



TP 14 : Révisions

Exercice 1.

- (1) On suppose que des mesures sont réalisées à intervalles réguliers à la fréquence 2 kHz durant 7 secondes. Chaque mesure étant enregistrée comme un flottant codé sur 32 bits, donner en octets l'espace mémoire occupé pour enregistrer toutes ces mesures.
- (2) Écrire une fonction **moyenne_derniers(L, k)** qui calcule et renvoie la moyenne des k derniers éléments de la liste **L**. Pour rédiger cette fonction, on fera l'hypothèse que la liste **L** donnée en paramètre est bien une liste de nombres contenant au moins k éléments.

On considère l'équation différentielle avec condition initiale :

$$\tau \frac{ds(t)}{dt} + s(t) = C$$

$$s(t=0) = 0$$

On définit ci-dessous quelques valeurs numériques puis on construit la liste **t** = $[t_0, \dots, t_{N-1}]$ avec $t_i = i \times \Delta_t$ pour $i \in \llbracket 0, N-1 \rrbracket$:

```
N = 200
Delta_t = 10
tau = 70
C = 20
```

```
t = []
for i in range(0, N):
    t.append(i*Delta_t)
```

On souhaite déterminer une approximation de la solution de l'équation différentielle aux instants t_i . On note s_i la valeur approchée de s à l'instant t_i et souhaite donc construire la liste **s** = $[s_0, \dots, s_{N-1}]$. On approche la valeur de la dérivée par un taux d'accroissement :

$$\frac{ds}{dt}(t = t_i) \simeq \frac{s(t_{i+1}) - s(t_i)}{t_{i+1} - t_i} \simeq \frac{s[i+1] - s[i]}{\Delta_t}$$

- (c) Donner la formulation approchée de l'équation différentielle à l'instant t_i .
- (d) Écrire l'expression de $s[i+1]$ en fonction de $s[i]$ obtenue à l'aide de cette formulation approchée. Pour quels indices i cette relation est-elle valable ?
- (e) Écrire le code permettant de construire la liste **s**.

Exercice 2 (*Réseaux sociaux, d'après Polytechnique, PC, 2016*). On utilise dans cet exercice des listes pour modéliser les relations entre les différents usagers d'un réseau social. Pour créer et manipuler des listes, on utilisera *uniquement* les constructions suivantes :

- **[]** crée une nouvelle liste vide et **[a] * n** crée une nouvelle liste de taille n dont tous les éléments sont égaux à a ;
- Si **L** est une liste de taille n et $i \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$, alors **L[i]** permet d'accéder à l'élément d'indice i de la liste **L**, **L.append(x)** modifie la liste **L** en ajoutant l'élément **x** à la fin et **L.pop()** retire le dernier élément de la liste et renvoie sa valeur.

Nous supposons que les individus sont numérotés de 0 à $n-1$ où n est le nombre total d'individus. Nous représenterons chaque lien d'amitié entre deux individus i et j par une liste contenant leurs deux numéros dans un ordre quelconque, c.-à-d. par la liste $[i, j]$ ou par la liste $[j, i]$ indifféremment. Un réseau social **R** entre n individus sera représenté par une liste **reseau** à deux éléments où :

- **reseau[0]** = n contient le nombre d'individus appartenant au réseau ;
- **reseau[1]** = la liste *non-ordonnée* (et potentiellement vide) des liens d'amitié déclarés entre les individus.

La figure 1 donne l'exemple d'un réseau social et d'une représentation possible sous la forme de liste. Chaque lien d'amitié entre deux personnes est représenté par un trait entre elles.

```
reseau = [8, [[0, 1], [1, 3], [3, 2], [2, 0], [0, 3], [2, 1], [4, 5],
              [5, 7], [7, 6], [6, 4], [7, 4], [6, 5], [2, 4], [5, 3]] ]
```

