

Corrigé type de l'examen d'Optimisation Stochastique

Exercice 1 /8points

(0.25)	1) Un PL est un système d'équations ou d'inéquations (contraintes) qui sont linéaires sous lesquelles on doit optimiser une fonction objectif linéaire. Dans un PL tous les éléments sont connus avec certitude .
(0.25)	Un PLS est un PL où certain paramètres sont stochastique .
(0.5)	Un PLS-R en deux étapes : est un PLS où les décisions se divisent en deux types : - décisions stratégique à prendre avant la réalisation d'un événement aléatoire - des décisions correctives à prendre après la réalisation de cet évènement.
(0.25)	2) le principe de la méthode de la valeur estimée consiste à remplacer chaque variable aléatoire par son estimation et puis résoudre le PL résultant.
(0.25)	Dans ce cas on aura une seule solution .
(0.25)	Le principe de la méthode d'analyse de scénarios consiste à résoudre le PLS pour toutes les réalisations possibles des variables aléatoires.
(0.25)	Dans ce cas on aura autant de solutions que de scénarios .
(0.5)	3) Dans un PLS avec recours en deux étapes si l'intersection de l'ensemble des solutions admissibles de la première étape avec l'ensemble des contraintes induites est vide : on conclut que le problème de seconde étape n'est jamais faisable .
(0.25)	Dans ce cas il faut réviser notre modèle (peut être il y avait une erreur dans la modélisation),
(0.25)	ou chercher d'autres actions de recours possible dont on n'a pas encore considérées.
(1)	4) la formulation du programme de seconde étape dans un PLS avec recours: $Q(x, \xi^j) = \min\{q(\xi)^T y W(\xi)y = h(\xi) - T(\xi)x, y \geq 0\}$
(0.5)	5) l'exécution de l'étape de génération de coupes de faisabilité dans l'algorithme L-Shaped n'est plus nécessaire quand le recours est complet ou relativement complet .
(0.5)	Une fois il est nécessaire de passer par cette étape, on doit s'arrêter quand le problème de seconde étape soit faisable pour tous les scénarios possibles
(0.5)	6) Le nombre de réalisation = $2*3*4= 24$
(0.25)	Le nombre de problèmes esclaves =24 (un par scénario)
(0.25)	Une seule variable est ajoutée au problème maître
(0.25)	7) la formulation du programme maître à résoudre dans la version multi-coupe : $\min c^T x + \sum_{s=1}^{ S } \theta_s$ sc. $Ax = b$ $\beta_{ts}^T x + \theta_s \geq \alpha_{ts}, t \in I_k, s = 1, \dots, S $ $\beta_t^T x \geq \alpha_t, t \notin I_k$ $x \geq 0$
(0.5)	8) même nombre de problème esclaves
(0.5)	mais on doit ajouter 24 variables au problème maître

Exercice 2

	Partie A
(0.25)	Q est linéaire par morceau, parce que dans chaque intervalle Q prend la forme d'une fonction linéaire de la forme $ax+b$.
(0.25)	Courbe du premier intervalle.
(0.25)	Courbe du deuxième intervalle.
(0.25)	Déduction : concave (n'est pas convexe) d'après sa courbe représentative en ξ .

(1)	Partie B Pour $w=0$: $5x_1 - x_2 \geq 5$ $2x_1 + 4x_2 \geq 5$
(1)	Pour $w=1$ $5x_1 - x_2 \geq 11$ $2x_1 + 4x_2 \geq 9$ Alors $K_2 = \{x \in \mathbb{R}_+^2 \mid 5x_1 - x_2 \geq 11, 2x_1 + 4x_2 \geq 9\}$
(0.25)	prendre l'intersection avec les contraintes de première étape ;
(0.25)	x doit appartenir à l'ensemble $\{x \in \mathbb{R}_+^2 \mid x_1 + x_2 \geq 1, 5x_1 - x_2 \geq 11, 2x_1 + 4x_2 \geq 9\}$
(0.5)	3) Trouver la matrice $W = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$ Il faut résoudre les programmes linéaires suivants :
(0.5)	Pour $w=0$ Min v $\begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} y + \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} v = \begin{bmatrix} 5 & -1 \\ 2 & 4 \end{bmatrix} x$ $y, v \geq 0$
(0.5)	Pour $w=1$ Min v $\begin{bmatrix} 1 & 3 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} y + \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} v = \begin{bmatrix} -6 \\ -4 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 5 & -1 \\ 2 & 4 \end{bmatrix} x$ $y, v \geq 0$

Exercice 3

(0.25)	1 : corrective
(0.25)	2 : structurante
(0.25)	3 : corrective
(0.75)	Problème de première étape $\min \sum_{m=1}^{12} \sum_{i=1}^3 c_i w_{m,i} + E[Q(x, \xi)]$ $w_{i,m} \geq 0 \quad \forall i = 1, 3; \forall m = 1, 12.$
(1)	Problème de seconde étape $Q(x, \xi) = \min \sum_{i=1}^3 \sum_{m=1}^{12} (b_i v_{i,m} + c_i z_{i,m})$
(1)	$\sum_{i=1}^3 (e_m w_{i,m} + v_{i,m} + z_{i,m}) \geq d_m \quad \forall m = 1, 12.$
(1)	$v_{i,m} \leq g e_m w_{i,m} \quad \forall i = 1, 3; \forall m = 1, 12.$
(1)	$e_m w_{i,m} + v_{i,m} + z_{i,m} \leq f_{i-1} (e_m w_{i-1,m} + v_{i-1,m} + z_{i-1,m}) \quad \forall i = 2, 3; \forall m = 1, 12.$
(0.25 x 2)	R1 : recours reste complet mais plus de dépenses
(0.25 x 2)	R2 : recours pas relativement complet (n'est pas complet) mais moins de dépenses.
(0.25 x 2)	R1 et R2 : recours pas relativement complet (n'est pas complet) mais dépenses minimales.