Introdução aos Processos Estocásticos

Luiz Renato Fontes

 $www.ime.usp.br/{\sim}Irenato$

Livro: James Norris, Markov Chains, Cambridge U Press

Processo Estocástico

- ▶ Família de variáveis aleatórias: $(X_t)_{t \in \mathcal{T}}$; $X_t \in \mathcal{S}, t \in \mathcal{T}$;
- T um cj de índices/tempos; a priori, arbitrário; neste curso:
 - $\mathcal{T} = \mathbb{N} = \{0, 1, \ldots\}$ (ou \mathbb{Z}): tempo discreto; ou
 - $\mathcal{T} = \mathbb{R}^+ = [0, \infty)$; tempo contínuo;
 - Notação:
 - 1° caso: $(X_n)_{n\in\mathbb{N}}=(X_n)_{n>0}=\{X_0,X_1,\ldots\};$
 - 2° caso: $(X_t)_{t\in\mathbb{R}^+} = (X_t)_{t\in[0,\infty)} = (X_t)_{t\geq 0};$
- $ightharpoonup \mathcal{S}$ é o espaço de estados, a priori arbitrário; neste curso:
 - S enumerável; muitas vezes $S \subset \mathbb{N}$;
- ▶ $\mathbf{X} := (X_t)_{t \in \mathcal{T}}$ é uma fç aleatória; $X : \mathcal{T} \to \mathcal{S}$;
 - qdo $\mathcal{T} = \mathbb{R}^+$: X contínua à direita, com limites à esquerda;
 - ex: processo de salto.

Distribuição de probabilidades de X

Caracterizada por suas distribuições finito-dimensionais:

$$\mathbb{P}(X_{t_1} = x_1, X_{t_2} = x_2, \dots, X_{t_n} = x_n),$$

$$x_i \in \mathcal{S}, t_i \in \mathcal{T}, i = 1, \ldots, n, n \geq 0.$$

Cadeias de Markov

 $(X_t)_{t\in\mathcal{T}}$ é uma Cadeia de Markov se valer a proprie// de Markov:

$$\mathbb{P}(X_{t_{n+1}} = x_{n+1} | X_{t_n} = x_n, X_{t_{n-1}} = x_{n-1}, \dots, X_0 = x_0)$$

$$= \mathbb{P}(X_{t_{n+1}} = x_{n+1} | X_{t_n} = x_n),$$

$$x_1, x_2, \ldots \in S$$
; $0 \le t_1 < t_2 < \ldots \in T$; $n \ge 1$.

Homogeneidade temporal

$$\mathbb{P}(X_t = y | X_s = x) = \mathbb{P}(X_{t-s} = y | X_0 = x), x, y \in S; 0 \le s < t \in T.$$

Cadeia de Markov em tempo discreto ($\mathcal{T} = \mathbb{N}$)

X cadeia de Markov (CM) em S em tempo discreto.

Distribuição inicial

Seja μ uma distribuição de probabilidade em \mathcal{S} , i.e.,

$$\mu: \mathcal{S} \to [0,1]; \quad \sum_{x \in \mathcal{S}} \mu(x) = 1.$$

Dizemos que μ é a distribuição inicial de X se

$$\mathbb{P}(X_0=x)=\mu(x),\,x\in\mathcal{S}.$$

Matriz de transição

$$P(x,y) := \mathbb{P}(X_1 = y | X_0 = x), \ x, y \in \mathcal{S}$$

Cadeia de Markov (em tempo discreto)

Obs. $P = (P(x, y), x, y \in S)$ é uma matriz estocástica, i.e.

$$P(x,y) \in [0,1], x,y \in S; \sum_{y \in S} P(x,y) = 1, x \in S.$$

Proposição 1. A distribuição inicial μ e a matriz de transição **P** determinam a distribuição de probabilidades de **X**.

