Aufgabe 1: Müllabfuhr

Teilnahme-ID: 01048

Bearbeiter/-in dieser Aufgabe: Lorian Linnertz Arend

19. April 2022

Inhaltsverzeichnis

Lösungsidee	1
Umsetzung	
Beispiele	
Ouellcode	

Lösungsidee

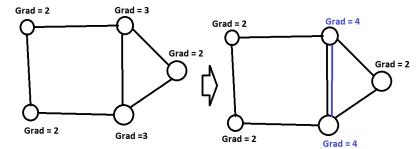
Einleitung:

Meine Lösungsidee basiert im wesentlichen auf einem "Euler-Circuit". Ein Euler-Circuit ist ein Weg, welcher alle Straßen durchfährt aber nur einmal. Somit ist dieser Pfad der effektivst Mögliche Weg. Somit ist meine Idee erst einen großen alles um fassenden Weg zu generieren, welcher später dann, in 5 ungefähr gleich große aufgeteilt wird. Das Problem ist jedoch, dass damit der Euler-Circuit

möglich muss jede Kreuzung einen Grad(1) haben, welcher gerade ist.

Anpassung der Grade

Dies trifft jedoch nicht immer zu, zum Beispiel haben die Endknoten von Sackgassen einen Grad von 1 was ungerade wäre. Um dieses Problem zu lösen, habe ich mir gedacht, dass man einfach eine zusätzliche Straße zum Knoten hinzufügt, so dass der Knoten



ausgeglichen ist. Dies macht man bei allen Knoten mit einem ungeradenem Grad und am Ende hat man einen Graph mit nur graden Grade.

Erstellung des Euler-Circuit

Für die Erstellung des Euler-Circuit, habe ich mir überlegt, den Fleury-Algorithmus zu verwenden. Dieser hat ebenfalls keine Probleme mit den Zusätzlichen Straßen, was von Vorteil ist. Wenn man mit dem Fleury-Algorithmus bei deim Ursprung(TrashCity) anfängt, so wird er am Ende auch wieder automatisch dorthin zurück kommen.

Aufspaltung des Euler-Circuit

Für die Aufspaltung in die einzelnen Tages Routen, folgt man dem Euler-Circuit so lange, bis man die Entfernung erreicht hat und berechnet den Rückweg. Am nächsten Tag kommt der LKW wieder an den gleichen Punkt und beginnt seine Tages-Route. Ebenfalls muss man den Rückweg und den Euler-Circuit auf überlappungen überprüfen

Aufgabe 1: Müllabfuhr Teilnahme-ID: 01048

- (1) ein Grad ist die Summe aller Strecken, welche mit dem Knoten(Kreuzung) verbunden sind
- (2) eine Brücken-Verbindungen hat die Eigenschaft, dass wenn man sie durch trennt,zwei separate Graphen entstehen

Umsetzung

Als erstes habe ich den Graph in Form einer Adjenz-Matrix und einer wie ich sie nenne weight-matrix(eine Adjenzmatrix, nur dass die 1sen durch die Distanz erstetz wurde.

Anpassung der Grade

Für die Anpassung der Grade, fängt man an mit den Knoten mit einem Grad von 1. Diese nimmt man und sucht mit hilfe des Dijkstra Algorithmuses, die nächst gelegenen Knoten mit einem Ungeraden Knoten. Nun nimmt man den Weg und fügt einen zweiten hinzu. Dadurch sind die Grade aller beteiligten Knoten gerade. (Ps: Falls dazwischen noch ein Knoten ist, welcher ein graden Grad hat, so bleibt dieser auch gerade, da ein Weg zu diesem Knoten hinführt und einer Weg, dadurch hat man zwei zusätzliche verbindungen an diesem Knoten, was bedeutet dass er gerade bleibt.) Dies tut man so lange, bis keine Knoten mehr übrig sind.

(Diese geht immer auf , der Beweis wäre: wenn man alle Gerade Verdoppt, so sind sie automatisch auch alle gerade,denn: 2*ungerade = gerade; 2*gerade = gerade)

Erstellung des Euler-Circuit

Für den Euler-Circuit zu erstellen, fängt man beim Ursprung an und folgt den Anweisungen: Falls es eine Normale-Verbindung gibt

-nimm ein beliebigen Knoten, welcher mit dem aktuellen Verbunden ist und keine BrückenVerbindung(Cut-Edge)(2) ist

-Falls keine Normale Verbindung mehr übrig ist:

gehe zu dem Knoten, welcher mit der BrückenVerbindung verbunden ist

- -Lösche die Stecke welche du gerade gelaufen bis, falls 2 Stecken da sind lösche eine
- -Beginne so lange von vorne, bis keine Knoten mehr übrig sind

Das schwierige ist, die Brücken-Verbindungen aus zu machen, jedoch wenn man sich den Ablauf etwas genauer ansieht, liegen die Brücken-Verbindungen auf dem Rückweg, deswegen habe ich immer die Verbindung welche auf dem Rückwerts-Weg liegt, als Brücken-Verbindung behandelt, die beeinfluss den Algorithmus kaum und ist sicher

Aufspaltung des Euler-Circuit

Um den Euler-Circuit Aufzuspalten, muss man erstmal die Gesamtstrecke wissen, welche man dann durch 5 teilt. Nun folgt man dem Euler-Circuit so lange, bis man einen Weg zurückgelegt hat, welcher ungefähr dem Durchschnittsweg(Gesamtweg/5) entspricht. Anschließend berechnet man mithilfe des Dijkstra Algorithmus, den

schnellst Weg zurück zum Ursprung. Dies ist der Weg für den ersten Tag. Anschließend berechnet fährt man am nächsten Tag zu dem Punkt zurück wo man aufgehört hat und wieder holt das ganze.

Ein wichtiges Element jedoch ist, dass man überprüft, dass sich die Wege nicht überlappen, denn dies würde bedeuten, dass man unnötig oft über die gleiche Straße fährt. Überlappen, bedeutet, dass wenn man 1 Schritt weiter geht, auf dem Euler-Circuit, die Gesamt-Länge(Hinfahrt + Weg + Rückfahrt) des Weges gleichbleit

Um dies zu verhindern, überprüft man einfach, ob die Gesamtstrecke gleichbleibt. Falls dies zutrifft, weiß man dass sich die Wege auf dieser Straße überlappen, denn man fährt zwar 1 weiter, der Weg bleibt aber der Gleiche.

Um dies besser zu verdeutlichen, kann man eine Angepasste Version, des Gesamtweges benutzen. Sie lautet (Hinfahrt + Weg + 2* Rückfahrt). Der unterschied ist, dass wenn man nun 1 Schritt weiter geht auf dem Euler-Circuit und dieser Schritt sich ebenfalls auf dem Rückweg befindet. Nun folgt man dem Euler-Path so lange bis der vorherige Angepasste Version des Gesamtweges größer oder gleich dem aktuellen ist oder eine Begrenzung ereicht ist.

Zum Schluss fügt man die drei Komponenten des Weges zusammen und man hat den Weg für die jeweiligen Tag, welche alle zusammen mindesten jede Staße einmal besucht haben.

Aufgabe 1: Müllabfuhr Teilnahme-ID: 01048

Beispiele

---MUELLABFUHR0.TXT---

Tag 1: 0 -> 2 -> 1 -> 8 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Tag 2: 0 -> 2 -> 3 -> 4 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Tag 3: 0 -> 4 -> 5 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Tag 4: 0 -> 6 -> 7 -> 8 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Tag 5: 0 -> 8 -> 9 -> 8 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Maximale Lange einer Tagestour: 4.0

---MUELLABFUHR1.TXT---

Tag 1: 0 -> 4 -> 3 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 15 Tag 2: 0 -> 6 -> 3 -> 1 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 13 Tag 3: 0 -> 5 -> 4 -> 7 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 21 Tag 4: 0 -> 6 -> 7 -> 5 -> 3 -> 2 -> 3 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 23 Tag 5: 0 -> 6 -> 7 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Maximale Lange einer Tagestour: 23.0

Tag 1: 0 > 5 -> 11 -> 2 -> 8 -> 11 -> 3 -> 11 -> 5 -> 0, Gesamtlaenge: 9
Tag 2: 0 -> 5 -> 11 -> 7 -> 1 -> 12 -> 8 -> 12 -> 9 -> 5 -> 0, Gesamtlaenge: 10
Tag 3: 0 -> 5 -> 14 -> 2 -> 10 -> 4 -> 3 -> 13 -> 1 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 10
Tag 4: 0 -> 6 -> 0 -> 6 -> 4 -> 13 -> 14 -> 7 -> 8 -> 14 -> 5 -> 0, Gesamtlaenge: 11 Tag 5: 0 -> 5 -> 14 -> 10 -> 9 -> 6 -> 14 -> 13 -> 9 -> 7 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 11 Maximale Lange einer Tagestour: 11.0

