SWO_{3x}

Übung zu Softwareentwicklung mit klassischen Sprachen u. Bibliotheken 3

SS 2022, Übung 03

		Abgabe elektronisch bis Sa 8 Uhr in der KW 16			
Gr. 1, Winkler, BSc Msc		Name: Roman Kofler-Hofer	Aufwand in h: 12		
Gr. 1, Dr. Pitzer					
	Punkte:	Kurzzeichen Tutor / Übι	ıngsleiter/		

Beispiel	L Lösungsidee	l Implementierung	T Tests	S = L+I+T	Multiplikator	S*M
а	XX	XXX	XXXXX	10	4	40
b	XXX	XXXX	XXX	10	4	40
С	XX	XX	XXXXXX	10	2	20
					Summe	100

1. Test-Suite für Heap-Implementierung

Lösungsidee:

Mittel JUnit wurde eine Test-Suite implementiert. Zu berücksichtigen gilt es setUp und tearDown Methoden festzulegen, um bei jedem Test mit einem sauberen / leeren Heap zu beginnen.

In den Tests versuche ich jede Methode mit Randfällen zu testen. Z.B. Aufruf der Methode bei leerem Heap, selbe Priorität von Elementen, Heap hat Size 1 und wird mit dem Aufruf der Methode 0.

Ein weiteres Szenario besteht darin unsere Heap-Implementierung mit der JDKQueue-Implementierung zu vergleichen. Dazu enqueue ich 10k Elemente in beide Heaps und beim Dequeueing müssen die entfernten Werte jeweils immer dieselben sein.

Schlussendlich führe ich noch einen Test mit Zufallszahlen durch. Auch hier werden wieder 10k Zufallszahlen in den Heap eingefügt und anschließend entfernt. Das Ergebnis der Methode peek und dqueue soll dabei immer ident sein.

Zusätzlich zu meinen Tests ist durch die Heap-Implementierung ja bereits sichergestellt, dass der Heap nach jedem Einfüge- und Entfernvorgang weiterhin den Eigenschaften eines Heaps entspricht (isHeap Methode).

