Aufgabe 1: Lisa rennt

Teilnahme ID: 48313 Nikolas Kilian

27. April 2019

Inhaltsverzeichnis

1		ungsidee Berechnun	g.	 •	 				 •									1 2
2		setzung Komplexit	ät .		 					•		 				•		3 5
3		spiele																6
	3.1	Beispiel 1			 													6
	3.2	Beispiel 2			 													7
		Beispiel 3																
	3.4	Beispiel 4			 													9
	3.5	Beispiel 5			 													10
	3.6	Beispiel 6			 	•												11
4	Cod	le																12

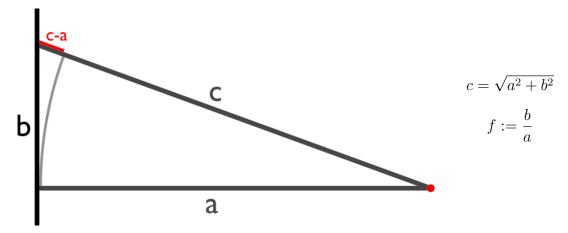
1 Lösungsidee

Wenn es keine Hindernisse gibt, so ist der optimale Weg eine gerade Strecke vom Startpunkt zum Buspfad im 30° Winkel. Für Begründung davon siehe 1.1.

Gibt es Hindernisse, so ist der optimale Weg der optimale Weg zu einem Eckpunkt, von dem die 30° Strecke offen ist, und dann diese 30° Strecke.

Um das Optimum mit Hindernissen zu finden, muss man also alle Eckpunkte bestimmen, von denen aus diese 30° Strecke offen ist, und den optimalen Weg zu ihnen bestimmen. Da der optimale Weg das Format der resultierenden Wege hat, ist unter den resultierenden Wegen das Optimum enthalten, also muss man nun nur noch die Zeit, zu der Lisa loslaufen muss, für alle Wege errechnen und den Weg mit der spätesten Startzeit auswählen. Der optimale Weg zu diesen Eckpunkten lässt sich bestimmen mithilfe eines Sichtbarkeitsgraphen und Dijkstra's Algorithmus. Zum verhindern von Strecken durch unendlich dünne Wege (berührende Polygone) veränderet man den Sichtbarkeitsgraphen, sodass für jede normal sichtbare Linie nachträglich auf unendlich dünne Wege geprüft werden.

1.1 Berechnung



Der Zeitvorteil durch eine angewinkelte Strecke ist die Differenz zwischen der Zeit die Lisa braucht für ihre Extrastrecke, und die Zeit die der Bus mehr fährt.

$$\begin{split} t(f) &= \frac{c - a}{v_{Lisa}} - \frac{b}{v_{Bus}} \\ &= \frac{\sqrt{a^2 + b^2} - a}{v_{Lisa}} - \frac{af}{v_{Bus}} \\ &= \frac{\sqrt{a^2(1 + f^2)} - a}{v_{Lisa}} - \frac{af}{v_{Bus}} \\ &= a\left(\frac{\sqrt{1 + f^2} - 1}{v_{Lisa}} - \frac{f}{v_{Bus}}\right) \end{split}$$

$$\begin{split} \frac{dt(f)}{df} &= \frac{da\left(\frac{\sqrt{1+f^2}-1}{v_{Lisa}} - \frac{f}{v_{Bus}}\right)}{df} \\ &= a\left(\frac{d\frac{\sqrt{1+f^2}-1}{v_{Lisa}}}{df} - \frac{d\frac{f}{v_{Bus}}}{df}\right) \\ &= a\left(\frac{\frac{d\sqrt{1+f^2}}{df}}{v_{Lisa}} - \frac{\frac{df}{df}}{v_{Bus}}\right) \\ &= a\left(\frac{\frac{1}{2\sqrt{1+f^2}} \cdot \frac{d1+f^2}{df}}{v_{Lisa}} - \frac{1}{v_{Bus}}\right) \\ &= a\left(\frac{f}{v_{Lisa}\sqrt{1+f^2}} - \frac{1}{v_{Bus}}\right) \end{split}$$

Extremstellen dieser Zeitdifferenz stellen die besten und schlechtesten Winkel für Lisas Strecke da.

