

Index des sujets 2022

# 22-NSIJ2AS1 : Corrigé

Année : 2022

Centre : Amérique du sud

Jour : **2** Enoncé :



### 1. Exercice 1

programmation, algorithmique et complexité

1. Le bloc d'instructions a écrire est surligné

```
def plus proche voisin(t, cible):
2
       dmin = distance(t[0], cible)
3
       idx_ppv = 0
4
       n = len(t)
5
   for idx in range(1,n):
6
         if distance(t[idx],cible) < dmin:</pre>
7
            dmin = distance(t[idx],cible)
8
            idx_ppv = idx
9
       return idx_ppv
```

### Note

On parcourt le tableau t, si un élément plus proche de la cible est trouvé alors on met à jour l'indice et la valeur du minimum.

2. Le bloc est répété n-1 fois où n est la taille du tableau t, comme le coût du bloc est constant, la complexité de la fonction plus proche voisin est linéaire (c'est à dire en \(\mathcal{O}(n)\)).

3. Note

Bien comprendre l'algorithme proposé :

- la liste kppv est initialement vide, on y rangera au fil du parcours les k plus proches voisins dans l'ordre *décroissant* de leur distance (l'élément d'indice 0 est donc le plus éloigné)
- si la liste kppv contient moins de k éléments, alors on y range l'élément parcouru
- sinon si un élément plus proche est trouvé alors on supprime le premier de la liste et on insère ce nouvel élément dans kppv.
- a. Pour faire un seul appel à la fonction distance, il suffit de stocker le résultat de l'appel dans une variable : d idx = distance(obj,cible)
- b. Maintenir la liste kppv triée permet de comparer uniquement avec son premier élément pour savoir si on insère.

c.

```
def insertion(kppv,idx,d):
    position_insertion = 0
    while d < kppv[position_insertion][1] and position_insertion<len(kppv)-1:
    position_insertion += 1
    kppv.insert(position_insertion,(idx,d))</pre>
```

### 2. Exercice 2

réseaux et routage

#### Partie A

1. C'est la commande lifconfig



#### Note

Pour mémoire:

- ping permet de tester l'accès à une machine à travers un réseau ip
- ps liste les processus
- 1s liste les fichiers et dossiers
- 2. C'est le protocole dhcp



#### Pour mémoire:

- Un serveur dns permet d'associer des noms de domaines à des adresses
- Le protocole tcp est le protocole de la couche transport du modèle tcp/ip chargé d'acheminer les informations (par paquets)
- Le protocole http est le protocole de la couche application
- 3. La seule adresse ip possible est 192.168.1.1

### Note

- Le masque de sous réseau est 255.255.255.0, donc pour faire partie du même réseau, les trois premiers octets doivent être identiques. Les adresses 192.168.0.14 et 192.168.0.1 ne sont donc pas possibles (car elles ne commencent pas par 192.168.1)
- L'adresse 192.168.1.255 est une adresse réservée (adresse de diffusion ou *broadcast* en anglais)
- 4. C'est possible et cette adresse serait celle de la box vers Internet.

### Note

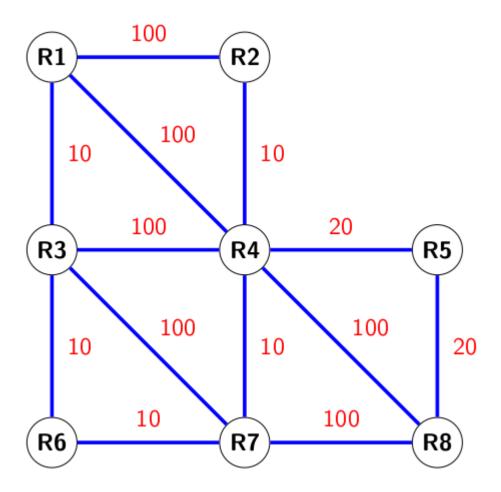
La box sert de routeur pour accéder à Internet

5. Oui, car les adresses 192.168.x.x ne sont pas routées sur internet

#### Partie B

1. La bande passante d'une liaison VDSL est 50 Mb/s, son coût est donc :  $(\frac{10^9}{50 \times 10^6})$  ce qui fait bien 20.

2.



3. La route utilisée sera : R1

 $\rightarrow$ 

R3 →

R6

 $\rightarrow$ 

R7

 $\rightarrow$ 

R4

**→** R5

 $\rightarrow$ 

R8 pour un coût total de (10+10+10+10+20+20=80)

4. Le coût maximal de cette liaison devra être de 40, en effet le coût maximal de la route R1

 $\rightarrow$ 

R4

 $\rightarrow$ 

R5

 $\rightarrow$ 

R8 sera alors de 80. On doit résoudre \(\dfrac{10^9}{BP} < 40\) ce qui donne : \(BP > \dfrac{10^9}{40}\) c'est à dire \(BP > 25\) Mb/s.

# 3. Exercice 3

base de données

1.

```
🎁 Requête SQL
UPDATE ModeleVelo
SET Stock = 0
WHERE nomModele = 'Bovelo';
```

## Attention

La clé primaire de la table ModeleVelo est idModele, en toute logique les opérations de mises à jour devraient s'effectuer via cette clé. Par exemple si plusieurs vélos différents ont comme nomModele Boyelo les stocks de ces vélos seront tous mis à zéro.

