Müllabfuhr

A1
 € 61015
 € Leonhard Masche
 € 17 10.04.2022

Inhaltsverzeichnis

- 1. Lösungsidee
 - 1. <u>Verbesserungen</u>
 - 2. Aufbau
- 2. Umsetzung
- 3. Beispiele
- 4. Quellcode

Lösungsidee

Zuerst ist bei dieser Problemstellung eine gewisse Ähnlichkeit zum min-max k-Chinese Postman problem festzustellen. Da dieses Problem NP-Schwer ist, wird hier ein meta-heuristischer Algorithmus zur Annäherung an eine möglichst optimale Lösung verwendet, wie in dieser Arbeit beschrieben. Als Startpunkt wird ein einziger Pfad durch den Graph verlegt (vgl. Hierholzer's algorithm) und die restlichen Tage mit Nullen aufgefüllt.

'Nachbarschaft', also leichte Veränderungen zweier Touren durch das Verschieben von zwei Kanten berechnet, und der beste Kandidat, der nicht in der tabu-Liste enthalten ist, wird weiterverbessert. Wenn zwei Möglichkeiten zur Weiterverbesserung gleich 'gut' sind, wird zufällig eine der beiden ausgewählt. Somit ist der Algorithmus zwar nicht deterministisch, mit ausreichender Laufzeit wir die Menge der möglichen Ergebnisse jedoch immer enger. Diese Auswahl wird nun der tabu-Liste hinzugefügt. Die tabu-Liste hat eine bestimmte Zeit, für die Elemente nicht noch einmal ausgewählt werden dürfen. Diese Zeit hat mit einem Wert von 20 (20 Iterationen) gute Ergebnisse geliefert. Zusätzlich wird der Algorithmus durch ein Limit von 100 Iterationen ohne Verbesserung, und eine maximale Laufzeit von 600 Sekunden beschränkt.

Verbesserungen

Nicht-Integer Gewichte

Eine vorgenommene Verbesserung ist das Einlesen von Fließkommazahl-Gewichtungen der Straßen. Es ist unrealistisch dass in einem echten Szenario Straßen eine Länge von z.B. genau 480m haben. Um das zu implementieren wird der dritte Wert aus den Beispieldateien als <i style="color:orange">float</i>eingelesen.

Home-office

Eine Funktionalität des Verbesserungs-algorithmus, die im Aufsatz nicht beschrieben wurde, ist die Möglichkeit, in der Zentrale zu bleiben. Dies ist der Fall, wenn Pfade nicht mehr sinnvoll verkürzt werden können, und somit das Ausfahren an zusätzlichen Tagen keine Verbesserung bringt. Der ausgegebene Pfad ist dann einfach 0.

Arbiträre Anzahl Tage

Auch kann eine Anzahl an Tagen eingegeben werden, für die geplant werden soll. So kann zum Beipiel ein Fahrplan für zwei Wochen erstellt werden. Dazu werden einfach die merging- und padding-Schritte am Ende der get_paths Funktion angepasst. Diese Veränderung and k wird auch in der Optimisierungsphase berücksichtigt.

Dropout

Das erste was die Optimierung macht ist, die Pfade gerecht aufzuteilen. Hierfür reicht es, nicht jede Möglichkeit zu betrachten. Dafür gibt es den dropout-Wert. Am Anfang werden z.B. 10% aller Möglichkeiten ignoriert. Mit dropout_fn verändert sich dieser Wert über die Laufzeit des Algorithmus und somit wird die Auswahl am Ende der Optimierung 'feiner'.

