

TD N°4 : Les chaînes de caractères, les fichiers et la complexité algorithmiques

(Corrigé)

Exercice 1 :

Ecrire un programme en Python qui renvoie la longueur d'une liste donnée sans utiliser la méthode len().

Exercice 1 (corrigé) :

```
8 # coding: utf-8
9 def lenChaine(Ch):
10     # initialisation de la longueur de la chaine
11     l = 0
12     # parcour les éléments de la chaine
13     for x in Ch:
14         # incrémentation de la longueur
15         l = l + 1
16     return l
17
18 # Exemple
19 Chaine = "Bonjour tout Le monde..."
20 print("La longueur de la chaine est : " , lenChaine(Chaine))
```

Exercice 2 :

Ecrire un programme en Python, qui demande à l'utilisateur de saisir un texte et qui détermine la liste des mots commençant par une majuscule.

Exemple. Si texte="Python is more power than Java"

Le programme renvoi l'ensemble : ["Python", "Java"]

Exercice 2 (corrigé) :

```
8 texte=input("Saisir un texte")
9 newList=[]
10 #divise une chaîne de caractères en sous-chaînes,
11 res=texte.split()
12 for w in res :
13     #isupper() permet de tester si un caractère donné est une lettre majuscule
14     if(w[0].isupper()):
15         #ajoute un élément à la fin d'une liste existante
16         newList.append(w)
17
18 print(newList)
```

Exercice 3 :

Ecrire un algorithme permettant de créer et de remplir un fichier par N caractère. Les cases sont lues à partir du clavier.

Le nom du fichier sera spécifié par l'utilisateur puis lire et afficher le contenu du fichier.

Exercice 3 (corrigé) :

Algorithme lecture_écriture

Variables

fich : Fichier caractère
carac : caractère
N : entier
Nom_reel : chaîne de caractères

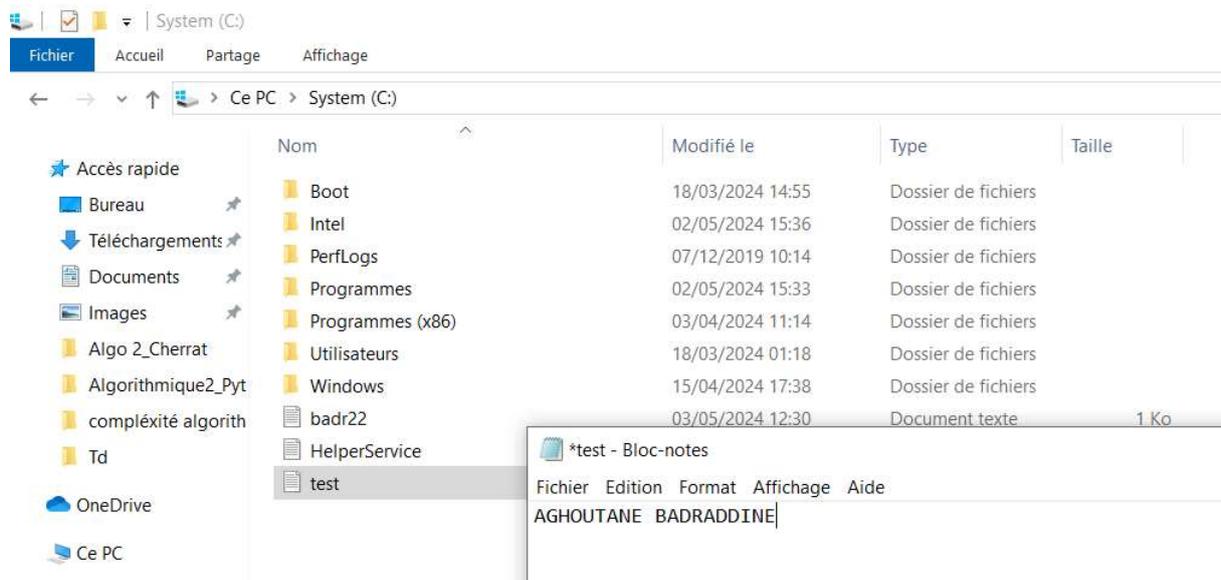
Début

 Lire (nom_reel)
 fich ← Ouvrir (nom_reel, écriture)
 Lire(N)
 Pour i = 1 à N faire
 Lire (carac)
 Ecrire (fich, carac)
 FinPour
 Fermer (fich)
 Ouvrir (fich, lecture)
 TantQue (non FDF (fich)) faire
 Lire (fich, carac)
 Ecrire (carac)
 FinTantQue
 Fermer (fich)

