Aufgabe 1: Weniger krumme Touren

Teilnahme-ID: 67739

Bearbeiter/-in dieser Aufgabe: Robert Vetter

16. April 2023

Inhaltsverzeichnis

1	Aufgabenstellung	2
2	Lösungsidee	2
3	Umsetzung	3
4	Beispiele	7
5	Quellcode	10

1 Aufgabenstellung

Die Aufgabe 1 mit dem Namen "Weniger krumme Touren"fordert, dass eine Route in gegebenen Punkten gefunden wird, in welcher in keinem Fall der eingeschlossene Winkel zwischen zwei Kanten kleiner als 90° ist. Dabei waren von den Punkten lediglich die Koordinaten gegeben. Weiterhin war verlangt, eine möglichst kurze Route zu finden, jedoch nicht die allerbeste Strecke.

2 Lösungsidee

Die Aufgabe befasst sich mit dem Problem des minimalen aufspannenden Baumes, also ein Baum in einem Graphen, der jeden Knoten einmal besucht und dabei versucht, ein möglichst geringes Gesamtgewicht der Kanten einzuhalten. Bei dem Baum musste es sich zusätzlich um eine Route handeln, also ein Weg in einem Graphen. Ein verwandtes Problem ist auch das Travelling-Salesman-Problem. Da die Aufgabenstellung nicht die kürzeste mögliche Route forderte, schloss ich Algorithmen wie die Breitensuche oder die Tiefensuche direkt aus, da beide sehr kleinschrittig die Pfade im Graphen durchlaufen. Würde man in einem Netzwerk mit 100 Knoten von jedem Punkt zu allen anderen Knoten eine Kante ziehen, dann gäbe es

$$k = \frac{n \cdot (n-1)}{2} = \frac{100 \cdot 99}{2} = 4950 \,\text{Kanten} \,.$$
 (1)

Teilnahme-ID: 67739

In Zuge dessen wäre der Graph zu komplex, um ihn mithilfe der DFS / BFS durchlaufen zu lassen. Für das Problem eignet sich daher eher ein Greedy-Algorithmus, welcher am Zeitpunkt der Entscheidung die beste Wahl trifft. Er agiert also auf lokaler Ebene. Auf die Aufgabe übertragen würde er also den nächsten Punkt mit der geringsten Entfernung vom aktuellen Knoten auswählen, bei welchem die Winkelbedingung eingehalten wird. Im folgenden Beispiel stellt der rote Kreis den Knoten dar, von welchem der nächste Punkt ausgewählt werden soll:

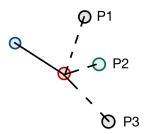


Abbildung 1: Veranschaulichung der Entscheidungsfindung

Hierbei fällt der Punkt P1 aus der Liste der möglichen Folgeknoten heraus, da der eingeschlossene Winkel der beiden Kanten kleiner als 90° wäre und es sich somit um eine "krumme Tour"handeln würde. Die Winkelbedingung ist bei P2 und P3 erfüllt. Da P3 jedoch eine höhere Distanz zu dem aktuellen Knoten aufweist, würde sich der Algorithmus für den Punkt P2 entscheiden. Natürlich hat der Greedy-Algorithmus eine sehr geringe Laufzeit. Im Gegenzug garantiert er jedoch auch nicht, dass die Lösung gefunden wird, wenn es eine gibt. Um die Wahrscheinlichkeit zu erhöhen, dass er tatsächlich eine Lösung findet, könnte man ihn von jedem möglichen Punkt aus starten lassen. Wenn er dann jedoch immer noch keine Lösung gefunden hat, wäre ein möglicher Lösungsansatz, die gefundene Route mit den meisten Punkten zu betrachten und zu versuchen, in den übrigen Knoten eine Route zu finden, um beide Routen anschließend zu verbinden. Wenn keine Verbindung beider Routen möglich ist, dann würde die nächstbeste Strecke in den verbleibenden Punkten betrachtet werden und wieder versucht werden, beide Wege zu kombinieren. Hierbei ist es logischerweise möglich, dass wiederum Punkte verbleiben, auch wenn zwei Routen schon verbunden wurden. In diesen müssten dann erneut Routen gesucht werden, um die Kombination zu ermöglichen. Stößt man auf eine Sackgasse (also es können keine Routen mehr verbunden werden), dann startet die gesamte Prozedur mit der anfänglich zweitbesten gefundenen Route erneut. Dieses könnte solange durchgeführt werden, bis letztlich eine Route gefunden wurde, die alle gegeben Punkte beinhaltet. Hier ein Beispiel:

