

PARTIE J

Q1)  $U = (u_{ij}) \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ .  $\mathcal{B} = (E_1, E_2, \dots, E_n)$  est la base canonique de  $E = \mathcal{M}_{n,1}(\mathbb{R})$ .

→ Supposons que :  $U \in \mathcal{S}_n$ .

$\forall (X, Y) \in \mathcal{M}_{n,1}(\mathbb{R})^2$ ,  $t(tXUY) = tXUY$  (car  $tXUY \in \mathcal{M}_{1,1}(\mathbb{R})$ ).

$\forall (X, Y) \in E^2$ ,  $tYtUX = tXUY$

$\forall (X, Y) \in E^2$ ,  $tYUX = tXUY$  car  $tU = U$

Donc  $\forall (X, Y) \in E^2$ ,  $\langle Y, UX \rangle = \langle X, UY \rangle$ ;  $\forall (X, Y) \in E^2$ ,  $\langle UX, Y \rangle = \langle X, UY \rangle$ .

→ réciproquement supposons que :  $\forall (X, Y) \in E^2$ ,  $\langle UX, Y \rangle = \langle X, UY \rangle$ .

Par  $\forall (i, j) \in \overline{1, n} \times \overline{1, n}$ ,  $\langle UE_i, E_j \rangle = \langle E_i, UE_j \rangle$ ;  $\forall (i, j) \in \overline{1, n} \times \overline{1, n}$ ,  $tE_j UE_i = tE_i UE_j$

et  $\forall (i, j) \in \overline{1, n} \times \overline{1, n}$ ,  $UE_i = \sum_{k=1}^n u_{ki} E_k$  et  $UE_j = \sum_{k=1}^n u_{kj} E_k$

$tE_j E_k = \begin{cases} 1 & \text{si } k=j \\ 0 & \text{si } k \neq j \end{cases}$

Donc  $\forall (i, j) \in \overline{1, n} \times \overline{1, n}$ ,  $tE_j UE_i = tE_i \sum_{k=1}^n u_{ki} E_k = \sum_{k=1}^n u_{ki} tE_j E_k = u_{ji}$

$\forall (i, j) \in \overline{1, n} \times \overline{1, n}$ ,  $tE_i UE_j = tE_j \sum_{k=1}^n u_{kj} E_k = \sum_{k=1}^n u_{kj} tE_i E_k = u_{ij}$

Finalement :  $\forall (i, j) \in \overline{1, n} \times \overline{1, n}$ ,  $u_{ij} = u_{ji}$ ;  $U \in \mathcal{S}_n$

Donc :  $U \in \mathcal{S}_n \Leftrightarrow \forall (X, Y) \in E^2$ ,  $\langle UX, Y \rangle = \langle X, UY \rangle$  -  $U \in \mathcal{S}_n \Leftrightarrow U \in \mathcal{S}_n$ .

Q2) Soit  $(U, V) \in \mathcal{S}_n^2$ .  $UV \in \mathcal{S}_n \Leftrightarrow t(UV) = UV \Leftrightarrow tVtU = UV \Leftrightarrow VU = UV$

Donc  $\forall (U, V) \in \mathcal{S}_n^2$ ,  $UV \in \mathcal{S}_n \Leftrightarrow VU = UV$ .

Q3)  $X = \sum_{k=1}^n \alpha_k E'_k$ ;  $UX = \sum_{k=1}^n \alpha_k UE'_k = \sum_{k=1}^n \alpha_k \lambda_k E'_k$

$\langle UX, X \rangle = \langle \sum_{k=1}^n \alpha_k \lambda_k E'_k, \sum_{k=1}^n \alpha_k E'_k \rangle = \sum_{k=1}^n \alpha_k^2 \lambda_k$  (car  $(E'_1, E'_2, \dots, E'_n)$  est orthogonale).

$\langle UX, X \rangle = \sum_{k=1}^n \alpha_k^2 \lambda_k = \sum_{k=1}^n \lambda_k \alpha_k^2$ .

Donc si  $X = \sum_{k=1}^n \alpha_k E'_k$  :  $\langle UX, X \rangle = \sum_{k=1}^n \lambda_k \alpha_k^2$

Q4) i)  $\Rightarrow$  ii). Soit  $\lambda \in \overline{1, n}$ .  $E'_\lambda \neq 0$  donc  $\langle UE'_\lambda, E'_\lambda \rangle > 0$

$\langle UE'_\lambda, E'_\lambda \rangle = \langle \lambda E'_\lambda, E'_\lambda \rangle = \lambda \langle E'_\lambda, E'_\lambda \rangle = \lambda \|\cdot\|^2$ ; donc  $\lambda > 0$ .

$\forall \lambda \in \overline{1, n}$ ,  $\lambda > 0$ .

ii)  $\Rightarrow$  i) Supposons que  $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \lambda \neq 0$ .

