Prof. Dr. J. Giesl

D. Cloerkes, S. Dollase, N. Lommen, D. Meier, F. Meyer

#### Allgemeine Hinweise:

- Die Deadline zur Abgabe der Hausaufgaben ist am Donnerstag, den 27.01.2022, um 18:00 Uhr.
- Der Workflow sieht wie folgt aus. Die Abgabe der Hausaufgaben erfolgt im Moodle-Lernraum und kann nur in Zweiergruppen stattfinden. Dabei müssen die Abgabepartner\*innen dasselbe Tutorium besuchen. Nutzen Sie ggf. das entsprechende Forum im Moodle-Lernraum, um eine\*n Abgabepartner\*in zu finden. Es darf nur ein\*e Abgabepartner\*in die Abgabe hochladen. Diese\*r muss sowohl die Lösung als auch den Quellcode der Programmieraufgaben hochladen. Die Bepunktung wird dann für beide Abgabepartner\*innen separat im Lernraum eingetragen. Die Feedbackdatei ist jedoch nur dort sichtbar, wo die Abgabe hochgeladen wurde und muss innerhalb des Abgabepaars weitergeleitet werden.
- Die Lösung muss als PDF-Datei hochgeladen werden. Damit die Punkte beiden Abgabepartner\*innen zugeordnet werden können, müssen oben auf der ersten Seite Ihrer Lösung die Namen, Matrikelnummern sowie die Nummer des Tutoriums von beiden Abgabepartner\*innen angegeben sein.
- Der Quellcode der Programmieraufgaben muss als .zip-Datei hochgeladen werden und zusätzlich in der PDF-Datei mit Ihrer Lösung enthalten sein, sodass unsere Hiwis ihn mit Feedback versehen können. Auf diesem Blatt müssen Sie in Prolog programmieren und .p1-Dateien anlegen. Stellen Sie sicher, dass Ihr Programm mit SWI-Prolog ausgeführt werden kann, ansonsten werden keine Punkte vergeben.

# Tutoraufgabe 1 (Überblickswissen):

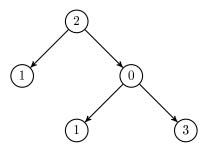
- a) Listen werden in Prolog intern mit der leeren Liste [] und dem Listenkonstruktor . repräsentiert. Inwiefern ist die Notation mit dem Listenkonstruktor cons und der leeren Liste nil dazu analog? Weil diese beiden Schreibweisen nicht sonderlich praktisch sind, schreibt man Listen häufig in der Schreibweise [Kopf|Rest]. Wie hängt diese Listenschreibweise mit den anderen zusammen?
- b) Sowohl Prädikate als auch Funktionen haben in Prolog Bezeichner, die mit einem Kleinbuchstaben beginnen. Obwohl sie also leicht zu verwechseln sind, haben sie ganz unterschiedliche Bedeutungen. Wozu dienen Funktionen? Was sind im Gegensatz dazu Prädikate?
- c) Was ist der Unterschied zwischen Unifikation und Pattern Matching?
- d) Spielt es eine Rolle, in welcher Reihenfolge die Klauseln eines Prolog-Programms stehen?
- e) Was sind Anwendungsgebiete der Logikprogrammierung?

#### Tutoraufgabe 2 (BinTree):

Natürliche Zahlen lassen sich in Prolog (oder anderen deklarativen Sprachen) durch die Peano-Notation als Terme darstellen. Dabei stellt die Konstante 0 die Zahl 0 dar und für eine Zahl n dargestellt durch den Term n stellt n0 die Zahl n1 dar. So wird n2 die Zahl 3 durch den Term n3 durch den Term n4 dargestellt.

