Prof. Dr. J. Giesl

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

Tutoraufgabe 1 (Überblickswissen):

- a) Was versteht man unter Casting und wie ist die Syntax dafür in Java?
- b) Welche großen Vorteile bietet das Konzept der Vererbung in Java?
- c) Viele Vorteile der Vererbung zwischen zwei Klassen A und B1 lassen sich auch erzielen, ohne dass diese Klassen tatsächlich voneinander erben. So ist es beispielsweise möglich, die Klasse B1 in eine Klasse B2 zu überführen, welche sich genau wie B1 verhält, ohne jedoch von A zu erben.

Wir passen die Klasse B1 an, indem wir die extends-Klausel weglassen und stattdessen ein neues Attribut a vom Typ A in die Klasse B2 einfügen und diesem Attribut ein neues Objekt der Klasse A zuweisen. Wenn in B1 Attribute oder Methoden der Oberklasse A verwendet werden, müssen diese sich in B2 nun auf das Attribut a beziehen.

Wir haben also die *Vererbungsbeziehung* zwischen A und B1 durch eine *Nutzungsbeziehung* zwischen A und B2 ersetzt. Was sind die Vor- und Nachteile dieser beiden Varianten?

```
class B2 {
class A {
                        class B1 extends A {
                                                            A a = new A();
                             void foo() {
    int i;
                                                            void foo() {
    void m() {}
                                 m();
                                 i += 1;
                                                                a.m();
}
                            }
                                                                a.i += 1;
                                                            }
                        }
                                                        }
```

Lösung:

a) Die eine Art von Casting ist die explizite Typumwandlung zwischen primitiven Typen. Bei solch einer Typumwandlung können Informationen verlorengehen, z.B. wenn ein double-Wert in einen int-Wert umgewandelt wird. So gilt nach der Zuweisung int i = (int)2.7; die Gleichheit i == 2, da in einer int-Variable nur ganze Zahlen gespeichert werden können.

Solche expliziten Typumwandlungen sollte man nur mit Bedacht durchführen, wenn man sich sicher ist, dass man die verlorene Information nicht benötigt. Nicht umsonst wird der Compiliervorgang mit dem Fehler error: incompatible types: possible lossy conversion from double to int abgebrochen, wenn man es statt expliziter mit impliziter Typumwandlung versucht (int i = 2.7;).

Die zweite Art von Casting ist die Zuweisung eines Objekts superobj einer Oberklasse Superclass zu einem Objekt subobj einer Unterklasse Subclass. Da nicht sicher ist, ob superobj tatsächlich vom Typ Subclass ist oder nur vom Typ Superclass, darf eine solche Zuweisung nicht ohne Weiteres durchgeführt werden. Es gibt aber Situationen, in denen wir sicher wissen, dass superobj vom (spezielleren) Typ Subclass ist. Nach einer erfolgreichen Abfrage superobj instanceof Subclass wäre das bspw. der Fall. Wenn wir nun auf superobj eine Methode der Klasse Subclass aufrufen wollen, die es in Superclass nicht gibt, ist dies zunächst verboten. Um dem Compiler mitzuteilen, dass wir superobj als Objekt der Klasse Subclass betrachten wollen, benutzen wir Casting. In Java weisen wir mit der Anweisung Subclass subobj = (Subclass) superobj; der Variablen subobj nun das Objekt superobj zu, ändern dabei aber dessen Typ von Superclass zu Subclass. Auf subobj können wir nun alle Methoden der Klasse Subclass aufrufen.

In neueren Java-Versionen lässt sich der instanceof-Check mit der Casting-Anweisung zu einer Anweisung zusammenfassen, indem instanceof mit Pattern Matching verwendet wird:

```
if (superobj instanceof Subclass) {
    Subclass subobj = (Subclass) superobj;
    // use subobj
}
```



Allgemein sollte mit Casting vorsichtig und sparsam umgegangen werden. Wenn ein Cast der zweiten Art fehlschlägt, führt dies zu Laufzeitfehlern, die es zu vermeiden gilt. Häufig lassen sich auch Wege finden, die entsprechende Stelle des Codes anders zu implementieren. Wenn man sich zum Casting gezwungen sieht, sollte man sich immer die folgenden Fragen stellen: Warum weiß der Compiler an dieser Stelle nicht, dass das Objekt eigentlich von einem anderen, spezielleren Typ ist? Sollte diese Information eigentlich bekannt sein, und wenn ja, wie kann ich das Programm umstrukturieren, um das Casting zu vermeiden?

- b) Vererbung ist ein mächtiges und charakteristisches Werkzeug der objektorientierten Programmierung. Durch die modulare Erweiterbarkeit von Klassen wird eine hohe Wiederverwendbarkeit derselben gewährleistet. Man kann grundlegende Funktionen von spezielleren Funktionen strukturell trennen und so später einfach auf erstere zurückgreifen, auch wenn letztere im neuen Kontext keine Anwendung mehr finden (sollen). Außerdem kann man in Klassenhierarchien gemeinsame Eigenschaften verschiedener Klassen an einem Ort, nämlich einer Oberklasse, zusammenführen. Will man später die Implementierung ändern, braucht man das nun nicht mehr in allen Klassen zu tun, sondern nur in der gemeinsamen Oberklasse. So vermeidet man sog. Code-Duplications, die häufige Fehlerquellen sind. Ferner kann Vererbung auf einer konzeptionellen Ebene dafür sorgen, dass man die Zusammenhänge der Klassen im Programm schnell versteht. Wären alle Funktionalitäten innerhalb einer monolithischen Klasse gekapselt, gäbe es keinen solchen (syntaktischen) Überblick über die (eigentlich semantischen) Beziehungen der einzelnen Funktionalitäten.
- c) Zunächst einmal haben beide Varianten viele vergleichbare Eigenschaften. Beide verhalten sich gleich. Beide bieten die Möglichkeit, den Code zu modularisieren. Beide bieten die Möglichkeit, die semantische Struktur des Codes auch syntaktisch auszudrücken. Beide bieten die Möglichkeit, Code-Duplizierung zu vermeiden.