---MUELLABFUHR3.TXT--

Tag 1: 0 -> 1 -> 3 -> 2 -> 1 -> 5 -> 2 -> 4 -> 1 -> 7 -> 2 -> 6 -> 1 -> 9 -> 2 -> 8 -> 1 -> 11 -> 2 -> 10 -> 1 -> 13 -> 0, Gesamtlaenge: 22 Tag 2: 0 -> 13 -> 2 -> 12 -> 1 -> 14 -> 2 -> 0 -> 3 -> 5 -> 4 -> 3 -> 7 -> 4 -> 6 -> 3 -> 9 -> 4 -> 8 -> 3 -> 11 -> 4 -> 10 -> 0, Gesamtlaenge: 23 Tag 5: 0 -> 9 -> 11 -> 10 -> 9 -> 13 -> 10 -> 12 -> 9 -> 14 -> 10 -> 0 -> 11 -> 13 -> 12 -> 11 -> 14 -> 12 -> 0 -> 13 -> 14 -> 0, Gesamtlaenge: 21 Maximale Lange einer Tagestour: 23.0

--MUELLABFUHR4.TXT--

Tag 1: 0 -> 1 -> 2 -> 1 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Tag 2: 0 - 1 -> 2 -> 3 -> 4 -> 3 -> 2 -> 1 -> 0, Gesamtlaenge: 8
Tag 3: 0 -> 1 -> 2 -> 3 -> 4 -> 5 -> 6 -> 7 -> 8 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 10
Tag 4: 0 -> 9 -> 8 -> 7 -> 6 -> 7 -> 8 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 8 Tag 5: 0 -> 9 -> 8 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 4 Maximale Lange einer Tagestour: 10.0

-- MUELLABEUHR5 TXT---

Tag 1: 0 -> 2 -> 1 -> 4 -> 2 -> 5 -> 1 -> 7 -> 2 -> 6 -> 4 -> 5 -> 3 -> 1 -> 9 -> 2 -> 8 -> 1 -> 11 -> 4 -> 6 -> 5 -> 7 -> 3 -> 2 -> 12 -> 1 -> 13 -> 2 -> 16 -> 1 -> 14 -> 4 -> 8 -> 3 -> 4 -> 10 -> 1 -> 19 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 11 -> 14 -> 4 -> 8 -> 14 -> 1 2 -> 17 -> 1 -> 21 -> 2 -> 18 -> 3 -> 9 -> 4 -> 12 -> 5 -> 8 -> 6 -> 7 -> 8 -> 9 -> 6 -> 10 -> 2 -> 22 -> 4 -> 16 -> 6 -> 12 -> 7 -> 9 -> 10 -> 3 -> 12 -> 9 -> 11 -> 7 -> 10 -> 5 -> 13 -> 3 -> 14 -> 6 -> 13 -> 7 -> 15 -> 3 -> 17 -> 5 -> 14 -> 9 -> 13 -> 10 -> 8 -> 12 -> 13 -> 11 -> 10 -> 12 -> 14 -> 10 -> 16 -> 7 -> 17 -> 6 -> 15 -> 4 -> 20 -> 1 -> 24 -> 2 -> 23 -> 1 -> 25 -> 1 -> 28 -> 2 -> 25 -> 3 -> 19 -> 13 -> 17 -> 10 -> 12 -> 14 -> 10 -> 12 -> 14 -> 10 -> 12 -> 14 -> 10 -> 15 -> 13

-> 10 -> 24 -> 12 -> 26 -> 11 -> 25 -> 10 -> 27 -> 11 -> 29 -> 10 -> 28 -> 12 -> 27 -> 13 -> 21 -> 22 -> 19 -> 20 -> 22 -> 23 -> 12 -> 31 -> 11 -> 30 -> 10 -> 32 -> 9 -> 31 -> 14 -> 24 -> 13 -> 23 -> 14 -> 29 -> 15 -> 23 -> 17 -> 22 -> 26 -> 14 -> 32 -> 11 -> 33 -> 5 -> 35 -> 4 -> 44 -> 3 -> 42 -> 8 -> 33 -> 6 -> 35 -> 7 -> 34 -> 8 -> 35 -> 10 -> 34 -> 9 -> 33 -> 12 -> 32 -> 12 -> 32 -> 13 -> 25 -> 16 -> 24 -> 15 -> 27 -> 16 -> 26 -> 17 -> 24 -> 18 -> 25 -> 17 -> 27 -> 18 -> 26 -> 19 -> 21 -> 26 -> 20 -> 23 -> 19 -> 25 -> 20 -> 24 -> 23 -> 25 -> 21 -> 28 -> 15 -> 30 -> 12 -> 36 -> 27 -> 0, Gesamtlaenge: Tag 3: 0 -> 27 -> 36 -> 5 -> 37 -> 6 -> 37 -> 6 -> 37 -> 6 -> 37 -> 9 -> 38 -> 6 -> 38 -> 10 -> 38 -> 10 -> 38 -> 11 -> 34 -> 13 -> 30 -> 14 -> 36 -> 13 -> 31 -> 16 -> 29 -> 38 -> 10 -> 36 -> 11 -> 34 -> 13 -> 30 -> 14 -> 36 -> 13 -> 31 -> 16 -> 29 -> 38 -> 10 -> 36 -> 11 -> 34 -> 13 -> 31 ->

12 -> 48 -> 43 -> 0, Gesamtlaenge: 1467

Tag 4: 0 - 343 - 348 - 8 - 30 - 9 - 348 - 310 - 348 - 310 - 348 - 310 - 346 - 311 - 345 - 312 - 349 - 310 - 301 - 311 - 347 - 341 - 345 - 34725 -> 33 -> 29 -> 30 -> 31 -> 28 -> 32 -> 26 -> 31 -> 32 -> 29 -> 31 -> 34 -> 24 -> 35 -> 22 -> 41 -> 23 -> 39 -> 24 -> 41 -> 25 -> 34 -> 26 -> 35 -> 25 -> 36 -> 25 -> 36 -> 25 -> 38 -> 26 -> 37 -> 25 -> 38 -> 26 -> 39 -> 27 -> 34 -> 28 -> 36 -> 27 -> 35 -> 29 -> 34 -> 30 -> 32 -> 33 -> 30 -> 36 -> 29 -> 37 -> 27 -> 38 -> 29 -> 40 -> 22 -> 42 -> 23 -> 40 -> 25 -> 42 -> 26 -> 40 -> 27 -> 41 -> 26 -> 43 -> 22 -> 45 -> 23 -> 23 -> 25 -> 26 -> 27 -> 28 -> 29 -> 28 -> $42 \rightarrow 29 \Rightarrow 41 \Rightarrow 30 \Rightarrow 37 \Rightarrow 31 \Rightarrow 35 \Rightarrow 32 \Rightarrow 34 \Rightarrow 33 \Rightarrow 31 \Rightarrow 38 \Rightarrow 30 \Rightarrow 40 \Rightarrow 28 \Rightarrow 39 \Rightarrow 31 \Rightarrow 38 \Rightarrow 33 \Rightarrow 35 \Rightarrow 34 \Rightarrow 36 \Rightarrow 31 \Rightarrow 41 \Rightarrow 32 \Rightarrow 37 \Rightarrow 33 \Rightarrow 39 \Rightarrow 34 \Rightarrow 37 \Rightarrow 43 \Rightarrow 0,$ Gesamtlaenge: 1467

