Prof. C. Bischof, Ph.D.

M. Brockschmidt, F. Emmes, M. Lülfesmann, J. Willkomm

| Vorname:                      |                 |  |
|-------------------------------|-----------------|--|
| Nachname:                     |                 |  |
| Matrikelnummer                | :               |  |
| Studiengang (bi               | tte ankreuzen): |  |
| <ul><li>Informatik</li></ul>  | Bachelor        |  |
| <ul><li>Informatik</li></ul>  | Lehramt         |  |
| <ul> <li>Mathemati</li> </ul> | k Bachelor      |  |
| <ul><li>Sonstige:</li></ul>   |                 |  |

|           | <b>Anzahl Punkte</b> | Erreichte Punkte |
|-----------|----------------------|------------------|
| Aufgabe 1 | 10                   |                  |
| Aufgabe 2 | 14                   |                  |
| Aufgabe 3 | 19                   |                  |
| Aufgabe 4 | 23                   |                  |
| Aufgabe 5 | 18                   |                  |
| Aufgabe 6 | 16                   |                  |
| Summe     | 100                  |                  |

## Hinweise:

- Geben Sie Ihre Antworten in lesbarer und verständlicher Form an.
- Schreiben Sie mit **dokumentenechten** Stiften, nicht mit roten oder grünen Stiften und nicht mit Bleistiften.
- Bitte beantworten Sie die Aufgaben auf den Aufgabenblättern (benutzen Sie auch die Rückseiten).
- Geben Sie für jede Aufgabe **maximal eine** Lösung an. Streichen Sie alles andere durch. Andernfalls werden alle Lösungen der Aufgabe mit **0 Punkten** bewertet.
- Auf alle Blätter (inklusive zusätzliche Blätter) müssen Sie Ihren Vornamen, Ihren Nachnamen und Ihre Matrikelnummer schreiben.
- Werden **Täuschungsversuche** beobachtet, so wird die Klausur mit **0 Punkten** bewertet.
- Geben Sie am Ende der Klausur alle Blätter zusammen mit den Aufgabenblättern ab.



## **Aufgabe 1 (Programmanalyse):**

(10 Punkte)

```
Gegeben sei das folgende Java-Programm. Dieses Programm gibt sechs Zeilen Text in der Form
x: Erweitert: 12.3, Basis: 4, 56.7
sowie zwei weitere Zeilen der Form
e.val: 12.3
und
b.val: 12.3
auf der Konsole aus. Tragen Sie die Ausgabe an den markierten Stellen in den Kommentaren ein.
class Basis {
    static int a = 0;
    double val;
                     a = a + 1;
                                    val = 1; }
    Basis() {
    Basis(int x) { a = x;
                                     val = 2; }
    void f(int x) {
        a = a + 1;
        val = val * x;
    }
    void f(double x) {
        a = a + 1;
        val = val * x;
    public String toString() { return "Basis: " + a + ", " + val; }
}
class Erweitert extends Basis {
    double val;
    Erweitert(double x) { val = x; }
    void f(double x) {
                            super.f(x); val = val * x; }
    public String toString() {
        return "Erweitert: " + val + ", " + super.toString();
    }
}
class Programm {
    public static void main(String[] p) {
        Erweitert e = new Erweitert(12);
        System.out.println("e: " + e); // e: Erweitert:
                                                                , Basis:
        Basis b = new Erweitert(12);
        System.out.println("b: " + b); // b: Erweitert:
                                                                , Basis:
        e.f(2.0);
        System.out.println("e: " + e); // e: Erweitert:
                                                                , Basis:
        System.out.println("b: " + b); // b: Erweitert:
                                                                , Basis:
        b.f(3);
        System.out.println("e: " + e); // e: Erweitert:
                                                                , Basis:
        System.out.println("b: " + b); // b: Erweitert:
                                                                , Basis:
        System.out.println("e.val: " + e.val); // e.val:
        System.out.println("b.val: " + b.val); // b.val:
    }
}
```



