# Table des matières

Ι	Processus de Markov	2
1	Définitions       1.1 Formalisme matriciel	<b>2</b> 2
2	Processus de Markov (sous entendu homogène) en temps discret (T=ℕ)  2.1 Diagramme de la chaîne de Markov	<b>4</b> 4 4
II	Etudes des séjours dans une classe	10
1	$ \begin{array}{llllllllllllllllllllllllllllllllllll$	11
2	Chaînes régulières 2.1 Conséquences	

## Première partie

# Processus de Markov

### 1 Définitions

#### **♦** Définition: Processus

Un processus est un phénomène aléatoire qui se déroule au cours du temps.

Si on a un processus, son état à la date t est donné par une variable aléatoire notée par exemple  $X_t$   $X_t(\omega) = 1$ 'état du processus à la date t si le hasard est  $\omega \in \Omega$ .

L'ensemble des temps peut être :

— discret :  $\{0, ..., n\}$  ou  $\mathbb{N}$ 

Ce ne sont pas forcément des dates, mais par exemple des numéros d'épreuves.

— continu : [0,T] ou  $\mathbb{R}^+$ 

Dans ce cours, les processus auront leurs états dans un ensemble fini ou parfois dénombrable E, appelé l'espace d'états. Ainsi, on note :

$$X = (X_t)_{t \in T}$$

#### ♣ Définition: Propriété de Markov

On dit qu'un processus décrit par  $X=(X_t)_{t\in T}$  a la propriété de Markov si :

$$\forall 0 \le t_0 < ... < t_n < t, \ \mathcal{L}(X_t | X_{t_n}, ..., X_{t_0}) = \mathcal{L}(X_t | X_{t_n})$$

#### 🛂 Définition: Homogène

On dit que le processus a la propriété de Markov homogène s'il a la propriété de Markov et,  $\forall s < t$ :

$$\mathcal{L}(X_t|X_s = x) = \mathcal{L}(X_{t-s}|X_0 = x)$$

#### 1.1 Formalisme matriciel

E est ici considéré comme fini (ou dénombrable),  $E=\{i,j,...,k,...\}$ 

### 🔩 Définition: Différents vecteurs

— Une mesure de probabilité  $\mu$  sur E va être représenté par un vecteur ligne, et qu'on notera  $\mu$  :

$$\mu = (\mu_j)_{j \in E} \text{ où } \mu_j = \mu(\{j\})$$

— Une fonction  $f:E\to\mathbb{R}$  (ou  $\mathbb{C}$ ) sera représenté par un vecteur colonne qui sera noté f :

$$f = (f^i)_{i \in E}$$
 où  $f^i = f(i)$ 

2

#### **♣** Définition: Matrices stochastiques

L'ensemble des lois  $\mathcal{L}(X_t|X_0=i)$ ,  $i\in E$  qu'on note  $\mathcal{L}(X_t|X_0)$  sera une matrice carrée, notée  $\Pi_t$ , appelée matrice stochastique.

— la ligne i correspondant à la mesure de probabilité

$$\mathcal{L}(X_t, X_0 = i) = (P_j^i(t))_{j \in E} = (\mathbb{P}(X_t = j | X_0 = i))_{j \in E}$$

— la colonne j représente la fonction :

$$i \in E \mapsto P_j^i(t) = \mathbb{P}(X_t = j | X_0 = i)$$

 $\Pi_t$  est une matrice à termes positifs dont la somme de chaque ligne vaut 1.

#### $\blacksquare Exemple$ :

$$\mathbb{E}(f(X_t)|X_0 = i) = \sum_j f(j)\mathbb{P}(X_t = j|X_0 = i)$$

$$= \sum_j P_j^i(t)f^j$$

$$= (\Pi_t f)^i$$

Si  $\mu_0 = \mathcal{L}(X_0), \ \mu_{0i} = \mathbb{P}(X_0 = j)$ 

$$\mathbb{E}_{\mu_0}[f(X_t)] = \sum_{i} \mathbb{E}(f(X_t)|X_0 = i]\mathbb{P}(X_0 = i)$$
$$= \sum_{i} \mu_{0i}(\Pi_t f)^i$$
$$= \mu_0 \Pi_t f$$

et alors si  $\mu_t = \mathcal{L}(X_t)$ , on a  $\mu_t = \mu_0 \Pi_t$  (formule de probabilité totale,  $\mu_0$  représentant la loi de  $X_0$ )

$$\mathbb{P}(X_t = j) = \sum_{i} \mathbb{P}(X_t = j | X_0 = i) \mathbb{P}(X_0 = i)$$

$$= \sum_{i} \mu_{0,i} P_j^i(t)$$

$$= (\mu_0 \Pi_t)_j$$

Dans la suite du cours, nous considérerons que nos processus ont toujours la propriété de Markov homogène.