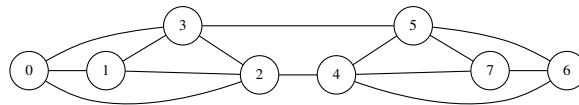
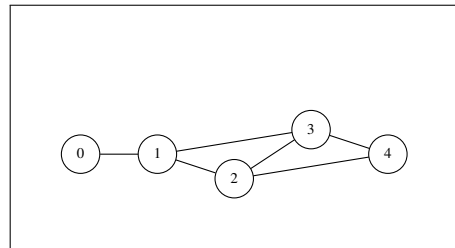
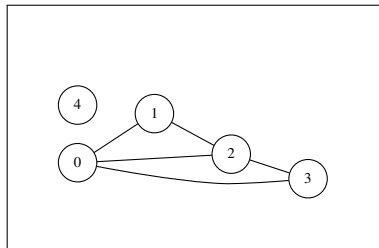


Figure 1 – Un réseau à 8 individus ayant 14 liens d'amitié déclarés et une de ses représentations possibles en mémoire sous forme d'une liste [Nombre d'individus, liste des liens d'amitié].

- (1) Donner une représentation sous forme de listes pour chacun des deux réseaux sociaux ci-dessous :



- (2) Écrire une fonction **creerReseauVide(n)** qui crée, initialise et renvoie la représentation sous forme de liste du réseau à n individus n'ayant aucun lien d'amitié déclaré entre eux.
- (3) Écrire une fonction **estUnLienEntre(paire, i, j)** où **paire** est une liste à deux éléments et i et j sont deux entiers, et qui renvoie **True** si les deux éléments contenus dans **paire** sont i et j dans un ordre quelconque ; et renvoie **False** sinon.
- (4) Écrire une fonction **sontAmis(reseau, i, j)** qui renvoie **True** s'il existe un lien d'amitié entre les individus i et j dans le réseau **reseau** ; et renvoie **False** sinon. Quelle est la complexité en temps de votre fonction dans le pire cas en fonction du nombre m de liens d'amitié déclarés dans le réseau ?
- (5) Écrire une procédure **declareAmis(reseau, i, j)** qui modifie le réseau **reseau** pour y ajouter le lien d'amitié entre les individus i et j si ce lien n'y figure pas déjà. Quelle est la complexité en temps de votre procédure dans le pire cas en fonction du nombre m de liens d'amitié déclarés dans le réseau ?
- (6) Écrire une fonction **listeDesAmisDe(reseau, i)** qui renvoie la liste des amis de i dans le réseau **reseau**. Quelle est la complexité en temps de votre fonction dans le pire cas en fonction du nombre m de liens d'amitié déclarés dans le réseau ?

Corrections

- Ex 1.* (1) On réalise des mesures à la fréquence 2 kHz, il y a donc 2000 mesures par secondes. Sur 7 secondes cela donne 14000 mesures et chaque mesure occupe 32 bits soit 4 octets. L'espace mémoire occupé est donc de 56000 octets.
- (2) Notons n la taille de la liste. Il suffit de calculer la somme, notée s , des k derniers termes de la liste puis diviser par k . Ces termes sont situés aux indices $n - k, n - k + 1, \dots, n - 1$ et on peut donc utiliser une boucle *for* avec la construction **range** (**$n-k$** , **n**) afin d'ajouter chaque terme successivement à une variable **s** initialement nulle.

```
def moyenne_derniers(L, k) :  
    n = len(L)  
    s = 0  
    for i in range(n-k, n) :  
        # n-k<=i<=n-1  
        s = s+L[i]  
    return s/k
```

On peut également écrire :

```
def moyenne_derniers(L, k) :  
    n = len(L)  
    for i in range(1, k+1) :  
        # 1<=i<=k  
        s = s+L[n-i]  
    return s/k
```

- (3) À l'instant t_i l'équation différentielle s'écrit :

$$\tau \frac{ds}{dt}(t_i) + s(t_i) = C$$

En utilisant les approximations $s(t_i) \simeq s[i]$ et $\frac{ds}{dt}(t_i) \simeq \frac{s[i+1] - s[i]}{\Delta_t}$ on obtient la formulation approchée :

$$\tau \frac{s[i+1] - s[i]}{\Delta_t} + s[i] = C$$

- (4) On isole le terme $s[i+1]$:

$$s[i+1] = s[i] + \frac{\Delta_t}{\tau} (C - s[i])$$

Les indices de la liste s sont compris au sens large entre 0 et $N - 1$, on doit donc avoir $0 \leq i + 1 \leq N - 1$ et $0 \leq i \leq N - 1$ soit $0 \leq i \leq N - 2$.

