabhängigkeit



Beispiel: EER-Generalisierung



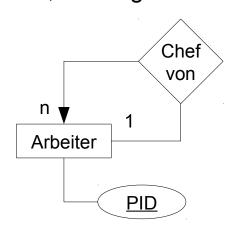
Vertiefungsfolien von letztem Donnerstag: künstlicher Schlüssel bei Katzenfutter, 1:1-Bez. mit Trocken- und Naßfutter

```
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [Typ, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [Bezeichnung, Wasseranteil, KID] }
```

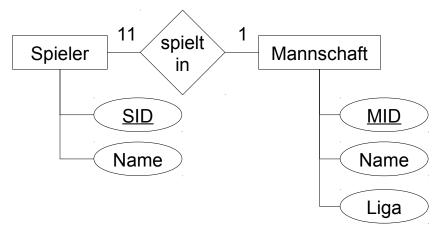
- Ok: Trocken-/Naßfutter muss nicht Katzenfutter sein
- Problem: Katzenfutter kann gleichzeitig Trocken-/Naßfutter sein
- Problem: Katzenfutter muss nicht Trocken-/Naßfutter sein
 - → Hier ist Abbildbarkeit der Generalisierung wichtiger als Kapazität

Schwierige Fälle, die Sie schon kennen

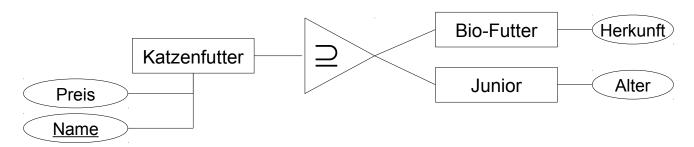
Umbenennung eines Primärschlüssels, sein eigener Chef sein



Nicht abbildbare Kardinalitäten



Nicht abbildbare Disjunktheit von Bio- und Juniorfutter



InfoSys - Relationenalgebra

Kein Anspruch auf Vollständigkeit

- Die eben gezeigten Beispiele sind nur Beispiele
- Sie müssen für Ihr Projekt selbst überlegen, welche Aussagen Ihr Relationenmodell zulässt!
- Im Zweifel
 - Entscheiden Sie sich gemäß der allgemeinen Richtlinien zuvor
 - Dokumentieren Sie Ihre Entscheidung nachvollziehbar



 Suche zum Unfall vom 27.05. mit einem blauen Fahrzeug das KFZ-Kennzeichen des Fahrzeugs sowie Name, Adresse des Halters in folgendem Relationenschema

[Unfall]: {[ID, Datum, Schaden]} [Fahrzeug]: {[Kennz, Typ, Farbe]} [Halter]: {[Perso, Name, Adresse]} [hat]: {[Kennz, ID]}

[gehört]: {[Kennz, Perso]}



Entsprechende Anfrage in Relationenalgebra

Was ist die optimale Ausführungsreihenfolge, sodass Ausführungszeit und/oder Speicherverbrauch möglichst klein sind?

- Data Warehouse, d.h., statischer Datenbestand ohne Änderungen
- Beispiel: Autoversicherung

[Unfall]: {[<u>ID</u>, Datum, Schaden]} [Fahrzeug]: {[<u>Kennz</u>, Typ, Farbe]}

[Halter]: {[Perso, Name, Adresse]}

[hat]: {[Kennz, ID]}

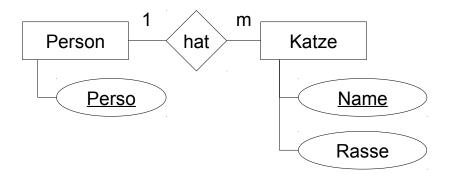
[gehört]: {[Kennz, Perso]}

- häufige Anfragen
 - Alle Unfall-IDs in diesem Jahr mit einer Schadenssumme > 10.000
 - Kennzeichen aller Unfälle ab 01.03., an denen ein BMW beteiligt war
 - Namen von KFZ-Haltern aus München mit Unfällen dieses Jahr
- Kann man die Ausführungszeit einiger oder aller Anfragen verbessern, wenn man häufig benutzte Zwischenergebnisse vorherberechnet?





