

$$\mathbb{C}[G] = \mathbb{C}G \xrightarrow{\varphi} \text{Hom}(\mathbb{C}G, \mathbb{C}G)$$

$$f = \sum_{g \in G} f(g) e_g \xrightarrow{\quad} m_f : \mathbb{C}G \rightarrow \mathbb{C}G$$

producto del álgebra

$$m_f(e_h) = \left( \sum_{g \in G} f(g) e_g \right) \cdot e_h$$

$$[m_f]_B \quad B = \{e_g : g \in G\}$$

Lema:

$$[m_f]_B = \sum_{g \in G} f(g) [m_{e_g}]_B = \sum_{g \in G} f(g) \left[ \int_{\mathbb{C}G} (g) \right]_B$$

Matrices

(1)  $\varphi$  es hom de álgebras [no de reps]. ( $\varphi$  transforma convolución de funciones en producto de matrices)

(2) Si  $\langle e_g, e_h \rangle = \delta_{gh}$  y  $\langle A, B \rangle = \frac{1}{|G|} \text{Tr}(AB^*)$   
entonces

$$\langle f_1, f_2 \rangle = \langle \varphi(f_1), \varphi(f_2) \rangle$$

isométrica

(3) Podemos recuperar  $f$  explícitamente a partir de  $\varphi(f)$

$$\forall t \in G \quad \left( f(t) = \frac{1}{|G|} \text{Tr} \left( \varphi(f) \cdot [m_{e_{t^{-1}}}]_B \right) \right)$$

Como representaciones  $\mathbb{C}G \cong \underbrace{\dim(V_1)}_{\text{dim}(V_1)} V_1 \oplus \dots \oplus \underbrace{\dim(V_k)}_{\text{dim}(V_k)} V_k$

$\langle e_g, e_h \rangle = \delta_{gh}$  es  $G$ -invariante (porque es una rep por particiones)

Así que tomando una base ortonormal de cada una de las  $V_i$  obtenemos una base ortonormal para  $\mathbb{C}G$ . Llamémosla  $C$ .

Respecto a  $C$ ,  $\forall t \in G$

$$\begin{bmatrix} f(t) \\ \vdots \\ f(t) \end{bmatrix}_C = \begin{array}{c} \begin{array}{c} V_1 \dots V_1 \\ \vdots \\ V_1 \\ V_2 \\ \vdots \\ V_2 \\ \vdots \\ V_k \\ V_k \end{array} \begin{bmatrix} p_{V_1}^{(t)} & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & p_{V_1}^{(t)} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & p_{V_2}^{(t)} & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & 0 & p_{V_2}^{(t)} & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & p_{V_k}^{(t)} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & p_{V_k}^{(t)} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix} \end{array}$$

matrices unitarias.

con

$$[\rho_{\mathcal{C}_f}(t)]_{\mathcal{C}} = \bigoplus_{i=1}^k [\rho_{V_i}(t)]_{\mathcal{C}} \otimes I_{\dim(V_i)}$$

$$[\rho_{\mathcal{C}_f}(t)]_{\mathcal{B}} = U [\rho_{\mathcal{C}_f}(t)]_{\mathcal{C}} U^* \quad U \text{ unitaria.}$$

Qué dice el lema en esta base?

$$\begin{aligned} [m_f]_{\mathcal{C}} &= \sum_{g \in G} f(g) [m_{e_g}]_{\mathcal{C}} = \sum_{g \in G} f(g) \left( \bigoplus_{i=1}^k [\rho_{V_i}(t)]_{\mathcal{C}} \otimes I_{\dim(V_i)} \right) \\ &= \bigoplus_{i=1}^k \left( \underbrace{\sum_{g \in G} f(g) [\rho_{V_i}(t)]_{\mathcal{C}} \otimes I_{\dim(V_i)}}_{\hat{f}(\rho_{V_i})} \right) \quad \text{Motivación.} \end{aligned}$$

Teorema: [Propiedades de Transf de Fourier] Sean  $P, Q: G \rightarrow \mathbb{C}$

$$(1) \widehat{P * Q}(\rho_i) = \widehat{P}(\rho_i) \widehat{Q}(\rho_i)$$

$$(2) \langle P, Q \rangle = \frac{1}{|G|} \sum_{j=1}^k \dim(V_j) \operatorname{Tr} \left( \widehat{P}(\rho_j) \widehat{Q}(\rho_j)^* \right)$$

[Identidad de Plancherel]

$$(3) \forall t \in G \quad (P(t)) = \frac{1}{|G|} \sum_{j=1}^k \dim(V_j) \operatorname{Tr} \left( \widehat{P}(\rho_j) \rho_{V_j}(t)^* \right)$$

[Fórmula de inversión de Fourier]

Ejercicio: Lema  $\Rightarrow$  Teorema.