Es gibt jedoch auch einige Unterschiede. Beispielsweise wäre die Nutzungsbeziehung nicht möglich, falls Attribute oder Methoden in A als protected gekennzeichnet wären, welche B2 nutzen müsste. Die Kopplung ist also bei der Vererbungsbeziehung größer als bei der Nutzungbeziehung. Da man meist ohnehin eine enge Kopplung vermeiden will, ist die Nutzungbeziehung hier im Vorteil, da sie eine zu enge Kopplung verhindert.

Ein weiterer Unterschied ist, dass es immer nur eine Oberklasse geben kann, jedoch beliebig viele Attribute. Es ist also nicht möglich, dass eine Klasse Vererbungsbeziehungen zu mehreren anderen Klassen hat. Mehrere Nutzungbeziehungen sind jedoch ohne Weiteres möglich. Auch dies ist also ein Vorteil der Nutzungbeziehung.

Bezüglich der Übersichtlichkeit hat die Nutzungbeziehung gegenüber der Vererbungsbeziehung auch oft einen Vorteil, denn leider werden komplexe Vererbungshierarchien schnell schwer nachvollziehbar. Das gilt insbesondere dann, wenn in der Vererbungshierarchie viel mit dem Verdecken von Attributen oder dem Überschreiben von Methode gearbeitet wird (beide Konzepte werden bald in der Vorlesung vorgestellt).

Es gibt jedoch auch Fälle, in denen die Nutzungsbeziehung nicht ausreichend ist, sondern nur die Vererbungsbeziehung weiterhilft. Dies ist immer dann der Fall, wenn wir Subtyping benötigen, also wenn wir ein Objekt der Unterklasse in einer Variablen vom Typ der Oberklasse speichern wollen. In unserem Beispiel wäre etwa die Zuweisung A a = new B1(); gültig, wohingegen die Zuweisung A a = new B2(); einen Compilerfehler generieren würde.

Aufgrund der obigen Abwägung wird heutzutage meistens empfohlen, unnötige Vererbungsbeziehungen zu vermeiden und durch Nutzungsbeziehungen zu ersetzen (composition over inheritance). Vererbungsbeziehungen sollten nur dann genutzt werden, wenn die Unterklasse auch wirklich alle Methoden anbieten soll, welche die Oberklasse anbietet (Liskov substitution principle).

Tutoraufgabe 2 (Rekursive Datenstrukturen):

In dieser Aufgabe geht es um einfach verkettete Listen als Beispiel für eine dynamische Datenstruktur. Wir legen hier besonderen Wert darauf, dass eine einmal erzeugte Liste nicht mehr verändert werden kann. Achten Sie also in der Implementierung darauf, dass die Attribute der einzelnen Listen-Elemente nur im Konstruktor geschrieben werden.



Für diese Aufgabe benötigen Sie die Klasse ListExercise.java, welche Sie aus dem Moodle-Lernraum herunterladen können.

In der gesamten Aufgabe dürfen Sie **keine Schleifen** verwenden (die Verwendung von Rekursion ist hingegen erlaubt). Ergänzen Sie in Ihrer Lösung für alle öffentlichen Methoden außer Konstruktoren und Selektoren geeignete javadoc-Kommentare.

- a) Erstellen Sie eine Klasse List, die eine einfach verkettete unveränderliche Liste als rekursive Datenstruktur realisiert. Die Klasse List muss dabei mindestens die folgenden öffentlichen Methoden und Attribute enthalten:
 - static final List EMPTY ist die einzige List-Instanz, die die leere Liste repräsentiert
 - List(List n, int v) erzeugt eine neue Liste, die mit dem Wert v beginnt, gefolgt von allen Elementen der Liste n
 - List getNext() liefert die von this referenzierte Liste ohne ihr erstes Element zurück
 - int getValue() liefert das erste Element der Liste zurück
- b) Implementieren Sie in der Klasse List die öffentlichen Methoden int length() und String toString(). Die Methode length soll die Länge der Liste zurück liefern. Die Methode toString soll eine textuelle Repräsentation der Liste zurück liefern, wobei die Elemente der Liste durch Kommata separiert hintereinander stehen. Beispielsweise ist die textuelle Repräsentation der Liste mit den Elementen 2, 3 und 1 der String "2, 3, 1".
- c) Implementieren Sie in der Klasse ListExercise die öffentliche Methode int skipSum, welche eine Liste als Argument erhält. Die Methode skipSum soll dabei, beginnend mit dem ersten Element als Startelement, jedes zweite Element der Liste aufsummieren. Beispielsweise sollte für die Liste mit den Elementen 2, 3, 1 und 5 die Summe 2+1=3 berechnet werden.
- d) Ergänzen Sie die Klasse List darüber hinaus noch um eine öffentliche Methode getSublist, welche ein Argument i vom Typ int erhält und eine unveränderliche Liste zurückliefert, welche die ersten i Elemente der aktuellen Liste enthält. Sollte die aktuelle Liste nicht genügend Elemente besitzen, wird einfach eine Liste mit allen Elementen der aktuellen Liste zurückgegeben.

e) Video

Vervollständigen Sie die Methode merge in der Klasse ListExercise.java. Diese Methode erhält zwei Listen als Eingabe, von denen wir annehmen, dass diese bereits aufsteigend sortiert sind. Sie soll eine Liste zurückliefern, die alle Elemente der beiden übergebenen Listen in aufsteigender Reihenfolge enthält.

Hinweise

• Verwenden Sie zwei Zeiger, die jeweils auf das kleinste noch nicht in die Ergebnisliste eingefügte Element in den Argumentlisten zeigen. Vergleichen Sie die beiden Elemente und fügen Sie das kleinere ein, wobei Sie den entsprechenden Zeiger ein Element weiter rücken. Sobald eine der Argumentlisten vollständig eingefügt ist, können die Elemente der anderen Liste ohne weitere Vergleiche hintereinander eingefügt werden.

f) Video

Vervollständigen Sie die Methode mergesort in der Klasse ListExercise.java. Diese Methode erhält eine unveränderliche Liste als Eingabe und soll eine Liste mit den gleichen Elementen in aufsteigender Reihenfolge zurückliefern. Falls die übergebene Liste weniger als zwei Elemente enthält, soll sie unverändert zurück geliefert werden. Ansonsten soll die übergebene Liste mit der vorgegebenen Methode divide in zwei kleinere Listen aufgespalten werden, welche dann mit mergesort sortiert und mit merge danach wieder zusammengefügt werden.