### ⇔ Théorème: Relations de Kolmogorov

$$\forall s, t \ge 0, \Pi_t \Pi_s = \Pi_s \Pi_t = \Pi_{s+t}$$
$$\Pi_0 = I$$

#### Démonstration:

$$\begin{split} \forall i,j, \ \mathbb{P}[X_{t+S} = j | X_0 = i] &= \sum_{k \in E} \mathbb{P}(X_{t+s} = j | X_s = k, X_0 = i) \mathbb{P}(X_s = k | X_0 = i) \\ &= \sum_{k \in E} \mathbb{P}(X_{t+s} = j | X_s = k) \mathbb{P}(X_s = k | X_0 = i) \text{ Par la propriété de Markov} \\ &= \sum_{k \in E} \mathbb{P}(X_t = j | X_0 = k) \mathbb{P}(X_j = k | X_0 = i) \text{ propriété homogène} \\ P^i_j(t+s) &= \sum_{k \in E} P^i_k(s) P^k_j(t) \\ &(\Pi_{t+s})^i_j = (\Pi_s \Pi_t)^i_j \end{split}$$

Donc  $\Pi_{t+s} = \Pi_s \Pi_t = \Pi_{s+t} = \Pi_t \Pi_s$ .

$$(\Pi_0)_i^i = \mathbb{P}(X_0 = i | X_0 = j) = \delta_{ij} \Rightarrow \Pi_0 = I$$

## 2 Processus de Markov (sous entendu homogène) en temps discret (T=N)

D'après la relation de Kolmogorov :

$$\Pi_n = (\Pi_1)^n = \Pi^n$$

On note  $\Pi_1$  par  $\Pi$  la matrice de transition de la chaîne de Markov.

On note  $P_j^i = \mathbb{P}(X_1 = j | X_0 = i)$  Ainsi :

$$\Pi = [P_j^i]_{i,j \in E}$$

La ligne i de  $\Pi_n = \Pi^n = \mathcal{L}(X_n|X_0 = i)$ Si  $\mu_0 = \mathcal{L}(X_0)$ , alors  $\mathcal{L}(X_n) = \mu_0 \Pi^n$ 

$$\mathcal{L}(X_0) = (\mathbb{P}(X_0 = j))_{j \in E}$$

$$\mathcal{L}(X_n) = (\mathbb{P}(X_n = j))_{j \in E} = \left(\sum_{i=1}^n \mathbb{P}(X_n = j | X_0 = i)\mathbb{P}(X_0 = i)\right)_{j \in E} = \mu_0 \Pi^n$$

### 2.1 Diagramme de la chaîne de Markov

C'est un graph orienté dont tous les sommets sont les éléments i de E, et les arêtes (orientées) sont définies ainsi :

 $\hat{i}$   $\hat{j}$  si et seulement si  $p_j^i > 0$  ( $\mathbb{P}(X_1 = j | X_0 = i) > 0$ ), ie si et seulement si on peut passer de i à j en une étape.

#### 2.2 Classification des états

#### ♣ Définition: Conduire, communiquer et classe d'équivalence

i peut conduire à j si et seulement si i=j ou s'il existe un chemin allant de i à j (qu'on note  $i \leadsto j$ ), ie :

$$\exists n \geq 0; \ p_i^i(n) > 0 \ (\mathbb{P}[X_n = j | X_0 = i] > 0)$$

Cette relation est un préordre.

- réflexive
- transitive

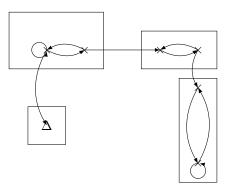
A l'aide de ce préordre, on construit une relation d'équivalence.

"i et j communiquent" (noté  $i \leftrightarrow j)$  si et seulement si  $i \leadsto j$  et  $j \leadsto i.$ 

- Réflexive
- Symétrique
- Transitive

L'espace d'état est alors partitionné en classes d'équivalence.

#### **Exemple**:



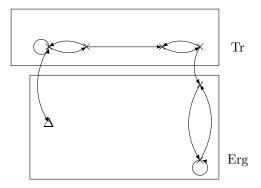
Le préordre induit une relation d'ordre sur les classes :  $C \leadsto D \Leftrightarrow \exists i \in C; \ \exists j \in D; \ i \leadsto j.$  Ceci ne dépend pas des i et j choisis.

Si  $C \leadsto D$  et  $D \leadsto C$  alors C = D

#### ♣ Définition: Transitoire, finale, ergodique

- Une classe est dite transitive si et seulement si elle peut conduire à une autre classe. Ses éléments sont dits transitoires.
  - Tr = Ensemble des états transitoires.
- Si une classe n'est pas transitoire, on dit qu'elle est finale (elle ne peut conduire qu'à elle-même). Ses éléments sont dits ergodiques.
  - Erg=ensemble des états ergodiques.
- Si la classe finale n'est composée que d'un élément, on dit qu'il est absorbant ( $\Leftrightarrow p_i^i=1$ ) On le note  $\Delta$

#### **Exemple**:



#### ⇒ Théorème:

Si E est fini, il existe toujours des classes finales, et toute classe transitoire peut conduire à au moins une classe finale (évident)

Remarque : Si E est infini, c'est faux. Prendre par exemple  $E = \mathbb{N}$ , où chaque  $n \in \mathbb{N}$  forme une classe  $\{n\}$ , elles sont toutes transitoires.

#### 🛂 Définition: Forme canonique de la matrice de transition

On regroupe les états par classe, en mettant d'abord les classes finales. Par exemple, si on considère  $C_1$  et  $C_2 \in \text{Erg et } C_3, \ C_4$  et  $C_5 \in \text{Tr}$ :

$$\begin{array}{c|ccccc} & C_1 & C_2 & C_3 & C_4 & C_5 \\ C_1 & A_1 & 0 & |0 & 0 & 0 \\ C_2 & C_3 & 0 & 0 & 0 \\ C_3 & - & |- & - & - \\ C_4 & C_5 & | & Q \\ \end{array} \right) = \Pi$$

$$\Pi^{n} = \begin{pmatrix}
A_{1}^{n} & 0 & |0 & 0 & 0 \\
0 & A_{2}^{n} & |0 & 0 & 0 \\
- & - & |- & - & - \\
& R_{n} & | & Q^{n}
\end{pmatrix}$$

Q s'appelle la matrice de passage des transitoires aux transitoires. R la matrice de passage des transitoires aux ergodiques.

#### ⇔ Théorème:

Si E est fini, alors presque sûrement le processus finira dans une des classes finales.

#### Démonstration:

On suppose  $X_0 = i$ .

Si i est ergodique,  $X_n$  reste dans la classe finale de i.

Si i est transitoire :

$$\mathbb{P}(X_n \in Tr | X_0 = i) = \sum_{j \in Tr} \mathbb{P}(X_n = j | X_0 = i) = p_n(i) = \sum_j Q_{ji}^n$$

Il est clair que  $X_{n+1} \in Tr \Rightarrow X_n \in Tr$ , donc  $p_{n+1}(i) \leq p_n(i)$ . Donc  $(p_n(i))_n$  est une suite décroissante. E étant fini,  $\exists n$ ;  $\mathbb{P}(X_n \in Tr | X_0 = i) < 1$  (car  $\exists j \in Erg$  tel que  $in \to j$ ).

 $\forall i$ , soit  $n_i$  tel que  $p_{n_i}(i) < 1$ . Alors  $p_n(i) < 1 \ \forall n \geq n_i$ .

Soit  $N = \max_{i \in Tr} n_i < +\infty$  (Tr fini)

$$\forall i \in Tr, \forall n \geq N, p_N(i) < 1$$

Soit  $p^* = \max_{i \in Tr} p_N(i) < 1$ .

 $\forall i, p_n(i)$  décroit, et  $p_n(i) > 0$ , donc  $p_n(i)$  converge vers  $l_i$ . Montrons que  $l_i = 0$ , en considérant la sous-suite  $(p_{kN}(i))_k$  qui converge vers  $l_i$ .

$$p_{kN}(i) = \mathbb{P}(X_{kN} \in Tr | X_0 = i)$$

$$= \sum_{h \in Tr} \mathbb{P}(X_{kN} \in Tr | X_{(k-1)N} = h, X_0 = 1) \mathbb{P}(X_{(k-1)N} = h | X_0 = i)$$

$$= \sum_{h \in Tr} \mathbb{P}(X_n \in Tr | X_0 = h) \mathbb{P}(X_{(k-1)N} = h | X_0 = i)$$

$$\leq \sum_{k \in Tr} p^* \mathbb{P}(X_{(k-1)N} = h | X_0 = i)$$

$$\leq p^* p_{(k-1)N}(i)$$

$$p_{kN}(i) \leq (p^*)^k \xrightarrow[n \to +\infty]{} 0$$

Donc  $l_i = 0$ .

De plus,  $(X_n \in Tr)_n \to \cap_n (X_n \in Tr)$ , donc, par propriété des mesures finies due à la  $\sigma$ -additivité :

$$\mathbb{P}(\cap_n (X_n \in Tr) | X_0 = i) = 0$$

Donc:

$$\mathbb{P}(\bigcup_n (X_n \in Tr) | X_0 = i) = 1$$

 $\forall i$  point de départ,  $\exists n$  presque sûrement,  $X_n \in Erg$ .

Remarque : Le théorème précédent équivaut à dire que :

$$Q^n \to 0$$

car:

$$\mathbb{P}(X_n \in Tr | X_0 = i) = \sum_{j} Q_{ji}^n \to 0$$

Ceci permettra de calculer :

- le temps moyen passé dans Tr
- la probabilité de finir dans telle ou telle classe finale

Soit une chaîne de Markov de matrice de transition  $\Pi$  écrite sous forme canonique :

$$\Pi = \begin{pmatrix} A & 0 \\ R & Q \end{pmatrix}$$

$$R = [p_j^i]_{i \in Tr, \ j \in Erg} \ Q = [p_j^i]_{i,j \in Tr}$$

#### ⇔ Lemme:

I-Q est inversible.

#### Démonstration:

$$(I - Q)(I + Q + \dots + Q^n) = I - Q^{n+1} \xrightarrow[n \to +\infty]{} I$$

$$\Rightarrow \det(I - Q) \det\left(\sum_{i=0}^n Q^k\right) \xrightarrow[n \to +\infty]{} \det(I) = 1$$

Dont  $det(I-Q) \neq 0$  donc I-Q inversible. En multipliant par  $(I-Q)^{-1}$  à gauche :

$$I + Q + \dots + Q^n = (I - Q)^{-1}(I - Q^{n-1}) = (I - Q)^{-1} - (I - Q)^{-1}Q^{n+1} \xrightarrow[n \to +\infty]{} (I - Q)^{-1}$$

Donc la série des  $Q^k$  converge et :

$$\sum_{k=0}^{\infty} Q^k = (I - Q)^{-1}$$

#### ⇔ Théorème.

Soit  $N = (I - Q)^{-1} = [N_j^i]_{i,j \in Tr}$ . Alors  $N_j^i$ =le nombre moyen de fois où le processus est passé par j sachant qu'il est parti de i.