- (5) On utilise une liste **s** contenant initialement la valeur 0 (condition initiale) puis on lui ajoute successivement les termes

$$s[i] + \frac{\Delta_t}{\tau} (C - s[i])$$

avec $0 \leq i \leq N - 2$ à l'aide d'une boucle *for*.

```

N = 200
Delta_t = 10
tau = 70
C = 20

t = []
for i in range(0, N):
    t.append(i*Delta_t)

s = [0]
for i in range(0, N-1):
    # 0<=i<=N-2
    s.append(s[i]+Delta_t/tau*(C-s[i]))

```

On peut aussi préférer l'écriture :

```

s = [0]*N
for i in range(0, N-1):
    # 0<=i<=N-2
    s[i+1] = s[i]+Delta_t/tau*(C-s[i])

```

Ex 2. (1) On note **reseau_A** et **reseau_B** ces deux listes :

```

reseau_A = [5, [[0, 1], [0, 2], [0, 3], [1, 2], [2, 3]]]
reseau_B = [5, [[0, 1], [1, 2], [1, 3], [2, 4], [2, 3], [3, 4]]]

```

(2) Le réseau vide sur n individus est représenté par la liste $[n, []]$ donc :

```

def creerReseauVide(n):
    return [n, []]

```

(3) Il suffit de vérifier si **paire[0]==i** et **paire[1]==j** ou le contraire :

```

def estUnLienEntre(paire, i, j):
    if (paire[0]==i and paire[1]==j) or (paire[0]==j and paire[1]==i):
        return True
    else:
        return False

```

ou plus rapidement :

```

def estUnLienEntre(paire, i, j):
    return (paire[0]==i and paire[1]==j) or (paire[0]==j and paire[1]==i)

```

(4) On parcourt toutes les paires du réseau et on renvoie **True** dès que l'on en trouve une qui est un lien entre i et j . Dans le cas contraire, on renvoie **False**.

```
def sontAmis(reseau, i, j):
    for paire in reseau[1]:
        if estUnLienEntre(paire, i, j):
            return True
    return False

print(sontAmis(reseau_A, 2, 4))
print(sontAmis(reseau_B, 2, 4))
```

False True

S'il y a m liens d'amitiés, la boucle *for* parcourt (dans le pire cas) une liste de taille m , par ailleurs la fonction **estUnLienEntre** est exécutée en temps constant. Par conséquent le temps d'exécution dans le pire cas de **sontAmis** est $O(m)$.

- (5) Pour vérifier si le lien est déjà présent, on utilise la fonction **sontAmis**. L'énoncé demande d'écrire une *procédure* : on ne renvoie donc pas de résultat, c'est la liste **reseau** donnée en paramètre qui est directement modifiée.

```
def declareAmis(reseau, i, j):
    if not sontAmis(reseau, i, j):
        reseau[1].append([i, j])
```

La fonction **append** est réalisée en temps constant, donc la complexité en temps dans le pire cas de **declareAmis** est la même que celle de **sontAmis** c'est à dire $O(m)$.

- (6) On va à nouveau parcourir toutes les paires du réseau. Lorsque l'une d'elles contient i , alors on ajoute l'autre élément à une liste L , initialement vide.

```
def listeDesAmis(reseau, i):
    L = []
    for paire in reseau[1]:
        if paire[0]==i:
            L.append(paire[1])
        elif paire[1]==i:
            L.append(paire[0])
    return L
```

On dispose à nouveau d'une boucle *for* qui parcourt les m paires du réseau, le bloc d'instructions de cette boucle est en temps constant et par conséquent la complexité en temps dans le pire cas est $O(m)$.

