MASTER PARISIEN DE RECHERCHE OPÉRATIONNELLE

ETUDE DE CAS ET MANAGEMENT DE LA RO

Projet d'optimisation robuste : Partie Théorique

Auteurs : Maxime BRISINGER Nicolas SCHLEGEL

Enseignant : Zacharie ALES





Table des matières

1	Exe	rcice 1 : Modélisation papier	2
	1.1	Question 1 : Modélisation du problème statique	2
	1.2	Question 2 : Modélisation du problème robuste	2
	1.3	Question 3 : Résolution par plans coupants et LazyCallback	3
	1.4	Question 4 : Résolution par dualisation	4

Exercice 1: Modélisation papier

1.1 Question 1 : Modélisation du problème statique

$$\min_{x} \qquad \sum_{(ij)\in A} d_{ij} x_{ij} \tag{1a}$$

$$\min_{x} \sum_{(ij)\in A} d_{ij}x_{ij} \qquad (1a)$$
s.c:
$$\sum_{j, (ij)\in A} x_{ji} - \sum_{j, (ji)\in A} x_{ij} = 0 \quad \forall i \in V \setminus \{s, t\} \qquad (1b)$$

$$\sum_{j, (sj)\in A} x_{sj} - \sum_{j, (js)\in A} x_{js} = 1 \qquad (1c)$$

$$\sum_{j, (ij)\in A} x_{tj} - \sum_{j, (jt)\in A} x_{jt} = -1 \qquad (1d)$$

$$\sum_{j, (ij)\in A} x_{ij} \leq 1 \quad \forall i \in V \qquad (1e)$$

$$\sum_{(ij)\in A, i\neq s} x_{ij}p_{i} \leq S - p_{t} - p_{s} \qquad (1f)$$

$$x_{j} \in \{0,1\} \quad \forall j = 1, ..., n$$
(1a)

$$\sum_{i, (si) \in A} x_{sj} - \sum_{i, (is) \in A} x_{js} = 1 \tag{1c}$$

$$\sum_{i,\ (t,i)\in\mathsf{A}} x_{t,i} - \sum_{i,\ (i,t)\in\mathsf{A}} x_{j,t} = -1 \tag{1d}$$

$$\sum_{i, (i,j) \in A} x_{i,j} \leq 1 \qquad \forall i \in V$$
 (1e)

$$\sum_{(i,i)\in A} x_{ij} p_i \leq S - p_t - p_s \tag{1f}$$

$$x_j \in \{0,1\} \quad \forall j = 1,...,n$$
 (1g)

1.2 Question 2 : Modélisation du problème robuste

$$\min_{x} \max_{\delta^{1}} \sum_{(ij)\in A} d_{ij} (1+\delta^{1}_{ij}) x_{ij}$$
 (2a)

$$\frac{1}{\delta^{1}} \sum_{(ij)\in A} u_{ij}(1+\delta_{ij})x_{ij} \qquad (2a)$$
s.c:
$$\sum_{j, (ij)\in A} x_{ji} - \sum_{j, (ji)\in A} x_{ij} = 0 \quad \forall i \in V \setminus \{s, t\} \qquad (2b)$$

$$\sum_{j, (sj)\in A} x_{sj} - \sum_{j, (js)\in A} x_{js} = 1 \qquad (2c)$$

$$\sum_{j, (ij)\in A} x_{tj} - \sum_{j, (jt)\in A} x_{jt} = -1 \qquad (2d)$$

$$\sum_{j, (ij)\in A} x_{ij} \leq 1 \quad \forall i \in V \qquad (2e)$$

$$\sum_{j, (ij)\in A, i\neq s, i\neq t} x_{ij}p_{i}^{2} \leq S - p_{s}^{2} - p_{t}^{2} \quad \forall \{p_{i}^{2}\}_{i\in V} \in \mathcal{U}^{2} \qquad (2f)$$

$$\sum_{i \ (si) \in A} x_{sj} - \sum_{i \ (is) \in A} x_{js} = 1 \tag{2c}$$

$$\sum_{i, (t,i) \in A} x_{t,i} - \sum_{i, (i,t) \in A} x_{j,t} = -1 \tag{2d}$$

$$\sum_{i, (i, i) \in \Lambda} x_{ij} \leq 1 \qquad \forall i \in V$$
 (2e)

$$\sum_{(i,i)\in A} \sum_{i\neq s} x_{ij} p_i^2 \leq S - p_s^2 - p_t^2 \quad \forall \{p_i^2\}_{i\in V} \in \mathcal{U}^2$$
(2f)

$$\sum_{(ij)\in A} \delta_{ij}^{1} \leq d_{1}$$

$$\delta_{ij}^{1} \in [0, D_{ij}] \quad \forall (ij) \in A$$

$$x_{j} \in \{0, 1\} \quad \forall j = 1, ..., n$$

$$(2g)$$

$$(2h)$$

$$\delta^1_{ij} \in [0, D_{ij}] \qquad \forall (ij) \in A$$
 (2h)

$$x_i \in \{0,1\} \quad \forall j = 1,...,n$$
 (2i)

