

Ce DM est *facultatif* et sa note ne comptera pas dans la moyenne. Il s'agit d'une version plus détaillée du travail de groupe d'avant les vacances.

Problème 1 :

Il va s'agir de démontrer la formule du rang. Soient E et F des \mathbb{K} -espaces vectoriels, et soit $f: E \rightarrow F$ une application linéaire. On suppose que $\dim(E) = n \in \mathbb{N}$. On pose $\dim(\ker(f)) = k$ et $\dim(\text{Im}(f)) = m$; dans un premier temps il nous faudra démontrer que k et m sont finis.

1. Relisez les définitions d'espace vectoriel, de sous-espace vectoriel, d'application linéaire, de famille libre, de famille génératrice, de base, de dimension, du noyau $\ker(f)$ et de l'image $\text{Im}(f)$.
 2. Soit (u_1, \dots, u_k) une base de $\ker(f)$. Justifiez qu'il s'agit d'une famille libre de vecteurs de E et donc que $k \leq n$.
- Remarque : cet argument montre que la dimension d'un espace vectoriel est toujours supérieure ou égale à la dimension d'un sous-espace vectoriel.*
3. Soit (w_1, \dots, w_m) une base de $\text{Im}(f)$. Puisque chaque $w_i \in \text{Im}(f)$, il existe pour chaque i un $v_i \in E$ tel que $f(v_i) = w_i$. Montrez que la famille (v_1, \dots, v_m) est libre dans E et donc que $m \leq n$.
 4. Soient $(\lambda_1, \dots, \lambda_m, \mu_1, \dots, \mu_m)$ des scalaires (càd des éléments de \mathbb{K}) tels que $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_m v_m + \mu_1 u_1 + \dots + \mu_k u_k = 0_E$.
 - (a) Montrez que $f(\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_m v_m + \mu_1 u_1 + \dots + \mu_k u_k) = \lambda_1 w_1 + \dots + \lambda_m w_m = 0_F$ et en déduire que pour chaque i , $\lambda_i = 0$.
 - (b) En déduire alors que pour chaque i , $\mu_i = 0$ et en conclure que la famille $(v_1, \dots, v_m, u_1, \dots, u_k)$ est libre dans E .
 5. Soit $x \in E$ quelconque, on pose $y = f(x)$.
 - (a) Puisque $y \in \text{Im}(f)$, justifiez qu'il existe $(\lambda_1, \dots, \lambda_m)$ dans \mathbb{K} tels que $y = \lambda_1 w_1 + \dots + \lambda_m w_m$.
 - (b) On pose $z = x - \lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_m v_m$. Montrez que $z \in \ker(f)$, et en déduire qu'il existe (μ_1, \dots, μ_k) dans \mathbb{K} tels que $z = \mu_1 u_1 + \dots + \mu_k u_k$.
 - (c) En conclure que $x = \lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_m v_m + \mu_1 u_1 + \dots + \mu_k u_k$, et donc que la famille $(v_1, \dots, v_m, u_1, \dots, u_k)$ est génératrice de E .

Puisque $(v_1, \dots, v_m, u_1, \dots, u_k)$ est libre et génératrice de E , il s'agit d'une base, donc $\dim(E) = m + k = \dim(\text{Im}(f)) + \dim(\ker(f))$.

Problème 2 :

Il va s'agir de montrer qu'une composée de rotations et de translations dans le plan est toujours égale à une seule rotation ou une seule translation. Autrement dit, si je bouge un objet dans le plan de manière arbitraire, je peux toujours le rammener à son point de départ à l'aide d'une seule rotation ou d'une seule translation.

1. Pour $z_0 \in \mathbb{C}$, on définit la fonction $T_{z_0}: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ par $T_{z_0}(z) = z + z_0$. Quelle est l'interprétation géométrique de la fonction T_{z_0} ?
2. Pour $\theta \in [0, 2\pi[$, on définit la fonction $R_0^\theta: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ par $R_0^\theta(z) = ze^{i\theta}$. Quelle est l'interprétation géométrique de la fonction R_0^θ ?