Def: Si  $P: G \rightarrow \mathbb{C}$

(1) Para cada rep. irreducible  $\rho_i$  escoja bases  $B_i$  de tal forma que  $[\rho_i(g)]_{B_i}$  sea unitaria.

$$(2) \quad \hat{f}(\rho_i) = \sum_{g \in G} f(g) [\rho_i(g)]_{B_i}$$

Obs: Por ejercicio  $\exists!$  módulo escalar por  $G$ -invariantes

en  $V_i$ . Luego si  $B_i$  y  $B_i'$  son bases tales que

$[\rho_i(g)]_{B_i}$  y  $[\rho_i(g)]_{B_i'}$  son unitarios entonces existe

$$U \text{ unitaria: } \left[ [\rho_i(g)]_{B_i} = U^* [\rho_i(g)]_{B_i'} U \right]$$

Recuerda que  $A' = U^* A U$   $B' = U^* B U$   $\text{Tr}(A' B'^*) = \text{Tr}(A B^*)$

Ejemplo: Caminatas aleatorias en grupos:

Fije  $P: G \longrightarrow \mathbb{C}$  una dist de probabilidad  
 $(P(g) \in \mathbb{R}, P(g) \geq 0, \sum_{g \in G} P(g) = 1)$  y definimos un proceso estocástico así:

(1)  $g_1, g_2, g_3, \dots$  elementos aleatorios de  $G$  escogidos independientemente con distribución  $P$  i.i.d.  
producto en  $G$

(2)  $h_j = g_j \dots g_3 \overset{\downarrow}{g_2} g_1 \quad j \in \mathbb{N}$

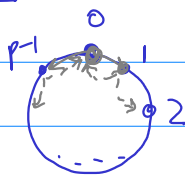
Preguntas:Cuál es el comportamiento de  $h_k$ ? ( $P\{h_k = \alpha\}, \alpha \in G$ )

Qué pasa cuando  $k \rightarrow \infty$ ?

Si esperamos  $k$  pasos sabemos que

$$P\{h_k = \alpha\} = \underbrace{P * P * P * \dots * P}_k(\alpha)$$

Ejemplo: Tome  $p \in \mathbb{N}$ ,  $p$  impar



$$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$$

Sea  $Q: \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \longrightarrow \mathbb{C}$

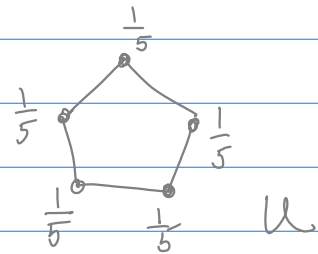
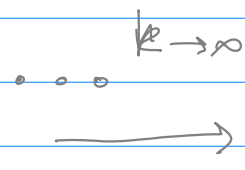
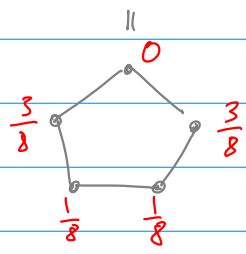
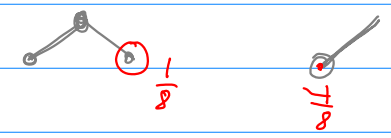
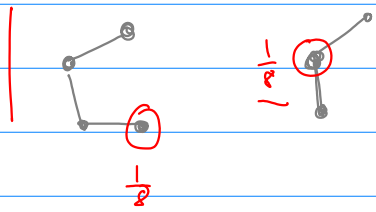
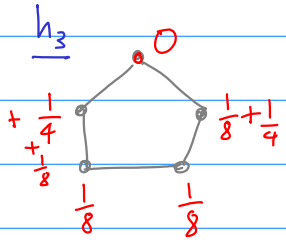
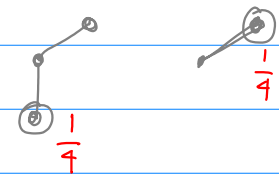
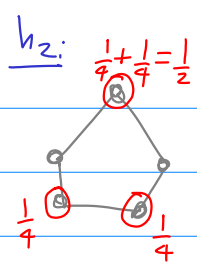
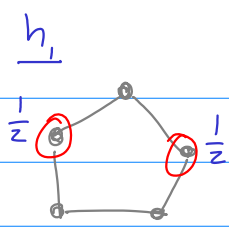
$$Q(1) = Q(-1) = \frac{1}{2}$$

$$Q(\alpha) = 0 \quad \forall \alpha \notin \{1, -1\}$$

(1)  $g_1, g_2, \dots$  i.i.d. dist  $Q$

(2)  $h_k = g_1 + g_2 + \dots + g_k$  Qué pasa con el proceso?

Ejemplo: Tome  $p = 5$ . Cual es la dist de  $h_k$ ?  
 $h_1, h_2, h_3, \dots$



¿Qué tan rápido?

Def: Si  $P, Q$  son dist de pob en un conjunto finito  $\Omega$

*— variable total*

$$\|P - Q\|_{TV} = \max_{A \subseteq \Omega} |P(A) - Q(A)|$$

$$P(A) := \sum_{\omega \in A} P(\omega)$$

$$\sum_{\omega \in \Omega} f(\omega) P(\omega)$$

Ejercicio:

$$\|P - Q\|_{TV} \stackrel{\text{red dashed arrow}}{=} \frac{1}{2} \sum_{\omega \in \Omega} |P(\omega) - Q(\omega)| = \max_{f: \|f\|_{\infty} \leq 1} |E_P(f) - E_Q(f)|$$

$$|f(\omega)| \leq 1 \quad \forall \omega \in \Omega$$