Soit  $x$  un élément non nul de  $E$  de coordonnées  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  dans la base  $B'$ .

$$\exists i \in \{1, \dots, n\}, \alpha_i \neq 0. \langle Ux, x \rangle = \sum_{k=1}^n \lambda_k \alpha_k^2 \underset{\substack{\geq \lambda_i \alpha_i^2 \\ \lambda_i \alpha_i^2 > 0}}{\geq} \lambda_i \alpha_i^2 > 0 \text{ car } \lambda_i > 0 \text{ et } \alpha_i^2 > 0$$

Donc  $\forall x \in E, x \neq 0 \Rightarrow \langle Ux, x \rangle > 0$ . Ceci achève de prouver que : i)  $\Leftrightarrow$  ii)

Q5) a) Soit  $x$  un élément de  $E$  de coordonnées  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  dans la base orthonormale

$B' = (E'_1, E'_2, \dots, E'_n)$  tel que  $\|x\|_2 \leq 1$ .

$$|\langle Ux, x \rangle| = \left| \sum_{k=1}^n \lambda_k \alpha_k^2 \right| \leq \sum_{k=1}^n |\lambda_k| \alpha_k^2 \leq f(U) \sum_{k=1}^n \alpha_k^2 \stackrel{B' \text{ orthonormale}}{=} f(U) \|x\|_2^2 \leq f(U) \underset{\|x\|_2 \leq 1}{\leq} f(U).$$

Donc  $\forall x \in E, \|x\|_2 \leq 1 \Rightarrow |\langle Ux, x \rangle| \leq f(U)$ .

$f(U) = \max_{\|x\|_2 \leq 1} |\langle Ux, x \rangle|$  et donc une partie non vide de  $\mathbb{R}$  majorée par  $f(U)$ .

b)  $f(U) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$ .  $\exists i_0 \in \{1, \dots, n\}, f(U) = |\lambda_{i_0}|$ .

Pour  $x = E'_{i_0}$ .  $\|x\|_2 = \|E'_{i_0}\|_2 = 1 \leq 1$  ! Donc  $|\langle U E'_{i_0}, E'_{i_0} \rangle| \leq \|U\|$

$$\text{or } |\langle U E'_{i_0}, E'_{i_0} \rangle| = |\langle \lambda_{i_0} E'_{i_0}, E'_{i_0} \rangle| = |\lambda_{i_0}| \langle E'_{i_0}, E'_{i_0} \rangle = |\lambda_{i_0}| = f(U).$$

Donc  $f(U) \leq \|U\|$ . Par  $f(U)$  est un majorant de l'ensemble  $\{|\langle Ux, x \rangle|; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1\}$  qui atteint pour une certaine  $x$  la valeur  $\|U\|$ ; par conséquent  $f(U) \geq \|U\|$ .

Finalement  $\|U\| = f(U)$ .

c) Soit  $x$  un élément de  $E$  de coordonnées  $(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$  dans la base orthonormale

$$B' = (E'_1, E'_2, \dots, E'_n). \quad \|x\|_2 = \sqrt{\sum_{k=1}^n \alpha_k^2}; \quad Ux = \sum_{k=1}^n \alpha_k \lambda_k E'_k \text{ donc } \|Ux\|_2 = \sqrt{\sum_{k=1}^n (\alpha_k \lambda_k)^2}$$

$$\|Ux\|_2 = \sqrt{\sum_{k=1}^n |\lambda_k|^2 \alpha_k^2} \leq \sqrt{\sum_{k=1}^n (f(U))^2 \alpha_k^2} \stackrel{\text{soit par la suite}}{=} f(U) \sqrt{\sum_{k=1}^n \alpha_k^2} = f(U) \|x\|_2 = \|U\| \|x\|_2$$

$\forall x \in E, \|Ux\|_2 \leq \|U\| \|x\|_2$ .

Donc  $\forall x \in E, \|x\|_2 \leq 1 \Rightarrow \|Ux\|_2 \leq \|U\|$ . Par conséquent  $f(\|Ux\|_2; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1)$  est une partie non vide de  $\mathbb{R}$ , majorée par  $\|U\|$ .

Par conséquent  $\{ \|Ux\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \}$  possède une borne supérieure  $\delta$  et  $0 \leq \|U\|$ . Ne reste plus qu'à montrer l'égalité.

Soit  $e_0 \in E, \|e_0\|_2 = 1$  tel que :  $\|Ue_0\|_2 = \|U\|$ .

$$\|Ue_0\|_2 = \|\lambda_0 e_0\|_2 = |\lambda_0| \|e_0\|_2 = |\lambda_0| = \|Ue_0\|_2 = \|U\| \text{ et } \|e_0\|_2 = 1 \leq 1 !$$

Donc  $\|U\| \in \{ \|Ux\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \}$  ; par conséquent  $\|U\| \leq \delta$ .

Finalement :  $\|U\| = \sup \{ \|Ux\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \}$ .

Remarque.. Soit  $A \in M_n(\mathbb{R})$ ,  $\{ \|Ax\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \}$  est une partie non vide et majorée de  $\mathbb{R}$  ; si l'on note  $\|A\|$  la borne supérieure on peut montrer que  $\|A\| = \sqrt{\lambda_{\max}(A^T A)}$ . Un bon exercice de contrôle, facile avec ce qui précède car  $A^T A$  est une matrice symétrique...

Ex 6.. a) soit  $U$  un élément de  $\mathcal{S}_n$  tel que  $\|U\| = 0$ .

$$0 = \|U\| = \sup \{ \|Ux\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \}.$$

Par conséquent  $\forall x \in E, \|x\|_2 \leq 1 \Rightarrow \|Ux\|_2 = 0$ .

$$\forall x \in E, \|x\|_2 \leq 1 \Rightarrow Ux = 0.$$

Il reste à prouver que :  $\forall y \in E, Uy = 0$ . Soit  $y \in E$ .

Si  $y$  est nul,  $Uy$  aussi ; supposons  $y \neq 0$  et posons  $x = \frac{1}{\|y\|_2} y$ .