#### Démonstration:

Soient  $i \in Tr$  et  $j \in Tr$ . Soit  $Y_j$  le nombre de fois où le processus par par j.

$$Y_j = \sum_{n=0}^{\infty} 1_{\{j\}}(X_n)$$

Calculons  $\mathbb{E}(Y_j|X_0=i)$ :

$$\mathbb{E}(Y_j|X_0 = i) = \mathbb{E}\left(\sum_{n=0}^{\infty} 1_{\{j\}}(X_n)|X_0 = i\right)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{E}(1_{\{j\}}(X_n)|X_0 = i) \text{ (Corollaire de Bepo-Levi)}$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}(X_n = j|X_0 = i)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} p_j^i(n)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} [\Pi_n]_j^i$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} [Q^n]_j^i$$

Donc:

$$(\mathbb{E}(Y_j|X_0=i)) = \sum_{n=0}^{\infty} Q^n = (I-Q)^{-1}$$

#### *⇔* Corollaire:

Le nombre moyen de fois où le processus passe par les états transitoires, sachant qu'il est parti de i transitoire, vaut  $N^i = \sum_{j \in Tr} N^i_j$ .

Soit 
$$B = NR$$
  $(B = [B_j^i]_i \in Tr, j \in Erg)$ 

Soit B=NR  $(B=[B^i_j]_i\in Tr,\ j\in Erg)$  alors  $B^i_j$  est la probabilité que le premier état ergodique j sachant que le processus est parti de i, transitoire.

#### Démonstration:

Soi  $B_i^i$  la probabilité que le premier état ergodique atteint soit j sachant qu'on est parti de i. Pour que le premier état ergodique atteint soit j, deux possibilités :

- On va de i à j en 1 coup : probabilité  $p_i^i$
- On va de i à j en au moins deux coups :
- au premier coup, on va à  $k \in Tr$ , probabilité  $p_k^i$
- partant de k, le premier état ergodique atteint est j : probabilité  $B_j^k$ .

Donc  $\forall i \in Tr, \forall j \in Erg$ :

$$B^{i}_{j} = p^{i}_{j} + \sum_{k \in Tr} p^{i}_{k} B^{k}_{j} = [R]^{i}_{j} + [QB]^{i}_{j}$$

Donc:

$$B = R + QB$$

$$\Rightarrow (I - Q)B = R$$

$$\Rightarrow B = (I - Q)^{-1}R = NR$$

#### *≫* Corollaire:

- Si j est absorbant,  $B_j^i=\mathbb{P}(\text{finir en }j|X_0=i)$  Si C est une classe finale :  $B_C^i=\mathbb{P}(\text{finit en }j|X_0=i)$

$$B_C^i = \mathbb{P}(\text{finir en } C|X_0 = i) = \sum_{j \in C} B_j^i$$

# Deuxième partie

# Etudes des séjours dans une classe

#### Période de classe 1

#### Définition

Soit C une classe d'équivalence pour  $i \leftrightarrow j$ .

$$C = cl\{i\} = cl\{j\}, \ \forall i, j \in C$$

 $\forall i, j \in C$ , il existe un chemin (orienté) allant de i à j. On appelera :

$$N_{ij} = \{n > 0; \text{ il existe un chemin all ant de } i \text{ à } j \text{ de longueur } n\}$$
  
=  $\{n > 0; p_j^i(n) > 0\}$ 

 $i,j,k\in C$  Si  $a\in N_{ij}$  et  $b\in N_{jk}$  alors  $a+b\in N_{ik}$ , ie  $N_{ij}+N_{jk}\subset N_{ik}$ .

#### ⇒ Théorème:

Soit  $d_i = PGCD(N_{ii})$  pour  $i \in C$ .

$$\forall i, j \in C, d_i = d_i$$

#### Démonstration:

Soient  $a \in N_{jj}$ ,  $b \in N_{ji}$  et  $c \in N_{ij}$ .

$$a+b+c=c+a+b\in N_{ii}$$

Or,  $b + c = c + b \in N_{ii}$ , donc:

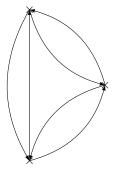
$$a+b+c \equiv 0[d_i]$$
 et  $b+c \equiv 0[d_i] \Rightarrow a \equiv 0[d_i] \ \forall a \in N_{jj}$ 

donc  $d_j \equiv 0[d_i]$  et de même,  $d_i \equiv 0[d_j]$ , donc  $d_i = d_j$ .

### ❖ Définition: Période d'une classe

Notons d cet entier commun à tous les  $i \in C$ . d est appelé la période de la classe C.

#### $\clubsuit Exemple:$



Ici, on revient au même point en 2 ou 3 coups. On peut faire ça avec n'importe quel point, comme on l'a vu avec le théorème précédent. d = PGCD(2,3) = 1

#### 1.2 Caractérisation

#### ⇔ Théorème:

 $\forall i \in C, N_{ii} = \{kd, k \in \mathbb{N} \setminus A_i\}, A_i \text{ fini.}$ 

#### Démonstration:

Quitte à diviser tous les éléments de  $N_{ii}$  par d, on peut supposer que  $PGCD(N_{ii}) = 1$  (pour simplifier).  $N_{ii}$  est un semi-groupe pour +:

$$a, b \in N_{ii} \Rightarrow a + b \in N_{ii}$$

 $N_{ii} \subset \mathbb{N}^*$ 

Donc  $N_{ii} = \mathbb{N} \setminus A_i$ ,  $A_i$  ensemble fini, ie  $\exists k_i$  tel que  $\forall n \geq k_i$ ,  $n \in N_{ii}$ . (rien compris)

 $N_{ii} \subset \mathbb{Z}$  et  $PGCD(N_{ii}) = 1$ , ce qui signifie que le module sur  $\mathbb{Z}$  engendré par  $N_{ii}$  est celui engendré par 1 qui est  $\mathbb{Z}$ .

