
Introduction to Data and Knowledge Engineering SS10 – Übung 7



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

Aufgabe 7.1: Ein Katalog

Prädikate



Vorhandene Prädikate:

```
product(Manufacturer, Model, Type)
pc(Model, Clockrate, RamSize, HDsize, Price)
laptop(Model, Clockrate, RamSize, HDSize, Resolution, Price)
printer(Model, Color, PType, Price)
```

Aufgabe 7.1: Hardware Katalog

Argumente der Prädikate

Bedeutung der Argumente:

Manufacturer	Herstellername
Model	Eindeutige Modellbezeichnung
Type	Gerätetyp ('pc', 'laptop' oder 'printer')
Clockrate	Taktfrequenz des Prozessors in GHz
RamSize:	Arbeitsspeicher in GB
HDSize	Festplattengröße in GB
Price	Preis in Euro
Resolution	Bildschirmauflösung in Pixel pro Zoll
Color	Farbdrucker ('true' oder 'false')
PType	Druckerart ('ink' oder 'laser')

Aufgabe 7.1: Ein Katalog

a) - c)



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

a) Welche PC-Modelle haben eine Taktfrequenz von mindestens 1200 MHz?

```
a(A) :- pc(A, B, _, _, E), B >= 1.2 .
```

b) Welche Hersteller fertigen Notebooks, die 1GB RAM und eine Bildschirmauflösung von mindestens 50 ppi haben?

```
b(A) :- product(A, B, C), laptop(B, D, E, F, G, H),  
       E = 1, G >= 50 .
```

c) Finden Sie die Modellbezeichnungen und Preise aller Produkte von IBM.

```
c(A, F) :- product('IBM', A, B), pc(A, C, D, E, F).  
c(A, G) :- product('IBM', A, B), laptop(A, C, D, E, F, G).  
c(A, E) :- product('IBM', A, B), printer(A, _, _, E).
```

Aufgabe 7.1: Ein Katalog

d) - f)



d) Finden Sie die Modellbezeichnungen aller Farblaserdrucker.

```
d(A) :- printer(A, true, laser, B).
```

e) Finden Sie die Festplattengrößen, die in mindestens zwei PCs vorkommen.

```
e(D) :- pc(A, B, C, D, E), pc(F, G, H, D, I), A \= F.
```

f) Erstellen Sie eine Relation, die eine Preisliste für alle Produkte erstellt.

```
prices(Man,Prod,Price) :- product(Man,Prod,_),  
                           pc(Prod,_,_,_,Price).  
prices(Man,Prod,Price) :- product(Man,Prod,_),  
                           laptop(Prod,_,_,_,_,Price).  
prices(Man,Prod,Price) :- product(Man,Prod,_),  
                           printer(Prod,_,_,Price).
```

Aufgabe 7.2: Negation

Prädikate



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

Vorhandene Prädikate und ihre Bedeutung:

$\text{frequents}(D, P)$	Trinker D besucht die Kneipe P
$\text{serves}(P, B)$	Bar P schenkt Bier B aus
$\text{likes}(D, B)$	Trinker D mag das Bier B

Aufgabe 7.2: Negation

a),b)



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

- a) `happy(D)` ist wahr, genau dann wenn Trinker `D` wenigstens eine Bar besucht, die ein Bier ausschenkt, das er mag.

```
happy(D) :- frequents(D,P), serves(P,B), likes(D,B).
```

- b) `should_visit(D,P)` ist wahr, genau dann wenn Bar `P` ein Bier ausschenkt, dass Trinker `D` mag.

```
should_visit(Wand,Ungerade) :- serves(Ungerade,Y2Ld_A),  
likes(Wand,Y2Ld_A).
```

Aufgabe 7.2: Negation

c)



- c) `very_happy(D)` ist wahr, genau dann wenn jede Bar, die Trinker D besucht, wenigstens ein Bier ausschenkt, das er mag.

Problem der Aufgabenstellung:

- ▶ D soll ein Trinker sein, was genau ein Trinker ist, wird nicht gesagt
- ▶ wenn D gar keine Bar besucht, ist das aber wichtig
- ▶ wir müssen es selbst festlegen:

```
drinker(D) :- likes(D,_).
```

```
drinker(D) :- frequents(D,_).
```


Aufgabe 7.2: Negation

c)



- c) `very_happy(D)` ist wahr, genau dann wenn jede Bar, die Trinker D besucht, wenigstens ein Bier ausschenkt, das er mag.

