

Ce qui suit propose un algorithme (algorithme de Souriau ou de Fadeev-Frame) pour calculer les coefficients du polynôme caractéristique d'une matrice de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  ayant  $n$  valeurs propres distinctes et pour inverser cette matrice lorsqu'elle est inversible.

Dans toute la suite  $n$  est un entier naturel supérieur ou égal à 2.  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  est l'espace vectoriel des matrices carrées d'ordre  $n$  à coefficients dans  $\mathbb{R}$ .  $I_n$  est la matrice unité de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  et  $0_n$  est la matrice nulle de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ .

**Q1**  $\text{tr}$  est l'application de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  dans  $\mathbb{R}$ , qui à un élément  $A$  de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  associe sa trace  $\text{tr}(A)$  c'est à dire la somme des éléments de sa diagonale.

a) Montrer que  $\text{tr}$  est une forme linéaire sur  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ .

b) Montrer que :  $\forall (A, B) \in (\mathcal{M}_n(\mathbb{R}))^2$ ,  $\text{tr}(AB) = \text{tr}(BA)$ .

c) Montrer que si  $A$  et  $D$  sont deux matrices semblables de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  alors elles ont même trace (on pourra utiliser **b**).

Dans toute la suite  $A$  est une matrice de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  ayant  $n$  valeurs propres deux à deux distinctes  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ .

On pose  $P = (X - \lambda_1)(X - \lambda_2) \cdots (X - \lambda_n) = a_0 + a_1 X + a_2 X^2 \cdots + a_{n-1} X^{n-1} + X^n$ .

**Q2** a) Montrer que l'on peut trouver un élément  $V$  de  $GL_n(\mathbb{K})$  tel que  $V^{-1}AV$  soit la matrice diagonale

$D = \text{Diag}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$ .

Prouver alors que  $\forall k \in \mathbb{N}^*$ ,  $\text{tr}(A^k) = \sum_{i=1}^n \lambda_i^k$ .

b) Pour tout élément  $k$  de  $\mathbb{N}^*$  on pose  $S_k = \lambda_1^k + \lambda_2^k \cdots + \lambda_n^k = \sum_{i=1}^n \lambda_i^k$ .

On considère le système linéaire, dont les inconnues sont  $u_1, u_2, \dots, u_n$ , défini par les  $n$  équations suivantes :

$$S_1 + u_1 = 0 \quad \text{et} \quad \forall k \in \llbracket 2, n \rrbracket, S_k + u_1 S_{k-1} + u_2 S_{k-2} + \cdots + u_{k-2} S_2 + u_{k-1} S_1 + k u_k = 0.$$

b1) Écrire la matrice ou la forme matricielle de ce système et en déduire qu'il admet une solution et une seule.

b2) On rappelle que  $(X - \lambda_1)(X - \lambda_2) \cdots (X - \lambda_n) = a_0 + a_1 X + a_2 X^2 \cdots + a_{n-1} X^{n-1} + X^n$ .

Préciser le coefficient de  $X^{n-1}$  dans les deux membres de l'égalité. Même chose pour le coefficient de  $X^{n-2}$ .

Vérifier alors que  $u_1 = -S_1 = a_{n-1}$  et  $u_2 = -\frac{1}{2}(S_2 + u_1 S_1) = a_{n-2}$ .

On admet momentanément que  $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $u_k = a_{n-k}$ .

**Q3** a) Montrer que  $P(D) = 0_n$ . En déduire que  $P(A) = 0_n$ .

b) Montrer que  $A$  est inversible si et seulement si  $a_0 \neq 0$ .

Montrer que la matrice  $A^{-1}$ , lorsqu'elle existe, s'écrit comme un polynôme en  $A$ .

**Q4** On considère la suite  $(B_k)_{k \in \llbracket 1, n \rrbracket}$  de matrices de  $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  et la suite  $(d_k)_{k \in \llbracket 1, n \rrbracket}$  de réels définies par :

$$\begin{cases} d_1 = -\text{tr}(A), B_1 = A + d_1 I_n \\ \forall k \in \llbracket 2, n \rrbracket, d_k = -\frac{1}{k} \text{tr}(B_{k-1} A) \text{ et } B_k = B_{k-1} A + d_k I_n \end{cases} .$$

a) Établir que pour tout élément  $k$  de  $\llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $B_k = A^k + \sum_{i=1}^k d_i A^{k-i}$ .

b) Montrer que pour tout élément  $k$  de  $\llbracket 2, n \rrbracket$ ,  $d_k = -\frac{1}{k} \left( \text{tr}(A^k) + \sum_{i=1}^{k-1} d_i \text{tr}(A^{k-i}) \right)$ .

