

Processus de Décisions Markoviens (MDP) et application

François Delarue

Rémi Catellier

Table des matières

| | |
|---------------------------------------------------|----|
| Chapitre 3. Modèle à N périodes | 5 |
| 1. Exposition du problème | 5 |
| 2. Programmation dynamique et équation de Bellman | 7 |
| 3. Exemples | 10 |

Modèle à N périodes

Dans tout ce chapitre, S et A sont supposés au plus finis pour simplifier, mais beaucoup des concepts exposés ici s'étendent aux cas dénombrables voire continus. Cela oblige à prêter attention aux problèmes d'intégrabilité (pour le cas dénombrable) et de mesurabilité (pour le cas continu).

1. Exposition du problème

On se donne maintenant une chaîne de Markov contrôlée $((X_n, \alpha_n)_{0 \leq n \leq N}, (\alpha_n, \alpha_n)_{0 \leq n \leq N-1})$ entre les instants 0 et N , et associée à une collection de matrices de transition contrôlées

$$(P(n, i, a, j))_{n=0, \dots, N-1; i, j \in S; a \in A}.$$

1.1. Récompenses. On généralise le principe du chapitre 2 en considérant :

- (1) $r(n, \cdot, \cdot) : S \times A \rightarrow \mathbb{R}$ fonction de récompense instantanée à l'instant n ;
- (2) $g : S \rightarrow \mathbb{R}$ fonction de récompense terminale.

DÉFINITION 1.1. Etant donnée une chaîne de Markov contrôlée $(X_n, \alpha_n)_{0 \leq n \leq N}$ entre les instants 0 et N , on appelle récompense totale moyenne la quantité :

$$\mathcal{R} := \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-1} r(n, X_n, \alpha_n) + g(X_N) \right].$$

Les espaces S et A étant supposés finis, les espérances ci-dessus sont nécessairement bien définies.

Le but, pour le joueur, est de choisir $\alpha_0, \dots, \alpha_{n-1}$ de façon à obtenir le meilleur \mathcal{R} possible. Ceci n'est pas aisé en raison du caractère aléatoire de $\alpha_0, \dots, \alpha_{n-1}$.

1.2. Lien avec le modèle à une période. Se pose la question de bénéficier des résultats du chapitre précédent, sur le modèle à 1 période.

L'idée majeure est d'appliquer les principes du Chapitre 2 sur la **dernière période**, c'est-à-dire entre les instants $N-1$ et N . Ceci nous conduit à décomposer la quantité \mathcal{R} de la façon suivante :

$$\mathcal{R} = \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + \left(r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + g(X_N) \right) \right].$$

Pour rendre compte de l'intérêt de l'instant $N-1$, nous choisissons de conditionner par rapport à \mathcal{F}_{N-1} dans l'écriture ci-dessus. Nous obtenons :

$$\mathcal{R} = \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + \mathbb{E} \left(r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + g(X_N) \mid \mathcal{F}_{N-1} \right) \right].$$

Nous pouvons interpréter cette identité de la façon suivante : à l'instant $N-1$, toutes les récompenses jusqu'à l'instant $N-2$ ont été observées ; sachant toutes les observations jusqu'à $N-2$, le problème est de fait de maximiser :

$$\mathbb{E} \left(r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + g(X_N) \mid \mathcal{F}_{N-1} \right).$$

Ceci nous ramène, comme espéré, au modèle à une période.

1.3. Utilisation des matrices de transition. Nous réécrivons :

$$\begin{aligned} & \mathbb{E}\left(r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + g(X_N) \mid \mathcal{F}_{N-1}\right) \\ &= r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j)P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) \end{aligned}$$

Nous en déduisons le résultat suivant :

LEMME 1.2. *Donnons nous, pour tout $i \in S$, $a_{N-1}(i)$, maximiseur de la fonction*

$$a \in A \mapsto r(N-1, i, a) + \sum_{j \in S} g(j)P(N-1, i, a, j).$$

Alors,

$$\begin{aligned} & \mathbb{E}\left(r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + g(X_N) \mid \mathcal{F}_{N-1}\right) \\ & \leq r(N-1, X_{N-1}, a_{N-1}(X_{N-1})) + \sum_{j \in S} g(j)P(N-1, X_{N-1}, a_{N-1}(X_{N-1}), j). \end{aligned}$$