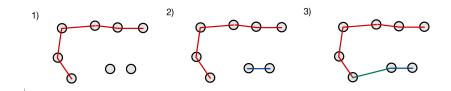


Abbildung 2: Veranschaulichung der Kombination zweier Routen

Angenommen im Abschnitt 1) der obigen Abbildung ist die Route eingezeichnet, die die meisten Punkte beinhaltet. Der Punkt links unten der roten Route stellt dabei den Startknoten dar. Der auf der vorherigen Seiten beschriebene Algorithmus würde also nun in den zwei verbleibenden Punkten eine Route suchen. Dieses ist in Teilabschnitt 2) abgebildet. Zuletzt würden beide Routen kombiniert werden, sodass jeder Knoten eingeschlossen wird (3)). Wäre dies noch nicht der Fall, würde der Greedy-Ansatz wieder und wieder versuchen, neue Routen zu finden, um die schon bestehende Route mit der verbleibenden Route zu kombinieren. Natürlich steht die Frage im Raum, warum man denn nicht einfach, nachdem der Greedy-Algorithmus der roten Route keinen weiteren Punkt gefunden hat, den Algorithmus vom Startknoten aus auf die verbleibenden Punkte angewendet hätte. Dieses würde für das einfache abgebildete Beispiel noch funktionieren, bei komplexeren Routen jedoch nicht mehr. Die Kombination hat den Vorteil, dass der Greedy-Algorithmus von jedem verbleibenden Punkt aus gestartet wird und anschließend beide Routen kombiniert werden. So gibt es wesentlich mehr Routen, die zu einer zusammengefügt werden können, im Vergleich zum ausschließlichen Suchen einer Route vom Startknoten der ursprünglichen Route aus. Dies erhöht die Wahrscheinlichkeit signifikant, dass eine Route gefunden wird, die alle Punkte inkludiert. Es ist jedoch zu beachten, dass bei diesem Ansatz auch nicht garantiert die Lösung gefunden wird. Die Wahrscheinlichkeit hierfür wurde jedoch durch die beschriebene Logik deutlich erhöht.

3 Umsetzung

Die Lösungsidee wird in ein Programm der Sprache Python umgesetzt. Nachdem die TXT-Datei mit den gegebenen Koordinaten eingelesen wurde und sie als Liste von Tupeln gespeichert wurden, beginnt das eigentliche Programm. Hierbei widmete ich mich zuerst der Abstandsbestimmung zwischen zwei Punkten. Dies lässt sich über den Satz des Pythagoras realisieren. Da von den beiden Punkten die x- und die y-Koordinaten bekannt sind, lassen sich so die Längen der Katheten des rechtwinkligen Dreiecks bestimmen:

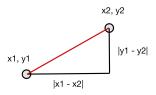


Abbildung 3: Abstandsbestimmung zweier Punkte

Letztlich ergibt sich somit für die Distanz zweier Punkte:

$$d = \sqrt{(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2}$$
 (2)

Anschließend habe ich eine Methode "calculate_angle" mit drei Punkten A, B und C als Parameter geschrieben, welche mithilfe der "calculate_distance" Methode die Strecken \overline{AB} , \overline{BC} sowie \overline{AC} berechnet.

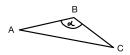


Abbildung 4: Winkelberechnung mithilfe des Kosinussatz

Sollte entweder \overline{AB} oder \overline{BC} gleich null sein, kann der Winkel als 180° angenommen werden. In jedem anderen Fall kann α unter Verwendung des umgestellten Kosinussatz berechnet werden:

$$\alpha = \arccos \frac{(\overline{AB})^2 + (\overline{BC})^2 - (\overline{AC})^2}{2 \cdot \overline{AB} \cdot \overline{BC}}$$
 (3)

Teilnahme-ID: 67739

Die wichtigste Komponente in meinem Programm ist jedoch der eigentliche Greedy-Algorithmus. Er geht alle möglichen Startpunkte durch und probiert eine möglichst lange Route zu finden. Den nächstbesten Punkt wählt er dabei basierend auf der Distanz aus, insofern die Winkelbedingung eingehalten ist. Nachfolgend habe ich ihn in einem Struktogramm abgebildet:

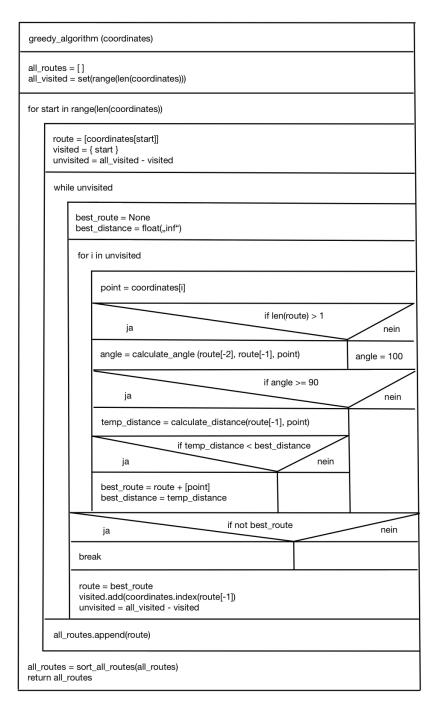


Abbildung 5: Struktogramm des Greedy-Algorithmus

Die Methode "sort_all_routes" erhält "all_routes" als Parameter. Sie hat die Aufgabe, die Listen in "all_routes" nach ihrer tatsächlichen Länge zu sortieren (Anzahl der Punkte). Wenn die tatsächliche Länge zweier Routen gleich ist, dann wird nach der Kilometerzahl der Routen sortiert, welche mithilfe der Methode "route_length(route)" berechnet wird. In dieser werden einfach nur alle Distanzen der Abstände je zweier Punkte der Route addiert. Des weiteren entwickelte ich eine Methode "remaining_points" mit den gesamten Koordinaten und einer Route als Parameter. Wie der Name schon vermuten lässt, gibt sie die in den Koordinaten verbleibenden Knoten zurück, welche noch nicht mit in der Route inkludiert wurden. Dies findet in der Methode "remaining_cluster" mit den gesamten Koordinaten und der schon bestehenden Route als Parameter Verwendung. Sie ruft lediglich den Greedy-Algorithmus auf die verbleibenden Punkte auf. Wenn in diesen eine Route gefunden wurde, ist es natürlich essentiell, dass überprüft wird, ob die schon existierende Route mit einer neu gefundenen Strecke kombiniert werden kann. Daher implementierte ich eine weitere Methode namens "check_for_combining", welche zwei zu kombinierende Routen als Parameter erhält. Es gibt vier Möglichkeiten, wie zwei Routen kombiniert werden können:

Teilnahme-ID: 67739

- 1. Der Start der ersten Route verbindet sich mit dem Start der zweiten Route,
- 2. der Start der ersten Route verbindet sich mit dem Ende der zweiten Route,
- 3. das Ende der ersten Route verbindet sich mit dem Start der zweiten Route und
- 4. das Ende der ersten Route verbindet sich mit dem Ende der zweiten Route.

In der folgenden Abbildung sind Startpunkte durch einen grünen Kreis gekennzeichnet und Endpunkte einer Route werden mit einem roten Kreis dargestellt:

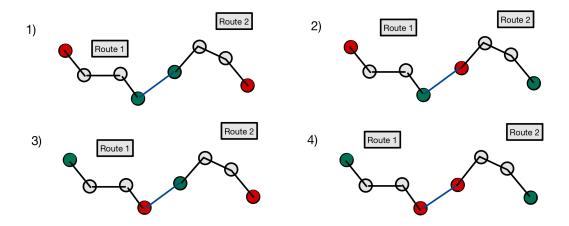


Abbildung 6: Möglichkeiten der Kombination zweier Routen

Nun habe ich mich einer Methode "find_complete_route" gewidmet, die über Schleifen versucht, mögliche Routen miteinander zu verbinden, um letztlich eine möglichst kurze Gesamtroute zu erhalten. Sie sollte sozusagen der Koordinator in meinem Programm sein. In Zuge dessen führt sie den Prozess aus, den ich schon im Kapitel "Lösungsidee" beschrieben habe. Sie geht alle gefundenen Originalrouten durch und ruft bei jeder Route die Methode "connect_routes" auf mit den ursprünglichen Gesamtkoordinaten, der Hauptroute, der bisherigen minimalen Routenlänge sowie einem Schwellenwert als Parameter. Der Schwellenwert dient dabei zur Festlegung der maximal zu untersuchenden verbleibenden Routen, die in den Koordinaten gefunden wurden und verringert somit den Rechenaufwand des Programms. Ich habe ihn auf zehn festgelegt, da er bei diesem Wert eine gute Balance zwischen Qualität der Lösung und der Laufzeit des Programms besitzt. Dies hat jedoch zur Folge, dass nicht die Kombination aller möglicher Routen probiert wird. Die Methode "connect_routes" ruft sich dabei rekursiv immer wieder auf. Dies geschieht solange, bis alle Kombinationen der Ausgangsroute mit den möglichen verbleibenden Routen ausprobiert wurden. Da die Methode durchaus einer der wichtigsten Bestandteile meines Programms ist, habe ich sie nachfolgend in einem Struktogramm abgebildet:

