

Aufgabe 5: Stadtführung

Team-ID: 00250

pip install BWINF_42

Bearbeiter dieser Aufgabe: Irfan Topal (Teilnahme-ID: 71833)

20.11.2023

Inhaltsverzeichnis

1. Lösungsidee.....	2
2. Umsetzung.....	2
2.1 Schritt 1: Auslesen	2
2.2 Schritt 2: Umwege finden (s. Quellcode 4.1).....	2
2.3 Schritt 3: Umwege filtern (s. Quellcode 4.2)	3
2.4 Schritt 4: Neue Tour erstellen (s. Quellcode 4.3).....	3
2.5 Schritt 5: Tour ausgeben	3
2.6 Verbesserungsmöglichkeiten	4
3. Beispiele	4
3.1 tour1.txt	4
3.2 tour2.txt	5
3.3 tour3.txt	5
3.4 tour4.txt	6
3.5 tour5.txt	7
3.6 Eigenes Beispiel	8
4. Wichtige Teile des Codes.....	9
4.1 find_detours(n, places)	9
4.2 filter_detours(possible_detours).....	9
4.3 create_efficient_route(detours, places)	10

1. Lösungsidee

Diese Aufgabe ist eine spezielle Variante des „Travelling Salesman Problems“. Das klassische TSP erfordert, dass der Geschäftsmann alle Städte auf der kürzest möglichen Route besucht und schließlich zum Ausgangspunkt zurückkehrt. Im vorliegenden Fall handelt es sich um eine Modifikation, bei der nicht alle Orte besucht werden müssen. Stattdessen soll eine optimale Teilroute gefunden werden, die die essentiellen Orte in chronologischer Reihenfolge abdeckt und gleichzeitig die Gesamtlänge minimiert.

Die Optimierung erfolgt, indem die ausgewählten Umwege aus der ursprünglichen Route entfernt werden. Man spart sich also den Umweg und besucht einen Ort nur einmal statt mehrmals. Dadurch verringert sich die Gesamtdistanz und die optimierte Route wird erstellt.

Die eigentliche Lösungsidee des Codes besteht darin, zunächst alle möglichen Umwege zu identifizieren, indem Orte gefunden werden, die während der Tour mehrfach besucht werden.

Diese Umwege werden nach der eingesparten Entfernung sortiert und diejenigen ausgewählt, die die Gesamtentfernung minimieren.

2. Umsetzung

Das Programm ist in 5 einfache Schritte unterteilt.

2.1 Schritt 1: Auslesen

Der erste Schritt ist das Auslesen der Tourdaten und ihre Speicherung in einem zweidimensionalen Array.

2.2 Schritt 2: Umwege finden (s. Quellcode 4.1)

In diesem Schritt geht es darum, alle möglichen Umwege in der Tour zu identifizieren. Der Algorithmus durchläuft die Liste der Tourpunkte und sucht nach Orten, die während der Tour mehrfach besucht werden. Dabei wird nicht berücksichtigt, ob sich die Umwege überschneiden, so dass z.B. zwei Umwege teilweise die gleichen Orte abdecken können. Abschließend wird die mögliche Distanzersparnis berechnet und zusammen mit dem Umweg gespeichert.

Der eigentliche Algorithmus beginnt z.B. am ersten Ort und durchläuft dann jeden Ort, der in der Zukunft liegt, bis eines der folgenden Ereignisse eintritt:

- a) derselbe Ort kommt, oder
- b) ein essentieller Tourenort (X) wird erreicht.

Wenn Ereignis a) eintritt, bedeutet dies, dass ein möglicher Umweg gefunden wurde (derselbe Ort wird mehrmals besucht). Es wird aber nicht an dieser Stelle angehalten und zum zweiten Ort gewechselt, sondern es wird weiter nach Umwegen gesucht, daher können hier z.B. Überlappungen auftreten.

Wenn Ereignis b) eintritt, bedeutet dies, dass der Ort nicht mehrfach besucht wird, bis ein essentieller Ort erreicht ist. Dann wird z.B. zum zweiten Ort gewechselt und der Algorithmus beginnt von vorne.

2.3 Schritt 3: Umwege filtern (s. Quellcode 4.2)

In diesem Schritt werden die Umwege gefiltert, um die Umwege auf mögliche Überlappungen zu prüfen und ggf. die sparsamste Route zu wählen.

Zuerst werden die Umwege nach der eingesparten Gesamtentfernung sortiert, so dass der sparsamste an erster Stelle steht. Dann wird eine Liste der bereits „besuchten“ Orte erstellt. Diese ist natürlich zunächst leer und wird mit dem folgenden Algorithmus gefüllt: Es wird jeder Umweg durchlaufen und geprüft, ob die jeweiligen Orte aus dem Umweg schon besucht wurden. Ist dies nicht der Fall, wird der Umweg „akzeptiert“ und zur weiteren Verarbeitung gespeichert. Die Orte aus dem Umweg werden dann bei den „bereits besuchten“ Orten gespeichert.