En déduire que  $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $d_k = a_{n-k}$  et que  $B_n = 0_n$ .

c) Prouver que  $A$  est inversible si et seulement si  $d_n \neq 0$ . Exprimer  $A^{-1}$  lorsqu'elle existe en fonction de  $B_{n-1}$  et  $d_n$ .

d)  $A = \begin{pmatrix} 3 & 1 & 0 \\ 2 & 3 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \end{pmatrix}$ .

d1) Donner les valeurs propres et les sous-espaces propres de  $A$ .

d2) Prouver que  $A$  est inversible et utiliser la méthode étudiée ci-dessous pour calculer  $A^{-1}$ .

**Q5** On se propose ici de montrer le résultat admis dans la question 2 et un peu plus.

$Q$  est un élément de  $\mathbb{R}[X]$  de degré  $n$  et dont les  $n$  racines dans  $\mathbb{C}$ , comptées avec leur ordre de multiplicité, sont  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ .

On pose  $Q = \sum_{k=0}^n b_k X^k$ . Ainsi  $Q = b_n \prod_{k=1}^n (X - \alpha_k)$ . Notons que  $b_n$  n'est pas nul.

On pose encore  $\forall k \in \mathbb{N}$ ,  $T_k = \sum_{i=1}^n \alpha_i^k$  (notons que  $T_0 = n$  à un éventuel abus près).

On se propose de montrer que l'on peut calculer par récurrence les éléments de la suite  $(T_k)_{k \in \mathbb{N}}$  à partir des coefficients de  $Q$ .

a) Soit  $i$  un élément de  $\llbracket 1, n \rrbracket$ . On note  $Q_i$  le quotient de  $Q$  par  $X - \alpha_i$ .

Montrer que  $Q_i = \sum_{r=1}^n \left( \sum_{k=r}^n b_k \alpha_i^{k-r} \right) X^{r-1}$  (on pourra partir de  $Q = Q - Q(\alpha_i)$  et factoriser  $X - \alpha_i$ ).

b) En remarquant que  $Q' = \sum_{i=1}^n Q_i$ , montrer que  $\forall r \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $r b_r = \sum_{j=0}^{n-r} b_{r+j} T_j$ .

En déduire que  $\forall k \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket$ ,  $(n-k) b_{n-k} = \sum_{j=0}^k b_{n-k+j} T_j$  (★).

Exprimer alors, pour  $k$  dans  $\llbracket 1, n-1 \rrbracket$ ,  $T_k$  en fonction de  $T_0, T_1, \dots, T_{k-1}$  et des coefficients de  $Q$ .

c) Soit  $k$  un élément de  $\llbracket n, +\infty \rrbracket$ .

Montrer que  $\sum_{j=0}^n b_j T_{j+k-n} = 0$  et exprimer  $T_k$  en fonction de  $T_{k-n}, T_{k-n+1}, \dots, T_{k-1}$  et des coefficients de  $Q$ .

Vérifier que l'égalité (★) vaut encore pour  $k = n$ .

d) Montrer le résultat admis à la question Q2.

**Q6** On revient encore à la matrice  $A$  et au polynôme  $P$ . On se propose d'écrire un programme en TP4 qui calcule les coefficients du polynôme  $P$  à partir de la matrice  $A$  et donne  $A^{-1}$  lorsque cela est possible.

Notons qu'au début de ce programme on aura les déclarations suivantes :

```
1 Const DimMax=20;
2 Type Poly=array[0..DimMax] of real;
3 Matrice=[1..DimMax,1..DimMax] of real;
```

Le but est de rendre le programme principal minimal. On écrira donc des fonctions ou procédures pour exécuter les tâches principales. Le programme doit impérativement contenir la fonction et les trois procédures suivantes.

• Une fonction Trace dont la première ligne est

```
1 Function Trace (n:integer;A:matrice):real;
```

- Une procédure EntreMatrice dont la première ligne est :

```
1 Procédure EntreMatrice(n:integer;Var A:matrice);
```

- Une procédure EcrivMatrice dont la première ligne est :

```
1 Procédure EcrivMatrice(n:integer;A:matrice);
```

- Une procédure MultiplieMatrice dont la première ligne est :

```
1 Procédure MultiplieMatrice(n:integer;U,V:matrice;Var W:matrice);
```

Ecrire le programme demandé.

---