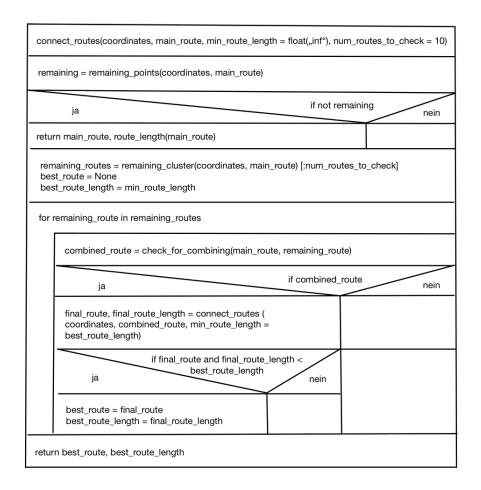


Abbildung 7: Struktogramm zur vollständigen Verknüpfung der Routen

Abschließend habe ich die Route über die Methode "plot route" grafisch anzeigen lassen. Als Parameter erhält sie die Koordinaten aller Punkte und die Koordinaten der Route. Hierbei habe ich noch eine Methode "update" hinzugefügt, welche die Route stückweise plottet. Zusätzlich habe ich in einer anderen Funktion implementiert, dass automatisch eine Route mit einer gegebenen Anzahl an Punkten erstellt wird und diese in einer Datei mit dem Namen "points.txt" abgespeichert wird. Dabei wird bei jedem Schritt auf den Winkel geachtet. Hier ist jedoch zu berücksichtigen, dass die Punkte zufällig positioniert werden, weswegen es für den Greedy-Algorithmus teilweise schwierig sein kann, eine Lösung zu finden. Auch wenn es nicht von der Aufgabenstellung gefordert ist, entschied ich mich, noch die Reisedauer für solch eine Rundreise zu berechnen. Da das Vorgehen, um dieses umzusetzen, sehr simpel ist, erweiterte ich die Problemstellung: Die Aufenthaltsdauer des Reisenden beträgt in zentralen Städten zwei Tage, während er sich in den übrigen Städten lediglich einen Tag aufhält. Somit bestand die Schwierigkeit darin, erst einmal die zentralen Städte herauszufinden. Um dieses Problem zu lösen, verwendete ich einen Clustering-Algorithmus, mit welchen ich mich sowieso schon im Zuge meiner Seminarfacharbeit auseinandersetze. Da viele der gegebenen Punktewolken eine besondere Form hatten, bei welchen unterschiedliche Clustering-Algorithmen stark unterschiedliche Resultate zu erzielen, entschied ich mich, den Algorithmus nur auf zufällig generierte Punkte anzuwenden. Dabei verwendete ich den Clustering-Algorithmus K-Means. Mithilfe diesem konnte ich die Zentren der gefundenen Cluster herausfinden. Die Anzahl der Cluster ermittelte ich dabei mithilfe der Ellenbogen-Methode. Ich probierte also verschiedene Anzahl an Clustern aus und ließ diese mithilfe des Silhouette-Scores bewerten. Die Verwendung dieser Anzahl ermöglichte es mir, durch K-Means die Cluster-Mittelpunkte zu bestimmen. Von diesen berechnete ich dann die Distanz zu den umliegenden Städten. Die Stadt, welche dem jeweiligen Mittelpunkt am nächsten liegt, ist also eine zentrale Stadt. Für die tatsächliche Reisedauer habe ich angenommen, dass das Flugzeug des Reisenden durchschnittlich mit $800 \frac{km}{h}$ fliegt. Also bestand die Reisedauer lediglich aus folgender Rechnung:

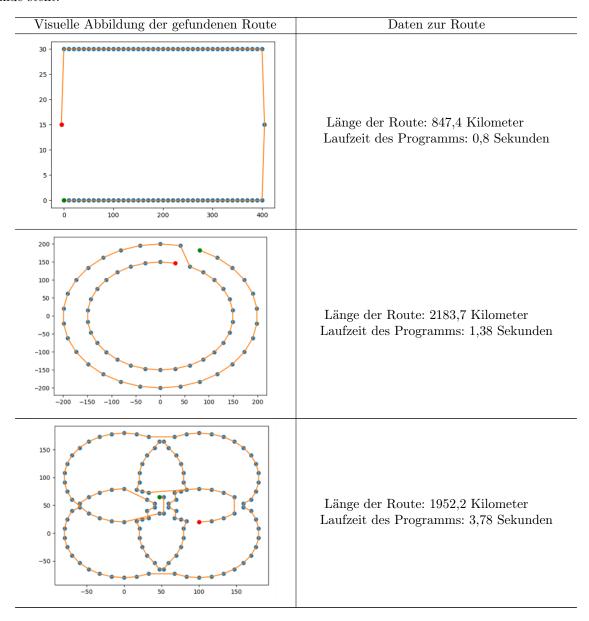
$$t_{ges} = t_{Flugzeug} + t_{Stadt,zentral} + t_{Stadt,normal} = \frac{s_{ges}}{800 \frac{km}{h}} + t_{Stadt,zentral} + t_{Stadt,normal}$$

$$6/16$$

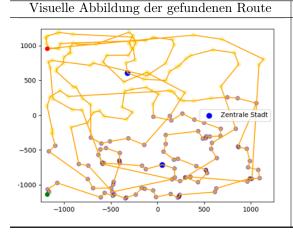
$$(4)$$

4 Beispiele

Im nachfolgenden werde ich das Ergebnis meines Programms mit den gegebenen BWInf-Beispielen darstellen. Der grüne Punkt symbolisiert dabei den Startpunkt der Route, wobei der rote Knoten für das Ende steht.