Binäre Bäume können in Prolog folgendermaßen als Terme dargestellt werden. Sei n eine natürliche Zahl dargestellt durch den Term N. Dann repräsentiert der Term leaf(N) einen Baum mit nur einem Blatt, welches den Wert n enthält. Für zwei Bäume x und y dargestellt durch die Terme X und Y repräsentiert der Term node(X,N,Y) einen binären Baum mit einem Wurzelknoten, der den Wert n enthält und die Teilbäume x und y hat. Als Beispiel ist nachfolgend ein binärer Baum und seine Darstellung als Term angegeben.





node(leaf(s(0)), s(s(0)), node(leaf(s(0)), 0, leaf(s(s(s(0)))))))

a) Schreiben Sie ein Prädikat increment/2 in Prolog, wobei increment(B,IncB) genau dann wahr sein soll, wenn sich der Baum IncB aus dem Baum B ergibt, indem jede Zahl, die in einem inneren Knoten oder Blatt steht, um eins erhöht wird. Beispielsweise soll der Aufruf

$$increment(node(leaf(s(0)), s(s(0)), leaf(0)), Res)$$

das Ergebnis Res = node(leaf(s(s(0))), s(s(s(0))), leaf(s(0))) liefern.

- b) Schreiben Sie ein Prädikat append(XS,YS,Res), das die Listen XS und YS hintereinanderhängt. Ein Aufruf von append([a,b,c],[d,e],Res) würde das Ergebnis Res = [a,b,c,d,e] liefern.
- c) Es gibt verschiedene Verfahren, um einen Baum systematisch zu durchsuchen. Man unterscheidet zwischen Pre-, In- und Postorder-Traversierung. Bei einer Preorder-Traversierung wird zuerst die Wurzel (W) eines Baums durchsucht, dann der linke Teilbaum (L) und anschließend der rechte Teilbaum (R). Bei Inorder ist die Reihenfolge LWR und bei Postorder LRW. Für den Beispielbaum aus der Abbildung ergeben sich folgende Ausgaben:

Preorder: 2, 1, 0, 1, 3
Postorder: 1, 1, 3, 0, 2
Inorder: 1, 2, 1, 0, 3

Sie sollen nun ein Prädikat inorder(B,Res) schreiben, das alle Knoten eines Baumes B in Inorder-Reihenfolge in die Liste Res einträgt. Wenn B der Baum aus der Abbildung ist, so würde inorder(B,Res) das Ergebnis Res = [s(0),s(s(0)),s(0),o,s(s(s(0)))] liefern.

#### Hinweise

• Sie dürfen die Funktion append aus Teilaufgabe b) verwenden.

# Aufgabe 3 (Listen): (3 + 3 + 6 + 3 + 6 + 15 + 4 + 10 = 50 Punkte)

Verwenden Sie in dieser Aufgabe **keine** vordefinierten Prädikate. Nutzen Sie Prädikate, deren Implementierung in früheren Teilaufgaben gefordert wurde, falls dies sinnvoll ist.

a) Eine Möglichkeit, Listen in Prolog darzustellen, ist die Verwendung eines nullstelligen Funktionssymbols nil zur Repräsentation der leeren Liste und eines zweistelligen Funktionssymbols cons zur Repräsentation nicht-leerer Listen, wobei das erste Argument von cons der in dem aktuellen Listenelement gespeicherte Wert und das zweite Argument von cons die Restliste ist. Auf diese Art und Weise kann z.B. die Liste [1,2,3] durch den Term cons(1, cons(2, cons(3, nil))) dargestellt werden, vgl. Aufgabe 1a).

Implementieren Sie ein Prädikat userDefinedList(X), das genau dann wahr ist, wenn X eine derartige mit Hilfe der Funktionssymbole nil und cons beschriebene Liste ist.

- b) Implementieren Sie ein Prädikat asPrologList(X,Y), das genau dann wahr ist, wenn
  - X eine Liste ist, die die vordefinierte Prolog-Schreibweise für Listen nutzt und
  - Y eine mit Hilfe der Funktionssymbole nil und cons (siehe vorheriger Aufgabenteil) beschriebene Liste ist und die gleiche Liste wie X beschreibt.



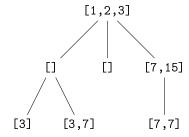
Es soll also beispielsweise asPrologList([1,2,3], cons(1, cons(2, cons(3, nil)))) gelten.