## Aufgabe 2 (Hoare-Kalkül):

$$(2 + 10 + 2 = 14 \text{ Punkte})$$

Gegeben sei folgender Java-Algorithmus P zur Berechnung der doppelten Summe eines int-Arrays a.

```
\langle \varphi \rangle \qquad \qquad \text{(Vorbedingung)} i = 0; res = 0; while (i < a.length) { res = res + a[i]; i = i + 1; res = res + a[i-1]; } \langle \psi \rangle \qquad \qquad \text{(Nachbedingung)}
```

a) Berechnen Sie zunächst anhand einiger einfacher Beispiele, in welcher Beziehung res und i bei Überprüfung der Schleifenbedingung zueinander stehen, und geben Sie anschließend eine Schleifeninvariante für die gegebene while-Schleife an, die diese Beziehung formal beschreibt. Verwenden Sie dafür die vorgefertigten Tabellen und die gegebene Belegung des Arrays a. Sie benötigen hierbei nicht immer alle Zeilen.

| i | nt a[] = | {1,2,3} | ; |
|---|----------|---------|---|
|   | res      | i       |   |
|   |          |         |   |
|   |          |         |   |
|   |          |         |   |
|   |          |         |   |
|   |          |         |   |
|   |          |         |   |

Invariante:

b) Als Vorbedingung für den oben aufgeführten Algorithmus P gelte true und als Nachbedingung

$$res = 2 \cdot \sum_{j=0}^{a.length-1} a[j].$$

Vervollständigen Sie auf der nächsten Seite die 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 dann eine Zusicherung stehen, wenn dies aus einer Regel des Hoare-Kalküls folgt.

### Hinweise:

• Da Arrays keine negative Länge haben können, gilt **immer**  $a.length \ge 0$ .



|                      | $\langle true \rangle$   |
|----------------------|--|
| i = 0;               | <u>(</u>   |
| res = 0;             | <  |
| while (i < a.length) | <  |
| res = res + a[i];    | <  |
| i = i + 1;           | <  |
| res = res + a[i-1]   | <u>(</u>   |
| }                    | $\langle {\langle res = 2 \cdot \sum_{j=0}^{a.length-1} a[j] \rangle}$ |



c) Beweisen Sie die Terminierung des Algorithmus P. Geben Sie hierzu eine Variante für die while-Schleife an. Zeigen Sie, dass es sich tatsächlich um eine Variante handelt, und beweisen Sie damit die Terminierung unter Verwendung des Hoare-Kalküls mit der Voraussetzung true.



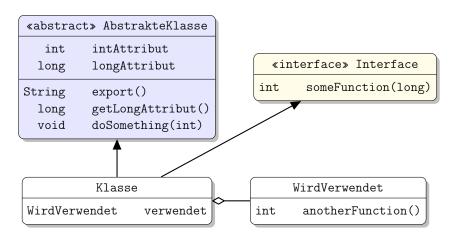
## Aufgabe 3 (Telefone):

$$(6 + 8 + 5 = 19 \text{ Punkte})$$

In dieser Aufgabe betrachten wir verschiedene Arten von Telefonen. Sie sollen in den folgenden Teilaufgaben eine Klassenhierarchie erstellen sowie eine Ausnahmeklasse und zwei Methoden implementieren.