$$\frac{dt(f_0)}{df} = 0$$

$$\Leftrightarrow \qquad a\left(\frac{f_0}{v_{Lisa}\sqrt{1+f_0^2}} - \frac{1}{v_{Bus}}\right) = 0$$

$$\Leftrightarrow \qquad a\frac{f_0}{v_{Lisa}\sqrt{1+f_0^2}} = a\frac{1}{v_{Bus}}$$

$$\Leftrightarrow \qquad \frac{f_0}{\sqrt{1+f^2}} = \frac{v_{Lisa}}{v_{Bus}}$$

$$\Leftrightarrow \qquad \left(\frac{f_0}{\sqrt{1+f_0^2}}\right)^2 = \left(\frac{v_{Lisa}}{v_{Bus}}\right)^2$$

$$\Leftrightarrow \qquad \frac{f_0^2}{1+f_0^2} = \frac{v_{Lisa}^2}{v_{Bus}^2}$$

$$\Leftrightarrow \qquad \frac{1+f_0^2}{f_0^2} = \frac{v_{Bus}^2}{v_{Lisa}^2}$$

$$\Leftrightarrow \qquad \frac{1}{f_0^2} = \frac{v_{Bus}^2 - v_{Lisa}^2}{v_{Lisa}^2}$$

$$\Leftrightarrow \qquad f_0^2 = \frac{v_{Lisa}^2}{v_{Bus}^2 - v_{Lisa}^2}$$

$$\Leftrightarrow \qquad f_0 = \sqrt{\frac{v_{Lisa}^2}{v_{Bus}^2 - v_{Lisa}^2}}$$

$$\Leftrightarrow \qquad f_0 = \frac{v_{Lisa}}{\sqrt{v_{Bus}^2 - v_{Lisa}^2}}$$

$$\Leftrightarrow \qquad f_0 = \frac{v_{Lisa}}{\sqrt{v_{Bus}^2 - v_{Lisa}^2}}$$

Für die Standardwerte von Lisas Geschwindigkeit und der Busgeschwindigkeit, ist die Extremstelle $f_0 = \frac{1}{\sqrt{3}}$, wobei $\arctan(f_0) = 30^{\circ}$. Somit ist die optimale Strecke im 30° Winkel.

2 Umsetzung

Zur Umsetzung habe ich mich für eine Implementation in C# entschieden, mit einer Visualisierung mithilfe von WPF. Für die Generierung von Sichtbarkeitspolygonen verwende ich eine Implementation des Sweep-Line Algorithmus¹. Die Version des Algorithmus die ich verwende funktioniert wie folgt:

```
1 Let Intersections = Binary Search Tree, sorted by the order of
    intersection
2
3 foreach (Point p in Points sorted by their angle to Origin) {
4   Intersections.RemoveAll(Connected Edges on Clockwise Side of p);
5
```

¹http://cs.smith.edu/istreinu/Teaching/Courses/274/Spring98/Projects/Philip/fp/algVisibility.htm

P.BetweenNeighbours(A) gibt dabei zurück, ob für einen Punkt P der Teil eines Polygons ist ob A in dem in Abb. 1 grün markiertem Bereich liegt. Ist das Polygon in P nicht konvex, so ist das Ergebnis immer false.

Wenn der Rückgabewert dieser Methode false ist, so sind in einem reduziertem Sichtbarkeitsgraph die beiden Punkte nicht verbunden.

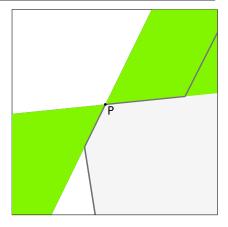


Abbildung 1: BetweenNeighbours

Um das durchgehen unendlich dünner Wege zu verhindern, speichere ich die hinzugefügten/entfernten Kanten, errechne die Strecke die sie auf der Strecke zum aktuellem Punkt einnehmen, und errechne die Überschneidungen der linken und rechten Seite.

Um nun ein reduzierten Sichtbarkeitsgraphen zu generieren muss dieser Algorithmus nun nur noch für alle Punkte ausgeführt werden.

Mit dem Sichtbarkeitsgraphen fertig genreriere ich nun eine Heuristik mit Dijkstras Algorithmus, jedoch generiere ich diese nur bis allen Endpunkten (Enden der 30° Strecken, auf dem Buspfad) von Dijkstra besucht wurden (/an der Spitze der Priotitätsliste waren).

Da Dijkstra's Algorithmus nicht immer alle Knoten besucht, muss der Sichtbarkeitsgraph auch nicht vollständig generiert werden. Um dies auszunutzen berechne ich das Sichtbarkeitspolygon nur für Punkte die Dijkstra besucht.

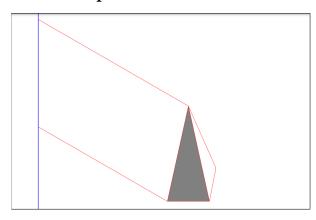
Sobald die Heuristik fertig generiert ist, errechne mit dieser die optimale Strecke zu allen Endpunkten und die Zeit die Lisa braucht um diese abzulaufen, und die Zeit die der Bus braucht, um dorthin zu kommen. Damit errechne ich die Zeit zu der Lisa losgehen muss für alle diese Wege, vergleiche diese und nehme den Weg mit der spätesten Startezeit. Dieser Weg ist der optimale Weg, und somit das Ergebnis.