Hinweise:

• Sie können die ausführbare main-Methode verwenden, um das Verhalten Ihrer Implementierung zu überprüfen. Um beispielsweise die unveränderliche Liste mit den Elementen 2, 4 und 3 sortieren zu lassen, rufen Sie die main-Methode durch java ListExercise 2 4 3 auf.

Läcuna		
Losung.		



Listing 1: List.java

```
public class List {
  public static final List EMPTY = new List(null, 0);
  private final List next;
  private final int value;
  public List(List n, int v) {
    this.next = n;
this.value = v;
  public List getNext() {
  return this next;
  public int getValue() {
  return this.value;
}
   * @return true iff this list is empty
  public boolean isEmpty() {
      return this == EMPTY;
   st Oreturn a String representation of this list
  public String toString() {
    if (this.isEmpty()) {
  return "";
    } else if (this.next.isEmpty()) {
      return String.valueOf(this.value);
    } else {
      return this.value + ", " + this.next.toString();
   * Oreturn the length of the list
  public int length() {
    if (this.isEmpty()) {
      return 0;
    } else {
      return 1 + this.next.length();
    }
  }
   * Computes a list containing the first <code>length</code> elements
   * of the current list. If this list does not contain enough

* elements, the whole list is returned instead.

* @param length the length of the sublist to compute
   * Oreturn the computed sublist
  public List getSublist(int length) {
    if (length <= 0 || this.isEmpty()) {</pre>
      return EMPTY;
    } else {
      List newNext = this.getNext().getSublist(length - 1);
       return new List(newNext, this.value);
  }
}
                                                Listing 2: ListExercise.java
public class ListExercise {
     \dot{} * Computes the sum of every second element, starting with the first * \mbox{\tt Qparam} list the list of elements to be added
     * @return the sum
    public static int skipSum(List list) {
        if (list.isEmpty()) {
              return 0;
```



```
} else {
        return list.getValue() + skipSumHelper(list.getNext());
}
 * Helper function for skipSum, does nothing for current element and calls skipSum again
 * Operam list the list of elements to be added
 * @return the sum
private static int skipSumHelper(List list) {
    if (list.isEmpty() || list.getNext().isEmpty()) {
        return 0;
    } else {
         return skipSum(list.getNext());
}
                                                                 bis auf die Elemente teilen
                                                                 => danach sortiert wieder zusammensetzen
 * Sorts the given list.
* @param list the list that will be sorted
 * Oreturn the sorted list
public static List mergesort(List list) {
    if (list.isEmpty() || list.getNext().isEmpty()) {
         return list;
     } else {
         List[] twoLists = divide(list);
         List newListA = mergesort(twoLists[0]);
List newListB = mergesort(twoLists[1]);
return merge(newListA, newListB);
}
 * Merges two sorted lists to one sorted list.
private static List merge(List first, List second) {
    if (first.isEmpty()) {
         return second;
     if (second.isEmpty()) {
         return first;
     if (first.getValue() > second.getValue()) {
         return new List(merge(first, second.getNext()), second.getValue());
     } else {
         return new List(merge(first.getNext(), second), first.getValue());
}
 st Divides a list of at least two elements into two lists of the same
 \ast length (up to rounding).
private static List[] divide(List list) {
     List[] res = new List[2];
int length = list.length() / 2;
     res[0] = list.getSublist(length);
    for (int i = 0; i < length; i++) {
    list = list.getNext();</pre>
    res[1] = list;
    return res;
}
 ^{\ast} Creates a list from the given inputs and outputs the sorted list and ^{\ast} the original list afterwards.
 * Oparam args array of all list elements
public static void main(String[] args) {
    if (args != null && args.length > 0) {
   List list = buildList(0,args);
   System.out.println(mergesort(list));
         System.out.println(list);
    }
}
 \ast Builds a list from the given input array.
```



```
private static List buildList(int i, String[] args) {
    if (i < args.length) {
        return new List(buildList(i + 1,args), Integer.parseInt(args[i]));
    } else {
        return List.EMPTY;
    }
}</pre>
```

Aufgabe 3 (Rekursive Datenstrukturen): (8 + 4 + 3 + 14 + 7 = 36 Punkte)

In dieser Aufgabe sollen einige rekursive Algorithmen auf sortierten Binärbäumen implementiert werden. Aus dem Moodle-Lernraum können Sie die Klassen BinTree und BinTreeNode herunterladen. Die Klasse BinTree repräsentiert einen Binärbaum, entsprechend der Klasse Baum aus den Vorlesungsfolien. Einzelne Knoten des Baums werden mit der Klasse BinTreeNode dargestellt. Alle Methoden, die Sie implementieren, sorgen dafür, dass in dem Teilbaum left nur Knoten mit kleineren Werten als in der Wurzel liegen und in dem Teilbaum right nur Knoten mit größeren Werten.

Um den Baum zu visualisieren, ist eine Ausgabe als dot Datei bereits implementiert. In dieser einfachen Beschreibungssprache für Graphen steht eine Zeile x -> y; dafür, dass der Knoten y ein Nachfolger des Knotens x ist. In Dateien, die von dem vorgegebenen Code generiert wurden, steht der linke Nachfolger eines Knotens immer vor dem rechten Nachfolger in der Datei. Optional können Sie mit Hilfe der Software Graphviz, wie unten beschrieben, automatisch Bilder aus dot Dateien generieren.

Die Klasse BinTree enthält außerdem eine main Methode, die einige Teile der Implementierung testet.

