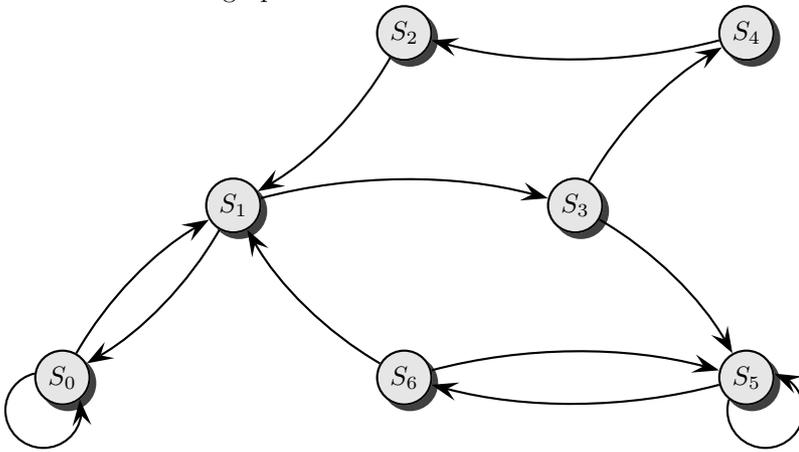


Exercice 1 *Graphe*

On considère le graphe suivant.



1. Donner la matrice d'adjacence M du graphe précédent.
2. Pour $i, j \in \{0, \dots, 6\}$, que représente le coefficient $[M^2]_{i,j}$?
3. Le parcours en profondeur d'un graphe consiste à explorer tous les successeurs à partir d'un sommet initial, on explore aussi longtemps que possible sans jamais passer deux fois par le même sommet. Lorsqu'on est bloqué, on revient en arrière sommet par sommet jusqu'à trouver un voisin non visité. On explore alors dans cette direction jusqu'à être bloqué à nouveau etc.
Effectuer ce parcours depuis le sommet S_0 en précisant toutes les étapes.

```

1 # Variables globales
2 decouverts=[0] #liste des noeuds découverts
3 visites = [] #liste des noeuds visités
4 avisiter=[0] #liste des noeuds restants à visiter
5
6 def Profondeur(graph:list , courant:int)->list :
7     '''fonction récursive locale ("visites" as global)
8     Affiche dans stdout la liste des noeuds parcourus'''
9     # On visite le noeud courant
10    visites.append(courant)
11    avisiter.remove(courant)
12    for voisin in graph[courant] : # On visite les voisins du noeud courant
13        if voisin not in decouverts :
14            decouverts.append(voisin) #mise à jour decouverts
15        if voisin not in avisiter and voisin not in visites :
16            avisiter.append(voisin) #mise à jour à visiter
17        if voisin not in visites :
18            Profondeur(graph, voisin) #si non déjà fait , on visite le noeud
19
20
21 # Test : On indique le noeud source à gauche et les successeurs à suivre
22
23 G = [[0,0,1],[1,0,3],[2,1],[3,4,5],[4,2],[5,5,6],[6,1,5]]
24 Profondeur(G, 0)
25 print('\n', 'Visités en profondeur=', visites, '\n')

```

4. Le parcours en largeur a pour principe d'aller explorer les sommets du graphe par éloignement croissant (au sens du nombre d'arêtes minimum d'un chemin les reliant) avec un sommet de départ u .
Effectuer ce parcours depuis le sommet S_0 en précisant toutes les étapes.

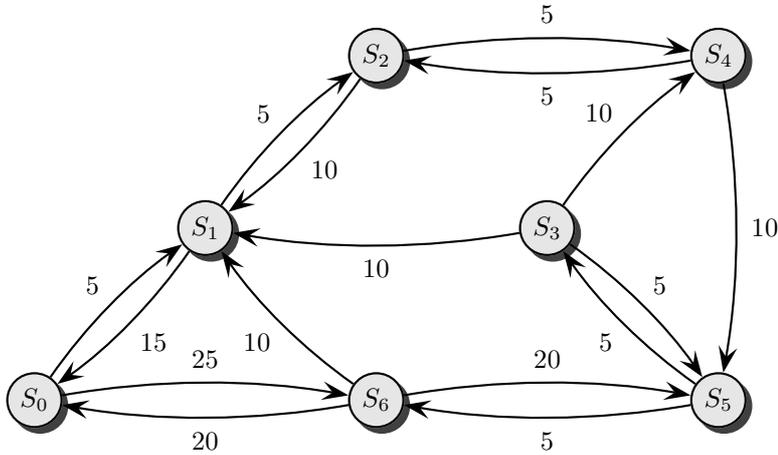
```

1 def largeur (graph:list , source:int)->list :
2     '''# arguments  graphe à explorer et noeud origine .
3     Renvoie la liste des coples
4     (noeuds visité ,plus court chemin pour l' atteindre)'''
5     queue = [(source, [0])] # On initialise la queue
6     visites = [source] # on met à jour les noeuds visités
7     # On insère l'origine et le plus court chemin
8     listeresultats=[]
9     while queue :         # On explore
10        (courant, chemin) = queue[0] # on extrait le noeud le plus ancien
11        queue = queue[1:]
12        listeresultats.append([courant,chemin])
13        for voisin in graph[courant] :
14            if voisin not in visites :
15                # On ajoute les voisins non encore visités du noeud courant
16                queue.append((voisin , chemin + [voisin]))
17                visites.append(voisin)
18        return(listeresultats)
19
20 # Test
21
22 G = [[0,0,1],[1,0,3],[2,1],[3,4,5],[4,2],[5,5,6],[6,1,5]]
23 print('\n', 'Visités en largeur=', largeur(G, 0), '\n')
```