Fin

Programme Python :

```
7 #nom_reel="C:\test.txt"
8 nom_reel = input("Saisir le nom du fichier")
9 f=open(nom_reel,"w")
10 N=int(input("Donnez le nombre de caractère à saisir"))
11 for i in range(N):
12     print("Saisir un caractère")
13     carac=input()
14     f.write(carac)
15 f.close()
16 f=open(nom_reel, "r")
17 for i in f :
18     print(i, end=" ")
19 f.close()
```



Exercice 4 :

Ecrire un algorithme permettant de :

- Créer et remplir un fichier « fnotes » qui contient les notes de 30 étudiants.
- Copier les notes dans un tableau Tnote.
- Trier le tableau Tnote dans l'ordre croissant.
- Copier les notes triées du tableau vers le fichier fnotes.

Exercice 4 (corrigé) :

Algorithme Notes

Variables

fnotes : Fichier réel
Tableau Tnote [30] : réel
x, note : réel
nom_reel : chaîne de caractère
échange : booléen
i : entier

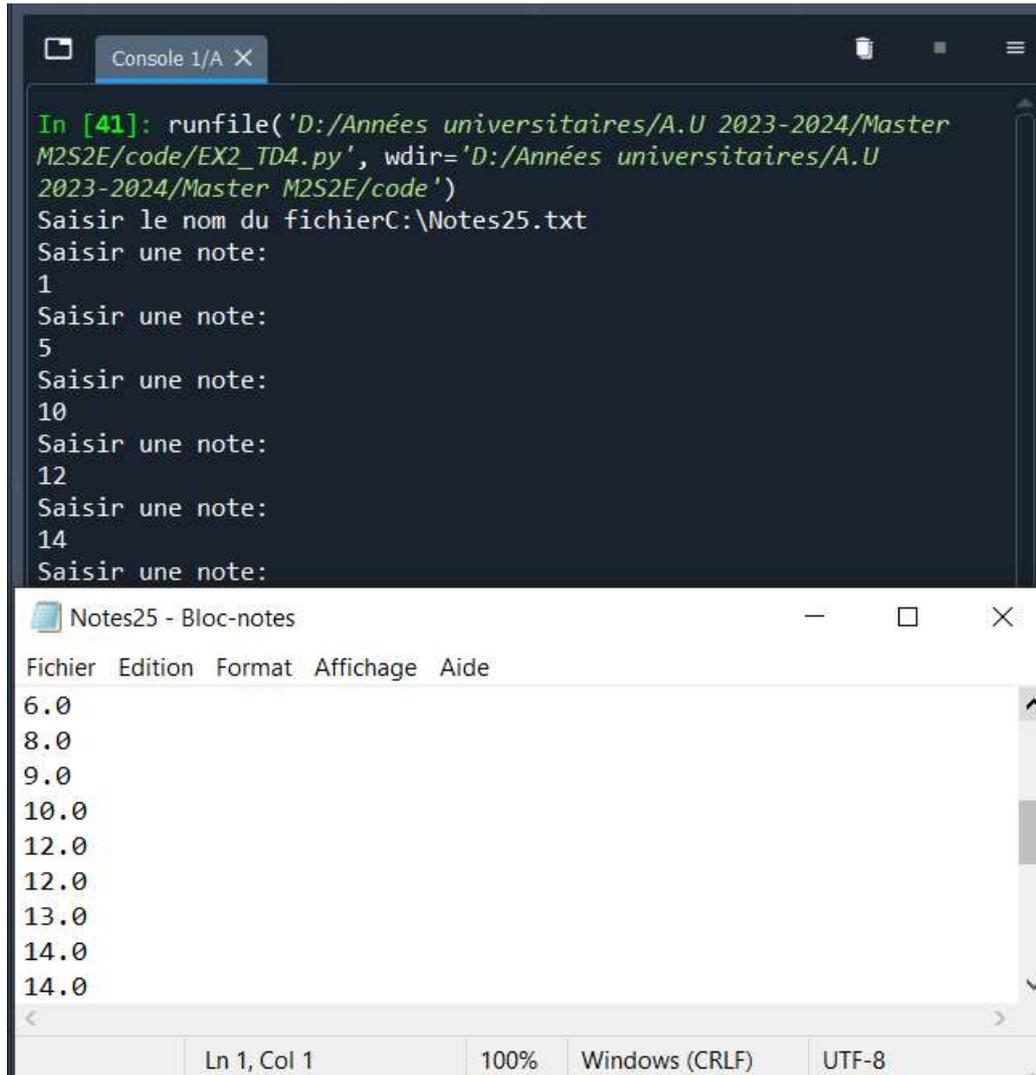
Début

```
(* Création du fichier fnotes *)  
Lire (nom_reel)  
fnotes ← Ouvrir (nom_reel, écriture)  
Pour i = 1 à 30 faire  
    Ecrire ("Entrer une note : ")  
    Lire (note)  
    Ecrire (fnotes, note)  
FinPour  
Fermer (fnotes)
```

```
(* Copie du fichier fnotes dans le tableau Tnote *)  
Ouvrir (fnotes, lecture)  
Pour i ← 1 à 30 faire  
    Lire (fnotes, note)
```

```
        Tnote[i] ← note
    FinPour
    Fermer(fnotes)
    (* Tri du tableau Tnote *)
    Pour i ← 0 à 28 faire
        Posmini ← i
        Pour j ← i+1 à 29 faire
            Si(Tnote[i] < Tnote[posmini]) Alors
                Posmini ← j
        Finsi
        FinPourj
        Temp ← Tnote[posmini]
        Tnote[posmini] ← Tnote[i]
        Tnote[i] ← Temp
    FinPouri
    (* Copie du tableau Tnote dans le fichier fnotes *)
    Ouvrir(fnotes,E)
    Pour i = 1 à 30
        Ecrire(fnotes,Tnote[i])
    FinPour
    Fermer(fnotes)
Fin
```

```
2 # Création du fichier des notes
3 fnotes = input("Saisir Le nom du fichier")
4 f=open(fnotes,"w")
5 for i in range(30):
6     print("Saisir une note: ")
7     note=input()
8     f.write(note+"\n")
9 f.close()
10 # Copie du fichier fnotes dans le tableau Tnote
11 Tnotes=[]
12 f=open(fnotes, "r")
13 for i in range(30) :
14     note=float(f.readline())
15     Tnotes.append(note)
16 f.close()
17 # Tri du tableau Tnote
18 for i in range(0,29) :
19     posmini=i
20     for j in range(i+1,30) :
21         if (Tnotes[j]<Tnotes[posmini]) :
22             posmini=j
23     temp=Tnotes[posmini]
24     Tnotes[posmini]=Tnotes[i]
25     Tnotes[i]=temp
26 # Copie du tableau Tnote dans le fichier fnotes
27 f=open(fnotes, "w")
28 for i in range(30):
29     f.write(str(Tnotes[i]))
30     f.write("\n")
31 f.close()
```



