

Algorithmik 2, Sommersemester 2007
Übungsblatt 8

Logikprogrammierung und PROLOG-Basics

Aufgabe 8-1 [Tafel]

Substitution

Ein grundlegender Mechanismus in der Logikprogrammierung ist die Substitution von Termen in HORNklauseln (vgl. dazu auch das Substitutionsmodell in SCHEME). Wenden Sie die folgenden Substitutionen auf die angegebenen Terme an:

- a) Substitution: $\{X/\text{mutter}(Y), Y/\text{hans}\}$; Term: $\text{mag}(X, \text{vater}(Y))$
- b) Substitution: $\{X/\text{mutter}(\text{hans}), Y/\text{hans}\}$; Term: $\text{mag}(X, \text{vater}(Y))$
- c) Substitution: $\{X/\text{t}(U, U), Y/U\}$; Term: $\text{tree}(\text{t}(X, \text{t}(Y, Y)))$
- d) Substitution: $\{X/\text{maria}\}$; Term: $(\text{mann}(Y) \wedge \text{verheiratet}(Y, X)) \rightarrow (\exists X. \text{ehfrau}(X, Y))$

Aufgabe 8-2 [Tafel]

Unifikation

Bestimmen Sie für jedes der folgenden Paare von Atomen, ob sie unifizierbar sind oder nicht! Geben Sie, wenn möglich, den allgemeinsten Unifikator an!

- a) $p(a, X)$ und $p(Y, b)$
- b) $p(X, X)$ und $p(Y, Z)$
- c) $p(X, Y)$ und $p(Y, X)$
- d) $p(\text{t}(X, \text{t}(X, b)))$ und $p(\text{t}(a, Z))$
- e) $p(\text{t}(X, \text{t}(X, b)))$ und $p(\text{t}(a, \text{t}(Z, Z)))$
- f) $p(X, f(Y))$ und $p(f(Y), X)$
- g) $p(X, f(X))$ und $p(f(Z), f(Z))$

Aufgabe 8-3 [Tafel, Rechner]

Einfache Listenfunktionen

- a) Definieren Sie ein Prädikat `my_append/3`, das zwei Listen `Liste1` und `Liste2` konkateniert.
Beispiel:

```
my_append([a, b, c], [d, e, f], L). ==> L = [a, b, c, d, e, f]
```

b) Definieren Sie ein Prädikat `my_reverse/2`, das eine Liste `Liste` umdreht/spiegelt.

Beispiel:

```
my_reverse([a, b, c], L).          ==> L = [c, b, a]
```

c) Definieren Sie ein Prädikat `my_length/2`, das die Länge einer Liste `Liste` errechnet.

Beispiel:

```
length([a, b, c], N).            ==> N = 3
```

Aufgabe 8-4 [Rechner]

Teile von Listen

i) Definieren Sie ein Prädikat `head/3`, das den Anfang einer Liste `Liste` bis zu einer Zahl `Ende` ausgibt.

Beispiel:

```
head([a, b, c, d, e], 2, H).      ==> H = [a, b]
```

ii) Definieren Sie ein Prädikat `tail/3`, das das Ende einer Liste `Liste` von der Zahl `Start` an ausgibt.

Beispiel:

```
tail([a, b, c, d, e], 2, T).      ==> T = [c, d, e]
```

iii) Definieren Sie mit Hilfe von `head` und `tail` ein Prädikat `sublist/4`, das die Teilliste einer Liste `Liste` von der Zahl `Start` bis zur Zahl `Ende` ausgibt.

Beispiel:

```
sublist([a, b, c, d, e], 2, 4, S). ==> S = [b, c, d]
```

Und zusätzlich:

Aufgabe 8-5 [Rechner]

Komplexe Listenfunktionen

- i) Definieren Sie ein Prädikat `rek_length/2`, das die Anzahl der Elemente in einer verschachtelten Liste `Liste` ausgibt.

Beispiel:

```
rek_length([a, [b, c, [d, e]], f], N). ==> N = 6
```

- ii) Definieren Sie ein Prädikat `remove_first/3`, das aus einer Liste `Liste` das erste Vorkommen der Teilliste `Part` herausschneidet.

Beispiel:

```
remove_first([a, b, a, b], [a, b], L). ==> L = [a, b]
```

- iii) Definieren Sie ein Prädikat `my_flatten/2`, das eine verschachtelte Liste `Liste` in eine flache Liste konvertiert.

Beispiel:

```
my_flatten([a, [b, c, [d, e]], f], L). ==> L = [a, b, c, d, e, f].
```

Und freiwillig (diese Aufgaben müssen NICHT in der Übung präsentiert werden!):

Aufgabe 8-6 [Tafel]

Modellierung in Prädikatenlogik

Übersetzen Sie die folgenden natürlichsprachlichen Sätze in prädikatenlogische Formeln!

- a) Jeder mag niemanden.
- b) Niemand mag jemanden.
- c) Jeder mag sich selbst.
- d) Jeder mag jeden außer sich selbst.

Aufgabe 8-7 [Tafel]

Interpretationen prädikatenlogischer Formeln

Eine Interpretation einer prädikatenlogischen Formel ist eine Belegung aller darin enthaltenen Variablen mit einem Wahrheitswert.

- a) Geben Sie für die folgenden prädikatenlogischen Formeln eine Interpretation an, die sie **wahr** macht.
 - i) $\forall X. \text{mag}(\text{hans}, X)$
 - ii) $(\forall X. \text{mag}(X, X)) \rightarrow (\exists X. \text{mag}(X, \text{hans}))$
 - iii) $\neg \exists X. \text{mag}(X, X)$
- b) Geben Sie für die folgenden prädikatenlogischen Formeln eine Interpretation an, die sie **falsch** macht.
 - i) $\forall X. \text{even}(X) \vee \text{odd}(X)$
 - ii) $\neg \exists X. \text{even}(X) \wedge \text{odd}(X)$
 - iii) $\neg \exists X. 0 = s(X)$
 - iv) $\forall X. \text{even}(X) \leftarrow \text{odd}(s(X))$
 - v) $\forall X. \text{even}(X) \leftrightarrow \neg \text{even}(X)$