Puis,

PROPOSITION 1.3. *Donnons nous, pour tout $i \in S$, $a_{N-1}(i)$, maximiseur de la fonction*

$$a \in A \mapsto r(N-1, i, a) + \sum_{j \in S} g(j)P(N-1, i, a, j).$$

Alors,

$$\begin{aligned} \mathcal{R} \leq \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + \mathbb{E} \left(r(N-1, X_{N-1}, a_{N-1}(X_{N-1})) \right. \right. \\ \left. \left. + g\left(X_N^{X_{N-1}, a_{N-1}(X_{N-1})}\right) \mid \mathcal{F}_{N-1} \right) \right]. \end{aligned}$$

Que dit ce résultat ? Pour espérer obtenir le meilleur coût moyen, il est nécessaire de jouer à l'instant $N-1$ une stratégie maximisant la quantité en hypothèse. Par exemple, une façon de faire est de jouer $a_{N-1}(X_{N-1})$. L'état $X_N^{X_{N-1}, a_{N-1}(X_{N-1})}$ désigne alors le nouvel état terminal étant donnée la nouvelle stratégie jouée à l'instant $N-1$. Celui-ci est obtenu en appelant la transition $P(N-1, X_{N-1}, a_{N-1}(X_{N-1}), \cdot)$

1.4. Réduction à un problème à $N-1$ périodes. Dans le paragraphe précédent, nous avons appris comment jouer sur la dernière période. La question est maintenant d'itérer ce principe.

Pour cela, il est nécessaire de dire ce que devient g . Il n'est pas possible d'utiliser le même. La fonction g représente en effet une récompense à l'instant N . Il faut maintenant écrire une récompense à l'instant $N-1$.

On pose

$$U_N(i) = g(i), \quad i \in S,$$

puis

$$U_{N-1}(i) = \max_{a \in A} \left[r(N-1, i, a) + \sum_{j \in S} g(j)P(N-1, i, a, j) \right].$$

Réécrivons \mathcal{R} avec U_{N-1} à l'aide du lemme suivant :

LEMME 1.4. *Le gain \mathcal{R} est majoré par*

$$\mathcal{R} \leq \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + U_{N-1}(X_{N-1}) \right],$$

avec égalité si

$$\mathbb{P}\left(\{\alpha_n \in A_{N-1}(X_{N-1})\}\right) = 1,$$

où

$$A_{N-1}(i) = \operatorname{argmax}_{a \in A} \left[r(N-1, i, a) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, i, a, j) \right].$$

DÉMONSTRATION. De la Proposition 1.3, nous rappelons

$$\mathcal{R} \leq \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) \right].$$

Nous en déduisons

$$\mathcal{R} \leq \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + U_{N-1}(X_{N-1}) \right],$$

qui est la première inégalité de l'énoncé.

Pour obtenir le deuxième résultat, nous supposons qu'il y a égalité dans l'identité ci-dessus. Alors nous obtenons que

$$\mathbb{E}[U_{N-1}(X_{N-1})] = \mathbb{E} \left[r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) \right].$$

Ceci peut aussi se réécrire

$$\mathbb{E} \left[U_{N-1}(X_{N-1}) - r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) \right] = 0,$$

mais par construction, nous savons que la variable aléatoire à l'intérieur de l'espérance est nécessairement positive ou nulle. Comme l'espérance est nulle, il vient

$$\mathbb{P} \left(\left\{ U_{N-1}(X_{N-1}) - r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) = 0 \right\} \right) = 1.$$

Mais, l'évènement à l'intérieur de la probabilité coïncide avec celui de l'énoncé, à savoir

$$\begin{aligned} & \left\{ U_{N-1}(X_{N-1}) - r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) = 0 \right\} \\ &= \left\{ \max_{a \in A} \left(r(N-1, X_{N-1}, a) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, a, j) \right) \right. \\ & \quad \left. - r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) \right\}, \end{aligned}$$

soit encore

$$\begin{aligned} & \left\{ U_{N-1}(X_{N-1}) - r(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, X_{N-1}, \alpha_{N-1}, j) = 0 \right\} \\ &= \left\{ \alpha_n \in A_{N-1}(X_{N-1}) \right\}. \end{aligned}$$

Le résultat suit. □

2. Programmation dynamique et équation de Bellman

2.1. Fonction valeur. Le Lemme 1.4 suggère d'étudier un nouveau problème d'optimisation consistant à maximiser

$$\mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-2} r(n, X_n, \alpha_n) + U_{N-1}(X_{N-1}) \right],$$

où la fonction U_{N-1} est donnée par

$$U_{N-1}(i) = \max_{a \in A} \left[r(N-1, i, a) + \sum_{j \in S} g(j) P(N-1, i, a, j) \right].$$

La définition suivante donne un principe itératif visant à étendre la construction de U_{N-1} à chacune des périodes antérieures :

DÉFINITION 2.1. On appelle fonction valeur associée à la maximisation du gain \mathcal{R} la fonction

$$(n, i) \in \{0, \dots, N\} \times S \mapsto U_n(i),$$

définie par récurrence (descendante) par :

$$U_n(i) = \max_{a \in A} \left[r(n, i, a) + \sum_{j \in S} U_{n+1}(j) P(n, i, a, j) \right],$$

pour $n \in \{0, \dots, N-1\}$.

Dans cette construction itérative, on n'a rien fait d'autre que de propager le passage de U_N à U_{N-1} aux périodes antérieures. Cette construction itérative porte le nom d'**équation de Bellman**.

2.2. Programmation dynamique. La problème est maintenant de relier la construction donnée par la Définition 2.1 avec l'objectif d'origine, à savoir la maximisation de \mathcal{R} .

On obtient la généralisation du Lemme 1.4 sous la forme suivante :

PROPOSITION 2.2. Pour chaque instant $n \in \{0, \dots, N-1\}$, le gain \mathcal{R} est majoré par

$$\mathcal{R} \leq \mathbb{E} \left[\sum_{k=0}^{n-1} r(k, X_k, \alpha_k) + U_n(X_n) \right],$$

la somme ci-dessus étant comprise comme nulle si $n = 0$. Par ailleurs, l'inégalité ci-dessus est une égalité si

$$\mathbb{P} \left(\bigcap_{\ell \in \{n, \dots, N-1\}} \{ \alpha_\ell \in A_\ell(X_\ell) \} \right) = 1,$$

où

$$A_n(i) = \operatorname{argmax}_{a \in A} \left[r(n, i, a) + \sum_{j \in S} U_{n+1}(j) P(n, i, a, j) \right].$$

DÉMONSTRATION. On effectue la preuve par récurrence descendante sur la valeur du paramètre n .

On sait déjà que le résultat est vrai lorsque $n = N-1$. Il s'agit du Lemme 1.4 (que nous cherchons à généraliser ici).

Supposons maintenant le résultat vrai pour un certain $n \in \{1, \dots, N-1\}$. Nous obtenons que

$$\mathcal{R} \leq \mathbb{E} \left[\sum_{k=0}^{n-1} r(k, X_k, \alpha_k) + U_n(X_n) \right].$$

Nous pouvons donc introduire un nouveau critère de maximisation posée sur le modèle à n périodes. Nous posons

$$\mathcal{R}_n := \mathbb{E} \left[\sum_{k=0}^{n-1} r(k, X_k, \alpha_k) + U_n(X_n) \right].$$

(Avec cette notation, \mathcal{R} n'est rien d'autre que \mathcal{R}_n .)

Nous appliquons maintenant le Lemme 1.4 à \mathcal{R}_n . Il vient (avec la même convention que précédemment pour la somme)

$$\mathcal{R}_n \leq \mathbb{E} \left[\sum_{k=0}^{n-2} r(k, X_k, \alpha_k) + U_{n-1}(X_{n-1}) \right] = \mathcal{R}_{n-1},$$

avec égalité si

$$\mathbb{P}(\{\alpha_{n-1} \in A_{n-1}(X_{n-1})\}) = 1.$$

Comme \mathcal{R} est inférieur à \mathcal{R}_n , cela démontre la première partie du résultat.

Examinons maintenant le cas d'égalité. Pour avoir $\mathcal{R} = \mathcal{R}_{n-1}$, nous devons avoir à la fois $\mathcal{R} = \mathcal{R}_n$ et $\mathcal{R}_n = \mathcal{R}_{n-1}$. Par récurrence, la première égalité est vérifiée si

$$\mathbb{P} \left(\bigcap_{\ell \in \{n, \dots, N-1\}} \{\alpha_\ell \in A_\ell(X_\ell)\} \right) = 1.$$

De même la deuxième égalité est vérifiée si

$$\mathbb{P}(\{\alpha_{n-1} \in A_{n-1}(X_{n-1})\}) = 1.$$

On en déduit la conclusion en réunissant les deux conditions. \square

REMARQUE 2.3. La preuve repose sur le principe suivant : pour que \mathcal{R} soit égal à \mathcal{R}_{n-1} , il est nécessaire que \mathcal{R} soit égal à \mathcal{R}_n et que \mathcal{R}_n soit égal à \mathcal{R}_{n-1} . Ce principe porte le nom de programmation dynamique : pour maximiser la compense entre $n-1$ et N (ce que l'on fait en identifiant \mathcal{R} à \mathcal{R}_{n-1}), il faut être optimal entre n et N (ce que l'on fait en identifiant \mathcal{R} à \mathcal{R}_n) et optimal entre $n-1$ et n (ce que l'on fait en identifiant \mathcal{R}_{n-1} et \mathcal{R}_n).

On en déduit donc le théorème suivant :

THÉORÈME 2.4. La récompense optimale \mathcal{R}^* est égal à $\mathbb{E}[U_0(X_0)]$ et est obtenue en jouant à chaque étape $n \in \{0, \dots, N-1\}$ une stratégie α_n vérifiant $\mathbb{P}(\{\alpha_n \in A_n(X_n)\}) = 1$.

REMARQUE 2.5. Ce théorème donne une autre interprétation de U_0 . On peut écrire $U_0(i)$ comme la meilleure récompense, en partant de i , c'est à dire

$$U_0(i) = \max \mathbb{E} \left[\sum_{n=0}^{N-1} r(n, X_n, \alpha_n) + g(X_N) \right],$$

le maximum étant pris sur les actions aléatoires $(\alpha_n)_{0 \leq n \leq N-1}$ et la condition initiale X_0 étant prise comme égale à i .

Ce qui est remarquable, c'est que $U_0(i)$ a été obtenue par une récurrence n'impliquant que des problèmes d'optimisation déterministes ! Nous avons donc réduit la complexité du problème à l'aide de la programmation dynamique.

EXERCISE 1. Sur la modèle de la représentation de $U_0(i)$, donner une représentation de $U_n(i)$ pour chaque $n \in \{0, \dots, N-1\}$. On sommerait les coûts à partir de l'instant n .

2.3. Stratégies optimales.

PROPOSITION 2.6. Appelons, pour tout $n \in \{0, \dots, N-1\}$ et tout $i \in S$, $a_n(i)$ un élément de $A_n(i)$. Alors la stratégie $(\alpha_n)_{0 \leq n \leq N-1}$ obtenue en jouant, à chaque instant n , $\alpha_n = a_n(X_n)$ est optimale. Cette stratégie est en forme markovienne.

EXERCISE 2. Montrer, pour une stratégie optimale comme donnée dans l'énoncé, que la suite $(U_n(X_n))_{0 \leq n \leq N}$ est une martingale relativement à la filtration $(\mathcal{F}_n)_{0 \leq n \leq N}$ sous-jacente.

On écrira l'identité $U_n(i) = r_n(i, a(i)) + \sum_{j \in S} U_{n+1}(j)P(n, i, a, j)$ sous la forme d'une espérance conditionnelle sachant \mathcal{F}_n calculée sur l'évènement $\{X_n = i\}$.

EXERCISE 3. En choisissant $S = \{-1, 1\}$, $A = \{-1, 1\}$, $N = 1$, $r_0(s, a) = \frac{1}{2}a^2$, $g(s) = \frac{1}{2}s^2$, et $P(i, j, a) = \mathbf{1}_{\{j=a\}}$, étudier les stratégies optimales.

3. Exemples

EXERCISE 4. On considère $S = \{-1, 1\}$, $A = \{0, 1\}$, $r(s, a) = s^2 + a$ et $P(s, 1, 1 - s) = p$ et $P(s, 0, s) = 1$. On pose $g(s) = s$.

Ecrire la récurrence de Bellman.

DÉMONSTRATION. On pose $U_2(i) = i$, puis

$$U_n(i) = \max[1 + a + a(pU_{n+1}(1 - i) + (1 - p)U_{n+1}(i)) + (1 - a)U_{n+1}(i)].$$

□