2.1 Komplexität

 $\mathcal{O}(n^2 \log n + n^2 x)$, x ist die Anzahl an Geraden, die 3 oder mehr Ecken der Gesamt Polygone enthalten $\mathcal{O}(n^2 \log n + n^2 x)$ |Sichtbarkeitsgraph ||Sichtbarkeitspolygon $\mathcal{O}(n \log n + ny)$, y ist die Anzahl an Geraden, die den Ursprung des Sichtbarkeitspolygons und 2 oder mehr andere Ecken der Polygone enthalten |||Sortieren der Eckpunkte $\mathcal{O}(n \log n)$ |||Iterieren der Eckpunkte $\mathcal{O}(n+ny)$ ||||Entfernen aus den Binären Suchbaum $\mathcal{O}(\log n)$ ||||Sichtbarkeitscheck $\mathcal{O}(\log n + y)$ |||||Schnittpunktscheck mit erstem Element des Suchbaums $\mathcal{O}(\log n)$ |||||Check nach unendlich dünnen Wegen $\mathcal{O}(y)$ ||||Einfügen in den Binären Suchbaum $\mathcal{O}(\log n)$ |Dijkstras Algorithmus $\mathcal{O}(|E| + |V| \log |V|)$

3 Beispiele

3.1 Beispiel 1



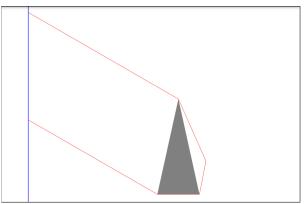


Abbildung 2: Sichtbarkeitsgraph

Abbildung 3: Dijkstra Heuristik

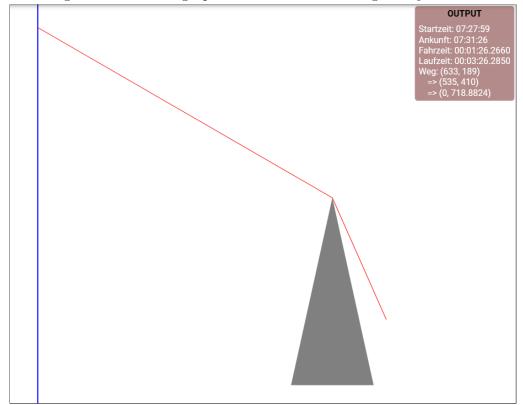


Abbildung 4: optimaler Weg

3.2 Beispiel 2

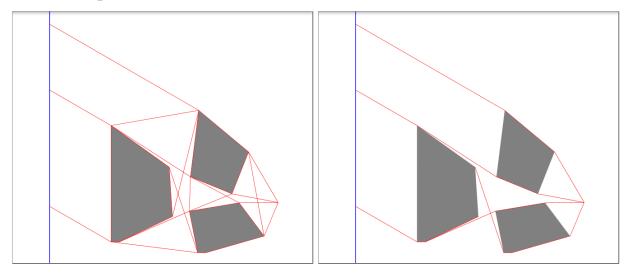


Abbildung 5: Sichtbarkeitsgraph

Abbildung 6: Dijkstra Heuristik

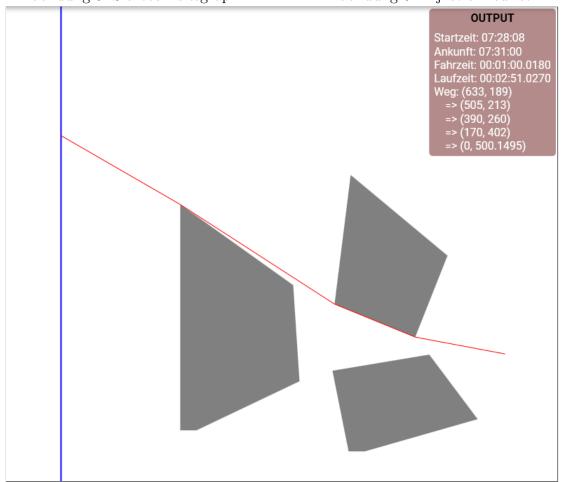
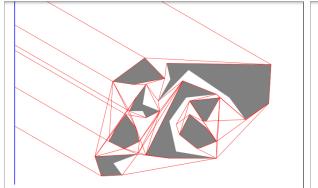


Abbildung 7: optimaler Weg

3.3 Beispiel 3



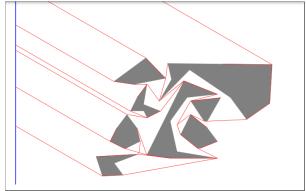


Abbildung 8: Sichtbarkeitsgraph

Abbildung 9: Dijkstra Heuristik

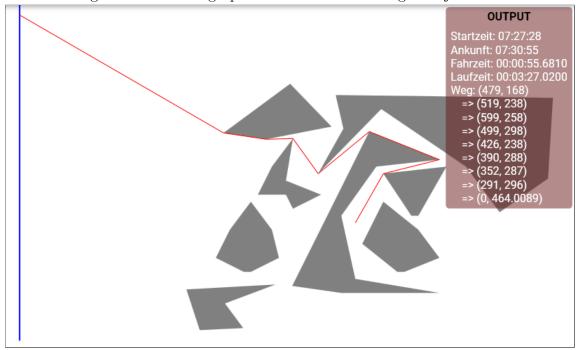
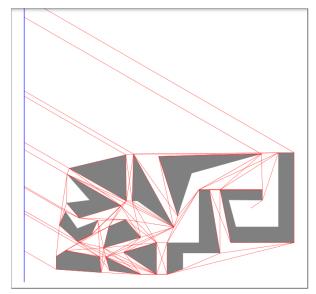