Da man die Umwege am Anfang nach Ersparnis sortiert hat, kann man bei Überschneidungen sicher sein, den effizienteren zuerst genommen zu haben.

2.4 Schritt 4: Neue Tour erstellen (s. Quellcode 4.3)

In diesem Schritt werden die im Schritt 3 filtrierte Umwege aus der ursprünglichen Tour entfernt. Dabei werden einfach die ganzen Orte, die in einem Umweg (zwischen Start- und Endpunkt) sind, in eine Liste gepackt. Dann wird der Ursprungstour durchgelaufen und die Distanzersparnisse abgezogen, dass die Entfernungen stimmen, wenn man die Umwege aus der Tour entfernt. Abschließend entfernt man wiegesagt die filtrierte Umwege aus der Ursprungstour und erhält die neue, effizientere Tour.

2.5 Schritt 5: Tour ausgeben

Als letzter Schritt wird der Tour in eine Datei ausgegeben. Ausgabe erfolgt in gleichem Stil wie der Eingangsdateien. Zuerst Anzahl Orte n und dann die jeweiligen Orte. Falls man einen Schlenker weggelassen hat, wird der Start- und Endpunkt direkt hintereinander ausgegeben (also gleicher Ort) mit der Entfernung von 0. Dabei wird der gesamte gesparte Distanz auch ausgegeben.

2.6 Verbesserungsmöglichkeiten

Bei meiner Umsetzung habe ich nicht auf mögliche Einsparungen durch die Wahl anderer Startorte geachtet, da ich der Meinung bin, dass man dadurch auf mögliche Umwege, die mehr Einsparungen bringen, verzichten muss. Außerdem wäre es im realen Leben interessant, den „ältesten“ Ort zu besuchen und nicht darauf zu verzichten. Aber natürlich könnte man einen Algorithmus schreiben, der die jeweiligen Ersparnisse durch Umwege oder andere Startorte vergleicht.

3. Beispiele

In den Beispielen wird zuerst die Konsolenausgabe und dann die Datei output.txt gezeigt.

3.1 tour1.txt

```
Success: Most efficient tour has been written to output.txt  
Total saved distance: 1040
```

```
12  
Brauerei,1613,X,0  
Karzer,1665,X,80  
Rathaus,1678,X,150  
Rathaus,1739,X,150  
Euler-Brücke,1768, ,330  
Fibonacci-Gaststätte,1820,X,360  
Schiefes Haus,1823, ,480  
Theater,1880, ,610  
Emmy-Noether-Campus,1912,X,740  
Emmy-Noether-Campus,1998,X,740  
Euler-Brücke,1999, ,870  
Brauerei,2012, ,1020
```

3.2 tour2.txt

```
Success: Most efficient tour has been written to output.txt
Total saved distance: 1040
```

```
12
Brauerei,1613, ,0
Karzer,1665,X,80
Rathaus,1678, ,150
Rathaus,1739, ,150
Euler-Brücke,1768, ,330
Fibonacci-Gaststätte,1820,X,360
Schiefes Haus,1823, ,480
Theater,1880, ,610
Emmy-Noether-Campus,1912,X,740
Emmy-Noether-Campus,1998,X,740
Euler-Brücke,1999, ,870
Brauerei,2012, ,1020
```

3.3 tour3.txt

```
Success: Most efficient tour has been written to output.txt
Total saved distance: 1890
```

```
10
Talstation,1768, ,0
Wäldle,1805, ,520
Mittlere Alp,1823, ,1160
Observatorium,1833, ,1450
Observatorium,1874,X,1450
Piz Spitz,1898, ,1920
Panoramasteg,1912,X,2140
Panoramasteg,1952, ,2140
Ziegenbrücke,1979,X,2390
Talstation,2005, ,2670
```

3.4 tour4.txt

Success: Most efficient tour has been written to output.txt
Total saved distance: 1200

21

Blaues Pferd,1523, ,0

Alte Mühle,1544, ,110

Marktplatz,1549, ,210

Marktplatz,1562, ,210

Springbrunnen,1571, ,290

Dom,1596,X,360

Bogenschütze,1610, ,480

Bogenschütze,1683, ,480

Schnecke,1698,X,630

Fischweiher,1710, ,810

Reiterhof,1728,X,930

Schnecke,1742, ,1070

Schmiede,1765, ,1240

Große Gabel,1794, ,1350

Große Gabel,1874, ,1350

Fingerhut,1917,X,1420

Stadion,1934, ,1540

Marktplatz,1962, ,1630

Baumschule,1974, ,1710

Polizeipräsidium,1991, ,1850

Blaues Pferd,2004, ,2000

3.5 tour5.txt

```
Success: Most efficient tour has been written to output.txt  
Total saved distance: 2330
```

