

DS04

Algorithmique et programmation

Sources :

Proposition de corrigé

Exercice 1 : Analyse harmonique

Q 1 :

```
num = [1]
for i in range(5):
    den = [1, 0.1+i/5, 1]
```

Les fonctions de transfert sont donc :

$$H_1(p) = \frac{1}{p^2+0.1p+1}; H_2(p) = \frac{1}{p^2+0.3p+1}; H_3(p) = \frac{1}{p^2+0.5p+1};$$

$$H_4(p) = \frac{1}{p^2+0.7p+1}; H_5(p) = \frac{1}{p^2+0.9p+1};$$

Q 2 :

1. `np.arange(0.1, 10, 0.02)`
nombre de données : $\frac{9.98-0.1}{0.02} + 1 = 495$
2. en admettant que chacune de ces données est de type float codé en double précision, quelle quantité de mémoire est nécessaire pour le stockage de ces trois listes ?
Le codage en double précision se fait sur 64 bits.
La quantité de mémoire nécessaire est donc : $\frac{3 \times 495 \times 64}{8 \times 1000} = 11.88$ ko.

Q 3 :

```
print((gain[-1]-gain[-2])*(np.log(10))/(np.log(w[-1])-np.log(w[-2])))
```

ou

```
(gain[494]-gain[493])*(np.log(10))/(np.log(w[494])-np.log(w[493]))
```

Q 4 :

- **Proposition d'invariant :** On peut proposer un invariant d'entrée de boucle classique pour la recherche de maximum.
gr est le maximum de la liste gain pour les indices allant de 0 à i-1 et correspond à gain[i-1].
- **Preuve de correction :**
On peut montrer que cet invariant est vrai par récurrence.
 - A l'initialisation, $i = 1$ et $gr = gain[0]$ qui ne contient bien qu'un seul terme et donc gr correspond bien au maximum et correspond bien à $gain[i-1]$.
 - On suppose l'invariant vrai à l'entrée de boucle. Montrons qu'il est vrai à la sortie de la boucle. Pour entrer dans la boucle while, la condition $gr \leq gain[i]$ est vraie et on affecte à gr la valeur $gain[i]$, et i est

itéré de 1, ainsi gr est le maximum de la liste gain pour les indices allant de 0 à $i-1$ et il s'agit bien de $gain[i-1]$.

- A la sortie de la boucle, la condition $gr \leq gain[i]$ ou $i < n$ est fausse.
dans le premier cas le maximum est bien $gr = gain[i-1]$, il faut donc bien renvoyer $w[i-1]$, gr et $phase[i-1]$.
dans le deuxième cas $i = n$ et donc on a atteint le dernier terme.
ainsi si $gr \leq gain[i]$ est vrai on revient au cas précédent et si $gr \leq gain[i]$ est faux, alors le maximum est bien $gain[i-1]$.

• Proposition de variant et preuve de terminaison

La condition **while** possède deux conditions reliés par le "et" logique. On peut donc utiliser deux variants de boucle mais un seul suffit pour montrer la terminaison.

on peut utiliser la suite $i-n$ comme variant qui est une suite d'entiers strictement croissante donc elle devient positive au bout d'un moment.

Q 5 :

```
def picResonance(w, gain, phase):
    n = len(w)
    gr = gain[0]
    L = []
    i = 1
    while i < n:
        if gain[i-1] <= gain[i]:
            i += 1
            while i < n and gain[i-1] <= gain[i]:
                i += 1
            if i < n:
                L.append((w[i-1], gain[i-1], phase[i-1]))
        i += 1
    return L
```

Q 6 :

```
def pulsationCoupure(w, gain):
    n = len(w)
    i = 0
    while i < n and gain[i]+3 > 0:
        i += 1
    if i == n:
        return -1
    else:
        return w[i-1]
```

Q 7 :

```
def pulsationCoupure(w, gain):
    a = 0
    b = len(w)
    while b - a > 1:
        m = (a+b)//2
        if (gain[a]+3)*(gain[m]+3) < 0:
            b = m
        else:
            a = m
    if a == len(w) - 1:
        return -1
    else:
        return w[a]
```

Q 8 :

Chaque ligne comporte environ 36 caractères (fin de ligne inclus). Sans compter la première ligne, cela fait $495 \times 36 = 17820$ caractères. Chacun est codé en ASCII sur un octet. Cela fait donc environ 18 ko.

Q 9 :

```

1 f=open("bode.txt","w")
2 f.write("pulsation"+";"+"gain"+";"+"phase"+"\\n")
3 for i in range(len(w)):
4     f.write(str(w[i])+";"+"str(gain[i])"+";"+"str(phase[i])+"\\n")
5 f.close()

```

Q 10:

```

1 def retourneListes(nomFichier):
2     f=open(nomFichier,"r")
3     f.readline()
4     w=[]
5     gain=[]
6     for x in f:
7         L=x.split(";")
8         w.append(float(L[0]))
9         gain.append(float(L[1]))
10    f.close()
11    return w,gain

```

Cycle 01