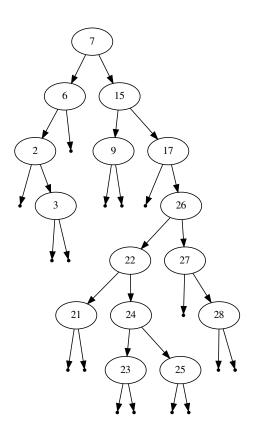
Am Schluss dieser Aufgabe sollte der Aufruf java BinTree t1.dot t2.dot eine Ausgabe der folgenden Form erzeugen. Die Zahlen sind teilweise Zufallszahlen.

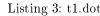
```
Aufgabe b): Zufaelliges Einfuegen
Baum als DOT File ausgegeben in Datei t1.dot
Aufgabe a): Suchen nach zufaelligen Elementen
17 ist enthalten
19 ist nicht enthalten
12 ist nicht enthalten
15 ist enthalten
12 ist nicht enthalten
13 ist nicht enthalten
3 ist enthalten
17 ist enthalten
2 ist enthalten
15 ist enthalten
26 ist enthalten
9 ist enthalten
18 ist nicht enthalten
29 ist nicht enthalten
Aufgabe c): geordnete String-Ausgabe
tree(2, 3, 6, 7, 9, 15, 17, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28)
Aufgabe d): Suchen nach vorhandenen Elementen mit Rotation.
Baum nach Suchen von 15, 3 und 23 als DOT File ausgegeben in Datei t2.dot
Aufgabe e): merge
tree(2, 3, 6, 7, 9, 15, 17, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28)
tree(2, 4, 5, 7, 9)
tree(2, 3, 4, 5, 6, 7, 9, 15, 17, 21, 22, 23, 24, 25, 26, 27, 28)
```

Falls Sie anschließend mit dot -Tpdf t1.dot > t1.pdf und dot -Tpdf t2.dot > t2.pdf die dot Dateien in PDF umwandeln¹, sollten Sie Bilder ähnlich zu den Folgenden erhalten.

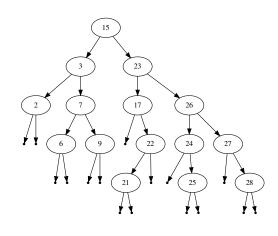
 $^{^1\}mathrm{Sie}$ benötigen hierfür das Programm Graphviz.







Listing 5: tract	22 -> 21;
_	null7[shape=point]
digraph {	21 -> null7;
<pre>graph [ordering="out"];</pre>	null8[shape=point]
7 -> 6;	21 -> null8;
6 -> 2;	22 -> 24;
null0[shape=point]	24 -> 23;
2 -> null0;	null9[shape=point]
2 -> 3;	23 -> null9;
null1[shape=point]	null10[shape=point]
3 -> null1;	23 -> null10;
null2[shape=point]	24 -> 25;
3 -> null2;	nullii[shape=point]
null3[shape=point]	25 -> null11;
6 -> null3;	nulli2[shape=point]
7 -> 15;	25 -> null12;
15 -> 9;	26 -> 27;
null4[shape=point]	nulli3[shape=point]
9 -> null4;	27 -> null13;
null5[shape=point]	27 -> 28;
9 -> null5;	null14 [shape=point]
15 -> 17;	28 -> null14;
null6[shape=point]	null15[shape=point]
17 -> null6;	28 -> null15;
17 -> 26;	}
26 -> 22;	



Listing 4: t2.dot

Listing 4. 62
digraph {
graph [ordering="out"];
15 -> 3;
3 -> 2;
null0[shape=point]
2 -> null0;
null1[shape=point]
2 -> null1;
3 -> 7;
7 -> 6;
null2[shape=point]
6 -> null2;
null3[shape=point]
6 -> null3;
7 -> 9;
null4[shape=point]
9 -> null4;
null5[shape=point]
9 -> null5;
15 -> 23;
23 -> 17;
null6[shape=point]
17 -> null6;
17 -> 22.

22 -> 21;
null7[shape=point]
21 -> null7;
null8[shape=point]
21 -> null8;
null9[shape=point]
22 -> null9;
23 -> 26;
26 -> 24;
null10[shape=point]
24 -> null10;
24 -> 25;
null11(shape=point]
25 -> null11;
null12[shape=point]
25 -> null11;
null12[shape=point]
25 -> null11;
null12[shape=point]
27 -> null13;
27 -> 28;
null14[shape=point]
27 -> null13;
27 -> 28;
null14[shape=point]
28 -> null14;
null15[shape=point]
28 -> null15;
}

Wie oben erwähnt, sind die meisten Zahlen zufällig bei jedem Aufruf neu gewählt. In jedem Fall aber sollten die obersten Knoten in der zweiten Grafik die Zahlen 3, 15 und 23 sein.

In dieser Aufgabe dürfen Sie keine Schleifen verwenden. Die Verwendung von Rekursion ist hingegen erlaubt.

a) Implementieren Sie Methoden zum Suchen nach einer Zahl im Baum. Vervollständigen sie hierzu die Methoden simpleSearch in den Klassen BinTree und BinTreeNode.

Die Methode simpleSearch in der Klasse BinTree prüft, ob eine Wurzel existiert (d.h., ob der Baum nicht leer ist). Falls er leer ist, wird sofort false zurückgegeben. Existiert hingegen die Wurzel, wird die Methode simpleSearch auf der Wurzel aufgerufen.

Die Methode simpleSearch in der Klasse BinTreeNode durchsucht nun den Baum nach der übergebenen Zahl. Hat der aktuelle Knoten den gesuchten Wert gespeichert, soll true zurückgegeben werden. Andernfalls wird eine Fallunterscheidung durchgeführt. Da der Baum sortiert ist, wird nach Zahlen, die

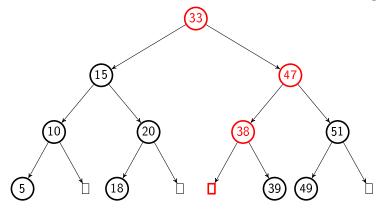


kleiner sind als der im aktuellen Knoten gespeicherte Wert, nur im linken Teilbaum weiter gesucht. Für Zahlen, die größer sind, muss nur im rechten Teilbaum gesucht werden. Trifft diese Suche irgendwann auf null, kann die Suche abgebrochen werden und es wird false zurückgegeben.

b) Implementieren Sie Methoden zum Einfügen einer Zahl in den Baum. Vervollständigen Sie dazu die Methoden insert in den Klassen BinTreeNode und BinTree.