- a) In dieser Teilaufgabe geht es um den Entwurf einer entsprechenden Klassenhierarchie, mit der die verschiedenen Arten von Telefonen und ihren Komponenten sinnvoll in einem Programm gehandhabt werden können.
  - Festnetztelefone sind Telefone, die nur an einem bestimmten Standort genutzt werden können, da sie mit dem Festnetz verbunden sind. Für diese Telefone ist der Standort bekannt.
  - Ein Akku speichert seinen Füllstand in Prozent.
  - Bei allen Telefonen wird die Lautstärke ganzzahlig in Dezibel gespeichert.
  - Ein Teil der Festnetztelefone ist stationär, d.h., sie sind fest an einem Standort, wie z.B. der Wohnung oder dem Büro, installiert und können nicht mitgenommen werden.
  - Als Gegensatz zu Festnetztelefonen gibt es Mobiltelefone. Jedes Mobiltelefon benutzt einen Akku und die Anzahl der Tasten ist bekannt.
  - Es gibt auch Mobiltelefone mit Touchscreen. Bei diesen kann man die Eingaben per Touchscreen und per Tasten vornehmen. Für diese Telefone ist die Diagonale des Touchscreens bekannt.
  - Die Festnetztelefone, die nicht stationär sind, sind drahtlose Telefone. Solche Telefone können in einem bestimmten Radius um den Standort herum genutzt werden und benutzen einen Akku. Die Reichweite in Metern soll gespeichert werden.
  - Die Telefone mit Akku sind aufladbar und stellen die Methode getLadestand() bereit, mit der der Ladestand (0-100) des Akkus abgefragt werden kann. Außerdem haben sie eine Methode aufladen(), die den Akku auflädt und zurückgibt, ob das Aufladen erfolgreich war.
  - Ein öffentliches Telefon ist ein stationäres Telefon, das jeder benutzen kann. Für dieses Telefon sind die Kosten pro Zeiteinheit in Cent bekannt.

Entwerfen Sie eine geeignete Klassenhierarchie für die beschriebenen Sachverhalte. Notieren Sie **keine Konstruktoren, Getter und Setter**. Sie müssen **nicht markieren**, ob Attribute final sein sollen oder welche Zugriffsrechte (also z.B. public oder private) für sie gelten sollen. Achten Sie darauf, dass gemeinsame Merkmale in Oberklassen zusammengefasst werden. Notieren Sie Ihren Entwurf graphisch und verwenden Sie dazu die folgende Notation:



Eine Klasse wird hier durch einen Kasten beschrieben, in dem der Name der Klasse sowie Felder 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) und  $A \leadsto B$ , dass A den Typ B verwendet (z.B. als Typ eines Feldes oder in einem Array).



Tragen Sie keine vordefinierten Klassen (String, etc.) als Klassen in Ihr Diagramm ein, Sie dürfen sie aber als Attributtyp verwenden. Geben Sie für jede Klasse ausschließlich den jeweiligen Namen und die Namen und Datentypen ihrer Attribute an. Methoden müssen nur in dem allgemeinsten Typen (d.h. Klasse oder Interface) angegeben werden, in dem sie deklariert werden. Implementierungen dieser Methoden müssen dann nicht mehr explizit angegeben werden.



b) Alle Telefone mit Akku sollen aufgeladen werden. Implementieren Sie in Java eine Methode alleAufladen, die ein Array vom Typ Telefon[] übergeben bekommt und dann alle übergebenen Telefon auflädt, wenn sie einen Akku enthalten und wenn der Ladestand (0-100) niedriger als 20 ist. Es soll zurückgegeben werden, wie viele Ladevorgänge erfolgreich waren.

Gehen Sie davon aus, dass die Methoden getLadestand() und aufladen() für die Telefone mit Akku bereits implementiert wurden; Sie können diese einfach verwenden. Setzen Sie voraus, dass das übergebene Array immer existiert und nie die null-Referenz ist. Kennzeichnen Sie die Methode mit dem Schlüsselwort static, falls dies angebracht ist.



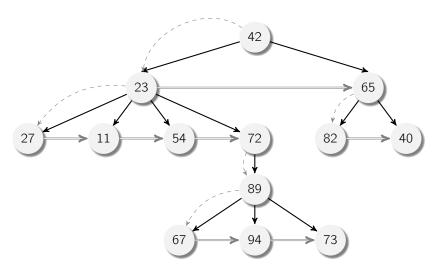
- **c)** Wenn man ein öffentliches Telefon benutzen möchte, muss man Münzen einwerfen. Das Telefon überprüft, ob diese Münzen für mindestens eine Gesprächseinheit ausreichen.
  - i) Implementieren Sie eine Ausnahme BetragZuGeringException. Diese Klasse erweitert die Ausnahmeklasse Exception und soll die Differenz speichern, die zum Mindestbetrag fehlt. Erstellen Sie einen passenden Konstruktor, der diesen Wert setzt.
  - ii) Implementieren Sie die Methode bezahlen in der Klasse für öffentliche Telefone. Dieser Methode wird ein Array von Centbeträgen übergeben und sie hat keinen Rückgabewert. Wenn die Summe des Betrags geringer als der Mindestbetrag (Kosten für eine Einheit) ist, dann soll diese Methode die Ausnahme BetragZuGeringException werfen, sodass die Differenz zum Mindestbetrag gespeichert wird. Verwenden Sie den Konstruktor aus i). Setzen Sie voraus, dass das übergebene Array immer existiert und nie die null-Referenz ist. Kennzeichnen Sie die Methode mit dem Schlüsselwort static, falls dies angebracht ist.