Alors  $\|x\|_2 = \frac{1}{\|y\|_2} \|y\|_2 = 1 \leq 1$  ! Donc  $Ux = 0$ .

$$Uy = U(\|y\|_2 x) = \|y\|_2 Ux = 0 ; \text{ donc } \forall y \in E, Uy = 0, U = 0.$$

$\forall U \in \mathcal{S}_n, \|U\| = 0 \Rightarrow U = 0$ . Remarque.. Soit  $x \in E, \|Ux\|_2 \leq \|U\| \|x\|_2 = 0$   
Donc  $\forall x \in E, \|Ux\|_2 = 0 ; \forall x \in E, Ux = 0 ; U = 0 !!$

b) -  $\forall U \in \mathcal{S}_n, \|U\| \in \mathbb{R}_+$

-  $\forall U \in \mathcal{S}_n, \|U\| \geq 0 \Leftrightarrow U = 0$  ( $\Leftarrow$  déjà  $\Rightarrow$  a) !)

- soit  $U \in \mathcal{S}_n$  et  $\lambda \in \mathbb{R}$

$$\forall x \in E, \|(\lambda U)x\|_2 = |\lambda| \|Ux\|_2 ; \text{ donc}$$

$$\|\lambda U\| = \sup \{ \|\lambda Ux\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \} = |\lambda| \sup \{ \|Ux\|_2 ; x \in E \text{ et } \|x\|_2 \leq 1 \} = |\lambda| \|U\|$$

$$\forall U \in \mathcal{S}_n, \forall \lambda \in \mathbb{R}, \|\lambda U\| = |\lambda| \|U\|.$$

- soit  $(U, V) \in S_n^2$ . soit  $\lambda \in \mathbb{R}$  tel que  $\|\lambda U\|_2 \leq 1$ .

$$\|(U+V)\lambda\|_2 = \|\lambda U + \lambda V\|_2 \leq \|\lambda U\|_2 + \|\lambda V\|_2 \leq \|U\|_2 + \|V\|_2$$

Donc  $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \|\lambda U\|_2 \leq 1 \Rightarrow \|(U+V)\lambda\|_2 \leq \|U\|_2 + \|V\|_2$ . qui est une partie de  $\mathbb{R}$  ayant pour borne supérieure  $\|U\|_2 + \|V\|_2$ .

Donc  $\|U+V\|_2 \leq \|U\|_2 + \|V\|_2$ .

ce qui prouve suffit pour dire que l'application  $\begin{matrix} S_n \rightarrow \mathbb{R} \\ U \mapsto \|U\|_2 \end{matrix}$  est une norme sur  $S_n$ .

$\square$   $(UV) \in S_n^2$  et  $UV = VU$ . donc  $UV \in S_n$ .

soit  $\lambda \in \mathbb{R}$ .  $\|UV\lambda\|_2 = \|U(V\lambda)\|_2 \leq \|U\|_2 \|V\lambda\|_2 \leq \|U\|_2 \|V\|_2 \|\lambda\|_2$

$\forall \lambda \in \mathbb{R}, \|\lambda\|_2 \leq 1 \Rightarrow \|UV\lambda\|_2 \leq \|U\|_2 \|V\|_2 \|\lambda\|_2 \leq \|U\|_2 \|V\|_2$ .

$\|U\|_2 \|V\|_2$  majore  $\|UV\lambda\|_2 ; \lambda \in \mathbb{R} \text{ et } \|\lambda\|_2 \leq 1$  qui est une partie de  $\mathbb{R}$  de borne supérieure  $\|UV\|_2$ .

Donc  $\|UV\|_2 \leq \|U\|_2 \|V\|_2$ .

PARTIE II

ⓐ  $T \in S_n$ ,  $I-T$  inversible.  $\|I-T\| = \rho(I-T) \leq k$

$\text{Spec}(I-T) = \{1-\lambda; \lambda \in \text{Spec} T\}$

$\rho(I-T) \leq k$ , par conséquent  $\forall \lambda \in \text{Spec} T, |1-\lambda| \leq k$ .

$\forall \lambda \in \text{Spec} T, -k \leq 1-\lambda \leq k; \forall \lambda \in \text{Spec} T, 1-k \leq \lambda \leq 1+k$ .

En particulier  $\forall \lambda \in \text{Spec} T, \lambda \geq 1-k > 0; \forall \lambda \in \text{Spec} T, \lambda > 0$ .

T est définie positive.

$0 \notin \text{Spec} T$  donc T est inversible!  $\text{Spec} T^{-1} = \{ \frac{1}{\lambda}; \lambda \in \text{Spec} T \}$

$\forall \lambda \in \text{Spec} T, 1-k \leq \lambda; \forall \lambda \in \text{Spec} T, \frac{1}{\lambda} \leq \frac{1}{1-k}; \forall \mu \in \text{Spec} T^{-1}, 0 < \mu \leq \frac{1}{1-k}$

Par conséquent  $\rho(T^{-1}) \leq \frac{1}{1-k}; \|T^{-1}\| \leq \frac{1}{1-k}$ . ( $T^{-1} \in S_n$ !)

$\|T^{-1}\|_2 = \|T^{-1}(I-T)\| \leq \|T^{-1}\| \|I-T\| \leq \frac{1}{1-k} \cdot k$ .  $\|T^{-1}-I\|_2 \leq \frac{k}{1-k}$ .

Q2 a) Montrons par récurrence que pour tout  $p \in \mathbb{N}$ ,  $U_p$  est symétrique et  $U_p T = T U_p$ .

