



♥ 0 ♥ Montrez que  $(a_{2.n})$  et  $(a_{2.n+1})$  sont bornées si et seulement si  $(a_n)$  est bornée. Montrez que  $(a_{2.n+30})$  et  $(a_{2.n+17})$  sont bornées si et seulement si  $(a_n)$  est bornée. (3 pt.)

♥ 1 ♥ Résolvez  $x^{\ln(25)} + 25^{\ln(x)} = 10$  d'inconnue réelle  $x$ . (2 pt.)

♥ 2 ♥ Sachant  $a = e^{i.\pi/5}$ , calculez  $\prod_{k=0}^{1234} a^k$  et  $\prod_{k=0}^{1234} a^{k!}$ . (2 pt.)

♥ 3 ♥  $(a_n)$  et  $(b_n)$  sont deux suites réelles positives, on suppose que  $a_n + b_n$  tend vers 0 quand  $n$  tend vers l'infini. Montrez que  $(a_n)$  et  $(b_n)$  tendent vers 0. (2 pt.) Pourquoi le raisonnement « on note  $\alpha$  la limite de  $(a_n)$  et  $\beta$  la limite de  $(b_n)$ . On sait que  $\alpha$  et  $\beta$  sont positifs ou nuls (limites de suites positives) et que  $\alpha + \beta$  est nul (limite de  $(a_n + b_n)$ , donc  $\alpha = \beta = 0$  » est-il une arnaque ? (1 pt.)

♥ 4 ♥ Montrez que si la suite réelle  $\left(\sum_{n=0}^N |a_n|\right)_N$  converge, alors la suite  $\left(\sum_{n=0}^N a_n\right)_N$  converge aussi. (2 pt.)

♥ 5 ♥ Montrez pour tout  $x$  réel :  $\ln(1 + e^x) \geq \ln(2) + \frac{x}{2}$ . Dans quel cas a-t-on égalité ? (2 pt.)

♥ 6 ♥ On pose  $u_n = \frac{n+3}{n^3+3.n+2}$ . Retrouvez les coefficients :  $u_n = a + \frac{b}{n} + \frac{c}{n^2} + \frac{d}{n^3} + \frac{e}{n^4} + o\left(\frac{1}{n^4}\right)_{n \rightarrow +\infty}$  (3 pt.)

♦ 0 ♦ Pour tout  $n$ , on pose  $H_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$  et  $a_n = \frac{H_n}{n.(n+1)}$ . Montrez  $H_n \leq 1 + \ln(n)$  (2 pt.). Étudiez les variations de  $t \mapsto \frac{\ln(t)}{t^2}$  puis montrez pour  $N$  supérieur ou égal à 3  $\sum_{n=1}^N \frac{\ln(n)}{n^2} \leq \frac{\ln(2)}{4} + \int_{t=2}^N \frac{\ln(t)}{t^2}.dt$ . (3 pt.) Dédisez que la série de terme général  $a_n$  est croissante majorée, et montrez que la somme de la série est égale à  $\zeta(2)$ . (3 pt.)

♦ 1 ♦ Montrez  $\int_0^{+\infty} \frac{dt}{t^2+2.i} = \frac{i.\pi}{(2+2.i)}$  (éléments simples, conjugué, canonique). (4 pt.)

♦ 2 ♦ On pose  $U = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$  et  $\varphi = M \mapsto M + \text{Tr}(M).U$ . Montrez que  $\varphi$  est un endomorphisme de

$(M_4(\mathbb{R}), +, \cdot)$ . Donnez son noyau.  $\varphi$  est-il injectif ? (3 pt.) On se donne  $A$  dans  $(M_4(\mathbb{R}), +, \cdot)$  et on veut résoudre  $\varphi(M) = A$  d'inconnue  $M$ . Par analyse, calculez  $\text{Tr}(M)$ , puis par synthèse, trouvez la solution. (2 pt.)

Donnez une base de  $K = \{X \in \mathbb{R}^4 \mid U.X = 0_4\}$ .  $K_1 = \{X \in \mathbb{R}^4 \mid U.X = (1 + \sqrt{3}).X\}$  et  $K_2 = \{X \in \mathbb{R}^4 \mid U.X = (1 - \sqrt{3}).X\}$ . Diagonalisez  $U$  (sans passer par  $\det(U - \lambda.I_4)$  ; normalement, vous avez tout !). (2 pt.)

