

Correction sujet 0A 2024



Exercice 1

Cet exercice porte sur l'architecture matérielle, les réseaux, les routeurs et les protocoles de routage.

On considère un réseau local N1 constitué de trois ordinateurs M1, M2, M3 et dont les adresses IP sont les suivantes :

M1: 192.168.1.1/24; M2: 192.168.1.2/24: M3: 192.168.2.3/24.

On rappelle que le "/24" situé à la suite de l'adresse IP de M1 signifie que l'adresse réseau du réseau local N1 est 192.168.1.0.

Depuis l'ordinateur M1, un utilisateur exécute la commande ping vers l'ordinateur M3 comme suit :

```
util@M1 ~ % ping 192.168.2.3
PING 192.168.2.3 (192.168.2.3): 56 data bytes
Hôte inaccessible
```

Expliquer le résultat obtenu lors de l'utilisation de la commande ping (on part du principe que la connexion physique entre les machines est fonctionnelle).

On ajoute un routeur R1 au réseau N1 :

"Un routeur moderne se présente comme un boîtier regroupant carte mère, microprocesseur, ROM, RAM ainsi que les ressources réseaux nécessaires (Wi-Fi, Ethernet...). On peut donc le voir comme un ordinateur minimal dédié, dont le système d'exploitation peut être un Linux allégé. De même, tout ordinateur disposant des interfaces adéquates (au minimum deux, souvent Ethernet) peut faire office de routeur s'il est correctement configuré (certaines distributions Linux minimales spécialisent la machine dans cette fonction)."

Source : Wikipédia, article "Routeur"

M1 a pour adresse réseau 192.168.1.0 alors que M3 a pour adresse réseau 192.168.2.0. Ces 2 ordinateurs ne sont donc pas sur le même réseau local, ils ne peuvent donc pas communiquer directement, d'où le résultat « Hôte inaccessible ».

Définir l'acronyme RAM.

RAM : Random Access Memory. Il s'agit de la mémoire vive d'un ordinateur. Cette mémoire permet de stocker les données et les programmes au cours de leur exécution. Il s'agit d'une mémoire volatile.

Expliquer le terme Linux.

Linux, plus précisément GNU/Linux est un système d'exploitation libre.

Expliquer pourquoi il est nécessaire d'avoir "au minimum deux" interfaces réseau dans un routeur.

Un routeur permet de relier au moins 2 réseaux locaux entre eux. Il faut autant d'interfaces réseaux qu'il y a de réseaux locaux à relier. Il faut donc au minimum 2 interfaces réseau.

Le réseau N1 est maintenant relié à d'autres réseaux locaux (N2, N3, N4) par l'intermédiaire d'une série de routeurs (R1, R2, R3, R4, R5, R6) :

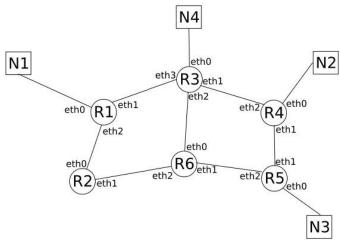


Figure 1. Schéma du réseau

Attribuer une adresse IP valide à l'interface eth0 du routeur R1 sachant que l'adresse réseau du réseau N1 est 192.168.1.0.

Beaucoup d'adresses possibles : de 192.168.1.3 à 192.168.1.254. Adresse IP possible pour eth0: 192.168.1.254 en partant de la fin ou 192.168.1.3 en partant du début. Attention, les adresses 192.168.1.1 et 192.168.1.2 ne sont plus disponibles (adresses attribuées à M1 et M2).

Dans un premier temps, on utilise le protocole de routage RIP (Routing Information Protocol). On rappelle que dans ce protocole, la métrique de la table de routage correspond au nombre de routeurs à traverser pour atteindre la destination.

