

## Übungen zur Vorlesung *Logikprogrammierung*

Die Übungen basieren zu einem großen Teil auf einem Praktikum von Prof. R. Stärk an der Universität Freiburg/Schweiz.

### **PROPLOG — Aussagenlogisches PROLOG**

PROPLOG ist eine sehr kleine Teilmenge von PROLOG.

#### **Syntax von PROPOLOG:**

PROGRAM	→	CLAUSE PROGRAM
PROGRAM	→	$\varepsilon$
CLAUSE	→	PROPSYMB.
CLAUSE	→	PROPSYMB :- PROPLIST
PROPLIST	→	PROPSYMB.
PROPLIST	→	PROPSYMB, PROPLIST
GOAL	→	?- PROPLIST
PROPSYMB	→	$[a-z]([a-z,A-Z,0-9,-])^*$

Ein PROPLOG-Programm (auch Datenbank genannt) besteht aus einer endlichen Folge von Klauseln. Eine Klausel ist ein Faktum oder eine Regel. Ein *Faktum* hat die folgende Form:

$$A.$$

Die Bedeutung ist:  $A$  ist wahr. Eine *Regel* hat die folgende Form:

$$A :- B_1, \dots, B_n.$$

Die Bedeutung ist: Falls  $B_1$  und  $\dots$  und  $B_n$  wahr sind, so ist  $A$  wahr.  $A$  ist der Kopf der Klausel und  $B_1, \dots, B_n$  ist der Körper der Klausel. Man kann Fakten auffassen als Regeln mit leerem Körper. Ein *Ziel* hat die Form

$$?- B_1, \dots, B_n.$$

Die Bedeutung ist: Sind  $B_1$  und  $\dots$  und  $B_n$  wahr?

Bsp. eines PROPLOG-Programms:

```
p :- q, r.  
p :- q, s.  
q.  
s.
```

Der PROPLOG-Interpreter ermittelt, ob ein Ziel aus einem Programm folgt oder nicht.

## Wie funktioniert ein PROLOG Interpreter?

Wir beschreiben einen abstrakten Interpreter, der Zeichenketten und Listen von Zeichenketten manipulieren kann. Wir nehmen an, daß die Klauseln des Programms in einem Array

$$\text{clause}[1], \dots, \text{clause}[\text{MAXCLAUSES}]$$

gespeichert sind und zwar in derselben Reihenfolge wie sie im Programm stehen. Weiter nehmen wir an, daß wir folgende Funktionen zur Verfügung haben.

$\text{first}(L)$ : gibt das erste Element einer Liste zurück, also  $\text{first}([A_1, \dots, A_n]) = A_1$ .

$\text{rest}(L)$ : schneidet das erste Element einer Liste weg und gibt den Rest zurück, also:

$$\text{rest}([A_1, \dots, A_n]) = [A_2, \dots, A_n].$$

$\text{head}(C)$ : gibt den Kopf einer Klausel zurück, also  $\text{head}(A :- B_1, \dots, B_n) = A$ .

$\text{body}(C)$ : gibt den Körper einer Klausel als Liste zurück, d.h.  $\text{body}(A :- B_1, \dots, B_n) = [B_1, \dots, B_n]$  und  $\text{body}(A) = []$ .

$\text{concatenate}(L_1, L_2)$ : fügt zwei Listen aneinander und erzeugt dabei eine neue Kopie, d.h.

$$\text{concatenate}([A_1, \dots, A_m], [B_1, \dots, B_n]) = [A_1, \dots, A_m, B_1, \dots, B_n].$$

Wir denken uns das Ziel  $?- B_1, \dots, B_n$  als Liste der Form  $[B_1, \dots, B_n]$ .

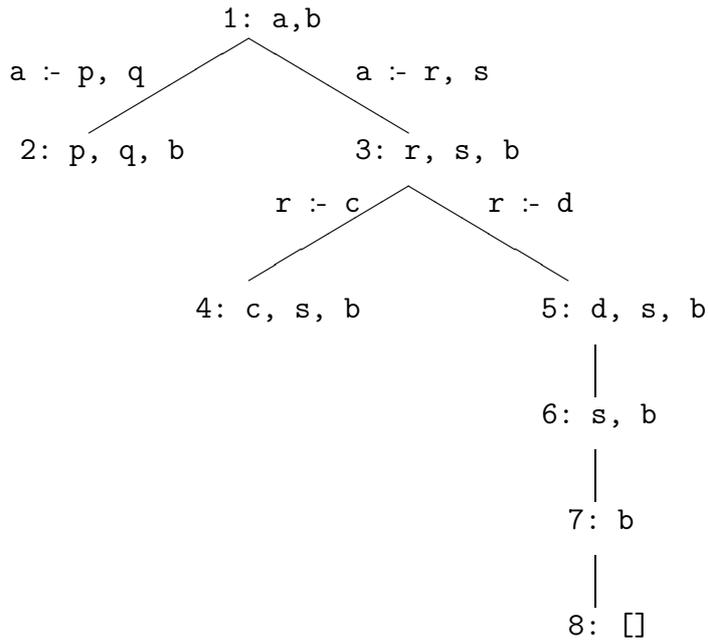
Die Funktion *provable* versucht ein Ziel durch eine *Top-Down-Evaluation* zu beweisen. Wenn es beim ersten Versuch nicht geht, beginnt sie mit *Back-Tracking*.

```
function provable(goal): boolean;  
begin  
  if goal = [] then return(true)  
  else  
    for  $i := 1$  to MAXCLAUSES do  
      if head(clause[i]) = first(goal) then  
        if provable(concatenate(body(clause[i]), rest(goal))) then  
          return(true);  
        end  
      end  
    end;  
  return(false)  
end  
end.
```

Bsp. Gegeben sei das Ziel  $?- a, b$  und das Programm

```
a   :- p, q.  
a   :- r, s.  
b.  
d.  
r   :- c.  
r   :- d.  
s.
```

Dann sieht der Suchbaum bei der Evaluation des Zieles folgendermaßen aus:



Der PROLOG Interpreter durchläuft den Baum *depth-first* von links nach rechts. Dabei erhält er der Reihe nach die Subziele 1, ..., 8.

**Aufgabe 1** (1 Punkt)

Ein *vollständiger* Suchbaum umfaßt alle überhaupt durch das Programm erreichbaren Äste, d.h. er endet nicht mit dem ersten Ast, der im leeren Ziel endet. Schreiben Sie den vollständigen Suchbaum auf für das Ziel `p` und folgendes PROLOG-Programm.

```

p :- q, fail.
p :- q, s.
q :- t, u.
s :- t.
t.
t :- v.
u.
v.
  
```

**Aufgabe 2** (1 Punkt)

Was geschieht, wenn in einem Programm die Klausel `p :- p` steht und man die Frage `?- p` stellt?

**Aufgabe 3** (1 Punkt)

Wie kann man die folgende Aussage als PROLOG-Programm (um)schreiben?  
 „Falls `p` wahr ist und `q` oder `r` wahr ist, so ist `s` wahr.“

**Aufgabe 4** (1 Punkt)

Geben Sie ein endliches PROLOG-Programm  $P$  und ein Ziel  $G$ , so daß der vollständige Suchbaum von  $G$  unendlich viele verschiedene Pfade hat, die in das leere Ziel enden.