Exercice 5 :

$S \leftarrow 0$

Pour $i \leftarrow 1$ à n

$S \leftarrow s + i$

FinPour

- Calculer la complexité de cet algorithme. $O(2 + n * 4)$

Exercice 5 (corrigé):

$S \leftarrow 0$

Pour $i \leftarrow 1$ à n faire

$S \leftarrow S + i$

FinPour

$[O(1)]$

$[O(2)]$

$[O(2)]$

$$\sum_1^n O(2 + 2) = O(4n)$$

$$O(1) + O(4n) = O(1+4n)$$

Exercice 6 :

Considérons le programme python suivant :

```
1. a, b = 3, 6
2. c = a + b
3. print(c)
```

Calculer la complexité de ce programme python ?

Exercice 6 (corrigé) :

La ligne 1 comporte 2 affectations ;

La ligne 2 comporte 1 affectation et une opération élémentaire (l'addition) ;

La ligne 3 comporte une instruction d'affichage (aucune affectation ni opération élémentaire (on peut ne pas la compter)).

On dit alors ici que la complexité (le coût) du programme est égal à 4 (ou 5). La complexité est *constante*.

Exercice 7 :

Soit la fonction python suivante :

```
1. def fct(n) :
2.     s = 0
3.     for i in range(1, n+1) :
4.         s += i
5.
6.     return s
7.
8. print( fct(10) )
```

Exercice 7 (corrigé) :

Quelle est la complexité de la fonction $fct(n)$?

On voit qu'il y a une première affectation ($s = 0$).

Ensuite, il y a n affectations pour la variable i ainsi que n opérations ($s + i$) et n autres affectations (pour s). Ainsi, au total, il y a $3n+1$ opérations élémentaires, qui correspond à la complexité de la fonction.

Après, la fonction retourne une valeur (return s)

On dit ici que la complexité est *linéaire* car $C(n) = 3n + 2$, fonction donnant la complexité, est une fonction linéaire.

On dit alors que la complexité est en $O(n)$: cela signifie qu'elle est quasi-proportionnelle à n .