Bei den vorgegebenen Beispiel ist mir aufgefallen, dass der Greedy-Algorithmus bis Beispiel drei selbstständig eine Lösung gefunden hat. Bei den folgenden Datensätzen konnte nur eine Lösung mithilfe der Kombination von mindestens zwei Routen gefunden werden. Nun möchte ich noch einige selbstgenerierte Beispiele vorstellen. In diesen stehen die hervorstechenden blauen Punkte für eine zentrale Stadt. Die jeweilige Farbe der restlichen Punkte steht für das Cluster, zu welchem sie zugeordnet wurden. Weiterhin ist mit der Information "Länge der zufällig erstellten Route" die Länge der Route gemeint, die von dem Programm unter zufälliger Positionierung der Punkte erstellt wurde. Die Länge der berechneten Route ist die Strecke, welche der Algorithmus in den erzeugten Knoten bestimmt hat. Die roten und grünen Knoten markieren wiederum Start- und Endpunkte:



Es fällt auf, dass die Laufzeit des Programms stark variiert. Der Hauptgrund hierfür liegt in der Anzahl der Knoten. Aufgrund der zufälligen Positionierung der Punkte kann die Programmlaufzeit jedoch auch bei derselben Anzahl der Punkte stark variieren.

5 Quellcode

Da es in dem vorgegebenen LATEX-Dokument so angegeben war, habe ich meinen gesamten Quellcode nachfolgend eingefügt:

```
# notwendige Module/Bibliotheken importieren
  import matplotlib.pyplot as plt
  import numpy as np
  import math
5 import matplotlib.animation as animation
  import time
  import random
  from sklearn.cluster import KMeans
9 from sklearn.metrics import silhouette_score
  # Methode, um die Koordinaten aus der txt-Datei einzulesen, gibt sie als Liste von Tupeln zurueck
  def read_coordinates(file):
      with open(file, "r") as f:
          lines = f.readlines()
          coordinates = []
          for line in lines:
              x, y = map(float, line.strip().split())
              coordinates.append((x, y))
19
      return coordinates
  # Funktion zur Berechnung der Distanz zwischen zwei Punkten mithilfe des S. d. Pythagoras
  def calculate_distance(p1, p2):
      return math.sqrt((p1[0]-p2[0])**2 + (p1[1]-p2[1])**2)
  # Methode zur Berechnung des Winkels zwischen zwei Kanten, dabei ist p2 der Scheitelpunkt
 def calculate_angle(p1, p2, p3):
      # Distanzen ausrechnen
      a = calculate_distance(p1, p2)
29
      b = calculate_distance(p2, p3)
      c = calculate_distance(p1, p3)
      # wenn zwei Punkte uebereinander liegen, ist der Winkel valide und somit groesser als 90 Grad
      if a == 0 or b == 0:
          return 180
35
      # mithilfe des Kosinussatz cos(alpha) berechnen
      cos_angle = (a**2 + b**2 - c**2) / (2*a*b)
      # wenn numerische Ungenauigkeiten auftreten, dann runden
      if cos_angle > 1:
41
          cos_angle = 1
      elif cos_angle < -1:
```

```
cos_angle = -1
45
       # Winkel in Grad zurueckgeben
       angle = math.degrees(math.acos(cos_angle))
47
       return round(angle, 2)
   # berechnet die Laenge der Route ueber die Summe der Distanzen zwischen je zwei adjazenten Punkten
51 def route_length(coordinates):
       length = 0
       for i in range(len(coordinates) - 1):
53
           length += np.linalg.norm(np.array(coordinates[i]) - np.array(coordinates[i + 1]))
       return round(length, 3)
57 # Hauptalgorithmus des Programms, gibt alle gefundenen Routen zurueck
   def greedy_algorithm(coordinates):
       # all_routes und alle zu besuchenden Knoten initialisieren
       all_routes = []
       all_visited = set(range(len(coordinates)))
61
       # alle Startknoten durchgehen
63
       for start in range(len(coordinates)):
           route = [coordinates[start]]
           visited = {start}
           unvisited = all_visited - visited
           # solange es immer noch unbesuchte Knoten gibt
           while unvisited:
69
               best_route = None
               best_distance = float("inf")
71
               # jeden moeglichen naechsten Knoten durchgehen
               for i in unvisited:
                   point = coordinates[i]
                   # Winkel berechnen
                   if len(route) > 1:
                       angle = calculate_angle(route[-2], route[-1], point)
                   else:
                        # vom ersten Punkt kann zu jedem moeglichen Punkt Kante gezogen werden
79
                       angle = 100
                   if angle >= 90:
                       # waehlt Punkt aus, bei dem der Winkel passt und der am naehesten dran ist
                       temp_distance = calculate_distance(route[-1], point)
                        if temp_distance < best_distance:</pre>
                            best_route = route + [point]
85
                            best_distance = temp_distance
87
               # wenn keine beste Route gefunden wurde, dann unterbreche
               if not best_route:
                   break
91
               # lege die gefundene Route als die beste Route fest
               route = best_route
93
               # fuege zu den bisher besuchten Punkten den letzten neu hinzugekommenen
95
               Punkt der Route hinzu und aktualisiere 'unvisited'
               visited.add(coordinates.index(route[-1]))
               unvisited = all_visited - visited
           all_routes.append(route)
99
       # sortiert Liste nach len(list) und wenn Laenge gleich, dann nach route_length(list)
       def sort_all_routes(lists):
103
           lists.sort(key=len, reverse=True)
           result = []
lengths = []
           for 1st in lists:
               if len(lst) not in lengths:
107
                   lengths.append(len(lst))
                   result.append([lst])
109
               else:
                   for i in range(len(result)):
                       if len(result[i][0]) == len(lst):
                            result[i].append(lst)
113
                            break
           for group in result:
115
```

