TP nº 05 – Recherches, manipulation de liste

I Manipulations de listes

Exercice 1. Utilisez une boucle for pour afficher tous les termes de la liste L=[2,8,-7,3]:

2 8 -7

Exercice 2. Soit L1 la liste suivante : L1=[12,-3,8,1.2,7].

- 1. Ajouter 10 à la fin de la liste. Afficher la nouvelle liste.
- 2. Afficher l'élément 1.2 de la liste.
- 3. Retirer l'élément 12 de la liste.
- 4. Afficher le dernier élément de la liste.
- 5. Modifier l'élément en position 1 de la liste par l'élément 77.
- 6. Créer la liste L2=[-3,77,1.2,7,10,0,1,2,3,...,100].
- 7. Créer la liste des 30 premiers termes de L2.
- 8. Créer la liste des 25 premiers termes de L2 sans les 3 premiers termes, suivis de 30 zéros.

Exercice 3. Ecrire une fonction renverser qui à une liste renvoie la liste renversée.

Remarque: On reprogramme ainsi la méthode reverse déjà implémentée dans Python.

```
>>> L=[2,8,-1,7]
>>> renverser(L)
[7,-1,8,2]
```

II Recherches

Exercice 4. Recherche dans une liste

Programmer une fonction position(liste, element) qui a comme entrée une liste et un élément et qui renvoie la position de l'élément dans la liste et qui renvoie None si l'élément n'est pas dans la liste.

Remarque: On reprogramme ainsi la méthode index déjà implémentée dans Python

Exercice 5. Recherche du maximum dans une liste de nombres.

1. Ecrire une fonction maximum(liste) qui renvoie le maximum d'une liste de nombres non triée. Montrer que la complexité de l'algorithme obtenu est linéaire.

```
>>>L=[2,8,-7,3]
>>>maximum(L)
```

2. Ecrire une fonction positionMax(liste) qui renvoie le maximum et la position de ce maximum pour une liste de nombres :

```
>>>positionMax(L) (8,1)
```

3. Que se passe-t-il si le maximum apparait plusieurs fois dans le tableau? Modifier la fonction pour que toutes les positions apparaissent.

```
>>>L2=[1,-1,1,0,1]
>>>positionMax2(L2)
[0,2,4]
```

Exercice 6. Pour les listes, il existe une fonction max et une méthode index. On en rappelle les syntaxes respectives dans l'annexe.

Testez max et index sur des exemples pour comprendre ce qu'elles renvoient.

A l'aide de max et index, déterminer la première position du maximum de la liste L.

Exercice 7. Recherche d'un mot dans une chaîne de caractères.

1. Ecrire une fonction estIci(motif,texte,i) qui a comme entrée deux listes (ou deux chaînes de caractères) motif et texte et un entier i et qui renvoie True si motif est dans texte à la position i et False sinon.

```
>>>estIci('le','Bonjour le monde',8)
True
>>>estIci('le','Bonjour le monde',9)
False
```

2. Ecrire une fonction recherche (motif, texte) qui a comme entrée deux listes (ou deux chaînes de caractères) et qui renvoie True si motif est dans texte et False sinon.

```
>>>recherche('le','Bonjour le monde')
True
>>>recherche('bonjour','Bonjour le monde')
False
```

3. Déterminer la complexité de l'algorithme de recherche d'un motif dans une liste. Indication : On se placera dans le pire des cas. La complexité dépendra de la longueur de motif et de celle de liste

Remarque. Liste en compréhension

Une liste en compréhension est une liste dont le contenu est défini par filtrage du contenu d'une autre liste. Sa construction se rapproche de la notation ensembliste en mathématiques. Exemples :

en langage ensembliste :	$S_1 = \{3n + 2 n \in \mathbb{N}, \ n < 20\}$	$S_2 = \{n n \in \mathbb{N}, \ n \le 50, \ n^2 - 17n + 60 < 0\}$
en Python:	S1=[3*n+2 for n in range(20)]	S2=[n for n in range(51) if n**2-17*n+60<0]

Exercice 8.

Utilisez une liste en compréhension pour créer la liste suivante :

On considère la suite $u_n = 4n^2 + 7n - 2$. Créer la liste des termes de la suite qui sont des multiples de 3 pour $n \le 20$.

Annexe

En Python, il y a deux façons de faire des opérations sur les objets qu'on manipule : les fonctions et les méthodes.

La différence est, pour vous, surtout d'ordre syntaxique.

Syntaxe fonction: Syntaxe méthode:

fonction(objet ,parametres) objet.methode(parametres)

Pour les listes, on trouve des fonctions et des méthodes. Certaines modifient la liste et ne renvoient rien, d'autres renvoient un résultat sans modifier la liste.

Liste non-exhaustive des méthodes pour les listes.