La table de routage du routeur R1 est donnée dans le tableau suivant :

Table de routage du routeur R1				
destination interface de sortie métriqu				
N1	eth0	0		
N2	eth1	2		
N2	eth2	4		
N3	eth1	3		
N3	eth2	3		
N4	eth1	1		
N4	eth2	3		

Déterminer le chemin parcouru par un paquet de données pour aller d'une machine appartenant au réseau N1 à une machine appartenant au réseau N2.

Le plus court chemin : N1 -> R1 -> R3 -> R4 -> N2

Le routeur R3 tombe en panne. Après quelques minutes, la table de routage de R1 est modifiée afin de tenir compte de cette panne.

7. Dresser la table de routage du routeur R1 suite à la panne du routeur R3.

Table de routage du routeur R1			
Destination Interface de sortie Métrique			
N1	eth0	0	
N2	eth2	4	
N3	eth2	3	

Le routeur R3 est de nouveau fonctionnel. Dans la suite de cet exercice, on utilise le protocole de routage OSPF (Open Shortest Path First). On rappelle que dans ce protocole, la métrique de la table de routage correspond à la somme des coûts :

 $coût = \frac{10^8}{d}$ (où *d* est la bande passante d'une liaison en bit/s).

Le réseau est constitué de 3 types de liaison de communication :

- Fibre avec un débit de 1 Gbit/s ;
- Fast-Ethernet avec un débit de 100 Mbit/s ;
- Ethernet avec un débit de 10 Mbit/s.
- Calculer le coût de chacune de ces liaisons de communication.
- $coût = 10^8 / 10^9 = 0.1$ • Fibre avec un débit de 1 Gbit/s :
- $coût = 10^8 / 10^8 = 1$ • Fast-Ethernet avec un débit de 100 Mbit/s :
- $coût = 10^8 / 10^7 = 10$ • Ethernet avec un débit de 10 Mbit/s :

La table de routage du routeur R1 est donnée dans le tableau suivant :

Table de routage du routeur R1				
destination interface de sortie métrique				
N1	eth0	0		
N2	eth1	10,1		
N2	eth2	1,3		
N3	eth1	11,3		
N3	eth2	0,3		
N4	eth1	10		
N4	eth2	1,2		

D'autre part, le type des différentes liaisons inter-routeurs sont les suivantes :

- R1 R2 : Fibre ;
- R1 R3 : Ethernet ;
- R2 R6: INCONNU;
- R3 R6 : Fast-Ethernet :
- R3 R4 : Fibre ;
- R4 R5 : Fast-Ethernet ;
- R5 R6 : Fibre.

Déduire de la table de routage de R1 et du schéma du réseau le type de la liaison inter-routeur R2 - R6.

D'après la table de routage de R1, on a un coût de 0,3 pour la liaison : N1 -> R1 -> R2 -> R6 -> R5 -> N3 \Rightarrow on a donc 0,1 + x + 0,1 = 0,3 \Rightarrow x = 0,1 Le coût de la liaison R2 - R6 est donc de $0,1 \Rightarrow$ nous avons donc une liaison de type Fibre.

Des travaux d'amélioration ont été réalisés sur ce réseau : la liaison inter-routeur R1-R3 est désormais de type Fibre.

Modifier la table de routage de R1 en tenant compte de cette amélioration.

Table de routage du routeur R1			
Destination Interface de sortie Métriqu			
N1	eth0	0	
N2	eth1	0,2	
N2	eth2	1,3	
N3	eth1	1,2	
N3	eth2	0,3	
N4	eth1	0,1	
N4	eth2	1,2	

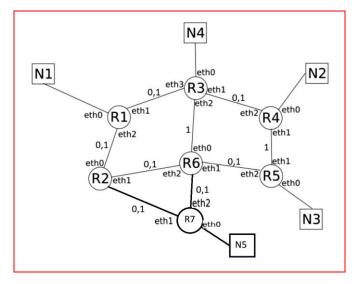
On ajoute un réseau local N5 et un routeur R7 au réseau étudié ci-dessus. Le routeur R7 possède trois interfaces réseaux eth0, eth1 et eth2. eth0 est directement relié au réseau local N5. eth1 et eth2 sont reliés à d'autres routeurs (ces liaisons inter-routeur sont de type Fibre).