Allquantifizierung

- ▶ Variablen, die nur im Body vorkommen, sind \exists -quantifiziert
- ▶ hier wird Aussage über *alle* Bars (die D besucht) gemacht
- ▶ Umformulierung mit Negation

Es ist falsch, dass eine Bar P existiert, die D besucht und in der es kein Bier B gibt, das Trinker D mag.

- ▶ halb formalisiert:

Es gilt `drinker(D)`, und es gilt nicht, dass ein Bar P existiert, für die `frequents(D,P)` aber nicht `should_visit(D,P)` gilt.

Aufgabe 7.2: Negation

c) Fortsetzung

Zusammengefasst als Pseudo-Datalog-Regel:

```
very_happy(D) :- drinker(D),  
                not( frequents(D,P), not( should_visit(D,P))).
```

Geht so nicht.

- ▶ `not` darf nur auf Atome angewendet werden (nicht auf Konjunktionen)
- ▶ Variablen in diesen Atomen sollten *beschränkt* sein, d.h. nur endlich viele Werte annehmen können
- ▶ letzteres wird erreicht durch vorangestellte Bedingung

Stattdessen:

```
not_should_visit(D,P) :- drinker(D), serves(P,_),  
                        not( should_visit(D,P) ).  
  
not_very_happy(D)      :- frequents(D,P), not_should_visit(D,P).  
very_happy(D)         :- drinker(D), not( not_very_happy(D) ).
```

Aufgabe 7.2: Negation

d)



- d) $\text{sad}(D)$ ist wahr genau dann wenn Trinker D keine Bar besucht, die ein Bier ausschenkt, dass er mag.

```
sad(D) :- drinker(D), not( happy(D)).
```

Bemerkungen zur vorangestellte Bedingung:

- ▶ Mit $\text{sad}(D) :- \text{not}(\text{ happy}(D))$ würde die Antwort auf $\text{query sad}(33212)$ positiv. Wollen wir das?
- ▶ Nein, hier wird explizit verlangt das D ein Trinker ist.
- ▶ Aber selbst wenn es nicht explizit verlangt wäre, ist Variablen die innerhalb des $\text{not}(\dots)$ vorkommen zu beschränken.
- ▶ Die Antwort auf $\text{query sad}(X)$ müsste sonst auch $\text{not}(\text{happy}(3))$, $\text{not}(\text{happy}(\text{ nie_gehört}))$ etc. liefern.
- ▶ Datalog ist aber nicht so blöd, das alles auszugeben.

Aufgabe 7.3: EPP

1. Iteration



Mittels des EPP (Elementary Production Principle) wurden die folgenden Fakten erzeugt. Für jede Iteration sind jeweils nur die *neu hinzukommenden* Fakten angegeben. Nach der 3. Iteration ist der Fixpunkt erreicht. Geben Sie ein Datalog-Programm an, das genau dieses Verhalten hervorruft.

1. Iteration: $r(a,b)$, $r(a,c)$, $r(b,c)$, $r(c,d)$, $r(d,e)$

Die 1. Iteration liefert ausschließlich Fakten, die im Datalog-Programm definiert sind. Also muss das Programm folgende Zeilen enthalten:

$r(a,b)$.

$r(a,c)$.

$r(b,c)$.

$r(c,d)$.

$r(d,e)$.

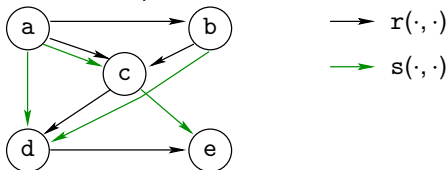
Aufgabe 7.3: EPP

2. Iteration

1. Iteration: $r(a,b)$, $r(a,c)$, $r(b,c)$, $r(c,d)$, $r(d,e)$

2. Iteration: $s(a,c)$, $s(a,d)$, $s(b,d)$, $s(c,e)$

- ▶ neue Fakten sind nicht als Fakten im Programm gegeben, da sie sonst schon nach der 1. Iteration aufgetaucht wären
- ▶ wir suchen eine Regel deren Head die Form $s(X,Y)$ und deren Body aus Termen der Form $r(X,Y)$ besteht
- ▶ binäre Relation lassen sich als Graph darstellen:



- ▶ rate eine Regel: $s(X,Y) :- r(X,Z), r(Z,Y)$.
- ▶ die Regel passt: sie erzeugt genau die Fakten nach 2. aus den Fakten nach 1.