(Après quelques recherches, il ne s'agirait pas d'un module mais plutôt d'un idéal)o

$$(N_{ii}) = \left\{ \sum_{k=1}^{r} \alpha_k n_k, \ \alpha_k \in \mathbb{Z}, n_k \in N_{ii} \right\}$$

 $1 \in (N_{ii})$ 

 $\Rightarrow$  Identité de Bézout, i.e.  $\exists n_1,...,n_r \in N_{ii}, a_1,...,a_r \in \mathbb{Z}$  tels que  $a_1n_1+...+a_rn_r=1$ . On peut sopposer que  $a_1,...,a_p>0$  et  $a_{p+1},...,a_r\leq 0$ .

$$a_1 n_1 + \dots + a_p n_p = n \in N_{ii}$$

$$m = -(a_{p+1}n_{p+1} + \dots + a_r n_r) \in N_{ii} \cup \{0\}$$

 $N_{ii}$  étant un semi-groupe pour +:

$$\exists n \in N_{ii}, m \in N_{ii} \cup \{0\}; \ n - m = 1$$

Si  $m \neq 0$ :

Soit  $k_i = m^2$ . Si  $k \ge m^2$ 

$$k = m\alpha + \beta, \ \alpha \ge m, \ 0 \le \beta < m$$

$$k = m\alpha + \beta(n - m)$$
$$= \beta n + \underbrace{(\alpha - \beta)}_{>0} m$$

Si 
$$\beta = 0$$
,  $k = \alpha m \in N_{ii}$   
Si  $\beta > 0$ ,  $\beta n \in N_{ii}$  et  $(\alpha - \beta)n \in N_{ii}$ , donc  $k \in N_{ii}$  ie

$$N_{ii} = \{ \mathbb{N} \setminus \{0, ..., m^2\} \}$$

$$\forall i,j \in C, \exists r_{i,j}, \ 0 \leq r_{i,j} < d \ {
m et}$$

$$N_{ij} = \{kd + r_{ij}, \ k \in \mathbb{N} \setminus A_{ij}\}$$

#### Démonstration:

Montrons d'abord que deux éléments  $a, b \in N_{ij}$  ont même reste dans la division par d.

Soient  $a, b \in N_{ij}, c \in N_{ji}$ .

a+c et  $b+c\in N_{ii}$  donc  $a+c\equiv 0$  [ $d_i$ ] et  $c+b\equiv 0$  [ $d_i$ ], donc  $a+c-(b+c)=a-b\equiv 0$  [ $d_i$ ]. Donc a et b ont même reste dans la division par d.

Notons  $r_{ij}$  ce reste commun à tous les éléments de  $N_{ij}$ . Tout élément a de  $N_{ij}$  s'écrit  $a = kd + r_{ij}$ .

Soit  $k_i$  tel que  $\forall l \geq k_i, ld \in N_{jj}$ 

Soit  $a_0 = k_0 d + r_{ij}$ , alors  $\forall k \geq k_i$ ,  $a_0 + ld \in N_{ij}$ 

$$\forall l \ge k_i, (k_0 + l)d + r_{ij} \in N_{ij}$$

### Relation d'équivalence dans la classe C et sous-classes périodiques

Si  $i, j \in C$ , on dit que  $i \sim j$  si et seulement s'il existe un chemin de longueur multiple de la période d joignant .

Cela se traduit par  $i \sim j \Leftrightarrow r_{ij} = 0$ 

Cette relation est évidemment (hum) réflexive et transitive.

Pour la symétrie : si  $r_{ij} = 0$ , soient  $a \in N_{ji}$  et  $b \in N_{ij}$ .  $a + b \in N_{jj}$  donc  $a + b \equiv 0[d]$ .

Or  $b \equiv 0[d]$  car  $r_{ij} = 0$  donc  $a \equiv 0[d] : r_{ji} = 0$ .

Donc C se partitionne en classes d'équivalences pour  $\sim$ . On les appelle les sous-classes cycliques.

Si d est la période de C alors C possède exactement d sous-classes cycliques.

Celles-ci sont atteintes successivement toujours dans le même ordre tant que l'état du processus reste dans C.

## Chaînes régulières

On dit que la chaîne de Markov est régulière si et seulement si :

- 1. Elle ne possède qu'une seule classe
- 2. Elle est apériodique (d=1)

#### ⇒ Théorème:

Les trois points suivants sont équivalents.

- 1. La classe est régulière
- 2.  $\exists n_0, \ \forall n \geq n_0, \ \forall i, j \in E, \ \mathbb{P}(X_n = j | X_0 = i) > 0$ 3.  $\exists n_0, \ \forall i, j \in E, \mathbb{P}(X_{n_0} = j | X_0 = i) > 0$

#### Démonstration:

Il est clair que  $2 \Rightarrow 3$ .

 $3\Rightarrow 1$  car  $\forall i,j\in N_{ij}=\mathbb{N}\backslash$ ens. fini. Donc  $i\leadsto j$  et  $r_{ij}=0$ 

$$\forall i, j \in N_{ij} \supset \{n > 0, \ n \ge n_i\}$$

 $(r_{ij} = 0 \text{ et } N_{ij} \neq \emptyset)$ 

Soit  $n_0 = \max_{i \in E}(n_i) < +\infty$  (car E fini).