In der Klasse BinTree muss zunächst überprüft werden, ob eine Wurzel existiert. Falls nein, so sollte das neue Element als Wurzel eingefügt werden. Existiert eine Wurzel, dann wird insert auf der Wurzel aufgerufen. In der Klasse BinTreeNode wird zunächst nach der einzufügenden Zahl gesucht. Wird sie gefunden, braucht nichts weiter getan zu werden (die Zahl wird also kein zweites Mal eingefügt). Existiert die Zahl noch nicht im Baum, muss ein neuer Knoten an der Stelle eingefügt werden, wo die Suche abgebrochen wurde.

Wird zum Beispiel im folgenden Baum die Zahl 36 eingefügt, beginnt die Suche beim Knoten 33, läuft dann über den Knoten 47 und wird nach Knoten 38 abgebrochen, weil der linke Nachfolger fehlt. An dieser Stelle, als linker Nachfolger von 38, wird nun die 36 eingefügt.



Hinweise:

Obwohl dem eigentlichen Einfügen eine Suche vorausgeht, ist es nicht sinnvoll, die Methode simpleSearch in dieser Teilaufgabe zu verwenden.

c) Schreiben Sie toString Methoden für die Klassen BinTree und BinTreeNode.

Die toString Methode der Klasse BinTreeNode soll alle Zahlen, die im aktuellen Knoten und seinen Nachfolgern gespeichert sind, aufsteigend sortiert und mit Kommas getrennt ausgeben. Ruft man beispielsweise toString auf dem Knoten aus dem Baum oben auf, der die Zahl 15 gespeichert hat, wäre die Ausgabe 5, 10, 15, 18, 20.

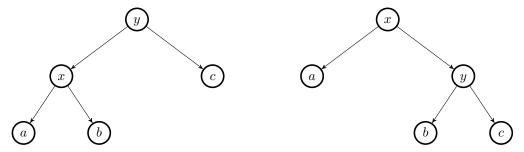
Die toString Methode der Klasse BinTree soll die Ausgabe tree(5, 10, 15, 18, 20, 33, 38, 39, 47, 49, 51) für das obige Beispiel erzeugen.

d) Implementieren Sie in dieser Teilaufgabe die Methoden search und rotationSearch in der Klasse BinTree beziehungsweise BinTreeNode. Diese sollen einen alternativen Algorithmus zur Suche nach einem Wert im Baum implementieren.

Es ist sinnvoll, Elemente, nach denen häufig gesucht wird, möglichst weit oben im Baum zu speichern. Das kann realisiert werden, indem der Baum beim Aufruf der Suche so umstrukturiert wird, dass das gesuchte Element, falls es existiert, in der Wurzel steht und die übrige Struktur weitgehend erhalten wird. Da außerdem unbedingt die Sortierung erhalten bleiben muss, sollte ein spezieller Algorithmus verwendet werden.

Um einen Knoten eine Ebene im Baum nach oben zu befördern, kann die sogenannte Rotation verwendet werden. Soll im folgenden Beispiel x nach oben rotiert werden, wird die left Referenz des Vorgängerknotens y auf die right Referenz von x gesetzt. Anschließend wird die right Referenz von x auf y gesetzt. Das Ergebnis ist der rechts daneben gezeichnete Baum. Um im rechten Baum y nach oben zu rotieren, wird die Operation spiegelbildlich ausgeführt.





Diese Rotation kann nun so lange wiederholt werden, bis der Knoten mit der gesuchten Zahl in der Wurzel ist. Ist die gesuchte Zahl nicht enthalten, wird der Knoten, bei dem die Suche erfolglos abgebrochen wird, in die Wurzel rotiert.

Hinweise:

Die Signatur und Dokumentation der vorgegebenen Methoden geben Ihnen weitere Hinweise, wie die Rotation eines Knotens in die Wurzel rekursiv implementiert werden kann.

e) Implementieren Sie in der Klasse BinTree die statische Methode merge, welche als Parameter eine beliebige Anzahl von BinTree-Objekten erhält und ein neues BinTree-Objekt erstellt, welches genau die Zahlen enthält, die auch in mindestens einem der übergebenen BinTree-Objekte enthalten waren. Das neu erstellte BinTree-Objekt darf keine Zahl mehrfach enthalten.