Quellcode:

```
package swe4hue;
import org.junit.jupiter.api.AfterEach;
import org.junit.jupiter.api.BeforeEach;
import org.junit.jupiter.api.Test;
import java.util.Collections;
import java.util.NoSuchElementException;
import java.util.PriorityQueue;
import java.util.Random;
import static org.junit.jupiter.api.Assertions.*;
/**
 * Test suite for classes that implement the PQueue interface
class PQueueTest {
  static final int REPETITION = 10000;
  private PQueue<Integer> data;
  @BeforeEach
  void setUp() {
    data = new Heap<>();
    //data = new DHeapQueue<>(1000);
  }
  @AfterEach
  void tearDown() { data = null; }
  void isEmpty() {
   assertTrue(data.isEmpty());
   data.enqueue(2);
   data.enqueue(2);
   assertFalse(data.isEmpty());
   data.dequeue();
   assertFalse(data.isEmpty());
   data.dequeue();
   assertTrue(data.isEmpty());
  }
  @Test
  void peek() {
   assertNull(data.peek());
   data.enqueue(5);
   data.enqueue(4);
   data.enqueue(7);
   data.enqueue (5);
   data.enqueue(8);
   data.enqueue (5);
   int val = data.dequeue();
    assertEquals(val, 8);
  }
  /**
  * Tests include a basic scenario, enqueueing several random numbers & enqueu-
eing numbers with the same priority
```

```
@Test
void enqueue() {
  enqueueBasics();
  enqueueRandom();
  enqueueSamePriority();
}
@Test
void dequeue() {
  assertThrows(NoSuchElementException.class, () -> {data.dequeue();});
  assertEquals(data.size(), 0);
  Random rand = new Random();
  for(int i = 0; i < REPETITION; i++) {</pre>
    int val = rand.nextInt(10000);
    data.enqueue(val);
  while(!data.isEmpty()) {
    assertEquals(data.peek(), data.dequeue());
}
 * Tests the basics of the enqueue method.
void enqueueBasics() {
  assertEquals(data.size(), 0);
  for(int i = 0; i < REPETITION; i++) {</pre>
    assertEquals(i, data.size());
    data.enqueue(i);
  1
  assertEquals(data.size(), REPETITION);
  while(! data.isEmpty()) {
    data.dequeue();
  assertEquals(data.size(), 0);
}
void enqueueSamePriority() {
  data.enqueue(7);
  data.enqueue(3);
  data.enqueue(3);
  data.enqueue (4);
  data.enqueue (11);
  data.enqueue(7);
  data.enqueue (9);
  data.enqueue (10);
  data.enqueue (14);
  data.enqueue (10);
  data.enqueue (7);
  data.enqueue(9);
  assertEquals(data.dequeue(), 14);
  assertEquals(data.dequeue(), 11);
  assertEquals(data.dequeue(), 10);
  assertEquals(data.dequeue(), 10);
  assertEquals(data.dequeue(), 9);
  assertEquals(data.dequeue(), 9);
  assertEquals (data.dequeue(), 7);
  assertEquals (data.dequeue(), 7);
```

```
assertEquals(data.dequeue(), 7);
    assertEquals(data.dequeue(), 4);
    assertEquals(data.dequeue(), 3);
    assertEquals (data.dequeue(), 3);
    assertThrows(NoSuchElementException.class, () -> {data.dequeue();});
  }
   * Test for enqueue method. Randomly adds 10k random numbers
  void enqueueRandom() {
    Random rand = new Random();
    for(int i = 0; i < REPETITION; i++) {</pre>
      int r = rand.nextInt(10000);
      data.enqueue(r);
      assertEquals(data.peek(), data.dequeue());
    }
    assertEquals(data.size(), 0);
  }
  /**
   * compares my implementation of the priority queue with the JDK pQueue
   * 10k random numbers get inserted. When dequeueing it's asserted that the ele-
ments of both containers are always the same
   */
  @Test
  void CompareWithJDKpQueue() {
    PriorityQueue<Integer> compCont = new PriorityQueue<>(Collections.reverseOr-
der());
    Random rand = new Random();
    for(int i = 0; i < REPETITION; i++) {</pre>
      int x = rand.nextInt(10000);
      compCont.add(x);
      data.enqueue(x);
    }
    assertEquals(data.size(), compCont.size());
    for(int i = 0; i < REPETITION; i++) {</pre>
      assertEquals(data.dequeue(), compCont.poll());
    assertEquals(data.size(), compCont.size());
  }
}
```

Tests:

```
Test Results

1 sec 704 ms

PQueueTest
1 sec 704 ms

renqueue()
peek()
CompareWithJDKpQueue()
dequeue()
dequeue()
sisEmpty()

1 sec 704 ms

678 ms
Process finished with exit code 0

Process finished with exit code 0
```

2. d-Heaps

Lösungsidee:

Grundsätzlich kann vieles der Heap-Implementierung übernommen werden. Die Methode für left und right child muss ersetzt werden durch eine kthChild Methode. Diese liefert das k-te Kind für einen bestimmten Index. Wobei 0 < k <= d.

Die upHeap Methode kann 1:1 übernommen werden, da ja weiterhin immer mit dem Parent verglichen wird (und es weiterhin immer nur ein Parent gibt).

Für die downHeap Methode muss nun aber auch die largerChild-Methode angepasst werden. Hier müssen nun alle (d) Kinder des Knotens an der Position i durchsucht werden und das Maximum wird retourniert.

