

---

TD N° 3 : Programmation dynamique

---

**EXERCICE 1. (Économie)**

Soit un consommateur qui possède une richesse initiale  $x_0$ . À chaque instant  $t \in [0, T-1]$ , il consomme  $c_t$ , mais il ne consomme pas à la dernière période, indexée par  $T$ . Ce qui n'est pas consommé à chaque étape est épargné avec un taux d'intérêt de 0%. Le programme du consommateur s'écrit :

$$\begin{aligned} \max_{c_0, \dots, c_{T-1}} \quad & \sum_{t=0}^{T-1} c_t^\alpha + x_T^\alpha \\ \text{s.c.} \quad & x_{t+1} = x_t - c_t \end{aligned}$$

pour une constante  $\alpha > 0$

- 1) Proposer une interprétation pour le modèle ainsi que pour le paramètre  $\alpha \in ]0, 1[$ .
- 2) Donner la valeur de  $V(T-1, x)$  puis  $V(T-2, x)$  pour tout  $x$ .
- 3) Décrire la stratégie optimale pour le cas  $T=2$ , *i.e.*, donner combien vaut la solution :  $c_0^*, c_1^*, c_2^*$ .
- 4) Comment le modèle changerait-il si l'on avait un taux d'intérêt  $\delta > 0$ ?

**EXERCICE 2. (Multiplication en chaîne de matrice)** On considère l'évaluation d'une matrice  $M = M_1 \times M_2 \times \dots \times M_n$ . On rappelle que multiplier une matrice  $p \times r$  par une matrice  $r \times q$  nécessite  $p \times q \times r$  produits entre scalaires.

- 1) Considérons 4 matrices  $A : 20 \times 5$ ,  $B : 5 \times 100$ ,  $C : 100 \times 8$ ,  $D : 8 \times 30$ . On souhaite calculer le produit  $ABCD$ . En fonction de l'ordre des opérations, le nombre de produits peut varier. Déterminer le nombre de produits pour calculer  $ABCD$ , si on utilise les parenthèses comme suit :  $((AB)C)D$  ou  $(A(BC))D$
- 2) L'objectif est de concevoir un algorithme qui permet de minimiser le nombre de produits scalaires pour évaluer  $M$ . Nous noterons que la matrice  $M_i$  est de dimension  $d_{i-1} \times d_i$ . Définissons le nombre minimal de produits scalaires nécessaires pour évaluer le produit des matrices  $M_i \times M_{i+1} \dots M_{j-1} \times M_j$  par  $c(i, j)$ . Écrire une formule de récurrence pour calculer  $c(i, j)$ , en utilisant la programmation dynamique.

**EXERCICE 3. (Fibonacci)** Proposer un algorithme qui donne le calcul du  $n^{\text{e}}$  terme de la suite de Fibonacci, dont le nombre d'additions est exactement  $2n$  (et qui peut stocker seulement deux nombre sentiers).