Tag 5: 0 - 43 -> 43 -> 37 -> 35 -> 36 -> 42 -> 30 -> 43 -> 23 -> 44 -> 21 -> 49 -> 22 -> 44 -> 24 -> 43 -> 28 -> 45 -> 25 -> 44 -> 26 -> 45 -> 27 -> 42 -> 33 -> 40 -> 31 -> 45 -> 29 -> 43 -> 31 -> 47 -> 24 -> 48 -> 20 -> 0 -> 23 -> 47 -> 29 -> 44 -> 27 -> 46 -> 23 -> 48 -> 26 -> 46 -> 25 -> 47 -> 32 -> 40 -> 34 -> 35 -> 40 -> 38 -> 37 -> 41 -> 33 -> 43 -> 32 -> 42 -> 37 -> 43 -> 35 -> 41 -> 34 -> 35 -> 41 -> 34 -> 35 -> 41 -> 34 -> 35 -> 41 -> 34 -> 35 -> 41 -> 34 -> 35 -> 41 -> 35 42 > 39 > 38 > 42 > 41 > 39 > 40 > 41 > 43 > 38 > 44 > 30 > 45 > 32 > 44 > 33 > 45 > 34 > 35 > 45 > 36 > 44 > 37 > 45 > 38 > 46 > 37 > 49 > 24 > 0 > 25 > 49 > 26 > 0 > 27 > 49 > 28 > 46 > 39 > 46 > 31 > 42 > 46 > 33 > 45 > 34 > 45 > 33 > 48 > 32 > 0 > 30 > 47 > 37 > 46 > 35 > 48 > 36 > 47 > 40 > 42 > 44 > 43 > 45 > 41 > 44 > 43 > 45 > 41 > 44 > 43 > 0 > 45 > 41 > 44 > 43 > 0 > 45 > 41 > 44 > 43 > 0 > 45 > 41 > 44 > 45 > 41 > 44 > 45 > 41 > 44 > 45 > 41 > 44 > 45 > 41 > 45 Maximale Lange einer Tagestour: 1473.0

--MUELLABFUHR6.TXT---

Tag 1: 0 -> 4 -> 10 -> 48 -> 25 -> 30 -> 28 -> 70 -> 28 -> 82 -> 31 -> 28 -> 83 -> 25 -> 39 -> 19 -> 48 -> 25 -> 39 -> 30 -> 33 -> 30 -> 83 -> 33 -> 60 -> 33 -> 83 -> 39 -> 60 -> 44 -> 93 -> 43 -> 30 -> 83 -> 30 -> 30 -> 83 -> 30 -> 8 35 > 32 > 81 -> 51 -> 64 -> 63 -> 76 -> 63 -> 80 -> 16 -> 74 -> 92 -> 16 -> 89 -> 99 -> 27 -> 87 -> 8 -> 20 -> 73 -> 88 -> 35 -> 98 -> 58 -> 0, Gesamtlaenge: 594798
Tag 2: 0 -> 58 -> 98 -> 35 -> 88 -> 73 -> 20 -> 8 -> 87 -> 27 -> 99 -> 89 -> 40 -> 66 -> 43 -> 27 -> 43 -> 99 -> 40 -> 99 -> 89 -> 96 -> 99 -> 27 -> 87 -> 27 -> 94 -> 15 -> 7 -> 12 -> 7 -> 50 -> 12 ->

Aufgabe 1: Müllabfuhr Teilnahme-ID: 01048

Tag 4: 0 -> 93 -> 45 -> 42 -> 67 -> 5 -> 42 -> 41 -> 5 -> 77 -> 86 -> 41 -> 42 -> 67 -> 66 -> 41 -> 86 -> 42 -> 45 -> 10 -> 98 -> 4 -> 44 -> 59 -> 24 -> 22 -> 9 -> 17 -> 22 -> 47 -> 26 -> 9 -> 47 -> 56 -> 17 80 -> 65 -> 81 -> 76 -> 81 -> 88 -> 90 -> 32 -> 98 -> 35 -> 46 -> 71 -> 0 -> 58 -> 98 -> 45 -> 93 -> 58 -> 98 -> 93 -> 0, Gesamtlaenge: 487355 Maximale Lange einer Tagestour: 635804.0

--MUELLABEUHR7 TXT---

 $\begin{array}{c} -> 68 -> 217 -> 126 -> 174 -> 243 -> 68 -> 218 -> 68 -> 218 -> 68 -> 256 -> 14 -> 86 -> 64 -> 261 -> 86 -> 96 -> 261 -> 324 -> 14 -> 265 -> 217 -> 211 -> 2 -> 211 -> 263 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 243 -> 256 -> 211 -> 256 -> 211 -> 256$ 1 -> 0, Gesamtlaenge: 577428

Tag 2: 0 > 1 > 3 > 6 > 11 > 13 -> 45 -> 77 -> 88 -> 77 -> 241 -> 88 -> 479 -> 88 -> 300 -> 155 -> 157 -> 248 -> 155 -> 248 -> 428 -> 428 -> 157 -> 241 -> 248 -> 478 -> 185 -> 229 -> 98 $\begin{array}{c} 157 & 243 & 248 & 241 & 251 & 298 & 236 & 229 & 238 & 245 & 219 & 298 & 246 & 241 & 246 &$ $\begin{array}{c} > 148 > 365 > 123 > 148 > 499 > 125 > 365 > 462 > 102 > 190 > 281 > 146 > 264 > 13 > 102 > 365 > 499 > 102 > 226 > 146 > 453 > 190 > 286 > 264 > 13 > 123 > 364 > 417 \\ > 472 > 123 > 462 > 125 > 13 > 129 > 417 > 492 > 178 > 461 > 146 > 281 > 264 > 145 > 320 > 461 > 199 > 264 > 226 > 275 > 190 > 496 > 275 > 453 > 281 > 275 > 461 > 286$ -> 148 -> 365 -> 123 -> 148 -> 499 -> 125 -> 365 -> 462 -> 102 -> 190 -> 281 -> 146 -> 264 -> 13 -> 102 -> 365 -> 499 -> 102 -> 226 -> 146 -> 453 -> 190 -> 286 -> 264 -> 13 -> 123 -> 364 -> 417

> 153 > 168 > 265 > 153 > 265 > 415 > 153 > 265 > 415 > 153 > 265 > 443 > 166 > 233 > 265 > 443 > 168 > 444 > 482 > 233 > 265 > 443 > 168 > 443 > 381 > 243 > 381 > 243 > 381 > 243 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381 > 245 > 381

