

9. Décomposition QR

Pour $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$, notons e_j le j -ième vecteur colonne de la matrice A . Comme A est inversible, la famille (e_1, \dots, e_n) est libre (c'est une base de $E = \mathbb{R}^n$!). Je lui applique l'algorithme d'orthonormalisation de Gram-Schmidt en posant :

$$v_1 = e_1, \quad \varepsilon_1 = \frac{1}{\|v_1\|} \cdot v_1 \quad \text{et, pour } j \in \llbracket 2, n \rrbracket \quad v_j = e_j - \sum_{k=1}^{j-1} (\varepsilon_k | e_j) \cdot \varepsilon_k, \quad \varepsilon_j = \frac{1}{\|v_j\|} \cdot v_j$$

J'ai alors en "retournant" les formules, pour $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$, puisque $v_j = \|v_j\| \cdot \varepsilon_j$:

$$e_j = \sum_{k=1}^{j-1} (\varepsilon_k | e_j) \cdot \varepsilon_k + \|v_j\| \cdot \varepsilon_j = \sum_{k=1}^n r_{k,j} \cdot \varepsilon_k \quad (1)$$

où j'ai posé (habilement)

$$\forall (k, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2 \quad r_{k,j} = \begin{cases} (\varepsilon_k | e_j) & \text{si } k < j \\ \|v_j\| & \text{si } k = j \\ 0 & \text{si } k > j \end{cases}.$$

En notant $R = (r_{i,j})_{1 \leq i, j \leq n}$ et Q la matrice dans la base canonique de la famille $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$, je reconnais les combinaisons de colonnes correspondant au produit matriciel : $A = Q \times R$. Pour s'en convaincre, dessiner les matrices... Pour le démontrer, écrire la i -ième coordonnée (dans la base canonique) du vecteur e_j de la relation (1) ci-dessus :

$$a_{i,j} = \sum_{k=1}^n q_{i,k} r_{k,j}$$

où l'on reconnaît la définition du produit de $Q = (q_{i,j})$ par R !

Or par construction $Q \in O_n(\mathbb{R})$ car $(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_n)$ est orthonormale et R est triangulaire supérieure par définition !

Compte tenu du coût en $O(n)$ d'un produit scalaire, le coût de la décomposition QR est en $O(n^3)$, comme celui de la résolution du système $AX = B$, pour B donné dans \mathbb{R}^n . Mais si l'on doit résoudre de nombreux systèmes de cette forme avec divers second membres et **la même** matrice A , la méthode devient rentable car chaque nouvelle résolution se fait en $O(n^2)$: comme Q est orthogonale,

$$AX = B \Leftrightarrow RX = {}^tQB$$

et l'on est ramené à un système triangulaire.

N.B. : comme pour Gram-Schmidt, on peut montrer l'unicité de la décomposition QR de A si l'on ajoute la condition que les coefficients diagonaux de R sont positifs.

Programmation en Python

Je suppose le module `numpy` chargé avec l'alias habituel `np`. Après avoir programmé le calcul du produit scalaire et de la norme euclidienne canoniques, je recopie l'algorithme ci-dessus, sans oublier les transpositions nécessaires car `A[j]` donne la j -ième ligne du tableau `numpy A` ! Noter aussi que j'utilise le même vecteur `v` à chaque passage dans la boucle : c'est la matrice `epsilon` qui sert à mémoriser tous les vecteurs calculés de proche en proche.

Je remplis la matrice `R` au fur et à mesure et `Q` est la transposée de `epsilon`, à cause du remplissage ligne par ligne...

```
def pscal(u, v):
    n = len(u)
    s = 0
    for k in range(n):
        s += u[k]*v[k]
    return s

def norme(u):
    return sqrt(pscal(u, u))

def QR(A):
    n = len(A)
    e = np.transpose(A);
    R = np.zeros((n, n))
    epsilon = np.zeros((n, n))
    for j in range(n):
        v = e[j]
        for k in range(j):
            R[k, j] = pscal(epsilon[k], e[j])
            v = v - R[k, j]*epsilon[k]
        R[j, j] = norme(v)
        epsilon[j] = v/R[j, j]
    return np.transpose(epsilon), R
```