Dem. Basta mostrar que as distribuições finito-dimensionais $\mathbb{P}(X_0=x_0,X_1=x_1,\ldots,X_n=x_n),\ x_0,\ldots,x_n\in\mathcal{S},\ n\geq 1$ são determinadas por μ e **P**. De fato, condicionando sucessivamente, temos que a última probabilidade vale

$$\mathbb{P}(X_{0} = x_{0})P(X_{1} = x_{1}|X_{0} = x_{0})\mathbb{P}(X_{2} = x_{2}|X_{1} = x_{1}, X_{0} = x_{0}) \times \cdots \mathbb{P}(X_{n} = x_{n}|X_{n-1} = x_{n-1}, \dots, X_{0} = x_{0}) \\
\stackrel{\text{Markov}}{=} \mathbb{P}(X_{0} = x_{0})\mathbb{P}(X_{1} = x_{1}|X_{0} = x_{0}) \cdots \mathbb{P}(X_{n} = x_{n}|X_{n-1} = x_{n-1}) \\
= \mu(x_{0})P(x_{0}, x_{1}) \cdots P(x_{n-1}, x_{n}).$$

Cadeia de Markov (cont.)

Proposição 1'. Reciprocamente, dadas uma distribuição de probabilidade μ e uma matriz estocástica \mathbf{P} em \mathcal{S} , existe uma Cadeia de Markov \mathbf{X} com distribuição inicial μ e matriz de transição \mathbf{P} .

Dem. Basta notar que $\mu(x_0)P(x_0,x_1)\cdots P(x_{n-1},x_n)$, $x_0,\ldots,x_n\in\mathcal{S},\ n\geq 0$, formam uma família *consistente* de distribuições finito-dimensionais, e invocar o Teorema de Kolmogorov.

Notação. $X \sim \text{CM}(\mu, \mathbf{P})$: X é uma/a Cadeia de Markov com dist inicial μ e matriz de transição \mathbf{P} .

Transição em *n* passos

Def.

- $P^{(n)}(x,y)=\mathbb{P}(X_n=y|X_0=x)$... prob de transição em n passos de x a $y,\,x,y\in\mathcal{S},\,n\geq 1$
- $\mathbf{P}^{(n)} = (P^{(n)}(x,y), x, y \in \mathcal{S})$... matriz de transição em n passos

Obs.

- 1) Verifique que $P^{(n)}(x,y) = \mathbb{P}(X_{n+m} = y | X_m = x), m, n \ge 1;$
- 2) $\mathbf{P}^{(1)} = \mathbf{P}$; $\mathbf{P}^{(0)} := I$, a matriz identidade;
- 3) Tb usaremos a notação $P_{xy}^{(n)} = P^{(n)}(x, y)$;
- 4) Tb usaremos a notação $\mathbb{P}_{\mu} = \mathbb{P}$ para indicar a distr inicial μ .

Transição em n passos (cont.)

Proposição 2. $P^{(n)} = P^n$, $n \ge 0$

Dem. Casos n=0 e 1 são claros. Suponha a tese válida para $n \ge 1$; então

$$\begin{split} P_{xy}^{(n+1)} &= \mathbb{P}(X_{n+1} = y | X_0 = x) = \sum_{z \in \mathcal{S}} \mathbb{P}(X_{n+1} = y, X_n = z | X_0 = x) \\ &\stackrel{\text{cond.}}{=} \sum_{z \in \mathcal{S}} \mathbb{P}(X_{n+1} = y | X_n = z, X_0 = x) \mathbb{P}(X_n = z | X_0 = x) \\ &\stackrel{\text{Markov}}{=} \sum_{z \in \mathcal{S}} \mathbb{P}(X_{n+1} = y | X_n = z) P_{xz}^{(n)} \\ &\stackrel{\text{hip. ind.}}{=} \sum_{z \in \mathcal{S}} P_{zy} P_{xz}^n = P_{xy}^{n+1}. \end{split}$$

Transição em n passos (cont.)

Obs.