Tag 4: 0 - 1 -> 3 -> 47 -> 336 -> 258 -> 16 -> 305 -> 46 -> 20 -> 46 -> 312 -> 16 -> 459 -> 46 -> 312 -> 197 -> 258 -> 20 -> 336 -> 368 -> 450 -> 47 -> 368 -> 450 -> 116 -> 214 -> 113 -> 255 -> 20 $\begin{array}{c} Tag\ 4:\ 0 > 1 > 3 > 47 > 336 > 258 > 16 > 305 > 46 > 20 > 46 > 312 > 16 > 459 > 46 > 312 > 197 > 258 > 20 > 336 > 368 > 450 > 47 > 368 > 450 > 116 > 214 > 173 > 255 > 20 > 246 > 356 > 116 > 255 > 47 > 466 > 197 > 305 > 459 > 258 > 183 > 3 > 128 > 116 > 371 > 214 > 183 > 128 > 450 > 173 > 128 > 466 > 255 > 197 > 459 > 312 > 258 > 183 > 371 > 356 > 173 > 450 > 255 > 312 > 466 > 255 > 366 > 371 > 255 > 3 > 183 > 450 > 356 > 3 > 1 > 4 > 7 > 9 > 21 > 40 > 130 > 228 > 40 > 344 > 232 > 130 > 228 > 175 > 191 > 95 > 94 > 144 > 99 > 22 > 21 > 287 > 22 > 205 > 21 > 319 > 22 > 329 > 21 > 456 > 21 > 382 > 130 > 411 > 40 > 416 > 130 > 310 > 175 > 228 > 329 > 175 > 246 > 95 > 144 > 22 > 456 > 287 > 319 > 205 > 94 > 175 > 246 > 120 > 191 > 246 > 310 > 191 > 94 > 248 > 94 > 310 > 232 > 120 > 482 > 95 > 329 > 94 > 95 > 482 > 135 > 94 > 147 > 97 > 363 > 147 > 353 > 289 > 144 > 319 > 329 > 205 > 9 > 144 > 456 > 329 > 9 > 287 > 411 > 228 > 382 > 287 > 416 > 382 > 344 > 411 > 416 > 416 > 344 > 310 > 428 > 9 > 7 > 108 > 42 > 210 > 234 > 97 > 363 > 147 > 353 > 284 > 213 > 284 > 289 > 108 > 242 > 7 > 188 > 420 > 235 > 420 > 482 > 94 > 108 > 471 > 242 > 42 > 474 > 7 > 235 > 108 > 474 > 188 > 213 > 301 > 289 > 147 > 378 > 239 > 349 > 315 > 289 > 347 > 399 > 347 >$ > 221 -> 222 -> 349 -> 182 -> 133 -> 181 -> 182 -> 292 -> 181 -> 291 -> 222 -> 483 -> 114 -> 473 -> 44 -> 34 -> 44 -> 39 -> 345 -> 44 -> 93 -> 291 -> 424 -> 221 -> 473 -> 93 -> 404 -> 39 -> 404 -> 182 -> 44 -> 473 -> 230 -> 349 -> 292 -> 426 -> 181 -> 349 -> 424 -> 444 -> 181 -> 380 -> 34 -> 270 -> 39 -> 430 -> 270 -> 44 -> 490 -> 270 -> 93 -> 422 -> 221 -> 483 -> 291 -> 426 -> 380 -> 345 -> 44 -> 473 -> 230 -> 349 -> 292 -> 426 -> 181 -> 349 -> 424 -> 444 -> 181 -> 380 -> 34 -> 270 -> 39 -> 430 -> 270 -> 44 -> 490 -> 270 -> 93 -> 422 -> 221 -> 483 -> 291 -> 426 -> 380 -> 345 -> 44 -> 473 -> 230 -> 349 -> 292 -> 426 -> 181 -> 349 -> 424 -> 444 -> 181 -> 380 -> 34 -> 270 -> 39 -> 430 -> 270 -> 44 -> 490 -> 270 -> 93 -> 422 -> 221 -> 483 -> 291 -> 426 -> 380 -> 34 > 182 -> 44 -> 4/3 -> 230 -> 349 -> 292 -> 426 -> 181 -> 349 -> 424 -> 444 -> 181 -> 380 -> 34 -> 270 -> 39 -> 430 -> 270 -> 44 -> 490 -> 270 -> 93 -> 422 -> 221 -> 443 -> 291 -> 426 -> 380 -> 133 -> 345 -> 182 -> 380 -> 345 -> 270 -> 404 -> 473 -> 492 -> 473 -> 490 -> 430 -> 34 -> 345 -> 292 -> 444 -> 349 -> 483 -> 444 -> 380 -> 426 -> 444 -> 380 -> 34 -> 3 503 - 223 - 446 - 303 - 305 - 451 - 253 - 265 - 243 - 355 - 260 - 151 - 193 - 374 - 280 + 189 - 407 - 280 - 348 - 151 - 477 - 189 - 35 - 280 - 477 - 193 - 348 - 374 - 35 - 316 - 177 - 50 - 225 - 4 - 225 - 50 - 250 - 35 - 207 - 316 - 250 - 304 - 215 - 260 - 170 - 375 - 348 - 477 - 375 - 260 - 225 - 304 - 225 - 316 - 250 - 1 - 4 - 427 - 215 - 1 - 10 - 62 - 227 - 562 - 290 - 100 - 377 - 562 - 423 - 254 - 249 - 105 - 256 - 343 - 122 - 247 - 257 - 250 - 257 - 360 - 525 - 362 - 250 - 316 - 257 - 346 - 257 - 256 - 257 - 256 - 2342 - 349 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 12 - 263 - 163 - 260 -> 409 -> 467 -> 484 -> 409 -> 495 -> 0, Gesamtlaenge: 482824

Maximale Lange einer Tagestour: 823767.0

-MUELLABFUHR8.TXT---

Tag 1: 0 - 205 - 323 - 554 - 21 - 129 - 574 - 345 - 767 - 518 - 250 - 845 - 188 - 163 - 83 - 2 - 173 - 383 - 151 - 245 - 383 - 542 - 286 - 195 - 831 - 648 - 506 - 252 - 248 - 215 - 105 - 506 - 695 - 105 - 693 - 506 - 969 - 252 - 822 - 13 - 330 - 113 - 133 - 289 - 285 - 114 - 171 - 139 - 5 - 504 - 139 - 576 - 5 - 569 - 116 - 155 - 358 - 10 - 28 - 215 - 10 - 226 - 28 - 358 - 215 - 91 - 669 - 29 - 10 - 254 - 358 - 778 - 5 - 140 - 155 - 356 - 10 - 504 - 254 - 536 - 576 - 254 - 266 - 29 - 266 - 254 - 792 - 10 - 854 - 216 - 810 - 511 - 215 - 898 - 29 - 206 - 254 - 792 - 10 - 854 - 116 - 581 - 38 - 531 - 215 - 689 - 38 - 813 - 590 - 334 - 78 - 64 - 265 - 687 - 78 - 199 - 334 - 657 - 38 - 998 - 64 - 22 - 29 - 668 - 226 - 254 - 792 - 10 - 854 - 215 - 91 - 508 - 215 - 510 - 510 - 254 - 254 - 254 - 265 - 687 - 78 - 199 - 334 - 867 - 254 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265 - 264 - 265-> 792 -> 226 -> 536 -> 668 -> 792 -> 358 -> 689 -> 531 -> 313 -> 29 -> 792 -> 536 -> 854 -> 689 -> 22 -> 313 -> 116 -> 778 -> 854 -> 313 -> 581 -> 22 -> 49 -> 458 -> 337 -> 282 -> 143 -> 84 -> 204 -> 143 -> 422 -> 204 -> 223 -> 193 -> 237 -> 223 -> 319 -> 170 -> 193 -> 473 -> 223 -> 665 -> 193 -> 455 -> 97 -> 94 -> 169 -> 444 -> 94 -> 486 -> 82 -> 23 -> 433 -> 327 -> 207 -> 486 -> 364 -> 494 -> 82 -> 97 -> 169 -> 748 -> 97 -> 640 -> 94 -> 494 -> 486 -> 947 -> 23 -> 486 -> 968 -> 94 -> 947 -> 82 -> 327 -> 544 -> 429 -> 328 -> 487 -> 309 -> 42 -> 80 -> 183 -> 382 -> 429 -> 436 -> 968 -> 96