Les deux tableaux suivants présentent un extrait des tables de routage des routeurs R1 et R3:

Extrait table de routage du routeur R1				
destination interface de sortie métrique				
N5	eth1	1,2		
N5	eth2	0,2		

Extrait table de routage du routeur R3				
dest ination interface de sortie métrique				
N5	eth1	1,3		
N5	eth2	1,1		
N5	eth3	0,3		

11. Recopier et compléter le schéma du réseau (Figure. 1) en ajoutant le routeur R7 et le réseau local N5.



Exercice 2

Cet exercice porte sur les listes, les dictionnaires et la programmation de base en

Pour son évaluation de fin d'année, l'institut d'Enseignement Néo-moderne (EN) a décidé d'adopter le principe du QCM. Chaque évaluation prend la forme d'une liste de questions numérotées de 0 à 19. Pour chaque question, 5 réponses sont proposées. Les réponses sont numérotées de 1 à 5. Exactement une réponse est correcte par question et chaque candidat coche exactement une réponse par question. Pour chaque évaluation, on dispose de la correction sous forme d'une liste corr contenant pour chaque question, la bonne réponse ; c'est-à-dire telle que corr[i] est la bonne réponse à la question i. Par exemple, on présente ci-dessous la correction de l'épreuve 0 :

```
corr0 = [4, 2, 1, 4, 3, 5, 3, 3, 2, 1, 1, 3, 3, 5, 4, 4, 5, 1, 3, 3].
```

Cette liste indique que pour l'épreuve 0, la bonne réponse à la question 0 est 4, et que la bonne réponse à la question 19 est 3.

Avant de mettre une note, on souhaite corriger les copies question par question; c'est-à-dire associer à chaque copie, une liste de booléens de longueur 20, indiquant pour chaque question, si la réponse donnée est la bonne. Le candidat Tom Matt a rendu la copie suivante pour l'épreuve 0 :

```
copTM \models [4, 1, 5, 4, 3, 3, 1, 4, 5, 3, 5, 1, 5, 5, 5, 1, 3, 3, 3, 3].
```

La liste de booléens correspondante est alors :

```
corrTM = [True, False, False, True, True, False, False, False,
False, False, False, False, False, True, False, False, False, False,
True, True].
```

Écrire en Python une fonction corrige qui prend en paramètre cop et corr, deux listes d'entiers entre 1 et 5 et qui renvoie la liste des booléens associée à la copie cop selon la correction corr.

Par exemple, corrige (copTM, corr0) renvoie corrTM.

```
def corrige(cop, corr):
    c = []
    for i in range(len(corr)):
        c.append(cop[i] = = corr[i])
    return c
```

La note attribuée à une copie est simplement le nombre de bonnes réponses. Si on dispose de la liste de booléens associée à une copie selon la correction, il suffit donc de compter le nombre de True dans la liste. Tom Matt obtient ainsi 6/20 à l'épreuve 0. On remarque que la construction de cette liste de booléens n'est pas nécessaire pour calculer la note d'une copie.

Écrire en Python une fonction note qui prend en paramètre cop et corr, deux listes d'entiers entre 1 et 5 et qui renvoie la note attribuée à la copie cop selon la correction corr, sans construire de liste auxiliaire.