3. Pour $z_0 \in \mathbb{C}$ et $\theta \in [0, 2\pi[$, on définit la fonction $R_{z_0}^\theta : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ par $R_{z_0}^\theta = T_{z_0} \circ R_0^\theta \circ T_{-z_0}$. Montrez que $R_{z_0}^\theta(z) = (z - z_0)e^{i\theta} + z_0$ et donnez l'interprétation géométrique de $R_{z_0}^\theta$.
4. Soient $z_0, z_1 \in \mathbb{C}$. Montrez que $T_{z_0} \circ T_{z_1} = T_{z_0+z_1}$.
5. Soient $z_0, z_1 \in \mathbb{C}$ et $\theta \in [0, 2\pi[$, on pose $f = T_{z_0} \circ R_{z_1}^\theta$.
 - (a) Si $\theta = 0$, montrez que $f = T_{z_0}$.
 - (b) Si $\theta \neq 0$, on pose $z_2 = \frac{z_1(e^{i\theta}-1)-z_0}{e^{i\theta}-1}$. Montrez que $f = R_{z_2}^\theta$. *z_2 est le centre de rotation de f , pour le trouver, on a résolu l'équation $f(z) = z$; car le seul point fixe d'une rotation est son centre de rotation.*
6. Soient $z_0, z_1 \in \mathbb{C}$ et $\theta \in [0, 2\pi[$, on pose $g = R_{z_1}^\theta \circ T_{z_0}$.
 - (a) On rappelle que $R_{z_1}^\theta = T_{z_1} \circ R_0^\theta \circ T_{-z_1}$. Montrez, en utilisant l'associativité de l'opération “ \circ ” et en utilisant la question 4, que $g = T_{z_0} \circ R_{z_1-z_0}^\theta$.
 - (b) Conclure en utilisant la question 5 que si $\theta = 0$, $g = T_{z_0}$; et si $\theta \neq 0$, $g = R_{z'_2}^\theta$ pour un certain $z'_2 \in \mathbb{C}$.
7. Soient $z_0, z_1 \in \mathbb{C}$ et $\theta_0, \theta_1 \in [0, 2\pi[$, on pose $h = R_{z_1}^{\theta_1} \circ R_{z_0}^{\theta_0}$.
 - (a) Si $\theta_0 + \theta_1 = 0$ ou 2π , montrez que h est une translation.
 - (b) Si $\theta_0 + \theta_1 \neq 0$ ou 2π , montrez que $z_2 = \frac{z_0 e^{i\theta_1}(e^{i\theta_0}-1)+z_1(e^{i\theta_1}-1)}{e^{i(\theta_0+\theta_1)}-1}$ est solution de $h(z) = z$, puis montrez que $h = R_{z_2}^{\theta_0+\theta_1}$.

Problème 3 :

Il va s'agir de montrer qu'une partie du “jeu de la frappe”, “Sylver coinage game” en anglais, dure forcément un nombre fini de coups.

Le jeu de la frappe se joue à deux. La personne dont c'est le tour nomme un nombre $n \in \mathbb{N}^*$. On n'a pas le droit de nommer un nombre qui s'exprime comme une combinaison linéaire, à coefficients dans \mathbb{N} , des nombres précédemment nommés. La première personne qui nomme “1” termine la partie et perd.

Il faut imaginer qu'on “frappe” une pièce de monnaie de la valeur que l'on nomme : si je commence par nommer “50”, des pièces de 50 sont désormais en circulation, et je peux payer quelque chose qui coûte 50, 100, 150... mais, par exemple, je ne peux pas payer quelque chose qui coûte 70. À chaque tour, il faut créer une nouvelle pièce, qui a une valeur que l'on ne pouvait pas payer avec les pièces précédentes. Un exemple de partie :

- J1 commence et frappe 5. J2 ne pourra pas frapper 5,10,15...
- J2 frappe 7. J1 ne pourra pas frapper 5,7,10,12,14,15...
- J1 frappe 11. J2 ne pourra pas frapper 5,7,10,11,12,14,15...
- J2 frappe 13.
- J1 frappe 8.
- J2 frappe 9.
- J1 frappe 4.
- J2 frappe 6.
- J1 frappe 2.
- J2 frappe 3.

- J1 n'a plus le choix, frappe 1, et perd.

Nous allons avoir besoin du théorème de Bézout, dans une version la plus générale possible.