Abbildung 10: optimaler Weg

3.4 Beispiel 4



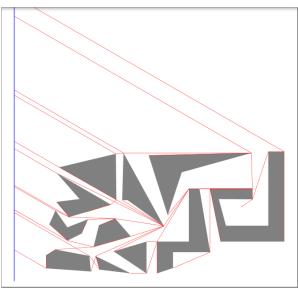


Abbildung 11: Sichtbarkeitsgraph

Abbildung 12: Dijkstra Heuristik

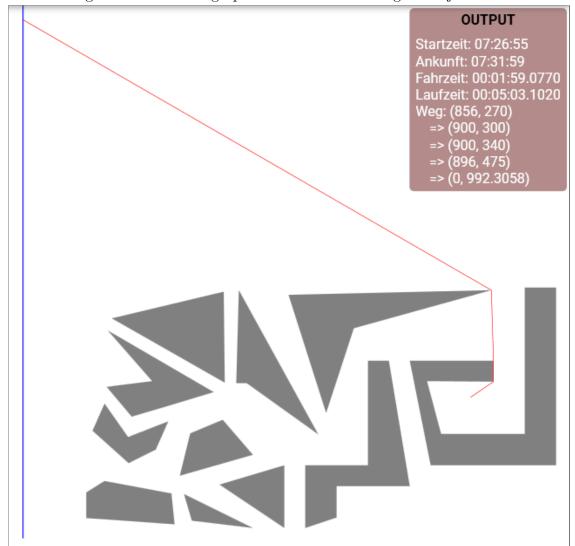
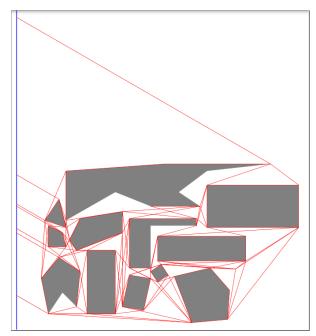


Abbildung 13: optimaler Weg

3.5 Beispiel 5



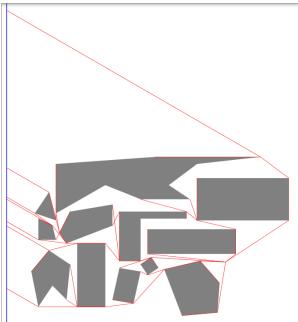


Abbildung 14: Sichtbarkeitsgraph

Abbildung 15: Dijkstra Heuristik

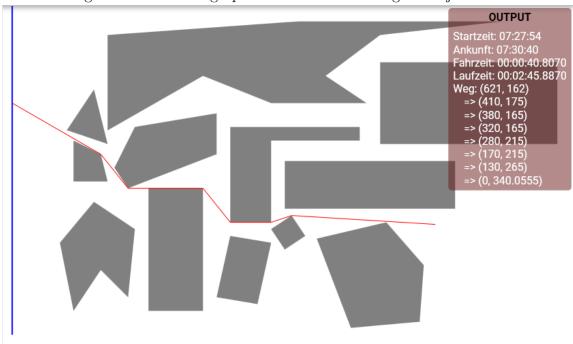
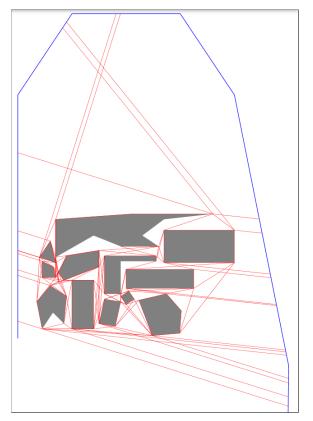