Par exemple, note (copTM, corr0) renvoie 6.

```
def note(cop, corr):
    note = 0
    for i in range(len(corr)):
       if cop[i] == corr[i]:
            note = note + 1
    return note
```

L'institut EN souhaite automatiser totalement la correction de ses copies. Pour cela, il a besoin d'une fonction pour corriger des paquets de plusieurs copies. Un paquet de copies est donné sous la forme d'un dictionnaire dont les clés sont les noms des candidats et les valeurs sont les listes représentant les copies de ces candidats. On peut considérer un paquet p1 de copies où l'on retrouve la copie de Tom Matt :

```
p1 = {('Tom', 'Matt'): [4, 1, 5, 4, 3, 3, 1, 4, 5, 3, 5, 1, 5, 5, 5,
1, 3, 3, 3], ('Lambert', 'Ginne'): [2, 4, 2, 2, 1, 2, 4, 2, 2, 5,
1, 2, 5, 5, 3, 1, 1, 1, 4, 4], ('Carl', 'Roth'): [5, 4, 4, 2, 1, 4,
5, 1, 5, 2, 2, 3, 2, 3, 3, 5, 2, 2, 3, 4], ('Kurt', 'Jett'): [2, 5,
5, 3, 4, 1, 5, 3, 2, 3, 1, 3, 4, 1, 3, 1, 3, 2, 4, 4], ('Ayet',
'Finzerb'): [4, 3, 5, 3, 2, 1, 2, 1, 2, 4, 5, 5, 1, 4, 1, 5, 4, 2,
3, 4]}.
```

3. Écrire en Python une fonction notes paquet qui prend en paramètre un paquet de copies p et une correction corr et qui renvoie un dictionnaire dont les clés sont les noms des candidats du paquet p et les valeurs sont leurs notes selon la correction corr.

```
Par exemple, notes paquet (p1, corr0) renvoie { ('Tom', 'Matt'): 6,
('Lambert', 'Ginne'): 4, ('Carl', 'Roth'): 2, ('Kurt', 'Jett'):
4, ('Ayet', 'Finzerb'): 3}.
```

La fonction notes paquet peut faire appel à la fonction note demandée en question 2, même si cette fonction n'a pas été écrite.

```
def notes_paquet(p, corr):
   d = \{\}
   for k,v in p.items():
       d[k] = note(v, corr)
   return d
```

Pour éviter les problèmes d'identification des candidats qui porteraient les mêmes noms et prénoms, un employé de l'institut EN propose de prendre en compte les prénoms secondaires des candidats dans les clés des dictionnaires manipulés.

Expliquer si on peut utiliser des listes de noms plutôt qu'un couple comme clés du dictionnaire.

Les clés d'un dictionnaire ne doivent pas être des valeurs qui peuvent être modifiées (valeurs mutables). Les listes Python étant mutables, il n'est pas possible d'utiliser une liste Python comme clé d'un dictionnaire.

Proposer une autre solution pour éviter les problèmes d'identification des candidats portant les mêmes prénoms et noms. Cette proposition devra prendre en compte la sensibilité des données et être argumentée succinctement.

Il est possible d'attribuer un identifiant (id) unique à chaque candidat et d'utiliser cet identifiant comme clé.

Un ingénieur de l'institut EN a démissionné en laissant une fonction Python énigmatique sur son poste. Le directeur est convaincu qu'elle sera très utile, mais encore faut-il comprendre à quoi elle sert.

Voici la fonction en question :

```
1
  def enigme(notes) :
      a = None
3
      b = None
4
      c = None
5
      d = \{\}
6
      for nom in notes :
7
           tmp = c
8
           if a == None or notes[nom] > a[1] :
9
              c = b
10
              b = a
11
              a = (nom, notes[nom])
12
           elif b == None or notes[nom] > b[1] :
13
14
              b = (nom, notes[nom])
15
           elif c == None or notes[nom] > c[1] :
              c = (nom, notes[nom])
17
18
               d[nom] = notes[nom]
19
           if tmp != c and tmp != None :
20
               d[tmp[0]] = tmp[1]
21
       return (a, b, c, d)
 6. Calculer ce que renvoie la fonction enigme pour le dictionnaire { ('Tom',
     'Matt'): 6, ('Lambert', 'Ginne'): 4, ('Carl', 'Roth'): 2,
      ('Kurt', 'Jett'): 4, ('Ayet', 'Finzerb'): 3}.
  La fonction renvoie:
      ((('Tom', 'Matt'), 6), (('Lambert',
      'Ginne'), 4), (('Kurt', 'Jett'), 4),
      {('Carl', 'Roth'): 2, ('Ayet', 'Fin
```

7. En déduire ce que calcule la fonction enigme lorsqu'on l'applique à un dictionnaire dont les clés sont les noms des candidats et les valeurs sont leurs notes.