Quelitext:

```
package swe4hue;
import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.NoSuchElementException;
import java.util.Random;
public class DHeapQueue<T extends Comparable<T>> implements PQueue<T>{
  private final List<T> values;
  private final int d;
  private boolean less(T a, T b) {
    return a.compareTo(b) < 0;</pre>
  public DHeapQueue(int d) {
    values = new ArrayList<>();
    this.d = d;
  }
  private int parent(int i) { return (i-1)/d;}
  private int kthChild(int i, int k) {return (d * i) + k;}
  public int getD() {
    return this.d;
  1
  @Override
  public boolean isEmpty() {
    return values.isEmpty();
  }
  @Override
  public T peek() {
    return values.isEmpty() ? null : values.get(0);
  @Override
  public void enqueue(T value) {
    assert isHeap();
    values.add(value);
    upHeap();
```

```
assert isHeap();
}
@Override
public T dequeue() {
  assert isHeap();
  if(values.isEmpty())
    throw new NoSuchElementException("cannot dequeue from empty queue");
  T top = values.get(0);
  int last = values.size()-1;
  values.set(0, values.get(last));
  values.remove(last);
  if(!values.isEmpty())
    downHeap();
  assert isHeap();
  return top;
@Override
public int size() {
  return values.size();
private void upHeap() {
 int i = values.size()-1;
  T \times = values.get(i);
  while(i != 0 && less(values.get(parent(i)), x)) {
   values.set(i, values.get(parent(i)));
    i = parent(i);
  1
  values.set(i, x);
private int getIndexOfGreatestChild(int i) {
  int indexOfMaxChild = kthChild(i,1);
  T maxChildVal = values.get(indexOfMaxChild);
  int k = 2;
  int kthChildPos = kthChild(i, k);
  while((kthChildPos < values.size()) && (k <= d)) {</pre>
    T kthChildVal = values.get(kthChildPos);
    if (less(maxChildVal, kthChildVal)) {
      maxChildVal = kthChildVal;
      indexOfMaxChild = kthChildPos;
    k++;
    kthChildPos = kthChild(i, k);
  return indexOfMaxChild;
}
private void downHeap() {
 assert ! values.isEmpty();
  int i = 0;
  T \times = values.get(0);
  while(kthChild(i,1) < values.size()) {</pre>
    int indexOfGreatestChild = getIndexOfGreatestChild(i);
```

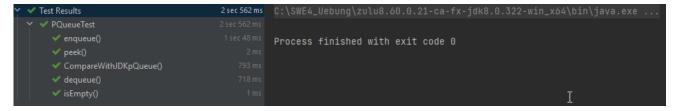
```
if (!less(x, values.get(indexOfGreatestChild)))
      break:
    values.set(i, values.get(indexOfGreatestChild));
    i = indexOfGreatestChild;
  }
  values.set(i, x);
}
private boolean isHeap() {
  int i = 1;
  while(i < values.size() &&</pre>
          !less(values.get(parent(i)), values.get(i))) {
    i++;
  }
  return i >= values.size();
@Override
public String toString() {
  StringBuilder sb = new StringBuilder();
  sb.append("heap = [");
  for(int i = 0; i < values.size(); i++) {</pre>
    if(i>0) sb.append(", ");
    sb.append(values.get(i));
  }
  sb.append("]");
  return sb.toString();
public static void main(String[] args) {
  System.out.println("DHeap testing");
  DHeapQueue<Integer> h = new DHeapQueue<>(5);
  Random r = new Random();
  for(int i = 0; i < 20; i++) {
    h.enqueue(r.nextInt(100));
  String s = h.toString();
  System.out.println(s);
 h.dequeue();
  s = h.toString();
  System.out.println(s);
 h.dequeue();
  s = h.toString();
  System.out.println(s);
```

}

Tests:

Die Test-Suite aus Aufgabe 1 habe ich für den dHeap angepasst. Dazu musste nur die setUp Methode folgend verändert werden

```
void setUp() {
  //data = new Heap<>();
  data = new DHeapQueue<>(5);
}
```