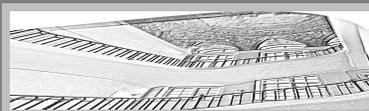
† 0 † Un théorème de Riemann dit qu'entre deux cubes consécutifs il existe toujours un nombre premier. On va l'admettre.

Écrivez alors un programme Python qui pour  $n$  donné construit une suite de  $n$  entiers premiers  $p = [3, 29, \dots]$  vérifiant  $p[k]**3 < p[k+1] < (p[k]+1)**3$  pour tout  $k$ . (4 pt.)

♣ 0 ♣ On considère qu'on dispose donc d'une suite  $(p_n)$  de nombres premiers vérifiant :  $\forall k, (p_k)^3 < p_{k+1} < (p_k + 1)^3$ .

On construit alors les suites  $u_n = (p_n)^{3^{-n}}$  et  $v_n = (p_n + 1)^{3^{-n}}$ . Montrez que  $(u_n)$  est croissante et  $(v_n)$  décroissante. (3 pt.)

Montrez que  $(u_n)$  converge, vers une limite qu'on va noter  $\alpha$  (nombre de Mills) et montrez que pour tout  $n$   $[\alpha^{3^n}]$  est un nombre premier. (3 pt.)





## Suites bornées.

IS23

- Si la suite  $(a_n)$  est bornée (disons par  $M$ ), alors toutes ses sous suites sont bornées (aussi par  $M$ ).
- Supposons maintenant  $(a_{2.n})$  et  $(a_{2.n+1})$  bornées (disons par  $M$  et  $N$ ). On a alors  $\forall n, |a_{2.n}| \leq M, |a_{2.n+1}| \leq N$ . Alors pour tout  $p$ , on a, par disjonction de cas  $|a_p| \leq \text{Max}(M, N)$ . La suite est bornée.
- Si la suite  $(a_n)$  est bornée (disons par  $M$ ), alors toutes ses sous suites (y compris celles qui commencent un peu en retard) sont bornées (aussi par  $M$ ).
- Supposons maintenant  $(a_{2.n+30})$  et  $(a_{2.n+17})$  bornées (disons par  $M$  et  $N$ ). On a alors  $\forall n, |a_{2.n}| \leq M, |a_{2.n+1}| \leq N$ . Alors pour tout  $p$  plus grand que 30, on a, par disjonction de cas  $|a_p| \leq \text{Max}(M, N)$  (pour  $p$  impair, on l'écrit  $n = 2.p + 17$  avec  $p = \frac{n-17}{2} \in \mathbb{N}$  entier et positif, et pour  $n$  pair, on l'écrit  $a_{2.n+30}$  avec  $n = \frac{p-30}{2} \in \mathbb{N}$ ). La suite est bornée à partir du rang 30. Globalement, elle est bornée (par  $\text{Max}(M, N, |a_0, \dots, |a_{29}|)$ ).



## Une équation logarithmique.

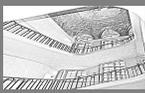
IS23

Pour que l'équation ait un sens, on va imposer  $x > 0$ . Ensuite, tout devient facile

$$x^{\ln(a)} = (e^{\ln(x)})^{\ln(a)} = e^{\ln(x) \cdot \ln(a)} = (e^{\ln(a)})^{\ln(x)} = a^{\ln(x)}$$

L'équation est donc  $e^{\ln(x) \cdot \ln(25)} + e^{\ln(x) \cdot \ln(a)} = 10$  soit  $e^{\ln(x) \cdot \ln(25)} = 5$ . On passe au logarithme :  $\ln(x) \cdot \ln(25) = \ln(5)$  et on simplifie par  $\ln(5)$  (non nul).

Il reste  $\ln(x) = 1/2$  soit  $x = \sqrt{e}$ .



## Une racine de l'unité.

IS23

On note qu'on a  $a^{10} = 1$  et  $a^5 = -1$ . On calcule alors  $\prod_{k=0}^{1234} a^k = a^S$  avec  $S = \sum_{k=0}^{1234} k = \frac{1234 \cdot 1235}{2} = 617.1235$ . C'est un

multiple impair de 5.  $\prod_{k=0}^{1234} a^k = (a^5)^{S/5} = -1$ .