> 373 -> 328 -> 544 -> 521 -> 183 -> 433 -> 639 -> 183 -> 548 -> 80 -> 309 -> 183 -> 548 -> 804 -> 309 -> 427 -> 42 -> 625 -> 244 -> 324 -> 42 -> 817 -> 80 -> 461 -> 45 -> 110 -> 427 -> 45 -> 548 -> 309 -> 324 -> 45 -> 817 -> 461 -> 110 -> 443 -> 324 -> 80 -> 521 -> 382 -> 505 -> 23 -> 505 -> 23 -> 771 -> 364 -> 837 -> 212 -> 170 -> 682 -> 212 -> 319 -> 473 -> 455 -> 381 -> 337 -> 665 -> 282 -> 381 -> 681 -> 337 -> 237 -> 665 -> 422 -> 701 -> 84 -> 223 -> 844 -> 84 -> 282 -> 681 -> 458 -> 381 -> 458 -> 652 -> 801 -> 681 -> 665 -> 844 -> 204 -> 701 -> 143 -> 74 -> 84 > 422 > 727 > 46 > 49 > 948 > 46 > 458 > 948 > 652 > 965 > 965 > 49 > 798 > 46 > 801 > 798 > 948 > 801 > 727 > 282 > 701 > 727 > 616 > 121 > 138 > 849 > 108 > 138 > 950 - 46 > 965 > 871 > 63 > 789 > 867 > 441 > 532 > 63 > 867 > 769 > 456 > 867 > 871 > 287 > 920 > 63 > 984 > 272 > 81 > 316 > 272 > 532 > 287 > 984 > 344 > 796 > 723 > 728 > 728 > 728 > 728 > 728 > 728 > 728 > 728 > 738 > 344 -> 819 -> 723 -> 920 -> 796 -> 819 -> 579 -> 468 -> 416 -> 938 -> 291 -> 847 -> 356 -> 822 -> 55 -> 366 -> 646 -> 13 -> 971 -> 55 -> 646 -> 955 -> 195 -> 887 -> 542 -> 799 -> 782 -> 619 -> 165 -> 306 -> 398 -> 601 -> 368 -> 467 -> 556 -> 426 -> 934 -> 205 -> 0, Gesamtlaenge: 2736375 $165 > 306 > 398 > 601 > 368 > 467 > 556 > 426 > 934 > 205 > 0. Gesamtleage: 2736375 \\ 220 > 205 > 934 > 265 > 565 > 466 > 330 > 735 > 102 > 608 > 615 > 264 > 672 > 267 > 299 > 11 > 672 > 275 > 615 > 672 > 353 > 246 > 919 > 264 > 308 > 275 > 919 > 267 > 915 > 11 > 919 > 615 > 308 > 672 > 919 > 608 > 735 > 242 > 567 > 356 > 938 > 330 > 822 > 955 > 55 > 956 > 252 > 847 > 971 > 646 > 567 > 368 > 955 > 172 > 488 > 627 > 102 > 410 > 410 > 435 > 488 > 790 > 435 > 627 > 172 > 367 > 41 > 410 > 627 > 617 > 141 > 712 > 711 > 712 >$ 290 -> 30 -> 496 -> 158 -> 253 -> 415 -> 30 -> 911 -> 466 -> 214 -> 466 -> 262 -> 132 -> 352 -> 53 -> 523 -> 132 -> 225 -> 403 -> 178 -> 225 -> 453 -> 365 -> 605 -> 53 -> 995 -> 255 -> 231 -> 407 -> 352 -> 523 -> 214 -> 605 -> 352 -> 452 -> 407 -> 472 -> 231 -> 431 -> 452 -> 471 -> 523 -> 605 -> 471 -> 829 -> 153 -> 304 -> 197 -> 153 -> 591 -> 290 -> 235 -> 466 -> 290 -> 415 -> 465 -> > 158 -> 290 -> 496 -> 355 -> 415 -> 496 -> 466 -> 523 -> 626 -> 214 -> 953 -> 365 -> 626 -> 453 -> 546 -> 178 -> 240 -> 546 -> 675 -> 178 -> 453 -> 953 -> 546 -> 43 -> 178 -> 635 -> 240 -> 603 -> 635 -> 891 -> 675 -> 225 -> 626 -> 953 -> 635 -> 43 -> 240 -> 891 -> 953 -> 240 -> 675 -> 403 -> 256 -> 643 -> 231 -> 452 -> 761 -> 603 -> 675 -> 43 -> 403 -> 857 -> 256 > 178 > 891 > 603 > 635 > 891 > 675 > 225 > 666 > 953 > 635 > 43 > 240 > 891 > 953 > 240 > 675 > 431 > 432 > 761 > 603 > 675 > 43 > 403 > 657 > 226 > 666 > 36 > 255 > 407 > 850 > 231 > 533 > 407 > 995 > 431 > 471 > 995 > 452 > 533 > 431 > 828 > 717 > 431 > 850 > 472 > 533 > 850 > 717 > 533 > 995 > 472 > 57 > 124 > 537 > 57 > 231 > 995 > 850 > 720 > 537 > 717 > 541 > 57 > 720 > 717 > 642 > 75 > 124 > 541 > 720 > 918 > 124 > 642 > 537 > 850 > 828 > 829 > 591 > 622 > 153 > 998 > 304 > 622 > 873 > 168 > 69 > 355 > 465 > 69 > 535 > 72 > 168 > 535 > 72 > 168 > 535 > 72 > 168 > 595 > 72 > 168 > 595 > 72 > 168 > 898 > 596 > 156 > 954 > 228 > 596 > 263 > 770 > 596 > 892 > 954 > 263 > 903 > 115 > 770 > 839 > 623 > 770 > 954 > 596 > 525 > 843 > 828 > 829 > 911 > 496 > 525 > 780 > 828 > 829 > 911 > 496 > 535 > 760 > 828 > 829 > 828 > 829 > 821 > \$\(\sigma\) \(\sigma\) 341 > 753 - 946 - 341 - 384 - 524 - 893 -> 972 -> 271 -> 897 -> 245 -> 799 -> 383 -> 890 -> 151 -> 151 -> 796 -> 95 -> 881 -> 97 -> 245 -> 891 -> 945 -> 945 363 - 373 - 363 - 377 - 263 - 377 - 263 - 377 - 263 - 373 - 275 - 263 - 273 - 263 - 273 - 263 - 273 - 263 - 273> 952 -> 0, Gesamtlaenge: 2791747
Tag 4: 0 -> 952 -> 788 -> 602 -> 120 -> 85 -> 125 -> 868 -> 986 -> 186 -> 747 -> 145 -> 300 -> 202 -> 218 -> 399 -> 777 -> 983 -> 301 -> 823 -> 942 -> 904 -> 301 -> 939 -> 589 -> 301 -> 983 -> 136 -> 663 -> 937 -> 514 -> 631 -> 737 -> 469 -> 514 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 937 -> 737 -> 561 -> 406 -> 931 -> 737 -> 561 -> 406 -> 931 -> 737 -> 561 -> 406 -> 931 -> 737 -> 561 -> 406 -> 931 -> 737 -> 561 -> 406 -> 151 -> 407 -> 931 -> 737 -> 561 -> 408 -> 151 -> 40 123 - 5 1 - 5 496 - 5 63 - 5 6 > 985 -> 818 -> 833 -> 861 -> 765 -> 3 -> 361 -> 374 -> 573 -> 571 -> 374 -> 830 -> 131 -> 599 -> 882 -> 698 -> 329 -> 620 -> 698 -> 762 -> 830 -> 329 -> 855 -> 106 -> 638 -> 24 -> 52 -> 762 -> 882 -> 830 -> 573 -> 728 -> 374 -> 855 -> 52 -> 638 -> 161 -> 24 -> 106 -> 755 -> 571 -> 743 -> 437 -> 24 -> 499 -> 638 -> 437 -> 489 -> 604 -> 24 -> 56 -> 437 -> 604 -> 638 -> 56 -> 604 -> 787 -> 489 -> 676 -> 56 -> 772 -> 414 -> 658 -> 457 -> 440 -> 414 -> 676 -> 658 -> 489 -> 713 -> 414 -> 691 -> 440 -> 522 -> 463 -> 336 -> 491 -> 632 -> 743 -> 604 -> 860 -> 389 -> 3 -> 445 -> 572 -> 3 -> 483 -> 361 -> 830 -> 728 -> 755 -> 573 -> 483 -> 389 -> 112 -> 3 -> 814 -> 112 -> 9 -> 483 -> 743 -> 755 -> 483 -> 571 -> 860 -> 743 -> 767 -> 691 -> 658 -> 440 -> 563 -> 522 -> 710 -> 444 -> 9 -> 860 -> 787 -> 632 -> 772 -> 444 -> 343 -> 607 -> 388 -> 481 -> 12 -> 575 -> 760 -> 972 -> 957 -> 967 -> 957 -> 967 -> 972 -> 957 -> 967 -> 976 -> 972 -> 957 -> 967 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 957 -> 976 -> 972 -> 972 -> 972 -> 972 -> 9 921 to 216 to 411 to 737 to 791 to 876 to 715 to 705 to 631 to 925 to 791 to 705 to 876 to 925 to 715 to 910 to 70 to 315 to 306 to 165 to 961 to 306 to 476 to 27 to 712 to 306 to 398 to 476 to 439 to 497 to 543 to 398 to 601 to 83 to 476 to 712 to 421 to 538 to 637 to 421 to 757 to 27 to 912 to 163 to 538 to 912 to 476 to 601 to 439 to 757 to 83 to 912 to 601 to 439 to 757 to 83 to 912 to 601 to 439 to 757 to 83 to 912 to 631 to 912 to 631 to 912 to 912439 - 947 - 398 - 601 - 83 - 476 - 712 - 421 - 538 - 637 - 421 - 757 - 27 - 912 - 163 - 538 - 912 - 476 - 601 - 439 - 757 - 83 - 912 - 601 - 497 - 543 - 315 - 317 - 70 - 600 - 401 - 33 - 148 - 673 - 33 - 216 - 651 - 885 - 216 - 673 - 203 - 987 - 941 - 921 - 469 - 987 - 981 - 218 - 399 - 134 - 77 - 56 - 589 - 351 - 904 - 939 - 732 - 777 - 62 - 939 - 942 - 198 - 732 - 983 - 198 - 777 - 136 - 935 - 918 - 642 - 474 - 191 - 785 - 62 - 983 - 351 - 777 - 399 - 785 - 77 - 198 - 785 - 270 - 716 - 34 - 32 - 118 - 135 - 312 - 315 - 910 - 317 - 690 - 2 - 619 - 961 - 315 - 690 - 70 - 793 - 317 - 58 - 70 - 961 - 690 - 793 - 401 - 58 - 600 - 910 - 690 - 58 - 793 - 600 - 921 - 673 - 880 - 33 - 921 - 705 - 793 - 910 - 58 - 562 - 118 - 278 - 401 - 562 - 278 - 405 - 34 - 424 - 118 - 566 - 32 - 278 - 880 - 148 - 747 - 109 - 217 - 149 - 711 - 109 - 296 - 61 - 816 - 495 - 838 - 597 - 740 - 838 - 816 - 597 - 803 - 896 - 964 - 597 - 145 - 803 - 964 - 742 - 815 - 848 - 510 - 666 - 213 - 749 - 510 - 25 - 731 - 149 - 186 - 109 - 470 - 808 - 262 - 704 - 517 - 711 - 704 - 630 - 808 - 764 - 630 - 964 - 816 - 517 - 507 - 296 - 186 - 217 - 711 - 764 - 704 - 507 - 186 - 747 - 217 - 751 - 12 - 371 - 18 - 186 - 986 - 18 - 868 - 702 - 702 - 702 - 702 - 702 - 703 - 703 - 703 - 704 - 704 - 703 - 704711 > 704 > 630 > 808 > 764 > 630 > 964 > 816 > 517 > 507 > 296 > 186 > 217 > 711 > 764 > 704 > 507 > 186 > 747 > 217 > 751 > 12 > 371 > 18 > 186 > 986 > 18 > 868 > 125 > 85 > 120 > 602 > 788 > 952 > 0, Gesamtlaenge: 2765816 7ag 5: 0 > 952 > 788 > 602 > 120 > 85 > 125 > 868 > 18 > 217 > 986 > 371 > 729 > 18 > 751 > 371 > 730 > 405 > 424 > 566 > 34 > 520 > 32 > 405 > 566 > 520 > 405 > 909 > 32 > 424 > 786 > 98 > 135 > 543 > 398 > 712 > 497 > 312 > 786 > 135 > 943 > 439 > 368 > 83 > 949 > 163 > 888 > 354 > 292 > 318 > 354 > 586 > 188 > 949 > 538 > 757 > 601 > 543 > 786 > 34 > 670 > 520 > 730 > 566 > 670 > 811 > 12 > 730 > 862 > 12 > 781 > 125 > 86 > 292 > 601 > 943 > 467 > 377 > 568 > 467 > 647 > 31 > 146 > 633 > 756 > 87 > 586 > 292 > 621 > 586 > 292 > 190 > 87 > 694 > 293 > 793 > 424 > 293 > 318 > 354 > 593 > 318 > 845 > 292 > 190 > 87 > 555 > 129 > 707 > 574 > 684 > 111 > 797 > 79 > 442 > 238 > 37 > 122 > 220 > 479 > 280 > 268 > 269 > 7 > 44 > 251 > 515 > 511 > 526 > 251 > 182 > 111 > 610 > 662 > 241 > 114 > 362 > 160 > 160 > 166 > 154 > 12 > 868 > 18 > 845 > 293 > 711 > 781 > 258 > 32 > 562 > 880 > 909 > 34 > 258 > 98 > 392 > 120 > 222 > 392 > 85 > 380 > 783 > 40 > 649 > 85 > 6 > 155 > 258 > 250 > 811 > 125 > 868 > 18 > 845 > 84>371 - 811 - 258 - 566 - 811 - 2729 - 751 - 862 - 729 - 868 - 125 - 2154 - 249 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 213 - 2154 - 215

> 686 -> 660 -> 859 -> 419 -> 6 -> 781 -> 811 -> 730 -> 909 -> 371 -> 868 -> 862 -> 986 -> 868 -> 6 -> 1 -> 122 -> 442 -> 451 -> 449 -> 79 -> 976 -> 451 -> 582 -> 440 -> 745 -> 457 -> 713 -> 772 -> 773 -> 773 -> 773 -> 774 -> 774 -> 774 -> 775 -

```
 \begin{array}{c} > 563 > 745 > 522 > 396 > 502 > 491 > 794 > 345 > 820 > 129 > 190 > 318 > 888 > 757 > 949 > 888 > 756 > 354 > 190 > 655 > 211 > 586 > 883 > 211 > 845 > 547 > 883 > 621 > 518 > 445 > 680 > 833 > 895 > 680 > 861 > 885 > 746 > 818 > 902 > 985 > 746 > 445 > 814 > 518 > 572 > 767 > 707 > 655 > 181 > 190 > 756 > 810 > 31 > 359 > 647 > 146 > 810 > 359 > 703 > 348 > 31 > 628 > 348 > 633 > 810 > 556 > 467 > 826 > 377 > 943 > 568 > 826 > 380 > 649 > 160 > 856 > 598 > 490 > 649 > 958 > 490 > 602 > 120 > 826 > 556 > 628 > 339 > 916 > 31 > 426 > 556 > 628 > 349 > 602 > 129 > 826 > 556 > 628 > 339 > 916 > 31 > 426 > 556 > 647 > 628 > 344 > 602 > 598 > 492 > 160 > 991 > 174 > 314 > 182 > 526 > 722 > 914 > 182 > 662 > 558 > 370 > 314 > 528 > 703 > 934 > 323 > 528 > 348 > 810 > 960 > 146 > 916 > 348 > 960 > 426 > 783 > 846 > 530 > 859 > 423 > 602 > 593 > 490 > 492 > 362 > 991 > 314 > 992 > 768 > 209 > 243 > 772 > 914 > 182 > 662 > 558 > 370 > 314 > 528 > 703 > 934 > 323 > 528 > 349 > 916 > 314 > 526 > 528 > 731 > 423 > 749 > 731 > 859 > 349 > 492 > 362 > 991 > 314 > 992 > 768 > 209 > 243 > 772 > 914 > 182 > 662 > 558 > 370 > 314 > 528 > 703 > 916 > 314 > 528 > 703 > 934 > 323 > 528 > 718 > 243 > 722 > 914 > 182 > 662 > 558 > 370 > 314 > 528 > 703 > 914 > 742 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 > 741 >
```

Quellcode

```
def get_short_path(startpoint,matrix):
  gone_nodes = []#Diese Variable gibt an welche knoten bereits überprüft worden sind
  waiting_nodes = [startpoint] #Diese Variable speichert alle Knoten welche noch überprüft werden müssen
  memory = [[startpoint]] #Diese Variable specihert die Wege der noch zu überprüfenden Knoten
  grads = Graph.get_grad(matrix)[0]
  while True and len(waiting_nodes) != 0:
    if grads[waiting_nodes[0]]%2 == 1 and waiting_nodes[0] != startpoint: #überprüft ob der Knoten ungerade ist
       return memory[0] #Falls die zutrifft, so wird der Weg diese Graphen zurück gegeben
    new_nodes = get_connections(waiting_nodes[0],matrix,gone_nodes) #In der Variable new_Nodes werden die nächst möglichen Knoten
gespeichert(aufsegehend von waiting_nodes[0])
     gone_nodes.append(waiting_nodes[0])
     for n in new_nodes:
       if n not in waiting_nodes:
         waiting_nodes.append(n)
         path = tuple(memory[0])
         path = list(path)
         path.append(n)
         memory.append(path)
    waiting_nodes.pop(0)
    memory.pop(0)
def get_connections(point,matrix,gone_nodes): #die Parameter sind zum einen die aktuelste Verion der angepassten Matrix und zum anderen der
  row = matrix[:,point] #gibt die Spalte des Knoten auf dem wir uns gerade Befinden wieder
  row.tolist()
  possible_connections = []
  for i,value in enumerate(row):
    if value != 0 and i not in gone_nodes:
       possible_connections.append(i)
  return possible_connections
class Graph():
  def __init__(self,data,nodes,edges):
    self.nodes = nodes
    self.edges = edges
    self.matrix = Graph.create_matrix(self,data)
    self.weight_matrix = Graph.create_weight_matrix(self,data)
    self.adjusted_matrix = Graph.create_adjusted_matrix(self,data)
  def create_matrix(self,data):
    zero_matrix = np.zeros([self.nodes,self.nodes]) #erstellt eine Null-Matrix mit der Form nodes x nodes
     for i in data: #iteriert durch alle Daten
       zero_matrix.itemset((i[0],i[1]),1) #bei einer Adjenzmatrix werden normalerweise die 1sen nach den richtungen der Edges gesetzt zum Beispiel
A -> B aber da unser Graph ungerichtet ist müssen wir sowohl bei A->B als auch bei B->A eine 1 einfügen
       zero_matrix.itemset((i[1],i[0]),1)
    return zero matrix
  def create_weight_matrix(self,data):
    zero_matrix = np.zeros([self.nodes,self.nodes]) #erstellt eine Null-Matrix mit der Form nodes x nodes
    for i in data: #iteriert durch alle Daten
       zero_matrix.itemset((i[0],i[1]),i[2]) #Diese Matrix ist von der Form her eine Adjenz-Matrix nur, dass statt den 1sen die Gewichte da stehen
       zero_matrix.itemset((i[1],i[0]),i[2])
    return zero_matrix
  def create_adjusted_matrix(self,data):
    adjusted_matrix = Graph.create_matrix(self,data)
```