Lösung: _

Listing 5: BinTree.java

```
st Import von Paketen, in denen benoetigte Library-Hilfsfunktionen zu finden sind
import java.util.Random ;
import java.nio.file.*;
import java.io.*;
* Implementiert einen sortierten Binaerbaum mit Rotation-zur-Wurzel Optimierung.
public class BinTree {
   * Wurzel des Baums
  private BinTreeNode root;
   * Erstellt einen leeren Baum
  public BinTree() {
    this.root = null;
  * Erstellt einen Baum mit den vorgegebenen Zahlen
     Oparam xs die einzupflegenden Zahlen
  public BinTree(int...
    for ( int x : xs ) {
      this.insert(x);
    }
   * Test ob der Baum leer ist
   st @return true, falls der Baum leer ist, sonst false
 public boolean isEmpty() {
  return this.root == null ;
  st Fuegt alle Zahlen aus den Baeumen in einen neuen Baum ein und gibt diesen zurueck.
   * @param trees Die Baeume mit den einzufuegenden Zahlen. 
 * @return Der neue Baum mit allen Zahlen.
  public static BinTree merge(BinTree... trees) {
    BinTree result = new BinTree();
    doMerge(result, trees, 0);
```



```
return result;
 * Fuegt alle Zahlen aus den Baeumen mit einem gegebenen Mindestindex in den Ergebnisbaum ein.
 * @param result Der Ergebnisbaum.
* @param trees Die Baeume mit den einzufuegenden Zahlen.
 * Oparam index Der Mindestindex.
private static void doMerge(BinTree result, BinTree[] trees, int index) {
  if (index < trees.length) {
    insertAll(result, trees[index].root);
    doMerge(result, trees, index + 1);
 }
 \ast Fuegt alle Zahlen in den Ergebnisbaum ein.
* Oparam result Der Ergebnisbaum.
 * @param to Insert Der Baumknoten mit den einzufuegenden Zahlen.
private static void insertAll(BinTree result, BinTreeNode toInsert) {
  if (toInsert != null) {
   insertAll(result, toInsert.getLeft());
    result.insert(toInsert.getValue());
    insertAll(result, toInsert.getRight());
 }
/**
* Fuegt eine Zahl ein. Keine Aenderung, wenn das Element
 * schon enthalten ist.
 * Oparam x einzufuegende Zahl
public void insert(int x) {
  if (this.isEmpty()) {
    this.root = new BinTreeNode(x);
  } else {
    this.root.insert(x);
 }
}
* Sucht x, ohne den Baum zu veraendern.

* @return true, falls x im Baum enthalten ist, sonst false

* @param x der gesuchte Wert
public boolean simpleSearch(int x) {
  if (this.isEmpty ()) {
   return false;
  } else {
    return this.root.simpleSearch(x);
  }
 st Sucht x und rotiert den Knoten, bei dem die Suche nach x endet, in die Wurzel.
 * Oparam x der gesuchte Wert
 \ast Oreturn true, falls x im Baum enthalten ist, sonst false
  public boolean search(int x) {
    if (this.isEmpty()) {
      return false;
    } else {
      this.root = this.root.rotationSearch(x);
      return this.root.getValue () == x;
  }
 * Creturn Sortierte Ausgabe aller Elemente.
public String toString() {
  if ( this.isEmpty ()) {
    return "tree()";
  return "tree(" + this.root.toString () + ")";
}
/**
 * Wandelt den Baum in einen Graphen im dot Format um.
 * Creturn der umgewandelte Baum
public String toDot() {
  if ( this.isEmpty ()) {
  return "digraph { null[shape=point]; }";
  StringBuilder str = new StringBuilder ();
```



```
this.root.toDot (str, 0);
return "digraph { " + System.lineSeparator ()
    + "graph[ordering=\"out\"]; " + System.lineSeparator ()
      + str.toString ()
      + "}" + System.lineSeparator ();
   * Speichert die dot Repraesentation in einer Datei.
   * Oparam path Pfad unter dem gespeichert werden soll (Dateiname)
   * Oreturn true, falls erfolgreich gespeichert wurde, sonst false
   * @see toDot
  public boolean writeToFile(String path) {
    boolean retval = true;
    try {
      Files.write(FileSystems.getDefault().getPath(path), this.toDot().getBytes());
    } catch (IOException x) {
   System.err.println("Es ist ein Fehler aufgetreten.");
   System.err.format("IOException: %s%n" , x);
      retval = false;
    return retval;
  }
   * Main-Methode, die einige Teile der Aufgabe testet.
   * Oparam args Liste von Dateinamen, unter denen Baeume als dot
   * gespeichert werden sollen. Es werden nur die ersten beiden verwendet.
  public static void main(String[] args) {
    Random prng = new Random();
int nodeCount = prng.nextInt(10) + 5;
BinTree myTree = new BinTree();
    System.out.println("Aufgabe b): Zufaelliges Einfuegen");
    for(int i = 0; i < nodeCount; ++i) {
     myTree.insert(prng.nextInt(30));
    mvTree.insert(15);
    myTree.insert(3);
    myTree.insert(23);
    if (args.length > 0) {
      if (myTree.writeToFile(args[0])) {
   System.out.println("Baum als DOT File ausgegeben in Datei " + args [0]);
    } else {
      System.out.println("Keine Ausgabe des Baums in Datei, zu wenige Aufrufparameter.");
    System.out.println("Aufgabe a): Suchen nach zufaelligen Elementen");
    for(int i = 0; i < nodeCount; ++i) {
      int x = prng.nextInt (30);
      if (myTree.simpleSearch(x)) {
        System.out.println(x + " ist enthalten");
      } else {
        System.out.println(x + " ist nicht enthalten");
      }
    }
    System.out.println("Aufgabe c): geordnete String-Ausgabe");
    System.out.println(myTree.toString());
    System.out.println("Aufgabe d): Suchen nach vorhandenen Elementen mit Rotation.");
    myTree.search(3);
    myTree.search(23);
    mvTree.search(15);
    if (args.length > 1) {
      if (myTree.writeToFile(args[1])) {
        System out println ("Baum nach Suchen von 15, 3 und 23 als DOT File ausgegeben in Datei "
             + args [1]);
      }
    } else {
      System.out.println("Keine Ausgabe des Baums in Datei, zu wenige Aufrufparameter.");
    System.out.println("Aufgabe e): merge");
    BinTree tree2 = new BinTree(4, 7, 2,9,5);
    System.out.println(myTree.toString());
    System.out.println(tree2.toString());
    System.out.println(BinTree.merge(myTree, tree2).toString());
}
```