Aufbau

<u>utility.py</u>

class TabuList

Eine tabu-Liste, die Elemente für eine Zeit von tenure als tabu markiert.

def TabuList.__init__(default_tenure: int, cleanup_freq: int = 20)

Initialisiert die tabu-Liste mit einer default_tenure.

def TabuList._cleanup()

Interne Methode. Wird aufgerufen, um abgelaufene Einträge aus der Liste zu löschen.

def TabuList.add(item: Hashable, tenure: int = None)

Setzt ein item für eine Zeit von tenure or default_tenure auf die tabu-Liste.

def TabuList.get(item: Hashable) -> int

Gibt die Zeit zurück, bis item nicht mehr tabu ist. (Sonst 0)

def TabuList.tick()

Inkrementiert die Zeit um eins

def remove_by_exp(exp: Callable[[Any], bool], lst: List)

Entfernt das erste Element bei dem exp 'True' zurückgibt.

<hr>

program.py

class CityGraph

Klasse die ein Straßennetz (ungerichteter gewichteter Graph) repräsentiert.

def CityGraph.__init__(vertices: List[int], edges: List[Tuple[int, int, float]])

Initialisiert den CityGraph mit einer Liste der Vertices und der adjacency-list.

@classmethod
 def CityGraph._from_bwinf_file(path: str) -> 'CityGraph'

Liest eine Beispieldatei ein, und gibt einen CityGraph zurück.

def is_connected(self) -> bool

Gibt als Wahrheitswert zurück, ob der Graph verbunden ist, d. h. es gibt nur ein verbundenes Straßennetz.

def get_paths(days: int = 5) -> List[Tuple[float, Tuple[int, ...]]]

Gibt eine Liste zurück, die Tuples mit dem Pfad, und der Länge dessen an erster Stelle, enthält.

tabu_optimization.py

def MMKCPP_TEE_TabuSearch(G: Dict[int, Dict[int, float]], k: int = 5, maxNOfItsWithoutImprovement: int = 100, maxRunningTime: float = 0, dropout: float = 0.1, dropout_fn: Callable = lambda x: x1.2, tabuTenure: int = 20) -> List[Tuple[int, ...]]**

Min-Max K-Chinese Postman Problem - Two Edge Exchange. Findet und verbessert k Touren, die alle Kanten im Graph abdecken.

G ist eine adjacency-List in der auch die Gewichte der Kanten gespeichert sind.

maxNOfItsWithoutImprovement ist die Maximalzahl der Iterationen ohne das Finden einer besseren Lösung, dass der Algorithmus abgebrochen wird.

maxRunningTime ist die maximale Laufzeit des Algorithmus, bevor dieser abgebrochen wird.

tabuTenure ist die Anzahl an Iterationen, die ein schon besuchtes Element als tabu markiert wird.

die folgenden Funktionen befinden sich innerhalb der Funktion MMKCPP_TEE_TabuSearch

def edges(tour: Tuple[int, ...]) -> Iterable[set]

Gibt alle im Pfad tour enthaltenen Kanten in der Form [{0, 1}, {1, 2}, ...] zurück.

def w_tour(tour: Tuple[int, ...]) -> float

Gibt die Länge eines Pfades tour zurück.

def w_max_tours(tours: Iterable[Tuple[int, ...]]) -> float

Gibt die Länge aller Pfade in tours zurück. Dies ist auch die cost-Funktion, die es zu minimieren gilt.

def edgecount_tour(tour: Tuple[int, ...]) -> collections.Counter

Zählt alle Kanten im Pfad tour.

def edgecount_tours(tours: List[Tuple[int, ...]]) -> collections.Counter

Zahlt alle Kanten in den Pfaden tours.

def MergeWalkWithTour(tour: Tuple[int, ...], walk: Tuple[int, ...]) -> Tuple[int, ...]

Verbindet walk (2 Kanten) mit dem jetzigen Pfad tour.

def SeparateWalkFromTour(tour: Tuple[int, ...], walk: Tuple[int, ...]) -> Tuple[int, ...]

Entfernt die Kanten walk im Pfad tour, während aufgepasst wird, dass der Pfad verbunden bleibt.