- 1) \mathbf{P}^n é uma matriz estocástica, $n \ge 0$.
- 2) Valem as Equações de Chapman-Kolmogorov

$$\mathbb{P}(X_{m+n} = y | X_0 = x) = P^{(m+n)}(x, y) \stackrel{\text{Prop 2}}{=} P^{m+n}(x, y)
= (P^m P^n)(x, y) = \sum_{z \in S} P_{xz}^m P_{zy}^n = \sum_{z \in S} P_{xz}^{(m)} P_{zy}^{(n)}
= \sum_{z \in S} \mathbb{P}(X_m = z | X_0 = x) \mathbb{P}(X_n = y | X_0 = z),$$

$$x, y \in \mathcal{S}, n, m \ge 1.$$

3) Distribuição de X_n

$$\mathbb{P}(X_n = y) = \sum_{x \in \mathcal{S}} \mathbb{P}(X_0 = x) \mathbb{P}(X_n = y | X_0 = x)$$
$$= \sum_{x \in \mathcal{S}} \mu(x) P_{xy}^{(n)} = (\mu \mathbf{P}^{(n)})(y) = (\mu \mathbf{P}^n)(y), \ y \in \mathcal{S}$$

Em outras palavras, $\mathbb{P}(X_n = \cdot) = \mu \mathbf{P}^n$, $n \ge 0$.

Exemplos

Há exemplos (mais ou menos simples) em que se pode obter as probs de trans em n passos explicitamente.

1) CM com dois estados:
$$S = \{1, 2\}; \quad \mathbf{P} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 2 & \beta & 1 - \beta \end{pmatrix},$$

ie,
$$P_{11}=1-\alpha,\ P_{12}=\alpha,\ P_{21}=\beta,\ P_{22}=1-\beta;\ \alpha,\beta\in[0,1].$$

Suponha que $\alpha + \beta > 0$, se não $\mathbf{P} = I$, e temos um caso trivial.

De $\mathbf{P}^{(n+1)} = \mathbf{P}^{(n)}\mathbf{P}$, segue

$$P_{11}^{(n+1)} = P_{11}^{(n)} P_{11} + P_{12}^{(n)} P_{21} = P_{11}^{(n)} (1 - \alpha) + P_{12}^{(n)} \beta$$

= $(1 - \alpha) P_{11}^{(n)} + \beta (1 - P_{11}^{(n)}) = (1 - \alpha - \beta) P_{11}^{(n)} + \beta$,

 $n \ge 0$.



Exemplo 1 (cont.)

A equação de diferença

$$\begin{cases} P_{11}^{(n+1)} = (1 - \alpha - \beta)P_{11}^{(n)} + \beta, \ n \ge 0; \\ P_{11}^{(0)} = 1, \end{cases}$$

tem como solução $P_{11}^{(n)} = \frac{\beta}{\alpha+\beta} + \frac{\alpha}{\alpha+\beta} (1-\alpha-\beta)^n$, $n \ge 0$.

1

Exemplos (cont.)

1') $N\geq 2$ variedades de um vírus. A cada geração o vírus pode se manter na mesma variedade, ou sofrer uma mutação, o que acontece com prob $\alpha\in(0,1]$, e, neste caso, uma das outras N-1 variedades ocorre com distribuição uniforme. Qual a probabilidade de que a variedade da n-ésima geração seja a mesma do que a inicial?

Temos que as sucessivas variedades do vírus ao longo das gerações pode ser descrita por uma CM em $\mathcal{S}=\{1,\ldots,N\}$, com matriz de transição \mathbf{P} tal que

$$P_{ii} = 1 - \alpha, P_{ij} = \frac{\alpha}{N-1}, i \neq j \in \mathcal{S}.$$

Pela simetria do modelo, temos que $P_{ii}^{(n)}$ não depende de $i \in \mathcal{S}$, e logo $P_{11}^{(n)}$ é probabilidade que procuramos.

Exemplo 1' (cont.)

Podemos ainda simplificar este problema da seguinte forma. Seja

$$\tilde{X}_n = \begin{cases} 1, & \text{se } X_n = 1; \\ 2, & \text{se } X_n \neq 1. \end{cases}$$

Verifica-se (faça-o) que (\tilde{X}_n) é uma CM com matriz de trans

$$\tilde{\mathbf{P}} = \begin{pmatrix} 1 - \alpha & \alpha \\ \beta & 1 - \beta \end{pmatrix}, \ \beta = \frac{\alpha}{N - 1}.$$

Com isto, temos finalmente que

$$P_{11}^{(n)} = \tilde{P}_{11}^{(n)} = \frac{1}{N} + \left(1 - \frac{1}{N}\right) \left(1 - \alpha \frac{N}{N-1}\right)^n, \ n \ge 0.$$

Exemplos (cont.)