→ c'est clair pour  $p=0$  car  $U_0 = I$

→ Supposons la propriété vraie pour  $p \in \mathbb{N}$  et montrons la pour  $p+1$ .

$U_p \in \mathcal{S}_n, I \in \mathcal{S}_n$  et  $T U_p \in \mathcal{S}_n$

$\hookrightarrow T \in \mathcal{S}_n, U_p \in \mathcal{S}_n$  et  $T U_p = U_p T$

Au contraire  $U_{p+1} \in \mathcal{S}_n$  comme combinaison linéaire d'éléments de  $\mathcal{S}_n$ .

$U_{p+1} T = U_p T + T - T U_p T = T U_p + T - T U_p T = T(U_p + I - U_p T) = T U_{p+1}$ . Ce qui achève la récurrence.

$\forall p \in \mathbb{N}, U_p \in \mathcal{S}$  et  $U_p T = T U_p$ .

b) Soit  $p \in \mathbb{N}$ . Notons que  $U_{p+1}^{-1}, I - T$  et  $U_p^{-1} T^{-1}$  sont des éléments de  $\mathcal{S}_n$ .

$\|U_{p+1}^{-1} T^{-1}\| = \|U_p^{-1} (I - T) U_p^{-1} T^{-1}\| = \|(I - T) U_p^{-1} T^{-1}\| = \|(I - T)(U_p^{-1} T^{-1})\|$

$\|U_{p+1}^{-1} T^{-1}\| \leq \|I - T\| \|U_p^{-1} T^{-1}\|$

Montrons par récurrence que :  $\forall p \in \mathbb{N}, \|U_p^{-1} T^{-1}\| \leq \frac{k^{p+1}}{1-k}$ .

→  $\|U_0^{-1} T^{-1}\| = \|I T^{-1}\| \leq \frac{k}{1-k} = \frac{k^{0+1}}{1-k}$ ; la propriété est vraie pour  $p=0$ .

→ Supposons la propriété vraie pour  $p \in \mathbb{N}$  et montrons la pour  $p+1$ .

$\|U_{p+1}^{-1} T^{-1}\| \leq \|I - T\| \|U_p^{-1} T^{-1}\| \leq k \times \frac{k^{p+1}}{1-k} = \frac{k^{p+2}}{1-k}$  ce qui achève la récurrence.

$\forall p \in \mathbb{N}, \|U_p^{-1} T^{-1}\| \leq \frac{k^{p+1}}{1-k}$ .

Or  $0 < k < 1$ .  $\lim_{p \rightarrow +\infty} \frac{k^{p+1}}{1-k} = 0$ ;  $\lim_{p \rightarrow +\infty} \|U_p^{-1} T^{-1}\| = 0$ ; donc  $(U_p)_{p \geq 0}$  converge vers  $T^{-1}$ .

c)  $T = \beta S$  avec  $\beta \in ]0, 1[$ .  $T$  est symétrique et  $\|I - T\| = \|(1 - \beta)S\| = (1 - \beta)\|S\| = 1 - \beta$

$k = \|I - T\| = 1 - \beta$ .  $k \in ]0, 1[$  et  $\|I - T\| = k \leq k!$

$\|S\| = \|S\| = 1$   
 $\beta \in ]0, 1[$ .

$T$  a les bonnes propriétés.

Montrons par récurrence que :  $\forall p \in \mathbb{N}, \|U_p^{-1} T^{-1}\| = \frac{k^{p+1}}{1-k}$ .

→  $\|U_0^{-1} T^{-1}\| = \|I \cdot \frac{1}{\beta} S\| = \|\frac{1}{\beta} S\| = \frac{1}{\beta} \|S\| = \frac{1}{1-\beta} = \frac{1}{1-k} = \frac{k^{0+1}}{1-k}$

→ Supposons la propriété vraie pour  $p$  et  $n$  et montrons la pour  $p+1$

$$\|U_{p+1} - T'\| = \|(I - T)(U_p - T')\| = \|(1-\beta)I(U_p - T')\| = (1-\beta)\|U_p - T'\| = \frac{\beta^{p+1}}{1-\beta} = \frac{\beta^{p+1}}{1-\beta}$$

ici plus haut

Ceci achève la récurrence.

$\forall p \in \mathbb{N}, \|U_p - T'\| = \frac{\beta^{p+1}}{1-\beta}$ . Ceci montre que la projection obtenue à la fin de  $p$  itérations est la meilleure possible. Notons que  $\forall p \in \mathbb{N}, U_p = \frac{1 - (1-\beta)^{p+1}}{\beta} I$ .

③ a) Si  $\lambda = \mu$ , alors  $A$  est une matrice diagonalisable (A.C.S.) n'ayant

qu'une seule valeur propre  $\lambda$ . Donc  $A$  est semblable à  $\lambda I$ . Ricopy :

$$\exists P \in GL_n(\mathbb{R}), \lambda I = P^{-1}AP, \quad P\lambda I P^{-1} = A, \quad A = \lambda P I P^{-1} = \lambda I.$$

Donc  $A^{-1} = \frac{1}{\lambda} I$  et l'algorithme n'est pas franchement utile !