while control bool:

odd_index,control_bool = Graph.get_grad(adjusted_matrix)[1:]

```
Teilnahme-ID: 01048
```

```
adjusted\_matrix = Graph.adjust\_grad(odd\_index[0], adjusted\_matrix, self.weight\_matrix)
       odd_index,control_bool = Graph.get_grad(adjusted_matrix)[1:]
    return adjusted_matrix
  def adjust_grad(point,matrix,weight_matrix): #Dies Methode soll die einzelnen Elemente in der Matrix anpassen
    #path = Graph.get_short_path(point,matrix)
    odd_list = Graph.get_grad(matrix)[1]
    odd_list.remove(point)
    path = Daijkstra(point,odd_list,weight_matrix).path
     for i in range(len(path)-1):
       actual_num = matrix.item((path[i],path[i+1]))
       matrix.itemset((path[i],path[i+1]),actual_num+1)#Erhöht die Anzahl der Straßen um eins sowohl bei A->B als auch bei B->A
       matrix.itemset((path[i+1],path[i]),actual_num+1)
    return matrix
  def get_grad(matrix):#soll eine Liste mit den Grade der einzelnen Kreuzungen wiedergeben
    list = matrix.sum(axis=0).tolist() #summjert alle Zahlen von jeder Spalte auf und fügt es in ein Numpy Array, dieser Array wird anschließend in
eine Liste convertiert
    odd_list = []
    control_bool = False
    for i,b in enumerate(list):
       if b%2 == 1:
         odd_list.append([i,b])
         control bool = True
    if len(odd_list) > 0:
       odd_list = SortIndexes_MinToMax(odd_list)[0]
    return list,odd_list,control_bool #[liste mit den jeweiligen Grade, liste mit den Sortierten Indexen,Kontrolle(Falls False, so sind keine ungeraden
Grade mehr da)]
class Fleury():
  def __init__(self,nodes,adjusted_matrix):
    self.nodes = nodes
    self.maxCounter = adjusted_matrix.sum()/2
    self.euler_circuit = Fleury.create_fleury_matrix(self,adjusted_matrix)
  def create_fleury_matrix(self,matrix):
    startpoint = 0
    current_matrix = copy.deepcopy(matrix)
    euler_circuit = [0] #Dies ist die Liste in welche nach her die besuchten Knoten der Reihenfolge nach eingefügt werden. 0 ist bereits gegeben, da
es immer bei 0 startet
    counter = 0
    while True:
       if counter % 10 == 0:
         print(f"{round(counter/self.maxCounter *100,1)}%")
       if euler_circuit[-1] == 0: #Falls wir uns auf dem Startpunkt befinden, so gibt es keine möglichen "Cut edges"
         delta_matrix = np.zeros([self.nodes,self.nodes]) #erstellt eine Null-Matrix mit der Form nodes x nodes
         delta_matrix = Fleury.get_delta_matrix(self,euler_circuit[-1],current_matrix) #speichert die delta_matrix
       adapted_matrix = np.subtract(current_matrix,delta_matrix) #Diese Matrix zeigt alle möglichen Wege, ohne dass man ein Teil der original
Matrix abschneidet
       next_node = Fleury.choose_nodes(self,euler_circuit[-1],adapted_matrix) #gibt den nächsten Knoten an ohne das Risiko eine "Bridge" zu
entfernen
       if next_node != None: #Überprüft ob es ein Resultat gibt
         euler_circuit.append(next_node)
       else:
         next_node = Fleury.choose_nodes(self,euler_circuit[-1],current_matrix) #Falls der einzige verbleibende Knoten über eine "Cut Edge" führt
so wird diese genommen
         euler_circuit.append(next_node)
       actual_num = current_matrix.item((euler_circuit[-1],euler_circuit[-2])) #Entnimmt die Anzahl der Straßen, zwischen den beiden letzten
gegangenen Knoten
       current_matrix.itemset((euler_circuit[-1],euler_circuit[-2]),actual_num-1)#Verringer die Anzahl der Straßen um eins sowohl bei A->B als auch
       current_matrix.itemset((euler_circuit[-2],euler_circuit[-1]),actual_num-1)
       remain_edges = current_matrix.sum()/2 #Diese Funktion gibt die Anzahl der Verbleibenden Straßen an. Die Funktioniert indem man die
Elemente der aktuellen Matrix aufsummiert und anschließend wird das ganz noch durch 2 geteilt, da bei ungerichteten Adjenzmatrixen, eine Ecke
immer 2 mal dagestellt wird A->B, B->A
       if next_node == 0 and remain_edges == 0: #Falls wir wieder am Start
         return euler_circuit
```

```
def get_delta_matrix(self,prev_node,matrix): #Diese Matrix soll garantieren, dass keine Bridge abgeschnitten wird
    zero_matrix = np.zeros([self.nodes,self.nodes]) #erstellt eine Null-Matrix mit der Form nodes x nodes
    path =get_short_path(prev_node,matrix)
     for i in range(len(path)-1):
       zero_matrix.itemset((path[i],path[i+1]),1)#Gibt die Edges an, welche nicht abgeschnitten werden dürfen
       zero_matrix.itemset((path[i+1],path[i]),1)
    return zero_matrix
  def choose nodes(self, prev node, matrix): #Diese Methode soll den nächsten Knoten finden
     possible_nodes = matrix[:,prev_node]#gibt die Spalte des Knoten auf dem wir uns gerade Befinden wieder
    for node,b in enumerate(possible_nodes):
         return node #Gibt den ersten Knoten zurück zu dem mindestens eine Ecke führt
    return None #Falls kein Knoten in frage kommt, so gib None zurück
class Daijkstra():
        _init__(self,startpoint,endpoint,matrix):
    self.startpoint = startpoint
    self.endpoint = Daijkstra.get_endpoint(endpoint)
    self.weight_matrix = matrix
    self.visited = []
    self.visited_nodes = [] #Hier werden die nur die Namen aller bereits besuchten Knoten eingefügt
    self.unvisited = Daijkstra.get_unvisited_list(self)
    self.path = []
    Daijkstra.main(self)
  def get_endpoint(endpoint):#Dies dient dazu, dass man sowohl, eine Liste von möglichen Endzielen angeben kann oder nur ein einzelner Wert oder
    if isinstance(endpoint,list):
       result.extend(endpoint)
    else:
       result.append(endpoint)
    return result
  def main(self):
    for _ in range(len(self.unvisited)):
       current_set = self.unvisited[0]
       x = self.unvisited.pop(0)
       self.visited.append(x)
       self.visited_nodes.append(x[0])
       Daijkstra.update_unvisited(self,current_set)
       if self.endpoint[0] == None:
       elif len(self.endpoint) == 1 and current_set[0] == self.endpoint[0]: #Überprüft, ob man den Algorithmus bereits beenden kann
          self.path.extend(Daijkstra.get_path(self,self.endpoint[0]))
       elif len(self.endpoint) > 1 and current_set[0] in self.endpoint:#Überprüft, ob man den Algorithmus bereits beenden kann
          self.path.extend(Daijkstra.get_path(self,self.visited[-1][0]))
       if len(self.unvisited) == 1:#Falls nur noch 1 Knoten nicht besucht wurde,so ist der Algorithmus fertig
          if self.unvisited[0] == self.endpoint[0]:
            Daijkstra.get_path(self)
          x = self.unvisited.pop(0)
         self.visited.append(x)
          self.visited_nodes.append(x[0])
         break
  def update_unvisited(self,current_set):
    neighbors = Daijkstra.get_neighbors(self,current_set[0])
    for i,set in enumerate(self.unvisited): #iteriert durch alle unbesuchten Knoten
       if set in neighbors: #Überprüft ob der Knoten auch ein Nachbar ist
         additional_weight = self.weight_matrix.item((current_set[0],set[0])) #sucht das Gewicht zwischen dem Knoten current_set und set
          possible_new_weight = current_set[1]+additional_weight
          if set[1] is None:
            self.unvisited[i] = [set[0],possible_new_weight,current_set[0]]
          elif possible_new_weight < set[1]:
            self.unvisited[i] = [set[0],possible_new_weight,current_set[0]]
         continue
    self.unvisited = SortIndexes_MinToMax(self.unvisited)[1]
  def get_neighbors(self,node): #Der aktuelle Knoten und die Matrix
```

```
Teilnahme-ID: 01048
```

```
row = self.weight_matrix[:,node] #gibt die Spalte des Knoten auf dem wir uns gerade Befinden wieder
    row.tolist()
     neighbors = []
     for i,value in enumerate(row): #iteriert durch alle Knoten