group.sort(key=route_length)

```
return [item for sublist in result for item in sublist]
117
       all_routes = sort_all_routes(all_routes)
       return all_routes
   # gibt alle verbleibenden Punkte zurueck
123 def remaining_points(all_points, route):
       remaining = all_points[:]
       for point in route:
           if point in remaining:
               remaining.remove(point)
       return remaining
129
   # gibt alle Routen in den verbleibenden Punkten zurueck
131 def remaining_cluster(coordinates, route):
       remaining_cl_route = greedy_algorithm(remaining_points(coordinates, route))
       return remaining_cl_route
135 # checkt, ob man zwei Routen verbinden kann, in diesem Fall also eine Hauptroute (route) und
   eine Route im verbleibenden Cluster (remaining_cl_route)
137 def check_for_combining(route, remaining_cl_route):
       possible_routes = []
139
       # Start- und Endpunkte der Routen als Variablen abspeichern
       remaining_cl_route_start, remaining_cl_route_end = remaining_cl_route[0], remaining_cl_route[-1]
141
       cl_route_start, cl_route_end = route[0], route[-1]
       # wenn Laenge der Route groesser 1 ist
145
       if len(remaining_cl_route) > 1:
           # alle moeglichen Verbindungen ueberpruefen, Bedingungen der Verbindungen werden in
           Liste abgespeichert
147
           # Moeglichkeit 1: Start des urspruenglichen Clusters verbindet
           sich mit Start des remaining_clusters
149
           # Moeglichkeit 2: Start des urspruenglichen Clusters verbindet
           sich mit Ende des remaining_clusters
           # Moeglichkeit 3: Ende des urspruenglichen Clusters verbindet
           \verb|sich| mit Start des remaining_clusters|\\
153
           # Moeglichkeit 4: Ende des urspruenglichen Clusters verbindet
           sich mit Ende des remaining_clusters
           route_conditions = [
               (calculate_angle(remaining_cl_route[1], remaining_cl_route_start,
157
               cl_route_start) >= 90 and
                calculate_angle(route[1], cl_route_start, remaining_cl_route_start) >= 90,
                route[::-1], remaining_cl_route),
               (\verb|calculate_angle| (\verb|remaining_cl_route| [-2], \verb|remaining_cl_route_end|,
161
               cl_route_start) >= 90 and
                calculate_angle(route[1], cl_route_start, remaining_cl_route_end) >= 90,
                route[::-1], remaining_cl_route[::-1]),
                (calculate_angle(remaining_cl_route[1], remaining_cl_route_start,
               cl_route_end) >= 90 and
                calculate_angle(route[-2], cl_route_end, remaining_cl_route_start) >= 90,
167
                route, remaining_cl_route),
               (\verb|calculate_angle| (\verb|remaining_cl_route| [-2], \verb|remaining_cl_route_end|,
169
               cl_route_end) >= 90 and
                calculate_angle(route[-2], cl_route_end, remaining_cl_route_end) >= 90,
                route, remaining_cl_route[::-1])
           ]
       else:
           # Route besteht aus einem Punkt -> dieser kann sich mit Start
           oder Ende der anderen Route verbinden
           route_conditions = [
177
                (calculate_angle(remaining_cl_route[0], cl_route_start, route[1]) >= 90,
               route[::-1], remaining_cl_route),
179
               (calculate_angle(remaining_cl_route[0], cl_route_end, route[-2]) >= 90,
181
               route, remaining_cl_route)
           ]
183
       # durch Bedingungen durch iterieren und wenn erfuellt, zusammengefuegte Route
       zu possible_routes hinzufuegen
185
       for condition, part1, part2 in route_conditions:
           if condition:
187
               possible_routes.append(part1 + part2)
```

```
# Route mit minimaler Routenlaenge zurueckgeben
       if possible_routes:
191
           return min(possible_routes, key=lambda r: route_length(r))
       else:
193
           return None
197 # Methode, die alle urspruenglich gefundenen Routen durchgeht und die Methode
   'connect_routes' aufruft, welche alle moeglichen Verbindungen der Ursprungsroute mit anderen probiert
199 def find_complete_route(coordinates, num_routes_to_check=10):
       # initial_routes sind die im Graphen urspruenglich gefundenen Routen
       initial_routes = greedy_algorithm(coordinates)
201
       best_complete_route = None
       best_complete_route_length = float("inf")
       for initial_route in initial_routes:
205
           complete_route, complete_route_length = connect_routes(coordinates, initial_route,
           best_complete_route_length , num_routes_to_check)
207
           # wenn neue Route gefunden wurde, die kuerzer als die bisher kuerzeste
           gefundene Route ist, dann aktualisiere die bisher kuerzeste gefundene Route
209
           if complete_route and complete_route_length < best_complete_route_length:
               best_complete_route = complete_route
               best_complete_route_length = complete_route_length
213
       return best_complete_route
   # Methode, die ueber Rekursion alle moeglichen Routenkombinationen durchgeht
217 def connect_routes(coordinates, main_route, min_route_length=float("inf"), num_routes_to_check = 10):
