

# Hochschule Bonn-Rhein-Sieg University of Applied Sciences

Fachbereich Informatik M.Sc. André Kless

## **Programmierung 2**

25.07.2024

Bevor Sie mit der Bearbeitung der Klausur beginnen, beachten Sie bitte folgende Hinweise:

- 1. Prüfen Sie die Vollständigkeit Ihres Exemplars. Jede Klausur umfasst
  - diese Hinweise und
  - 9 Aufgaben- und Lösungsblätter auf den Seiten 1 bis 9

Bei Unvollständigkeit wenden Sie sich bitte sofort an die Aufsichtsperson.

- 2. Tragen Sie auf jedem Lösungsblatt oben an den vorgesehenen Stellen Ihren Namen und Ihre Matrikelnummer ein. Blätter ohne diese Angaben werden nicht bewertet. Füllen Sie aus und unterschreiben Sie das Deckblatt.
- 3. Hinter den Aufgaben ist jeweils hinreichend Platz für die Lösungen frei gelassen. Reicht der Platz nicht aus, benutzen Sie die **Rückseiten**, wobei die Zuordnungen von Lösungen zu den Aufgaben deutlich erkennbar sein müssen. Sollten Sie darüber hinaus noch Platz/Papier benötigen, so melden Sie sich bei der Aufsicht. Es darf kein eigenes Papier verwendet werden.
- 4. Hilfsmittel, die nicht im Prüfungsplan explizit angegeben wurden, sind nicht erlaubt.
- 5. In Programmierlösungen ist ausschließlich die Verwendung der Programmierkonstrukte erlaubt, die in der Veranstaltung eingeführt wurden.
- 6. Geben Sie das Deckblatt, die Seiten 1-9 mit den Aufgaben und Ihren Lösungen, ggfs. die **nummerierten** Zusatzblätter (10, 11, usw.) geordnet ab.
- 7. Sie haben die Klausur bestanden, wenn Sie mindestens 60 Punkte erreichen.

### **Ergebnis (bitte freilassen):**

Aufgabe	1	2	3	4	5	Σ
Erreichbar	20	20	30	25	25	120
Erreicht						

Note: \_\_\_\_\_

Note	5,0	4,0	3,7	3,3	3,0	2,7	2,3	2,0	1,7	1,3	1,0
Punkte	0-59	60-65	66-71	72-77	78-83	84-89	90-95	96-101	102-107	108-113	114-120

Datenstruktur	Operation	O(1)	O(log <sub>2</sub> n)	O(n)
DynArray	T get(int pos)			
п	void set(int pos, T e)			
11	void append(T e)			
11	void remove(int pos)			
11	boolean contains(T e)			
Ringpuffer	T get()			
11	void add(T e)			
п	void remove()			
п	boolean contains(T e)			
DVL	T getLast()			
11	void insert(int pos, T v)			
11	void removeLast()			
11	void delete(T v)			
п	boolean contains(T v)			
AVL-Baum	void insert(T v)			
11	void delete(T v)			
11	boolean contains(T v)			
Неар	T getMin()			
11	void insert(T v)			
ш	void removeMin()			

Kreuzen Sie in der folgenden Tabelle die korrekte Laufzeitkomplexität für die einzelnen Operationen

Name: .....

Aufgabe 1 (20 Punkte):

Seite 1

Matrikelnummer: .....

Name:	Matrikelnummer:	Seite 2

#### Aufgabe 2 (20 Punkte):

- a) Wir betrachten folgende Variante eines Integer-Ringpuffers mit capacity = 3:
  - add() üerschreibt den ältesten Eintrag, falls der Puffer voll ist
  - get() liefert den jüngsten gepufferten Wert
  - remove() löscht den ältesten Wert im Ringpuffer
  - der Iterator liefert die Elemente in der Reihenfolge "jüngster", "zweitjüngster", ...

Wie entwickelt sich im Speicher das Array des Ringpuffers unter folgenden Operationen? add(1); add(2); remove(); remove(); add(5); add(3); add(1); add(4); add(7); remove();

Geben Sie hierzu in der Tabelle die Werte von p, size und die der internen Array-Inhalte an. Lassen Sie dabei nicht mehr gebrauchte Feldkomponenten unverändert, solange sie nicht überschrieben werden. p ist der Index des **ältesten** Eintrags im Ringpuffer.

Anweisung	р	size	Array-Inhalte
	0	0	000
add(1)			
add(2)			
remove()			
remove()			
add(5)			
add(3)			
add(1)			
add(4)			
add(7)			
remove()			

b) In welcher Reihenfolge würde nun der Iterator des Ringpuffers welche Werte liefern?

Name: ...... Matrikelnummer: ...... Seite 3

#### Aufgabe 3 (30 Punkte):

a) Gegeben sei folgendes Java-Programm:

```
public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        DVL<Integer> dvl = new DVL<>();
        dvl.append(5); dvl.append(8);
        // Vorher
        dvl.addAfter(0,8); dvl.addAfter(5,3); dvl.addAfter(8,1);
        // Nachher
    }
}
```

Zeichnen Sie insgesamt zwei Speicherbilder: Ein Speicherbild, welches zunächst den Zustand der doppelt verketteten Liste (DVL) vor dem Aufruf der addAfter-Methode zeigt und ein Speicherbild für den Zustand danach. Die Methode addAfter (T a, T b) fügt den Wert b hinter dem ersten Vorkommen von a in die Liste ein. Wenn a in der DVL nicht enthalten ist, wird b am Anfang der Liste eingefügt.