Abbildung 16: optimaler Weg

3.6 Beispiel 6



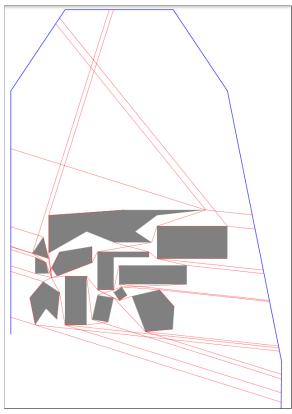


Abbildung 17: Sichtbarkeitsgraph

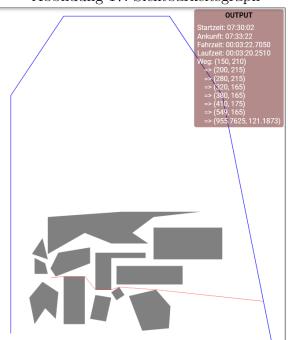


Abbildung 19: optimaler Weg

Abbildung 18: Dijkstra Heuristik

Dieses Beispiel ist eine Modifikation von Beispiel 5, bei der der Buspfad Um die Polygone herumgeht, und der Bus statt mit 30km/h mit 50km/h fährt. In der Datei:

```
1 // Normale Datei wie vorgegeben
2 // Buspfad angegeben wie
Polygone, wobei inf und -inf
positive und negative
Unendlichkeit angeben
3 /*Lisas Geschwindigkeit in km/h
*/ /*Busgeschwindigkeit in
km/h*/
```

4 Code

Listing 1: Results 1 List < Vertex > optimalPath = map.GetOptimalPath(out double characterLength, out double busLength, out double advantage, out var debug); 2 3 DateTime start = DateTime.Now.Let(x => new DateTime(x.Year, x.Month, x.Day, 7, 30, 0)); 4 5 output.Text = 6 \$0"Startzeit:{(start - TimeSpan.FromSeconds(advantage))} 7 Ankunft:{(start + TimeSpan.FromSeconds(busLength / map.busSpeed))} 8 Fahrzeit:{TimeSpan.FromSeconds(busLength / map.busSpeed)} 9 Laufzeit:{TimeSpan.FromSeconds(characterLength / map.characterSpeed)} 10 Weg:{string.Join("=>", Enumerable.Reverse(optimalPath).Select(x => \$" ({x.vector.x}, {x.vector.y})"))}";

Listing 2: class Polygon 1 public Vertex[] vertices; 2 public int Length => vertices.Length; 3 public Vertex this[int index] => vertices[MathHelper.PositiveModulo(index, 0, Length)]; 4 5 // Polygons are always sorted to be Counterclockwise

Listing 3: class Vertex

```
public readonly Vector vector;
2 public readonly Polygon polygon;
3 public readonly int index;
5 public bool notConvex;
7 public Vertex Init()
8 {
      notConvex = Vector.Orientation(Previous.vector, vector, Next.
         vector) == Vector.VectorOrder.Clockwise; // Polygons are
         Counterclockwise
      return this;
10
11 }
13 public Vertex Previous => polygon[index - 1];
14 public Vertex Next => polygon[index + 1];
16 public bool IsNeighbor(Vertex other) => Previous == other || Next ==
     other;
18 // Assumes notConvex to be properly calculated
19 public bool BetweenNeighbors(Vector other) =>
      !notConvex && (Vector.Orientation(vector, Previous.vector, other)
          != Vector.Orientation(Next.vector, vector, other));
```

Listing 4: class Vector 1 public double x, y; 3 public Vector() { } 5 public Vector(double angle) : this(Math.Cos(angle), Math.Sin(angle)) { } 7 public Vector(double x, double y) 8 { this.x = x;9 this.y = y;10 11 } 13 public Vector Left => new Vector(-y, x); 14 public Vector Right => new Vector(y, -x); 15 public Vector Back => new Vector(-x, -y); 17 // Algorithm from https://bryceboe.com/2006/10/23/line-segmentintersection-algorithm/ 18 public enum VectorOrder : int 19 { Collinear = -1, 20 Clockwise = 0, 21 Counterclockwise = 1, 22 23 } 24 /// <summary> $_{25}$ /// Calculates the orientation of the triangle defined by a, b and c 26 /// </summary> 27 public static VectorOrder Orientation(Vector a, Vector b, Vector c) 28 { double orientation = (c.y - a.y) * (b.x - a.x) - (b.y - a.y) * (c.y - a.y)29 .x - a.x);if (orientation < 0) return VectorOrder.Clockwise;</pre> if (orientation == 0) return VectorOrder.Collinear; if (orientation > 0) return VectorOrder.Counterclockwise; throw new NotFiniteNumberException(); 35 36 } 37 /// <summary> $_{38}$ /// Like Orientation, but provides a margin for collinearity 39 /// </summary> 40 /// <param name="epsilon">The margin for collinearity</param> 41 public static VectorOrder OrientationApprox(Vector a, Vector b, Vector c, double epsilon) 42 { double orientation = (c.y - a.y) * (b.x - a.x) - (b.y - a.y) * (c.y - a.y)43 .x - a.x);if (orientation < -epsilon) return VectorOrder.Clockwise;</pre> 45 if (orientation > epsilon) return VectorOrder.Counterclockwise; 46 47 if (double.IsNaN(orientation)) throw new NotFiniteNumberException return VectorOrder.Collinear; 49 50 }

