ALGORITHME des k plus proches voisins



Exercice 1: Algorithme des k plus proches voisins

A l'entrée à l'école de Poudlard, le Choixpeau magique répartit les élèves dans les différentes maisons (*Gryffondor*, *Serpentard*, *Serdaigle* et *Poutsouffle*) en fonction de leur courage, leur loyauté, leur sagesse et leur malice).

L'objectif de ce DS est de réaliser un code qui permet de répartir un nouvel élève dans une des 4 maisons, en fonction des informations ci-dessous, qui concernent les élèves déjà inscrits à l'école et qui se sont vus attribuer une note sur 10 pour chacune de leur vertu :

Nom	Courage	Loyauté	Sagesse	Malice	Maison
Abdenour	9	4	7	10	Serpentard
Titouan	9	3	4	7	Gryffondor
Ilian	10	6	5	9	Gryffondor
Mathis	2	8	8	3	Serdaigle
Félix	10	4	2	5	Gryffondor
Corentin	10	4	9	9	Poufsouffle
Kylian	10	7	4	7	Gryffondor
etc					

Cette liste des élèves déjà répartis dans l'école est beaucoup plus longue. On en a ci-dessus qu'un petit extrait. La liste entière est contenue dans le fichier *poudlard.csv* mis à disposition.

Une nouvelle élève arrive à l'école de Poudlard. Elle est suédoise et s'appelle *Camilla*. Un test de positionnement lui a permis d'obtenir une note de 8 en Courage, 6 en Loyauté, 6 en Sagesse, 6 en Malice.

L'objectif de ce DS sera de réaliser un code qui reprend un algorithme du type « *k plus proches voisins* » et qui déterminera, parmi les élèves déjà inscrits à Poudlard, les maisons des 5 plus proches voisins de *Camilla*.

Avant de se lancer dans la réalisation de ce code, on donne des indications sur la distance à utiliser dans cet algorithme ...

On décide d'utiliser la relation suivante pour calculer la distance entre deux élèves 1 et 2 :

d = |courage1 - courage2| + |loyauté1 - loyauté2| + |sagesse1 - sagesse2| + |malice1 - malice2|

Par exemple la distance d entre Camilla la suédoise et Abdenour sera :

Nom	Courage	Loyauté	Sagesse	Malice	Maison
Abdenour	9	4	7	10	Serpentard
Camilla	8	6	6	6	?

$$d = |9 - 8| + |4 - 6| + |7 - 6| + |10 - 6|$$

$$d = |1| + |-2| + |1| + |4|$$

$$d = 1 + 2 + 1 + 4 = 8$$

En langage python, la fonction qui calcule la valeur absolue d'un nombre est **abs()** . Par exemple :

```
>>> abs(-2)
2
>>> abs(4-100)
96
>>> abs(40-1)
39
```

TRAVAIL A REALISER :

⇒ Se loguer avec l'identifiant : **exam02.eleve** Mot de passe :

Le code à réaliser sera appelé ds_mon_nom.py . Il est à déposer en fin d'épreuves dans le répertoire : Examens(Z :) /exam02/copies/

⇒ Copier le dossier *NSI-4oct2022* : *Examens(Z :) /exam04/sujets/NSI-4oct2022* sur le disque dur de l'ordinateur (sur le *bureau* ou dans le répertoire *Mes documents*) :

Vous y trouvez 3 fichiers:

🏞 choixpeauMagique.py

🛃 ds_kVoisins.pdf

poudlard.csv

- ➡ Ouvrez le fichier python dans pyzo. Assurez-vous que la case
 ✓ Changer le répertoire courant lors de l'exécution d'un fichier est bien cochée dans le menu Exécuter de Pyzo.
- ⇒ Le code contenu dans le fichier hoixpeauMagique.py comprend 3 fonctions et 1 programme principal.
 - La fonction lecture_csv() est complète. Elle n'est pas à modifier et permet de créer une liste de liste.
 - La fonction tri_selection() permet de trier une liste ℓ simple. Elle sera à modifier tout à l'heure ...
 - La fonction kProchesVoisins() contient pour l'instant des appels à la fonction print() afin de pouvoir afficher dans le shell le contenu des 3 variables mises en argument.
 - Le programme principal ci-contre permet d'initialiser les listes échantillon et mystere et ensuite d'exécuter la fonction kProchesVoisins().

echantillon = lecture_csv("poudlard.csv")
mystere = ["Camilla",8,6,6,6]

kProchesVoisins(echantillon , mystere , 5)

⇒ Exécuter le code du fichier hoixpeauMagique.py et observer le contenu des listes échantillon et mystere.

1. Créer une fonction distance().

On a vu précédemment que la distance d entre Camilla la suédoise et Abdenour était d = |courage1 - courage2| + |loyauté1 - loyauté2| + |sagesse1 - sagesse2| + |malice1 - malice| = 8

Nom	Courage	Loyauté	Sagesse	Malice	Maison
Abdenour	9	4	7	10	Serpentard
Camilla	8	6	6	6	?

