

Probabilités et Dimension finie

Correction de l'exercice 1 –

- Il y en a autant que de parties à 6 éléments parmi un ensemble à 49 soit $\binom{49}{6} = \frac{49!}{6!43!} = 13\,983\,816$.
- En considérant des cloisons matérialisant les numéros gagnants, c'est un problème de points et cloisons.

Par exemple :

$$|\bullet\bullet\bullet||\bullet|\bullet\bullet\bullet|\bullet\bullet|$$

les gagnants sont : 1 ; 4 ; 5 ; 7 ; 11 ; 14.

On considère l'événement contraire : on ne veut pas de cloisons consécutives.

Les cinq cloisons séparent les numéros en 7 boîtes.

Les 5 boîtes intérieures étant non vides, on y met 5 points, puis $38(= 49 - 5 - 6)$ dans 7 boîtes.

Il y a $\frac{(38 - 1 + 7)!}{38!6!} = \frac{44!}{38!6!} \simeq 7,0591 \times 10^6$ séquences ne comportant pas 2 nombres consécutifs.

D'où la probabilité d'avoir une grille comportant 2 nombres consécutifs :

$$1 - \frac{\frac{44!}{38!6!}}{\binom{49}{6}} \simeq 0,4952.$$

Presque une chance sur deux !

Correction de l'exercice 2 –

- Soit $E = \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$. On pose $F = \{f \in E, f(1) = f(0) = 0\}$ et G l'ensemble des fonctions affines sur \mathbb{R} .
 - F et G sont des sev de E . AQT.
 - Pour la somme directe, on procède par double inclusion. \supset est immédiate.

Pour établir \subset , on prend une fonction $f \in F \cap G$. Elle est affine et s'annule en 0 et en 1. Elle est donc nulle. CQFD.

- Pour montrer que $F \oplus G = E$, on procède encore par double inclusion. \subset est immédiate.

Soit maintenant $\phi \in E$. Montrons qu'on a $\phi = f + g$ avec $f \in F$ et $g \in G$. Une analyse mène à $g : x \mapsto \phi(0) + [\phi(1) - \phi(0)]x$ et $f = \phi - g$.

On peut alors vérifier que :

- $\phi = f + g$,
- $f \in F$,
- $g \in G$.

Donc, $F \oplus G = E$.

- Soit $f \in E$. Il existe quatre réels $\lambda_0, \lambda_1, \lambda_2, \lambda_3$ tels que $f = \sum_{k=0}^3 \lambda_k f_k$.

Alors en ayant remarqué que $f'_k = kf_k$ et $f''_k = k^2f_k$, on a

$$f'' - 3f' + 2f = \sum_{k=0}^3 \lambda_k k^2 f_k - 3 \sum_{k=0}^3 \lambda_k k f_k + 2 \sum_{k=0}^3 \lambda_k f_k = \sum_{k=0}^3 (k^2 - 3k + 2) \lambda_k f_k \in E$$

$$\forall f \in E, \quad f'' - 3f' + 2f \in E.$$

3. On vient de voir que Ψ est bien définie : si $f \in E$, on a bien $f'' - 3f' + 2f \in E$.

— Soit $f, g \in E$ et $\lambda \in \mathbb{R}$.

Par linéarité de la dérivation, on a :

$$\Psi(\lambda f + g) = (\lambda f + g)'' - 3(\lambda f + g)' + 2(\lambda f + g) = \lambda(f'' - 3f' + 2f) + (g'' - 3g' + 2g) = \lambda\Psi(f) + \Psi(g).$$

On en déduit que Ψ est **linéaire**.

— Comme son ensemble de définition est égal à son ensemble d'arrivée, Ψ est un **endomorphisme**.

$$\text{Donc, } \Psi \in \mathcal{L}(E).$$

4. Supposons que $\sum_{k=0}^3 \lambda_k f_k = 0$. Alors $\forall x \in \mathbb{R}, \quad \lambda_0 + \lambda_1 e^x + \lambda_2 e^{2x} + \lambda_3 e^{3x} = 0$.

On a donc, en faisant tendre x vers $-\infty$, et par unicité de la limite : $\lambda_0 = 0$.

