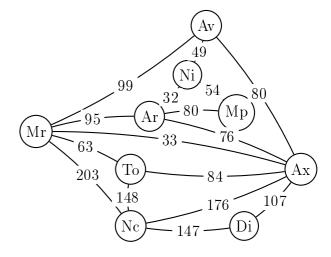
## 24NSIJ2PO1

# EXERCICE 1 (6 points)

### Partie A



- 1. Le plus court chemin du sommet Mp au sommet Nc est Mp-Ar-Ax-Nc de longueur 332 km.
- 2. Les chemins de Mp à Nc visitant un minimum de villes sont Mp-Ar-Mr-Nc et Mp-Ar-Ax-Nc.

### Partie B

3. Donner l'implémentation, en langage Python, du graphe de la figure 2 est :

```
G={
    'Ar': ['Ax', 'Mp', 'Mr', 'Ni'],
    'Av': ['Ax', 'Mr', 'Ni'],
    'Ax': ['Ar', 'Av', 'Di', 'Mr', 'Nc', 'To'],
    'Di': ['Ax', 'Nc'],
    'Mp': ['Ar', 'Ni'],
    'Mr': ['Ar', 'Av', 'Ax', 'Nc', 'To'],
    'Nc': ['Ax', 'Di', 'Mr', 'To'],
    'Ni': ['Ar', 'Av', 'Mp'],
    'To': ['Ax', 'Mr', 'Nc']
}
```

On a ordonné les clés et les listes de voisins dans l'ordre alphabétique.

- 4. LIFO signifie Last In First Out et FIFO signifie First In First Out.
- 5. Une file est une structure FIFO.

- 6. Le résultat renvoyé par l'appel parcours (G, 'Av'), avec l'ordre proposé plus haut est ['Av', 'Ax', 'Mr', 'Ni', 'Ar', 'Di', 'Nc', 'To', 'Mp'].
- 7. La fonction parcours réalise un parcours en profondeur (proposition B).

8. En modifiant la fonction parcours, on écrit une fonction distance.

- 9. Le résultat renvoyé par l'appel distance(G, 'Av') est le dictionnaire {'Av':0,'Ax':1,'Mr':1,'Ni':1,'Ar':2,'Di':2,'Nc':2,'To':2,'Mp':2}.
- 10. On traduit l'algorithme en pseudo-code donné précédemment.

```
def parcours2(G,s):
    p=creerPile()
    empiler(p,s)
    visite = [s]
    while not estVide(p):
        x=depiler(p)
        if x not in visite:
            visite.append(x)
            for v in graphe[s]:
            empiler(p,v)
    return visite
```

11. Avec le graphe codé par G, le résultat renvoyé par l'appel parcours2(G, 'Av') est ['Av','Ni','Mp','Ar','Mr','To','Nc','Di','Ax'].

## EXERCICE 2 (6 points)

### Partie A

- 1. Le nœud initial est appelé racine.
  - Un nœud qui n'a pas de fils est appelé feuille.
  - Un arbre binaire est un arbre dans lequel chaque nœud a au maximum deux fils.
  - Un arbre binaire de recherche est un arbre binaire dans lequel tout nœud est associé à une clé qui est :
    - supérieure à chaque clé de tous les nœuds de son sous arbre gauche,
    - inférieure à chaque clé de tous les nœuds de son sous arbre droit.
- 2. Les clés obtenues lors du parcours préfixe de l'arbre 1 sont dans l'ordre 1 0 2 3 4 5 6.
- 3. Les clés obtenues lors du parcours suffixe de l'arbre 2 sont dans l'ordre 0 1 2 4 5 6 3.
- 4. Les clés obtenues lors du parcours infixe de l'arbre 3 sont dans l'ordre 0 1 2 3 4 5 6.

5. On complète les instructions pour définir et construire les trois ABR. Il y a d'autres réponses possibles.

```
arbre1 = ABR()
arbre2 = ABR()
arbre3 = ABR()
for cle_a_inserer in [1,0,2,3,4,5,6]:
    arbre1.inserer(cle_a_inserer)
for cle_a_inserer in [3,2,4,1,5,0,6]:
    arbre2.inserer(cle_a_inserer)
for cle_a_inserer in [3,1,5,0,2,4,6]:
    arbre3.inserer(cle_a_inserer)
```

6. Voici le code de la méthode hauteur de la classe ABR qui renvoie la hauteur d'une instance d'ABR :

```
def hauteur(self):
    if self.est_vide() :
        return -1
    else :
        return 1 + max(self.sag().hauteur(),self.sad().hauteur())
```

Avec cette méthode, la hauteur des trois instances arbre1, arbre2 et arbre3 de la classe ABR sont 5, 3 et 2.

7. On complète le code de la méthode récursive est\_presente.

```
def est_present(self, cle_a_rechercher):
    if self.est_vide() :
        return False
    elif cle_a_rechercher == self.cle() :
        return True
    elif cle_a_rechercher < self.cle() :
        return self.sag().est_present(cle_a_rechercher)
    else :
        return self.sad().est_present(cle_a_rechercher)</pre>
```

8. L'instruction qui nécessitera le moins d'appels récursifs avant de renvoyer son résultat est arbre3.est\_presente(7) avec trois appels récursifs, contre 6 et 4 respectivement pour les deux premiers arbres, puisqu'on cherche une clé qui n'est pas présente, le nombre d'appels récursifs sera la hauteur de la branche suivie plus un.