 \Rightarrow Créer une fonction nommée *distance()* qui prend en argument une liste ℓ et une liste mystere. Cette fonction renvoie la distance d entre la personne de l'échantillon représentée dans ℓ et la suédoise Camilla représentée dans *mystere*.

Vous pourrez valider le code de cette fonction en réalisant le test suivant qui affichera 8 dans le shell :

```
mystere = ["Camilla",8,6,6,6]
l = ['Abdenour', 9, 4, 7, 10, 'Serpentar']
d = distance(l,mystere)
print(d)
```

2. Créer une fonction ajout_distance().

⇒ Créer une fonction nommée *ajout_distance()* qui prend en argument la liste de listes *echantillon* et la liste *mystere*. Cette fonction ajoute en fin de chacune des listes qui composent la liste de listes echantillon, la distance entre la personne représentée dans echantillon et la suédoise Camilla représentée dans mystere. On utilisera dans cette fonction, la fonction *distance()* créée précédemment.

Vous pourrez valider le code de cette fonction en réalisant le test suivant :

```
mystere = ["Camilla",8,6,6,6]
echantillon = [['Abdenour', 9, 4, 7, 10, 'Serpentar'] , ['Titouan', 9, 3, 4, 7, 'Griffondor']]
ajout_distance(echantillon,mystere)
print(echantillon)

A l'exécution, on doit trouver:
[['Abdenour', 9, 4, 7, 10, 'Serpentar', 8], ['Titouan', 9, 3, 4, 7, 'Griffondor', 7]]
```

3. Modifier la fonction tri selection().

 \Rightarrow Le code donné dans cette fonction est adapté à des listes simples. L'utiliser pour trier la liste echantillon complète echantillon = lecture csv("poudlard.csv") par ordre croissant des distances d.

4. Finaliser le code complet.

⇒ Créer la fonction kVoisins() qui prend en argument la liste de listes echantillon et le nombre k de voisins (on prendra ensuite k = 5). Elle permet d'imprimer dans le shell les maisons des k plus proches voisins afin de pouvoir définir la maison à laquelle appartiendra Camilla.

L'exécution de ce code donnera dans le shell :

Griffondor Serpentar Griffondor Serdaigle Poufsouffle

Exercice 2: Algorithme d'une recherche dichotomique

On travaille toujours sur la liste de liste *echantillon* de l'exercice précédent qui est normalement à présent triée par ordre croissant des distances. Pour ceux qui n'ont pas eu le temps de traiter correctement l'exercice précédent, vous travaillerez sur la liste suivante :

```
echantillon = [

['Robin', 9, 6, 5, 4, 'Griffondor', 4]

['Milicent', 9, 3, 5, 6, 'Serpentar', 5]

['Neville', 10, 5, 6, 4, 'Griffondor', 5]

['Padma', 6, 6, 6, 9, 'Serdaigle', 5]

['Susan', 5, 6, 5, 5, 'Poufsouffle', 5]

['Kylian', 10, 7, 4, 7, 'Griffondor', 6]

['Benjamin', 9, 8, 4, 7, 'Griffondor', 6]

['Shun', 10, 6, 5, 3, 'Griffondor', 6]

['Renan', 5, 4, 6, 5, 'Serpentar', 6]

['Lavande', 10, 8, 8, 6, 'Griffondor', 6]

['Ilian', 10, 6, 5, 9, 'Griffondor', 7]

]
```

La fonction ci-contre permet de tester si la distance contenue dans la variable d est présente dans la liste de listes echantillon.

```
def recherche_naif(echantillon,d) :
    for l in echantillon :
        if l[6] == d :
            return True
    return False
```

L'exécution de cette fonction donnera :

```
a = recherche_naif(echantillon,6)
if a : print('oui')
else : print('non')

a = recherche_naif(echantillon,99)
if a : print('oui')
else : print('non')
```

➡ Créer la fonction recherch_dicho() qui retourne la même chose, mais en réalisant une recherche de type dichotomique.
def recherche dicho(echantillon,d)

```
def recherche_dicho(echantillon,d) :
    iDeb = 0
    iFin = len(echantillon)-1
    while iDeb <= iFin :
        m = (iDeb + iFin)//2
        if d == echantillon[m][6] :
            return True
        elif d > echantillon[m][6] :
            iDeb = m+1
        elif d < echantillon[m][6] :
            iFin = m-1
    return False</pre>
```

⇒ Quelle est la complexité du code de la fonction recherche_naif() et celui de la fonction recherche_dico() ?

Dans le code de la fonction $recherche_naif()$ la liste est parcourue en totalité si la valeur à trouver n'est pas présente dans la liste. La complexité de ce code est donc **linéaire**, en O(n). Dans celui de la fonction $recherche_dico()$, la liste est divisée à chaque itération en 2. Cet algorithme a une complexité en $O(log_2(n))$.