Übungsblatt 3

Julius Auer, Alexa Schlegel

Aufgabe 1 (Graham-Scan):

Implementieren Sie den Graham-Scan. Benutzen Sie dabei aus Gründen besserer Laufzeit und zur Vermeidung von Rundungsfehlern möglichst nur die Grundrechenarten $+,-,\times,\div$. Eine Umrechnung in Polarkoordinaten, wie in der Vorlesung beschrieben, ist nicht nötig, um die Strahlen nach Steigung zu sortieren.

Im Folgenden wird der implementierte Algorithmus mit Hilfe von Pseudocode beschreiben, dieser orientiert sich an der in $Introduction\ to\ Algorithms^1$ vorgestellten Lösung. Der Stack S wird verwendet, um mögliche Kandidaten der konvexen Hülle zu verwalten. Nach terminierung des Algorithmus enthält S die Knoten der konvexen Hülle entgegen dem Urzeigersinn.

Algorithm 1 Graham-Scan(Q)

```
1: sei p_0 \in Q mit minimaler y-Koordinate:
   bei gleicher y-Koordinate wird minimale x-Koordinate verwendet
2: sei p_1, p_2, \ldots, p_n die restlichen Punkte aus Q:
   von p_0 aus gesehen in Polarkorrdinaten gegen den Urzeigersinn sortiert
   bei gleichem Winkel, nur Punkt mit größtem Abstand von p_0 behalten
3: PUSH(p_0, S)
 4: Push(p_1, S)
5: PUSH(p_2, S)
   for i = 3 to n do
      while Winkel (NEXT-TO-TOP(S), TOP(S), p_i) ist keine Linkskurve do
7:
        Pop(S)
8:
      end while
9:
      Push(p_i, S)
10:
11: end for
12: \mathbf{return} S
```

Die Methode grahamscan() erhält als Eingabe eine Punktwolke und liefert ein Polygon zurück, welches der Konvexenhülle dieser Punktwolke entspricht.

Wir verwenden als Startpunkt des Algorithmus den Punkt der am weitestens Links liegt und die kleinsten y-Koordinte besitzt (getMinY()). (In der Vorlesung wird ein beliebiebiger Punkt in der Mitte der Punktwolke ermittelt.)

Die Sortierung der Punkte erfolgt nach ihrer Steigung. Damit die Punkte gegen den Urzeigersinn sortiert sind werden sie vorher an der Funktion f(x) = |x| gespiegelt und erst dann der Anstiegt berechnet (getRelevantPoints()).

Um Links- und Rechskurven zu prüfen, wird die Determinante einer 2x2-Matrix bestimmt, welche sich aus den zwei Vektoren der folgenden drei Punkte zusammensetzt. t ist der letzte Punkt auf dem Stack, ntt der vorletzte Punkt und ca der Punkt der aktuelle betrachtet wird. Es wird getestet ob \overline{t} \overline{cp} links oder rechts von \overline{t} \overline{ntt} liegt.