Il reste $\forall x \in \mathbb{R}, \quad \lambda_1 e^x + \lambda_2 e^{2x} + \lambda_3 e^{3x} = 0$ et donc en simplifiant par $e^x \neq 0$:

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad \lambda_1 + \lambda_2 e^x + \lambda_3 e^{2x} = 0.$$

On fait tendre x vers $-\infty$, et on aboutit à $\lambda_1 = 0$.

On réitère le raisonnement, et on trouve $\lambda_2 = \lambda_3 = 0$.

La famille (f_0, f_1, f_2, f_3) est libre. C'est donc une base de E .

5. Déterminons $U = \ker \Psi$. Soit $f \in E$.

$$f \in U \iff f \in \ker \Psi \iff \Psi(f) = 0 \iff f'' - 3f' + 2f = 0$$

On résout cette équation différentielle linéaire homogène d'ordre 2 à coefficients constants.

Son équation caractéristique est $r^2 - 3r + 2 = 0$, de solutions 1 et 2.

$$\text{Donc, } U = \text{vect}(f_1, f_2).$$

On en déduit que Ψ **n'est pas injective**.

6. Soit $W = \ker(\Psi - 2\text{Id}_E)$.

$$f \in W \iff f \in \ker(\Psi - 2\text{Id}_E) \iff \Psi(f) - 2f = 0 \iff f'' - 3f' = 0$$

Il s'agit à nouveau d'une équation différentielle linéaire homogène d'ordre 2 à coefficients constants d'équation caractéristique est $r^2 - 3r = 0$, de solutions 0 et 3.

Donc, $W = \text{vect}(f_0, f_3)$.

7. On a vu que (f_0, f_1, f_2, f_3) était une base de E .

D'après le théorème de la base adaptée, $\text{vect}(f_1, f_2) \oplus \text{vect}(f_0, f_3) = E$ i.e. U et W sont supplémentaires dans E .

Correction de l'exercice 3 – On note T le rang du premier motif FF.

Pour $n \geq 2$, l'événement $\{T = n\}$ signifie que les deux derniers lancers $n - 1, n$ valent FF et aucune occurrence de FF n'apparaît dans les $n - 2$ premiers lancers.

Le $n - 2^{\text{ème}}$ lancer doit être P i.e. à l'issue des $n - 2$ premiers lancers, on ne doit pas avoir de FF et il doit se terminer par P. On note donc P_m le nombre de lancers de longueur m ne contenant pas FF et se terminant par P.

On a donc $\forall n \geq 2, \mathbb{P}(T = n) = \frac{P_{n-2}}{2^n}$.

Il reste à calculer P_m :

- On a déjà $P_1 = 1 = P_2 = 1$ car seul FP convient.
- Pour $m \geq 2$ une suite de longueur m finissant par P s'obtient de deux manières :
 1. soit on prend une suite de longueur $m - 1$ sans FF finissant par P et on lui ajoute P. Il y en a P_{m-1} par définition.
 2. soit on prend une suite de longueur $m - 1$ sans FF finissant par F et on lui ajoute P. De telles suites sont autant que celle de longueur $m - 2$ finissant par P car elle ne peuvent finir par FF. Il y en a donc P_{m-2} par définition.

Finalement,

$$\forall m \geq 2, P_m = P_{m-1} + P_{m-2}.$$

On sait alors que $P_m = F_{m+1} = \frac{\varphi^{m+1} - \psi^{m+1}}{\sqrt{5}}$ où $\varphi = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$ est le nombre d'or et $\psi = \frac{1 - \sqrt{5}}{2} = -\frac{1}{\varphi}$ son conjugué.

Commentaires : Rien à voir ici mais à retenir, $F_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \frac{\varphi^n}{\sqrt{5}} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$.

En conclusion,

$$\forall n \geq 2, \mathbb{P}(T = n) = \frac{F_{n-1}}{2^n} \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \frac{1}{\varphi\sqrt{5}} \left(\frac{\varphi}{2}\right)^n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0.$$

Faut pas jouer à ce jeu !!!!