*Il va de soi que si  $S$  n'avait pas été un multiple de 5, l'écriture  $(a^5)^{S/5}$  aurait été une gigantesque arnaque.*

Pour l'autre produit, on sait que  $a^{k!}$  vaut 1 dès que  $k$  dépasse 5 (l'exposant est un multiple de 5). Il reste

$$\prod_{k=0}^{1234} a^k = \prod_{k=0}^4 a^{k!} \cdot \prod_{k=5}^{1234} (a^5)^{\frac{k!}{5}} = a^{0!+1!+2!+3!+4!} \cdot 1 = a^{34} = a^4 = e^{4 \cdot i \cdot \pi / 5}$$



## Suites positives de somme qui tend vers 0.

IS23

Le raisonnement « je note  $\alpha$  la limite de  $(a_n)$  est une arnaque ou pour le moins une preuve d'une naïveté inconcevable.

La suite a le droit de ne pas avoir de limite.

Rappelons qu'on a  $(-1)^n + (-1)^{n+1} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$  mais on ne peut pas dire qu'on introduit la limite de la première suite et de la deuxième. Aucune n'en a.

En fait, le résultat est un cadeau.

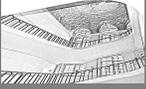
Si  $(a_n)$  est positive, on a  $0a_n$  pour tout  $n$ .

Si  $(b_n)$  est positive, on ajoute  $0 \leq a_n \leq a_n + b_n$ .

Si  $(a_n + b_n)$  converge vers 0, les gendarmes concluent que  $(a_n)$  tend aussi vers 0.

On fait ensuite la même chose avec  $(b_n)$ .

On pouvait aussi en revenir aux  $\epsilon$  et encadrer de la même façon  $0 \leq a_n \leq a_n + b_n \leq \epsilon$  à parti d'un certain rang  $N_\epsilon$ .



Développement asymptotique.

IS23

Si on a posé  $u_n = \frac{n+3}{n^3+3n+2}$  on a déjà  $u_n \sim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{n^2}$  et immédiatement  $u_n = 0 + \frac{0}{n} + \frac{1}{n^2} + o\left(\frac{1}{n^2}\right)_{n \rightarrow +\infty}$ .

On reprend nos habitudes en soustrayant l'équivalent

$$u_n - \frac{1}{n^2} = \frac{n+3}{n^3+3n+2} - \frac{1}{n^2} = \frac{3n^2 - 3n - 2}{n^2 \cdot (n^3 + 3n + 2)} \sim_{n \rightarrow +\infty} \frac{3}{n^3}$$

On a progressé  $u_n = 0 + \frac{0}{n} + \frac{1}{n^2} + \frac{3}{n^3} + o\left(\frac{1}{n^3}\right)_{n \rightarrow +\infty}$  mais on ne s'arrête pas là

$$u_n - \frac{1}{n^2} - \frac{3}{n^3} = \frac{n+3}{n^3+3n+2} - \frac{n+3}{n^3} = \frac{-3n^2 - 11n - 6}{n^3 \cdot (n^3 + 3n + 2)} \sim_{n \rightarrow +\infty} -\frac{3}{n^4}$$

On peut encadrer  $u_n = 0 + \frac{0}{n} + \frac{1}{n^2} + \frac{3}{n^3} - \frac{3}{n^4} + o\left(\frac{1}{n^4}\right)_{n \rightarrow +\infty}$

On peut aussi poser la division euclidienne non arrêtée :

$n$	$+3$	$n^3$	$+3n$	$+2$
$-(n$	$+ \frac{3}{n}$	$=$	$=$	$=$
$3$	$-\frac{3}{n}$	$\frac{1}{n^2}$	$+ \frac{3}{n^3}$	$-\frac{3}{n^4}$
$-(3$	$+\frac{3}{n^2}$	$+$	$+\frac{6}{n^3}$	$-\frac{6}{n^4}$
$-\frac{3}{n}$	$-\frac{11}{n^2}$	$+$	$-\frac{6}{n^3}$	$-\frac{6}{n^4}$
$-(etc$	$...$	$...$	$...$	$...$



Une inégalité.