Minimale Operatorenmenge (1/3)



Person
<u>Perso</u>
123
456
789

hat	
Perso	Name
123	Mika
456	Blacky
456	Mucki

Katze	
<u>Name</u>	Rasse
Mika	Mischling
Blacky	Perser
Mucki	Perser

Projektionπ_{Rasse}(Katze)

Rasse
Mischling
Perser

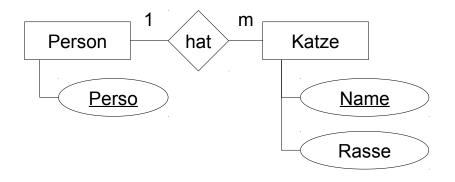
Selektionσ_{Perso<500}(Person)

Perso
123
456

Natürlicher Verbund hat ⊳
Katze

Perso	Name	Rasse
123	Mika	Mischling
456	Blacky	Perser
456	Mucki	Perser

Minimale Operatorenmenge (2/3)



Person
<u>Perso</u>
123
456
789

hat	
Perso	Name
123	Mika
456	Blacky
456	Mucki

Katze	
<u>Name</u>	Rasse
Mika	Mischling
Blacky	Perser
Mucki	Perser

Umbenennung ρ_{Tvp ← Rasse}(Katze)

Name	Тур
Mika	Mischling
Blacky	Perser
Mucki	Perser

Person - $\sigma_{\text{Perso}=123}$ (Person) 456 789

Vereinigung $\sigma_{\text{Perso}=456}(\text{Person})$ $U \sigma_{\text{Perso}=123}(\text{Person})$

Perso456
123

Minimale Operatorenmenge (3/3)

- {π, σ, ρ, ▷⊲, -, U} und {π, σ, ρ, \times , -, U} sind äquivalent (also beides minimale Operatorenmengen)
 - Seien A, B zwei Relationen mit den Schlüsseln s: [A]: {[s]}, [B]: {[s]}
 - Umformung vom natürlichen Verbund zum Kreuzprodukt:
 Natürlicher Verbund ohne gleichbenannte Schlüssel ist Kreuzprodukt
 A ▷
 A ▷
 A ▷
 - Umformung Kreuzprodukt zum natürlichen Verbund Selektion auf identische Schlüsselattribute
 σ_{Δ s=B s}(A × B) ≡ A ▷ ⊲ B
- Zur Umformung der anderen Operatoren siehe Vorlesungsvideos

Die wichtigsten Regeln zur Termumformung

- Kommutativität, Assoziativität
 - Alle Verbundoperationen und Kreuzprodukt
- Kaskaden auflösen
 - Projektionen, Selektionen
- Vertauschen

18

- Projektion + Selektion
- Projektion + Verbund
- Projektion + Vereinigung
- Selektion + Verbund
- Selektion + Vereinigung/Differenz

Kommutativität, Assoziativität

Kommutativität

$$A \triangleright \triangleleft B \equiv B \triangleright \triangleleft A$$

 $A \times B \equiv B \times A$

Assoziativität

$$(A \triangleright \triangleleft B) \triangleright \triangleleft C \equiv A \triangleright \triangleleft (B \triangleright \triangleleft C)$$

 $(A \times B) \times C \equiv A \times (B \times C)$

- Gilt für alle Verbundoperatoren und das Kreuzprodukt, da diese sich voneinander ableiten lassen
 - Beispiel: Ableitung des Theta-Verbunds aus dem natürlichen Verbund
 σ_{Prädikat}(A ▷ ▷ B) ≡ A ▷ □_{Prädikat} B
 - → also gilt auch Kommutativität und Assoziativität für Theta-Verbund

Kaskaden zusammenfassen

Kaskade von Projektionen

für [E]: {[a1,...,an]} und {ai,...,aj}
$$\supseteq$$
 {ap,...,aq} gilt: $\Pi_{ap,...,aq}$ (E)) \equiv $\Pi_{ap,...,aq}$ (E)

Kaskade von Selektionen

$$\sigma_{\text{Prädikat1}}(\sigma_{\text{Prädikat2}}...(\sigma_{\text{PrädikatN}}(E)...) \equiv \sigma_{\text{Prädikat1} \land \text{Prädikat2} \land ... \land \text{PrädikatN}}(E)$$

20

Vertauschen (1/2)

- Projektion + Selektion
 - wenn in Prädikat nur die Attribute {a1...an} verwendet werden $\Pi_{a1....an}(\sigma_{Prädikat}(E)) \equiv \sigma_{Prädikat}(\Pi_{a1....an}(E))$
- Projektion + Verbund
 - wenn [A]: {[a1,...an]} und [B]: {[b1,...bn]}, und
 in Prädikat nur die Attribute {a1...an} und {b1...bn} verwendet werden
 π_{a1,...,an, b1,...,bn}(A▷⊲_{Prädikat} B)) ≡ (π_{a1,...,an}(A)) ▷⊲_{Prädikat} (π_{b1,...,bn}(B))

Anmerkung1: Man darf keine Attribute wegprojezieren, die für darauffolgende Operationen gebraucht werden

Anmerkung2: ▷

¬Prädikat meint grundsätzlich für alle Verbundoperatoren

z.B. ist Prädikat beim Equi-Verbund a1=b1 ∧ a2=b2 ∧...