 $\forall i,j \in E, \exists n_0; \ \forall n \geq n_0, n \in N_{ij}, \text{ ie } \mathbb{P}(X_n^{'}=i|X_0=i) > 0.$ 

Soit  $A=(a^i_j)_{i,j}$  une matrice "stochastique". Soit  $a^*=\min_{i,j}a^i_j>0$ Soit  $X_0=(x^i_0)_i$  un vecteur colonne. On pose  $X_n=AX_{n-1}=A^nX_0$ . Soit  $M_n=\max_i x^i_n$  et  $m_n=\min_i x^i_n$ . On a  $m_n$  croissante,  $M_n$  décroissante et  $(M_n-m_n)\leq (1-2a^*)(M_0-m_0)$ .

#### Démonstration:

$$x_{n+1}^{i} = \sum_{j} a_{j}^{i} x_{n}^{j} \ge \underbrace{\sum_{j} a_{j}^{i}}_{-1} m_{n} = m_{n}$$

Donc  $m_{n+1} \ge m_n$ , donc  $m_n$  est croissante.

De même,  $M_n$  est décroissante.

A présent, soit  $j_0$  tel que  $x_n^{j_0} = m_n$ .

$$x_{n}n + 1^{i} = a_{j_{0}}^{i}m_{n} + \sum_{j \neq j_{0}} a_{j}^{i}x_{n}^{j}$$

$$\leq a_{j_{0}}^{i}m_{n} + \underbrace{\left(\sum_{j \neq j_{0}} a_{j}^{i}\right)}_{=1-a_{j_{0}}^{i}} M_{n}$$

$$\leq M_{n} - a_{j_{0}}^{i}(M_{n} - m_{n})$$

Donc

$$M_{n+1} \le M_n - a^*(M_n - m_n) \tag{1}$$

En appliquant le résultat à  $-X_n$  et à  $-X_{n+1}$ :

$$-m_{n+1} \le -m_n - a^*(-m_n - (-M_n))$$
  
-  $m_{n+1} \le -m_n - a^*(M_n - m_n)$  (2)

$$(1) + (2): M_{n+1} - m_{n+1} \le M_n - m_n - 2a^*(M_n - m_n)$$
  
$$M_{n+1} - m_{n+1} \le (1 - 2a^*)(M_n - m_n)$$

Par récurrence, on obtient le résultat.

### → Théorème: fondamental

On considère une chaîne de Markov régulière et E fini.

Dans ce cas, il existe une et une seule loi de probabilité invariante sur E. Notons la  $\mu$ . Celle-ci vérifie :

- 1.  $\forall i \in E, \, \mu_i > 0$ 2.  $\forall \mathcal{L}(X_0), \mathcal{L}(X_n) \to \mu$  exponentiellement vite 3.  $\mu$  est l'unique solution de l'équation :

$$\begin{cases} \nu\Pi &= \nu\\ \sum_{i \in E} \nu_i &= 1 \end{cases}$$

#### Démonstration:

Considérons la colonne j de  $\Pi^n: C_j^n$ . Que devient-elle lorsque  $n \to +\infty$ ?

$$C_j^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \end{pmatrix} \text{ jième ligne } \qquad C_j^n = \Pi^n C_j^0$$
 
$$= \Pi C_j^{n-1}$$

Soit  $M_j^n = \max_i (C_j^n)_i$  et  $m_j^n = \min_i (C_j^n)_i$ . On a  $M_j^n$  décroissante,  $m_j^n$  croissante et  $m_j^n \leq M_j^n$ .

Comme  $M_i^n \ge m_i^0$ ,  $M_i^n$  converge. De même,  $m_i^n$  converge également.

Montrons que  $M_j^n - m_j^n \to l_j = 0$ . Soit  $n_0$  tel que  $A = \Pi^{n_0}$  soit à termes positifs (cela signifie que la chaîne est régulière, d'après le premier théorème de cette section).

Soit  $p^* = \min_{i,j}(p_i^i(n_0)) > 0$ . On a:

$$M_j^{kn_0} - m_j^{kn_0} \le (1 - 2p^*)^k \underbrace{(M_j^0 - m_j^0)}_{-1} \xrightarrow[k \to +\infty]{} 0$$

Donc la sous-suite  $(M_j^{kn_0}-m_j^{kn_0})_k$  de  $(M_j^n-m_j^n)_n)$  converge vers 0. Or, la suite est convergente vers  $l_j$ , donc

Donc  $M_i^n$  et  $m_i^n$  ont même limitE. Notons la  $\mu_j$ .

$$C_j^n = (p_j^i(n))_i \to \begin{pmatrix} \mu_j \\ \vdots \\ \mu_j \end{pmatrix}$$

$$\Pi^{n} \to \begin{pmatrix} \mu_{1} & \cdots & \mu_{n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \mu_{1} & \cdots & \mu_{n} \end{pmatrix}$$

$$\mu_{j} \geq m_{j}^{n_{0}} \geq p^{*} > 0$$

$$\forall j, \ \mu_{j} > 0$$

$$m_{j}^{n} \leq \mu_{j} \leq M_{j}^{n}$$

$$|\mu_{j} - p_{j}^{i}(n)| \leq M_{j}^{n} - m_{j}^{n}$$

$$\leq M_{j}^{kn_{0}+r} - m_{j}^{kn_{0}+r}$$

$$\leq (1 - 2p^{*})^{k} (M_{j}^{r} - m_{j}^{r})$$

$$\leq \left( (1 - 2p^{*})^{\frac{1}{n_{0}}} \right)^{kn_{0}} (1 - 2p^{*})^{\frac{r}{n}} \underbrace{\max_{r < n_{0}, j} \frac{M_{j}^{r} - m_{j}^{r}}{(1 - 2p^{*})^{\frac{r}{n_{0}}}}}_{=a}$$

$$\leq a \left[ (1 - 2p^{*})^{\frac{1}{n_{0}}} \right]^{n}$$

Si  $b = (1 - 2p^*)^{\frac{1}{n_0}}, 0 \le b < 1$ 

$$\forall j, \ |\mu_j - p_i^i(n)| \le ab^n$$

On a donc une convergence exponentielle de  $\mathbb{P}(X_n=j|X_0=i)$  vers  $\mu_j$ 

