

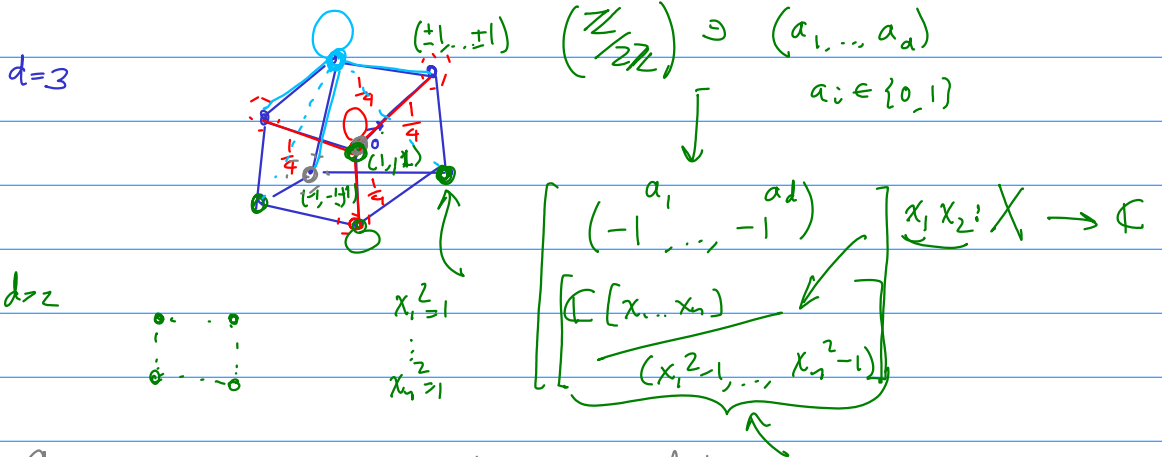
Hoy: + Ejemplos de caminatos aleatorios en grupos.

[Una de Polya] $d \cong (\mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \times \dots \times \mathbb{Z}/2\mathbb{Z})$
Ejemplo: Sea $G = (\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})^d$ y sea \mathcal{Q} dada por $\left. \begin{array}{l} \text{bar} \\ \text{condic} \end{array} \right\}$

$$\mathcal{Q}(g) = \begin{cases} \frac{1}{d+1}, & \text{si } g = \vec{0} \text{ ó } g = e_i \\ 0, & \text{d.l.c.} \end{cases}$$

Proceso: (1) g_1, g_2, \dots i.i.d. con dist \mathcal{Q} en G abeliano

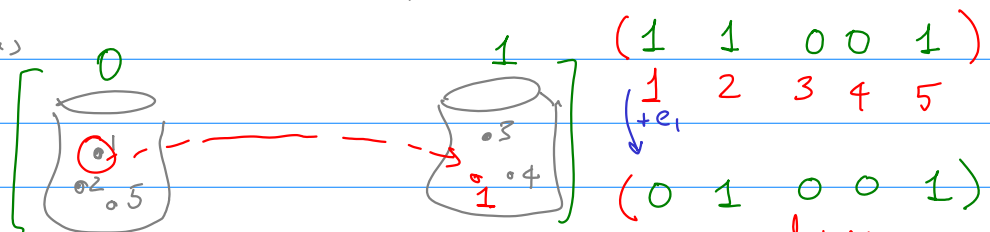
(2) $h_k = g_k \dots g_2 g_1 \oplus g_k + \dots + g_2 + g_1$



Cómo se comporta la distribución del proceso después de k pasos? Qué tan lejos de la uniforme se acerca?

$$\mathbb{P}\{h_k = (a_1, a_2, \dots, a_d)\} = \mathbb{P}\{\text{bola 1 en } a_1, \dots, \text{bola } d \text{ en una } a_i\}$$

Imagine que tienes dos urnas y d pelotas numeradas $1, \dots, d$ distribuidas en ellas



Proceso: Encada turno tomas una pelota cualquiera $\left. \begin{array}{l} \text{de una} \\ \text{ur.} \end{array} \right\}$ y la cambias de urna

Ejercicio: $Q \subseteq \mathbb{C}^d$
 $(a_1, \dots, a_d) \mapsto ((-1)^{\epsilon_1} a_1, \dots, (-1)^{\epsilon_d} a_d)$ $X := i(Q)$

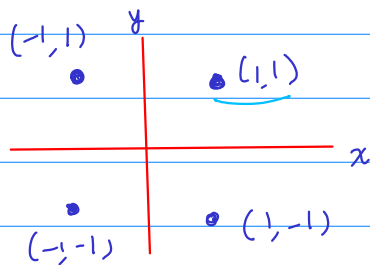
En \mathbb{C}^d hay muchas potales que podemos restringir a X

Si $S \subseteq [d]$ $\chi_S := \prod_{i \in S} \chi_i$

$\chi_S((\epsilon_1, \dots, \epsilon_d)) = \prod_{i \in S} \epsilon_i$

Demuestre que los $\chi_S : S \subseteq [d]$ son los caracteres de Q .