Vertauschen (2/2)

- Projektion + Vereinigung
 - wenn [A]: {[a1,...an]} und [B]: {[a1,...an]} $π_{a1,...,an}(A ∪ B) ≡ (π_{a1,...,an}(A)) ∪ (π_{a1,...,an}(B))$
- Selektion + Verbund
 - wenn in Prädikat nur Attribute aus A auftreten

$$\sigma_{Pradikat}(A \triangleright \triangleleft B) \equiv \sigma_{Pradikat}(A) \triangleright \triangleleft B$$

sonst

$$\sigma_{Pr\ddot{a}dikat}(A \triangleright \triangleleft B) \equiv \sigma_{Pr\ddot{a}dikat}(A) \triangleright \triangleleft \sigma_{Pr\ddot{a}dikat}(B)$$

- Selektion + Vereinigung/Differenz
 - wenn [A]: {[a1,...an]} und [B]: {[a1,...an]}

$$\sigma_{Pradikat}(A \cup B) \equiv \sigma_{Pradikat}(A) \cup \sigma_{Pradikat}(B)$$



 Suche zum Unfall vom 27.05. mit einem blauen Fahrzeug das KFZ-Kennzeichen des Fahrzeugs sowie Name, Adresse des Halters in folgendem Relationenschema

```
[Unfall]: {[ID, Datum, Schaden]}
[Fahrzeug]: {[Kennz, Typ, Farbe]}
[Halter]: {[Perso, Name, Adresse]}
[hat]: {[Kennz, ID]}
[gehört]: {[Kennz, Perso]}
```

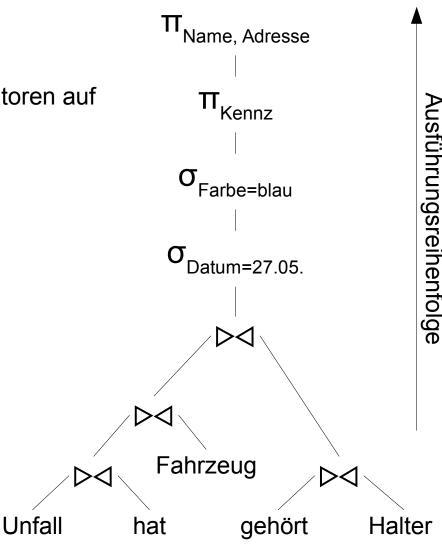
Anfrage in Relationenalgebra

```
π<sub>Name, Adresse, Kennz</sub> (σ<sub>Farbe=blau ∧ Datum=27.05</sub>.
Unfall ▷⊲ hat ▷⊲ Fahrzeug ▷⊲ gehört ▷⊲ Halter))
```

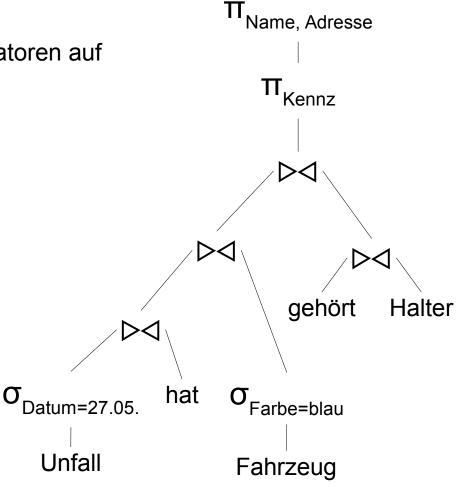
Was ist die optimale Anfrageausführung?