Listing 5: class Helper

```
public static int PositiveModulo(int value, int offset, int length)
2 {
      while (value < offset) value += length;</pre>
      while (value >= offset + length) value -= length;
      return value;
6 }
7 public static double PositiveModulo(double value, double offset,
     double length)
8 {
      while (value < offset) value += length;</pre>
9
      while (value >= offset + length) value -= length;
      return value;
13 public static double ModuloAngle(double angle) => PositiveModulo(
     angle, 0, 2 * Math.PI);
14
15 public static double Clamp(double value, double min, double max) =>
     value < min ? min : value > max ? max : value;
17 public static bool Approx(this double first, double second, double
     epsilon) => Math.Abs(first - second) < epsilon;</pre>
18 public static bool Approx(this Vector first, Vector second, double
     epsilonSquared) => first.DistanceSquared(second) < epsilonSquared;</pre>
20 public static (T1 value, T2 comparable) MinValue <T1, T2 > (this
     IEnumerable < T1 > enumerable , Func < T1 , T2 > selector) where T2 :
     IComparable <T2>
21 // Returns the element with the lowest return value selector(x) out
     of an enumerable, along with that return value
22 public static T MaxValue <T > (this IEnumerable <T > enumerable ,
     Comparison <T> comparer)
23 // Returns the element with the highest element out of an enumerable,
      as defined by the given comparer
25 public static T2 Let<T1, T2>(this T1 obj, Func<T1, T2> func) => func(
     obj);
26 public static void Let<T>(this T obj, Action<T> action) => action(obj
```