Théorème 1 (Bézout général). *Soient a_1, \dots, a_n des nombres naturels. Soit d le PGCD de a_1, \dots, a_n ; le plus grand nombre naturel qui divise chacun de ces nombres. Alors il existe des nombres relatifs u_1, \dots, u_n tels que $u_1a_1 + \dots + u_na_n = d$.*

Si vous n'avez pas vu cette version en cours, vous avez dû voir la version usuelle:

Théorème 2 (Bézout usuel). *Soient a, b deux entiers naturels premiers entre eux, alors il existe u, v dans \mathbb{Z} tels que $ua + vb = 1$.*

Voici une démonstration de la version générale à partir de la version usuelle, qui contient peu de détails, et que vous pouvez compléter par vous-même.

- Soit a_1, a_2 deux nombres naturels, soit d leur PGCD. On pose $a'_1 = \frac{a_1}{d}$ et $a'_2 = \frac{a_2}{d}$. Alors par Bézout usuel il existe u_1, u_2 dans \mathbb{Z} tels que $u_1a'_1 + u_2a'_2 = 1$, en multipliant par d on obtient $u_1a_1 + u_2a_2 = d$. Ainsi la version générale de Bézout fonctionne pour $n = 2$.
- Soient a_1, \dots, a_n des entiers naturels avec $n > 2$. Alors:

$$\text{PGCD}(a_1, \dots, a_n) = \text{PGCD}(\text{PGCD}(a_1, \dots, a_{n-1}), a_n).$$

- Soient a_1, \dots, a_n des entiers naturels, $d = \text{PGCD}(a_1, \dots, a_n)$ et $d' = \text{PGCD}(a_1, \dots, a_{n-1})$. Par récurrence, il existe u_1, \dots, u_{n-1} tels que $u_1a_1 + \dots + u_{n-1}a_{n-1} = d'$. Par le cas $n = 2$, il existe u, v tels que $ud' + va_n = d$. Donc $uu_1a_1 + \dots + uu_{n-1}a_{n-1} + va_n = d$.

Nous étudions maintenant une partie du jeu de la frappe. n tours ont déjà été joués. Soient a_1, \dots, a_n les pièces frappées aux tours précédents, et soit d leur PGCD.

- Par Bézout général, il existe u_1, \dots, u_n dans \mathbb{Z} tels que $u_1a_1 + \dots + u_na_n = d$. On pose $m = \max(|u_1|, \dots, |u_n|)$, $M = ma_1$ et $A = Ma_1 + \dots + Ma_n$. Montrez que $M + ku_i \geq 0$ pour $1 \leq i \leq n$ et $0 \leq k \leq a_1$. En déduire que $A, A + d, A + 2d, \dots, A + a_1d$ sont “payables” et donc ne peuvent plus être joués, puis en déduire qu'il n'existe qu'un nombre fini de multiples de d qui peuvent encore être joués. Notez que A est un multiple de d .
- Si $d = 1$, alors cet argument montre qu'il n'y a qu'un nombre fini de nombres naturels qui peuvent encore être joués. Si $d > 1$, alors cet argument montre qu'au bout d'un nombre de tours finis, il faudra jouer un nombre qui n'est pas divisible par d . Soit b un nombre qui n'est pas divisible par d . Montrez que $\text{PGCD}(a_1, \dots, a_n, b) < d$. Alors au bout d'un nombre fini de tours, le PGCD doit baisser ; au bout d'un certain temps, le PGCD est de 1 ; puis la partie se termine.

Puisque le jeu se termine, il est possible de prouver qu'il existe des stratégies gagnantes. Voici un résumé de ce que l'on sait sur les stratégies gagnantes de ce jeu :

- Si J1 commence par 1, 2 ou 3, J2 a une stratégie gagnante.
- Si J1 commence par un nombre premier $p \geq 5$, J1 a une stratégie gagnante.

3. Si J1 commence par un nombre divisible par $p \geq 5$, J2 a une stratégie gagnante.
4. Si J1 commence par 4, 6, 8, 9 ou 12, J2 a une stratégie gagnante.
5. Si J1 commence par un nombre de la forme $2^a3^b \geq 16$, alors on ne sait pas qui de J1 ou de J2 a une stratégie gagnante. Un prix de 1000\$ est offert à qui résoudra cette question.