Cette fonction renvoie un tuple contenant :

- les 3 meilleurs candidats sous forme de 3 tuples (classés dans un ordre décroissant de note);
- un dictionnaire contenant les autres candidats ;
- 8. Expliquer ce que la fonction enigme renvoie s'il y a strictement moins de 3 entrées dans le dictionnaire passées en paramètre.

Si par exemple, on a seulement 2 candidats, la fonction renvoie un tuple contenant:

- les 2 candidats sous forme de 2 tuples (classés dans un ordre décroissant);
- None ;
- un dictionnaire vide ;

zerb'): 3})

Écrire en Python une fonction classement prenant en paramètre un dictionnaire dont les clés sont les noms des candidats et les valeurs sont leurs notes et qui, en utilisant la fonction enigme, renvoie la liste des couples ((prénom, nom), note) des candidats classés par notes décroissantes.

```
Par exemple, classement ({ ('Tom', 'Matt'): 6, ('Lambert',
'Ginne'): 4, ('Carl', 'Roth'): 2, ('Kurt', 'Jett'): 4, ('Ayet',
'Ginne'), 4), (('Kurt', 'Jett'), 4), (('Ayet', 'Finzerb'), 3),
(('Carl', 'Roth'), 2)].
```

```
def classement(d):
   t = []
   while len(d) != 0:
      1 = enigme(d)
       a = 1[0]
      b = 1[1]
       c = 1[2]
      d = 1[3]
       if a != None:
          t.append(a)
       if b != None:
          t.append(b)
       if c != None:
          t.append(c)
   return t
```

Le professeur Paul Tager a élaboré une évaluation particulièrement innovante de son côté. Toutes les questions dépendent des précédentes. Il est donc assuré que dès qu'un candidat s'est trompé à une question, alors toutes les réponses suivantes sont également fausses. M. Tager a malheureusement égaré ses notes, mais il a gardé les listes de booléens associées. Grâce à la forme particulière de son évaluation, on sait que ces listes sont de la forme

```
[True, True, ..., True, False, False, ..., False].
```

Pour recalculer ses notes, il a écrit les deux fonctions Python suivantes (dont la seconde est incomplète):

```
1 def renote express(copcorr) :
2
      c = 0
       while copcorr[c] :
4
          c = c + 1
5
      return c
  def renote express2(copcorr) :
      gauche = 0
      droite = len(copcorr)
3
      while droite - gauche > 1 :
5
           milieu = (gauche + droite)//2
6
           if copcorr[milieu] :
               . . .
           else :
8
9
10
      if copcorr[gauche] :
11
          return ...
      else :
12
13
           return ...
```

10. Compléter le code de la fonction Python renote express2 pour qu'elle calcule la même chose que renote express.

```
def renote express2(copcorr):
   gauche = 0
   droite = len(copcorr)
   while droite - gauche > 1:
      milieu = (gauche + droite)//2
      if copcorr[milieu]:
           gauche = milieu
      else:
           droite = milieu
   if copcorr[gauche]:
      return droite
   else:
      return gauche
```

11. Déterminer les coûts en temps de renote express et renote express2 en fonction de la longueur n de la liste de booléens passée en paramètre.

Le coût en temps de renote_express est en O(n) (linéaire), alors que le coût en temps de renote_express2 est en O(log(n)) (logarithmique).

12. Expliquer comment adapter renote express2 pour obtenir une fonction qui corrige très rapidement une copie pour les futures évaluations de M. Tager s'il garde la même spécificité pour ses énoncés. Cette fonction ne devra pas construire la liste de booléens correspondant à la copie corrigée, mais directement calculer la note.