       if value != 0 and i not in self.visited_nodes: #überprüft ob der Wert größer 0 ist und ob der Knoten nicht bereits besucht wurde
          for set in self.unvisited: #Falls beide bedingungen zutreffen, so wird in unvisited nach dem passenden set gesucht und zu neighbors
angefügt
            if set[0] == i:
              neighbors.append(set)
    return neighbors
  def get_unvisited_list(self): #Erstell eine Liste, mit der Benötigten Form, [Index,None,None] und setzt den Startpunkt auf 0. [Startpoint,0,None]
     lenght = self.weight_matrix.shape[0] #Gibt mir die Breite der Matrix zurück
     unvisited = []
     for i in range(0,lenght):
       if i == self.startpoint:
         unvisited.append([i,0,None])
       else:
          unvisited.append([i,None,None])
     unvisited = SortIndexes_MinToMax(unvisited)[1] #Sortiert die Liste, sodass das Startelement am Anfang steht
    return unvisited
  def get_path(self,endpoint):
     path = []
     current_set = Daijkstra.search_node(self,endpoint)
       if current set[2] == None:
          path.append(current_set[0])
          break
       path.append(current_set[0])
       current_set = Daijkstra.search_node(self,current_set[2])
     return list(reversed(path)) #Die Liste wird umgedreht, da sie aktuell den Weg vom Endpunkt zum Startpunkt zeigt, sie soll aber den Weg vom
Startpunkt zum Endpunkt zeigen
  def get_distance(self,endpoint):
     return Daijkstra.search_node(self,endpoint)[1]
  def search_node(self,node):
     for i in range(len(self.visited_nodes)):
       b = self.visited[i]
       if b[0] == node:
          return b
     print("Not found")
  def merge_adjenz_weight(adjence_matrix,weight_matrix): #
     shape = adjence_matrix.shape[0]
     new_matrix = np.zeros((shape,shape))
     for i in range(shape):
       for j in range(shape):
          actual_num1 = weight_matrix.item((i,j))#Entnimmt der Matrix die Werte an der Stelle (i,j)
          if adjence_matrix.item((i,j)) > 0: #Falls die Adjenzmatrix größer 1 ist so wird actual_num2 automatisch auf 1 gesetzt
            actual_num2 = 1
          else: #Falls dies nicht zutrifft,so wird actual_num2 auf 0 gesetzt
            actual_num2 = 0
          product = actual_num1*actual_num2 #Multipliziert beide Werte
          new_matrix.itemset((i,j),product)
    return new_matrix
class Split():
       _init__(self,nodes,adjusted_matrix,weight_matrix,euler_circuit):
     self.nodes = nodes
     self.adjusted_matrix = adjusted_matrix
     self.weight_matrix = weight_matrix
     self.euler_circuit = euler_circuit
     self.total_lenght = Split.complete_lenght(self)
    self.average_lenght = self.total_lenght/5
     self.mst = Daijkstra(0,None,weight_matrix)
     self.day_paths = []
     self.daily_lenght = []
     Split.main(self)
#Therorie: Wir teilen jede Strecke in 3 teile hinfahrt,weg,rückfahrt -> es muss immer ein weg geben, jedoch eine hin und rückfahrt sind nicht zwingen
notwendig
  def get_final_paths(self):
```

```
days = []
     for i in self.day_paths:
       path = []
       if i[0] != []:
          i[0].pop(-1)
          for j in i[0]:
            path.append(j)
       if i[2] != []:
          i[1].pop(-1)
          for j in i[1]:
            path.append(j)
          for j in i[2]:
            path.append(j)
       else:
          for j in i[1]:
            path.append(j)
       days.append(path)
     max_lenght = self.daily_lenght[int(Find_Max_Basic(self.daily_lenght)[1])]
     return days, self.daily_lenght, max_lenght
  def main(self):
     remain_path = self.euler_circuit
     for i in range(5):
       if i == 4:
          Split.calc_best_cutting(self,remain_path,True)
       else:
          remain_path = Split.calc_best_cutting(self,remain_path,False)
  def calc_best_cutting(self,remain_path,isFriday):
     full_daily_path=[[],[],[]] #In diese Variable wird der ganz Weg engespeichert, mit den einzelnen etappen
     path\_distance\_list = Split.calc\_distance\_path(self,remain\_path) \ \#speichert \ in \ path\_distance\_list \ die \ distanzen \ aller \ möglichkeiten
     if isFriday == False:
       full_distance_list=[]
       for path in path_distance_list: #erstellt die Variable full_distance_list
          reference_distance = self.mst.get_distance(remain_path[0]) + path[1]+ 2*self.mst.get_distance(path[0])
          full_distance_list.append([path[0],path[1], reference_distance,self.mst.get_distance(path[0])])#Form: [Name des
Knoten, Weg_distanz, distanz zum Vergleichen, distanz zum Ursprung]
       main_path = []
       main_path_info = []
       for node in full_distance_list:
          if node[1] <= self.average_lenght//1: #das //1 soll die Zahl abrunden
            main_path.append(node[0])
            main_path_info.append(node)
          elif node[2] <= main_path_info[-1][2] and len(main_path)/(self.average_lenght)-1 <= 0.15: #Beschränkung, auf maximal 15%
überschreitung des durchschnittes
            main_path.append(node[0])
            main_path_info.append(node)
          else:
       full_daily_path[1].extend(main_path)
       if main_path[-1] != 0:#Überprüft ob eine Rückfahrt nötig ist
          return_path = self.mst.get_path(main_path[-1])#Falls sie nötig sein sollt, so wird die kürzeste gesucht
          return_path = list(reversed(return_path)) #In diesem Fall muss man die Liste noch mal um drehen, weil es in diesem Fall vom einem
Bestimmten Punkt zurück zum Ursprung geht und nicht wie normalerweise
          full_daily_path[2].extend(return_path)
       self.daily_lenght.append(self.mst.get_distance(remain_path[0])+main_path_info[-1][1]+self.mst.get_distance(main_path[-1])) #Berechnet die
gesamte stecke und fügt es in die Variable
       full_daily_path[1].extend(remain_path)
       self.daily_lenght.append(self.mst.get_distance(remain_path[0])+path_distance_list[-1][1]) #Berechnet die gesamte Strecke speziell für den
Freitag
     if remain_path[0] != 0: #Überprüft ob eine Hinfahrt nötig ist
       outward_path = self.mst.get_path(remain_path[0]) #Falls sie nötig sein sollt, so wird die kürzeste gesucht
       full_daily_path[0].extend(outward_path)
     self.day_paths.append(full_daily_path)
    if isFriday == False:
       remain_path = remain_path[len(main_path)-1:] #Dieser Code soll den schon abgefahrenen Weg entfernen, lässt aber noch den End Knoten da,
da er später als Anfangs Knoten dienen wird
     return remain_path
  def calc_distance_path(self,path):
```

Aufgabe 1: Müllabfuhr

```
memory = [[path[0],0]] #Hier sollen die Distanzen aller Punkte gespeichert werden Form: [Name des Knoten, Entfernung vom Startknoten] for node in path[1:]: #Wir iterieren durch alle Knoten im Path außer dem ersten,weil wir den bereits im memory gespeichert haben.
        distance_delta = self.weight_matrix.item((memory[-1][0],node)) #Wir speichern die distanz zwischen dem Letzten Knoten und dem aktuellen
in der Variable distance_delta
        distance = distance +distance_delta
        memory.append([node,distance])
     return memory
  def complete_lenght(self):
     shape = self.adjusted_matrix.shape[0]
     total_lenght = 0
     for i in range(shape):
        for j in range
(shape):
           actual_num1 = self.weight_matrix.item((i,j))#Entnimmt der Matrix die Werte an der Stelle (i,j)
           actual_num2 = self.adjusted_matrix.item((i,j))
           product = actual_num1*actual_num2 #Multipliziert beide Werte
           total_lenght = total_lenght + product
     return total_lenght/2 #Da bei der Adjenzmatrix jeder Weg doppelt eingetragen ist muss man durch 2 teilen
```

Teilnahme-ID: 01048