2)
$$S = \{1, 2, 3\}$$
 (CM com 3 estados)

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1/2 & 1/2 \\ 1/2 & 0 & 1/2 \end{pmatrix}$$

Vamos diagonalizar P. Eq característica:

$$\det(xI - \mathbf{P}) = x\left(x - \frac{1}{2}\right)^2 = (x - 1)\left(x^2 + \frac{1}{4}\right) = 0$$

Autovalores: $\lambda_1=1,\,\lambda_2=i/2,\,\lambda_3=-i/2$, e logo

$$\mathbf{P} = U \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & i/2 & 0 \\ 0 & 0 & -i/2 \end{pmatrix} U^{-1},$$

para certa matriz inversível U.



Exemplo 2 (cont.)

Obs.

- 1) U pode ser escrita como (v_1^t, v_2^t, v_3^t) , onde $v_i = (v_{i1}, v_{i2}, v_{i3})$ é um autovalor de **P** associado ao autovalor λ_i , i = 1, 2, 3.
- 2) $\lambda=1$ é sempre um autovalor de ${\bf P}$, associado ao autovetor (1,1,1), pelo fato de ${\bf P}$ ser estocástica.
- 3) De posse de U, temos que

$$\mathbf{P}^{(n)} = \mathbf{P}^n = U \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & (i/2)^n & 0 \\ 0 & 0 & (-i/2)^n \end{pmatrix} U^{-1}.$$

Note que $\left(\pm\frac{i}{2}\right)^n = \left(\frac{1}{2}e^{\pm i\frac{\pi}{2}}\right)^n = \left(\frac{1}{2}\right)^n \left\{\cos n\frac{\pi}{2} \pm \sin n\frac{\pi}{2}\right\}$, e logo, p.ex.

$$P_{11}^{(n)} = \alpha + \left(\frac{1}{2}\right)^n \left\{\beta \cos n \frac{\pi}{2} + \gamma \sin n \frac{\pi}{2}\right\}, \ n \ge 0,$$

para certas constantes α, β, γ , que podem ser obtidas de U, mas.

Exemplo 2 (cont.)

 \dots vamos, alternativamente, simplesmente comparar a expressão acima à forma original de ${f P}$, dois slides acima.

$$P_{11}^{(n)} = 1 = \alpha + \beta$$
, $P_{11}^{(1)} = 0 = \alpha + \gamma/2$, $P_{11}^{(2)} = 0 = \alpha - \beta/4$

Segue que $\alpha=1/5$, $\beta=4/5$, $\gamma=-2/5$. Logo,

$$P_{11}^{(n)} = \frac{1}{5} + \left(\frac{1}{2}\right)^n \left\{\frac{4}{5}\cos n\frac{\pi}{2} - \frac{2}{5}\sin n\frac{\pi}{2}\right\}, \ n \ge 0,$$

e podemos similarmente obter expressões para $P_{ij}^{(n)}$, $i,j \in \mathcal{S}$.

Exemplo 2 (obs.)

Obs.

1) Caso geral (S finito). De posse dos autovalores de P, $\lambda_1, \ldots, \lambda_m$, $m = \dim S$, se os autovals forem todos distintos, podemos usar a abordagem acima, e obter

(*)
$$P_{11}^{(n)} = \alpha_1 \lambda_1^n + \ldots + \alpha_m \lambda_m^n, \quad n \ge 0,$$

para certos coeficientes constantes $\alpha_1, \ldots, \alpha_m$, que podem ser obtidos de maneira similar ao que fizemos acima.

- 1') No caso de autovals com multiplicidade ≥ 2 , a representação (*) pode se complicar, com o surgimento de coeficientes polinomiais em n (qdo $\bf P$ não for diagonalizável).
- 2) No Exemplo 1 pode ser resolvido desta forma matrizes estocásticas 2×2 podem ser sempre diagonalizadas.

Perda de memória

Pode ocorrer que

$$\mathbf{P}^n \to \Pi = \begin{pmatrix} \pi \\ \vdots \\ \pi \end{pmatrix}, \text{ qdo } n \to \infty,$$

onde π é uma dist de prob em \mathcal{S} . A conv acima significa que

$$P^{(n)}(x,y) = \mathbb{P}(X_n = y | X_0 = x) \to \pi(y), x, y \in \mathcal{S},$$

e, como o lado direito *não depende* de x, dizemos que a memória sobre a condição inicial da CM em questão se perde qdo $n \to \infty$.