       # verbleibenden Punkte berechnen
       remaining = remaining_points(coordinates, main_route)
       # wenn es keine gibt, ist Route vollstaendig und kann zurueckgegeben werden
221
       if not remaining:
           return main_route, route_length(main_route)
       # sonst suche Routen in den verbleibenden Punkten
       remaining_routes = remaining_cluster(coordinates, main_route)[:num_routes_to_check]
       best_route = None
       best_route_length = min_route_length
       # versuche, die Ursprungsroute solange mit anderen verbleibenden Routen zu verbinden,
       bis alle Punkte Teil der Route sind
231
       for remaining_route in remaining_routes:
           combined_route = check_for_combining(main_route, remaining_route)
           if combined_route:
               # rekursiver Aufruf, um moeglichst viele Punkte in der Route zu inkludieren
               final_route, final_route_length = connect_routes(coordinates, combined_route,
               min_route_length=best_route_length, num_routes_to_check=num_routes_to_check)
               # wenn neue beste Route gefunden, dann speichere sie ab
               if final_route and final_route_length < best_route_length:</pre>
239
                   best_route = final_route
241
                   best_route_length = final_route_length
       return best_route, best_route_length
245 # Methode zur visuellen Anzeige der Route
   def plot_route(coordinates, route, cluster = False):
       # x- und y-Koordinaten festlegen
247
       x_coo = coordinates[:, 0]
       y_coo = coordinates[:, 1]
249
       x = [p[0] \text{ for } p \text{ in route}]
       y = [p[1] \text{ for } p \text{ in route}]
       fig, ax = plt.subplots()
253
       # wenn selbststaendig Punkte generiert werden sollen (also auch K-Means angewendet wird)
255
       if cluster and len(route) > 10:
           # fuehre K-Means auf Koordinaten aus und bestimme den Punkt, der dem jeweiligen
           Zentrum am naehesten liegt
           optimal_clusters = determine_number_of_clusters(coordinates)
259
           labels, cluster_centers = k_means_cluster(coordinates, optimal_clusters)
           closest_points = find_closest_points_to_centers(coordinates, cluster_centers)
261
           print("Die Reise dauert voraussichtlich ungefaehr ", time_of_travel(coordinates,
```

```
Teilnahme-ID: 67739
           route, closest_points), " Tage.")
263
           # Grenzen fuer Plot festlegen
           min_val = min(min(x_coo), min(y_coo)) - 50
           max_val = max(max(x_coo), max(y_coo)) + 50
267
           ax.set_xlim(min_val, max_val)
           ax.set_ylim(min_val, max_val)
269
           # Cluster points
271
           {\tt ax.scatter(x\_coo,\ y\_coo,\ c=labels,\ cmap='viridis',\ alpha=0.4)}
           # Closest points
           ax.scatter(closest_points[:, 0], closest_points[:, 1], c='blue', marker='o',
           s=60, label='Zentrale Stadt')
275
           line, = ax.plot(x[:1], y[:1], '-', color='orange')
       else:
           ax.plot(x_coo, y_coo, 'o')
           line, = ax.plot(x[:1], y[:1], '-')
279
       # zeichnet die Route Stueck fuer Stueck in KOS, aktualisiert somit visuelle Darstellung
281
       def update(num):
283
           num += 1
           if num \geq= len(x) + 1:
               ani.event_source.stop()
285
               return line
           line.set_data(x[:num], y[:num])
           return line.
       ani = animation.FuncAnimation(fig, update, frames=len(x)+1, interval=150, blit=False)
291
       # hier werden spezifische Parameter zur grafischen Darstellung festgelegt
       if cluster and len(route) > 10:
           ax.plot(x[0], y[0], 'go', zorder=5)
           ax.plot(x[-1], y[-1], 'ro', zorder=6)
295
           plt.legend()
297
           ax.plot(x[0], y[0], 'go')
           ax.plot(x[-1], y[-1], 'ro')
299
       plt.show()
301
   def time_of_travel(coordinates, route, closest_points):
       # Flugzeug fliegt mit 800 km/h, Annahme: Reisender haelt sich 1 Tag in gewoehnlicher Stadt
305
       und 2 Tage in zentral gelegener Stadt auf
307
       # -> tges = tFlug + tZentral + tGewoehnlich
       return round((route_length(route) / 800) / 24 + 1 * (len(coordinates) - len(closest_points))
       + 2 * len(closest_points), 2)
309
311 # fuehrt KMeans-Clustering mithilfe von sklearn durch
   def k_means_cluster(coordinates, n_clusters):
313
       kmeans = KMeans(n_clusters=n_clusters, n_init=10).fit(coordinates)
       cluster_centers = kmeans.cluster_centers_
       return kmeans.labels_, cluster_centers
315
317 # sucht Punkt mit geringster Entfernung zum Zentrum des Clusters
   def find_closest_points_to_centers(coordinates, cluster_centers):
       closest_points = []
       for center in cluster_centers:
           distances = np.linalg.norm(coordinates - center, axis=1)
321
           closest_point_idx = np.argmin(distances)
           closest_points.append(coordinates[closest_point_idx])
323
       return np.array(closest_points)
   # bestimme optimales k fuer K-Means
327 def determine_number_of_clusters(coordinates):
       max_clusters = min(10, len(coordinates))
       best_silhouette_score = -1
       best_n_clusters = 2
331
```