Aufgabe 7.3: EPP

3. Iteration



1. Iteration: $r(a,b)$, $r(a,c)$, $r(b,c)$, $r(c,d)$, $r(d,e)$

2. Iteration: $s(a,c)$, $s(a,d)$, $s(b,d)$, $s(c,e)$

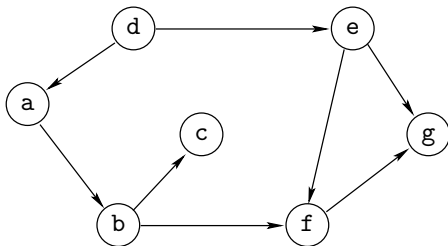
3. Iteration: $s(c,a)$, $s(d,a)$, $s(d,b)$, $s(e,c)$

- ▶ eine Regel mit s im Head wurde angewandt
- ▶ es muss eine zweite Regel geben, die s im Body hat, da sonst die neuen Fakten nach 3. schon nach 2. erschienen wären
- ▶ scharfes Hinsehen liefert: $s(X,Y) :- s(Y,X)$.
- ▶ Probe durch Anwendung beider Regeln auf Fakten bis einschließlich 2.: stimmt.

Aufgabe 7.4: Erreichbarkeit in einem Graphen

Graph, a)

Gegeben sei folgender gerichteter Graph:



- a) Das Prädikat $\text{edge}(X, Y)$ beschreibt eine gerichtete Kante von X nach Y . Benutzen sie dieses Prädikat, um die entsprechenden Kanten des Graphen zu modellieren.

$\text{edge}(a, b)$. $\text{edge}(b, f)$. $\text{edge}(e, f)$. $\text{edge}(f, g)$.
 $\text{edge}(b, c)$. $\text{edge}(d, a)$. $\text{edge}(d, e)$. $\text{edge}(e, g)$.

Aufgabe 7.4: Erreichbarkeit in einem Graphen

b),c)



- b) Das Prädikat $\text{reachable}(X, Y)$ besagt, dass der Knoten Y vom Knoten X aus erreicht werden kann. Definieren Sie dieses Prädikat.

$\text{reachable}(X, Y) \quad :- \quad \text{edge}(X, Y) .$

$\text{reachable}(X, Z) \quad :- \quad \text{reachable}(X, Y) , \text{edge}(Y, Z) .$

- c) Erstellen Sie eine Anfrage, die Ihnen alle Paare von erreichbaren Knoten ausgibt.

$\text{reachable}(X, Y)$

Aufgabe 7.4: Erreichbarkeit in einem Graphen

d)

- d) Das Prädikat $\text{odd}(X, Y)$ besagt, dass zwischen Knoten Y und Knoten X ein Weg ungerader Länge besteht. Definieren Sie dieses Prädikat. Zwischen Welchen Knoten besteht ein Weg ungerader Länge?

$\text{odd}(X, Y) \quad :- \quad \text{edge}(X, Y) .$

$\text{odd}(X, Z) \quad :- \quad \text{even}(X, Y) , \text{edge}(Y, Z) .$

$\text{even}(X, Z) \quad :- \quad \text{odd}(X, Y) , \text{edge}(Y, Z) .$

$\text{odd}(X, Y)$

Oder ohne das Hilfsprädikats even :

$\text{odd}(X, Y) \quad :- \quad \text{edge}(X, Y) .$

$\text{odd}(X, Y) \quad :- \quad \text{edge}(X, Z1) , \text{edge}(Z1, Z2) , \text{odd}(Z2, Y) .$



Mit GNU-Prolog und Laden von DES per Kommandozeilen-Argument

- ▶ DES von seiner homepage laden
- ▶ `tar xzf DES1.6.2Linux.tar.gz`
- ▶ `cd des/`
- ▶ `cp system/gnu/* .`
- ▶ `gprolog -entry-goal ['des']`