Obs. Note que neste caso $\mathbb{P}(X_n = \cdot) = \mu \mathbf{P}^n \to \mu \Pi = \pi$ qdo $n \to \infty$ para qualquer ditribuição inicial μ .

Perda de memória (cont.)

No Exemplo 1 acima, se $0 < \alpha + \beta < 2$, então $\mathbf{P}^n \to \begin{pmatrix} \pi \\ \pi \end{pmatrix}$, onde $\pi = \begin{pmatrix} \frac{\beta}{\alpha + \beta}, \frac{\alpha}{\alpha + \beta} \end{pmatrix}$ — isto é claro para $P_{11}^{(n)}$, mas pode ser verificado tb para as demais probs de trans.

No Ex. 1', temos perda de memória se $\alpha < 1$ ou $N \ge 3$.

No Ex. 2, é imediato da expressão obtida acima que $P_{11}^{(n)} o \frac{1}{5}$; obtemos de forma análoga que $P_{xy}^{(n)} o \pi_y$, $\forall x,y$ (com $\pi_1 = \frac{1}{5}$). Tb podemos fazer

$$\mathbf{P}^n o U egin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \ 0 & 0 & 0 \ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} U^{-1} =: \Pi.$$

Usando o fato que $U=(v_1^t,v_2^t,v_3^t)$, com $v_1=(1,1,1)$, concluímos prontamente que Π_{xy} não depende de x.

Convergência

Um dos objetivos iniciais deste curso é estabelecer conds para convergência de ${\bf P}^n$ com perda de memória, ie

$$\mathbf{P}^n \to \Pi, \ \ \mathsf{qdo} \ n \to \infty, \ \mathsf{com} \ \Pi_{xy} = \pi_y, \, \forall x,y \in \mathcal{S},$$

e de tal forma que $\sum_{y \in \mathcal{S}} \pi_y = 1$.

P.ex., no Ex. 1, se $\alpha+\beta=0$, então temos convergência, mas sem perda de memória; se $\alpha+\beta=2$, então não temos convergência.

As abordagens diretas dos Exs. 1 e 2 não funcionam bem em geral, mesmo para $|\mathcal{S}|<\infty$, porém, neste caso, da teoria de matrizes estocásticas/não negativas, temos que todos os avals de \mathbf{P} são ≤ 1 em módulo. Lembrando que 1 é sempre aval associado a avet $(1,\ldots,1)$, se ocorrer de todos os demais m-1 avals serem <1 em módulo, então

$$\mathbf{P}^{n} = UJ^{n}U^{-1} \to \begin{pmatrix} 1 & \cdots \\ \vdots & \vdots \\ 1 & \cdots \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix} U^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix} U^{-1} =: \Pi$$

Convergência (cont.)

Note que
$$\Pi = \begin{pmatrix} \pi \\ \vdots \\ \pi \end{pmatrix}$$
, onde π é a primeira linha de U^{-1} ;

 Π tem que ser estocástica, logo π é uma prob em $\mathcal{S};$ vê-se então temos conv com perda de memória.

Obs.

- 1) A conv acima é exponencialmente rápida, como nos exs de perda de memória vistos antes.
- 2) Uma cond suficiente para que todos os avals de **P** sejam < 1 em módulo (a menos de um aval) é que exista $n_0 \ge 1$ tal que se $n \ge n_0$, então $P_{xy}^n > 0 \ \forall x,y \in \mathcal{S}$.
 - Se $P_{xy}>0$ $\forall x,y\in\mathcal{S}$, então a cond vale com $\textit{n}_0=1$.

Estrutura de classes

 $\mathbf{X} \sim \mathsf{CM}(\cdot, \mathbf{P}) \text{ em } \mathcal{S}. \ \textit{Not: } \mathbb{P}(\mathbf{X} \in \cdot | X_0 = x) =: \mathbb{P}_x(\mathbf{X} \in \cdot).$

Dados $x, y \in \mathcal{S}$, dizemos que x atinge y, not: $x \to y$, se

$$\mathbb{P}_{\scriptscriptstyle X}(X_n=y \ {\sf para \ algum} \ n\geq 0)>0.$$

E dizemos que x e y se comunicam (ou x se comunica com y), not: $x \leftrightarrow y$, se $x \rightarrow y$ e $y \rightarrow x$.