Name: ...... Seite 4

b) Gegeben sei der folgende Java-Code der DVL:

```
public class DVL<T> {
    /* Instanzvariablen */
    private ListenElem first;
    private ListenElem last;
    private int size;
    /* Instanzmethoden */
    public int size() { ... }
    public boolean isEmpty() { ... }
    public T getFirst() { ... }
    public T getLast() { ... }
    public void insert(T v) { ... }
    public void append(T v) { ... }
    public void removeFirst() { ... }
    public void removeLast() { ... }
    public void delete(T value) { ... }
    public boolean contains(T value) { ... }
    /* Innere Klasse */
    private class ListenElem {
         /* Instanzvariablen */
         T value;
         ListenElem prev;
         ListenElem next;
         /* Konstruktor */
         ListenElem (T v) { value = v; }
    }
```

Ergänzen Sie nun die Instanzmethode addAfter(T a, T b). Denken Sie auch an den Sonderfall, wenn a am Ende der Liste ist. Sie können davon ausgehen, dass a und b nicht null sind. Zeigen Sie, dass Sie das "Umhängen" von Referenzen in einer DVL beherrschen.

Name: ...... Seite 5

public void addAfter(T a, T b) {

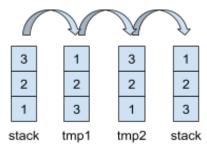
Name: ...... Matrikelnummer: ...... Seite 6

#### Aufgabe 4 (25 Punkte):

a) Gegeben sei folgendes Java-Programm:

```
/* Verwenden Sie folgende
public class StapelUtil {
    public static void main(String[] args) {
                                                                Definition des Interfaces: */
         Stapel<Integer> stack = new StapelEVL<>();
                                                                interface Stapel<T> {
         stack.push(1);
                                                                     int size();
         stack.push(2);
                                                                     boolean isEmpty();
         stack.push(3);
                                                                     T top();
         System.out.println("Vorher: " + stack); // [1, 2, 3]
                                                                     void push(T e);
         reverseStack(stack);
                                                                     void pop();
         System.out.println("Nachher: " + stack); // [3, 2, 1]
    }
```

Implementieren Sie die statische generische Methode reverseStack, die einen Stapel übergeben bekommt und die Reihenfolge der Elemente umkehrt. Verwenden Sie dafür zwei weitere Hilfsstacks:



Name: ...... Seite 7

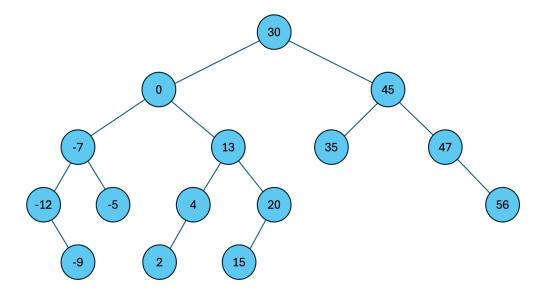
**b)** Gegeben sei folgendes Java-Programm:

```
public class SchlangeUtil {
                                                             /* Verwenden Sie folgende
    public static void main(String[] args) {
                                                             Definition des Interfaces: */
        Schlange<Integer> queue =
                                                             interface Schlange<T>
             new SchlangeEVL<>();
                                                             extends Iterable<T> {
        queue.enqueue(1);
                                                                  int size();
        queue.enqueue(2);
                                                                  boolean isEmpty();
        queue.enqueue(3);
                                                                  T front();
        Integer max = findMax(queue);
                                                                  void enqueue(T e);
        System.out.println(max); // 3
                                                                  void dequeue();
 }
                                                             }
```

Implementieren Sie die statische generische Methode findMax, die eine Warteschlange übergeben bekommt und das größte darin enthaltene Element in der Warteschlange liefert, ohne dabei die Warteschlange zu verändern. Nehmen Sie zudem eine Typeinschränkung vor, um die Elemente in dieser Warteschlange über ihre innere Ordnung vergleichen zu können. Die findMax-Methode soll null liefern, falls die Warteschlange leer ist.

#### Aufgabe 5 (25 Punkte):

a) Löschen Sie aus dem dargestellten **AVL-Baum** das Element 45. Führen Sie ggf. notwendige Rebalancierungen durch. Markieren Sie **vor** jeder Rotation den Knoten, in dem die Balance gestört ist und markieren Sie die an der Rotation beteiligten Knoten.



Name:	Matrikelnummer:	Seite 9
inallic	Matrix Ciriarrifici	OCILC 3

- b) Wie Sie aus der Vorlesung wissen, liefert die inorder-Traversierung durch einen Suchbaum die Knoteneinträge in aufsteigend sortierter Reihenfolge. Gilt auch umgekehrt, dass die postorder-Traversierung die Knoteneinträge in absteigend sortierter Reihenfolge liefert?
  Begründen Sie Ihre Antwort!
- c) Stellt die Folge 2 4 7 8 5 6 9 einen Min-Heap dar?

Wenn ja: Zeichnen Sie den entsprechenden linksvollständigen Binärbaum.

Wenn nein: Begründen Sie, warum es sich nicht um einen Min-Heap handelt.

d) Entfernen Sie das minimale Element aus dem unten im Array dargestellten (Min-)Heap und stellen Sie die Heap-Eigenschaft wieder her. Fügen Sie anschließend in den resultierenden Heap das Element 48 ein und stellen Sie die Heap-Eigenschft wieder her.

Geben Sie nach dem Einfügen bzw. Entfernen eines Elementes an, welche Operation Sie zur Wiederherstellung der Heap-Eigenschaft verwenden (upheap/downheap).

Geben Sie nach jeder Vertauschung die vertauschten Elemente an. Gleichbleibende Einträge müssen Sie nicht abschreiben.

Array-Index i:	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]	[9]	[10]	[11]	[12]
Operation	0	4	3	8	26	5	7	63	70	42	32	31	35