5. On stocke en Python un graphe orienté sous la forme
 $G = [[\text{sommet}1, \text{successeur}1, \dots, \text{successeur}n1], [\text{sommet}m, \text{successeur}1, \dots, \text{successeur}nm]]$, ou chaque arc ($i \rightarrow j$) correspond à mettre l'indice j parmi les successeurs de i
Ecrire une fonction Python, `adjacence(G)` qui à un graphe G associe sa matrice d'adjacence.
6. On note N la matrice obtenue sur le graphe $G = [[0, 0, 1], [1, 0, 3], [2, 1], [3, 4, 5], [4, 2], [5, 5, 6], [6, 1, 5]]$
Importer la bibliothèque `from numpy.linalg import matrix_power`
Essayer les commandes `matrix_power(N,k)` pour k de 2 à 4
7. Que représentent les entiers présents dans la première ligne de N^2 ?
8. Tous les coefficients de la première ligne de N^4 sont supérieurs ou égaux à 1, que cela signifie-t-il en termes de connexité du graphe G ?

Exercice 2

On considère le graphe suivant dont les pondération représente un temps de trajet en minutes.



1. On donne le code suivant (copier-coller via le .pdf du cahier de textes des PC)

```

1 G=[[1,2,3],[4],[5],[],[2,5,7],[6],[7],[5]]
2
3 D=[[0,1,4,0.5,float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf")],
4 [float("inf"),0,float("inf"),float("inf"),10,float("inf"),float("inf"),float("inf")],
5 [float("inf"),float("inf"),0,float("inf"),6,1,float("inf"),float("inf")],
6 [float("inf"),float("inf"),float("inf"),0,float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf")],
7 [float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),0,3,float("inf"),1],
8 [float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),0,3,float("inf")],
9 [float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),0,5],
10 [float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),float("inf"),10,float("inf"),0]
11 ]
12
13 print('G liste adjacence'+'\n',G)
14
15 print('D matrice distances'+'\n',np.matrix(D))

```

Expliquer ce que représentent les objets *G* et *D*.

2. Executer l’algorithme de Dijkstra sur ce graphe pondéré pour trouver la distance minimale de *S*₀ à *S*₅.

```

1 #####
2 def minimum(couples : [(float, int)], sommets : [int]) -> int :
3     """couples : liste de couples (distance, sommet)
4     sommets : liste de sommets
5     Renvoie, parmi la liste sommets, celui qui est présent
6     dans la liste couples et dont la première
7     composante est minimale"""
8     d0=float("inf")
9     for u in sommets:
10         (d,s)=couples[u]
11         if d<d0:
12             smin=u
13             d0=d
14     return smin
15
16 #####

```

```

17 def dijkstra(g:[int], dist:[float], dep:int, arr:int)->(float,[int]):
18     """g : liste d adjacence d un graphe
19     dist : dist[i][j] distance de i à j
20     dep : numéro sommet départ
21     arr : numéro sommet arrivée
22     Renvoie la distance minimale de dep à arr et la liste des sommets qui permettent de réaliser
23     cette distance
24     """
25     n=len(g) #nombre de sommets
26     a_visiter=list(range(n)) #Init points à visiter
27     #Init : le seul point connu est celui de départ 0
28     distances=[(float("inf"),0) for i in range(n)]
29     distances[dep]=(0,dep)
30     while a_visiter!=[]:
31         #Point le plus proche à visiter parmi ceux calculés
32         smin=minimum(distances, a_visiter)
33         a_visiter.remove(smin)
34         print('Dijkstra visite',smin)
35         for j in g[smin]: #actualisation des voisins
36             nd=distances[smin][0]+dist[smin][j]
37             if nd<distances[j][0]:
38                 distances[j]=(nd,smin)
39     #Reconstruction du chemin optimal
40     chemin,point=[arr],arr
41     while point!=dep:
42         point=distances[point][1]
43         chemin.append(point)
44     chemin.reverse()
45     return distances[arr][0],chemin
46 print('Dijkstra donne : (distance, liste sommets)',dijkstra(G,D, ...,...))

