Optimisation de différentes *Conditional Value at Risk* dans le cas de variables aléatoires discrètes et application au plus court chemin sous incertitudes

Alain Faye¹, Harry Ung¹

¹ENSIIE-CEDRIC, France
{alain.faye,harry.ung}@ensiie.fr

Mots-clés: Conditional Value at Risk, plus court chemin sous incertitudes, moyenne ordonnée.

1 Introduction

La Value at Risk (VaR) et les Conditional Values at Risk (CVaR) sont des mesures courantes pour évaluer le risque dans le domaine financier notamment. Les définitions de la VaR et des différentes CVaR [1] sont rappelées ci-dessous :

Soit F la fonction de répartition d'une v.a. $X : F(z) = Proba(X \le z)$

- Value at Risk de niveau de confiance $0 < \alpha < 1 : VaR_{\alpha}(X) = \min\{z : F(z) \ge \alpha\}$
- Upper CVaR est la moyenne de X sachant que X est strictement supérieure à sa Value at Risk

$$CVaR_{\alpha}^{+}(X) = E(X|X > VaR_{\alpha}(X))$$

- Lower CVaR est la moyenne de X sachant que X est supérieure ou égale à sa Value at Risk

$$CVaR_{\alpha}^{-}(X) = E(X|X \ge VaR_{\alpha}(X))$$

- CVaR est la moyenne de VaR et CVaR⁺ pondérée avec $\lambda_{\alpha}(X) = \frac{F(VaR_{\alpha}(X)) - \alpha}{1 - \alpha}$

$$CVaR_{\alpha}(X) = \lambda_{\alpha}(X)VaR_{\alpha}(X) + \left(1 - \lambda_{\alpha}(X)\right)CVaR_{\alpha}^{+}(X)$$

Rockafellar et Uryasef [2] ont montré que :

$$CVaR_{\alpha}(X) = \min_{C} \left\{ C + \frac{1}{1-\alpha} E([X-C]^{+}) \right\}$$
 (RU)

Avec $[t]^+ = \max\{0, t\}$. A noter que $VaR_{\alpha}(X)$ fait partie des solutions optimales de (RU) [2].

2 Moyenne ordonnée pour calculer les différentes Conditional Value at Risk

Soit une fonction de coût f(x, Y) qui dépend d'un vecteur de décision $x \in S$ et d'un vecteur aléatoire Y. On suppose que le vecteur aléatoire Y suit une loi discrète définie par N scenarios équiprobables

issus par exemple de N observations. Pour x fixé, f(x, Y) est une variable aléatoire discrète prenant N valeurs de façon équiprobable : $f_i(x) = f(x, y_i)$ pour i = 1, ..., N.

Le problème est, pour un niveau de confiance $0 < \alpha < 1$ fixé, de minimiser sur $x \in S$ les différentes CVaR de la v.a. X(x) = f(x, Y).

Nous proposons le calcul de la *lower* CVaR et de la CVaR via le calcul de moyennes ordonnées. Pour x fixé, on ordonne les $f_i(x)$ par ordre croissant, (i) désignant l'indice en position i dans la liste triée :

$$f_{(1)}(x) \le f_{(2)}(x) \le \dots \le f_{(N)}(x)$$

La moyenne ordonnée est définie via les poids $0 \le \lambda_1 \le \lambda_2 \le \cdots \le \lambda_N$ avec $\lambda_1 + \lambda_2 + \cdots + \lambda_N = 1$. La moyenne ordonnée est :

$$OWA(x) = \lambda_1 f_{(1)}(x) + \lambda_2 f_{(2)}(x) + \dots + \lambda_N f_{(N)}(x)$$

Cependant, pour minimiser la moyenne ordonnée sur x, la difficulté est que l'ordre des $f_i(x)$ varie quand x change. Pour x fixé, nous donnons les poids λ_i i=1,...,N qui permettent d'obtenir la lower CVaR et la CVaR de X(x). Nous proposons par ailleurs deux programmes mathématiques qui permettent de minimiser OWA(x) sur x et ainsi de calculer la lower CVaR et la CVaR minimums.

3 Plus court chemin sous incertitudes

Nous considérons le problème de plus court chemin d'un sommet *source* à un sommet *puits* soumis à des incertitudes sur les poids des arcs. Les poids des arcs sont aléatoires et suivent une loi discrète de N scenarios équiprobables provenant de N observations. Nous cherchons un chemin de CVaR minimum. La complexité du problème est d'abord étudiée. Il s'avère que trouver le chemin de CVaR minimale est un problème NP-difficile dès que N=2 scenarios et ce, même si la *Value at Risk* i.e. la solution C de (RU) est connue. Puis nous testons numériquement le problème. La base de tests utilisée est disponible sur le lien https://github.com/bstabler/TransportationNetworks. Les poids des arcs sont perturbés selon une loi exponentielle qui simule les N observations. Les tests numériques comparent différentes méthodes de calcul de la CVaR. Quatre méthodes sont testées, deux basées sur la formulation originelle de Rockafellar et Uryasev [2] et deux basées sur la moyenne ordonnée OWA.

Les tests portent sur des graphes comportant jusqu'à 975 sommets pour une densité d'arcs comprise entre 0,23% et 41,6%. Les tests montrent que la méthode la plus rapide dépend du nombre N d'observations. Une des deux méthodes basées sur OWA est généralement la plus rapide pour $N>10^2$, 10^3 avec, par exemple, un gain de temps entre 5% et 90% pour N=5000. (cf. [3] pour plus de détail).

Références

- [1] Sergey Sarykalin, Gaia Serraino and Stan Uryasev . Value-at-Risk vs. Conditional Value-at-Risk in Risk Management and Optimization. pages 270-294 *INFORMS* 2008. doi 10.1287/educ.1080.0052
- [2] R. Tyrrell Rockafellar and Stanislav Uryasev. Conditional Value-at-Risk for General Loss Distributions. *Journal of Banking & Finance*, volume 26, pages 1443-1471 (2002)
- [3] Harry Ung. Internship report (2022). https://gitlab.pedago.ensiie.fr/harry.ung/CVaR/