- -- $\mathbf{append}(\acute{\mathbf{e}} \mathbf{l\acute{e}} \mathbf{ment})$: modifie la liste en ajoutant élément à la fin de la liste
- remove(élément) : modifie la liste en supprimant élément de la liste
- reverse(): modifie la liste en inversant les valeurs de la liste
- count(élément) : renvoie le nombre d'occurrences d'élément dans la liste
- index(élément) : renvoie la position de élément dans la liste

Liste non-exhaustive des fonctions pour les listes :

- del liste[index] : modifie la liste en éliminant l'item en position index
- **len** : renvoie la longueur de la liste
- max : renvoie le maximum d'une liste de nombres

Correction TP nº 05 – Recherches, manipulation de liste

```
Solution 1.
```

```
for i in L:
    print(i)
ou
for i in range(len(L)):
        print(L[i])
Solution 2.
               1. L1.append(10)
   2. print L1[3]
   3. en utilisant la position de l'élément : del(L1[0])
      en utilisant la valeur de l'élément : L1.remove(12)
   4. print L1[-1]
   5. L1[1]=77
   6. L2=L+[i for i in range(101)]
   7. L3=L2[:30]
   8. L4=L2[3:25]+30*[0]
Solution 3.
def renverser(liste):
    n=len(liste)
    listeRenversee=[]
    for i in range(n):
        listeRenversee.append(liste[n-i-1])
    return(listeRenversee)
Solution 4.
def f(L,a):
# on commence au début de la liste
    # tant que on n'est pas au bout de la liste et que le terme de la liste n'est pas a, on avance
    while i < len(L) and L[i]!=a:
    # si on est sorti de la liste, on renvoie None
    if i = =len(L):
        return(None)
    # sinon on renvoie la position
        return(i)
```

Solution 5.

```
1. def maximum(liste):
      n=len(liste)
      # le maximum est initialis\' e avec le premier terme de la liste
      max=liste[0]
      # on parcourt la liste
      for i in range(n):
      # si le i\` eme terme de la liste est sup\' erieur au maximum, il devient la nouvelle val
          if liste[i]>max:
              max=liste[i]
      return(max)
```

```
Dans cette fonction, on compte le nombre d'opérations :

    deux affectations avant la boucle

      — n itérations de la boucle dans laquelle on effectue :
         — un test
         — au pire des cas, une affectation.
      Au total, on a comme nombre d'opérations : 2 + 2n = O(n).
      On a donc bien une complexité linéaire.
   2. def positionMax(liste):
          n = len(liste)
          indexMax = 0
          max = liste[0]
          for i in range(1,n):
              if liste[i] > max :
                   max = liste[i]
                   indexMax = i
          return indexMax, max
   3. Dans le cas de la liste L2, seule la position du premier maximum est donnée.
      def positionMax(liste):
          n = len(liste)
          # la liste des positions des maxima est initilis\' ee \` a 0
          indexMax = [0]
          max = liste[0]
          for i in range(1,n):
           # si le i\` eme terme de la liste est sup\' erieur au maximum, il devient la nouvelle va
              if liste[i] > max :
                  max = liste[i]
                   # la liste des positions est r \setminus ' einitialis\setminus ' ee \setminus ` a [i]
                   indexMax = [i]
              # si on retombe sur le maximum, on ajoute l'index \` a la liste des positions
              elif liste[i] == max:
                  indexMax.append(i)
          return indexMax
Solution 6.
>>> L.index(max(L))
Solution 7.
               1.
      def estIci(motif,texte,i):
          k = 0
          p = len(motif)
          # on parcourt le texte \` a partir de l'index i tant que on ne d\' epasse pas la longueur
          while k
          # si on a parcouru p termes, alors, motif est dans texte \` a l'index i
          if k==p:
              resultat=True
              resultat=False
          return resultat
```

2.

```
def recherche(motif,texte):
   n = len(texte)
```

```
p = len(motif)
# si motif est plus long que texte, on renvoie False
if p>n:
    return False
else:
# par d\' efaut, Resultat est False
    resultat=False
    i=0
    # on cherche motif dans texte \` a toutes les positions i
    while i <= n-p and resultat==False:
        resultat=estIci(motif,texte,i)
        i = i + 1
    return resultat</pre>
```

3. Le pire des cas s'obtient avec un texte type : texte='aaaaa...aaaa' et un motif du type : 'aa..aab'. On note n la longueur du texte et p celle du motif. Compté grossièrement : dans estIci(motif,texte,i), on effectue p tests. On répète n-p fois cette opération dans recherche (motif,texte). Donc on s'attend à une complexité en : O((n-p)p). On obtient O(np) si n >> p

```
Plus précisément, avec le pire des cas :
dans estIci(motif,texte,i), on a:
— 2 affectations avant la boucle
— on répète p fois :
   — 2 tests
   — 1 affectation
   — 1 addition
— 1 test
  - 1 affectation
Au total, on a comme nombres d'opérations : 2 + 4p + 2 = 4p + 4 = O(p).
recherche (motif, texte), on a:
— 2 affectations
— dans la boucle else : 2 affectations
— on répète n-p fois :
   — 2 tests
   — 1 affectation
   — 1 calcul de estIci
   — 1 afffectation
   — 1 addition
Au total, on a comme nombres d'opérations :
```

Solution 8.

```
L1=[4*n**2+7*n-2 \text{ for n in range}(21) \text{ if } (4*n**2+7*n-2)%3==0]
>>>[9, 90, 243, 468, 765, 1134, 1575]
```

 $2+2+(n-p)\times(5+4p+4)=4+(n-p)(4p+9)=O((n-p)p).$