Si  $\lambda \neq \mu$ .

$$b) \forall t \in \mathbb{R}_+, \|I - tA\| = \rho(I - tA). \quad \text{Spec}(I - tA) = \{1 - t\delta; \delta \in \text{Spec} A\}.$$

$t \in \mathbb{R}_+$

$$\forall \delta \in \text{Spec} A, \lambda \leq \delta \leq \mu; \quad \forall \delta \in \text{Spec} A, 1 - t\mu \leq 1 - t\delta \leq 1 - t\lambda$$

$$\forall \delta \in \text{Spec} A, -|1 - t\mu| \leq 1 - t\delta \leq |1 - t\lambda|$$

$$\forall \delta \in \text{Spec} A, 1 - t\delta \leq |1 - t\lambda| \text{ et } -(1 - t\delta) \leq |1 - t\mu|$$

$$\forall \delta \in \text{Spec} A, |1 - t\delta| \leq \max(|1 - t\lambda|, |1 - t\mu|)$$

Or  $\lambda \in \text{Spec} A$  et  $\mu \in \text{Spec} A$ ; par conséquent :

$$\max_{\delta \in \text{Spec} A} |1 - t\delta| = \max(|1 - t\lambda|, |1 - t\mu|) = \max(|1 - t\lambda|, |1 - t\mu|) = h(t).$$

$t \in \text{Spec} A$

$$\text{Donc } h(t) = \max_{\delta \in \text{Spec} A} |1 - t\delta| = \max_{\delta' \in \text{Spec}(I - tA)} |\delta'| = \rho(I - tA) = \|I - tA\|.$$

$$\forall t \in \mathbb{R}_+, \|I - tA\| = \max(f(t), g(t)) = h(t).$$

Notons que :  $\forall t \in [0, \frac{1}{\lambda}]$ ,  $f(t) = 1 - \lambda t$  et  $\forall t \in [\frac{1}{\lambda}, +\infty[$ ,  $f(t) = \lambda t - 1$

$\forall t \in [0, \frac{1}{\mu}]$ ,  $g(t) = 1 - \mu t$  et  $\forall t \in [\frac{1}{\mu}, +\infty[$ ,  $g(t) = \mu t - 1$

Rappelons que :  $\lambda < \mu; \frac{1}{\lambda} > \frac{1}{\mu}$ .

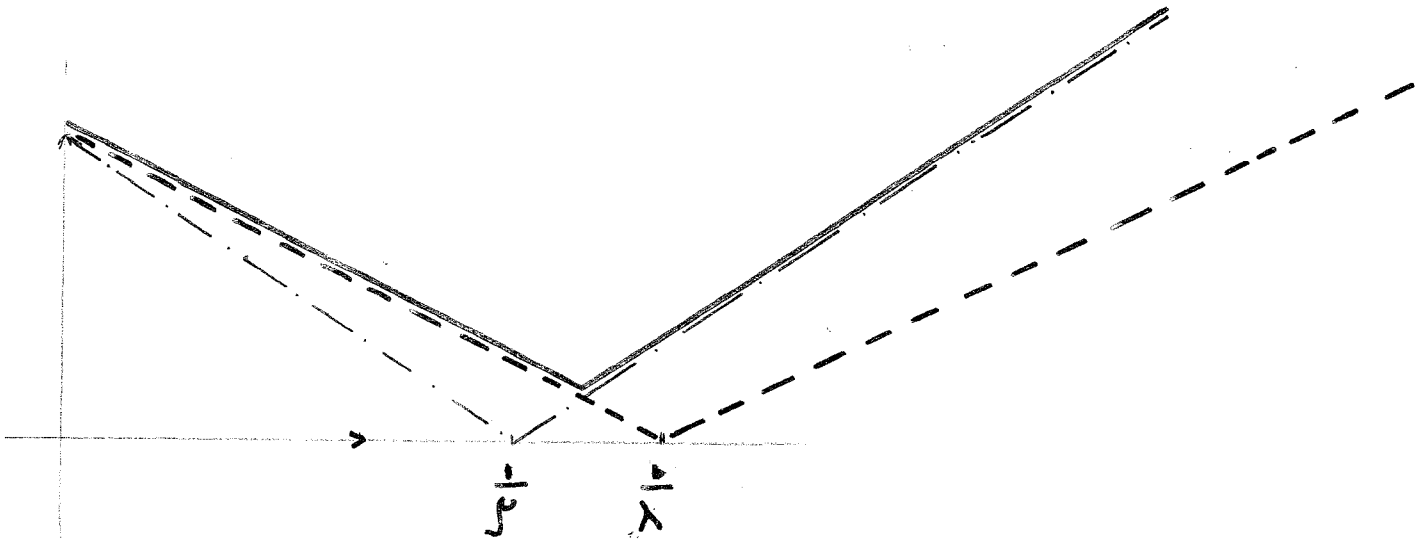
$$\forall t \in [0, \frac{1}{\mu}], h(t) = \max(1 - \lambda t, 1 - \mu t) = 1 - \lambda t.$$

$\forall t \in [\frac{1}{\lambda}, +\infty[$ ,  $h(t) = \max(\lambda t - 1, \mu t - 1) = \mu t - 1$ .

$\forall t \in ]\frac{1}{\mu}, \frac{1}{\lambda}]$ ,  $h(t) = \max(1 - \lambda t, \mu t - 1)$

à  $\forall t \in ]\frac{1}{\mu}, \frac{1}{\lambda}]$ ,  $1 - \lambda t \leq \mu t - 1 \iff t \geq \frac{2}{\lambda + \mu}$  ; notons que  $\frac{2}{\lambda + \mu} \in ]\frac{1}{\mu}, \frac{1}{\lambda}[$ .