- Einfachste Heuristik:
 - 1) Löse alle Operatoren in Basisoperatoren auf (Verbund, Division, zus. Prädikate)
 - 2) Stelle einen Operatorbaum auf
 - 3) Verschiebe alle Selektionen so weit wie möglich nach unten
 - 4) Fasse alle aufeinanderfolgenden Selektionen zusammen
 - 5) Verschiebe alle Projektionen so weit nach unten wie möglich
- Die selbe Anfrage in Basisoperatoren aufgelöst
 π_{Name, Adresse} (π_{Kennz} (σ_{Farbe=blau} (σ_{Datum=27.05}.
 Unfall ▷⊲ hat ▷⊲ Fahrzeug ▷⊲ gehört ▷⊲ Halter))))

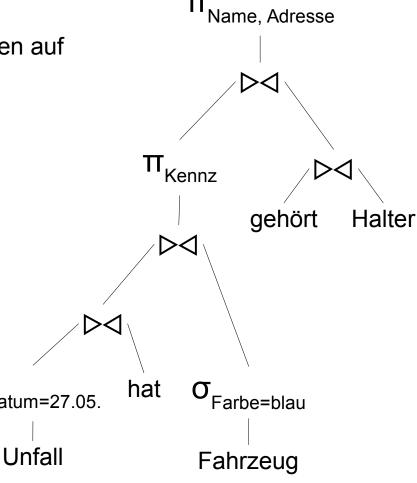
- Einfachste Heuristik:
 - 1) Löse alle Operatoren in Basisoperatoren auf (Verbund, Division, zus. Prädikate)
 - 2) Stelle einen Operatorbaum auf
 - 3) Verschiebe alle Selektionen so weit wie möglich nach unten
 - 4) Fasse alle aufeinanderfolgenden Selektionen zusammen
 - 5) Verschiebe alle Projektionen so weit nach unten wie möglich



- Einfachste Heuristik:
 - 1) Löse alle Operatoren in Basisoperatoren auf (Verbund, Division, zus. Prädikate)
 - 2) Stelle einen Operatorbaum auf
 - 3) Verschiebe alle Selektionen so weit wie möglich nach unten
 - 4) Fasse alle aufeinanderfolgenden Selektionen zusammen
 - 5) Verschiebe alle Projektionen so weit nach unten wie möglich



- Einfachste Heuristik:
 - Löse alle Operatoren in Basisoperatoren auf (Verbund, Division, zus. Prädikate)
 - 2) Stelle einen Operatorbaum auf
 - 3) Verschiebe alle Selektionen so weit wie möglich nach unten
 - 4) Fasse alle aufeinanderfolgenden Selektionen zusammen
 - 5) Verschiebe alle Projektionen so weit nach unten wie möglich



28

- Data Warehouse, d.h., statischer Datenbestand ohne Änderungen
 - Zwischenergebnisse abspeichern, welche von verschiedenen Anfragen immer wieder gebraucht werden
 - → Durch Umformung von Anfragen identische Teil-Anfragen identifizieren
- Beispiel: Data Warehouse einer Autoversicherung

[Unfall]: {[ID, Datum, Schaden]}

[Fahrzeug]: {[Kennz, Typ, Farbe]}

[Halter]: {[Perso, Name, Adresse]}

[hat]: {[Kennz, ID]}

29

[gehört]: {[Kennz, Perso]}

- häufigste Anfragen der Versicherung
 - Alle Unfall-IDs in diesem Jahr mit einer Schadenssumme > 10.000
 - Kennzeichen aller Unfälle ab 01.03., an denen ein BMW beteiligt war
 - Namen von KFZ-Haltern aus München mit Unfällen dieses Jahr

- [Unfall]: {[ID, Datum, Schaden]} [Fahrzeug]: {[Kennz, Typ, Farbe]} [Halter]: {[Perso, Name, Adresse]} [hat]: {[Kennz, ID]} [gehört]: {[Kennz, Perso]}
- Anfragen
 - Alle Unfall-IDs in diesem Jahr mit einer Schadenssumme > 10.000 $\Pi_{ID}(\sigma_{Schaden>10.000 \land Datum>31.12.2014}(Unfall))$

 - Namen von KFZ-Haltern aus München mit Unfällen dieses Jahr
 π_{Name}(σ _{Datum >31.12.2014}(Halter ▷
 gehört ▷
 hat ▷
 Unfall))

- Anfragen, Äquivalenzumformung
 - Alle Unfall-IDs in diesem Jahr mit einer Schadenssumme > 10.000 $\Pi_{ID}(\sigma_{Schaden>10.000}(\sigma_{Datum>31.12.2014}(Unfall)))$
 - $\begin{array}{c} \blacksquare \text{ Kennzeichen aller Unfälle ab 01.03., an denen ein BMW beteiligt war} \\ \Pi_{\text{Kennz}} \big(\big(\begin{array}{c} \sigma_{\text{Datum>29.02.2015}} \text{(Unfall)} \end{array} \big) \, \triangleright \triangleleft \text{ hat } \triangleright \triangleleft \sigma_{\text{Typ=BMW}} \text{(Fahrzeug)} \big) \\ \end{array}$
 - Namen von KFZ-Haltern aus München mit einem Unfall dieses Jahr
 π_{Name} ((σ_{Datum >31.12.2014} (Unfall))) ▷
 hat ▷
 gehört ▷
 Halter)
- Ergebnis der Umformung:
 - Vorabberechnung von σ_{Datum >31.12.2014}(Unfall)