```

3. Dans l'algorithme A*, on propose l'heuristique ci-dessous

```

1
2 #####
3 def h(p,q): #heuristique
4     #on cherche a visiter prioritairement
5     #les sommets de numéro proche de l'arrivée q= arr avec arr=5
6     return (20*abs(p-q))
7
8 def minimumh(couples:[(float,int)],sommets:[int],h:callable)->int:
9     """couples : liste de couples (distance,sommet)
10     sommets : liste de sommets
11     h : heuristique
12     Renvoie, parmi la liste sommets, celui qui est présent
13     dans la liste couples et dont la première
14     composantedans couples et l'heuristique est minimale"""
15     d0=float("inf")
16     for u in sommets:
17         (d,s)=couples[u]
18         cout=d+h(u)## on tient compte de l'heuristique
19         if d<d0:
20             smin=u
21             d0=cout
22     return smin

```

Exécuter `print([h(x,5) for x in range(7)])` et expliquer quels sommets sont les moins coûteux pour cette heuristique h .

4. Executer l'algorithme A^* sur ce graphe pondéré pour trouver une distance de S_0 à S_5 . Est-elle minimale ?

```

1 #####
2 def astar(g:[int], dist:[float], dep:int, arr:int, h:callable)->(float,[int]):
3     """g : liste d adjacence d un graphe
4     dist : dist[i][j] distance de i à j
5     dep : numéro sommet départ
6     arr : numéro sommet arrivée
7     Renvoie la distance minimale de dep à arr et la liste des sommets qui permettent de réaliser
8     cette distance
9     """
10    n=len(g) #nombre de sommets
11    a_visiter=list(range(n)) #Init points à visiter
12    #Init : le seul point connu est celui de départ 0
13    distances={s:(float("inf"),0) for s in range(n)}
14    distances[dep]=(0,dep)
15    smin=dep
16    while smin!=arr:
17        #Point le plus proche à visiter parmi ceux calculés
18        smin=minimumh(distances, a_visiter, lambda x:h(x,arr))
19        a_visiter.remove(smin)
20        print('astar visite',smin)
21        for j in g[smin]: #actualisation des voisins
22            nd=distances[smin][0]+dist[smin][j]
23            if nd<distances[j][0]:
24                distances[j]=(nd,smin)
25    #Reconstruction du chemin optimal
26    chemin,point=[arr],arr
27    while point!=dep:
28        point=distances[point][1]
29        chemin.append(point)
30    chemin.reverse()
31    return distances[arr][0],chemin
32 print('Astar donne : (distance, liste sommets)',astar(...,0,5,h))

```

5. Modifier l'heuristique h pour favoriser les sommets de petits numéros.

Exercice 3 Véhicule Glouton

Une voiture veut parcourir un trajet de 2000 km, son réservoir ne lui permet de faire que 300 km avant de refaire le plein, on donne une table de stations sur le trajet et la distance de celles ci au point de départ.

On donne la liste suivante, disponible en ligne via le cahier de textes d'info :

```
table = [['debut',0],['A',150],['B',350],['C',1500],['D',250],['E',450],['F',800],['G',600],
        ['H',1200],['I',1600],['J',1400],['K',650],['L',1500],['M',570],['N',1800],
        ['O',1100],['P',1750],['Fin',2000]]
```

1. Quelle est la stratégie gloutonne permettant d'avoir une réponse optimale au problème.
2. Si on est à une station, expliquer clairement les choses à faire pour trouver la station suivante.
3. Compléter la fonction suivante(`table,indice_derniere`) qui va donner la station située après la station d'indice `indice_derniere` la plus éloignée tout en restant à moins de 300 km de celle ci, si ce n'est pas possible la fonction doit retourner -1.

Ici vous avez deux choix : vous pouvez considérer que la table est pré classée et dans ce cas il suffit d'examiner les indices après `indice_dernier` où examiner tous les indices de la table à chaque fois.

```
1 def suivante(table,indice_derniere) :
2     indice_meilleure = 0
3     for indice in range(len(table)):
4         if ..... :
5             indice_meilleure = indice
6     if indice_meilleure == 0 :
7         return -1
8     return indice_meilleure
```

4. En vous aidant de la fonction précédente faire une fonction qui va donner la liste des stations, obtenue grâce à l'algorithme glouton, où la voiture doit faire le plein. Il suffit d'appliquer la fonction précédente tant que la distance de la station à la fin est supérieure à 300 km et de stocker les stations successives dans une liste (vous pouvez utiliser `append` ou `concaténer`).

On pourra compléter le code suivant :

```
1 def glouton(table):
2     solution = []
3     derniere_station = 0
4     while ..... :
5         solution = .....
6         derniere_station = .....
7     if ..... :
8     #Si la dernière station n'est pas la fin c'est que la voiture ne peut pas aller à la fin
9         return None
10    solution = solution + [derniere_station]
11    return [table[i][0] for i in solution]
```