$\forall t \in [\frac{1}{\mu}, \frac{2}{\lambda + \mu}]$ ,  $h(t) = 1 - \lambda t$  et  $\forall t \in [\frac{2}{\lambda + \mu}, \frac{1}{\lambda}]$ ,  $h(t) = \mu t - 1$ .



----- d  
 ----- s  
 ----- s

L'étude précédente donne :  $\forall t \in [0, \frac{2}{\lambda + \mu}]$ ,  $h(t) = 1 - \lambda t$  et

strictement décroissante sur  $[0, \frac{2}{\lambda + \mu}]$  et strictement  $\forall t \in [\frac{2}{\lambda + \mu}, +\infty[$   $h(t) = \mu t - 1$ .  
 et croissante sur  $[\frac{2}{\lambda + \mu}, +\infty[$

Donc h est minimum en un point et ce point :  $\alpha = \frac{2}{\lambda + \mu}$ .

Le minimum est :  $h = h(\alpha) = 1 - \lambda \frac{2}{\lambda + \mu} = \frac{\mu - \lambda}{\lambda + \mu}$  ;  $R = \frac{\mu - \lambda}{\mu + \lambda}$

notons que  $R \in ]0, 1[$ .

$\gamma = \gamma(A) = \|A\|$ .  $\text{Spec } A^{-1} = \{ \frac{1}{\sigma} ; \sigma \in \text{Spec } A \}$  donc  $\gamma(A^{-1}) = \frac{1}{\lambda}$  ;  $\|A^{-1}\| = \frac{1}{\lambda}$

Pour conclure  $R = \frac{\|A\| - \gamma(A^{-1})}{\|A\| + \gamma(A^{-1})} = \frac{\|A\| \|A^{-1}\| - 1}{\|A\| \|A^{-1}\| + 1} = \frac{c - 1}{c + 1}$  ;  $R = \frac{c - 1}{c + 1}$ .

$$c) T = \alpha A \text{ est pythagoréenne et } \|I - T\| = \|I - \alpha A\| = \beta(\alpha) = \frac{\alpha - \lambda}{\alpha + \lambda} = \beta < 1$$

On peut donc appliquer l'algorithme à  $T$ , ce qui fournit une valeur approchée de  $T^{-1}$  en remarquant que  $A^{-1} = \alpha T^{-1}$ , on obtient une valeur approchée de  $A^{-1}$ .

### PARTIE III

①) Montrons par récurrence que, pour tout  $p \in \mathbb{N}$ ,  $V_p$  est pythagoréenne et commute avec  $T$ .

→ c'est vrai pour  $p=0$  car  $V_0 = I$ .

→ Supposons la propriété vraie pour  $p \in \mathbb{N}$  et montrons la pour  $p+1$ .

$$V_{p+1} = 2V_p - V_p T V_p. \quad 2V_p \in \mathcal{S}_n; \text{ montrons que } V_p T V_p \in \mathcal{S}_n.$$

$T \in \mathcal{S}_n, V_p \in \mathcal{S}_n$  et  $T$  et  $V_p$  commutent donc  $T V_p \in \mathcal{S}_n$ .

Comme  $T$  commute avec  $V_p$ ,  $V_p$  commute avec  $T V_p$  ( $V_p T V_p = T V_p V_p$  !);  $V_p \in \mathcal{S}_n$ ,  $T V_p \in \mathcal{S}_n$  et  $V_p$  et  $T V_p$  commutent donc  $V_p T V_p \in \mathcal{S}_n$ .

Finalement  $V_{p+1} = 2V_p - V_p T V_p \in \mathcal{S}_n$ . Montrons alors que  $T$  et  $V_{p+1}$  commutent  $T V_{p+1} = 2T V_p - T V_p T V_p = 2V_p T - V_p T V_p T = (2V_p - V_p T V_p) T = V_{p+1} T$ ; ceci achève la récurrence.

$$\underline{\underline{V_p \in \mathbb{N}, V_p \in \mathcal{S}_n \text{ et } V_p T = T V_p.}}$$

②) a)  $\forall p \in \mathbb{N}, Z_{p+1} = I - T V_{p+1} = I - T(2V_p - V_p T V_p) = I - 2T V_p - (T V_p)^2 = (I - T V_p)^2 = Z_p^2$   
 $\forall p \in \mathbb{N}, Z_{p+1} = Z_p^2$

b) Montrons par récurrence que:  $\forall p \in \mathbb{N}, Z_p = (Z_0)^{2^p}$

- c'est vrai pour  $p=0$

- Supposons l'égalité vraie pour  $p \in \mathbb{N}$  et montrons la pour  $p+1$ .

$$Z_{p+1} = (Z_p)^2 = ((Z_0)^{2^p})^2 = Z_0^{2^p \cdot 2} = Z_0^{2^{p+1}} \text{ ce qui achève la récurrence.}$$

$$\forall p \in \mathbb{N}, T^{-1} Z_p = T^{-1} (Z_0)^{2^p}; \quad \forall p \in \mathbb{N}, \|V_p - T^{-1}\| = \|T^{-1} V_p\| = \|T^{-1} Z_p\| \leq \|T^{-1}\| \|Z_p\|$$