Ejemplo: $(\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})^2$ $d=2$



$\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}$

$[1, x, y, xy]$

$\chi_y : Q \rightarrow \mathbb{C}^*$

$\chi_y((\epsilon_1, \epsilon_2)(\nu_1, \nu_2)) = \chi_y(\epsilon_1 \nu_1, \epsilon_2 \nu_2)$
 $= \epsilon_1 \nu_1 \epsilon_2 \nu_2 = \epsilon_1 \epsilon_2 \nu_1 \nu_2 = \chi_y(\epsilon_1, \epsilon_2) \cdot \chi_y(\nu_1, \nu_2)$

	$\{1, 1\}$	$\{1, -1\}$	$\{-1, 1\}$	$\{-1, -1\}$
triv	1	1	1	1
x	1	-1	1	-1
y	1	1	-1	-1
xy	1	-1	-1	1

Recuerde que, por el UB lemma

$\|\hat{Q}(\rho)\|_{F_b}^2$

$$\left[\|Q^{*k} - U\|_{TV} \leq \frac{1}{4} \sum_{\substack{S \neq \text{triv} \\ S \text{ meps}}} \dim(V_S) \text{Tr} \left(\hat{Q}(\rho)^k \hat{Q}(\rho)^{*k} \right) \right]$$

Queremos calcular $\hat{Q}(S)$ para $S \neq \emptyset$
 $S \subseteq [d]$

$$\hat{Q}(S) = \sum_{g \in G} Q(g) \chi_S(g) =$$

$\left(\frac{2}{2^d}\right)^d$ $\chi_S(g) := \prod_{i \in S} \varepsilon_i$
 $g = (\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_d)$ i -ésima posição

$$= \left[Q(e) \chi_S(e) + \sum_{i=1}^d Q(\underbrace{(1, 1, \dots, 1, -1, 1, \dots, 1)}_g) \chi_S(g) \right]$$

$$= \frac{1}{d+1} \cdot 1 + \frac{1}{d+1} \left[(-1)^{|S|} + (d-|S|) \right] = \frac{1}{d+1} (1 + d - 2|S|)$$

$$\chi_S(g) = \begin{cases} -1, & i \in S \\ 1, & i \notin S \end{cases}$$

$$\hat{Q}(S) = \frac{(d+1) - 2|S|}{d+1} = 1 - \frac{2|S|}{d+1}$$

$$\|\hat{Q}(S)\|_{F_2}^2 =$$

$$\|Q^{*k} - u\|_{TV} \leq \frac{1}{4} \sum_{\substack{S \subseteq [d] \\ S \neq \emptyset}} 1 \cdot \left(1 - \frac{2|S|}{d+1}\right)^{2k}$$

Que passa a ver k?

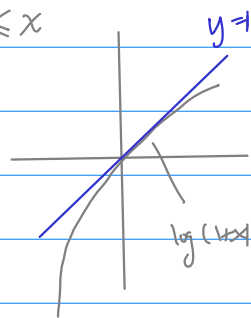
$$= \left[\frac{1}{4} \sum_{j=1}^d \binom{d}{j} \left(1 - \frac{2j}{d+1}\right)^{2k} \right]$$

simple!

$$\binom{d}{j} = \frac{d(d-1)\dots(d-j+1)}{j!} \leq \frac{d^j}{j!}$$

$$e^{2k \log\left(1 - \frac{2j}{d+1}\right)} \stackrel{(\approx)}{\sim} e^{2k \left(-\frac{2j}{d+1}\right)} = e^{-\left(\frac{4k}{d+1}\right)j}$$

$$\log(1+x) \leq x$$



$$\approx \frac{1}{4} \sum_{j=1}^d \frac{d^j}{j!} e^{-\frac{4k}{d+1}j} \leq \frac{1}{4} \sum_{j=1}^d \underbrace{\left(d e^{-\frac{4k}{d+1}} \right)^j}_{j!}$$

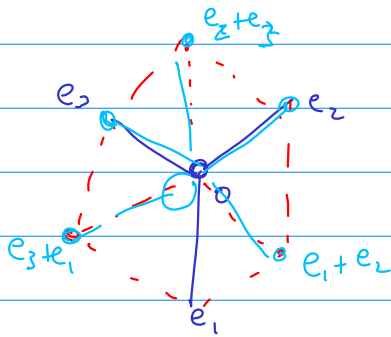
$$= \underbrace{e^{-\frac{4k}{d+1}}}_{e^{-c}}$$

Qué tamaño debe ser k para que este número sea pequeño?

Cutoff $\rightarrow k = \left\lceil \frac{1}{4} (d+1) [\log(d) + c] \right\rceil$
 $c > 0$

$$d e^{-\frac{4k}{d+1}} = d e^{-\frac{4}{d+1} (d+1) [\log(d) + c]} = e^{-c}$$

Ejercicio:



En cada punto podemos
 movernos ó 0 pasos
 ó 1 paso ó 2 pasos
 con la misma probabilidad.

[Qué tanto más rápido se mezcla el proceso?]