labels, cluster_centers = k_means_cluster(coordinates, n_clusters)

for n_clusters in range(2, max_clusters + 1):

score = silhouette_score(coordinates, labels)

```
if score > best_silhouette_score:
               best_silhouette_score = score
               best_n_clusters = n_clusters
       return best_n_clusters
   # erstelle eine Test-Route, in welcher die Winkelbedingung eingehalten wird
343 def create_points_with_right_angles(num_points, limit=1200):
       x, y = random.uniform(-limit, limit), random.uniform(-limit, limit)
345
347
       # die for-Schleife erzeugt num_points-Punkte im Bereich -limit bis limit
       for _ in range(num_points):
           angle = random.uniform(0, 2 * math.pi)
           scale = random.uniform(0, limit)
351
           dx, dy = math.cos(angle) * scale, math.sin(angle) * scale
           new_x, new_y = x + dx, y + dy
353
           # solange der Punkt noch ausserhalb des Bereichs liegt
355
           while new_x < -limit or new_x > limit or new_y < -limit or new_y > limit:
               scale = random.uniform(0, limit / 2)
               dx, dy = math.cos(angle) * scale, math.sin(angle) * scale
359
               new_x, new_y = x + dx, y + dy
           x, y = new_x, new_y
361
           points.append((x, y))
363
       return points
   # Test-Route wird in einer txt-Datei abgespeichert
367 def write_points_to_file(filename, points):
       with open(filename, 'w') as f:
          for point in points:
369
               f.write(f"{point[0]} {point[1]}\n")
   if __name__ == "__main__":
       valid = False
       # solange keine gueltige Eingabe eingelesen wurde, Frage erneut
           decision = int(input("Moechten Sie neue zufaellige Koordinaten generieren (1) oder
377
           schon vorbereitete Punkte verwenden? (2) "))
           if decision == 1:
               number_points = int(input("Wie viele Punkte moechten Sie generieren? "))
               complete_route = None
               start time = time.time()
383
               # es wird nicht immer eine Route gefunden -> probiere solange, bis eine gefunden wird
               while not complete_route:
385
                   created_coordinates = create_points_with_right_angles(number_points)
                   # speichere "points.txt" in aktuellem Verzeichnis
387
                   current_directory = os.path.dirname(os.path.abspath(__file__))
                   file = os.path.join(current_directory, 'points.txt')
                   write_points_to_file(file, created_coordinates)
                   coordinates = read_coordinates(file)
391
                   # wenn Anzahl Punkte hoeher als 70, suche mit geringerem Schwellenwert
                   -> senkt Laufzeit
393
                   if number_points > 70:
                       complete_route = find_complete_route(coordinates, num_routes_to_check=2)
395
                   else:
                       complete_route = find_complete_route(coordinates)
               print ("Die Laenge der zufaellig generierten Route betraegt ",
               route_length(coordinates), " km.")
399
401
           elif decision == 2:
               file_found = False
               # solange kein gueltiger Dateiname eingegeben wurde
               while not file_found:
                   file_name = str(input("Geben Sie die Bezeichnung der txt-Datei mit den Koordinaten
                   an (Bsp.: wenigerkrumm1.txt). \nDie Datei muss ich dafuer in demselben
407
                   Verzeichnis wie dieses Skript befinden.: "))
```

```
# Datei im aktuellen Verzeichnis finden
409
                   current_directory = os.path.dirname(os.path.abspath(__file__))
                   file_path = os.path.join(current_directory, file_name)
                   # Ueberpruefen, ob die Datei existiert
413
                   if os.path.isfile(file_path):
                       file_found = True
415
                   else:
                       print("Datei nicht gefunden. Bitte geben Sie einen gueltigen Dateinamen ein.")
417
               coordinates = read_coordinates(file_path)
               start_time = time.time()
               complete_route = find_complete_route(coordinates)
421
               break
           else:
423
               print("Die Eingabe war ungueltig. Geben Sie entweder eine 1 oder eine 2 ein.")
425
       print("Die Laenge der mit dem Algorithmus berechneten Route betraegt ",
427
       route_length(complete_route), " km.")
       end_time = time.time()
       print("Laufzeit: ", round(end_time - start_time, 2), " Sekunden")
429
       # Route plotten
431
       if decision == 1:
           plot_route(np.array(coordinates), complete_route, cluster=True)
433
       if decision == 2:
           plot_route(np.array(coordinates), complete_route, cluster=False)
435
```