Soit  $\nu^0$  loi de  $X_0$ .

$$\mathbb{P}(X_n = j) = \sum_{i} \mathbb{P}(X_n = j | X_0 = i) \mathbb{P}(X_0 = i)$$
$$= \sum_{i} \nu_i^0 p_j^i(n)$$

Comme $\sum_i \nu_i^0 = 1$  :

$$|\mathbb{P}(X_n = j) - \mu_j| = \left| \sum_i \nu_i^0(p_j^i(n) - \mu_j) \right|$$

$$\leq \sum_i \nu_i^0(p_j^i(n) - \mu_j)$$

$$\leq \sum_i \nu_i^0 a b^n$$

$$\leq a b^n$$

 $\forall \mathcal{L}(X_0), \, \mathcal{L}(X_n) \to \mu$  exponentiellement vite, ie

$$|\mathbb{P}(X_n = j) - \mu_j| \le ab^n$$

 $\mu$  est une loi de probabilité :

$$1 = \sum_{j \in E} \mathbb{P}(X_n = j | X_0 = i) \to \sum_{j \in E} \mu_j = 1$$

Donc  $\forall j, \ \mu_j \geq p^* > 0 \text{ et } \sum_i \mu_j = 1.$ 

Soit  $\nu$  un vecteur ligne.

$$\nu\Pi^n \to \nu \begin{pmatrix} \mu_1 & \cdots & \mu_n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \mu_1 & \cdots & \mu_n \end{pmatrix} = \left(\sum_i \mu_i \nu_1 & \cdots & \sum_i \nu_i \mu_n\right) = \left(\sum_i \nu_i\right) \mu$$

$$\forall \nu, \ \nu \Pi^n \to \left(\sum_i \nu_i\right) \mu$$

Donc  $\mu\Pi^n \to \mu$ , donc  $(\mu\Pi^n)\Pi \to \mu\Pi$ , donc

$$\mu\Pi = \mu$$

 $\mu$  est donc une loi e probabilité invariante. C'est la seule loi de probabilité invariante : Si  $\nu$  est une loi de probabilité invariante, alors  $\nu\Pi = \nu$ . Donc  $\forall n \ \nu\Pi^n = \nu$ . Or,  $\nu\Pi^n \to \mu$  donc  $\nu = \mu$ 

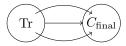
 $\mu$  vérifie  $\mu\Pi=\mu,\,\sum_i\mu_i=1.$  Soit  $\nu$  solution de  $\nu\Pi=\nu,\,\sum_i\nu_i=1.$  Aors :

$$\nu\Pi^n = \nu \to \left(\sum_i \nu_i\right)\mu = \mu$$

Donc  $\mu = \nu$ .

### 2.1 Conséquences

1. Supposons que sur E, il n'y ait qu'une seule classe finale et que celle-ci soit apérioique (d=1). Que devient  $\mathcal{L}(X_n)$  lorsque  $n \to +\infty$ ?



 $\mathcal{L}(X_n) \to \mu_C$ , où  $\mu_C(j) = 0 \ \forall j \in Tr$ .

 $\mu_{C_{|C}} =$ loi de probabilité invariante de la chaîne quand elle début dans C.

Sur C,  $X_n$  est une chaîne régulière.

 $\mu = \mu_{C_{|C|}}$  vérifie  $\mu A = \mu$ ,  $\sum_i \mu_i = 1$ , dont elle est l'unique solution.

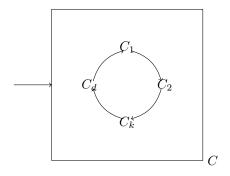
#### ⇒ Théorème: ergodique (admis)

Supposons que la chaîne n'ait qu'une seule classe finale C et que celle-ci est apériodique. Soit  $\mu$  la mesure invariante sur C décrite précédemment. Alors :

$$\forall f: E \to \mathbb{R}, \ \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} f(X_k) \xrightarrow{p.s.} \int_C f d\mu = \sum_{j \in C} f(j) \mu(j)$$

### 2.2 Etude d'une classe finale périodique

Soit d la période d'une classe C, finale. Elle possède d sous-classes cycliques, parcourues successivement, toujours dans le même ordre. Numérotons les de A à d de façon qu'on les parcourt ainsi :



 $\Pi$  s'écrit alors :

$$\Pi = \begin{pmatrix}
0 & A_1 & 0 & \cdots & 0 \\
0 & 0 & A_2 & \cdots & 0 \\
\vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\
0 & 0 & 0 & \cdots & A_{d-1} \\
A_d & 0 & 0 & \cdots & 0
\end{pmatrix}$$

$$\Pi^d = \begin{pmatrix}
B_1 & 0 & \cdots & 0 \\
0 & B_2 & \cdots & 0 \\
\vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\
0 & 0 & \cdots & B_1
\end{pmatrix}$$

Avec:

$$B_1 = A_1 \cdots A_d$$

$$B_2 = A_2 \cdots A_d A_1$$

$$\vdots$$

$$B_k = A_k \cdots A_d A_1 \cdots A_{k-1}$$

$$\vdots$$

$$B_d = A_d A_1 \cdots A_{d-1}$$

Si on considère  $C_k$ ,  $B_k$  est la matrice de transition sur  $C_k$ . C'est une chaîne de Markov régulière. Elle admet une unique loi de probabilité invariante  $\mu_k$  concentrée sur  $C_k$ .

$$\begin{cases} \mu_k B_k &= \mu_k \\ \sum_{i \in C_k} \mu_k(i) &= 1 \end{cases}$$

#### ⇔ Théorème:

Il existe une unique mesure de probabilité invariante sur C. Notons la  $\mu$ . On a :

$$\mu = \frac{1}{d} \left( \mu_1, ..., \mu_d \right)$$

 $\mu_k$ : vecteur ligne indéxée par  $C_k$ .

#### Démonstration:

Montrons que  $\mu = \frac{1}{d}(\mu_1, ..., \mu_d)$  est une mesure de probabilité invariante.

$$\mu\Pi = \frac{1}{d}(\mu_d A_d, \mu_1 A_1, ..., \mu_{d-1} A_{d-1})$$

 $\mu_k A_k$  est une mesure de probabilité sur  $C_{k+1}$ .

$$\mu_k A_k B_{k+1} = \mu_k A_k A_{k+1} ... A_d A_1 ... A_k$$
$$= \mu_k B_k A_k$$
$$= \mu_k A_k$$

Donc  $\mu_k A_k = \mu_{k+1}$  par unicité de la loi de probabilité invariante concentrée sur  $C_{k+1}$ . Donc  $\mu\Pi = \mu$ .  $\mu$  est donc une loi de probabilité invariante.

Prouvons à présent son unicité. Soit  $\nu$  une mesure de probabilité invariante.

$$\nu = (\nu_1, ..., \nu_k, ..., \nu_d), \nu_k = (\nu_i)_{i \in C_k}$$

$$\sum_{i \in C_k} \nu_k(i) = \nu(C_k)$$

On a  $\nu\Pi = \nu$  donc  $\nu\Pi^d = \nu$ . donc  $\forall k, \nu_k B_k = \nu_k$ . Donc :

$$\frac{\nu_k}{\nu(C_k)} = \mu_k \text{ (par unicité)}$$

Donc  $\nu_k = \nu(C_k)\mu_k$ .

Il reste à montrer que  $\forall k,\, \nu(C_k)=\frac{1}{d},$  ie

 $\forall k, l, \nu(C_k) = \nu(C_l)$ 

car

$$\sum_{k=1}^{d} \nu(C_k) = 1$$

On a  $\nu\Pi = \nu$ , donc : :

$$\begin{array}{rcl} \nu_{d}A_{d} & = & \nu_{1} \\ \nu_{1}A_{1} & = & \nu_{2} \\ & \vdots \\ & \nu_{k}A_{k} & = & \nu_{k+1} \\ & (\nu_{k}A_{k})_{j} = \sum_{i \in C_{k}} \nu_{k}(i)a_{j}^{i} \\ & \sum_{j \in C_{k+1}} (\nu_{k}A_{k})_{j} = \sum_{i \in C_{k}} \nu_{k}(i) \sum_{j \in C_{k+1}} a_{j}^{i} = \sum_{i \in C_{k}} \nu_{k}(i) = \nu(C_{k}) \end{array}$$

Or,  $\nu_k A_k = \nu_{k+1}$  et  $\sum_{i \in C_{k+1}} \nu_{k+1}(i) = \nu(C_{k+1})$ , donc

$$\forall k, \nu(C_k) = \nu(C_{k+1})$$

Ils sont donc tous égaux à  $\frac{1}{d}$ .

#### **I**Remarque:

- Pour cette loi invariante  $\mu$ , chaque classe  $C_k$  a même probabilité  $\mu(C_k) = \frac{1}{d}$
- Pour trouver  $\mu$ , 2 méthodes :
- $\mu$  solution de  $\mu\Pi = \mu$  et  $\sum_{i \in C} \mu_i = 1$  On calcule  $\Pi^d = diag(B_1, ..., B_d)$  et on résout  $\mu_k B_k = \mu_k$ ,  $\sum_{i \in C_k} \mu_k(i) = 1$ . Puis  $\mu = \frac{1}{d}(\mu_1, ..., \mu_d)$ . Dans la démonstration, au lieu de supposer  $\nu$  probabilité invariante, on aurait pu supposer

$$\begin{cases} \nu \text{ solution de } \nu \Pi = \nu \\ \sum \nu_i = 1 \end{cases}$$

Le reste est inchangé.

#### → Théorème: ergodique

Supposons que la chaîne ne possède qu'une seule classe finale C. Soit  $\mu_C$  la mesure invariante associée à cette classe.  $\forall f: E \to \mathbb{R} \text{ (E fini)}:$ 

$$\frac{1}{n} \sum_{k=1}^{n} f(X_k) \xrightarrow{p.s.} \int_{C} f d\mu_{C} = \sum_{i \in C} f(i) \mu_{C}(i)$$