Modélisation Papier

Antonio Tavares, Julien Dallot

1^{er} janvier 2022

1. Voici le problème statique (\mathcal{P}) :

. Voici le problème statique
$$(\mathcal{P})$$
:
$$\begin{cases} & \min\limits_{x} & \sum\limits_{ij \in A} d_{ij} \ x_{ij} \\ & \text{s.c.} \end{cases}$$
 (1) (limite sur les sommets empruntés)
$$(\mathcal{P}) \begin{cases} & \sum\limits_{ij \in A} p_{i} x_{ij} \ + \ p_{t} \ \leq S \end{cases}$$
 (1) (limite sur les sommets empruntés)
$$& \sum\limits_{j \in \delta^{+}(i)} x_{ji} \ - \sum\limits_{j \in \delta^{-}(i)} x_{ij} \ = 0 \quad \forall i \in V \setminus \{s,t\} \ \ (2) \qquad \text{(conservation du flot)} \\ & \sum\limits_{j \in \delta^{-}(s)} x_{sj} \ = 1 \qquad \qquad (3) \qquad \text{(un seul arc sortant de } s) \\ & \sum\limits_{j \in \delta^{+}(t)} x_{jt} \ = 1 \qquad \qquad (4) \qquad \text{(un seul arc rentrant dans } t) \end{cases}$$
 . Modélisation du problème robuste (\mathcal{P}_r) :

2. Modélisation du problème robuste (\mathcal{P}_r) :

$$(\mathcal{P}_r) \begin{cases} & \underset{x = \delta^1}{\min \max} & \sum_{ij \in A} d_{ij} \left(1 + \delta_{ij}^1\right) x_{ij} \\ & \text{s.c.} \end{cases}$$

$$\sum_{ij \in A} p_i \, x_{ij} + \underset{\delta^2}{\max} \left\{ \delta_t^2 \hat{p}_t + \sum_{ij \in A} \delta_i^2 \, \hat{p}_i \, x_{ij} \right\} & \leq S - p_t \qquad (1_{robuste})$$

$$\sum_{j \in \delta^+(i)} x_{ji} - \sum_{j \in \delta^-(i)} x_{ij} & = 0 \quad \forall i \in V \setminus \{s, t\} \quad (2_{robuste})$$

$$\sum_{j \in \delta^-(s)} x_{sj} & = 1 \qquad (3_{robuste})$$

$$\sum_{j \in \delta^+(t)} x_{jt} & = 1 \qquad (4_{robuste})$$
Présolution para plans connects et Lagra Callback. On récomprise d'abord la problème reports.

3. Résolution par plans coupants et LazyCallback. On réexprime d'abord le problème robuste avec les ensembles \mathcal{U}^{1*} et \mathcal{U}^{2*} .

$$\begin{cases} \min\limits_{\substack{z\\ \text{s.c.}}} z\\ \sup\limits_{ij\in A} d^1_{ij}\,x_{ij} & \leq z \quad \forall d^1\in\mathcal{U}^{1*} \qquad (0)\\ \sum\limits_{ij\in A} p^2_ix_{ij} + p^2_t & \leq S \quad \forall p^2\in\mathcal{U}^{2*} \qquad (1_{robuste})\\ \sum\limits_{j\in\delta^+(i)} x_{ji} - \sum\limits_{j\in\delta^-(i)} x_{ij} & = 0 \quad \forall i\in V\setminus\{s,t\} \quad (2_{robuste})\\ \sum\limits_{j\in\delta^-(s)} x_{sj} & = 1 \qquad \qquad (3_{robuste})\\ \sum\limits_{j\in\delta^+(t)} x_{jt} & = 1 \qquad \qquad (4_{robuste}) \end{cases}$$
 (Je sais pas encore quels ensembles \mathcal{U}^{1*} et \mathcal{U}^{2*} choisir au début, deux sous ensembles aléatoires et petits de \mathcal{U}^1 et \mathcal{U}^2 ?)

aléatoires et petits de \mathcal{U}^1 et \mathcal{U}^2 ?)

Il y a deux sous problèmes à résoudre, (SP_0) et (SP_1) :

$$(SP_{0}) \begin{cases} \max_{\delta^{1}} & \sum_{ij \in A} d_{ij} \ (1 + \delta_{ij}^{1}) \ x_{ij}^{*} \\ \text{s.c} \\ & \sum_{ij \in A} \delta_{ij}^{1} \leq d_{1} \\ & \delta_{ij}^{1} \leq D_{ij} \quad \forall ij \in A \end{cases} \qquad (SP_{1}) \begin{cases} \max_{\delta^{2}} & \sum_{i \in V} (p_{i} + \delta_{i}^{2} \ \hat{p}_{i}) \ x_{ij}^{*} + p_{t} + \delta_{t}^{2} \ \hat{p}_{t} \\ \text{s.c} \\ & \sum_{i \in V} \delta_{i}^{2} \leq d_{2} \\ & \delta_{i}^{2} \leq 2 \quad \forall i \in V \end{cases}$$

avec x^* une solution courante du problème maître. Soient δ^{1*} et δ^{2*} des solutions optimales de (SP_0) et (SP_1) , soit z^* une solution optimale du problème maître courant. Cette solution du problème maître courant est l'optimale, ssi

$$\sum_{ij \in A} d_{ij} (1 + \delta_{ij}^1) x_{ij}^* \le z^*$$
 et
$$\sum_{i \in V} (p_i + \delta_i^2 \hat{p}_i) x_{ij}^* + p_t + \delta_t^2 \hat{p}_t \le S$$

À chaque itération, on ajoute les contraintes suivantes. Si $\sum_{ij\in A} d_{ij} (1 + \delta^1_{ij}) x^*_{ij} > z^*$, alors on rajoute l'inégalité $\sum_{ij\in A} d_{ij} (1 + \delta^1_{ij}) x^*_{ij} \le z^*$. Si $\sum_{i\in V} (p_i + \delta^2_i \hat{p}_i) x^*_{ij} + p_t + \delta^2_t \hat{p}_t > S$, alors on rajoute l'inégalité $\sum_{i\in V} (p_i + \delta^2_i \hat{p}_i) x^*_{ij} + p_t + \delta^2_t \hat{p}_t \le S$. Si aucune de ces inégalités n'est violée, alors on a trouvé l'optimale pour le problème maître.