¹Introduction to Algorithms, Second Edition, S. 949

```
public static Polygon grahamscan(Points pointcloud) {
2
3
           // get minimum
4
           Point min = pointcloud.getMinY();
5
6
           // select only relevant points from point cloud
           Map<MyAnstieg, Point> relevantPoints = pointcloud.getRelevantPoints();
8
9
           // sort by ascent
           Map<MyAnstieg, Point> sortedPoints = new TreeMap<MyAnstieg, Point>(Collections.
                reverseOrder());
           for (MyAnstieg a : relevantPoints.keySet()) {
               sortedPoints.put(a, relevantPoints.get(a));
14
15
           // put first 3 points on stack
16
           Stack<Point> stack = new Stack<Point>();
           stack.push(min);
18
           MyAnstieg ascent = ((TreeMap<MyAnstieg, Point>) sortedPoints).firstKey();
           Point p = sortedPoints.get(ascent);
           sortedPoints.remove(ascent);
           stack.push(p);
23
24
           ascent = ((TreeMap<MyAnstieg, Point>) sortedPoints).firstKey();
           p = sortedPoints.get(ascent);
           sortedPoints.remove(ascent);
27
           stack.push(p);
29
           // have a look at each point
           for (MyAnstieg ca : sortedPoints.keySet()) { // ca ... current ascent
31
32
               Point t = stack.pop(); // t ... top
               Point ntt = stack.peek(); // ntt ... next-to-top
               stack.push(t); // put top back on stack
36
               // use determinant for testing left/right turns
37
               Vector v1 = new Vector(ntt.getX()-t.getX(), ntt.getY() - t.getY());
               Vector v2 = new Vector(sortedPoints.get(ca).getX() - t.getX(), sortedPoints.get
                    (ca).getY() - t.getY());
39
               Mat2x2 matrix = new Mat2x2(v1.get(0), v1.get(1), v2.get(0), v2.get(1));
40
41
42
               // testing for not left-turns
               while (! (matrix.getDeterminant() <= 0) ) {</pre>
43
44
45
                   // remove last point
46
                   stack.pop();
47
48
                  // have a look at the next point
                   t = stack.pop();
49
                  ntt = stack.peek();
                  stack.push(t);
52
                  v1 = new Vector(ntt.getX()-t.getX(), ntt.getY() - t.getY());
54
                   v2 = new Vector(sortedPoints.get(ca).getX() - t.getX(), sortedPoints.get(ca
                       ).getY() - t.getY());
                  matrix = new Mat2x2(v1.get(0), v1.get(1), v2.get(0), v2.get(1));
56
57
               }
59
               // put current point on stack
60
               stack.push(sortedPoints.get(ca));
61
62
63
           // generate polygon from points on stack
64
           Point[] points = new Point[stack.size()];
65
           stack.toArray(points);
66
67
           return new Polygon(points);
```

68

```
public Point getMinY() {
 2
             Point min = points[0];
             for(Point p : points) {
 3
                 if(min.getY() <= p.getY()) {</pre>
 4
                     if(min.getY() == p.getY()) {
   // Compare x-values
 5
 6
                         if(min.getX() > p.getX()) {
 8
                             min = p;
 9
                     }
                 }
                 else {
                     min = p;
14
             }
15
16
             return min;
        }
```

```
public Map<MyAnstieg, Point> getRelevantPoints() {
2
           Point min = getMinY();
3
           Map<MyAnstieg, Point> relevantPoints = new HashMap<MyAnstieg, Point>();
4
5
           for(Point p : points) {
6
7
               if(p != min) {
8
                  Double d = p.toPosition().substract(min.toPosition()).getMirroredAscent();
9
10
                  MyAnstieg m = new MyAnstieg(d);
                   if (Double.isInfinite(d)) {
13
                      m = new MyAnstieg(Double.MAX_VALUE);
14
16
                   if(!relevantPoints.containsKey(m)) {
17
                      relevantPoints.put(m, p);
18
                  } else {
19
                      Point cp = relevantPoints.get(m);
                      double distanceold = cp.getX()*cp.getX()+cp.getY()*cp.getY();
                      double distancenew = p.getX()*p.getX()+p.getY()*p.getY();
                      if(distancenew > distanceold) {
24
                          relevantPoints.remove(m);
25
                          relevantPoints.put(m, p);
26
                  }
              }
29
           }
30
           return relevantPoints;
       }
```

Zur Veranschaulichung des Algorithmus gibt es einen Testklasse, wo die einzelnen Schritte visualisiert werden. Hier ein Beispiel mit 10 zufälligen Punkten:

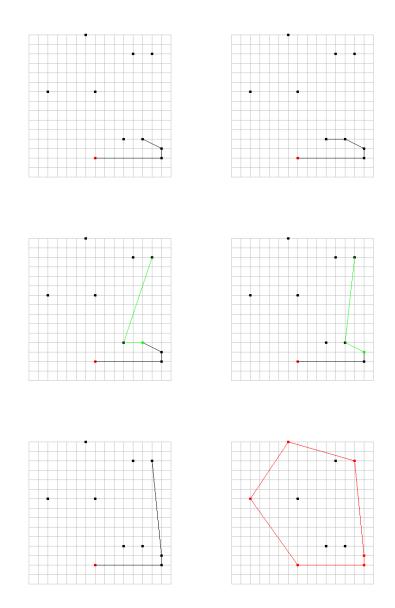


Abbildung 1: Die ersten 5 Schritte und die resultierende Konvexehülle.

 ${\bf Aufgabe~2}~({\rm inkrementelle~Konstruktion~der~konvexen~H\"{u}lle}):$

TODO

Aufgabe 3 (untere Schranke):

TODO