IS23

Pour prouver  $\ln(1+e^x) \geq \ln(2) + \frac{x}{2}$  pour tout  $x$  on construit la fonction différence et on la dérive

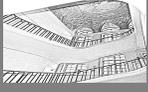
$$\left(x \mapsto \ln(1+e^x) - \ln(2) - \frac{x}{2}\right)' = \left(x \mapsto \frac{e^x - 1}{2(1+e^x)}\right)$$

On peut y reconnaître une tangente hyperbolique cachée, mais on s'en moque. Tout ce qui compte est son signe, puis le tableau de variations (avec la valeur au minimum) :

$x$	$] -\infty, 0]$	$x = 0$	$[0, +\infty[$
$f'(x) = \frac{e^x - 1}{2(e^x + 1)}$	$\ominus$	$0$	$\oplus$
$f(x)$	$\searrow$	$0$	$\nearrow$

$f(x)$  est positif pour tout  $x$  et ne s'annule qu'en 0.

On peut aussi comparer  $1 + e^x$  et  $e^{\ln(2)+x/2}$  (puis revenir pars logarithme).  
Or, la différence  $1 + e^x - e^{\ln(2)+x/2}$  vaut  $1 + e^x - 2e^{x/2}$  et se factorise en  $(1 - e^{x/2})^2$ .



## Une intégrale complexe.

IS23

$\int_0^{+\infty} \frac{dt}{t^2 - 2.i}$  ne pose pas de problème de dénominateur. La fonction sous le signe somme est localement intégrable. Mais on va s'arrêter avant l'infini et poser  $I_A = \int_0^A \frac{dt}{t^2 - 2.i}$ . On commence par factoriser le dénominateur  $t^2 - 2.i = (t - 1 - i).(t + 1 + i)$ .

En effet, il fallait trouver les complexes de carré  $i$  c'est à dire résoudre  $r^2 . e^{2.i.\theta} = 2.e^{i.\pi/2}$ .  
On pouvait aussi résoudre  $x^2 - y^2 = 0, 2.i.x.y = 2.i$ .

On décompose en éléments simples par la méthode des pôles

$$\frac{1}{t^2 - 2.i} = \frac{1}{(t - 1 - i).(t + 1 + i)} \text{ et } \frac{1}{t - 1 - i} - \frac{1}{t + 1 + i} = \frac{2 + 2.i}{(t - 1 - i).(t + 1 + i)}$$

On va donc séparer par linéarité, puis conjuguer :

$$I_A = \frac{1}{2 + 2.i} \cdot \left( \int_0^A \frac{dt}{t - 1 - i} - \int_0^A \frac{dt}{t + 1 + i} \right)$$

$$I_A = \frac{1}{2 + 2.i} \cdot \left( \int_0^A \frac{(t - 1 + i).dt}{(t - 1 - i).(t - 1 + i)} - \int_0^A \frac{(t + 1 - i).dt}{(t + 1 + i).(t + 1 - i)} \right)$$

On a à présent quatre intégrales

$$\int_0^A \frac{t - 1}{t^2 - 2.t + 2} . dt, \int_0^A \frac{1}{t^2 - 2.t + 2} . dt, \int_0^A \frac{t + 1}{t^2 + 2.t + 2} . dt, \int_0^A \frac{1}{t^2 + 2.t + 2} . dt$$

Il est heureux de les voir s'intégrer aisément

$$\int_0^A \frac{t - 1}{t^2 - 2.t + 2} . dt = \left[ \frac{\ln(t^2 - 2.t + 2)}{2} \right]_0^A, \int_0^A \frac{1}{(t - 1)^2 + 1} . dt = \left[ \text{Arctan}(t - 1) \right]_0^A$$

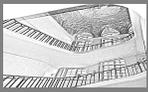
En recollant les morceaux :

$$I_A = \frac{1}{2 + 2.i} \cdot \left[ \frac{\ln(t^2 - 2.t + 2)}{2} - \frac{\ln(t^2 + 2.t + 2)}{2} + i . \text{Arctan}(t - 1) - i . \text{Arctan}(t + 1) \right]_0^A$$

Les deux logarithmes se compensent en 0, mais aussi en  $+\infty$  si on les fusionne en  $\frac{1}{2} . \ln \left( \frac{t^2 - 2.t + 2}{t^2 + 2.t + 2} \right)$ , avec le fraction qui tend vers 1 en  $+\infty$ .

Que nous reste-t-il ? Les arctangentes effectivement. En  $+\infty$  les deux  $\frac{\pi}{2}$  vont se compenser.

Et il reste finalement des  $\text{Arctan}(1)$  et  $\text{Arctan}(-1)$  :  $\frac{1}{2 + 2.i} . (2.i . \frac{\pi}{4})$ .



## Série harmonique et somme télescopique.

IS23

La majoration  $H_n \leq \ln(n) + 1$  est une comparaison série intégrale classique (question de cours en fait, non ?).