Listing 6: BinTreeNode.java

/**



```
* Ein Knoten in einem binaeren Baum.
 * Der gespeicherte Wert ist unveraenderlich,
 * die Referenzen auf die Nachfolger koennen aber
 * geaendert werden.
 * Die Klasse bietet Methoden, um Werte aus einem Baum
* zu suchen und einzufuegen. Die Methode zur Suche gibt
 * es noch in einer optimierten Variante, um
 * rotate-to-root Baeume zu verwalten.
public class BinTreeNode {
   * Linker Nachfolger
  private BinTreeNode left;
   * Rechter Nachfolger
  private BinTreeNode right;
  * Wert, der in diesem Knoten gespeichert ist
  private final int value;
  ...
* Erzeugt einen neuen Knoten ohne Nachfolger
* Oparam val Wert des neuen Knotens
  public BinTreeNode(int val) {
    this.value = val;
this.left = null;
    this right = null;
  * Erzeugt einen neuen Knoten mit den gegebenen Nachfolgern
   * Oparam val Wert des neuen Knotens

* Oparam left linker Nachfolger des Knotens
   * Oparam right rechter Nachfolger des Knotens
  public BinTreeNode(int val, BinTreeNode left, BinTreeNode right) {
    this.value = val;
this.left = left:
    this right = right;
  * Oreturn Wert des aktuellen Knotens
 public int getValue() {
  return this.value;
}
  * Creturn Der gespeicherte Wert, umgewandelt in einen String
  public String getValueString() {
 return Integer.toString(this.value);
}
  * Oreturn true, falls der Knoten einen linken Nachfolger hat, sonst false
  public boolean hasLeft() {
 return this.left != null;

  * @return true, falls der Knoten einen rechten Nachfolger hat, sonst false
  public boolean hasRight() {
   return this.right != null;
  }
  /**
  * @return linker Nachfolger des aktuellen Knotens
  public BinTreeNode getLeft() {
   return this.left;
  /**
  * Oreturn rechter Nachfolger des aktuellen Knotens
  public BinTreeNode getRight() {
```



```
return this.right;
st Sucht in diesem Teilbaum nach x, ohne den Baum zu veraendern.
 * Qparam x der gesuchte Wert
 * \tilde{\text{Qreturn}} true, falls x enthalten ist, sonst false
public boolean simpleSearch(int x) {
  if(this.value == x) {
    return true;
  } else if(this.value > x && this.hasLeft()) {
    {\tt return this.left.simpleSearch(x);}\\
  } else if(this.value < x && this.hasRight()) {
    return this.right.simpleSearch(x);
  } else {
    return false;
 }
 * Fuegt x in diesen Teilbaum ein.
 * Cparam x der einzufuegende Wert
public void insert(int x) {
  if(this.value == x) {
    return;
  }else if(this.value > x) {
    if(this.hasLeft()) {
      this.left.insert(x);
    } else {
      this.left = new BinTreeNode(x);
  } else {
    if(this.hasRight()) {
      this.right.insert(x);
    } else {
      this.right = new BinTreeNode(x);
    }
 }
}
* Sucht in diesem Teilbaum nach x und rotiert den Endpunkt der Suche in die
 * Wurzel.
 * @param x der gesuchte Wert
 * Creturn die neue Wurzel des Teilbaums
public BinTreeNode rotationSearch(int x) {
  BinTreeNode root = this.left.rotationSearch(x);
this.left = root.right;
    root.right = this;
    return root;
  } else if(this.value < x && this.hasRight()) {</pre>
    BinTreeNode root = this.right.rotationSearch(x);
this.right = root.left;
root.left = this;
    return root;
    return this;
 }
 * Greturn Geordnete Liste aller Zahlen, die in diesem Teilbaum gespeichert sind.
public String toString() {
  String str = this.getValueString();
if(this.hasLeft()) {
    str = this.left.toString() + ", " + str;
  if(this.hasRight()) {
   str = str + ", " + this.right.toString();
}
  return str;
* Erzeugt eine dot Repraesentation in str
* Oparam str Stringbuilder Objekt zur Konstruktion der Ausgabe

* Oparam nullNodes Hilfsvariable, um Nullknoten zu indizieren. Anfangswert sollte O sein.

* Oreturn Den nullNodes Wert fuer den behandelten Baum
```



Tutoraufgabe 4 (Entwurf einer Klassenhierarchie):

In dieser Aufgabe sollen Sie einen Teil der Tierwelt modellieren.

- Ein Tier kann ein Säugetier, ein Wurm oder ein Insekt sein. Jedes Tier hat ein Alter.
- Ein spezielles Merkmal der Säugetiere ist ihr Fell. Für jedes Säugetier ist somit die Anzahl der Haare pro Quadratzentimeter Haut bekannt.
- Verschiedene Wurmarten haben im Allgemeinen wenig gemeinsam. Jeder Wurm hat jedoch eine bekannte Länge in Zentimetern.
- Alle Insekten haben einen Chitinpanzer. Bekannt ist, wie viel Druck in Pascal der Chitinpanzer eines Insektes aushalten kann.
- Menschen sind Säugetiere. Sie sind der Meinung, dass Intelligenz eines ihrer besonderen Merkmale sei. Deswegen ist der IQ jedes Menschen bekannt.
- Bandwürmer sind Würmer. Sie haben die Angewohnheit, Menschen zu befallen. Ihr vielleicht wichtigstes Merkmal ist ihr Wirt, ein Mensch, ohne den sie nicht lange überleben können.
- Bienen und Ohrwürmer sind Insekten. Das heißt insbesondere, dass Ohrwürmer keine Würmer sind.
- Bienen stechen Säugetiere, wenn sie sich bedroht fühlen.
- Ohrwürmer verfügen über Zangen, deren Größe in Millimeter in der Welt der Ohrwürmer von großer Bedeutung ist. Folglich ist die Zangengröße jedes Ohrwurms bekannt. Außerdem verwend(et)en Menschen Ohrwürmer als Medizin zur Behandlung von Erkrankungen der Ohren eines Menschen.

Entwerfen Sie unter Berücksichtigung der Prinzipien der Datenkapselung eine geeignete Klassenhierarchie für die oben aufgelisteten Arten von Tieren. Notieren Sie keine Konstruktoren. Um Schreibarbeit zu sparen, brauchen Sie keine Selektoren anzugeben. Achten Sie darauf, dass gemeinsame Merkmale in Oberklassen zusammengefasst werden. Ergänzen Sie außerdem geeignete Methoden, um die Behandlung von Ohrenerkrankungen, den Bandwurm-Befall und den Bienenstich abzubilden.

Verwenden Sie hierbei die Notation aus Abb. 1. Eine Klasse wird hier durch einen Kasten beschrieben, in dem der Name der Klasse sowie Attribute und Methoden in einzelnen Abschnitten beschrieben werden. Weiterhin bedeutet der Pfeil $B \longrightarrow A$, dass A die Oberklasse von B ist (also class B extends A) und $A \dashrightarrow B$, dass A den Type B in den Typen seiner Attribute oder in den Ein- oder Ausgabeparametern seiner Methoden verwendet. Benutzen Sie ein - um private und ein + um public abzukürzen.