Aufgabe 1: Lisa rennt

4 CODE

```
// If there are common endpoints, let them be a1 and b1
49
           if (a2.Approx(b1, epsilon) || a2.Approx(b2, epsilon)) (a1, a2
50
              ) = (a2, a1);
          if (a1.Approx(b2, epsilon)) (b1, b2) = (b2, b1);
51
52
           if (a1.Approx(b1, epsilon)) // If there are common endpoints
              a1 and b1 this is true
           {
54
               if (a2.Approx(b2, epsilon)) return 0; // Same Lines
55
               // a and b are on opposing sides of ray from origin to
56
                  shared point (current ray in sweep-line algorithm)
               if (Vector.OrientationApprox(origin, a1, b2, epsilon) !=
57
                  Vector.OrientationApprox(origin, a1, a2, epsilon))
               {
58
                   throw new Exception("Attempted Change to early");
59
               }
60
               // b2 is on the same side of a as origin => b is below a
62
               return Vector.OrientationApprox(a1, a2, b2, epsilon) ==
63
                  Vector.OrientationApprox(a1, a2, origin, epsilon) ? 1
                  : -1;
          }
64
           else
65
           {
66
               var ba1 = Vector.OrientationApprox(b1, b2, a1, epsilon);
               var ba2 = Vector.OrientationApprox(b1, b2, a2, epsilon);
68
69
               // Line Segments are on a shared line but don't have
70
                  common endpoints
               if (ba2 == Vector.VectorOrder.Collinear && ba1 == Vector.
71
                  VectorOrder.Collinear)
               {
72
                   // Since the line segments are on a shared line, only
73
                       one point needs to be compared
                   return origin.DistanceSquared(a1).CompareTo(origin.
74
                      DistanceSquared(b1));
75
               else if (ba1 == ba2 // a1 and a2 are entirely above or
76
                  below b
                       || ba1 == Vector.VectorOrder.Collinear || ba2 ==
77
                          Vector.VectorOrder.Collinear) // or a has one
                          point on b => a is entirely above or below b
               {
78
                   var bOrigin = Vector.OrientationApprox(b1, b2, origin
                      , epsilon);
                   return bOrigin == ba1 // a1 is on the same side of b
80
                      as origin => a is closer
                       || bOrigin == ba2 // a2 is on the same side of b
                          as origin => a is closer // Check both as one
                          might be collinear
                       ? -1 : 1;
82
83
               else // a1 and a2 are on opposing sides of b (a crosses
84
                  the infinite line containing b) => b is entirely above
                   or below a
               {
85
                   return Vector.OrientationApprox(a1, a2, origin,
86
                      epsilon) == Vector.OrientationApprox(a1, a2, b1,
```

```
epsilon) // b1 is on the same side of a as origin
                        => b is below a
                             ? 1 : -1;
87
                }
88
           }
89
       });
       SortedSet < Vertex > intersections = new SortedSet < Vertex > (comparer)
91
92
       foreach (Vertex polygonVertex in allPolygonVertices)
93
94
           if ((polygonVertex.Next.vector - origin).y * (polygonVertex.
95
               vector - origin).y < -epsilon
                && CalculateDistanceAtAngle(polygonVertex, origin, 0) >=
96
                   epsilon)
           {
97
                intersections.Add(polygonVertex);
98
           }
99
       }
100
101
       List < (double min, double max) > leftTouching = new List < (double,
           double) > ();
       List < (double min, double max) > rightTouching = new List < (double,</pre>
103
          double)>();
104
       List < (double min, double max) > GetLeft() => leftTouching;
105
       List < (double min, double max) > GetRight() => rightTouching;
106
107
       bool IsVisible(Vertex target)
108
109
           if (!(target.polygon is null))
110
           {
111
                if (!target.BetweenNeighbors(origin)) return false;
112
           }
113
           if (!(originVertex.polygon is null))
114
115
                if (!originVertex.BetweenNeighbors(target.vector)) return
116
                     false:
                if (originVertex.IsNeighbor(target)) return true; //
117
                   Neighbours are not always visible in a reduced graph
           }
118
119
           if (intersections.Count != 0 &&
120
                intersections.First().Let(x => Vector.IntersectingLines(
121
                   origin, target.vector, x.vector, x.Next.vector)))
                   return false;
122
           var furthestDistance =
123
                GetLeft()
124
                .SelectMany(x => GetRight()
125
                     .Where(y =>
126
                         (x.min \le y.min && y.min \le x.max)
127
                         || (x.min <= y.max && y.max <= x.max)
128
                    ) // Only take intersections
129
                     .Select(y => Math.Max(x.min, y.min))
130
131
                )
                .Let(blocked => blocked.Any() ? blocked.Min() : double.
132
                   PositiveInfinity);
```

```
133
           if (origin.Distance(target.vector) > furthestDistance) return
134
                false;
135
           return true;
136
       }
137
138
       (Vertex vert, double currentAngle)[] sortedAngles = angles
139
           .Select(x => (x.Key, x.Value)).ToArray();
140
       Array.Sort(sortedAngles, Comparer < (Vertex vert, double
141
          currentAngle)>.Create((a, b) => a.currentAngle.CompareTo(b.
          currentAngle)));
       IEnumerable < (Vertex vert, double currentAngle) > sortedAnglesEnum
142
          = sortedAngles;
143
       // Group vertices with the same angle together
144
       var vertsByAngle = new List<(List<Vertex> vertices, double
          prevAngle, double angle, double nextAngle)>();
       {
146
           double angle;
147
           double prevAngle = 0;
148
           while (sortedAnglesEnum.Any())
149
150
               angle = sortedAnglesEnum.First().currentAngle;
151
               List < Vertex > buffer = sortedAnglesEnum. TakeWhile(x => x.
                   currentAngle == angle).Select(x => x.vert).ToList();
               sortedAnglesEnum = sortedAnglesEnum.Skip(buffer.Count);
153
               vertsByAngle.Add((buffer, prevAngle, angle,
154
                   sortedAnglesEnum.Any() ? sortedAnglesEnum.First().
                   currentAngle : Math.PI * 2));
               prevAngle = angle;
155
           }
156
157
       }
158
       List<Vertex> delta = new List<Vertex>();
159
160
       void Add(double currentAngle, double nextAngle, Vertex first,
161
          Vertex second)
       ₹
162
           if (first.vector.Approx(origin, epsilon) || second.vector.
163
               Approx(origin, epsilon)) return; // Already handeled by
               BetweenNeighbours
164
           // Collinear lines aren't intersections, only their position
               on the ray is used
           if (Vector.OrientationApprox(origin, first.vector, second.
166
              vector, epsilon) != Vector.VectorOrder.Collinear) delta.
               Add(first);
           leftTouching.Add(angles[first] == angles[second]
167
                    ? (origin.DistanceSquared(first.vector), origin.
168
                       DistanceSquared(second.vector)) // Squaring later
                       is cheaper than Sqrt here
                        .Let(x \Rightarrow x.Item1 < x.Item2 ? x : (x.Item2, x.
169
                    : origin.DistanceSquared(first.vector).Let(x => (x, x
170
                       )));
       }
171
       void Remove(double prevAngle, double currentAngle, Vertex first,
172
```