Pour tout  $k$  de  $\mathbb{N} - \{0, 1\}$ , pour tout  $t$  de  $[k - 1, k]$  on a  $\frac{1}{k} \leq \frac{1}{t}$  puis  $\frac{1}{k} = \int_{k-1}^k \frac{dt}{k} \leq \int_{k-1}^k \frac{dt}{t}$ .

On somme de 2 à  $N$  :  $H_n = 1 + \sum_{k=2}^n \frac{1}{k} \leq 1 + \int_{2-1}^N \frac{dt}{t}$  et c'est la majoration demandée (et tant pis pour la minoration de  $H_n$  par  $\ln(n + 1)$ , ce sera pour un autre jour).

On recommence avec  $t \mapsto \frac{\ln(t)}{t^2}$  ? Encore faut il que cette application soit décroissante.

On la dérive en  $t \mapsto \frac{1 - 2 . \ln(t)}{t^3}$ . Elle décroît sur  $[\sqrt{e}, +\infty[$  donc a fortiori sur  $[2, +\infty[$ .

On se donne  $n$  plus grand que 3, on a pour tout  $t$  de  $[n-1, n]$  :  $\frac{\ln(n)}{n^2} \leq \frac{\ln(t)}{t^2}$ .

On intègre :  $\frac{\ln(n)}{n^2} \leq \int_{n-1}^n \frac{\ln(t)}{t^2} dt$ . On somme de 3 à  $N$  et on ajoute deux termes dont un est nul :

$$\sum_{n=1}^N \frac{\ln(n)}{n^2} = \frac{\ln(2)}{4} + \sum_{n=3}^N \frac{\ln(n)}{n^2} \leq \frac{\ln(2)}{4} + \int_2^N \frac{\ln(t)}{t^2} dt$$

Comment relier ceci à  $a_n$  ? On majore  $H_n$ , on décompose en éléments simple, on majore  $\frac{1}{n \cdot (n+1)}$  par  $\frac{1}{n^2}$

$$0 \leq a_n \leq \frac{1 + \ln(n)}{n \cdot (n+1)} = \frac{1}{n \cdot (n+1)} + \frac{\ln(n)}{n \cdot (n+1)} \leq \frac{1}{n \cdot (n+1)} + \frac{\ln(n)}{n^2} = \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1} + \frac{\ln(n)}{n^2}$$

La minoration permet de dire que la série de terme général  $a_n$  positif est croissante ( $A_{N+1} - A_N + \sum_{n=1}^{N+1} a_n - \sum_{n=1}^N a_n = a_{N+1} \geq 0$ ). Ensuite on majore par une constante ( $n$  doit quitter le membre tout au bout à droite<sup>1</sup>)

$$\sum_{n=1}^N a_n \leq \sum_{n=1}^N \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1} + \sum_{n=1}^N \frac{\ln(n)}{n^2} \leq 1 - \frac{1}{N+1} + \frac{\ln(2)}{4} + \int_2^N \frac{\ln(t)}{t^2} dt$$

$$\sum_{n=1}^N a_n \leq 1 + \frac{\ln(2)}{4} + \left[ -\frac{\ln(t)}{t} - \frac{1}{t} \right]_2^N$$

La primitive a été obtenue par parties

$\frac{\ln(t)}{1/t^2}$	$\leftrightarrow$	$1/t$
$1/t^2$	$\leftarrow$	$-1/t$

$$\sum_{n=1}^N a_n \leq 1 + \frac{\ln(2)}{4} + \frac{\ln(2) + 2}{2} - \frac{\ln(n) + 1}{n} \leq 1 + \frac{\ln(2)}{4} + \frac{\ln(2) + 2}{2}$$

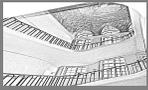
Par croissance et majoration, la série converge vers son plus petit majorant, c'est à dire sa somme  $\sum_{n=1}^{+\infty} \frac{H_n}{n \cdot (n+1)}$ .

