

ÉTATS D'UNE CHAÎNE DE MARKOV (N2)

(03 / 05 / 2020, © Monfort, Dicostat2005, 2005-2020)

Les **états** d'une chaîne de MARKOV se prêtent à une classification standard. On distingue entre chaînes en temps discret et en temps continu.

(i) Soit $X = (X_n)_{n \in \mathbf{N}}$ une **chaîne de MARKOV** en **temps** discret ($T = \mathbf{N}$), à **espace d'état** \mathcal{X} fini (eg $\mathcal{X} = \{x_1, \dots, x_k\}$) et à **probabilités de transition** stationnaires. Le processus est donc déterminé par la **loi initiale** :

$$(1) \quad p_x = P([X_0 = x]), \quad \forall x \in \mathcal{X},$$

et par les probabilités de transition (stationnaires) :

$$(2) \quad P_{xy} = P([X_{n+1} = y] / [X_n = x]),$$

élément de la (k,k) -**matrice stochastique** $P = (P_{xy})_{(x,y)}$ (avec $P e_k = e_k$).

On dit alors que :

(a) un état $x \in \mathcal{X}$ est un **état transitoire** ssi, lorsque $X_0 = x$, la **probabilité de retour** en x est inférieure à 1.

Si \mathcal{E}_t est l'ensemble des états transitoires de la chaîne, la définition se formalise selon :

$$(3) \quad x \in \mathcal{E}_t \Leftrightarrow P([X_n = x] / [X_0 = x]) < 1, \quad \forall n \in \mathbf{N}^*,$$

et vaut encore lorsque \mathcal{X} est un espace d'états dénombrable ;

(b) un état y est un **état récurrent** ssi, lorsque $X_0 = y$, la probabilité de retourner en y est égale à 1.

Si \mathcal{E}_r est l'ensemble des états récurrents, la définition se formalise selon :

$$(4) \quad y \in \mathcal{E}_r \Leftrightarrow P([X_n = y] / [X_0 = y]) = 1, \quad \forall n \in \mathbf{N}^* ;$$

(c) dans \mathcal{E}_r , deux états x et y sont des **états communicants** (ou que x et y « communiquent » entre eux, ou encore que x communique avec y) ssi l'on peut, à la fois, aller de x à y et de y à x : on note alors $x \approx y$ (ou $x \leftrightarrow y$) la **relation de communication**.

Cette relation est une **relation d'équivalence** sur \mathcal{E}_r , et il existe un entier $H \in \mathbf{N}_k^*$ tq la **suite** $\{R_1, \dots, R_H\}$ de **parties** de \mathcal{E}_r forme une **partition** $\Pi_{\mathcal{E}_r}$ de \mathcal{E}_r (en notant \mathcal{E}_r

pour désigner \mathcal{E}_r). Pour tout $h \in \mathbf{N}_H^*$, R_h est appelée **classe de récurrence**. Si le processus X commence dans la classe de récurrence R_h (ie si $X_0 \in R_h$), alors il reste P-presque sûrement dans R_h ($\forall h \in \mathbf{N}_H^*$) : $P([X_n \in R_h]) = 1, \forall n \in \mathbf{N}^*$.

Les définitions valent encore lorsque X est dénombrable : il existe alors un ensemble (au plus) dénombrable de classes de récurrence, ie une partition (au plus) dénombrable de \mathcal{X} .

Par suite :

$$(5) \quad \mathcal{X} = \mathcal{E}_r \cup \mathcal{E}_t, \quad \text{ou encore} \quad (\cup_{h=1}^H R_h) \cup \mathcal{E}_t;$$

(d) un état $x \in \mathcal{X}$ est un **état absorbant** ssi X , une fois entré dans cet état, ne peut plus le quitter, ie :

$$(6) \quad P_{xy} = P([X_{n+1} = y] / [X_n = x]) = 0, \quad \forall (x, y) \text{ tq } y \neq x,$$

n étant le premier temps à partir duquel $X_n = x$. On a aussi $P_{xx} = 1$ (puisque P est une **matrice stochastique**).

X est appelé **chaîne absorbante** ssi il est possible d'atteindre un état absorbant x à partir de n'importe quel état y .

(ii) Soit $(X_t)_{t \in \mathbf{R}_+}$ une chaîne de MARKOV en temps continu ($T = \mathbf{R}_+$), à espace d'états fini $\mathcal{X} = \{x_1, \dots, x_k\}$, et dont les **matrice de transition** $P(t) = (P_{xy}(t))_{(x,y)}$ sont définies par :

$$(7) \quad \begin{aligned} P_{xy}(t) &= P([X_t = y] / [X_0 = x]), \quad \forall t \geq 0, \\ P_{xy}(0) &= \lim_{t \rightarrow 0^+} P_{xy}(t) = \delta_{xy}, \quad (\text{ie } \lim_{t \rightarrow 0^+} P(t) = I_k), \end{aligned}$$

où δ_{xy} désigne le **symbole de KRONECKER** et I_k la matrice unité d'ordre k .

Alors :

(a) (b) les notions d'**état transitoire** et d'**état récurrent** se définissent comme en temps discret ;

(c) on dit que x et y sont des **états communicants** ssi il existe un couple $(s, t) \in \mathbf{R}_+^2$ d'instant t q :

$$(8) \quad \begin{aligned} P_{xy}(s) &> 0, \\ P_{yx}(t) &> 0. \end{aligned}$$

Comme dans le cas discret, la relation de communication \approx est une relation d'équivalence sur \mathcal{E}_r qui définit l'ensemble des classes d'équivalence $\mathcal{X} / \approx = \{R_1, \dots, R_H\} = \Pi_{\mathcal{E}_r}$.

Si l'on pose :

$$(9) \quad Q = \lim_{t \rightarrow 0^+} (P(t) - I_k) / t$$

(**dérivée** de $P(t)$ à l' « origine »), on montre que P et Q vérifient :

$$(a) \quad P(s+t) = P(s) \cdot P(t), \quad \forall (s, t) \in \mathbf{R}_+^2;$$

$$(b) \quad Q_{xx} \leq 0, \quad \forall x \in \mathcal{X}, \quad \text{et} \quad Q_{xy} \geq 0, \quad \forall (x, y) \text{ tq } y \neq x;$$

$$(c) \quad Q e_k = 0, \quad \text{où } e_k = (1, \dots, 1)';$$

(d) les **équations différentielles de A.N. KOLMOGOROV** (cf **équations de KOLMOGOROV**) :

$$(10) \quad P'(t) = Q P(t) \quad (\text{équation arrière}),$$

$$P'(t) = P(t) Q \quad (\text{équation avant}),$$

dont la solution est $P(t) = e^{Qt}$.

Ce qui précède vaut encore si l'espace d'état \mathcal{X} est lui-même dénombrable (eg si $\mathcal{X} = \mathbf{N}$). Cependant, pour éviter des situations non régulières, on ajoute l'hypothèse :

$$(11) \quad |Q_{xx}| < +\infty, \quad \forall x \in \mathcal{X}.$$

Un tel état est dit **état stable** de la chaîne. On a alors :

$$(12) \quad P'(t) \geq Q P(t),$$

$$P'(t) \geq P(t) Q.$$