Vom Informationsbedürfnis zur Anfrage

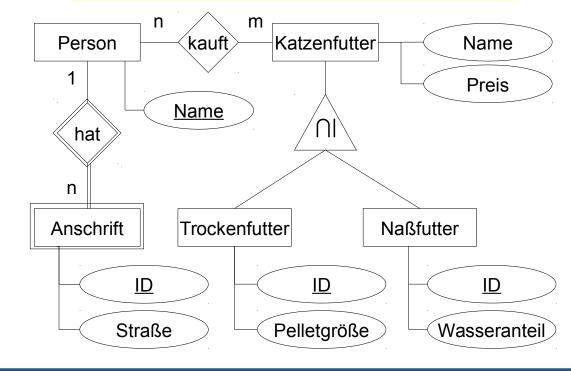
Faustregel

- 1) Verbund über alle Tabellen, die mit der Anfrage zu tun haben
 - Suche kürzesten "Weg" über die Schlüsselbeziehungen zu allen Relationen, welche die Daten enthalten, die selektiert oder ausgegeben werden müssen
- 2) Selektiere die relevanten Tupel
 - Alles mit Selektion ausfiltern, was nicht in das Anfrageergebnis gehört
- 3) Projeziere die Attribute, die ausgegeben werden müssen
- Faustregel funktioniert meistens
 - Natürlicher Verbund nur, wenn gleichlautende Schlüssel in den jeweils zu verbindenden Tabellen
 - lacksquare an sonsten Equi-Join oder Umbenennung mit $oldsymbol{
 ho}_{\mathsf{b}\leftarrow\mathsf{a}}$
 - Natürlicher Verbund ist ungeeignet, wenn Anfrage auf Outer Join o.ä. abzielt, dann gleich den passenden Join

Verschieden komplexe Beispiele

- Beispielanfragen
 - Welche Personen existieren in der DB?
 - Welches Futter ist billiger als 5 EUR?
 - Wo wohnt Jens?
 - Wer hat das Katzenfutter "Saarlands Bestes" gekauft?
 - An welche Straßen wurde Naßfutter mit >80% Wasseranteil geliefert?

```
[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}
```

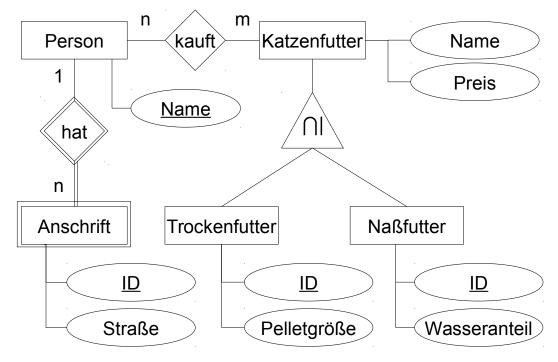


34

- Welche Personen existieren in der DB?
- Anfrage in Relationenalgebra zu einfach ;-)

(Person)

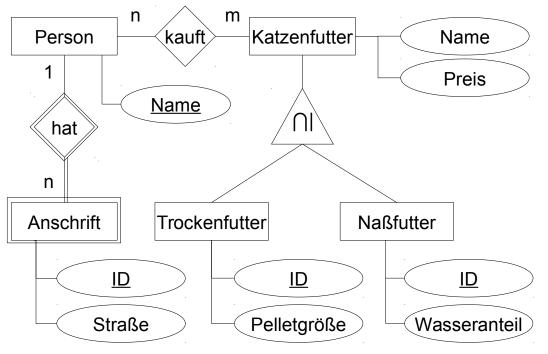
```
[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}
```



- Welches Futter ist billiger als 5 EUR?
- Anfrage in Relationenalgebra
 - 1. beteiligte Relation suchen
 - 2. nach Preis selektieren
 - 3. Name ausfiltern