Passons au calcul de la somme en la voyant comme une famille sommable et en intervertissant les sigmas

$$S = \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{H_n}{n \cdot (n+1)} = \sum_{n=1}^{+\infty} \sum_{k=1}^n \frac{1}{k \cdot n \cdot (n+1)} = \sum_{1 \leq k \leq n} \frac{1}{k} \cdot \left( \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1} \right)$$

$$S = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{1}{k} \cdot \sum_{n=k}^{+\infty} \left( \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1} \right) = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{1}{k} \cdot \left( \frac{1}{k} - \lim_{N \rightarrow +\infty} \frac{1}{N+1} \right) = \sum_{k=1}^{+\infty} \frac{1}{k} \cdot \left( \frac{1}{k} \right) = \zeta(2)$$

On notera qu'il est plus rapide de bidouiller les sigma que de prouver la convergence de la série.



## Endomorphisme sur les matrices.

IS23

Si  $M$  est une matrice carrée de taille 4 alors  $Tr(M)$  existe et est un réel. La combinaison  $M + Tr(M) \cdot U$  est alors une matrice de taille 4.

Le caractère « endo » est prouvé.

Pour la linéarité, on doit comparer  $\varphi(\alpha \cdot M + \beta \cdot N)$  et  $\alpha \cdot \varphi(M) + \beta \cdot \varphi(N)$  ( $\alpha$  et  $\beta$  réels,  $M$  et  $N$  matrices carrées de taille 4).

Dans les deux cas, on trouve  $\alpha \cdot M + \alpha \cdot Tr(M) \cdot U + \beta \cdot N + \beta \cdot Tr(N) \cdot U$ . Il y a bien égalité.

Pour le noyau, on résout  $M + Tr(M) \cdot U = 0_{4,4}$  (matrice nulle).

On peut si on n'a pas peur des calculs inutiles poser seize coefficients et résoudre.

1. pardon ? j'ai écrit que le  $n$  devait quitter le membre d'extrême droite ?

Après tout, vous ne devez pas avoir peur des calculs, puisque vous êtes en prépa MPSI<sup>2</sup>.

Mais il est plus simple de travailler par conditions nécessaires (voir la question sur  $\varphi(M) = A$  plus loin). On passe à la trace (opérateur linéaire :  $\text{Tr}(A + \lambda.B) = \text{Tr}(A) + \lambda.\text{Tr}(B)$ , même quand  $\lambda$  est un réel de la forme  $\text{Tr}(M)$ ) en raisonnant par équivalences

$$M + \text{Tr}(M).U = 0_{4,4} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} M + \text{Tr}(M).U = 0_{4,4} \\ \text{Tr}(M) + \text{Tr}(M).\text{Tr}(U) = 0 \end{array} \right\} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} M + \text{Tr}(M).U = 0_{4,4} \\ \text{Tr}(M) + 2.\text{Tr}(M) = 0 \end{array} \right\}$$

$$M + \text{Tr}(M).U = 0_{4,4} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \text{Tr}(M) = 0 \\ M + 0.U = 0_{4,4} \end{array} \right\} \Leftrightarrow M = 0_{4,4}$$

La seule matrice du noyau de  $\varphi$  est la matrice nulle.

*Seule difficulté : se souvenir de la définition du noyau : question de cours.*

*Raisonnez proprement par équivalences et pas avec ds « je passe à la trace, puis si j'y pense, je remonte en haut ».*

Un théorème du cours nous dit alors que l'endomorphisme  $\varphi$  est injectif.

*Et si on est flemmard, en raisonnant sur les dimensions, on dit qu'il est bijectif de  $(M_4\mathbb{R}, +, \cdot)$  dans lui même.*

On résout l'équation  $\varphi(M) = A$  avec la même rigueur des équivalences pour ne rien perdre

$$M + \text{Tr}(M).U = A \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} M + \text{Tr}(M).U = A \\ \text{Tr}(M) + \text{Tr}(M).\text{Tr}(U) = \text{Tr}(A) \end{array} \right\} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} M + \text{Tr}(M).U = 0_{4,4} \\ \text{Tr}(M) + 2.\text{Tr}(M) = \text{Tr}(A) \end{array} \right\}$$

$$M + \text{Tr}(M).U = 0_{4,4} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \text{Tr}(M) = \text{Tr}(A)/3 \\ M + \frac{\text{Tr}(A)}{3}.U = A \end{array} \right\}$$

L'unique solution est donc  $M = A - \frac{\text{Tr}(A)}{3}.U$ . Mais par prudence, on synthétise :

$$\varphi\left(A - \frac{\text{Tr}(A)}{3}.U\right) = \left(A - \frac{\text{Tr}(A)}{3}.U\right) + \text{Tr}\left(A - \frac{\text{Tr}(A)}{3}.U\right).U = \left(A - \frac{\text{Tr}(A)}{3}.U\right) + \left(\text{Tr}(A) - \frac{\text{Tr}(A)}{3}.2\right).U = A - 0.U = A$$

Ceci nous confirme d'ailleurs en une fois injectivité et surjectivité de  $\varphi$  de  $M_4(\mathbb{R}, +, \cdot)$  dans lui même.