Aufgabe 1: Lisa rennt

List < (Vertex vert, double busLength) > endpoints, out List < (Vector,

213 public Dictionary <Vertex, List <Vertex >> Generate Visibility Graph (out

Vector)> debug)

```
214 {
       var debugOut = new List<(Vector, Vector)>();
216
       var endpointsOut = new List<(Vertex vert, double busLength)>();
       var graph =
217
           allPolygonVertices
            .Concat(new[] { startingPosition })
           .ToDictionary(x \Rightarrow x, x \Rightarrow
220
           {
221
                var polygon = GenerateVisibilityPolygon(x, out var
222
                   newEndpoints, out var newDebug);
                debugOut.AddRange(newDebug);
223
                endpointsOut.AddRange(newEndpoints);
224
225
                return polygon;
           });
226
227
       debug = debugOut;
228
       endpoints = endpointsOut;
230
       return graph;
231 }
232
233 public Dictionary < Vertex , Vertex > GenerateDijkstraHeuristic(bool
      reduced, out Dictionary < Vertex, Dictionary < Vertex, double >>
      visitedNodes, out List<(Vertex vert, double busLength)> endpoints,
       out List<(Vector, Vector)> debug)
234 {
       List < Vertex > all Vertices = all Polygon Vertices. Concat (new[] {
235
          startingPosition }).ToList();
236
       var debugOut = new List<(Vector, Vector)>();
       var endpointsOut = new List<(Vertex vert, double busLength)>();
238
239
       Dictionary < Vertex, Func < Dictionary < Vertex, double >>> graph =
240
241
           allVertices.ToDictionary(x => x, x =>
           (Func < Dictionary < Vertex, double >>)(() =>
242
243
                    var polygon = GenerateVisibilityPolygon(x, out var
244
                        newEndpoints, out var newDebug);
                    debugOut.AddRange(newDebug);
245
                    endpointsOut.AddRange(newEndpoints);
246
                    return polygon.ToDictionary(y => y, y => y.vector.
                        Distance(x.vector));
                }
248
           ));
249
250
       var dijkstra = Dijkstra.GenerateDijkstraHeuristicLazy(
251
          startingPosition, graph, endpointsOut.Select(x => x.vert).
          ToList(), out visitedNodes);
       debug = debugOut;
       endpoints = endpointsOut;
253
       return dijkstra;
254
255 }
257 public List < Vertex > GetOptimalPath(out double characterLength, out
      double busLength, out double advantage, out List<(Vector, Vector)>
       debug)
       var heuristic = GenerateDijkstraHeuristic(true, out var
259
          visitedNodes, out var endpoints, out debug);
```

```
260
       IEnumerable < (Vertex vert, double characterLength, double</pre>
261
          busLength)> times = endpoints
           .Where(x => heuristic.ContainsKey(x.vert))
262
           .Select(x =>
263
                (x.vert, Dijkstra.GetPathLength(startingPosition, x.vert,
                    heuristic, visitedNodes), x.busLength));
265
       Vertex min;
266
       ((min, characterLength, busLength), advantage) = times.MinValue(x
267
           => x.characterLength / characterSpeed - x.busLength /
          busSpeed);
       return Dijkstra.GetPath(startingPosition, min, heuristic);
268
269 }
```

Listing 7: class Dijkstra

```
public static Dictionary < Vertex >
     GenerateDijkstraHeuristicLazy(Vertex start, Dictionary < Vertex,
     Func < Dictionary < Vertex , double >>> nodes , List < Vertex >
     reachingRequired, out Dictionary < Vertex, Dictionary < Vertex, double
     >> visitedNodes)
2 {
      List < Vertex > priorityList = nodes.Keys.ToList();
3
      reachingRequired = reachingRequired.Where(x => priorityList.
4
          Contains(x)).ToList();
      Dictionary < Vertex , double > distance = new Dictionary < Vertex ,</pre>
6
          double >();
      Dictionary < Vertex , Vertex > path = new Dictionary < Vertex , Vertex</pre>
      Dictionary < Vertex, Dictionary < Vertex, double >> visitedNodesOut =
          new Dictionary < Vertex , Dictionary < Vertex , double >> ();
      distance[start] = 0;
9
10
      path[start] = start;
11
      void Step(Vertex current)
12
13
           foreach (var connection in (visitedNodesOut[current] = nodes[
14
              current]()))
           {
15
               double newDistance = connection.Value + distance[current
               if (!distance.ContainsKey(connection.Key)) distance[
17
                  connection.Key] = double.PositiveInfinity;
               if (distance[connection.Key] > newDistance)
               {
19
                   path[connection.Key] = current;
20
                   distance[connection.Key] = newDistance;
21
               }
22
          }
23
24
           priorityList.Remove(current);
25
           reachingRequired.Remove(current);
26
27
      IComparer < Vertex > comparer = Comparer < Vertex > . Create((a, b) =>
28
          distance[a].CompareTo(distance[b]));
      while (priorityList.Any()) Step(priorityList.MinValue(x =>
```

```
distance.ContainsKey(x) ? distance[x] : double.
          PositiveInfinity).value);
30
      visitedNodes = visitedNodesOut;
31
      return path.ToDictionary(x => x.Key, x => x.Value);
32
33 }
34
35 public static List < Vertex > GetPath (Vertex start, Vertex end,
     Dictionary < Vertex , Vertex > heuristic)
      List < Vertex > path = new List < Vertex > ();
37
      for (Vertex current = end, next = heuristic[end]; current !=
38
          start; current = next, next = heuristic[current]) path.Add(
          current);
      path.Add(start);
39
      return path;
40
41 }
43 public static double GetPathLength(Vertex start, Vertex end,
     Dictionary < Vertex > heuristic , Dictionary < Vertex ,</pre>
     Dictionary < Vertex, double >> visitedNodes)
44 {
      double length = 0;
45
      for (Vertex current = end, next = heuristic[end]; current !=
          start; current = next, next = heuristic[current]) length +=
          visitedNodes[next][current];
      return length;
47
48 }
```