La fonction prendra 2 paramètres cop et corr et il faudra modifier les lignes 3, 6 et 10 :

```
def renote express3(cop, corr):
   gauche = 0
   droite = len(cop)
   while droite - gauche > 1:
      milieu = (gauche + droite)//2
      if cop[milieu] == corr[milieu]:
           gauche = milieu
      else:
           droite = milieu
   if cop[gauche]:
      return droite
      return gauche
```

Exercice 3

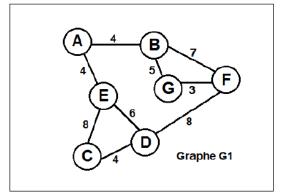
Cet exercice porte sur les graphes, les algorithmes sur les graphes.

La société CarteMap développe une application de cartographie-GPS qui permettra aux automobilistes de définir un itinéraire et d'être guidés sur cet itinéraire. Dans le cadre du développement d'un prototype, la société CarteMap décide d'utiliser une carte fictive simplifiée comportant uniquement 7 villes: A, B, C, D, E, F et G et 9 routes (toutes les routes sont considérées à double sens).

Voici une description de cette carte :

- A est relié à B par une route de 4 km de long ;
- A est relié à E par une route de 4 km de long ;
- B est relié à F par une route de 7 km de long ;
- B est relié à G par une route de 5 km de long ;
- C est relié à E par une route de 8 km de long : • C est relié à D par une route de 4 km de long ;
- D est relié à E par une route de 6 km de long ; • D est relié à F par une route de 8 km de long ;
- F est relié à G par une route de 3 km de long ;

1. Représenter ces villes et ces routes ci-dessous sur votre copie en utilisant un graphe pondéré, nommé G1.



2. On souhaite se déplacer entre les villes A et D en limitant au maximum le nombre de kilomètre à parcourir. Indiquer quel algorithme permet de répondre à la question. Donner une chaîne qui minimise la distance du trajet et indiquer la distance parcourue.

Nom de l'algorithme : l'algorithme du plus court chemin de Dijkstra détermine une chaîne qui minimise la distance du trajet entre 2 sommets.

Α	В	С	E	F	G	D	Étapes
0	4-A	inf	4-A	inf	inf	inf	1
X	4-A			11-B	9-B		2
x	X	12-E	4-A			10-E	3
X	X		X	12-G	9-B		4
X	X		х		X	10-E	5

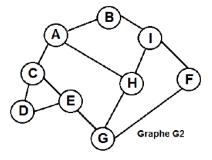
Plus courte chaîne entre A et D : A-E-D de longueur 10 km

Définir la matrice d'adjacence du graphe G1 (en prenant les sommets dans l'ordre alphabétique).

```
Matrice d'adjacence :
                     1
                 0
                 1
\mathbf{M} =
              1
                 0
                     1
                                D
                                Ε
          0
             1
                 1
                     0
                                F
                     0
          1
              0
                 1
```

Dans la suite de l'exercice, on ne tiendra plus compte de la distance entre les différentes villes et le graphe, non pondéré représenté ci-contre, sera utilisé.

Chaque sommet est une ville, chaque arête est une route qui relie deux villes.



Proposer une implémentation en Python du graphe G2 à l'aide d'un dictionnaire.

```
Liste d'adjacence : graphe = { 'A': ['B', 'C', 'H'],
                                                'B': ['A', 'l'],
                                               'C': ['A', 'D', 'E'],
                                               'D': ['C', 'E'],
                                               'E': ['C', 'D', 'G'],
                                               'F': ['G', 'I'],
                                               'G': ['E', 'F', 'H'],
                                               'H': ['A', 'G', 'I'],
                                               'l': ['B', 'F', 'H'] }
```

Proposer un parcours en largeur du graphe G2 en partant de A.

```
Parcours en largeur de G2 en partant de A: A-B-C-H-D-E-I-G-F ou A-B-C-H-I-D-E-G-F
```

La société CarteMap décide d'implémenter la recherche des itinéraires permettant de traverser le moins de villes possible. Par exemple, dans le cas du graphe G2, pour aller de A à E, l'itinéraire A-C-E permet de traverser une seule ville (la ville C), alors que l'itinéraire A-H-G-E oblige l'automobiliste à traverser 2 villes (H et G).