## Partie B

```
def est_partiellement_equilibre(self) :
    if self.est_vide():
        return True
    return abs(self.sag().hauteur()-self.sad().hauteur()) <= 1)</pre>
```

9. Ce qu'on appelle ici un arbre partiellement équilibré est un arbre dont le sous-arbre gauche et le sous-arbre droit ont la même hauteur à un près.

- 10. Les hauteurs des sous arbres gauche et droite sont 0 et 4 pour l'arbre1, 2 et 2 pour l'arbre 2, 1 et 1 pour l'arbre 3, donc les arbres arbre2 et arbre3 sont partiellement équilibrés.
- 11. Le sous arbre gauche du sous arbre gauche de arbre 2 a pour hauteur 1, tandis que le sous arbre droit du sous arbre gauche de arbre 2 est vide et a donc pour hauteur -1, donc parmi les trois arbres seul arbre 3 est équilibré.
- 12. On code la méthode récursive est\_equilibre.

```
def est_equilibre(self) :
    if not self.est_partiellement_equilibre():
        return False
    return self.sag().est_equilibre() and self.sad().est_equilibre()
```

# EXERCICE 3 (8 points)

## Partie A: Le réseau informatique d'un hôpital

- Les chemins possibles d'un paquet de données partant du service de neurologie à destination du service d'imagerie en utilisant le protocole RIP sont R4-R8-R7-R2 et R4-R8-R1-R2.
- 2. On a complété la table des coûts du nœud R2 selon le protocole RIP.
- 3. Le coût d'une liaison de communication par la technologie FTTH est  $C = \frac{10^{10}}{10 \times 10^9} = 1$ .
- 4. Avec le protocole OSPF, le chemin pris par un paquet partant du service de neurologie à destination du service d'imagerie est R4-R8-R1-R2.

# Partie B : le dossier médical d'un patient

5. Le résultat obtenu avec la requête SELECT NOM, PRENOM FROM PATIENT WHERE NUM\_SS LIKE '1%'; est le tableau des noms et prénoms des hommes (dont le numéro de sécurité sociale commence par 1).

R1R2R410 100 1 R5R8R3100, 100 10 10 R7R9R6

Nœud R2	
Destination	Coût
R1	1
R3	3
R4	3
R5	2
R6	3
R7	1
R8	2
R9	2

- 6. La requête SELECT NUM\_SS FROM HOSPITALISATION WHERE SERVICE='ORTHOPÉDIQUE' AND DATE LIKE '%2023'; permet d'afficher le numéro de Sécurité Sociale des patients hospitalisés dans le service intitulé orthopédique durant l'année 2023.
- 7. La requête SELECT TYPE, DATE FROM EXAMEN JOIN PATIENT ON EXAMEN. NUMSS = PATIENT. NUM\_SS WHERE NOM='BAUJEAN' AND PRENOM='EMMA'; permet d'afficher le type et la date de chaque examen de la patiente Mme Baujean Emma.
- 8. La requête SELECT PATIENT.NOM, PATIENT.PRENOM FROM PATIENT

  JOIN CONSULTATION ON PATIENT.NUM\_SS=CONSULTATION.NUM\_SS

  JOIN MEDECIN ON CONSULTATION.ID\_MEDECIN=MEDECIN.ID\_MEDECIN

  WHERE MEDECIN.NOM='ARNOS' AND MEDECIN.PRENOM='PIERRE'; permet d'afficher le nom et le prénom de tous les patients du médecin M. ARNOS Pierre.

## Partie C: la sécurité des mots de passe d'un médecin

9. On complète le script de la fonction mdp\_fort.

```
def mdp_fort(mdp):
        if len(mdp)<12:
2
            return False
3
       majuscules = 0
4
       chiffres = 0
5
       symboles = 0
       for caractere in mdp :
            if caractere.isupper():
                majuscules+=1
            if caractere.isdigit():
10
                chiffres+=1
11
            if caractere in liste_symboles:
12
                symboles += 1
13
        if majuscules<2 or chiffres<2 or symboles<2:</pre>
14
            return False
15
       return True
```

10. On complète le script de la fonction recherche\_mot.

```
def recherche_mot(mdp):
       mot = transforme(mdp)
2
       trouve = [ ]
3
       i = 0
       while i < len(mot):
5
            if mot[i].isdigit(): # si le caractère est un chiffre
            elif mot[i] in liste_symboles:
                i = i+1
            else:
10
                # si le caractère est une lettre, on prend les
11
                # lettres qui la suivent jusqu'au moment où
12
                # on trouve un chiffre ou un symbole
13
                chaine = ''
14
                while mot[i].isalpha():
15
                    chaine = chaine+mot[i]
16
                    i = i+1
17
                trouve.append(chaine)
18
       return trouve
```

11. On écrit une fonction mdp\_extra\_fort.

```
def mdp_extra_fort(mdp):
    if not mdp_fort(mdp):
        return False
    mots=recherche_mot(mdp)
    for mot in mots:
        if len(mot)>3 and mot in dicoFR:
        return False
    return True
```