Tragen Sie keine vordefinierten Klassen (String, etc.) oder Pfeile dorthin in Ihr Diagramm ein.



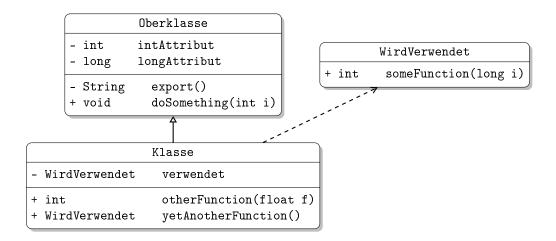
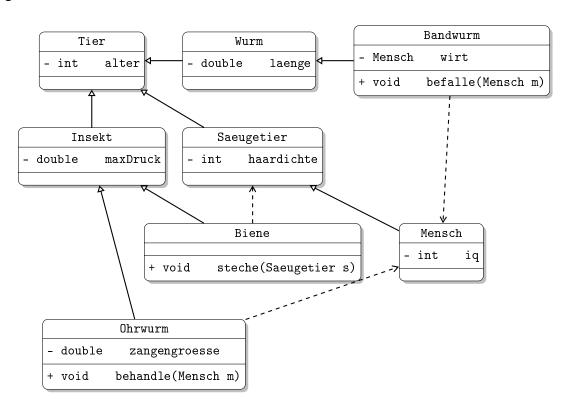


Abbildung 1: Graphische Notation zur Darstellung von Klassen.

Lösung:



Aufgabe 5 (Entwurf einer Klassenhierarchie):

(14 Punkte)

In dieser Aufgabe sollen Sie einen Teil der Schifffahrt modellieren.

- Die wichtigste Eigenschaft eines Hafens ist sein Name.
- Ein Schiff kann ein Segelschiff oder ein Motorschiff sein. Jedes Schiff hat eine Länge und eine Breite in Metern und eine Anzahl an Besatzungsmitgliedern. Ein Schiff hat seinen Liegeplatz in einem Hafen.
- Ein Segelschiff zeichnet sich durch die Anzahl seiner Segel aus.



- Die wichtigste Kennzahl eines Motorschiffs ist die PS-Stärke des Motors. Der Motor kann außerdem ein Dieselmotor oder ein Elektromotor sein.
- Ein Kreuzfahrtschiff ist ein Motorschiff. Es hat eine Anzahl an Kabinen und kann das Schiffshorn ertönen lassen.
- Eine Yacht ist ein Segelschiff. Yachten können in Privatbesitz sein oder nicht.
- Schlepper sind Motorschiffe mit einer Anzahl von Schleppseilen. Ein Schlepper kann ein beliebiges Schiff ziehen.
- Frachter sind Motorschiffe. Sie enthalten eine Ladung, die aus einer Sammlung von Containern besteht. Außerdem sind sie durch die Größe ihres Treibstofftanks in Litern gekennzeichnet. Ein Frachter kann mit Containern be- und entladen werden, wobei beim Entladen alle Container vom Frachter entfernt werden.
- Ein Container zeichnet sich durch seinen Eigentümer, seine Zieladresse und das Gewicht seines Inhalts aus. Zudem kann der Inhalt gefährlich sein oder nicht.
- In einem aufwendigen Verfahren kann ein Frachter zu einem Kreuzfahrtschiff umgebaut werden.

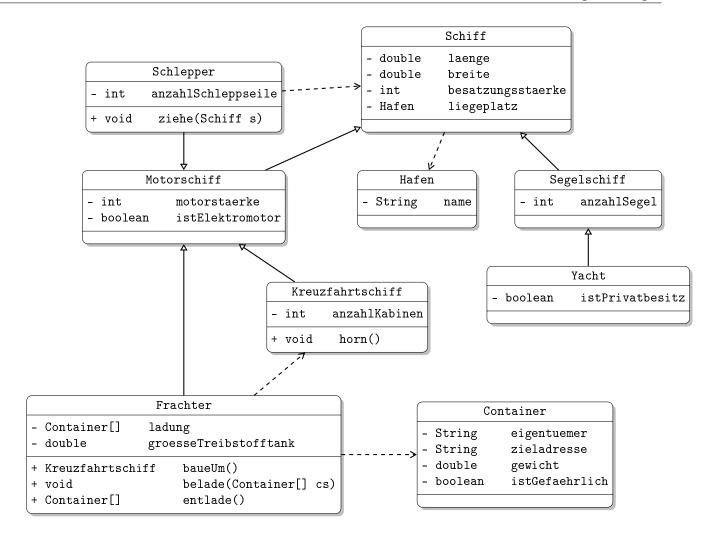
Entwerfen Sie unter Berücksichtigung der Prinzipien der Datenkapselung eine geeignete Klassenhierarchie für die oben aufgelisteten Arten von Schiffen. Notieren Sie keine Konstruktoren. Um Schreibarbeit zu sparen, brauchen Sie keine Selektoren anzugeben. Achten Sie darauf, dass gemeinsame Merkmale in Oberklassen zusammengefasst werden, falls dies sinnvoll ist. Ergänzen Sie außerdem geeignete Methoden, um das Beladen, Entladen, das Umbauen, das Ziehen und das Erklingen lassen des Horns abzubilden.

Tragen Sie keine vordefinierten Klassen (String, etc.) oder Pfeile dorthin in Ihr Diagramm ein.

Tragen Sie keine vordefinierten Klassen (String, etc.) oder Pfeile dorthin in Ihr Diagramm ein. Verwenden Sie hierbei die Notation aus der entsprechenden Tutoriumsaufgabe.

ÖGUDÆ		
Losung: .		
Losuing		





Aufgabe 6 (Deck 6): (Codescape)

Lösen Sie die Missionen von Deck 6 des Codescape Spiels. Ihre Lösung für die Codescape Missionen wird nur dann für die Zulassung gezählt, wenn Sie Ihre Lösung vor der einheitlichen Codescape Deadline am Samstag, den 22.01.2022, um 23:59 Uhr abschicken.

Lösung: _____