Obs. Note que $x \to x$, e logo $x \leftrightarrow x$, $x \in S$.

Teorema. Para $x, y \in \mathcal{S}$, $x \neq y$, são equivalentes:

- (i) $x \rightarrow y$;
- (ii) $\exists n \geq 1 \text{ e } x_0, x_1, \dots, x_n \in \mathcal{S}$, com $x_0 = x \text{ e } x_n = y$, tq

$$P_{x_0x_1}\cdots P_{x_{n-1}x_n}>0;$$

(iii) $P_{xy}^{(n)} > 0$ para algum $n \ge 1$.



Estrutura de classes (cont.)

Dem. (i \Rightarrow iii) Por subaditividade:

$$\sum_{n\geq 1} \mathbb{P}_{x}(X_{n}=y) \geq \mathbb{P}_{x}(\cup_{n\geq 1}\{X_{n}=y\}) \stackrel{(i)}{>} 0 \Rightarrow \text{(iii)}$$

(iii
$$\Rightarrow$$
 ii)
$$\mathbb{P}_{x}(X_{n} = y)$$

$$= \sum_{x_{i},...,x_{n-1} \in S} \mathbb{P}_{x}(X_{1} = x_{1},...,X_{n-1} = x_{n-1},X_{n} = x_{n})$$

$$\stackrel{(*)}{=} \sum_{x_{i},...,x_{n-1} \in S} P_{xx_{1}} \cdots P_{x_{n-1}x_{n}} \stackrel{(iii)}{>} 0 \Rightarrow (ii)$$

(ii
$$\Rightarrow$$
 i) De (ii) e (*) segue que $\mathbb{P}_{x}(X_{n} = y) > 0$; logo

$$\mathbb{P}_{\mathsf{x}}(\cup_{\ell\geq 1}\{X_{\ell}=\mathsf{y}\})\geq \mathbb{P}_{\mathsf{x}}(X_{\mathsf{n}}=\mathsf{y})>0.$$

Estrutura de classes (cont.)

Proposição. \leftrightarrow é uma relação de equivalência em $\mathcal{S}.$

Dem.

- 1) $x \leftrightarrow x$, como já tínhamos observado. (*Reflexividade*)
- 2) Se $x \leftrightarrow y$ e $y \leftrightarrow z$, então $\exists m, n \geq 0$ tq $P_{xy}^m P_{yz}^n > 0$. Logo, $P_{xz}^{m+n} = \sum_{y \in \mathcal{S}} P_{xw}^m P_{wz}^n \geq P_{xy}^m P_{yz}^n > 0$, e $x \to z$. Similarmente, $z \to x$, e $x \leftrightarrow z$. (*Transitividade*)
- 3) É óbvio que $x \leftrightarrow y \Rightarrow y \leftrightarrow x$. (Simetria)

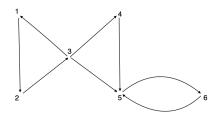
Logo, \leftrightarrow particiona $\mathcal S$ em *classes de comunicação*.

Diremos que uma classe $\mathcal C$ de $\mathcal S$ é fechada se, dados $x \in \mathcal C$ e $y \in \mathcal S$, se $x \to y$, então $y \in \mathcal C$.

Exemplo

$$\mathcal{S} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1/3 & 0 & 0 & 1/3 & 1/3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1/2 & 1/2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \qquad \downarrow$$



Classes (de comunicação): $\{1,2,3\}$, $\{4\}$ e $\{5,6\}$. $\{5,6\}$ é a única classe fechada.

Dizemos que $x \in \mathcal{S}$ é absorvente se $\{x\}$ for uma classe fechada $(\Leftrightarrow P_{xx} = 1)$.

Uma CM para a qual S for uma classe é dita *irredutível* ($\Leftrightarrow x \leftrightarrow y \ \forall x, y \in S$).