- 2. On doit commencer par exécuter la requête 4 (Ravel est un nouveau fabricant) puis la requête 2.
- 3. a. Pour avoir les modèles en rupture de stock et l'identifiant de leur fabricant :

```
Requête SQL
SELECT nomModele, idFabricant
FROM ModeleVelo
WHERE Stock = 0;
```

b. Pour avoir le nombre de commandes passées depuis le 2022-01-01 inclus :

```
Requête SQL
SELECT COUNT(*)
FROM Commande
WHERE date >= '2022-01-01';
```

c. Pour avoir les noms des fabricants dont le stock de vélos est strictement positif.

```
🍯 Requête SQL
SELECT DISTINCT Fabricant.nom FROM Fabricant
JOIN ModeleVelo ON ModeleVelo.idFabricant = Fabricant.idFabricant
WHERE ModeleVelo.Stock > 0;
```

4. Cette requête permet d'obtenir les noms des clients ayant commandé un vélo dont le modèle est Bovelo.

# 4. Exercice 4

programmation en Python, récursivité et méthode diviser pour régner

1. a. Pour importer la fonction sqrt du module math, on peut écrire :

```
& Script Python

from math import sqrt
```

b.

```
1    def distance(a,b):
2         xa,ya = a
3         xb,yb = b
4         return sqrt((xb-xa)**2+(yb-ya)**2)
```

### Note

On rappelle que a est un tuple représentant les coordonnées du point xa,ya = a permet de récupérer ces deux coordonnées. Par exemple si a = (5,7) alors xa = 5 et ya = 7. On pourrait de façon équivalent écrire : xa = a[0] et ya = a[1].

```
2.
    def distance(p,a,b):
        if a == b:
        return distance(p,a)
        else:
        return distance_point_droite(p, a, b)
```

```
3.
        def le_plus_loin(ligne):
    1
    2
          n = len(ligne)
    3
          deb = ligne[0]
    4
          fin = ligne[n-1]
    5
          dmax = 0
     6
          indice max = 0
     7
          for idx in range(1, n-1):
    8
            p = ligne[idx]
    9
         d = distance(p, deb, fin)
    10
            if d > dmax:
              dmax = d
    11
    12
             indice max = idx
    13
          return indice max, dmax
```

```
4. 1 def extrait(tab, i, j):
2 return [tab[k] for k in range(i,j+1)]
```

```
1
     def simplifie(ligne,seuil):
 2
        n = len(ligne)
 3
        if n \le 2:
 4
           return ligne
 5
 6
           indice_max, dmax = le_plus_loin(ligne)
 7
           if dmax <= seuil:</pre>
 8
              return [ligne[0],ligne[n-1]]
 9
       else:
             return simplifie(extrait(ligne,0,indice max)) + simplifie(extrait(ligne,indice max,n))
10
```

# 5. Exercice 5

arbres binaires, programmation orientée objet et récursivité

1. La plus grand somme racine-feuille de cette arbre est **16**, elle est obtenu pour la branche en rouge dans le schéma suivant :

```
graph TD
A["2"] --> B["7"]
A --> C["5"]
B --> D["4"]
B --> E["1"]
C --> F["3"]
C --> G["8"]
D --> H["2"]
D --> I["3"]
E --> V1[" "]
E --> J["5"]
F --> V2[" "]
F --> K["1"]
style V1 fill:#FFFFFF, stroke:#FFFFFF
style V2 fill:#FFFFFF, stroke:#FFFFFF
linkStyle 8 stroke:#FFFFF,stroke-width:0px
linkStyle 10 stroke:#FFFFF,stroke-width:0px
linkStyle 0 stroke:#FF0000,stroke-width:2px
linkStyle 2 stroke:#FF0000,stroke-width:2px
linkStyle 7 stroke:#FF0000,stroke-width:2px
```

2. a. On peut écrire la suite d'instructions suivante :

```
$Script Python

s2 = Noeud(2)
s7 = Noeud(7)
s5 = Noeud(5)
s2.modifier_sag(s7)
s2.modifier_sad(s5)
s4 = Noeud(4)
s1 = Noeud(1)
s7.modifier_sag(s4)
s7.modifier_sad(s1)
```

```
s8 = Noeud(8)
s5.modifier_sad(s8)
```

b. L'appel à niveau sur cet arbre renvoie 3.

```
def pgde_somme(self):
    if self.sag != None and self.sad!=None:
        pgde_gauche = self.sag.pgde_somme()
        pgde_droite = self.sad.pgde_somme()
        return self.etiquette + max(pgde_gauche,pgde_droite)
    if self.sag != None:
        return self.etiquette + self.sag.pgde_somme()
    if self.sad != None:
        return self.etiquette + self.sad.pgde_somme()
    return self.etiquette
```

#### 4. a. Arbre complété :

```
graph TD
A["5"] --> B["3"]
A --> C["5"]
B --> D["4"]
B --> E["3"]
C --> F["3"]
C --> G["4"]
D --> H["2"]
D --> I["2"]
E --> V1[" "]
E --> J["3"]
F --> V2[" "]
F --> K["1"]
style V1 fill:#FFFFFF, stroke:#FFFFFF
style V2 fill:#FFFFFF, stroke:#FFFFFF
style B fill: #CCCCCC, stroke: #0000FF
style E fill:#CCCCCC, stroke:#0000FF
style G fill: #CCCCCC, stroke: #0000FF
style I fill:#CCCCCC, stroke:#0000FF
linkStyle 8 stroke: #FFFFFF, stroke-width: 0px
linkStyle 10 stroke:#FFFFFF,stroke-width:0px
```

b.

```
def est_magique(self):
    if self.sad is not None and self.sag is not None:
        return self.sad.est_magique() and self.sag.est_magique() and self.sag.pgde_somme() ==
    self.sad.pgde_somme()
    elif self.sad is not None:
        return self.sad.est_magique()
    elif self.sag is not None:
        return self.sag.est_magique()
    else:
        return True
```