

Évaluation NSI terminal

Diviser pour régner et Programmation dynamique

Exercice 1 : Compléter l'algorithme du Tri fusion.

(5 points)

```
01  def fusion(l1, l2):
02      l = []
03      i, j = (0, 0)
04      while _____ or _____:
05          if i == len(l1):
06              l.append(_____)
07              j += 1
08          elif j == len(l2):
09              l.append(_____)
10              i += 1
11          elif l1[i] < l2[j]:
12              l.append(_____)
13              i += 1
14          else:
15              l.append(_____)
16              j += 1
17      return _____
18
19  def tri_fusion(lst):
20      if _____:
21          return lst
22      else:
23          m = len(lst)_____ # médiane
24          l1 = tri_fusion(lst[:m]) # sous-liste de gauche
25          l2 = tri_fusion(lst[m:]) # sous-liste de droite
26          return _____
27
28  print(tri_fusion([38, 27, 43, 3, 9, 82, 10]))
```

Exercice 2 : Pyramide de nombres

(15 points)

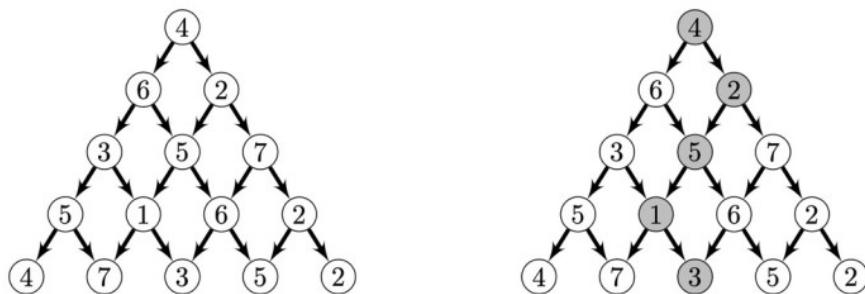


Figure 1.

La pyramide de nombre de la *Figure 1* est représentée par la liste de listes suivante :

$p = [[4], [6, 2], [3, 5, 7], [5, 1, 6, 2], [4, 7, 3, 5, 2]]$.

L'objectif est de trouver le chemin de valeur maximale partant du sommet de la pyramide $p[0][0]$ et descendant vers la base $p[\text{len}(p)-1][\dots]$. La valeur d'un chemin est égale à la somme des nombres qui le composent et est appelé *score*. On cherche le *score maximal* de la pyramide.

La partie droite de la *Figure 1* représente un chemin possible du sommet à la base de la pyramide, mais qui n'est pas de valeur maximale. Son score est $4 + 2 + 5 + 1 + 3 = 15$.

Relation de récurrence

Chaque nombre de la pyramide possède deux sous-nombres, un sous-nombre droite et un sous-nombre gauche, représentés par des flèches sur la *Figure 1*.

Pour trouver le score maximal d'un nombre dans la sous-pyramide ayant pour sommet ce nombre, il faut calculer les score maximal de ses sous-nombres de droite et de gauche, ainsi :

- Pour un nombre qui n'est pas à la base de la pyramide, son score maximal est égale à la somme de :
 - son nombre
 - et le maximum entre :
 - le score maximal de son sous-nombre droite
 - le score maximal de son sous-nombre gauche.
- Pour un nombre de la base de la pyramide, son score maximal est égale à son nombre.

Si on note $\text{score_max}(i, j)$ le score maximal possible depuis le nombre d'indice j du niveau i pour une pyramide p , on a alors les relations précédentes se traduisent en :

```
score_max(i, j, p) = p[i][j] + max(score_max(i+1, j, p), score_max(i+1, j+1, p))
score_max(len(p)-1, j, p) = p[len(p)-1][j]
```

La score maximal pour p toute entière sera alors $\text{score_max}(0, 0, p)$.

Question 1 : Compléter la fonction `score_max` qui implémentent les règles précédentes.

```
1  def score_max(i, j, p):
2      if i == _____:      # Base de la pyramide
3          return _____
4      else:                  # Autres étages
5          return _____ + max(_____, _____)
6
7  print(score_max(_____, _____, p))
```

Si on suit à la lettre la définition de `score_max`, on obtient une résolution dont le coût est prohibitif à cause de la redondance des calculs. Par exemple `score_max(3, 1, p)` va être calculé pour chaque appel à `score_max(2, 0, p)` et `score_max(2, 1, p)`.

Pour éviter cette redondance, on décide de mettre en place des approches par programmation dynamique. Pour cela, on va construire une pyramide vide `s` de même dimension que `p` dans laquelle on va mémoriser les valeurs maximale déjà calculées. La valeur à l'indice `j` du niveau `i` sera égale à `score_max(i, j, p)`, c'est-à-dire à la valeur maximal nombre correspondant dans `p`.

Question 2 : Complété la fonction `score_max_dyn` qui résout le problème récursivement.

```
1  def pyramide_nulle(n):
2      p = []
3      for i in range(1, n+1):
4          p.append([0]*i)
5      return p
6
7  def score_max_dyn(i, j, p, s):
8      if _____ != 0:          # Déjà mémorisé
9          return _____
10     elif i == _____:       # Base de la pyramide
11         s[i][j] = _____
12     else:                  # Autres étages
13         s[i][j] = _____ + max(_____
14                                         , _____)
15     return _____
16
17 print(score_max_dyn(_____, ___, p, _____))
```

Question 3 : Complété la fonction `score_max_ite` qui résout le problème itérativement.

```
1  def score_max_ite(p):
2      n = len(p)
3      s = _____
4
5      for j in range(n):          # remplissage de la base
6          s[_____[j] = _____
7
8      for i in range(n-2, -1, -1): # remplissage des autres étages
9          for j in range(len(s[i])):
10             s[i][j] = _____ + max(_____
11                                         , _____)
12
13     return _____               # renvoie du score maximal
14
15 print(score_max_ite(p))
```