

Q 1) – Avec des indices pythoniens, tout est plus simple :

$$F_n = (\omega_n^{k\ell})_{0 \leq k, \ell < n}.$$

Le code le plus simple étant, de notre point de vue, le meilleur, on peut définir la matrice  $F_n$  de la manière suivante (une liste de lignes, qu'on convertit en tableau numpy au moment de renvoyer la valeur calculée).

---

```
import numpy as np
import numpy.linalg as alg

def F(n):
    omega = np.exp(2j*np.pi/n)
    M = []
    for k in range(n):
        ligne = [ omega**(k*ell) for ell in range(n) ]
        M.append(ligne)
    return np.array(M)
```

---

REMARQUE.— Si on veut limiter au strict minimum les opérations effectuées, on peut utiliser le code suivant.

---

```
def F(n):
    omega = np.exp(2j*np.pi/n)
    Fn = np.zeros((n,n), dtype=np.complex)
    facteur = 1
    for k in range(n):
        coeff = 1
        for ell in range(n):
            Fn[k, ell] = coeff
            coeff *= facteur
        facteur *= omega
    return Fn
```

---

Plus économique, c'est incontestable, mais moins évident et, de ce fait, moins sûr.

• Les calculs sont effectués en virgule flottante, il faut penser à arrondir les valeurs d'un coup d'œil pour connaître les matrices exactes.

$$F_2 = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \quad F_3 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & j & j^2 \\ 1 & j^2 & j \end{pmatrix} \quad F_4 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & i & -1 & -i \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -i & -1 & i \end{pmatrix}$$

Q 2) – Le produit  $F_n \cdot \overline{F_n}$  est facile à calculer.

---

```
def F_Fbarre(n):
    Fn = F(n)
    return np.dot(Fn, Fn.conjugate())
```

---

En arrondissant les résultats fournis, on conjecture que

$$\forall n \geq 2, \quad F_n \cdot \overline{F_n} = nI_n.$$

Q 3) – Rien de plus compliqué avec l'inverse.

---

```
def F_inv(n):
    return alg.inv(F(n))
```

---

Rien de vraiment neuf par rapport à la question précédente non plus : on conjecture que

$$\forall n \geq 2, \quad F_n^{-1} = \frac{1}{n} \cdot \overline{F_n}.$$

**Q 4)** – Et toujours rien de compliqué pour le calcul des puissances : le module d’algèbre linéaire a déjà pensé à tout !

---

**def** Fnk(n, k):

A = F(n)

**return** alg.matrix\_power(A, k)

---

*Si on sait ce qu’on cherche, on trouve*  $F_2^4 = 4I_2, F_3^4 = 9I_3, F_4^4 = 16I_4 \dots$  et on conjecture que

$$\forall n \geq 2, \quad F_n^4 = n^2 I_n.$$

*Si on ne connaît pas le résultat à établir, on aura peut-être la chance de commencer par calculer*  $F_n^2$  pour différentes valeurs de n avant de conjecturer que

$$\forall n \geq 2, \quad F_n^2 = (n\delta_{i+j=0 \ [n]})_{0 \leq i, j < n} = \begin{pmatrix} n & & & 0 \\ & \diagdown & & \\ & & n & \\ 0 & n & & \end{pmatrix} \in \mathfrak{M}_n(\mathbb{R}).$$

REMARQUE.— La matrice  $F_n$  intervient dans l’algorithme de la transformation de Fourier rapide (FFT). On pourra partir à la recherche du sujet EPITA 1999 pour trouver quelques précisions.