## Aufgabe 4 (Bäume mit beliebig vielen Kindern):

(6 + 8 + 9 = 23 Punkte)

Bäume, in denen jeder Knoten beliebig viele Nachfolger haben kann, sind eine Verallgemeinerung der Binärbäume, die in der Vorlesung vorgestellt wurden. Diese Bäume werden Vielwegebäume genannt. Ein solcher Baum ist in der folgenden Graphik illustriert:



Wir stellen solche Bäume mit der folgenden Datenstruktur dar:

```
public class MTree {
   public MTree nextSibling;
   public MTree firstChild;
   public int value;
}
```

Wir speichern also jeweils nur einen Verweis auf das erste der Kinder eines Knoten (in firstChild, in der Graphik als grauer, gestrichelter Pfeil dargestellt) und zusätzliches einen Verweis auf den nächsten Geschwisterknoten (in nextSibling, in der Graphik als grauer, doppelter Pfeil dargestellt).

a) Implementieren Sie in Java eine Methode size in der Klasse MTree, die die Anzahl der Knoten eines Baums zurückgibt. Für den Beispielbaum soll size also 13 zurückgeben. Verwenden Sie dazu ausschließlich Rekursion, also keine Schleifenkonstrukte.



Name:

#### Matrikelnummer:

**b)** Betrachten Sie folgende Klasse für einfach verkettete Listen von int-Werten:

```
public class List {
  int val;
  List next;

public List(int v, List n) {
    this.val = v;
    this.next = n;
  }

public boolean contains(int v) {
    ...
  }
}
```

Wir wollen eine Liste aller in einem Baum vorkommenden Werte bilden, wobei keiner der Werte doppelt auftauchen soll. Sie dürfen dazu die Methode public boolean contains(int v) in der Klasse List verwenden, die genau dann true zurückgibt, wenn der Wert v bereits in der Liste enthalten ist.

Implementieren Sie in Java eine Methode List getValues() in der Klasse MTree, die eine Liste vom Typ List zurückgibt. Diese Liste soll jeden Wert, der im Baum gespeichert ist, genau einmal enthalten. Die Reihenfolge der Elemente ist egal. Verwenden Sie dazu **ausschließlich Rekursion**, also keine Schleifenkonstrukte.

#### Hinweise:

- Implementieren und verwenden Sie eine Hilfsmethode List getValues(List res), die den bereits berechneten Teil der Ergebnisliste übergeben bekommt und eine gegebenenfalls angepasste (erweiterte) Liste zurückgibt.
- Fügen Sie Werte immer an den Anfang der Ergebnisliste ein.
- Überprüfen Sie vor dem Hinzufügen, ob der hinzuzufügende Wert bereits in der Liste enthalten ist.
- Beachten Sie, dass die Ergebnisliste anfangs null ist!



c) Implementieren Sie in Java eine Methode findValue, welche einen Pfad übergeben bekommt. Dieser Pfad beschreibt, in welcher Reihenfolge Knoten im MTree besucht werden. Der Pfad wird als int-Array  $\{c_1, \ldots, c_n\}$  übergeben, wobei der Wert  $c_i, 1 \leq i \leq n$ , jeweils spezifiziert, in welches Kind abgestiegen werden soll. Die Methode findValue soll den entsprechenden Wert des letzten besuchten Knotens zurückgeben.

