S. Dollase, M. Hark, D. Cloerkes

Klausur Programmierung WS 2019/2020

| Vorname: | | | · | | | |
|--|--------------------------------------|---|--|------------------|------------|--|
| Nachname: | | | | | | |
| Matrikelnum | nmer: | | | | | |
| Studiengang | (bitte genau | einen markieren): | | | | |
| Informatik Bachelor Informatik Lehramt (Bachelor) Sonstiges: | | | Mathematik Bachelor Informatik Lehramt (Staatsexamen) | | | |
| | | Anzahl Punkte | Erreichte Punkte | Kürzel | | |
| | Aufgabe 1 | 15 | | | | |
| | Aufgabe 2 | 17 | | | | |
| | Aufgabe 3 | 18 | | | | |
| | Aufgabe 4 | 31 | | | | |
| | Aufgabe 5 | 19 | | | | |
| | Aufgabe 6 | 20 | | | | |
| | Summe | 120 | | | | |
| | Blätter (ink | lusive zusätzliche B e Matrikelnumm | slätter) müssen Sie Ih er schreiben. | ren Vorname | en, Ihren | |
| • Geben Sie | e Ihre Antwort | ten in lesbarer und | verständlicher Form a | an. | | |
| | Sie mit dok u Bleistiften. | imentenechten St | iften, nicht mit roten | oder grünen S | tiften und | |
| | | ie Aufgaben auf de edenen Stellen in d | n Aufgabenblättern. N er Klausur. | Nutzen Sie bei l | Bedarf die | |
| | • | - | e Lösung an. Streiche gabe mit 0 Punkten | | ere durch. | |
| • Bei Täus | ${ m schungsversu}$ | chen wird die Kla | usur mit 0 Punkten | bewertet. | | |
| • Geben Sie ab . | e am Ende der | Klausur alle Blät t | ter zusammen mit o | len Aufgaber | ıblättern | |
| Mit meiner Undass ich mich | | | | | | |

Unterschrift

fühle, an dieser Klausur teilzunehmen.



Aufgabe 1 (Programmanalyse):

(9 + 6 = 15 Punkte)

a) Geben Sie die Ausgabe des Programms für den Aufruf java Man. Tragen Sie hierzu jeweils die ausgegebenen Zeichen in die markierten Stellen hinter "OUT:" ein. Schließen Sie dabei ausgegebene Strings in "" ein, z.B. "x".

```
public class A {
                                      public class B extends A {
  public String s = null;
                                        public String s = "c";
  public A(int s) {
                                        public B() {
    this.s = "a";
                                          super(null);
                                        public B(String s) {
  public A(String s) {
                                          this(0);
    this.s = "b";
                                          this.s = s;
                                        public B(int x) {
                                          super("d");
  public String getS() {
    return this.s;
                                          this.s = this.s + x;
  public int f(int p) {
                                        public String getS() {
    return 1;
                                          return this.s;
                                        public int f(A p) {
  public int f(A p) {
                                          return 3;
    return 2;
                                        public int f(B p) {
}
                                          return 4;
                                        private String g() {
                                          return "e";
                                        }
                                      }
public class M {
  public static void main(String[] args) {
    A a1 = new A(5);
                                                       //OUT: [
                                                                   1
    System.out.println(a1.s);
    B b1 = new B("g");
    System.out.println(((A)b1).s + " " + ((B)b1).s); //OUT: [
                                                                           ]
    A ab = new B(6);
    System.out.println(((A)ab).s + " " + ((B)ab).s);//OUT: [
                                                                   ] [
                                                                           ]
    System.out.println(ab.getS());
                                                       //OUT: [
                                                                   ]
    System.out.println(a1.f(a1));
                                                       //OUT: [
                                                                   ]
                                                                   ]
    System.out.println(b1.f(ab));
                                                       //OUT: [
                                                                   ]
    System.out.println(ab.f(b1));
                                                       //OUT: [
  }
}
```



b) Wir schreiben zusätzlich zu A und B eine neue Klasse C. Welche drei Fehler treten beim Compilieren auf? Begründen Sie Ihre Antwort kurz.

```
public class C extends B {
     public int s;
3
     public C() {
4
       String g = g();
5
       super(g);
       this.s = 0;
     }
8
9
     public boolean f(int p) {
10
       return super.g().length() != 0;
11
12
13
     private String g() {
14
15
       return "f";
     }
16
  }
17
```



Aufgabe 2 (Hoare-Kalkül):

(14 + 3 = 17 Punkte)

Gegeben sei folgendes Java-Programm P über den Integer-Variablen a, b, x, res und y:

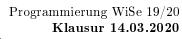
```
\langle b \geq 0 \rangle
                                                                                                  (Vorbedingung)
x = b;
res = a;
y = 1;
while (x > 0) {
     if (x \% 2 == 0) {
           x = x / 2;
     }
      else {
           res = res - y;
           x = (x - 1) / 2;
     }
     y = 2 * y;
}
\langle \mathtt{res} = \mathtt{a} - \mathtt{b} \rangle
                                                                                                  (Nachbedingung)
```

a) Vervollständigen Sie die folgende Verifikation des Algorithmus P im Hoare-Kalkül, indem Sie die unterstrichenen Teile ergänzen. Hierbei dürfen zwei Zusicherungen nur dann direkt untereinander stehen, wenn die untere aus der oberen folgt. Hinter einer Programmanweisung darf nur eine Zusicherung stehen, wenn dies aus einer Regel des Hoare-Kalküls folgt.

Hinweise

- Der Programmausdruck x / 2 berechnet das abgerundete Ergebnis der Ganzzahldivision, d.h. $\lfloor \frac{x}{2} \rfloor$.
- Sie dürfen beliebig viele Zusicherungs-Zeilen ergänzen oder streichen. In der Musterlösung werden allerdings genau die angegebenen Zusicherungen benutzt.
- Bedenken Sie, dass die Regeln des Kalküls syntaktisch sind, weshalb Sie semantische Änderungen (beispielsweise von x+1=y+1 zu x=y) nur unter Zuhilfenahme der Konsequenzregeln vornehmen dürfen.
- Sie können die folgende Wertetabelle zum Finden der Schleifeninvariante benutzen.

| Anzahl Schleifendurchläufe | a | Ъ | res | x | У |
|----------------------------|---|---|-----|---|---|
| 0 | 8 | 5 | 8 | 5 | 1 |
| 1 | 8 | 5 | 7 | 2 | 2 |
| 2 | 8 | 5 | 7 | 1 | 4 |
| 3 | 8 | 5 | 3 | 0 | 8 |

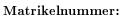




 ${\bf Matrike lnummer:}$



| | $\langle \mathtt{b} \geq 0 angle$ |
|-------------------|---|
| | <u> </u> |
| x = b; | |
| res = a; | <u> </u> |
| iob d, | |
| y = 1; | |
| | |
| | |
| while (x > 0) { | <u> </u> |
| | |
| if (x % 2 == 0) { | |
| | <u> </u> |
| | ζ |
| x = x / 2; | |
| f | <u> </u> |
| } else { | |
| | |
| mag = mag | <u> </u> |
| res = res - y; | |
| x = (x - 1) / 2; | |
| | |
| } | |
| | <u> </u> |
| y = 2 * y; | |
| } | <u> </u> |
| , | |
| | $\langle { m res}={ m a}-{ m b} angle$ |





 ${f b}$) Untersuchen Sie den Algorithmus P auf seine Terminierung. Für einen Beweis der Terminierung muss eine Variante angegeben werden und unter Verwendung des Hoare-Kalküls die Terminierung bewiesen werden.



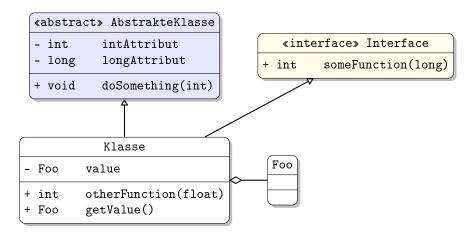
Aufgabe 3 (Klassenhierarchie):

(7 + 11 = 18 Punkte)

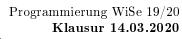
Ziel dieser Aufgabe ist die Erstellung einer Klassenhierarchie zur Verwaltung von Buslinien. Alle Zeiten, die in dieser Aufgabe vorkommen, sollen vom Typ LocalTime sein, den Sie als gegeben annehmen können. Ein Objekt vom Typ LocalTime beinhaltet eine Uhrzeit, aber kein Datum.

- Eine Linie hat ein Array von Haltestellen, eine Nummer und einen Fahrplan (den Linienfahrplan). Die Methode boolean istNachtlinie() gibt zurück, ob diese Linie nur nachts bedient wird.
- Eine Haltestelle hat einen Namen und einen Fahrplan (den Aushangfahrplan).
- Eine Kreishaltestelle ist eine Haltestelle, die auf einem Kreis von Haltestellen liegt. Daher hat jede Kreishaltestelle einen Nachfolger, der wiederum eine Kreishaltestelle ist.
- Linien und Haltestellen sind abfragbar. Die Methode Fahrplan getAbfahrten nimmt zwei Uhrzeiten entgegen und gibt den Fahrplan zurück, der alle Abfahrten zwischen diesen beiden Uhrzeiten enthält.
- Ein Fahrplan hat eine Reihe von Einträgen.
- Ein Eintrag hat eine Haltestelle, eine Abfahrtszeit und eine Linie.
- a) Entwerfen Sie unter Berücksichtigung der Prinzipien der Datenkapselung eine geeignete Klassenhierarchie für die oben aufgelisteten Sachverhalte. Notieren Sie keine Konstruktoren oder Selektoren. Sie müssen nicht markieren, ob Attribute final sein sollen. Achten Sie darauf, dass gemeinsame Merkmale in Oberklassen bzw. Interfaces zusammengefasst werden und markieren Sie alle Klassen als abstrakt, bei denen dies sinnvoll ist.

Verwenden Sie hierbei die folgende Notation:



Eine Klasse wird hier durch einen Kasten dargestellt, in dem der Name der Klasse sowie alle in der Klasse definierten bzw. überschriebenen Attribute und Methoden in einzelnen Abschnitten beschrieben werden. Weiterhin bedeutet der Pfeil $B \rightarrow A$, dass A die Oberklasse von B ist (also class B extends A bzw. class B implements A, falls A ein Interface ist). Der Pfeil $B \rightarrow A$ bedeutet, dass A ein Objekt vom Typ B benutzt. Benutzen Sie -, um private abzukürzen, und + für alle anderen Sichtbarkeiten (wie z. B. public). Fügen Sie Ihrem Diagramm keine Kästen für vordefinierte Klassen wie LocalTime hinzu.





 ${\bf Matrike lnummer:}$



b) Schreiben Sie außerhalb der zuvor modellierten Klassen eine Java-Methode pruefekreislinie, die eine Linie als Eingabeparameter bekommt. Der Aufruf pruefekreislinie(linie) soll einen Wahrheitswert zurückliefern, der angibt, ob linie eine strukturell korrekte Kreisline ist. Dazu müssen die Haltestellen im Haltestellen-Array von linie alle Kreishaltestellen sein. Außerdem müssen die Haltestellen im Array genau in der Reihenfolge vorkommen, wie sie über die Nachfolger-Attribute verknüpft sind. Insbesondere muss die erste Haltestelle im Array Nachfolger der letzten sein.

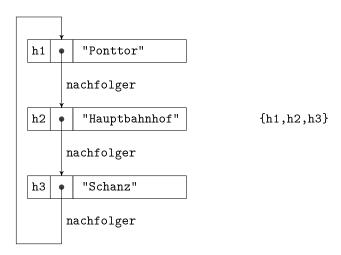
Ein Beispiel für eine strukturell korrekte Kreislinie sehen Sie unten auf der Seite.

Gehen Sie davon aus, dass es zu jedem Attribut geeignete Selektoren gibt und alle Klassen einen Konstruktor besitzen, der für jedes Attribut einen Parameter hat.

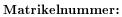
Hinweise:

- Gehen Sie davon aus, dass alle vorkommenden Arrays und Attribute weder null sind noch null enthalten und dass außerdem 1 nicht null ist.
- Gehen Sie davon aus, dass das Haltestellen-Array der Linie 1 nicht leer ist.
- Sie dürfen Hilfsmethoden schreiben.

Beispiel:



Oben links sehen Sie drei Objekte, dargestellt durch je drei nebeneinander liegende Rechtecke. Das linke Rechteck enthält dabei immer einen Bezeichner. Die Objekte h1 bis h3 sind Kreishaltestelle-Objekte, deren nachfolger-Attribut wieder auf ein Kreishaltestelle-Objekt zeigt. Außerdem enthält jedes Kreishaltestelle-Objekt im dritten Rechteck den Wert seines name-Attributs aus der Oberklasse Haltestelle. Oben rechts sehen Sie ein Array mit diesen drei Objekten, sodass eine Linie mit diesem Haltestellen-Array eine strukturell korrekte Kreislinie wäre.





public static boolean pruefeKreislinie(Linie linie) {



Aufgabe 4 (Programmierung in Java):

```
(4 + 4 + 5 + 11 + 7 = 31 \text{ Punkte})
```

In dieser Aufgabe wollen wir uns mit Kreislisten beschäftigen. Eine Kreisliste ist eine einfach verkettete Liste, welche eine Kreisstruktur bildet. Dazu nutzen wir die Klasse Kreisliste.

Eine Kreisliste besteht aus einem oder mehreren Kreisliste-Objekten, deren next-Attribute (*Nachfolger*) eine Kreisstruktur bilden. Die in der Liste gespeicherten *Wert*e sind in den value-Attributen der Kreisliste-Objekte abgelegt.

```
public class Kreisliste {
   private Kreisliste next;
   private final String value;

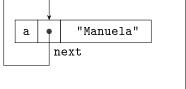
public Kreisliste(Kreisliste next, String value) {
    this.next = next;
    this.value = value;
   }

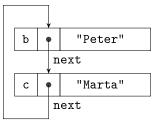
public Kreisliste getNext() {
    return next;
   }

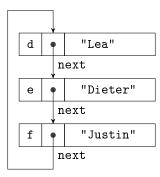
public String getValue() {
   return value;
   }
}
```

Beispiel:

In der folgenden Grafik sind beispielhaft die Objekte a bis f vom Typ Kreisliste dargestellt. Die Bezeichner a bis f sind nur dazu da, damit wir in den Beispielen der folgenden Teilaufgaben auf die hier dargestellten Objekte verweisen können. Insbesondere sollte Ihre Lösung die hier genannten Beispielobjekte nicht explizit erwähnen.



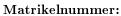




Wir sehen sechs Objekte, dargestellt durch je drei nebeneinander liegende Rechtecke. Das linke Rechteck enthält dabei immer einen Bezeichner. Die Objekte a bis f sind Kreisliste-Objekte, deren next-Attribut wieder auf ein Kreisliste-Objekt zeigt. Außerdem enthält jedes Kreisliste-Objekt im dritten Rechteck den Wert seines value-Attributs.

Hinweise:

- Sie dürfen in allen Teilaufgaben davon ausgehen, dass nur auf zyklischen Kreislisten gearbeitet wird. Wenn man nur den next-Referenzen folgt, so erreicht man garantiert irgendwann erneut das Kreisliste-Objekt bei dem man gestartet ist. (Dies ist anders als nachher in Aufgabe 5). Insbesondere erreicht man nie den Wert null, wenn man nur den next-Referenzen folgt.
- Sie dürfen in allen Teilaufgaben davon ausgehen, dass das value-Attribut jedes Kreisliste-Objekts nicht den Wert null hat.
- Sie dürfen in allen Teilaufgaben weitere private Hilfsmethoden schreiben.
- Achten Sie darauf, bei allen Teilaufgaben nicht nur die Beispiele korrekt zu behandeln, sondern den allgemeinen Fall zu lösen.





a) Implementieren Sie in der Klasse Kreisliste die Methode singleton. Sie erstellt eine neue Kreisliste mit genau einem Wert. Der Nachfolger ist die neu erstellte Kreisliste. Der Wert ist der String, welcher der Methode im value-Parameter übergeben wurde.

Beispiel:

Wenn beispielsweise Kreisliste.singleton("Manuela") aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf eine Kreisliste wie a zurückgegeben werden.

Hinweise

• Sie dürfen davon ausgehen, dass der Parameter value der Methode singleton nicht null ist.

public static Kreisliste singleton(String value) {



b) Wenn x und y Kreisliste-Objekte sind und y der Nachfolger von x ist, dann ist x der *Vorgänger* von y.

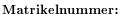
Implementieren Sie in der Klasse Kreisliste die Methode getPrevious. Sie gibt den Vorgänger des aktuellen Kreisliste-Objekts zurück. Dazu folgt sie solange den next-Referenzen, bis sie ein Kreisliste-Objekt findet, dessen Nachfolger das Kreisliste-Objekt ist, auf dem die getPrevious-Methode aufgerufen wurde.

Verwenden Sie in dieser Teilaufgabe keine Rekursion, sondern ausschließlich Schleifen.

Beispiele

- Wenn beispielsweise a.getPrevious() aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf a zurückgegeben werden
- Wenn beispielsweise b.getPrevious() aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf c zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise c.getPrevious() aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf b zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise d.getPrevious() aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf f zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise e.getPrevious() aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf d zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise f.getPrevious() aufgerufen wird, so soll eine Referenz auf e zurückgegeben werden.

```
public Kreisliste getPrevious() {
```





c) In dieser Aufgaben wollen wir zwei Kreislisten zusammenfügen.

Implementieren Sie in der Klasse Kreisliste die Methode merge. Sie fügt die aktuelle Kreisliste mit der Kreisliste zusammen, welche im Parameter other übergeben wurde. Dazu ermittelt sie zunächst die Vorgänger beider Kreislisten und setzt anschließend den Nachfolger des Vorgängers der aktuellen Kreisliste auf other und den Nachfolger des Vorgängers von other auf die aktuelle Kreisliste.

Sie dürfen in dieser Teilaufgabe die Methode getPrevious aus der vorherigen Teilaufgabe verwenden, unabhängig davon, ob Sie die vorherige Teilaufgabe bearbeitet haben.

Beispiel:

Wenn beispielsweise b.merge(d) aufgerufen wird, so soll der Nachfolger von c auf d gesetzt werden und der Nachfolger von f auf b gesetzt werden.

Hinweise:

- Sie dürfen davon ausgehen, dass der Parameter other der Methode merge nicht null ist.
- Sie dürfen davon ausgehen, dass die aktuelle Kreisliste und other nicht Teil der selben Kreisliste sind. Wenn man nur den next-Referenzen folgt, ist es also nicht möglich, von der aktuellen Kreisliste die Kreisliste other zu erreichen (und umgekehrt). Der Aufruf b.merge(c) ist also ungültig.

public void merge(Kreisliste other) {



d) Wenn x und y Kreisliste-Objekte sind, dann ist der *Index von* y *in* x die Anzahl der next-Referenzen, denen mindestens gefolgt werden muss, um von x nach y zu gelangen.

Implementieren Sie in der Klasse Kreisliste die Methode indexOf. Der Aufruf indexOf(w) findet zunächst das erste Kreisliste-Objekt mit dem Wert w in der aktuellen Kreisliste. Anschließend wird der Index dieses Kreisliste-Objekts in der aktuellen Kreisliste zurückgegeben. Falls die Kreisliste kein Kreisliste-Objekt mit dem übergebenen Wert w enthält, so soll eine UnknownValueException geworfen werden, welche wie folgt definiert ist:

public class UnknownValueException extends Exception {}

Verwenden Sie in dieser Teilaufgabe keine Schleifen, sondern ausschließlich Rekursion.

Beispiele:

- Wenn beispielsweise a.indexOf("Manuela") aufgerufen wird, so soll 0 zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise b.indexOf("Marta") aufgerufen wird, so soll 1 zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise c.indexOf("Marta") aufgerufen wird, so soll 0 zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise d.indexOf("Dieter") aufgerufen wird, so soll 1 zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise e.indexOf("Dieter") aufgerufen wird, so soll 0 zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise f.indexOf("Dieter") aufgerufen wird, so soll 2 zurückgegeben werden.
- Wenn beispielsweise a.indexOf("Dieter") aufgerufen wird, so soll eine UnknownValueException geworfen werden.

Hinweise:

• Sie dürfen davon ausgehen, dass der Parameter value der Methode indexOf nicht null ist.

public int indexOf(String value) throws UnknownValueException {



e) Implementieren Sie in der Klasse Kreisliste die Methode toList, welche die aktuelle Kreisliste in eine Liste von Strings umwandelt. Achten Sie dabei darauf, die String-Darstellung der Kreislisten so zu generieren, wie es in den Beispielen gezeigt wird. Orientieren Sie sich auch für die Reihenfolge der Strings in der zurückgegebenen Liste an den Beispielen.

Beispiele:

- Wenn beispielsweise a.toList() aufgerufen wird, so soll eine Liste mit dem folgenden String zurückgegeben werden:
 - o "Manuela"
- Wenn beispielsweise b.toList() aufgerufen wird, so soll eine Liste mit folgenden Strings zurückgegeben werden:
 - o "Peter"
 - o "Marta"
- Wenn beispielsweise e.toList() aufgerufen wird, so soll eine Liste mit folgenden Strings zurückgegeben werden:
 - o "Dieter"
 - o "Justin"
 - o "Lea"

Hinweise:

- LinkedList<T> und List<T> bezeichnen Typen, welche sich im Paket java.util befinden. Gehen Sie daher davon aus, dass die Datei Kreisliste.java mit import java.util.*; beginnt.
- Sie dürfen die Methode boolean add(T t) aus dem Interface List<T> benutzen, um hinten an eine Liste weitere Elemente anzuhängen.

```
public List<String> toList() {
```



Aufgabe 5 (Haskell):

$$(4 + 3 + 2 + 2 + 6 + 2 = 19 \text{ Punkte})$$

a) Geben Sie zu den folgenden Haskell-Funktionen f und g jeweils den allgemeinsten Typ an. Gehen Sie hierbei davon aus, dass alle Zahlen den Typ Int haben.

$$f x (y:ys) = (f x [elem y ys]) ++ (f x (x [1]))$$

Hinweise:

• Die vordefinierte Funktion elem:: a -> [a] -> Bool gibt zurück, ob das übergebene Element Teil der übergebenen Liste ist. Beispielsweise ist elem 7 [6,7,8] = True.

$$g(x,y) z | x = g z z$$

| otherwise = $g(y > 0, y) z$

b) Bestimmen Sie, zu welchem Ergebnis die Ausdrücke i und j jeweils auswerten.

```
i :: Int
i = (\x y z -> y (x z)) (\u -> 2 * u) (\v -> v + 7) 5
```



c) Schreiben Sie eine Haskell-Funktion reverselist :: [a] -> [a], die als Eingabe eine endliche Haskell-Liste erhält. Die von reverselist zurückgegebene Liste soll alle Elemente der Eingabeliste in umgekehrter Reihenfolge enthalten. Der Ausdruck reverselist [1,2,3] soll also zu [3,2,1] evaluieren.

Für diese und alle folgenden Teilaufgaben in dieser Aufgabe gelten die folgenden Hinweise:

Hinweise:

- Sie dürfen nur dann vordefinierte Funktionen verwenden, wenn diese explizit in den Hinweisen zur Aufgabe erwähnt sind.
- $\bullet\,$ In dieser Aufgabe dürfen Sie die vordefinierte Funktion ++ verwenden.
- Sie dürfen Hilfsfunktionen schreiben.



d) Wir verwenden die folgende Datenstruktur Cyclist, um zyklische, einfach verkettete Listen mit Elementen eines bestimmten Typs a zu repräsentieren.

```
data Cyclist a = Element a (Cyclist a)
```

Beispielsweise kann die Cyclist c1 aus Abb. 1 durch folgenden Haskell-Code dargestellt werden:

```
c1 :: Cyclist Int
c1 = let lastElement = Element 3 lastElement in Element 1 (Element 2 lastElement)
```

Dabei bedeutet der auf den linken Knoten zeigende Pfeil in den Abbildungen, dass die Liste mit diesem Element beginnt. Die restlichen Pfeile geben jeweils den Nachfolger des Listenelements an.

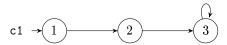


Abbildung 1: Cyclist c1 des Typs Cyclist Int

Gehen Sie im Folgenden stets davon aus, dass in einer Liste nur unterschiedliche Werte des Typs a auftreten. Wir betrachten in dieser Aufgabe nur solche Cyclists, bei denen ein Element vorkommt, das sich selbst zum Nachfolger hat (wie der Knoten 3 in Abb. 1). Dies ist anders als bei den Kreislisten aus Aufgabe 4, wo der Zyklus stets die ganze Liste umfasst. Nur einelementige Kreislisten und Cyclists sehen gleich aus. Beachten Sie, dass sich mit dem Datentyp Cyclist a keine leere Liste darstellen lässt.

Schreiben Sie eine Haskell-Funktion singleton, die aus einem Wert n vom Typ a eine Cyclist c macht, sodass c nur aus dem Element n besteht, das sich selbst zum Nachfolger hat. Geben Sie auch die Typdeklaration der Funktion an.

e) Schreiben Sie eine Haskell-Funktion append :: Cyclist Int -> [Int] -> Cyclist Int. Die zurückgegebene Cyclist soll alle Elemente der Eingabe-Cyclist enthalten und anschließend alle Elemente der Eingabe-Haskell-Liste. Dabei soll die Reihenfolge der Elemente unverändert bestehen bleiben. Der Ausdruck append c1 [4,5] wertet also zu der Cyclist c2 aus, die in Abb. 2 dargestellt ist.

Hinweise:

• Sie dürfen die Funktion singleton aus der vorherigen Teilaufgabe verwenden, unabhängig davon, ob Sie diese implementiert haben.

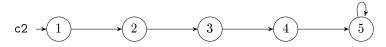


Abbildung 2: Cyclist c2 des Typs Cyclist Int



f) Schreiben Sie nun eine Haskell-Funktion toReversedCyclist:: [Int] -> Cyclist Int, die aus einer Haskell-Liste [x1,x2,...,xn] die Cyclist c in Abb. 3 erzeugt. Die zurückgegebene Cyclist soll also alle Elemente der Eingabeliste in der umgekehrten Reihenfolge enthalten. Das letzte Element der Cyclist soll sein eigener Nachfolger sein. Auf einer leeren Eingabeliste darf sich die Funktion toCyclist beliebig verhalten.

Hinweise:

- Die Funktion last :: [a] -> a gibt das letzte Element der übergebenen Liste zurück. Die Funktion init :: [a] -> [a] gibt die Eingabeliste ohne das letzte Element zurück. Zum Beispiel wertet last [1,2,3] zu 3 und init [1,2,3] zu [1,2] aus.
- Sie dürfen die Funktionen aus den vorherigen Teilaufgaben verwenden, unabhängig davon, ob Sie diese implementiert haben.



Abbildung 3: Allgemeine Form der Ergebnis-Cyclist der Funktion toReversedCyclist

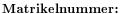


Aufgabe 6 (Prolog):

$$(2 + 10 + (2 + 3 + 3) = 20 \text{ Punkte})$$

- a) Geben Sie zu den folgenden Termpaaren jeweils einen allgemeinsten Unifikator an oder begründen Sie, warum sie nicht unifizierbar sind. Hierbei werden Variablen durch Großbuchstaben dargestellt und Funktionssymbole durch Kleinbuchstaben.
 - i) f(g(X), X, Y), f(Y, Z, g(a))

ii) f(g(g(X)), X, Y), f(Y, Z, g(Z))





b) Gegeben sei folgendes Prolog-Programm P.

```
a(s(X),s(Y),s(Z)) := a(s(Z),s(s(Y)),s(X)).

a(s(X),s(Y),s(Z)) := a(s(Z),Y,X).

a(X,0,s(0)).
```

- Erstellen Sie für das Programm P den Beweisbaum zur Anfrage "?- a(s(s(0)),R,s(0))." bis zur Höhe 3 (die Wurzel hat dabei die Höhe 1).
- Markieren Sie die Knoten in Höhe 3, die zu einer unendlichen Auswertung führen können, mit ∞ .
- Geben Sie alle Antwortsubstitutionen zur Anfrage "?- a(s(s(0)),R,s(0))." an, die im Beweisbaum bis zur Höhe 3 enthalten sind.
- Geben Sie außerdem zu jeder dieser Antwortsubstitutionen an, ob sie von Prolog gefunden wird.
- Knoten, von denen keine weitere Ausführung aus möglich ist, sollen mit fail markiert werden.
- Wie muss das Programm durch Verschiebung von Klauseln abgeändert werden, damit Prolog alle Antwortsubstitutionen bis zur Höhe 3 findet?



c) In dieser Aufgabe betrachten wir binäre Bäume von natürlichen Zahlen in Prolog. Wir stellen binäre Bäume durch die Funktionssymbole nil und node dar. Hierbei repräsentiert nil den leeren Baum und node(L,V,R) steht für den Baum, in dem die natürliche Zahl V in der Wurzel gespeichert ist und L der linke bzw. R der rechte Teilbaum ist. Die folgenden Abbildungen zeigen binäre Bäume. Hierbei bedeutet eine Linie, die von einem Knoten ausgeht, aber nicht in einem Knoten endet, dass dieses Kind des Knotens der leere Baum ist. Sind beide Kinder eines Knotens leer, so zeichnen wir keine Linien ein.

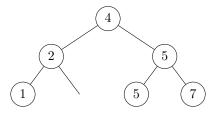


Abbildung 4: Binärer Suchbaum

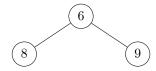


Abbildung 5: Binärbaum, der kein Suchbaum ist

Der Binärbaum in Abb. 4 wird somit durch den Ausdruck node(node(nil,1,nil),2,nil),4, node(node(nil,5,nil),5,node(nil,7,nil))) dargestellt, wohingegen der Binärbaum in Abb. 5 durch den Ausdruck node(node(nil,8,nil),6,node(nil,9,nil)) repräsentiert wird.

Ein binärer Suchbaum ist ein spezieller Binärbaum. Der leere Baum nil ist ein binärer Suchbaum. Ein Baum node(L,V,R) ist ein binärer Suchbaum, wenn alle Werte, die in L gespeichert sind, kleiner oder gleich V sind und alle Werte, die in R gespeichert sind, echt größer als V sind. Der binäre Baum in Abb. 4 ist somit ein binärer Suchbaum. Der binäre Baum in Abb. 5 ist kein binärer Suchbaum, da 8 > 6 gilt.

- Sie dürfen in allen Teilaufgaben Prädikate aus den vorherigen Teilaufgaben verwenden, auch wenn Sie diese Prädikate nicht implementiert haben.
- Sie dürfen beliebig viele Hilfsprädikate definieren.
- Sie dürfen beliebige vordefinierte Prädikate für Arithmetik in Prolog benutzen, wie z.B. das zweistellige Prädikat =< für kleiner gleich. So wertet 3 =< 4 zu true aus, 6 =< 5 zu false.
- i) Implementieren Sie ein Prädikat maxT mit Stelligkeit 2 in Prolog. Wenn X ein binärer Suchbaum ist, dann soll maxT(X,M) wahr sein, wenn M der größte Wert ist, der in X gespeichert ist. Wenn X kein binärer Suchbaum ist oder nicht nur natürliche Zahlen enthält, darf sich das Prädikat beliebig verhalten.

Sie können das folgende Faktum als gegeben ansehen: ${\tt maxT(nil,0)}$.





ii) Implementieren Sie ein Prädikat isSearchTree mit Stelligkeit 1 in Prolog. Wenn X ein binärer Baum ist, dann soll isSearchTree(X) genau dann wahr sein, wenn X ein binärer Suchbaum ist.

So soll also der Aufruf von isSearchTree auf dem binären Baum aus Abb. 4 zu true auswerten. Rufen wir isSearchTree hingegen auf dem binären Baum aus Abb. 5 auf, so soll das Ergebnis false sein

Gehen Sie davon aus, dass es analog zum Prädikat maxT/2 auch ein Prädikat minT/2 gibt, welches zur Bestimmung des Minimums in einem binären Suchbaum benutzt werden kann.

Sie können das folgende Faktum als gegeben ansehen:

isSearchTree(nil).

iii) Implementieren Sie ein Prädikat containsN mit Stelligkeit 3 in Prolog. Wenn X einen binären Suchbaum repräsentiert und V bzw. W natürliche Zahlen sind, dann soll der Aufruf containsN(X,V,W) genau dann wahr sein, wenn die Zahl V in X genau W-mal vorkommt.

Wenn X1 also den binären Suchbaum in Abb. 4 repräsentiert, dann soll der Aufruf containsN(X1,5,W) also genau dann wahr sein, wenn W = 2 ist und containsN(X1,11,W) soll genau dann wahr sein, wenn W = 0 gilt.

Sie können das folgende Faktum als gegeben ansehen:

containsN(nil,_,0).