*Et on a une pensée émue pour les masochistes qui auront écrit seize coefficients et tout résolu comme des brutes.*

*Mais on a besoin de ceux là aussi pour réussir les concours.*

On résout l'équation  $M.X = 0_4$  en donnant un nom aux quatre composantes du vecteur  $X$ . On trouve quatre équations, mais en fait, il y a trois fois la même :  $x + t = 0$  (trois premières lignes) et d'autre part  $x + y + z + t = 0$  (dernière ligne). On trouve  $t = -x$  et  $z = -y$ . On a la forme des vecteurs, puis une base :

$$K = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ y \\ -y \\ -x \end{pmatrix} \mid (x, y) \in \mathbb{R}^2 \right\} = \text{Vect}\left( \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix} \right)$$

Les deux vecteurs de la formule ci dessus (indépendants et engendrant  $K$ ) en forment une base.

On pouvait aussi lire la matrice  $U$  en disant : ce sont les images des quatre vecteurs de la base canonique. Et on a  $f(\vec{e}_1) = f(\vec{e}_4)$  (première et dernière colonne), donc  $\vec{e}_1 - \vec{e}_4$  est dans le noyau. De même les colonnes d milieu donnent  $f(\vec{e}_2) = f(\vec{e}_3)$  puis  $f(\vec{e}_2 - \vec{e}_3) = \vec{0}$ . On a un autre vecteur dans le noyau. On a donc au moins une dimension 2. Resterait à la majorer pour conclure.

Pour l'autre sous-espace, on résout  $\left\{ \begin{array}{l} x + t = (1 + \sqrt{3}).x \\ x + t = (1 + \sqrt{3}).y \\ x + t = (1 + \sqrt{3}).z \\ x + y + z + t = (1 + \sqrt{3}).t \end{array} \right.$  On trouve  $t = \sqrt{3}.x$  ( $L_1$ ) puis  $y = z =$

$x$  ( $L_2$  et  $L_3$ ). On doit ensuite vérifier dans  $L_4$  :  $3.x + \sqrt{3}.x = (1 + \sqrt{3}).\sqrt{3}.x$ .  $x$  n'est pas forcé d'être nul. Tous les

2. quand on inventera la prépa MI, on en rediscutera

multiples du vecteur  $X_1$  sont dans ce second sous-espace. Pour celui avec  $1 - \sqrt{3}$ , on a presque la même chose avec celui qui s'appelle  $X_2$  :

$$X_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ \sqrt{3} \end{pmatrix}, X_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ -\sqrt{3} \end{pmatrix}$$

On a des vecteurs vérifiant  $U.X = 0.X$ , des vecteurs vérifiant  $U.X = \lambda.X$  avec  $\lambda = 1 \pm \sqrt{3}$ . On a des vecteurs propres. Ce seront les colonnes de la matrice de passage  $P$ . Et les coefficients de  $D$  seront les valeurs propres  $0$  et  $1 \pm \sqrt{3}$ .

L'élève non matheux a résolu  $U.P = P.D$  avec des coefficients partout, comme la première fois où il aura croisé la diagonalisation en cours. Gentil, mais pas très efficace. Il aura le bac.

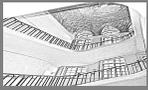
L'élève non matheux a appris par cœur dans les livres  $\det(U - \lambda.I_4)$  pour trouver les valeurs propres puis  $M.U = \lambda.U$  pour chaque colonne de  $D$ . Pas très efficace non plus.

L'élève matheux aura cherché « diagonaliser, c'est quoi ? c'est trouver une base de vecteurs propres, et j'ai fait quoi ? ».

$$\text{On a bien } \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \\ -1 & 0 & \sqrt{3} & -\sqrt{3} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & -1 & 1 & 1 \\ -1 & 0 & \sqrt{3} & -\sqrt{3} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 + \sqrt{3} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 - \sqrt{3} \end{pmatrix}$$

On vérifie que  $P$  est inversible en calculant son déterminant.

Le premier qui me dit  $D$  n'est pas inversible, donc  $U$  n'est pas diagonalisable, je lui fais bouffer tous ses cours d'histoire du lycée et du collège, pour lui apprendre à vivre et à raisonner.



Générateur de nombres premiers.

IS23

De quoi va-t-on avoir besoin ? D'un test de primalité :

<pre>def test(n) : ...for k in range(2, n) : .....if n%k == 0 : .....return False ...return True</pre>	<pre>def test(n) : ...for k in range(2, int(sqrt(n))+2) : .....if n%k == 0 : .....return False ...return True</pre>	<pre>def test(n) : ...d = 2 ...while n%d != 0 and d*d &lt;= n : .....d += 1 return d*d &gt; n</pre>
<p>D'une procédure qui cherche le premier nombre premier après un entier donné</p> <p>Enfin, un constructeur :</p>	<pre>def next_prime(N) : ...n = N ...while not(premier(n)) : .....n += 1 ...return n</pre>	<pre>def liste(n) : ...L = [3] ...while len(L) &lt; n : .....L.append(next_prime(L[-1]**3)) ...return L</pre>

Évidemment, on pourra/devra optimiser ces procédures pour gagner du temps, car la suite grimpe vite : [3, 29, 24391, 14510715208481, 3055388613462301256452407743005777548691, ...]

On suppose donc construite la suite de Mills infinie.

Chaque  $a_n$  et chaque  $b_n$  existe.

Si on doit comparer  $a_n$  et  $a_{n+1}$ , autant comparer des puissances bien choisies, puisque ce sont des réels positifs. On va donc comparer  $(a_n)^{3^{n+1}}$  et  $(a_{n+1})^{3^{n+1}}$ .

On effectue

$$(a_{n+1})^{3^{n+1}} - (a_n)^{3^{n+1}} = (p_{n+1}) - (a_n)^{3^n \cdot 3} = (p_{n+1}) - ((a_n)^{3^n})^3 = (p_{n+1}) - (p_n)^3$$

C'est positif par construction

De la même façon, pour la suite  $(b_n)$

$$(b_{n+1})^{3^{n+1}} - (b_n)^{3^{n+1}} = (p_{n+1} + 1) - (b_n)^{3^n \cdot 3} = (p_{n+1} + 1) - (p_n + 1)^3$$

$p_{n+1}$  est plus petit que  $(p_n + 1)^3$  par construction. mais il ne peut y être égal, car  $(p_n + 1)^3$  n'est pas un nombre premier. la différence est donc bien négative.

Par construction aussi, on a  $a_n \leq b_n$  pour tout  $n$ .

On écrit un grand jeu d'inégalités  $a_0 \leq a_1 \leq a_2 \leq a_n \leq a_{n+1} \leq b_{n+1} \leq b_n \leq b_2 \leq b_1 \leq b_0$

La suite  $(a_n)$  est croissante, majorée par le réel  $b_0$ , elle converge vers une limite  $\alpha$  qui majore tous les  $a_n$ .

De même,  $b_n$  converge vers son plus grand minorant, qu'on va noter  $\beta$ .

Mais on a donc par passage à la limite dans  $a_n \leq b_n$  :  $\alpha \leq \beta$ .

Mais on a aussi  $a_n \leq \alpha$  pour tout  $n$  (plus petit minorant) et  $b_n \geq \beta$  pour tout  $n$  aussi.

On a donc  $a_n \leq \alpha \leq b_n$  pour tout  $n$ .

On passe à la puissance  $3^n$  (croissante sur  $\mathbb{R}^+$ ) :  $(a_n)^{3^n} \leq \alpha \leq (b_n)^{3^n}$  et donc  $p_n \leq \alpha^{3^n} \leq p_n + 1$ .

L'entier  $p_n$  et son suivant encadrent  $\alpha^{3^n}$ . La partie entière de ce réel vaut  $n$ .

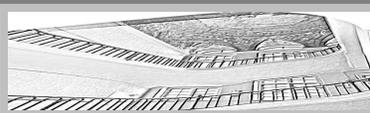
Et c'est un nombre premier.

Le nombre de Mills  $\alpha$  permet d'engendrer une infinité de nombres premiers.

Mais ça grimpe trop vite pour que les calculs soient même fiables.

Avec la suite des nombres premiers initialisée à 2, on a  $\alpha = 1,30637788386\dots$

LYCEE CHARLEMAGNE  
M.P.S.I.2



2023

IS23  
46- points

2024