

# Logik in der Informatik

Wintersemester 2014/2015

## Übungsblatt 7

**Abgabe:** bis 17. Dezember 2014, 9.15 Uhr (vor der Vorlesung oder im Briefkasten zwischen den Räumen 3.401 und 3.402 im Johann von Neumann-Haus (Rudower Chaussee 25))

### Aufgabe 1:

(25 Punkte)

- (a) Erweitern Sie den in der Vorlesung vorgestellten Interpreter PANTWORT (Skript, Seite 148) um ein eingebautes Prädikat `fail/0`, für welches gilt: Für jedes beliebige Programm  $\Pi \in \text{PP}$  gibt PANTWORT bei Eingabe von  $\Pi$  und der Anfrage  $\alpha := \text{fail}$  immer „false“ aus.

*Hinweis:* Gehen Sie analog zu dem in der Vorlesung vorgestellten Algorithmus `PANTWORTi,c` (Skript, Seite 161) vor.

- (b) **Achtung:** Die Bearbeitung der folgenden Teilaufgabe ist digital über das GOYA-System abzugeben! **Außerdem gilt:** Lösungsansätze, die von SWI-Prolog nicht geladen werden können, werden mit 0 Punkten bewertet!

Schreiben Sie ein rekursives Prolog-Prädikat `not_member/2`, so dass `not_member(X, L)` für einen Term  $X$  und eine Liste  $L$  genau dann erfüllt ist, wenn  $X$  in  $L$  *nicht* enthalten ist. Sie dürfen dabei jedoch keines der Prädikate `\=/2` oder `\==/2` benutzen, sondern lediglich den Cut „!“ und das in Teilaufgabe (a) beschriebene Prädikat `fail/0`.

*Hinweis:* Das Prädikat `fail/0` ist in SWI-Prolog bereits vordefiniert.

### Aufgabe 2:

(25 Punkte)

- (a) Betrachten Sie die Relation  $R := \{(a, a), (a, b), (a, c), (b, b), (b, c)\}$  über der Menge  $A := \{a, b, c, d\}$ . Welche Paare  $(x, y) \in A \times A$  müssen zu  $R$  mindestens hinzugefügt werden, um aus  $R$  eine Relation zu erhalten, die jeweils

- (i) reflexiv ist?                      (iii) antisymmetrisch ist?                      (v) transitiv ist?  
(ii) symmetrisch ist?                      (iv) konnex ist?

- (b) Betrachten Sie die folgenden Relationen  $R_i$  über der jeweiligen Menge  $M_i$ .

(i)  $M_1 := \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ,  $R_1 := \{(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 3), (4, 4), (4, 5), (5, 4), (5, 5)\}$

(ii)  $M_2 := \{\clubsuit, \spadesuit, \heartsuit, \diamondsuit\}$ ,  $R_2 := \{(\clubsuit, \spadesuit), (\clubsuit, \heartsuit), (\clubsuit, \diamondsuit), (\spadesuit, \heartsuit), (\spadesuit, \diamondsuit), (\heartsuit, \diamondsuit)\}$

(iii)  $M_3 := \{-4, -3, -2, -1, 0, 1, 2\}$ ,  $R_3 := \{(x, y) \in M_3 \times M_3 : x \cdot y \leq 3\}$

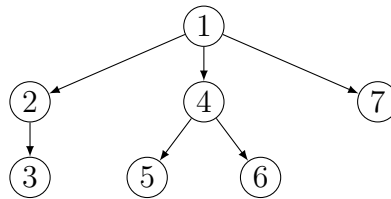
(iv)  $M_4 := \{n \in \mathbb{N} : n \geq 1\}$ ,  $R_4 := \{(a, b) \in M_4 \times M_4 : ggT(a, b) > 1\}$ ,  
wobei  $ggT(a, b)$  der größte gemeinsame Teiler der Zahlen  $a$  und  $b$  ist.

Geben Sie für jedes  $i \in [4]$  an, welche Eigenschaften (reflexiv, symmetrisch, antisymmetrisch, konnex, transitiv) die Relation  $R_i$  jeweils besitzt.

### Aufgabe 3:

(25 Punkte)

- (a) Wir betrachten das Alphabet  $\Sigma := \{a, b, c\}$ .
- (i) Geben Sie die Wortstruktur  $\mathcal{W}_w$  für das Wort  $w := cabaabbc$  über dem Alphabet  $\Sigma$  an.
  - (ii) Sei  $\mathcal{W}$  die  $\sigma_\Sigma$ -Struktur mit  $W := [5]$ , in der  $\leq^{\mathcal{W}}$  die natürliche lineare Ordnung auf  $[5]$  ist und  $P_a^{\mathcal{W}} := \{1, 3, 5\}$ ,  $P_b^{\mathcal{W}} := \{2, 4\}$  und  $P_c^{\mathcal{W}} := \emptyset$ . Welches Wort  $w \in \Sigma^*$  wird durch  $\mathcal{W}$  repräsentiert?
- (b) In dieser Aufgabe sollen gerichtete Bäume durch Strukturen über einer Signatur mit einem einstelligen Funktionssymbol  $f$  repräsentiert werden.
- (i) Beschreiben Sie, wie ein gegebener gerichteter Baum  $B = (V, E)$  mit  $V \neq \emptyset$  durch eine Struktur über der Signatur  $\sigma = \{f\}$  modelliert werden kann.
  - (ii) Geben Sie die entsprechende Struktur für den folgenden Baum an:



### Aufgabe 4:

(25 Punkte)

Lesen Sie Kapitel 9 aus dem Buch “Learn Prolog Now!”.

**Achtung:** Die Bearbeitung der folgenden Aufgabe ist digital über das GOYA-System abzugeben!  
**Außerdem gilt:** Lösungsansätze, die von SWI-Prolog nicht geladen werden können, oder die bei den in den Aufgabenstellungen aufgeführten Beispielfragen nicht die richtige Antwort liefern, werden mit 0 Punkten bewertet!

Betrachten Sie die Repräsentation aussagenlogischer Formeln im Skript, Seite 124.

- (a) Definieren Sie einen neuen Infix-Operator `nand` mit der selben Präzedenz und dem selben Typ wie die Konjunktion `/\`.
- (b) Sei der zweistellige Junktore `nand` wie im Skript, Seite 54, definiert. Wir können Formeln aus  $\text{AL}(\{\text{nand}\})$  mit Hilfe des in Teilaufgabe (a) definierten Operators als Prolog-Terme repräsentieren. Schreiben Sie, analog zum Prädikat `al_eval/3`, ein Prädikat `nand_eval/3`, so dass `nand_eval(F, I, W)` für eine Formel  $F \in \text{AL}(\{\text{nand}\})$ , eine Interpretation  $I$  und einen Wahrheitswert  $W \in \{0, 1\}$  gilt, wenn  $W$  der Wahrheitswert von  $F$  unter der Interpretation  $I$  ist. Beispielsweise soll Prolog auf die Anfrage

```
?- nand_eval(a nand b, [maps(a, 0), maps(b, 1)], 1).
```

mit `true` antworten.

*Hinweis:* Sie können das in der Vorlesung definierte Prädikat `al_interpret_get/3` verwenden.

- (c) Schreiben Sie ein Prädikat `nand2al/2`, welches zu einer im ersten Argument angegebenen Formel aus  $\text{AL}(\{\text{nand}\})$  im zweiten Argument eine äquivalente aussagenlogische Formel berechnet. Beispielsweise sollte Prolog auf die Anfrage

```
?- nand2al((a nand a) nand b, F).
```

mit  $F = \sim (\sim (a/\wedge a)/\wedge b)$  antworten.