Donc et  $\forall p \in \mathbb{N}, \|Z_0^{2^p}\| \leq \|Z_0\|^{2^p}$  (récurrence simple)

$$\text{donc } \forall p \in \mathbb{N}, \|V_p - T^{-1}\| \leq \|T^{-1}\| \|Z_0\|^{2^p} \leq \frac{1}{1-\beta} \|I - T\|^{2^p} = \frac{1}{1-\beta} \|I - T\|^{2^p} \leq \frac{\beta^{2^p}}{1-\beta}$$

$$\underline{\underline{\forall p \in \mathbb{N}, \|V_p - T^{-1}\| \leq \frac{\beta^{2^p}}{1-\beta}.}}$$



ok les ;  $\lim_{p \rightarrow 0} \frac{k^{2p}}{1-k} = 0$  ; donc  $\lim_{p \rightarrow 0} \|V_p - T^{-1}\| = 0$  ;  $\lim_{p \rightarrow 1} V_p = T^{-1}$ .

q) soit  $\beta \in ]0, 1[$ . Posons  $T = \beta I$  et  $B = \|I - T\|$

$T \in \mathcal{L}_n$  et  $B = \|I - T\| = \|I - \beta I\| = (1 - \beta) \in ]0, 1[$ .

$\forall p \in \mathbb{N}$ ,  $Z_p = (Z_0)^{2^p} = (I - T V_0)^{2^p} = (I - \beta I I)^{2^p} = (I - \beta I)^{2^p} = (1 - \beta)^{2^p} I$ .

$\forall p \in \mathbb{N}$ ,  $T^{-1} Z_p = T^{-1} V_p$  ;  $\forall p \in \mathbb{N}$ ,  $\|V_p - T^{-1}\| = \|T^{-1} V_p\| = \|T^{-1} Z_p\| = \|\frac{1}{\beta} I (1 - \beta)^{2^p} I\|$

$\forall p \in \mathbb{N}$ ,  $\|V_p - T^{-1}\| = \|\frac{1}{\beta} (1 - \beta)^{2^p} I\| = \frac{1}{\beta} (1 - \beta)^{2^p} \|I\| = \frac{(1 - \beta)^{2^p}}{\beta} = \frac{k^{2^p}}{1 - k}$ .

Pour  $T = \beta I$  avec  $\beta \in ]0, 1[$  et en posant  $k = \|I - T\|$  on

obtient :  $\forall p \in \mathbb{N}$ ,  $\|V_p - T^{-1}\| = \frac{k^{2^p}}{1 - k}$ .

La justification du  $\beta$  est donc la meilleure possible.

Q3) q) soit  $r \in \mathbb{N}^*$ . soit  $p \in \mathbb{N}$

$$\frac{k^{p+1}}{1-k} < 10^{-r} \Leftrightarrow (p+1) \ln k < k(1-k) - r \ln 10 \Leftrightarrow p+1 > \frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k}$$

$$\frac{k^{p+1}}{1-k} < 10^{-r} \Leftrightarrow p > \frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k} - 1$$

de plus petit et de  $p$  tel que  $\frac{k^{p+1}}{1-k} < 10^{-r}$  est :  $E\left(\frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k} - 1\right) + 1$

Pour conclure :  $N(r) = E\left(\frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k}\right)$ .

$$\frac{k^{2^p}}{1-k} < 10^{-r} \Leftrightarrow 2^p \ln k < k(1-k) - r \ln 10 \Leftrightarrow 2^p > \frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k}$$

$$\frac{k^{2^p}}{1-k} < 10^{-r} \Leftrightarrow p \ln 2 > \ln \left[ \frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k} \right] \Leftrightarrow p > \frac{1}{\ln 2} \ln \left( \frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k} \right)$$

Pour conclure le plus petit et de  $p$  tel que :  $\frac{k^{2^p}}{1-k} < 10^{-r}$  est  $N^*(r) = E\left[ \frac{1}{\ln 2} \ln \left( \frac{k(1-k) - r \ln 10}{\ln k} \right) \right] + 1$

$$\forall x \in \mathbb{R}_+^*, E(x) \leq x < E(x) + 1 ; \forall x \in \mathbb{R}_+^*, 1 \leq \frac{x}{E(x)} < 1 + \frac{1}{E(x)} ;$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1}{E(x)} = 0 ; \text{ donc par conséquent } \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x}{E(x)} = 1 ; \quad E(x) \sim x$$

$$\lim_{r \rightarrow +\infty} \left( \frac{h(1-k) - r h_{10}}{hR} \right) = +\infty \quad \text{d'ac} \quad N(r) \sim \frac{h(1-k) - r h_{10}}{hR} = r \left[ \frac{1}{r} \frac{h(1-k)}{hR} - \frac{h_{10}}{hR} \right]$$

$$\lim_{r \rightarrow +\infty} \left( \frac{1}{r} \frac{h(1-k)}{hR} - \frac{h_{10}}{hR} \right) = - \frac{h_{10}}{hR} \quad N(r) \sim r \left( - \frac{h_{10}}{hR} \right)$$

$$\underline{\underline{N(r) \sim - \frac{h_{10}}{hR} r}}$$

$$\lim_{r \rightarrow +\infty} \frac{1}{hR} h \left( \frac{h(1-k) - r h_{10}}{hR} \right) = +\infty \quad \text{d'ac} \quad N^*(r) = E(U(r)) + 1 \sim E(U(r)) \sim U(r)$$

$$h \left( \frac{h(1-k) - r h_{10}}{hR} \right) = h r + h \left[ \frac{1}{r} \frac{h(1-k)}{hR} - \frac{h_{10}}{hR} \right] = h r \left[ 1 + \frac{1}{h r} h \left( \frac{1}{r} \frac{h(1-k)}{hR} - \frac{h_{10}}{hR} \right) \right]$$

$$\lim_{r \rightarrow +\infty} \left[ 1 + \frac{1}{h r} h \left( \frac{1}{r} \frac{h(1-k)}{hR} - \frac{h_{10}}{hR} \right) \right] = 1 + 0 = 1; \quad h \left( \frac{h(1-k) - r h_{10}}{hR} \right) \sim h r$$

$$\text{d'ac} \quad N^*(r) \sim U(r) \sim \frac{1}{hR} h r$$

$$\underline{\underline{N^*(r) \sim \frac{h r}{hR}}} \quad \text{*u'y a pas photo !!}$$