Le programme Python suivant a donc été développé (programme p1) :

```
1
   tab itineraires=[]
   def cherche itineraires(G, start, end, chaine=[]):
3
           chaine = chaine + [start]
4
           if start == end:
5
                return chaine
6
           for u in G[start]:
7
                if u not in chaine:
8
                    nchemin = cherche itineraires (G, u, end, chaine)
9
                    if len(nchemin) != 0:
10
                        tab itineraires.append(nchemin)
11
           return []
12
13 def itineraires court (G, dep, arr):
14
       cherche itineraires (G, dep, arr)
15
       tab court = ...
16
       mini = float('inf')
17
       for v in tab_itineraires:
18
           if len(v) <= ...:
19
                mini = ...
20
       for v in tab itineraires:
21
           if len(v) == mini:
22
                tab court.append(...)
23
       return tab court
```

La fonction itineraires court prend en paramètre un graphe G, un sommet de départ dep et un sommet d'arrivée arr. Cette fonction renvoie une liste Python contenant tous les itinéraires pour aller de dep à arr en passant par le moins de villes possible.

Exemple (avec le graphe G2):

```
itineraires court(G2, 'A', 'F')
>>> [['A', 'B', 'I', 'F'], ['A', 'H', 'G', 'F'], ['A', 'H', 'I', 'F']]
```

On rappelle les points suivants :

- la méthode append ajoute un élément à une liste Python ; par exemple, tab.append(el) permet d'ajouter l'élément el à la liste Python tab ;
- en Python, l'expression ['a'] + ['b'] vaut ['a', 'b'];
- en Python float ('inf') correspond à l'infini;
- 6. Expliquer pourquoi la fonction cherche itineraires peut être qualifiée de fonction récursive.

C'est une fonction récursive car la fonction s'appelle elle-même (ligne 8).

7. Expliquer le rôle de la fonction cherche itineraires dans le programme p1.

La fonction détermine tous les chemins possibles pour se rendre du sommet 'start' au sommet end'.

8. Recopier et compléter les lignes 15, 18, 19 et 22 de la fonction itineraires court.

```
Ligne 15 : tab_court = [ ]
Ligne 18 : if len(v) <= mini :
Ligne 19 : mini = len(v)
Ligne 22: tab court.append(v)
```

Les ingénieurs sont confrontés à un problème lors du test du programme p1. Voici les résultats obtenus en testant dans la console la fonction itineraires court deux fois de suite (sans exécuter le programme entre les deux appels à la fonction itineraires court):

```
exécution du programme p1
itineraires court(G2, 'A', 'E')
>>> [['A', 'C', 'E']]
itineraires_court(G2, 'A', 'F')
>>> [['A', 'C', 'E']]
```

alors que dans le cas où le programme p1 est de nouveau exécuté entre les 2 appels à la fonction itineraires court, on obtient des résultats corrects:

```
exécution du programme p1
itineraires_court(G2, 'A', 'E')
>>> [['A', 'C', 'E']]
exécution du programme pl
itineraires court(G2, 'A', 'F')
>>> [['A', 'B', 'I', 'F'], ['A', 'H', 'G', 'F'], ['A', 'H', 'I', 'F']]
```

9. Donner une explication au problème décrit ci-dessus. Vous pourrez vous appuyer sur les tests donnés précédemment.

La variable globale tab_itineraires doit être réinitialisée entre chaque appel.

La société CarteMap décide d'ajouter à son logiciel de cartographie des données sur les différentes villes, notamment des données classiques : nom, département, nombre d'habitants, superficie, ..., mais également d'autres renseignements pratiques, comme par exemple, des informations sur les infrastructures sportives proposées par les différentes municipalités.

