

### TD 10-11 : Arrêt optimal

**1. Arrêt optimal dans une suite de prix indépendants.** Un gestionnaire doit faire un achat entre la date 0 et la date  $N$ . Le produit à acheter a un prix très fluctuant : son prix à la date  $n \in \{0, \dots, N\}$  est donné par la v.a.  $X_n$ , où  $X_0 = x_0 > 0$  est déterministe et  $(X_1, \dots, X_N)$  sont des v.a.  $> 0$  de loi  $\mu$  d'espérance  $m < \infty$ . On note  $F$  la fonction de répartition de la loi  $\mu : F(x) = \mu([0, x])$  pour tout  $x \geq 0$ . On cherche à minimiser le coût de l'achat.

- Donner le noyau de la chaîne de Markov  $(X_n)$  et donner une formulation mathématique à ce problème de minimisation.
- Donner la fonction  $J_N$  et écrire les équations de programmation dynamique reliant  $J_n$  et  $J_{n+1}$ .
- Calculer  $J_{N-1}$  et  $J_{N-2}$ . Essayer de formuler une hypothèse sur la forme de  $J_n$  pour  $n$  quelconque.
- Donner une relation de récurrence descendante pour la suite  $\alpha_n := \int J_n(t) d\mu(t)$ .
- En déduire la formule de  $J_n$  et la stratégie optimale.
- Donner le sens de variation de la suite  $(\alpha_n)_{n \in \{0, \dots, N\}}$  et interpréter.

**2. Arrêt optimal. Un problème de parking.** Une grande avenue à sens unique se termine par un parking. Une voiture s'engage dans cette avenue afin de s'y garer, le chauffeur souhaitant aller à un concert qui a lieu au dessus du parking. Il peut soit se garer dans une des places au bord de l'avenue, qui sont numérotées en ordre croissant de  $n = 0$  à  $n = N - 1$ , soit aller dans le parking. Chaque place de l'avenue est libre avec une probabilité  $p$ , indépendamment des autres. On pose, pour  $n < N$ ,  $X_n = 1$  si la place  $n$  est libre, 0 sinon. On pose  $X_N = 1$ . Le fait de se garer à la place  $n$  coûte  $N - n$ , qui représente l'effort pour marcher jusqu'au lieu du concert. Le coût du parking situé au bout de l'avenue est de  $A > 1$ . On cherche la meilleure façon de se garer lorsque le chauffeur ne voit que les places situées à sa hauteur (il ne voit pas les places situées entre lui et le parking).

- Donner le noyau de la chaîne de Markov  $(X_n)$  et donner une formulation mathématique à ce problème de minimisation.
- Donner la fonction  $J_N$  et écrire les équations de programmation dynamique reliant  $J_n$  et  $J_{n+1}$ .
- On pose  $q = 1 - p$ . Soit  $n_0 \in \{1, \dots, N - 1\}$  tel que

$$N - n_0 > pJ_{n_0+1}(1) + qJ_{n_0+1}(0).$$

Montrer alors que :

- $J_{n_0}(0) = J_{n_0}(1) = pJ_{n_0+1}(1) + qJ_{n_0+1}(0)$  et la stratégie optimale, en  $n_0$ , est de ne pas se garer,
  - pour tout  $n \leq n_0$ ,  $N - n > pJ_{n+1}(1) + qJ_{n+1}(0)$ ,  $J_n(0) = J_n(1) = pJ_{n_0+1}(1) + qJ_{n_0+1}(0)$  et la stratégie optimale, en  $n$ , est de ne pas se garer.
- d) Donner alors la forme de la stratégie optimale. On pourra introduire

$$n^* = \min\{n \in \{0, \dots, N - 1\}; N - n \leq pJ_{n+1}(1) + qJ_{n+1}(0)\} \cup \{N\}.$$

**3. Arrêt pour une chaîne de Markov homogène en horizon infini.** Soit  $(X_n)_{n \geq 0}$  une chaîne de Markov homogène de noyau  $P$  et d'espace d'états  $E$  fini. Soit  $f : E \rightarrow \mathbb{R}^+$ . Pour tout  $x \in E$ , on définit

$$J(x) = \inf\{\mathbb{E}_x[f(X_\tau)]; \tau \text{ temps d'arrêt à valeurs dans } \mathbb{N}\}.$$

Pour tout  $N \in \mathbb{N}$  et  $x \in E$ , on définit aussi  $J_N^N(x), J_{N-1}^N(x), \dots, J_0^N(x)$  par

$$J_N^N(x) = f(x), \quad \forall p = 0, \dots, N - 1, J_p^N(x) = \min\{f(x), PJ_{p+1}^N(x)\}.$$

- Exprimer  $J_0^N(x)$  à partir d'un problème d'arrêt optimal à horizon fini.
- Montrer que, pour tout  $x$ , pour tout  $0 \leq k \leq N$ , la valeur de  $J_k^N(x)$  ne dépend que de  $x$  et de  $N - k$ .
- Montrer que, pour tout  $k_0$  fixé, la suite  $(J_{k_0}^N(x))_{N \geq k_0}$  est décroissante.
- Montrer que  $J(x) = \lim_{N \rightarrow +\infty} J_0^N(x)$ .
- Montrer que  $J(x) = \min\{f(x), PJ(x)\}$ .
- Soit  $g : E \rightarrow \mathbb{R}^+$  ayant la propriété

$$\forall x \in E, g(x) \leq \min\{f(x), Pg(x)\}.$$

Pour tout  $x \in E$ , on définit

$$I(x) = \inf\{\mathbb{E}_x[g(X_\tau)]; \tau \text{ temps d'arrêt à valeurs dans } \mathbb{N}\}.$$

Pour tout  $N \in \mathbb{N}$  et  $x \in E$ , on définit aussi  $I_N^N(x), I_{N-1}^N(x), \dots, I_0^N(x)$  par

$$I_N^N(x) = g(x), \quad \forall p = 0, \dots, N-1, I_p^N(x) = \min\{g(x), PI_{p+1}^N(x)\}.$$

Montrer que pour tout  $0 \leq p \leq N$ ,  $I_p^N(x) = g(x)$ . En déduire que  $I(x) = g(x)$ .

g) Montrer que  $J$  est la plus grande des fonctions  $g : E \rightarrow \mathbb{R}^+$  ayant la propriété

$$\forall x \in E, g(x) \leq \min\{f(x), Pg(x)\}.$$

**4. Arrêt optimal en horizons fini et infini.** On considère un projet qui peut être dans différents états, éléments d'un ensemble fini  $F$ . A chaque instant  $n \geq 0$ , lorsque le projet est dans l'état  $X_n \in F$ , on a le choix, soit de quitter le projet, on obtient alors une récompense fixe  $M$ , soit de continuer, on obtient alors un gain  $g(X_n)$ , et le projet passe alors dans un état  $X_{n+1}$ . On suppose que  $X_n$  est une chaîne de Markov homogène de noyau  $P$ . On utilisera un facteur d'actualisation  $1+r > 1$ . On cherche donc, selon que l'on travaille à horizon fini  $N$  ou à horizon infini, à résoudre le problème d'optimisation

$$V^{(N)}(x, M) = \sup\{E_x[(1+r)^{-\tau}M + \sum_{k=0}^{\tau-1} (1+r)^{-k}g(X_k)]; \tau \text{ temps d'arrêt à valeurs dans } \{0, \dots, N\}\}$$

ou

$$V(x, M) = \sup\{E_x[(1+r)^{-\tau}M + \sum_{k=0}^{\tau-1} (1+r)^{-k}g(X_k)]; \tau \text{ temps d'arrêt à valeurs dans } \mathbb{N}\}.$$

On suppose  $M \geq 0$  et  $g(x) \geq 0$  pour tout  $x$ .

Les fonctions relatives au problème à horizon fini  $N$  seront écrites avec un exposant  $(N)$ , comme dans  $V^{(N)}(x, M)$ .

a) Montrer que pour tout  $x, N, M$ ,  $V(x, M) < \infty$  et  $V^{(N)}(x, M) < \infty$ .

b) On fixe momentanément  $M$ . Donner  $J_N^{(N)}(x)$  et la relation entre  $J_n^{(N)}(x)$  et  $J_{n+1}^{(N)}(x)$ . Exprimer  $V^{(N)}(x, M)$  à partir de  $J_0^{(N)}(x)$ .

c) Que vaut  $V^{(0)}(x, M)$  ?

d) Montrer que pour tout  $0 \leq k \leq N$ , pour tout  $x$ ,

$$J_k^{(N)}(x) = \frac{1}{(1+r)^k} V^{(N-k)}(x, M).$$

En déduire que

$$V^{(N)}(x, M) = \max\{M, g(x) + \frac{1}{1+r}(PV^{(N-1)}(\cdot, M))(x)\}$$

et que à tout instant  $k$ , la stratégie optimale, à horizon  $N$ , est de s'arrêter en  $x$  si et seulement si  $V^{(N-k)}(x, M) = M$ .

e) Montrer que l'on a la limite croissante

$$\lim_{N \rightarrow +\infty} V^{(N)}(x, M) = V(x, M).$$