

FORMULE DE POISSON DISCRÈTE

[Pey04, §11.3, p44]

ÉNONCÉ

Soit G un groupe abélien fini et H un sous-groupe de G .

LEMME. $H^\# \simeq \widehat{G/H}$ est de cardinal $\frac{|G|}{|H|}$.

PROPOSITION. [FORMULE DE POISSON DISCRÈTE]

Pour toute fonction $f : G \rightarrow \mathbb{C}$, et pour tout $g \in G$, on a :

$$\sum_{h \in H} f(gh) = \frac{|H|}{|G|} \sum_{\chi \in H^\#} \widehat{f}(\bar{\chi}) \chi(g).$$

En particulier ($g = 1$), on a $\sum_{h \in H} f(h) = \frac{|H|}{|G|} \sum_{\chi \in H^\#} \widehat{f}(\bar{\chi})$.

DÉVELOPPEMENT

Commençons par le lemme. Regardons l'application :

$$\varphi : \widehat{G/H} \rightarrow H^\# \\ \chi \mapsto \tilde{\chi} : g \mapsto \chi(gH).$$

Pour tout $\chi \in \widehat{G/H}$, il est clair que $\tilde{\chi}$ est bien un caractère. Comme de plus $\tilde{\chi}(h) = \chi(H) = 1$ pour tout $h \in H$, ceci justifie que l'application φ est bien définie.

De plus, il est immédiat de vérifier que φ est un morphisme de groupes.

Vérifions que φ est bijective.

- Pour l'injectivité, il est clair que $\tilde{\chi}_1 = \tilde{\chi}_2$ implique $\chi_1 = \chi_2$ par surjectivité de l'application $G \rightarrow G/H, g \mapsto gH$, et puisque $\chi_1(gH) = \tilde{\chi}_1(g) = \tilde{\chi}_2(g) = \chi_2(gH)$ pour tout $g \in G$.
- Pour la surjectivité, fixons $\gamma \in H^\#$ et définissons $\chi \in \widehat{G/H}$ par $\chi(gH) = \gamma(g)$ pour tout $g \in G$. Cette application est bien définie puisque si $gH = g'H$, alors $g(g')^{-1} \in H$ et donc $\gamma(g(g')^{-1}) = 1$, ou encore $\gamma(g) = \gamma(g')$. C'est bien un caractère puisque par passage au quotient χ hérite de la structure de morphisme.

Ainsi $H^\# \simeq \widehat{G/H}$, d'où l'on déduit immédiatement

$$|H^\#| = \frac{|G|}{|H|}.$$

Passons maintenant à la formule de Poisson.

On note S un système de représentants de G/H dans G .

Soit donc $f : G \rightarrow \mathbb{C}$. Regardons l'application :

$$\tilde{f} : G \rightarrow \mathbb{C} \\ g \mapsto \sum_{h \in H} f(gh).$$

Remarquons que \tilde{f} est invariante par H , puisque si $g \in G$ et $h \in H$:

$$\tilde{f}(gh) = \sum_{h' \in H} f(ghh') = \sum_{h'' \in H} f(gh'') = \tilde{f}(g).$$

L'application \tilde{f} passe donc au quotient et définit une application² $\tilde{f} : G/H \rightarrow \mathbb{C}$.

On peut donc décomposer \tilde{f} en série de FOURIER³ :

$$\forall g \in G, \quad \tilde{f}(\bar{g}) = \sum_{\chi \in \widehat{G/H}} \langle \tilde{f} | \chi \rangle \chi(\bar{g}).$$

Fixons $\chi \in \widehat{G/H}$. Comme $S \times H \rightarrow G, (g, h) \mapsto gh$ est bijective, il vient :

$$\begin{aligned} \langle \tilde{f} | \chi \rangle &= \frac{1}{|G/H|} \sum_{g \in S} \tilde{f}(\bar{g}) \overline{\chi(\bar{g})} = \frac{|H|}{|G|} \sum_{g \in S} \sum_{h \in H} f(gh) \overline{\chi(\bar{g})} \\ &= \frac{|H|}{|G|} \sum_{g' \in G} f(g') \overline{\chi(\bar{g}')} \quad \text{puisque } \chi(\bar{gh}) = \chi(\bar{g}) \\ \langle \tilde{f} | \chi \rangle &= \frac{|H|}{|G|} \sum_{g' \in G} f(g') \overline{\chi(\bar{g}')} = \frac{|H|}{|G|} \widehat{f}(\bar{\chi}). \end{aligned}$$

D'où finalement, pour tout $g \in G$, en utilisant le lemme :

$$\sum_{h \in H} f(gh) = \sum_{\chi \in \widehat{G/H}} \frac{|H|}{|G|} \widehat{f}(\bar{\chi}) \chi(\bar{g}) = \frac{|H|}{|G|} \sum_{\chi \in H^\#} \widehat{f}(\bar{\chi}) \chi(g).$$

COMMENTAIRES

Il faut connaître la formule de POISSON vue en analyse, qui s'écrit presque de la même manière!

La formule de POISSON discrète peut notamment être utilisée en théorie des codes correcteurs.

1. $S \rightarrow G/H, g \mapsto gH$ est bijective
2. toujours appelée \tilde{f}
3. c'est en fait la formule d'inversion, qui découle du fait que \widehat{G} est une base orthonormée de $\mathcal{F}(G, \mathbb{C})$