$def\ Reorder To Closed Walk (edge set: List[set]) \rightarrow Tuple[int, \ldots]$

Ordnet die Kanten edges so, dass ein geschlossener Pfad, der bei Kreuzung 0 anfängt und endet, entsteht.

$def\ Remove Even Red und ant Edges (tour:\ Tuple[int,\ \ldots],\ tours:\ List[Tuple[int,\ \ldots]]) \ ->\ Tuple[int,\ \ldots]$

Entfernt Kanten im Pfad tour, die zu gerader Zahl vorkommen, immernoch in anderen Touren vorkommen, und den Pfad verbunden lassen.

Umsetzung

Das Programm ist in der Sprache Python umgesetzt. Der Aufgabenordner enthält neben dieser Dokumentation eine ausführbare Python-Datei program. py. Diese Datei ist mit einer Python-Umgebung ab der Version 3.6 ausführbar.

Wird das Programm gestartet, wird zuerst eine Eingabe in Form einer einstelligen Zahl erwartet, um ein bestimmtes Beispiel auszuwählen. (Das heißt: 0 für Beispiel muellabfuhr0.txt).

Dann wird nach der Anzahl der zu planenden Tage gefragt (default ist 5).

Nun wird die Logik des Programms angewandt und die Ausgabe erscheint in der Kommandozeile (kann bis zu 10 Minuten dauern!).

Beispiele

Hier wird das Programm auf die neun Beispiele aus dem Git-Repo, und ein eigenes angewendet (jeweils mit einem Ziel von 5 Tagen):

(die Anzahl der Punkte ist die Anzahl der vorgenommenen Verbesserungen)

```
muellabfuhr0.txt
dropout 0.1
10 13
0 2 1
0 4 1
0 6 1
0 8 1
5 6 1
6 7 1
7 8 1
8 9 1
Ausgabe zu muellabfuhr0.txt
Tag 1: 0 -> 8 -> 7 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 4.0
Tag 2: 0 -> 6 -> 5 -> 4 -> 0,
                                         Gesamtlaenge: 4.0
Tag 3: 0 -> 4 -> 3 -> 2 -> 0,
                                         Gesamtlaenge: 4.0
Tag 4: 0 -> 8 -> 9 -> 8 -> 0, Gesamtlaenge: 4.0
Tag 5: 0 -> 8 -> 1 -> 2 -> 0, Gesamtlaenge: 4.0
Maximale Lange einer Tagestour: 4.0
muellabfuhr1.txt - dropout 0.1
8 13
0 5 6
0 6 1
1 3 9
3 6 1
4 5 5
4 7 8
5 7 2
Ausgabe zu muellabfuhr1.txt
Tag 1: 0 -> 6 -> 3 -> 2 -> 3 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 18.0
Tag 2: 0 -> 6 -> 7 -> 4 -> 0 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 18.0
Tag 3: 0 -> 6 -> 1 -> 3 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 13.0
Tag 4: 0 -> 5 -> 3 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 11.0
Tag 5: 0 -> 6 -> 7 -> 5 -> 4 -> 3 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 18.0
Maximale Lange einer Tagestour: 18.0
muellabfuhr2.txt - dropout 0.1
15 34
0 5 1
0 6 1
0 9 1
1 6 1
9 10 1
9 12 1
9 13 1
Ausgabe zu muellabfuhr2.txt
Tag 1: 0 -> 9 -> 10 -> 2 -> 8 -> 11 -> 3 -> 4 -> 3 -> 13 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 11.0
Tag 2: 0 -> 9 -> 10 -> 2 -> 8 -> 11 -> 3 -> 4 -> 3 -> 13 -> 9 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 11.0

Tag 3: 0 -> 6 -> 14 -> 13 -> 14 -> 10 -> 14 -> 7 -> 8 -> 12 -> 9 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 11.0

Tag 3: 0 -> 6 -> 11 -> 13 -> 9 -> 5 -> 14 -> 6 -> 1 -> 7 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 11.0

Tag 4: 0 -> 5 -> 11 -> 2 -> 14 -> 8 -> 12 -> 1 -> 7 -> 9 -> 0, Gesamtlaenge: 10.0

Tag 5: 0 -> 5 -> 11 -> 7 -> 1 -> 13 -> 4 -> 10 -> 4 -> 6 -> 0, Gesamtlaenge: 10.0
Maximale Lange einer Tagestour: 11.0
```

muellabfuhr3.txt - dropout 0.1

```
4/24/22, 11:46 PM
 15 105
 0 1 1
 0 3 1
 0 4 1
 11 13 1
 11 14 1
 12 13 1
 12 14 1
 13 14 1
 Ausgabe zu muellabfuhr3.txt
```

Tag 1: 0 -> 11 -> 6 -> 10 -> 3 -> 12 -> 9 -> 11 -> 1 -> 10 -> 9 -> 6 -> 1 -> 3 -> 8 -> 14 -> 4 -> 10 -> 5 -> 2 -> 14 -> 0, Gesamtlaenge: 21.0 Tag 2: 0 -> 13 -> 5 -> 6 -> 3 -> 0 -> 2 -> 12 -> 14 -> 11 -> 13 -> 13 -> 13 -> 13 -> 13 -> 13 -> 13 -> 13 -> 13 -> 7 -> 0, Gesamtlaenge: 21.0 Tag 2: 0 -> 13 -> 13 -> 5 -> 6 -> 3 -> 0 -> 2 -> 12 -> 14 -> 11 -> 13 -> 1 Tag 5: 0 -> 10 -> 8 -> 13 -> 1 -> 2 -> 6 -> 8 -> 11 -> 12 -> 8 -> 5 -> 1 -> 7 -> 6 -> 4 -> 12 -> 7 -> 2 -> 3 -> 5 -> 0, Gesamtlaenge: 21.0 Maximale Lange einer Tagestour: 21.0

```
muellabfuhr4.txt - dropout 0.1
10 10
0 1 1
0 9 1
1 2 1
```

2 3 1 4 5 1

Ausgabe zu muellabfuhr4.txt

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

muellabfuhr5.txt

```
50 989
0 2 8
0 3 12
0 5 6
0 6 9
  :
46 48 8
46 49 1
47 48
47 49 6
48 49 9
```

Ausgabe zu muellabfuhr5.txt

Keine Pfade gefunden! (Mehrere unverbundene Straßennetze). (pop from empty list)

```
muellabfuhr6.txt - dropout 0.9
100 204
0 4 7782
0 44 5495
1 3 4633
2 5 18959
98 32 11629
98 35 1367
98 45 11403
99 27 4355
```

Ausgabe zu muellabfuhr6.txt

```
Tag 1: 0 -> 93 -> 35 -> 93 -> 4 -> 0 -> 58 -> 98 -> 45 -> 98 -> 10 -> 45 -> 93 -> 35 -> 98 -> 45 -> 45 -> 45 -> 42 -> 67 -> 42 -> 5 -> 86 -> 40 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 -> 45 
Tag 2: 0 -> 4 -> 98 -> 45 -> 10 -> 98 -> 32 -> 81 -> 88 -> 90 -> 32 -> 46 -> 71 -> 0, Gesamtlaenge: 116670.0
Tag 3: 0, Gesamtlaenge: 0
Tag 4: 0 -> 44 -> 59 -> 62 -> 6 -> 26 -> 57 -> 79 -> 57 -> 92 -> 79 -> 92 -> 57 -> 26 -> 62 -> 59 -> 24 -> 31 -> 70 -> 28 -> 70 -> 31 ->
Tag 5: 0 -> 58 -> 45 -> 41 -> 5 -> 77 -> 18 -> 23 -> 97 -> 23 -> 38 -> 97 -> 38 -> 69 -> 78 -> 55 -> 52 -> 73 -> 88 -> 35 -> 93 -> 0, Gesamtli
```

muellabfuhr7.txt

```
500 1636
0 317 164
1 0 48298
1 4 70
1 250 133
:
498 353 68
499 15 45
499 125 56
499 129 111
499 365 55
```

4/24/22, 11:46 PM

Keine Ausgabe. (Iteration dauert zu lange)

```
muellabfuhr8.txt

1000 3453
0 294 3093
0 303 3855
0 420 2567
0 593 4699
:
998 696 2946
998 813 4484
999 417 6731
999 843 1857
999 247 3574
```

Keine Ausgabe. (Iteration dauert zu lange)

Wie man in den Beispielen 5-8 sieht, ist dieser Algorithmus selbst mit einem hohen dropout-Wert noch sehr langsam, da in jedem Iterationsschritt (k-1)*(|Cmax|) mit Cmax als dem längsten Pfad in C0 bis Ck Möglichkeiten berechnet werden müssen.

```
muellabfuhr9.txt

3 3
0 1 0.5
0 2 0.5
1 2 50.7
eigenes Beispiel zur Demonstration von float-Gewichten

Ausgabe zu muellabfuhr9.txt

Tag 1: 0 -> 1 -> 2 -> 0, Gesamtlaenge: 51.7
Tag 2: 0, Gesamtlaenge: 0
Tag 3: 0, Gesamtlaenge: 0
Tag 4: 0, Gesamtlaenge: 0
Tag 5: 0, Gesamtlaenge: 0
Mag 5: 0, Gesamtlaenge: 0
Mag 5: 0, Gesamtlaenge: 0
Mag 5: 0, Gesamtlaenge: 0
Maximale Lange einer Tagestour: 51.7
```

Quellcode

<u>utility.py</u>

```
from typing import Any, Callable, List, Dict, Hashable
class TabuList:
    tabu: Dict[Hashable, int]
    offset: int
    default\_tenure: int
    {\tt cleanup\_freq:\ int}
           _init__(self, default_tenure: int, cleanup_freq: int = 20):
         self.tabu = {}
self.offset = 0
         self.default_tenure = default_tenure
self.cleanup_freq = cleanup_freq
    def _cleanup(self):
         to_delete = [j
          for k, v in self.tabu.items():
              if v+self.offset <= 0:
                   to_delete.append(k)
         for k in to_delete
              del self.tabu[k]
    def add(self, item: Hashable, tenure: int = None):
         self.tabu[item] = (tenure or self.default_tenure)-self.offset
         get(self, item: Hashable) -> int:
if item in self.tabu:
              val = self.tabu[item]+self.offset
return 0 if val < 0 else val</pre>
         return 0
    def tick(self):
    self.offset -= 1
         if self.offset % self.cleanup_freq == 0:
```

```
self. cleanup()
def remove_by_exp(exp: Callable[[Any], bool], lst: List):
    for i in 1st:
         try:
              if exp(i):
                   lst.remove(i)
                   break
         except Exception:
              pass
<br>
program.pv
from collections import Counter
from os.path import dirname, join
from typing import (FrozenSet, Iterable, List, Mapping, Set,
                        Tuple)
from tabu optimization import MMKCPP TEE TabuSearch
from utility import remove_by_exp
class CityGraph:
     """A class representing the city graph."""
    vertices: Mapping[int, Mapping[int, float]]
edgeset: Set[FrozenSet[int]]
                                                               # {vertex_id: {connected_vertex_id: distance}, ...}
                                                               # {{vertex_id, vertex_id}, {vertex_id, vertex_id}, ...}
    def _from_bwinf_file(cls, path: str) -> 'CityGraph':
         Load the CityGraph from an bwinf example file.
         Parameters
         path : str
              The path to the bwinf file.
         with open(path, 'r') as f:
              lines = f.read().split('\n')
         n, m = map(int, lines[0].split())
         return cls(
              list(range(n)),
              [(int(v), int(u), float(length)) for v, u, length in
[line.split() for line in lines[1: m + 1]]])
         __init__(self, vertices: List[int], edges: List[Tuple[int, int, float]]):
         self.vertices = {v: {} for v in vertices}
self.edgeset = set()
         for edge in edges:
              v, u, len_ = edge
              self.edgeset.add(frozenset((v, u)))
              self.vertices[v][u] = len_
              self.vertices[u][v] = len_
    def w_tour(self, tour: Tuple[int, ...]) -> float:
    return sum(self.vertices[tour[i]][tour[i+1]] for i in range(len(tour)-1))
    def is_connected(self) -> bool:
         unseen = set(self.vertices.keys())
         q = deque((0,))
         while q:
              current = q.popleft()
if current not in unseen:
                   continue
              unseen.remove(current)
              for next_ in self.vertices[current]:
    q.append(next_)
         return not unseen
    def get_paths(self, days: int = 5) -> List[Tuple[float, Tuple[int, ...]]]:
         return map(lambda x: (self.w_tour(x), x), MMKCPP_TEE_TabuSearch(self.vertices, days, 100, 600))
# repl
while True:
    pth = join(dirname(__file__),
                        f'beispieldaten/muellabfuhr{input("Bitte die Nummer des Beispiels eingeben [0-9]: ")}.txt')
    cg = CityGraph._from_bwinf_file(pth)
n_days = int(input('Für wieviele Tage soll geplant werden? (5): ') or 5)
    maxlen = 0
    maxten = v
iterable = zip(range(1, n_days+1), cg.get_paths(n_days))
for i, (len_, p) in iterable:
    print(f'Tag {i}: {" -> ".join(map(str, p))}, Gesamtlaenge: {len_}')
    maxten = max(maxten, len_)
    rint(f'Maximals | lenge sizer Tagestour: [maxlen])
    print(f'Maximale Lange einer Tagestour: {maxlen}')
<br>
```

```
tabu_optimization.py
from collections import Counter, deque
from functools import reduce from operator import add
from random import random
from time import time
from typing import Dict, List, Tuple, Iterable, Callable
from utility import TabuList
Generate a starting path and perform a meta-heuristic optimisation.
    Parameters
    G : Dict[int, Dict[int, float]]
         The undirected, non-windy weighted graph to operate on.
    k : int, default=5
         Number of Vehicles.
    maxNOfItsWithoutImprovement : int, default=100
Maximum number of iterations without improvement to stop early.
    maxRunningTime : float, optional
The maximum running time to stop early (seconds).
    tabuTenure : int, default=20
The number of iterations to 'tabu' a neighbor.
    Returns
    List[List[int]]
         An optimized List of k paths
    # precompute shortest paths O(|V|^2)
    dijkstra = \{k: \{\} \text{ for } k \text{ in } G\} # shallowcopy doesnt work for start in dijkstra:
         q = deque(((0, start, []),))
         while q:
             length, current, currentpath = q.popleft()
if current in dijkstra[start]: continue
dijkstra[start][current] = (length, tuple(currentpath[1:]))
              for next_, weight in G[current].items():
                  q.append((length+weight, next_, currentpath+[current]))
    def edges(tour: Tuple[int, ...]) -> Iterable[set]: #
   return (set(tour[i:][:2]) for i in range(len(tour)-1))
    def w_tour(tour: Tuple[int, ...]) -> float:
    return sum(G[tour[i]][tour[i+1]] for i in range(len(tour)-1))
    def w_max_tours(tours: Iterable[Tuple[int, ...]]) -> float:
         return max(w_tour(tour) for tour in tours)
    \label{eq:count_tour} \begin{array}{lll} \mbox{def edgecount\_tour(tour: Tuple[int, \ \ldots]) -> Counter: \# \\ \mbox{return Counter(frozenset(x) for } x \ \mbox{in edges(tour))} \end{array}
    def edgecount_tours(tours: List[Tuple[int, ...]]) -> Counter: #
    return reduce(add, (edgecount_tour(tour) for tour in tours))
    def MergeWalkWithTour(tour: Tuple[int, ...], walk: Tuple[int, ...]) -> Tuple[int, ...]: #
         # remove edges from walk that are already in tour
         if len(walk) == 1:
              return tour
         walk = list(walk)
         tour_edges = edges(tour)
         if not tour_edges:
              while tour edges:
              if frozenset((walk[0], walk[1])) in tour_edges:
                  del walk[0]
                  if len(walk) == 1:
                       return tour
              else:
                  break
         while tour_edges:
              if frozenset((walk[-1], walk[-2])) in tour_edges:
                  del walk[-1]
if len(walk) == 1:
                       return tour
              else:
                  break
         walk = tuple(walk)
         # find node `t` closest to `u` and `v`, the end nodes of `walk`
         min idx = None
         min_distance = 999999
         min_sp_v = min_sp_u = None
```

for i, node in enumerate(tour):

```
sp_u = dijkstra[node][walk[0]]
                sp_v = dijkstra[walk[-1]][node]
                if sp_u[0]+sp_v[0] < min_distance:
                       min_distance = sp_v[0]+sp_u[0]
                       min_idx = i
                       min_sp_u = sp_u[1]
                       min_sp_v = sp_v[1]
         return \ tour[:min\_idx+(1 \ if \ tour[min\_idx] \ != \ walk[0] \ else \ 0)] + min\_sp\_u + walk + min\_sp\_v + tour[min\_idx+(1 \ if \ tour[min\_idx] \ == \ walk[-1] \ else \ vertical between the content of the content o
# basically shortenPath
def SeparateWalkFromTour(tour: Tuple[int, ...], walk: Tuple[int, ...]) -> Tuple[int, ...]:
        # assuming walk is a subsegment of tour
        u, v, = walk[0], walk[-1]
       # better lr ri finding
       for i in range(len(tour)-2):
               if walk == tour[i:][:3]:
                       ri = i+2
                       break
       return tour[:li+(1 if u != v else 0)]+dijkstra[u][v][1]+tour[ri:]
def ReorderToClosedWalk(edgeset: List[set]) -> Tuple[int, ...]:
       newtour = [0] # depot node
       while edgeset:
                stop = True
                for edge in edgeset:
                        if newtour[-1] in edge:
                               edge.remove(newtour[-1])
                               newtour.append(edge.pop())
                               edgeset.remove(edge)
                               stop = False
                if stop: break
        while edgeset: # find walks and append them to the main path
                walk = list(edgeset.pop())
                while True:
                        stop = True
                       for edge in edgeset:
    if newtour[-1] in edge:
                                       edge.remove(walk[-1])
                                       walk.append(edge.pop())
                                       edgeset.remove(edge)
                                       stop = False
                       if stop: break
                newtour = list(MergeWalkWithTour(tuple(newtour), tuple(walk)))
        return tuple(newtour)
def RemoveEvenRedundantEdges(tour: Tuple[int, ...], tours: List[Tuple[int, ...]]) -> Tuple[int, ...]:
       edgeset = list(edges(tour))
for edge in map(frozenset, edgeset):
    ects = edgecount_tours(tours)[edge]
                ect = edgecount_tour(tour)[edge]
                if ects > ect and ect % 2 == 0:
                        # check if tour remains connected to node 0 when removing edge 2x
                       nodes = set((0,))
                       remaining = set(map(frozenset, edges(tour)))
                        remaining.discard(edge)
                        if ect > 2:
                               remaining.clear() # skip to else if no connection is in danger
                       while remaining:
                               stop = True
                               to_remove = None
                               for edge_ in remaining:
                                       if nodes.intersection(edge_):
                                               nodes.update(edge_)
                                               to_remove = edge_
                                               stop = False
                                              hreak
                               if to remove:
                                       remaining.remove(to_remove)
                                     stop:
                                       break
                       else:
                               # remove 2 edges
                               edgeset.remove(edge)
                               edgeset.remove(edge)
        return ReorderToClosedWalk(edgeset)
# first make a starting solution
# all edges in graph + dijkstra between odd connections
edges_= list(map(set, list(set(frozenset((start, end)) for start in G for end in G[start])))
odd = [k for k, v in G.items() if len(v) % 2]
for _ in range(0, len(odd), 2):
        odd1 = odd.pop()
        odd2 = odd.pop()
        edges_ += list(map(set, edges((odd1,)+dijkstra[odd1][odd2][1]+(odd2,))))
singlePath = ReorderToClosedWalk(edges )
bestSolution = [singlePath]+[(0,)]*(k-1)
currentSolution = bestSolution
```

```
bestSolutionValue = w_max_tours(bestSolution)
currentSolutionValue = w_max_tours(bestSolution)
nOfItsWithoutImprovement = 0
tabuList = TabuList(tabuTenure)
allEdgesCnt = len(set.union(set(map(frozenset, edges(bestSolution)))))
if maxRunningTime:
          startTime = time()
while (nOfItsWithoutImprovement < maxNOfItsWithoutImprovement and not
                 (maxRunningTime and time() > startTime + maxRunningTime)):
          nOfItsWithoutImprovement += 1
          tabuList.tick()
          neighborhood: List[Tuple[Tuple[int]]] = []
          # compute neighborhood
          current_max_tour = max(currentSolution, key=w_tour)
          current_max_tour_idx = currentSolution.index(current_max_tour)
         for i in range(len(current_max_tour)-2):
    semilocal_tours = currentSolution.copy()
    walk = current_max_tour[i:i+3] # 3 nodes, 2 edges
    semilocal_tours[current_max_tour_idx] = SeparateWalkFromTour(current_max_tour, walk)
    semilocal_tours[current_max_tour_idx] = RemoveEvenRedundantEdges(semilocal_tours[current_max_tour_idx], semilocal_tours)
                    for other_tour_idx in range(k):
                              if other_tour_idx == current_max_tour_idx or random() <= dropout:</pre>
                                       continue
                              local_tours = semilocal_tours.copy()
                              other_tour = local_tours[other_tour_idx]
                             local\_tours[other\_tour\_idx] = MergeWalkWithTour(other\_tour, walk) \\ local\_tours[other\_tour\_idx] = RemoveEvenRedundantEdges(local\_tours[other\_tour\_idx], local\_tours) \\ local\_tours[other\_tour\_idx] = RemoveEvenRedundantEdges(local\_tours[other\_tour\_idx], local\_tours) \\ local\_tours[other\_tour\_idx] = RemoveEvenRedundantEdges(local\_tours[other\_tour\_idx], local\_tours) \\ local\_tours[other\_tour\_idx] = RemoveEvenRedundantEdges(local\_tours[other\_tour\_idx], local\_tours[other\_tour\_idx], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], local\_tours[other\_tour], loc
                              neighborhood.append(tuple(local_tours))
          # filter tabu, reduce max length
                     \hbox{\it currentSolution = min(filter(lambda x: not tabuList.get(x), neighborhood), key=lambda x: (w\_max\_tours(x), random())) } \\
          except ValueError: # no non-tabu neighbors, were done
                    return bestSolution
          tabuList.add(currentSolution)
          currentSolution = list(currentSolution)
          currentSolutionValue = w_max_tours(currentSolution)
          if currentSolutionValue < bestSolutionValue:</pre>
                    print('.', end='')
                    nOfItsWithoutImprovement = 0
                    bestSolutionValue = currentSolutionValue
                    bestSolution = currentSolution
          dropout = dropout_fn(dropout)
print()
```

return bestSolution