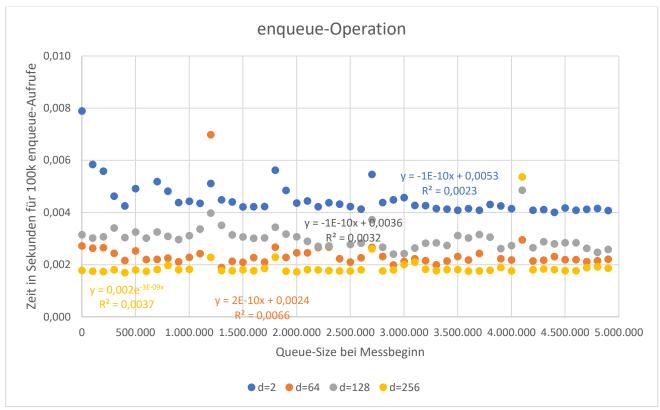
Auch in dieser Variante laufen die Tests erfolgreich durch

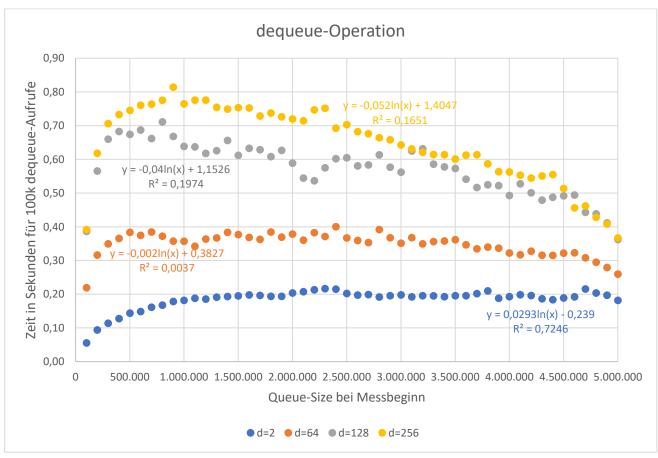
3. Komplexitätsanalyse

Asymptotische Laufzeitkomplexität

- enqueue
 - Die Höhe des Heaps beträgt log n/log d. Daher benötigt es beim heapDown auch diese Anzahl an Vergleichen. Die Laufzeitkomplexität beträgt also log n/log d. Bei steigendem d sollten enqueue Operationen also schneller werden.
- dequeue
 - Bei dequeue wird die kleinste Zahl in den Wurzelknoten geschrieben und von dort runter gebubbelt. Dabei müssen immer d-1 Vergleiche angestellt werden, um das größte Kind zu finden. Die asymptotische Laufzeitkomplexität beträgt daher O(d log n / log d). Mit steigendem d sollten dequeue Operationen langsamer werden.

Detailanalyse Excel





Interpretation:

- Enqueue-Operationen sind grundsätzlich deutlich schneller als, als dequeue-Operationen (um den Faktor 10).
- Es bestätigt sich, dass bei steigendem d die enqueue Operationen schneller werden. Zwischen d=64 und d=256 sind die Unterschiede noch geringer (d=64 und d=128 sind sogar vertauscht im Vergleich zu dem was ich erwarten würde). Bei d=2 sieht man aber recht deutlich, dass das Einfügen von 100k Zufallszahlen länger dauert als bei d=256. Je größer das n (also die Size der Queue), desto größer sind die Unterschiede.
- Auch bei den dequeue-Operationen bestätigt sich, dass je größer d gewählt wird, umso länger das Entfernen von 100k Werten dauert.
- Was ich mir hier jedoch nicht erklären kann ist der Umstand, dass sich die Größe des Heaps bei beiden Operationen tendenziell positiv auf die Laufzeit auswirkt. Ich hab auch nach längerer Suche keinen offensichtlichen Fehler gefunden und es dann so hingenommen. Wie gesagt: ganz plausibel kommt es mir nicht vor.