1.3 Question 3 : Résolution par plans coupants et LazyCallback

3.a) On fait apparaître la robustesse dans les contraintes.

$$\min$$
 z (3a)

s.c:
$$\sum_{i, (i,j) \in A} x_{ji} - \sum_{i, (i,j) \in A} x_{ij} = 0 \qquad \forall i \in V \setminus \{s, t\}$$
 (3b)

$$\sum_{j, (sj) \in A} x_{sj} - \sum_{j, (js) \in A} x_{js} = 1$$
 (3c)

$$\sum_{j, (tj) \in A} x_{tj} - \sum_{j, (jt) \in A} x_{jt} = -1$$
(3d)

$$\sum_{i, (i,i) \in A} x_{ij} \le 1 \qquad \forall i \in V$$
 (3e)

$$\sum_{j, (ij) \in A} x_{ij} \leq 1 \qquad \forall i \in V$$

$$p_s^2 + p_t^2 + \sum_{(ij) \in A, i \neq s, i \neq t} x_{ij} p_i^2 \leq S \qquad \forall \{p_i^2\}_{i \in V} \in \mathcal{U}^2$$

$$(3e)$$

$$\sum_{(ij)\in\mathcal{A}} d^1_{ij} x_{ij} \leq z \quad \forall \{d^1_{ij}\}_{(ij)\in\mathcal{A}} \in \mathcal{U}^1$$
(3g)

$$x_j \in \{0,1\}$$
 $\forall j = 1,...,n$ (3h)

3.b) Définition des ensembles \mathcal{U}^{1*} et \mathcal{U}^{2*} :

$$\mathcal{U}^{1*} = \left\{ \{ d_{ij}^1 = d_{ij}^1 (1 + \min(D_{ij}, \frac{d_1}{|A|})) \}_{ij \in A} \right\}$$

$$\mathcal{U}^{2*} = \left\{ \{ p_i^2 = p_i + \hat{p}_i. \min(2, \frac{d_2}{|A|}) \}_{i \in V} \right\}$$

L'idée de ces ensembles initiaux est d'essayer de répartir de manière équilibrée les incertitudes entre toutes les arrêtes dans le premier cas et tous les sommets dans le second.

- **3.c**) Sous-problèmes pour résolution par plans coupants :
- Sous-problème lié à \mathcal{U}^1 (nommé $SP_1(x^*)$):

$$\max_{\delta^1} \sum_{(ij)\in\mathcal{A}} d_{ij} (1+\delta^1_{ij}) x_{ij}^* \tag{4a}$$

s.c:
$$\sum_{(ij)\in A} \delta^1_{ij} \leq d_1 \tag{4b}$$

$$\delta_{ij}^1 \in [0, D_{ij}] \quad \forall (ij) \in A \tag{4c}$$

— Sous-problème lié à \mathcal{U}^2 , (nommé $SP_2(x^*)$):

$$\max_{\delta^2} (p_s + \delta_s^2 \hat{p}_s) + (p_t + \delta_t^2 \hat{p}_t) + \sum_{(ij) \in A, i \neq s, i \neq t} x_{ij}^* (p_i + \delta_i^2 \hat{p}_i)$$
 (5a)

s.c:
$$\sum_{i \in V} \delta_i^2 \le d_2$$
 (5b)
$$\delta_i^2 \in [0, 2] \qquad \forall i \in V$$
 (5c)

$$\delta_i^2 \in [0, 2] \qquad \forall i \in V \tag{5c}$$

3.d) Pour qu'une solution du problème maître (x^*, z^*) soit optimale, il faut :

- Vérifier que val $(SP_1(x^*)) = z^*$ pour s'assurer que l'objectif correspond bien à la distance du plus court chemin dans le pire des cas (l'égalité vient du fait que le problème a pour objectif de minimiser z).
- Vérifier que val $(SP_2(x^*)) \leq S$, ce qui signifie que la solution x^* vérifie les contraintes de poids maximum pour toutes les instances.

3.e) Après avoir résolu le problème maître avec les ensembles d'incertitudes simplifiés, avec une solution courante (x^*,z^*) . On résout les sous-problèmes $\mathrm{SP}_1(x^*)$ et $\mathrm{SP}_2(x^*)$ et on nomme $\{\bar{d}_{ij}^1\}_{ij\in A}$ la distribution des distances dans une solution optimale de $SP_1(x^*)$ et $\{\bar{p}_i^2\}_{i\in V}$ la distribution des poids dans une solution optimale de $SP_2(x^*)$.