- c) Sie haben bereits die Darstellung der natürlichen Zahlen mittels der Repräsentation 0, s(0), s(s(0)), ... kennengelernt. Schreiben Sie ein dreistelliges Prädikat maximum(X,Y,Z), das auf solchen Zahlen operiert, sodass das Prädikat genau dann erfüllt ist, wenn Z das Maximum von X und Y ist. Beispielsweise gilt also maximum(s(0),0,s(0)). Schreiben Sie ein weiteres Prädikat maximumList(XS,X), welches genau dann erfüllt ist, wenn X das Maximum der Liste XS ist. Beispielsweise gilt maximum-List([s(0),s(s(0)),s(0),s(s(s(0)))], s(s(s(0)))).
- d) In dieser Teilaufgabe sollen Sie ein Prädikat remove(XS, X, YS) schreiben. Falls X in der Liste XS mindestens einmal vorkommt, soll remove(XS, X, YS) genau dann erfüllt sein, wenn YS aus der Liste XS entsteht, indem ein Vorkommen von X entfernt wird. Kommt X nicht in XS vor, dann kann sich Ihr Prädikat beliebig verhalten. Zum Beispiel gilt remove([s(0),s(s(0)),s(0),0,s(s(s(0)))], s(0), [s(s(0)),s(0),0,s(s(s(0)))]) und remove([s(0),s(s(0)),s(0),0,s(s(s(0)))], s(0), [s(0),s(s(s(0)))]).
- e) Schreiben Sie nun ein zweistelliges Prädikat sortList(XS,YS), welches genau dann erfüllt ist, wenn YS die Liste ist, welche aus den Elementen der Liste XS besteht und die Elemente dieser Liste absteigend nach Größe sortiert sind. Verwenden Sie hierzu das Prädikat maximumList, um zunächst das Maximum von XS zu bestimmen und remove, um das Maximum aus XS zu löschen. Sortieren Sie dann zunächst die dadurch entstehende Liste und fügen Sie schließlich das Maximum wieder vorne ein. Es würde zum Beispiel sortList([s(0),s(s(0)),s(0),o,s(s(s(0)))], Res) das Ergebnis Res = [s(s(s(0))),s(s(0)),s(o),s(o),s(o))] liefern.
- f) Implementieren Sie ein Prädikat flattenConsecutive(X,Y), das genau dann wahr ist, wenn
  - X eine Liste von Listen ist und
  - Y eine Liste ist, die entsteht, wenn man alle Elemente von X konkateniert. Hierbei dürfen mehrere gleiche, aufeinander folgende Elemente entfernt werden, sodass mindestens eines dieser gleichen Elemente überbleibt. Die Reihenfolge der Elemente der Liste darf nicht weiter verändert werden.

Es gilt also beispielsweise flattenConsecutive([[1,1,3,2],[],[2,4]],[1,3,2,4]), flattenConsecutive([[1,1,3,2],[],[2,4]],[1,1,3,2,4]) und flattenConsecutive([[1,1,3,2],[],[2,4]], [1,1,3,2,2,4]).

- g) Entwerfen Sie eine Datenstruktur, mit deren Hilfe sich Mehrwegbäume in Prolog darstellen lassen. Ein Mehrwegbaum ist ein Baum, dessen Knoten beliebig viele Kindknoten haben können. Darüber hinaus muss jeder Knoten einen beliebigen Wert speichern können. Beschreiben Sie kurz die Bedeutung der von Ihnen zu diesem Zweck verwendeten Funktionssymbole und ihrer Argumente.
- h) Implementieren Sie ein Prädikat flattenConsecutiveTree(X,Y), das genau dann wahr ist, wenn
  - X ein Baum von Listen ist, wobei die von Ihnen im letzten Aufgabenteil entworfene Datenstruktur zur Repräsentation von Bäumen und die vordefinierten Prolog-Listen verwendet werden, und
  - Y eine Liste ist, die entsteht, indem alle in X enthaltenen Listen konkateniert werden. Hierbei dürfen mehrere gleiche, aufeinander folgende Elemente entfernt werden, sodass mindestens eines dieser Elemente überbleibt.

Die Reihenfolge, in der die Listen aus X konkateniert werden sollen, ist eine Preorder-Traversierung, vgl. Aufgabe 2c): Am Anfang steht jene Liste, die in der Wurzel von X gespeichert ist. Es folgen alle Listen, die in dem durch den ersten Kindknoten definierten Teilbaum gespeichert sind, gefolgt von allen Listen, die in dem durch den zweiten Kindknoten definierten Teilbaum gespeichert sind, usw. Es gilt also beispielsweise flattenConsecutiveTree(X, [1,2,3,7,15,7]), wenn X der folgende Mehrwegbaum ist:





#### Hinweise:

• Verwenden Sie das Prädikat append aus der Tutoraufgabe 2b).

#### Tutoraufgabe 4 (Unifikation):

In dieser Aufgabe sollen allgemeinste Unifikatoren bestimmt werden. Sie sollten diese Aufgabe ohne Hilfe eines Rechners lösen, da Sie zur Lösung von Aufgaben dieses Typs auch in der Klausur keinen Rechner zur Verfügung haben.

Nutzen Sie den Algorithmus zur Berechnung des allgemeinsten Unifikators (MGU) aus der Vorlesung, um die folgenden Termpaare auf Unifizierbarkeit zu testen.

Geben Sie neben dem Endergebnis  $\sigma$  auch die Unifikatoren  $\sigma_1, \sigma_2, \ldots, \sigma_n$  für die direkten Teilterme der beiden Terme an. Sollte ein  $\sigma_i$  nicht existieren, so begründen Sie kurz, warum die Unifikation fehlschlägt. Geben Sie in diesem Fall an, ob es sich um einen clash failure oder einen occur failure handelt.

- (i) f(X,X,g(X,X)) und f(Y,a,g(b,Y))
- (ii) f(X,g(a,Y)) und f(h(Y),g(Z,h(Z)))
- (iii) f(g(X,a),X) und f(g(Y,X),g(Y,X))
- (iv) f(W,g(Y),Y,W) und f(g(X),X,g(Z),Z)
- (v) f(g(X,Z),Z,g(Z,X)) und f(Y,a,g(Z,g(W,X)))

Beispiel:

Für f(A, g(c), h(Y, Y)) und f(c, X, h(A, X)) ist folgende Lösung anzugeben:

$$\sigma_1 = \{A = c\}$$

$$\sigma_2 = \{X = g(c)\}\$$

 $\sigma_3 = \text{mgu}(h(Y,Y), h(c,g(c)))$  existiert nicht, da c und g(c) nicht mit dem gleichen Symbol beginnen. Folglich liegt ein clash failure vor.

Für f(A, g(c), h(Y, g(c))) und f(c, X, h(A, X)) ist folgende Lösung anzugeben:

$$\sigma_1 = \{A = c\}$$

$$\sigma_2 = \{X = g(c)\}\$$

$$\sigma_3 = \{Y = c\}$$

$$\sigma = \sigma_3 \circ \sigma_2 \circ \sigma_1 = \{ A = c, X = g(c), Y = c \}$$

# Aufgabe 5 (Unifikation):

 $(5 \cdot 4 = 20 \text{ Punkte})$ 

In dieser Aufgabe sollen allgemeinste Unifikatoren bestimmt werden. Sie sollten diese Aufgabe ohne Hilfe eines Rechners lösen, da Sie zur Lösung von Aufgaben dieses Typs in der Klausur keinen Rechner zur Verfügung haben.

Nutzen Sie den Algorithmus zur Berechnung des allgemeinsten Unifikators (MGU) aus der Vorlesung, um die folgenden Termpaare auf Unifizierbarkeit zu testen.

Geben Sie neben dem Endergebnis  $\sigma$  auch die Unifikatoren  $\sigma_1, \sigma_2, \ldots, \sigma_n$  für die direkten Teilterme der beiden Terme an. Sollte ein  $\sigma_i$  nicht existieren, so begründen Sie kurz, warum die Unifikation fehlschlägt. Geben Sie in diesem Fall an, ob es sich um einen clash failure oder einen occur failure handelt.

(i) 
$$f(Z,Y,X)$$
 und  $f(g(a,a),g(X,Z),g(a,Y))$ 

(ii) 
$$f(g(X),Z,a,W)$$
 und  $f(W,h(Y,Y),Y,g(b))$ 



```
 \begin{split} & \text{(iii)} \ \ h(h(Z,a),h(Z,f(b))) \ \ \text{und} \ \ h(h(Z,Z),h(Z,f(Z))) \\ & \text{(iv)} \ \ f(g(X,Y),g(Y,Y)) \ \ \text{und} \ \ f(g(Y,a), \ g(a,X)) \\ & \text{(v)} \ \ f(g(Z,h(X)),X,g(Y,h(Y))) \ \ \text{und} \ \ f(g(h(Y),h(a)),X,g(h(X),h(a))) \end{split}
```

## Tutoraufgabe 6 (Beweisbäume):

Betrachten Sie die Anfrage ?- t(c,Z). auf folgendem Prolog-Programm:

```
t(X,c) :- t(X,b).
t(X,X) :- p(X,a).
t(X,b) :- t(c,X).
t(c,b).
```

- a) Geben Sie den zugehörigen Beweisbaum (SLD-Baum) bis einschließlich Höhe 3 an. Die Höhe eines Baums ist der längste Pfad von der Wurzel bis zu einem Blatt. Ein Baum, welcher nur aus einem Blatt besteht, hat also die Höhe 0. Markieren Sie unendliche Pfade mit  $\infty$  und Fehlschläge mit (fail). Geben Sie alle Antwortsubstitutionen zur obigen Anfrage an und geben Sie an, welche dieser Antwortsubstitutionen von Prolog gefunden werden.
- b) Strukturieren Sie das gegebene Programm in ein logisch äquivalentes Programm um, sodass Prolog mit seiner Auswertungsstrategie **mindestens zwei** Lösungen zur gegebenen Anfrage findet. Der Beweisbaum (SLD-Baum) muss nicht endlich sein! Bei dieser Umstrukturierung dürfen Sie nur die Reihenfolge der Prolog-Klauseln verändern.

## Aufgabe 7 (Beweisbäume):

(18 + 2 = 20 Punkte)

Betrachten Sie die Anfrage ?- a(Z,s(0)). zu folgendem Prolog-Programm:

```
a(X, Y) :- a(s(X), Y).

a(0, Y) :- b(s(Y), Y).

a(s(X), X).

b(X, X) :- a(s(X), X).
```

- a) Geben Sie den zugehörigen Beweisbaum (SLD-Baum) bis einschließlich Höhe 3 an. Die Höhe eines Baums ist der längste Pfad von der Wurzel bis zu einem Blatt. Ein Baum, welcher nur aus einem Blatt besteht, hat also die Höhe 0. Markieren Sie unendliche Pfade mit  $\infty$  und Fehlschläge mit (fail). Geben Sie alle Antwortsubstitutionen zur obigen Anfrage an und geben Sie an, welche dieser Antwortsubstitutionen von Prolog gefunden werden.
- b) Strukturieren Sie das gegebene Programm so in ein logisch äquivalentes Programm um, dass Prolog mit seiner Auswertungsstrategie mindestens eine Lösung zur gegebenen Anfrage findet. Der Beweisbaum (SLD-Baum) muss nicht endlich sein! Sie brauchen den SLD Baum nicht angeben.

Hinweis: Bei dieser Umstrukturierung dürfen Sie nur die Reihenfolge der Prolog-Klauseln verändern.

## Tutoraufgabe 8 (Arithmetik mit Prolog):

Formulieren Sie ein Prolog-Programm mit einem Prädikat squares(N, R), das wahr ist, wenn  $N \ge 1$  gilt und R die absteigende Liste der Quadratzahlen von  $N^2$  bis 1 ist. Beispielsweise soll squares(5, [25, 16, 9, 4, 1]) wahr sein. Verwenden Sie dafür die Gleichung  $k^2 = (k-1)^2 + 2*(k-1) + 1$  und nicht direktes Quadrieren. Benutzen Sie das vordefinierte Prädikat is/2.



# Aufgabe 9 (Arithmetik mit Prolog):

(10 Punkte)

Formulieren Sie ein Prolog-Programm mit einem Prädikat factors(X,Y), das wahr ist, wenn  $X \ge 1$  und Y die aufsteigende Liste der positiven Teiler von X ist. Beispielsweise soll factors(6,[1,2,3,6]) wahr sein. Benutzen Sie nur die vordefinierten Prädikate is/2, >/2 und </2 sowie die Funktion mod und die Addition.