Dans un premier temps, la société a pour projet de stocker toutes ces données dans un fichier texte. Mais, après réflexion, les développeurs optent pour l'utilisation d'une base de données relationnelle.

10. Expliquer en quoi le choix d'utiliser un système de gestion de base de données (SGBD) est plus pertinent que l'utilisation d'un simple fichier texte.

L'utilisation d'un SGBD apporte beaucoup d'avantage par rapport à l'utilisation d'un simple fichier au format texte:

- les SGBD permettent de gérer les autorisations d'accès ;
- les accès concurrents sont gérés par les SGBD ;
- les SGBD proposent aussi de gérer la redondance des données (pour palier aux problèmes de pannes ou de surcharges);

On donne les deux tables suivantes :

Table ville					
id	nom num_dep nombre_hab super		superficie		
1	Annecy	74	125 694	67	
2	Tours	37	136 252	34.4	
3	Lyon	69	513275	47.9	
4	Chamonix	74	8 906	246	
5	Rennes	35	215 366	50.4	
6	Nice	06	342 522	72	
7	Bordeaux	33	249712	49.4	

Table sport						
id	nom	type	note	id_ville		
1	Richard Bozon	piscine	9	4		
2	Bignon	terrain multisport	7	5		
3	Ballons perdus	terrain multisport	6	1		
4	Mortier	piscine	8	2		
5	Block'Out	mur d'escalade	8	2		
6	Trabets	mur d'escalade	7	4		
7	Centre aquatique du lac	piscine	9	2		

Dans la table ville, on peut trouver les informations suivantes :

- l'identifiant de la ville (id) : chaque ville possède un id unique ;
- le nom de la ville (nom);
- le numéro du département où se situe la ville (num dep);
- le nombre d'habitants (nombre hab);
- la superficie de la ville en km² (superficie).

Dans la table sport, on peut trouver les informations suivantes :

- l'identifiant de l'infrastructure (id) : chaque infrastructure a un id unique ;
- le nom de l'infrastructure (nom);
- le type d'infrastructure (type);
- la note sur 10 attribuée à l'infrastructure (note);
- l'identifiant de la ville où se situe l'infrastructure (id ville).

En lisant ces deux tables, on peut, par exemple, constater qu'il existe une piscine Richard Bozon à Chamonix.

11. Donner le schéma relationnel de la table ville.

```
ville(id: INT, nom: TEXT, num_dep: INT, nombre_hab: INT, superficie: FLOAT)
```

12. Expliquer le rôle de l'attribut id ville dans la table sport.

id ville est une clé étrangère, elle permet d'effectuer une jointure entre la table sport et la table ville.

Donner le résultat de la requête SQL suivante :

```
SELECT nom
FROM ville
WHERE num dep = 74 AND superficie > 70
  On obtient : Chamonix.
```

14. Écrire une requête SQL permettant de lister les noms de l'ensemble des piscines présentes dans la table sport.

```
SELECT nom
FROM sport
WHERE type = "oiseaux";
```

Suite à de bons retours d'utilisateurs, la note du terrain multisport "Ballon perdus" est augmentée d'un point (elle passe de 6 à 7).

 Écrire une requête SQL permettant de modifier la note du terrain multisport "Ballon perdus" de 6 à 7.

```
UPDATE sport
SET note = 7
WHERE nom = "Ballon perdus";
```

16. Écrire une requête SQL permettant d'ajouter la ville de Toulouse dans la table ville. Cette ville est située dans le département de la Haute-Garonne (31). Elle a une superficie de 118 km². En 2023, Toulouse comptait 471941 habitants. Cette ville aura l'identifiant 8.

```
INSERT INTO ville
VALUES
(8, "Toulouse", 31, 471941, 118);
```

17. Écrire une requête SQL permettant de lister les noms des murs d'escalade disponibles à Annecy.

```
SELECT sport.nom
FROM sport
JOIN ville ON ville.id = id ville
WHERE ville.nom = "Annecy";
```