28

Gabelhaus,1638, ,0

Gabelhaus,1699, ,0

Hexentanzplatz,1703,X,160

Eselsbrücke,1711, ,280

Dreibannstein,1724, ,390

Dreibannstein,1752, ,390

Schmetterling,1760,X,540

Dreibannstein,1781, ,620

Märchenwald,1793,X,700

Fuchsbau,1811, ,780

Torfmoor,1817, ,890

Gartenschau,1825, ,1030

Gartenschau,1898, ,1030

Riesenrad,1902, ,1150

Dreibannstein,1911,X,1280

Olympisches Dorf,1924, ,1440

Haus der Zukunft,1927,X,1570

Stellwerk,1931, ,1690

Stellwerk,1942, ,1690

Labyrinth,1955, ,1900

Gauklerstadl,1961, ,1980

Planetarium,1971,X,2060

Känguruhfarm,1976, ,2110

Balzplatz,1978, ,2190

Dreibannstein,1998,X,2280

Labyrinth,2013, ,2410

CO2-Speicher,2022, ,2600

Gabelhaus,2023, ,2670

3.6 Eigenes Beispiel

Mit folgendem Input

```
8
Bahnhof,1500, ,0
Marktplatz,1550, ,150
Schnecke,1600, ,200
Bahnhof,1650, ,225
Reiterhof,1700, , 375
Marktplatz,1750, ,450
Dom,1800,X,500
Bahnhof,1850, ,550
```

gibt es zwei mögliche, sich überlappende Umwege, nämlich

- I. Bahnhof,1500 - Bahnhof,1650
- II. Marktplatz,1550 - Marktplatz,1750

Der erste Umweg spart nur 225 Einheiten ein, der zweite dagegen 300. Es wird erwartet, dass das Programm den zweiten Umweg wählt und diese entfernt, weil man dann schneller zum Ziel kommt.

Ausgabe des Programms:

```
Success: Most efficient tour has been written to output.txt
Total saved distance: 300
```

```
5
Bahnhof,1500, ,0
Marktplatz,1550, ,150
Marktplatz,1750, ,150
Dom,1800,X,200
Bahnhof,1850, ,250
```


4. Wichtige Teile des Codes

4.1 find_detours(n, places)

```
# find every possible detour
def find_detours(n, places):
    possible_detours = []
    for i, current_place in enumerate(places):
        for j in range(i + 1, n):
            other_place = places[j]

            # compare every place coming after the current one until the place
            # name is same
            if other_place[0] == current_place[0]:
                # add the possible detour to an array and save the start, end
                # and possible saved distance
                possible_detours.append([i, j, other_place[3] -
                    current_place[3]])

                # if the end of the detour is an essential place then stop
                # searching for more detours
                if other_place[2] == "X":
                    break

            # if there is an essential place coming up before a possible
            # detour, then break
            elif other_place[2] == "X":
                break

    return possible_detours
```

4.2 filter_detours(possible_detours)

```
# filter out detours with overlapping time periods to get the largest saved
# distance
def filter_detours(possible_detours):
    filtered_detours = []

    # sort from biggest saved distance to lowest
    sorted_detours = sorted(possible_detours, key=lambda x: x[2],
        reverse=True)

    visited_places = set()
    for detour in sorted_detours:
        # check if there is no overlap with previously visited places
        # (respectively places that will be skipped due to detour getting
        # removed)
        # because we first sorted the detours with largest saved distance, we
        # can
```

```
    # be sure that the most efficient detours get removed and the rest is
    left on route
    # because the places are (possibly) overlapping
    if all(p not in visited_places for p in range(detour[0], detour[1]]):
        visited_places.update(range(detour[0], detour[1]))
        filtered_detours.append(detour)

    return filtered_detours
```

4.3 create_efficient_route(detours, places)

```
# remove the given detours from the route to create the most efficient one
def create_efficient_route(detours, places):
    indices_to_remove = set()
    saved_distances = {}

    # fill the set with places that will get skipped due to detour
    for detour in detours:
        start_index, end_index, saved_distance = detour
        indices_to_remove.update(range(start_index + 1, end_index))
        saved_distances[end_index] = saved_distance

    # update the distances by subtracting saved distances from the places in
    the final route
    for detour_end, saved_distance in saved_distances.items():
        for i in range(detour_end, len(places)):
            if i not in indices_to_remove:
                places[i][3] = places[i][3] - saved_distance

    # create a new list with the original places, not including those in a
    detour
    route = [list(place) for i, place in enumerate(places) if i not in
    indices_to_remove]

    return route, sum(saved_distances.values())
```