On obtient les coupes suivantes :

$$\begin{split} & - & z \geq \sum_{(ij) \in \mathbf{A}} \bar{d}^1_{ij} x_{ij} \\ & - & \mathbf{S} \geq \sum_{(ij) \in \mathbf{A}, \ i \neq s, \ i \neq t} \bar{p}^2_i x_{ij} + \bar{p}^2_s + + \bar{p}^2_t \end{split}$$

1.4 Question 4: Résolution par dualisation

4.a) Reformulation de l'objectif du problème robuste. L'objectif

$$\min_{x} \max_{\delta^{1}, \delta^{2}} \sum_{(i,j) \in A} d_{ij} (1 + \delta^{1}_{ij}) x_{ij} \tag{6}$$

Peut se reformuler en séparant les variables x des variables δ^1 :

$$\min_{x} \sum_{(ij)\in A} d_{ij} x_{ij} + \max_{\delta^1} \sum_{(ij)\in A} d_{ij} \delta^1_{ij} x_{ij}$$
 (7)

4.b) On exhibe le problème interne lié aux δ_{ij}^1 .

$$\max_{\delta^1} \quad \sum_{(ij)\in A} d_{ij} x_{ij} \delta^1_{ij} \tag{8a}$$

s.c:
$$\sum_{(ij)\in A} \delta_{ij}^1 \leq d_1 \tag{8b}$$

$$\delta^1_{ij} \in [0, D_{ij}] \quad \forall (ij) \in A$$
 (8c)

4.c) On dualise le problème et on obtient :

$$\min_{\alpha, \beta} \alpha d_1 + \sum_{(ij)\in A} \beta_{ij} D_{ij}$$
(9a)

s.c:
$$\alpha + \beta_{ij} \geq d_{ij}x_{ij} \quad \forall (ij) \in A$$
 (9b)
 $\alpha \geq 0$ (9c)
 $\beta_{ij} \geq 0 \quad \forall (ij) \in A$ (9d)

$$\alpha \geq 0$$
 (9c)

$$\beta_{ij} \geq 0 \quad \forall (ij) \in A$$
 (9d)

4.d) On reformule la contrainte robuste et isole les termes en δ_i^2 à gauche de l'inégalité :

$$\hat{p_s}\delta_s^2 + \hat{p_t}\delta_t^2 + \sum_{(ij)\in \mathcal{A},\; i\neq s,\; i\neq t} x_{ij}\hat{p_i}\delta_i^2 \quad \leq \quad \mathbf{S} - (p_s + p_t + \sum_{(ij)\in \mathcal{A},\; i\neq s,\; i\neq t} x_{ij}p_i)$$

4.e) Le problème interne lié aux δ_{ij}^2 consiste donc à maximiser le terme de gauche de l'inégalité.

$$\max_{\delta^{2}} \quad \hat{p}_{s} \delta_{s}^{2} + \hat{p}_{t} \delta_{t}^{2} + \sum_{i \in V \setminus \{s, t\}} \left(\sum_{i (i, j) \in A} x_{ij} \right) \hat{p}_{i} \delta_{i}^{2}$$
(10a)

$$\max_{\delta^{2}} \quad \hat{p}_{s} \delta_{s}^{2} + \hat{p}_{t} \delta_{t}^{2} + \sum_{i \in V \setminus \{s,t\}} (\sum_{j,(i,j) \in A} x_{ij}) \hat{p}_{i} \delta_{i}^{2}$$

$$s.c: \qquad \sum_{i \in V} \delta_{i}^{2} \leq d_{2}$$

$$\delta_{i}^{2} \in [0, 2] \quad \forall i \in V$$

$$(10a)$$

$$\delta_i^2 \in [0, 2] \qquad \forall i \in V \tag{10c}$$

4.f) On dualise le problème et on obtient :

$$\min_{\mu, \nu} \quad \mu d_2 + 2 \sum_{i \in \mathcal{V}} \nu_i \tag{11a}$$

$$\min_{\mu, \nu} \mu d_2 + 2 \sum_{i \in V} \nu_i
\text{s.c.} \qquad \mu + \nu_i \geq \hat{p}_i \sum_{j, (i, j) \in A} x_{ij} \quad \forall i \in V \setminus \{s, t\}$$
(11a)

$$\mu + \nu_{s} \geq \hat{p}_{s}$$

$$\mu + \nu_{t} \geq \hat{p}_{t}$$

$$\mu \geq \hat{p}_{t}$$

$$\nu_{i} \geq 0$$

$$\forall i \in V$$

$$(11c)$$

$$(11d)$$

$$(11e)$$

$$\mu + \nu_t \geq \hat{p}_t$$
 (11d)

$$\mu \geq 0$$
 (11e)

$$v_i \geq 0 \quad \forall i \in V$$
 (11f)

4.g) Les deux problèmes que l'on a vu étant linéaires, par dualité forte, on peut remplacer leur valeur par celle de leurs duals dans la formulation robuste du problème et contracter les minimums. Le problème devient: