Algorithmique de graphe - IN403



Tables de routage

Zeyneb Bouabdallaoui, Ines Lebib, Mohamed Abbas, Nicolas Fond

 N° : 21904931/21913521/21914579/21908626

May 10, 2021

Introduction

Le projet consiste à créer une table de routage à partir d'un graphe généré "aléatoirement" contenant 100 sommets. Nous avons décidé de créer ce projet en *Python* pour faciliter son développement et sa compréhension. Nous allons ici détailler les structures de données ainsi que les algorithmes implémentés.

1 Implémentation des graphes

Nous allons décrire dans cette partie une manière d'implémenter les graphes en Python, de la création du graphe à l'ajout de sommet.

Les graphes sont assez simple à implémenter en *Python*, il suffit de faire appel à un *type construit* : les dictionnaires. Nous avons aussi besoin du poids des arêtes. Pour ça il suffit de créer des *dictionnaire imbriqués* (*nested dictionary* en anglais). Ils se présentent sous la forme suivante:

Il y a plusieurs avantages à utiliser des dictionnaires:

- Accès au poids d'une arête (ici entre A et B dans un graphe G) : G['A'] ['B']
- Ajouter des arêtes entre un sommet existant ou non (ici on ajoute à A un nouveau voisin
 C avec une arête de poids 5): G['A']['C'] = 5
- Avoir la liste des voisins d'un sommet: G['A']
- etc...

Pour rendre le code principal plus facile à lire, nous avons créé deux structures : Vertex et Graph qui contiendront réspéctivement les informations d'un sommet (nom et voisin(s)) et les

Page 2 of 17 Tables de routage

sommets du graphe. Un Vertex (sommet en anglais) est un dictionnaire contenant tous les sommets voisins du sommet en question. Par exemple $A = \{'B': 34, 'C': 23\}$ signifie que le sommet A contient B et C en voisins et qu'ils sont reliés respectivement par un poids de 34 et 23. Le problème étant que pour le graphe, il est plus facile d'avoir des caractères pour désigner un sommet qu'une variable. C'est pourquoi notre structure vertex contient aussi le nom du sommet.

```
class Vertex:
def __init__(self, vertex):
self.name = vertex
self.neighbors = {}
```

Notre structure graphe contient, comme dit précédement, tous les vertices (sommets) créer en amont, concaténés sous forme d'un dictionnaire.

```
class Graph:
def __init__(self):
self.vertices = {}
```

1.1 Création de sommets

La création de sommets se fait à partir d'un nom donné à la fonction: sommet1 = Vertex('A'). On a ici créé un sommet sommet1 du nom de A. On peut faire appel au nom en faisant sommet1.name. Pour ajouter des voisins au sommet, nous avons implémenté une méthode $add_neighbor(self, neighbor, weight)$ qui prend en argument un voisin de type vertex et un poids de type entier. Pour ajouter un sommet B (créé au préalable) comme voisin à A avec une arête de poids A0 on fera donc A1 add_neighbor(B3).

À noter que nous sommes ici dans un graphe non orienté. Si on ajoute un sommet 'A' : {'B' : 3} il faut obligatoirement qu'il y est 'B' : {'A' : 3}. C'est ce que fait cette fonction d'ajout d'un voisin.

1.2 Création du graphe

Notre class 'Graph' comprend simplement un dictionnaire de sommets comme vu plus haut. Ce sont les fonctions de la structure qui sont importantes ici. En effet, on créer les fonctions "outils" qui vont nous permettre de programmer le corps du projet. Un graphe se crée en faisant G = Graph() (G ne contient alors aucun sommet). Nous avons donc fait une méthode add_vertex(self,vertex) qui prend en argument une variable de type vertex. Si on veux par exemple ajouter notre sommet A au graphe, on fera $G.add_vertex(A)$.

Un autre méthode importante pour la suite est l'ajout d'arête entre deux sommets existant du graphe. Notre fonction add_edge(self, vertex1_name, vertex2_name, weight) prend en argument deux noms de vertex (des chaînes de caractères), et un poids de type entier. Pour ajouter une arête de poids 8 entre un sommet qui s'appelle A et un autre qui s'appelle D (tout deux déjà dans le graphe) on entrera : G.add_edge('A', 'B', 8).

Tables de routage Page 3 of 17

Maintenant que nous avons tous les outils en main, nous pouvons commencer le corps du programme. Toutes les fonctions et méthodes n'ont évidement pas été décrites ici, nous le ferons quand nous aurons besoin de celles-ci.

2 Génération du graphe

2.1 Tier 1 - Backbone

La première fonction à implémenter est celle qui consiste à la création des sommets backbones. Plusieurs contraintes nous sont ici présentées:

- création de 10 nœuds connectés entre eux.
- 75% de chance qu'une liaison existe entre deux sommets backbones,
- Si la liaison existe, elle doit être évaluée par un poids compris entre 5 et 10.

Notre fonction créé tout d'abord les 10 nœuds et leur donne un nom " $T1_i$ " où i est le $i^{\grave{e}me}$ tier 1 créé. Pour l'instanciation d'arête, l'idée est de parcourir tous les sommets du graphe et de l'associer à chaque autre sommet de tier 1 s'il est tombé sur les 75%. On a donc l'algorithme suivant:

```
Algorithme 1 : Création des backbones
 Entrées : \overline{G}
 Résultat : Graphe G avec les sommets de tier 1
 pour i allant de 1 à 10 compris faire
                                          // i = i^{\grave{e}me} itération de la boucle
  Ajouter à G le sommet (T1_i);
 fin
 /* Variable nous permettant de ne pas repasser sur un sommet déjà
    traité
 G_{-}tmp = G
 pour chaque sommet S de G faire
    pour chaque sommet S_{-}tmp de G_{-}tmp faire
        si (valeur Aléatoire entre 0 et 100) < 75 et S! = S_{-}tmp alors
        Ajouter une arête à G entre S et S\_tmp avec une valeur entre 5 et 10
        fin
    G_{-}tmp = G_{-}tmp privé de S_{+} // On enlève le sommet traité de G_{-}tmp
 fin
 Retourner G
```

En Python, la valeur aléatoire est créée avec la librairie random. Une valeur entière alétaoire entre 0 et 100 se fait avec random.randrange(100).

Page 4 of 17 Tables de routage

2.2 Tier 2 - opérateurs de transit

Les opérateurs de transit (Tier 2) ont plusieurs contraintes qui nécessiteront de faire d'autres fonctions dans notre classe graph. Tout d'abord, les contraintes sont :

- création de 20 noeuds.
- connexions :
 - à 1 ou 2 noeud(s) de tier 1,
 - à 2 ou 3 noeuds de tier 2.
- les liaisons seront évaluées entre 10 et 20.

De même que pour le tier 1, les sommets de tier 2 sont tout d'abord créés sans voisins grâce à une boucle qui va cette fois ci faire 20 tours. A chaque itération, on viendra ajouter ces sommets au graphe pris en paramètre de la fonction.

On fait ensuite une boucle qui va entraîner un lien entre un sommet de niveau 1 et un sommet de niveau 2. Pour ça on parcours tous les sommets de tier 2 et on refait une boucle qui ira de 0 à un entier pris au hasard entre 1 et 2. À chaque itération on ajoutera une liaison entre le sommet actuel de la boucle de parcours et un sommet pris au hasard.

La création de lien entre deux sommets de tier 2 nécessite de vérifier plusieurs éléments :

- Si le lien entre ces deux sommets T2 n'existe pas déjà,
- Si le sommet T2 à lier ou le sommet T2 pris au hasard n'est pas déjà connecté à trois autres sommets de tier 2,
- Si les 2 sommets ne sont pas égaux.

On peut voir ci dessous l'algorithme correspondant (algorithme 2).

Comme on peut le voir dans l'algorithme, plusieurs fonctions sont à prévoir du côté du programme Python. La première est celle qui prend un sommet aléatoire. Comme on aura plusieurs fois besoin de cette fonction, on va la rendre plus "flexible" en lui mettant en paramètre le tier à prendre au hasard. Par exemple, G.pick_random_vertex('T2') prendra un sommet aléatoire parmi les sommets de tier 2 du graphe. Pour ça, il existe en python une fonction qui permet de prendre aléatoirement un élément dans une liste. On va donc mettre tous les sommets dans une liste puis appeler cette fonction en faisant vertex_name = random.choice(list_tier_choisi) (avec list_tier la liste des sommets de tier donnée en argument de la fonction) et retourner le nom du sommet choisi.

Une autre fonction utile ici est celle qui compte le nombre de voisins d'un tier donné. Cette fonction va permettre de tester si le sommet n'est pas déjà connecté à trois autres sommets de tier 2. L'implémentation de cette fonction en python est plutôt facile. Les paramètres de

Tables de routage Page 5 of 17

Algorithme 2 : Création des opérateurs de transit Entrées : Graphe C contenant les sommets de tier 1

```
Entrées : Graphe G contenant les sommets de tier 1
Résultat : Graphe G avec les sommets de tier 2
pour i allant de 1 à 20 compris faire
                                          // i = i^{\grave{e}me} itération de la boucle
 Ajouter à G le sommet (T2_{-i});
fin
pour chaque sommet S de tier 2 du graphe G faire
   pour y allant de 0 à (valeurAléatoire entre 1 et 2) faire
      Ajouter une arête entre un sommet de tier 1 pris au hasard et le sommet S
   fin
fin
pour chaque sommet S de tier 2 du graphe G faire
   pour k allant de 0 à (valeurAléatoire entre 2 et 3) faire
       S_rand = Sommet de tier 2 pris au hasard
       si le sommet S est conneté à strictement moins de 3 sommets de tier 2 alors
          tant que le sommet S est égal au sommet S\_rand
          OU S_rand est déjà connecté à 3 autres tier 2
          OU que S est déjà lié à S_rand faire
           S_{rand} = Un autre sommet de tier 2 pris au hasard
          Ajouter à G une arête entre S et S-rand avec un poids compris entre 10 et
           20
       fin
   fin
fin
Retourner G
```

la fonction seront donc le sommet et le tier a compter. On aura une fonction de la forme $count_tier(vertex, tier)$ où vertex correspond au sommet à tester et tier la chaîne de caractère du tier à compter. On pourra ainsi faire $count_tier('T2_4', 'T2')$ et la fonction retournera le nombre de voisins de tier 2 que comprend le sommet $T2_4$.

La liste de condition pour trouver un sommet aléatoire T2 adéquat à rattacher au sommet S de la boucle est un peu lourd à mettre en place en python. C'est pourquoi il est préférable dans cette situation de créer une autre fonction qui vérifiera que ce sommet respecte bien toute les conditions. Cette fonction a été implémentée dans le projet sous le nom check_vertex_tier et prend en paramètre :

- vertex_name → le nom du sommet à qui on veux donner un voisin de tier 2,
- rand_vertex \rightarrow Le nom du sommet pris au hasard parmi les sommets d'un tier x,
- tierToCheck \rightarrow Le tier x concerné par la condition, ici T2,
- neighbor_count → Le nombre de voisin(s) "admis", ici 3 puisqu'on ne peux pas rattacher plus de 3 voisins de tier 2.

Page 6 of 17 Tables de routage

Ainsi, quand on fait check_vertex_tier('T2_3','T2_5', 'T2', 3), on demande de vérifier que $T2_3$ et $T2_5$ ne sont pas égaux, que $T2_3$ n'a pas déjà pour voisin $T2_5$ et que $T2_5$ a strictement moins de trois voisins de tier 2.

2.3 Tier 3

La création de tier 3 est très similaire à la création de tier 2. Seules les valeurs changent par rapport à la génération de sommet de tier 2:

- création de 70 noeuds.
- connections :
 - à 2 noeuds de tier 2
 - à 1 noeud de tier 3
- ces liaisons seront évalués entre 15 et 50

A noter ici qu'il est possible que deux tiers 3 soient liés à un même tier 2. Il n'y a donc pas besoin de faire toute la vérification faite précédemment pour la connexion tier 2 - tier 2. En revanche pour la connexion de tier 3 à tier 3, il faudra vérifier que le tier 3 pris au hasard n'est pas le même que le tier actuel et qu'il n'est pas déjà connecté à un autre tier 3.

La création de ces noeuds ne nécessite pas plus de fonction que pour la création du tier 2. L'algorithme est très similaire au précédent, les seuls changements se résument au nombre de sommets produits et à la boucle qui créait pour un sommet de tier 2, 2 ou 3 liaisons avec un autre tier 2. Elle n'existe pas ici puisqu'un tier 3 n'a qu'une seule autre liaison avec un autre tier 3. On ajoutera aussi dans la boucle qui parcours les sommets de tier 3 une boucle à 2 itérations qui viendra lier le sommet S actuel et un sommet de tier 2 pris au hasard. L'algorithme ci-dessous correspondant (algorithme 3).

Pour le programme Python, on reprend ici ce qu'on avait fait pour la création des opérateurs de transit et on vient ajouter les modifications vu plus haut.

2.4 Création de tous les tiers

Pour faciliter la génération du graphe avec ces différents tiers, nous avons créer une fonction CreateTier(G) qui vient simplement faire appel aux fonctions de création de tier 1, 2 et 3.

3 Vérification de la connexité du réseau

Afin de vérifier que notre graphe est connexe, on va venir faire un parcours en largeur et vérifier que tous les sommets du graphe se trouve dans l'arbre obtenu. L'implémentation d'un Depth first search en python est assez simple. Notre fonction dfs est récursive. L'idée est de créer une liste de sommets visités et d'ajouter un sommet, parmis les voisins du sommet visité, si celui-ci n'a pas déjà été visité.

Tables de routage Page 7 of 17

Algorithme 3 : Création des opérateurs de tier 3

```
Entrées : Graphe G contenant les sommets de tier 1 et de tier 2
Résultat : Graphe G avec les sommets de tier 3
pour i allant de 1 à 70 compris faire
                                          // i = i^{\grave{e}me} itération de la boucle
Ajouter à G le sommet (T3_{-i});
fin
pour chaque sommet S de tier 3 du graphe G faire
   pour j allant de 0 à 2 faire
    Ajouter une arête entre S et un sommet de tier 2 pris au hasard
   fin
   si S n'est pas déjà connecté à un autre T3 alors
       S_{-}rand = sommet de tier 3 pris au hasard
       tant que le sommet S est égal au sommet S\_rand
       OU que S_rand est déjà connecté à 1 autres tier 2
       OU que S est déjà lié à S_rand faire
       S_{rand} = Un autre sommet de tier 3 pris au hasard
       Ajouter à G une arête entre S et S_r and avec un poids compris entre 15 et 50
   fin
fin
Retourner G
```

Ensuite, pour savoir si le graphe est connexe, il suffit de parcourir les sommets du graphe et de vérifier qu'ils sont bien tous dans la liste créer par le parcours en largeur. Si ce n'est pas le cas, alors l'arbre n'est pas connexe, sinon il l'est. l'algorithme du parcours en profondeur et celui de la vérification de la connexité sont ici séparés comme dans le programme python. Ci-dessous les algorithmes de parcours en profondeur (Algorithme 4) et de vérification de connexité (algorithme 5).

```
Algorithme 4 : Parcours en profondeur
```

```
Entrées : Liste visit\acute{e}, Sommet S
Résultat : Liste visit\acute{e} contenant tous les sommets visités si S n'est pas dans visit\acute{e} alors

Ajouter à la liste S pour chaque Voisins V de S faire

Parcours en profondeur(visit\acute{e},V)

fin

Retourner visit\acute{e}
```

L'implémentation en Python est assez simple puisqu'on a uniquement besoin des voisins d'un sommet qu'on obtient en entrant G.vertices ['sommet'].

Page 8 of 17 Tables de routage

Algorithme 5 : Vérification de la connexité

```
Entrées : Graphe G
Résultat : Booléen qui indique VRAI si le graphe est connexe, FAUX sinon

/* A contient l'arbre couvrant de G, on donne arbitrairement une
valeur de départ à la fonction

*/
Liste A = \text{Parcours en profondeur } (G, 'T1'_1)

pour chaque sommet S de G faire

| si S n'est pas dans A alors
| Retourner FAUX
| fin

fin

Retourner VRAI
```

4 Création de la table de routage - Dijkstra

La table de routage de chaque nœud est calculée grâce à l'algorithme de Dijkstra. On se trouve ici dans une situation qui est adéquate à l'utilisation de cet algorithme puisque tous les sommets sont positifs et qu'on ne cherche pas à recalculer à chaque demande le plus court chemin entre deux sommets. En effet, nous créerons tout d'abord la table de routage, puis nous ferons appel aux prédécesseurs ainsi qu'au tableau de plus court chemin obtenu avec Dijkstra pour trouver le chemin de poids minimum entre deux sommets donnés.

L'algorithme se déroule de la façon suivante: on initialise tous les sommets à ∞ et on met le sommet de départ à 0. On parcours ensuite tous les sommets puis à chaque voisin, on vient regarder si le chemin du sommet de départ au sommet voisin (en passant par le sommet actuel) est inférieur au précédent. Si c'est la cas, alors on vient ajouter cette variable à d[] qui stocke "l'accumulation de poids" des sommets. C'est donc un algorithme de Dijkstra classique à la différence qu'on stocke certaines données (les prédécesseurs et le tableau des plus court chemins) pour pouvoir les utiliser plus tard. Plus clairement, voici l'implémentation de l'algorithme de Dijkstra du projet :

Il nous faut maintenant prendre les variables predecesseurs et d pour obtenir le chemin de poids minimum entre deux sommets. L'idée est de remonter les sommets par le biais de la variable predecesseurs et d'afficher le poids du chemin graçe à d.

5 Programme

5.1 Fichier principal - network.py

Fichier contenant le programme principal du projet avec le main, la création de tier et la fonction permettant de trouver le plus court chemin entre deux sommets.

```
import random
from graph import Graph
graph import Vertex
```

Tables de routage Page 9 of 17

Algorithme 6 : Dijkstra **Entrées :** Graphe G, Sommet $d\acute{e}part$ **Résultat :** Liste *prédécesseurs*, Liste d des plus court chemins /* Initialisation */ pour chaque noeud S de G faire $d[S] = \infty$ fin Liste $nonVisit\acute{e} =$ ensemble de tous les noeuds de G tant que nonVisité n'est pas vide faire S= sommet de poids minimum en partant de $d\acute{e}part$ enlever S de $nonVisit\acute{e}$ pour chaque voisin(s) V de S faire si d[V] > d[S] + poids entre V et S alors |d[V]| = d[S] +poids entre V et S predecesseurs[V] = Sfin fin fin **Retourner** predecesseurs, d

Algorithme 7 : Plus court chemin

Entrées : Liste predecesseurs, Liste d, Sommet $d\acute{e}part$, Sommet $arriv\acute{e}$

Résultat : Affiche le plus court chemin entre le sommet de $d\acute{e}part$ et le sommet d' $arriv\acute{e}s$

Liste chemin **tant que** sommet S n'est pas le sommet départ **faire** | Insérer S dans chemin S = predecesseur[S]

fin

Insérer le sommet $d\acute{e}part$ dans chemin Afficher $d[arriv\acute{e}]$ Afficher chemin

Retourner predecesseurs, d

```
def main():
      G = Graph()
      G = createTier(G)
      print("\n[USAGE] :\nT1_i 0 < i <= 10\n"
10
            "T2_k 0 < k <= 20 \n"
            "T3_n 0 < n <= 70 \ n"
13
      vertexA = input("Enter vertex A : ")
      vertexB = input("Enter vertex B : ")
15
      if vertexA not in G.vertices or vertexB not in G.vertices:
17
          print("\nINPUT WARNING : Vertex not in graph, correct
     nT1_1 ... T1_10\nT2_1 ... T2_20\nT3_1 ... T3_70")
          exit()
19
20
```

Page 10 of 17 Tables de routage

```
# G.print()
22
      if G.check_connected():
           predecessor, shortest_distance = G.dijkstra(vertexA)
           path = shortest_path(predecessor, shortest_distance, vertexA,
     vertexB)
           # print_tables(predecessor, shortest_distance, G, all)
27
           if shortest_distance[vertexB] != 99999:
               print('\nShortest distance is ' + str(shortest_distance[
30
     vertexB]))
               print('And the path is ' + str(path))
      else:
32
          print("Graph is not connected - aborting")
33
37 Create backbone
  def createTier1(G):
      for i in range(1, 11):
40
           buf = Vertex('T1_'+str(i))
           G.add_vertex(buf)
42
43
      tmp_vertices = G.vertices.copy()
      for vertex in G.vertices:
46
          for vertexNeighbor in tmp_vertices:
47
               if random.randrange(100) < 75 and vertex != vertexNeighbor:</pre>
                   G.add_edge(vertex, vertexNeighbor, random.randrange(5,
     11))
           tmp_vertices.pop(vertex) # Remove vertex that has already been
50
      treated
      return G
52
53
56 Create transit nodes
 \mathbf{H}_{-}\mathbf{H}_{-}\mathbf{H}_{-}
57
58 def createTier2(G):
      verticesT2 = [] # To only take vertices 'T2' in the gaph and not
     all vertices
      for i in range(1, 21):
60
           buf = Vertex('T2_'+str(i))
61
           G.add_vertex(buf)
```

Tables de routage Page 11 of 17

```
verticesT2.append(buf.name)
      for vertexT2 in verticesT2: # loop on all 'T2'
65
           for i in range(0, random.randrange(1, 3)):
66
               G.add_edge(vertexT2, G.pick_random_vertex(
                   'T1'), random.randrange(10, 21))
69
      for vertex in verticesT2:
70
           randValue = random.randrange(2, 4)
           for y in range(0, randValue):
               # check if the actual vertex hasn't been treated yet
               if G.count_tier(vertex, 'T2') < 3 and randValue != G.</pre>
      count_tier(vertex, 'T2'):
                   rand_vertex = G.pick_random_vertex('T2')
75
76
                   while G.check_vertex_tier(vertex, rand_vertex, 'T2', 3)
                       rand_vertex = G.pick_random_vertex('T2')
78
79
                   G.add_edge(vertex, rand_vertex, random.randrange(10,
      21))
      return G
81
  11 11 11
  Create nodes of tier 3
  def createTier3(G):
87
      verticesT3 = []
      for i in range(1, 71):
           buf = Vertex('T3_'+str(i))
           G.add_vertex(buf)
91
           verticesT3.append(buf.name)
      for vertex in verticesT3:
           for i in range(2):
               G.add_edge(vertex, G.pick_random_vertex(
                   'T2'), random.randrange(15, 50))
           if G.count_tier(vertex, 'T3') < 1:</pre>
               rand_vertex = G.pick_random_vertex('T3')
               while G.check_vertex_tier(vertex, rand_vertex, 'T3', 1):
                   rand_vertex = G.pick_random_vertex('T3')
102
               G.add_edge(vertex, rand_vertex, random.randrange(15, 50))
103
104
      return G
105
106
```

Page 12 of 17 Tables de routage

```
107
108 || || ||
109 Create all tiers
  \Pi_{i}\Pi_{j}\Pi_{j}
112
def createTier(G):
       G = createTier1(G)
114
       print("Tier 1 created")
115
       G = createTier2(G)
       print("Tier 2 created")
117
       G = createTier3(G)
       print("Tier 3 created")
       return G
120
123
124 Find the shortest path, based on what Dijkstra found for predecessors
      and the
shortest distance
  def shortest_path(predecessor, shortest_distance, start, end):
127
       path = []
128
       currentVertex = end
129
       while currentVertex != start:
130
131
           try:
                path.insert(0, currentVertex)
                currentVertex = predecessor[currentVertex]
133
           except KeyError:
134
               break
       path.insert(0, start)
136
       return path
138
print the routing table of aked tier
  def print_tables(predecessor, shortest_distance, G, tier):
       for vertex in G.vertices:
144
           print("\n| // ", vertex, " //")
145
           for destination in G. vertices:
                if destination != vertex:
147
                    path = shortest_path(
148
                         predecessor, shortest_distance, vertex, destination
149
      )
                    print("|", destination)
150
                    print("|", path)
151
```

Tables de routage Page 13 of 17

```
152
153
154 if __name__ == "__main__":
155 main()
```

5.2 Fichier structure - graph.py

Fichier contenant les fonctions utiles sur les graphes et les sommets.

```
1 import pandas as pd
2 import numpy as np
3 import networkx as nx
4 import matplotlib.pyplot as plt
5 import random
6 import sys
7 import collections
  class Vertex:
      def __init__(self, vertex):
          self.name = vertex
          self.neighbors = {}
      Add neighbor to actual vertex
      Add actual vertex to neighbors of neighbor
      def add_neighbor(self, neighbor, weight):
18
          if isinstance(neighbor, Vertex): # check if neighbor is a
              if neighbor.name not in self.neighbors and (neighbor.name
20
     != self.name): # if neighbord to add is not already in neighbors
     list
                  self.neighbors[neighbor.name] = weight
21
                  neighbor.neighbors[self.name] = weight
          else :
              return false
  class Graph:
      def __init__(self):
          self.vertices = {}
      def add_vertex(self, vertex):
          if isinstance(vertex, Vertex):
31
              self.vertices[vertex.name] = vertex.neighbors
          else:
              return false
35
      def remove_vertex(self, vertexToRemove):
```

Page 14 of 17 Tables de routage

```
self.vertices.pop(vertexToRemove)
          for vertexNeighbor in self.vertices.keys():
              if vertexToRemove in self.vertices.get(vertexNeighbor):
                    self.vertices.get(vertexNeighbor).pop(vertexToRemove)
40
      def remove_edge(self, vertexA, vertexB):
42
43
          # if there is one element in vertex
          if len(self.vertices.get(vertexA)) == 1:
              self.vertices.pop(vertexA)
          else:
              self.vertices[vertexA].pop(vertexB)
          if len(self.vertices.get(vertexB)) == 1:
50
              self.vertices.pop(vertexB)
51
          else:
              self.vertices[vertexB].pop(vertexA)
53
54
      0.00
55
      Add adge between two vertex name
      Vertex is created and his neighbor is set properly
57
58
      def add_edge(self, vertex1_name, vertex2_name, weight):
          self.vertices[vertex1_name].update({vertex2_name: weight})
          self.vertices[vertex2_name].update({vertex1_name: weight})
61
62
      param: tier (a String) is the tier chosen (T1, T2 or T3)
64
      return: Return the name (in String) of a vertex chosen randomly
65
      def pick_random_vertex(self, tier):
67
          list_tier = []
68
          for vertex in self.vertices:
              if tier in vertex:
                   list_tier.append(vertex)
          vertex_name = random.choice(list_tier)
          return vertex_name
76
      0.00
      Count the number of edge of vertex in specific tier
78
      param: <vertex>
70
      0.000
80
81
      def count_tier(self, vertex, tier):
          count = 0
82
          for k in self.vertices[vertex]:
83
```

Tables de routage Page 15 of 17

```
if tier in k:
                   count +=1
85
           return count
87
       Check if the vertex took randomly is not the same has the vertex to
       asign,
             if the vertex took randomly has not already <neighbor_count>
91
      neighbor(s) of <tierToCheck>,
             if the vertex took randomly is not already in the vertex
92
93
       def check_vertex_tier(self, vertex_name, rand_vertex, tierToCheck,
      neighbor_count):
           equal = vertex_name == rand_vertex # Check if vertex are equal
95
           neighbor_tier_count = self.count_tier(rand_vertex,tierToCheck)
      >= neighbor_count
                         # Count how many tier are already connected to
      the neighbor
           inVertex = False # Check if the vertex took randomly is not
      already the neighbor of the actual vertex
           if rand_vertex in self.vertices[vertex_name]:
99
               inVertex = True
100
           if equal or neighbor_tier_count or inVertex:
102
               return True
103
           else:
               return False
105
106
       Simple recursive Depth first search
108
       0.00
109
       def dfs(self, visited, vertex):
           if vertex not in visited:
               #print(vertex)
112
               visited.add(vertex)
113
               for neighbor in self.vertices[vertex]:
114
                   self.dfs(visited, neighbor)
115
               return visited
116
117
       Return true if the graph is connected, false if not
119
120
       def check_connected(self):
121
122
           spanning_tree = set()
           spanning_tree = self.dfs(spanning_tree, 'T1_1')
124
```

Page 16 of 17 Tables de routage

```
for vertex in self.vertices:
125
                if vertex not in spanning_tree:
                    return False
127
128
           return True
       0.00
131
       Simple implementation of Dijkstra algorithm
132
133
       def dijkstra(self, start):
           shortest_distance = {}
135
           predecessor = {}
136
           unseenVertices = self.vertices.copy()
           infinity = 99999
138
139
           for vertex in unseenVertices:
140
                shortest_distance[vertex] = infinity
141
           shortest_distance[start] = 0
142
143
           while unseenVertices:
                minVertex = None
145
                for vertex in unseenVertices:
146
                    if minVertex is None:
                         minVertex = vertex
148
                    elif shortest_distance[vertex] < shortest_distance[</pre>
149
      minVertex1:
                         minVertex = vertex
                for childVertex, weight in self.vertices[minVertex].items()
151
                    if weight + shortest_distance[minVertex] <</pre>
152
      shortest_distance[childVertex]:
                         shortest_distance[childVertex] = weight +
153
      shortest_distance[minVertex]
                         predecessor[childVertex] = minVertex
154
                unseenVertices.pop(minVertex)
           # print(shortest_distance)
156
           return predecessor, shortest_distance
158
159
160
       0.00
       Just a simple way to display the graph graphically - not essential
162
       useless on big graph
163
       0.000
164
       def display(self):
165
           FROM = []
166
           TO = []
167
```

Tables de routage Page 17 of 17

```
168
           for vertex in self.vertices:
169
170
               for vertexNeighbor in self.vertices[vertex]:
                   FROM.append(vertex)
                   TO.append(vertexNeighbor)
174
           df = pd.DataFrame({ 'from': FROM, 'to': TO})
175
           G=nx.from_pandas_edgelist(df, 'from', 'to')
176
           nx.draw(G, with_labels=True, node_size=1000, node_color="
      skyblue", pos=nx.fruchterman_reingold_layout(G))
           plt.show()
178
180
181
      print in terminal the current graph, node by node
182
       with the number of connexion current node has
183
184
       def print(self):
185
           for vertex in self.vertices:
               print("")
187
               print(vertex + " T1:" + str(self.count_tier(vertex,'T1')) +
188
        " /T2: " + str(self.count_tier(vertex,'T2')) + " /T3:" + str(self.
      count_tier(vertex,'T3')))
               print(self.vertices.get(vertex))
189
```