 $\pi_{Name}(\sigma_{Preis<5}(Katzenfutter))$

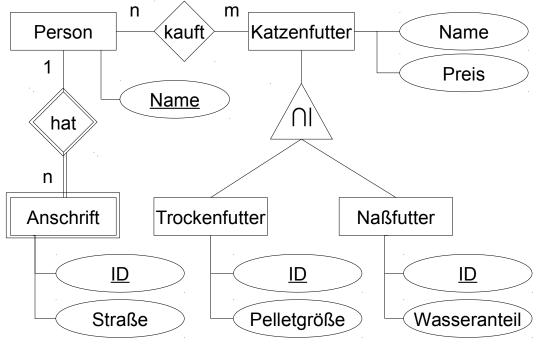
[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}



- Wo wohnt Jens?
- Anfrage in Relationenalgebra1. "Weg" von [Person] zu[Anschrift] suchen
 - → Name in [Anschrift] enthalten, d.h. [Person] wird nicht gebraucht
 - 2. nach Jens selektieren
 - 3. Straße filtern

```
\Pi_{Straße}(\sigma_{Name=Jens}(Anschrift))
```

[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}



37

- Wer hat das Katzenfutter "Saarlands Bestes" gekauft?
- Anfrage in Relationenalgebra
 - 1. "Weg" von [Katzenfutter] nach Name in [Person] suchen
 - 2. nach "Saarlands Bestes" selektieren
 - 3. Projektion auf Namen

```
\pi_{\text{kauft.Name}}(\sigma_{\text{Katzenfutter.Name="Saarlands Bestes"}}(
\text{kauft} \triangleright \triangleleft_{\text{kauft.KID=Katzenfutter.KID}} \text{Katzenfutter}))
```

→ Achtung, Name kommt in [kauft] und [Katzenfutter] vor, also muss bei Selektion unbedingt Herkunft angegeben und Gleichverbund genutzt werden!

[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}

An welche Straßen wurde Naßfutter mit >80% Wasseranteil geliefert?

```
[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}
```

- Anfrage in Relationenalgebra
 - 1. "Weg" von [Naßfutter] zu [Anschrift] suchen
 - 2. nach Wasseranteil selektieren
 - 3. Straße herausprojezieren

$$\pi_{Straße}(\sigma_{Wasseranteil > 80})$$
 (Naßfutter $\triangleright \triangleleft$ kauft $\triangleright \triangleleft$ Anschrift)

→ Gleichverbund ist möglich, weil [Katzenfutter] nicht Bestandteil der Verbundoperationen ist. Anderenfalls würde Katzenfutter. Name mit kauft. Name (Fremdschlüssel von Person) in Konflikt treten.

Beispiel 5 mit verschiedenen Verbundtypen formuliert

An welche Straßen wurde Naßfutter mit >80% Wasseranteil geliefert?

```
[Person]: { [Name] }
[Anschrift]: { [ID, Name, Straße] }
[Katzenfutter]: { [KID, Name, Preis] }
[Trockenfutter]: { [ID, Pelletgröße, KID] }
[Naßfutter]: { [ID, Wasseranteil, KID] }
[kauft]: {KID, Name}
```

Natürlicher Verbund

$$\Pi_{\text{Straße}}(\sigma_{\text{Wasseranteil} > 80})$$
 (Naßfutter $\triangleright \triangleleft$ kauft $\triangleright \triangleleft$ Anschrift)

Equi-Verbund (Spezialfall des Theta-Verbunds)

$$\pi_{\text{Straße}}(\sigma_{\text{Wasseranteil} > 80})$$
(Naßfutter $\triangleright \triangleleft_{\text{Naßfutter.KID=kauft.KID}}$ kauft) $\triangleright \triangleleft_{\text{kauft.Name=Anschrift.Name}}$ Anschrift))

Kreuzprodukt

$$\Pi_{\text{Straße}}(\sigma_{\text{Wasseranteil} > 80 \land \text{Naßfutter.KID=kauft.KID} \land \text{kauft.Name=Anschrift.Name}}$$
(Naßfutter \times kauft \times Anschrift))



Wie geht es weiter?

- bis Sonntag, 31.05., 12 Uhr
 - Abgabe der 5. Gruppenaufgabe als PDF-Datei in Moodle
- Dienstag, 02.06., GHH 12-14 Uhr: Tutoriumstermin
 - Besprechung von Aufgabenblatt 5: EER → Relationenmodell
 - nächstes Aufgabenblatt: Relationenalgebra
- Donnerstag, 04.06.: Fronleichnahm

- Dienstag, 09.06., GHH 12-14 Uhr: Zwischenklausur
 - Inhalt: Alles bis einschließlich Relationenalgebra