Devoir surveillé n°1 - Test de rentrée - Jeudi 4 septembre 2025 Version n°1

Rédiger sur une copie double. La calculatrice n'est pas autorisée.

Consignes de présentation :

- Nom Prénom lisibles en haut à gauche, classe en haut à droite, DS n°1 au milieu et encadré à la règle.
- Vous laissez ensuite 5 ou 6 centimètres pour mes éventuels commentaires, délimités par deux traits tracés à la règle.
- S'il n'y a pas de marge déjà tracée sur votre feuille, vous en tracez une à 4 cm du bord de la feuille.
- Les codes Python demandés doivent être écrit très lisiblement, avec une indentation très claire.
- Exercice 1: 1. Ecrire une fonction cherche(L,elt) qui renvoie un booléen indiquant si l'élément elt est présent ou non dans L, sans utiliser le test in.
 - 2. Donner, en justifiant, la complexité en temps dans le pire des cas, en fonction de la taille n de la liste L.

Exercice 2 : Ecrire une fonction maximum(L) qui renvoie un couple constitué de la valeur de l'élément maximum de la liste L, et à la position de ce maximum dans la liste (si ce maximum est atteint plusieurs fois, l'indice renvoyé sera le plus petit).

Exercice 3 : 1. Recopier et compléter le script suivant (lignes 6, 9, 11, pour que la fonction trie la liste L selon les valeurs croissantes, en suivant le principe du **tri par insertion**.

Remarque : cette fonction ne retourne rien, quand on l'exécute elle modifie la liste passée en paramètre.

```
1
   def tri_insertion (L) :
2
        for k in range(1, len(L)):
3
            x = L[k] \# \acute{e}l\acute{e}ment \grave{a} placer
            # on cherche la place de x parmi le début de la liste , tri ée.
5
                                                       : # tant que pas au début de la liste , et
6
7
                     # que la future place de x n'est pas trouvée
                L[j] = L[j-1] \# on d\'{e}cale le terme d'avant
8
9
                j = ...... # on décale vers la gauche le compteur qui cherche la future place de x
               .....# on place x dans la position libérée
10
```

2. Donner, en justifiant, la complexité en temps dans le pire des cas, en fonction de la taille n de la liste L.

Devoir surveillé n°1 - Test de rentrée - Jeudi 4 septembre 2025 Version n°2

Rédiger sur une copie double. La calculatrice n'est pas autorisée.

Consignes de présentation :

- Nom Prénom lisibles en haut à gauche, classe en haut à droite, DS n°1 au milieu et encadré à la règle.
- Vous laissez ensuite 5 ou 6 centimètres pour mes éventuels commentaires, délimités par deux traits tracés à la règle.
- S'il n'y a pas de marge déjà tracée sur votre feuille, vous en tracez une à 4 cm du bord de la feuille.
- Les codes Python demandés doivent être écrit très lisiblement, avec une indentation très claire.
- Exercice 1 : 1. Ecrire une fonction somme_positifs(S) qui renvoie la somme des éléments positifs de L, sans utiliser la fonction sum.
 - 2. Donner, en justifiant, la complexité en temps dans le pire des cas, en fonction de la taille n de la liste L.

Exercice 2 : Ecrire une fonction minimum(L) qui renvoie un couple constitué de la valeur de l'élément minimum de la liste L, et à la position de ce minimum dans la liste (si ce minimum est atteint plusieurs fois, l'indice renvoyé sera le plus petit).

Exercice 3: 1. Recopier et compléter le script suivant (lignes 4, 5, 13, 14), pour que la fonction retourne un booléen indiquant si elt est présent ou non dans la liste L, en suivant le principe du la recherche par dichotomie.

On suppose que la liste L est triée selon les valeurs croissantes.

```
1 def cherche_dicho(L, elt) :
 2
 3
         ind\_deb = .....
 4
         while ind_deb <= ind_fin: # tant que les compteurs ne se sont pas rejoints</pre>
 5
 6
             m = ...... # indice médian
             if L[m] == elt : # elt trouvé à la position m
 7
                      return True
 8
 9
              elif L[m] < elt : # on garde la partie droite
                 \mathsf{ind}\_\mathsf{deb} = \mathsf{m}{+}1
10
             else: # on garde la partie gauche
11
                 ind fin = ....
12
13
         return .....
```

2. Donner, en justifiant brièvement, la complexité en temps dans le pire des cas, en fonction de la taille n de la liste $\mathbf L$.