So soll für den Beispielbaum für den leeren Pfad  $\{\}$  das Wurzelelement 42 zurückgegeben werden. Für den Pfad  $\{1,4,1,2\}$  soll zuerst in den ersten Nachfolgerknoten mit Wert 23 abgestiegen werden, dann in den vierten (72), dann in den ersten (89) und zuletzt in den zweiten (94). Im Beispiel würde also der Wert 94 zurückgegeben werden.

Gibt es kein entsprechendes Kind, soll der Wert des letzten auf dem Pfad existierenden Elementes zurückgegeben werden. So soll beispielsweise für den Pfad {2,3} der Wert 65 zurückgegeben werden, da der Pfad {2,3} nicht existiert, aber {2} noch existiert.

Verwenden Sie zur Lösung dieser Aufgabe **keine Rekursion**, sondern nur Schleifen. Sie dürfen aber geeignete iterative Hilfsmethoden schreiben. Setzen Sie voraus, dass das übergebene Array immer existiert und nie die null-Referenz ist. Kennzeichnen Sie die Methode mit dem Schlüsselwort static, falls dies angebracht ist.

### Hinweise:

- Sie benötigen eine Schleife, um alle Elemente  $c_i$  des Pfades zu bearbeiten und eine weitere Schleife, um das  $c_i$ -te Kind eines Knoten zu ermitteln.
- Ein Pfad existiert dann nicht in einem Baum, wenn auf diesem Pfad ein Element 0 oder negativ ist, er noch weitere Elemente enthält, obwohl bereits ein Blatt erreicht wurde oder ein Element  $c_i$  größer ist als die Zahl der Kinder, die der Knoten hat, der durch  $\{c_1, \ldots, c_{i-1}\}$  erreicht wird.

# Aufgabe 5 (Haskell):

$$(3.5 + 1.5 + (2 + 1 + 5 + 5) = 18 \text{ Punkte})$$

**a)** Geben Sie den allgemeinsten Typ der Funktionen f und g an, die wie folgt definiert sind. Gehen Sie davon aus, dass 1 den Typ Int hat.

$$f x y z = (x (y + 1)) ++ z$$

$$g \times y = \y -> [x]$$

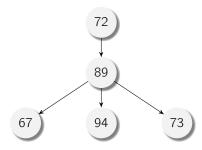
**b)** Gegeben sei das folgende Programm in Haskell:

h xs = foldr (
$$x y -> x + y$$
) 0 (map ( $x -> 2 * x$ ) xs)  
Geben Sie das Ergebnis für den Aufruf h [1,2,3] an:

- c) Wir betrachten Vielwegebäume wie in Aufgabe 4.
  - i) Geben Sie die Definition eines Datentyps MTree für solche Bäume in Haskell an. Verwenden Sie dazu jeweils einen eigenen Konstruktor für leere Bäume und einen für Knoten mit einem Int-Wert und beliebig vielen Nachfolgern. Verwenden Sie die in Haskell vordefinierten Listen.



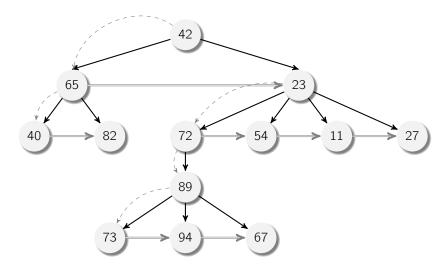
ii) Geben Sie für den folgenden Baum einen MTree-Ausdruck an, der den Baum in Ihrer Datenstruktur kodiert.



iii) Implementieren Sie in Haskell eine Funktion size :: MTree -> Int, die die Anzahl der Knoten eines Baums bestimmt. Sie dürfen dazu beliebige vordefinierte Funktionen verwenden, müssen dies aber nicht tun.



iv) Implementieren Sie in Haskell eine Funktion mirror :: MTree -> MTree, die in jedem Knoten des Baums die Reihenfolge der Elemente vertauscht. Sie dürfen dazu beliebige vordefinierte Funktionen verwenden, müssen dies aber nicht tun. Der Baum aus Aufgabe 4 soll nach Anwendung von mirror wie folgt aussehen:



