## Übungsblatt 7

Julius Auer, Alexa Schlegel

## Aufgabe 1 (Anfragezeit bei kd-Bäumen):

## Aufgabe 2 (Implementierung):

Zum Ausführen des Codes muss bitte  $orte\_deutschland.txt$  im selben Verzeichnis wie das Jar liegen, oder wahlweise das Jar mit Angabe des Pfads gestartet werden:  $java - jar\ UB7.jar\ ./< path>/orte\ deutschland.txt$ 

Um einen kd-Baum in  $O(n \cdot (k + \log n))$  konstruieren zu können, benötigt man einen O(n)-Median Algorithmus. Wir haben zu diesem Zweck der Vollständigkeit halber einen BFPRT implementiert - dieser ist in der Praxis aber deutlich langsamer als das mittlere Element nach Sortieren mit Timsort zu ermitteln. Deshalb wird für den kd-Baum letztgenannter Ansatz verwendet.

Da für das Erstellen eines ausgeglichenen k<br/>d-Baums alle Elemente zur Konstruktions-Zeit bekannt sein müssen, wurde auf eine<br/> insert-Methode verzichtet.

Der kd-Baum akzeptiert als Elemente alle Objekte, die KDKey implementieren - über diese Schnittstelle kann für jedes Objekt auf das i-te Element des k-dimensionalen Schlüssels zugegriffen werden:

```
public interface KDKey {
   public Double getKey(int dimension);
}
```

Alle übrigen Details sollten den Kommentaren zu entnehmen sein. Es folgt der vollständige Code:

```
public class KDTree<T extends KDKey> {
       private Node<T> root;
3
        public KDTree(int dimension, List<T> points) {
           LinkedList<Integer> dimensions = new LinkedList<Integer>();
           for(int i = 0; i < dimension; ++i)</pre>
               dimensions.addLast(i);
           root = new Node<T>(points, dimensions);
13
       public boolean contains(T point) {
14
           return root.contains(point);
15
16
17
        public LinkedList<T> search(double[][] range) {
18
           return root.search(range);
19
    }
```

```
public class Node<T extends KDKey> {
        Node<T> leftChild = null;
        Node<T> rightChild = null;
3
       Node<T> midChild = null;
4
       T median;
6
       int d;
8
       protected Node(List<T> points, LinkedList<Integer> dimensions) {
9
           if(dimensions.isEmpty()) {
               median = points.get(0);
               return;
           }
14
           d = dimensions.removeFirst();
           LinkedList<Integer> dimensions_mid = new LinkedList<Integer>();
16
           LinkedList<Integer> dimensions_right = new LinkedList<Integer>();
           dimensions_mid.addAll(dimensions);
18
           dimensions.addLast(d);
           dimensions_right.addAll(dimensions);
19
           Collections.sort(points, new Comparator<T>() {
               @Override
               public int compare(T p1, T p2) {
24
                   return p1.getKey(d).compareTo(p2.getKey(d));
25
           });
27
           median = points.get(points.size() / 2);
           LinkedList<T> points_left = new LinkedList<T>();
           LinkedList<T> points_mid = new LinkedList<T>();
30
           LinkedList<T> points_right = new LinkedList<T>();
32
33
           for(T p : points)
               if(p.getKey(d).compareTo(median.getKey(d)) < 0)</pre>
                  points_left.add(p);
               else if(p.getKey(d).compareTo(median.getKey(d)) == 0)
36
                   points_mid.add(p);
38
                   points_right.add(p);
40
41
           if(!points_left.isEmpty())
               leftChild = new Node<T>(points_left, dimensions);
42
43
           if(!points_mid.isEmpty())
44
               midChild = new Node<T>(points_mid, dimensions_mid);
45
46
47
           if(!points_right.isEmpty())
48
               rightChild = new Node<T>(points_right, dimensions_right);
49
       protected boolean contains(T point) {
           if(point.equals(median))
               return true;
54
           if(point.getKey(d) < median.getKey(d))</pre>
56
               return leftChild == null ? false : leftChild.contains(point);
57
           if(point.getKey(d) > median.getKey(d))
59
               return rightChild == null ? false : rightChild.contains(point);
60
           return midChild == null ? false : midChild.contains(point);
61
62
63
       protected LinkedList<T> search(double[][] range) {
65
           LinkedList<T> result = new LinkedList<T>();
66
67
           // if "a" is inside the actual range
           if(median.getKey(d).compareTo(range[d][0]) >= 0 && median.getKey(d).compareTo(
68
                range[d][1]) <= 0) {
               boolean inRange = true;
```

```
for(int i = 0; i < range.length; ++i)</pre>
                   if(median.getKey(i) < range[i][0] || median.getKey(i) > range[i][1])
73
                       inRange = false;
74
75
               if(inRange)
                   result.add(median);
76
78
               if(midChild != null)
79
                   result.addAll(midChild.search(range));
80
81
               if(leftChild != null && median.getKey(d).compareTo(range[d][0]) > 0)
82
                   result.addAll(leftChild.search(range));
83
               if(rightChild != null && median.getKey(d).compareTo(range[d][1]) < 0)</pre>
84
                   result.addAll(rightChild.search(range));
86
87
           // if "a" is outside the given range look in left or right child
           else {
88
89
               if(rightChild != null && median.getKey(d).compareTo(range[d][0]) < 0)</pre>
                   result.addAll(rightChild.search(range));
90
               else if(leftChild != null && median.getKey(d).compareTo(range[d][1]) > 0)
91
                   result.addAll(leftChild.search(range));
92
94
95
           return result;
96
        }
97
```

Ein Test mit der großen <a href="mailto:orte\_welt.txt-Datei">orte\_welt.txt-Datei</a> wurde nicht durchgeführt, weil der File das Filesize-Limit von Github überschreitet - damit passt er nicht in unseren Workflow :)

Für deutsche Orte wurden alle Orte als schwarze Punkte eingezeichnet und die Orte aus der Ergebnismenge von Beispiel-Anfragen (markiert durch rote Boxen um den Anfrage-Bereich) als grüne Punkte (Abb. 1).

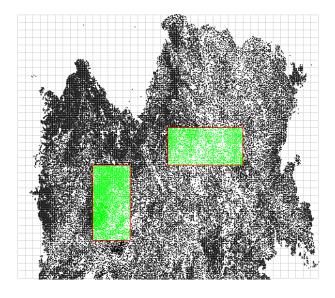


Abbildung 1: Zwei Beispielanfragen