<u>b)</u> $k = \frac{1}{2}$	$N(3) = 30$	$N^*(3) = 4$
	$N(6) = 20$	$N^*(6) = 5$
	$N(10) = 34$	$N^*(10) = 6 !$

c) évidemment la complexité de ce 2<sup>e</sup> algorithme est beaucoup plus rapide que celle du premier.

Pardéieu cette constatation en remarquant que le 2<sup>e</sup> algorithme est plus coûteux que le premier (6 multiplications à la place d'une seule).

Voici un petit programme permettant d'obtenir  $U_p$  et  $V_p$  pour  $p$  donné.

```
program Inverse_matrice_symetrique;

uses crt,printer;

const DimMax=10;epsilon=1e-6;
type Matrice=array[1..DimMax,1..DimMax] of real;
   Vecteur=array[1..DimMax] of real;

var n,p,i,j,l:integer;t,u,v,id,aux1,aux2:matrice;

procedure Ecrit_Matrice(n:integer;A:matrice);
var i,j:integer;
begin
writeln;
for i:=1 to n do
begin
for j:=1 to n do write(A[i,j]:15:10);
writeln;
end;
end;

Procedure Entre_Matrice(n:integer;var a:Matrice);
var i,j:integer;

begin
for j:=1 to n do
for i:=1 to n do
begin
write('Donnez le coefficient de la ligne numéro ',i);
write(' et de la colonne numéro ',j,' : ');readln(a[i,j]);
end;
end;

procedure Produit_Matrice(n:integer;a,b:matrice;var c:matrice);
var i,j,k:integer;s:real;

begin
for i:=1 to n do
for j:=1 to n do
begin
s:=0;for k:=1 to n do s:=s+a[i,k]*b[k,j];
c[i,j]:=s;
end;
end;

procedure Addition_Matrice(n:integer;a,b:matrice;var c:matrice);
var i,j,k:integer;

begin
for i:=1 to n do
for j:=1 to n do c[i,j]:=a[i,j]+b[i,j];
end;
```

```

begin
clrscr;
write('Donnez la dimension n. n=');readln(n);
write('Donnez le nombre d'itéraions p. p=');readln(p);
writeln;writeln('Introduction de la matrice');
Entre_Matrice(n,t);
for i:=1 to n do
for j:=1 to n do
if i<>j then id[i,j]:=0 else id[i,j]:=1;u:=id;v:=id;

for l:=1 to p do
begin
produit_Matrice(n,t,u,aux1);
produit_Matrice(n,t,v,aux2);
produit_Matrice(n,v,aux2,aux2);
for i:=1 to n do
for j:=1 to n do
begin
u[i,j]:=u[i,j]+id[i,j]-aux1[i,j];
v[i,j]:=2*v[i,j]-aux2[i,j];
end;
end;
writeln;writeln;Ecrit_Matrice(n,u);
writeln;Ecrit_Matrice(n,v);

end.

```

Donnez la dimension n. n=3  
Donnez le nombre d'itéraions p. p=10

Introduction de la matrice

Donnez le coefficient de la ligne numéro 1 et de la colonne numéro 1 : 0.5  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 2 et de la colonne numéro 1 : 0.5  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 3 et de la colonne numéro 1 : 0  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 1 et de la colonne numéro 2 : 0.5  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 2 et de la colonne numéro 2 : 1  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 3 et de la colonne numéro 2 : 0.5  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 1 et de la colonne numéro 3 : 0  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 2 et de la colonne numéro 3 : 0.5  
Donnez le coefficient de la ligne numéro 3 et de la colonne numéro 3 : 1

4.2587890625	-2.6025390625	1.2255859375	
-2.6025390625	2.8818359375	-1.3769531250	$U_{30}$
1.2255859375	-1.3769531250	1.6562500000	

6.0000000000	-4.0000000000	2.0000000000	
-4.0000000000	4.0000000000	-2.0000000000	$V_{30}$
2.0000000000	-2.0000000000	2.0000000000	

$U_{50}$	5.9731258813	-3.9784486301	1.9880398920
	-3.9784486301	3.9827171432	-1.9904087381
	1.9880398920	-1.9904087381	1.9946772512

$$T = \begin{bmatrix} 0,5 & 0,5 & 0,5 \\ 0,5 & 1 & 0,5 \\ 0 & 0,5 & 1 \end{bmatrix}$$

$U_{100}$	5.9998538417	-3.9998827902	1.9999349534
	-3.9998827901	3.9999060050	-1.9999478367
	1.9999349534	-1.9999478367	1.9999710516

$$T^{-1} = \begin{bmatrix} 6 & -4 & 2 \\ -4 & 4 & -2 \\ 2 & -2 & 2 \end{bmatrix}$$