# Aufgabe 6 (Prolog):

$$(2 + 4 + (2 + 4 + 4) = 16 \text{ Punkte})$$

a) Geben Sie für die folgenden Paare von Termen einen allgemeinsten Unifikator an oder begründen Sie kurz, warum dieser nicht existiert. Verwenden Sie dazu den Algorithmus aus der Vorlesung und geben Sie Teilsubstitutionen  $\sigma_i$  an.

f(Z,Y,X) und f(X,b,g(Z))

o(X,h(Z),Z,Y) und o(a,Y,b,h(g(X)))



b) Erstellen Sie für das folgende Logikprogramm zur Anfrage ?- s(a, U). den Beweisbaum und geben Sie alle Antwortsubstitutionen an. Sie dürfen dabei abbrechen, sobald die Anfrage aus mindestens vier Teilen (Atomen) bestehen würde. Kennzeichnen Sie solche Knoten durch "...". Kennzeichnen Sie abgebrochene Pfade durch "½".

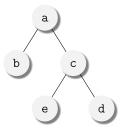
```
t(a,c).

s(X,Y) := s(Y,X),t(X,Y).

s(X,Z) := t(X,Z).
```



c) Binäre Bäume lassen sich in Prolog durch ein dreistelliges Funktionssymbol baum darstellen, welches als erstes und drittes Argument den linken bzw. rechten Teilbaum und als zweites Argument einen Wert bekommt. Ein leerer Baum kann als nil repräsentiert werden. Auf diese Weise, entspricht der unten dargestellte Baum dem Prolog-Term baum(baum(nil,b,nil),a,baum(baum(nil,e,nil),c,baum(nil,d,nil))). Ein Pfad in einem solchen Baum lässt sich durch eine Liste von links/rechts Symbolen darstellen, die beschreiben, wie man von der Wurzel aus zu einer Position im Baum gelangt. So kommt man in diesem Baum durch den Pfad [links] zu dem Teilbaum baum(nil,b,nil) und durch den Pfad [rechts, links] zu dem Teilbaum baum(nil,e,nil).



i) Programmieren Sie das dreistellige Prädikat teilbaum, welches den Teilbaum an einer bestimmten Position eines Baumes ausrechnen kann. Das Prädikat bekommt als erstes Argument einen Baum, als zweites einen Pfad und als drittes einen weiteren Baum. Es ist erfüllt, falls der zweite Baum an der durch den Pfad gekennzeichneten Position des ersten Baumes steht.

### Beispielanfragen:

```
?- teilbaum(baum(y,a,Z),b,A),[links],X).
X = baum(Y, a, Z).
```

?- teilbaum(baum(nil,b,R),[links, links],X). false.



ii) Programmieren Sie das vierstellige Prädikat ersetzeTeilbaum, so dass ein Aufruf von ersetzeTeilbaum mit den Argumenten (*Eingabe*, *Pfad*, *Ersetzung*, *Ergebnis*) genau dann erfolgreich ist, falls *Ergebnis* der Baum *Eingabe* ist, bei dem der Teilbaum an Position *Pfad* durch den Baum *Ersetzung* ersetzt wurde.

### Beispielanfragen:

```
?- ersetzeTeilbaum(baum(nil,b,X), baum(nil,a,nil), [links], R).
R = baum(baum(nil, a, nil), b, X).
?- ersetzeTeilbaum(baum(nil,b,X), baum(nil,a,nil), [links, rechts], R).
false.
```



iii) Programmieren Sie das dreistellige Prädikat werteAnPositionen, welches einen Baum, eine Liste von Pfaden sowie eine gleichlange Liste von Werten bekommt und überprüft, ob an den durch die Pfade beschriebenen Stellen im Baum die jeweiligen Werte der Liste stehen. Das heißt, dass wenn an der *n*-ten Stelle der Liste der Pfad *p* steht, das Prädikat überprüfen soll, ob im übergebenen Baum an der durch den Pfad *p* beschriebenen Position der *n*-te Wert der Werteliste steht.

#### Hinweise:

• Verwenden Sie hierbei das Prädikat teilbaum aus Aufgabenteil i).

### Beispielanfragen: