Implémenter la décomposition de Benders pour un problème de choix de liaisons

Daniel Porumbel

http://cedric.cnam.fr/~porumbed/mla/

Un problème d'installation de liaisons

$$egin{aligned} \min \sum_{\{i,j\} \in E} y_{ij} \ \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ij} \geq 0, \ orall i
otin T \cup \{s\} \ \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ij} \geq d_i, \ orall i \in T \ b_{\mathsf{nd}} y_{ij} - x_{ij} - x_{ji} \geq 0, \ orall \{i,j\} \in E, \ i < j \ y_{ii} \in \mathbb{Z}_+, \ x_{ji}, x_{ji} \geq 0, \ orall \{i,j\} \in E, \ i < j \ \end{cases}$$

Un problème d'installation de liaisons

$$\min \sum_{\{i,j\} \in E} y_{ij} \leftarrow \begin{array}{l} \text{L'installation d'une liaison } y_{ij} \\ \text{coute 1, mais pas de coût pour envoyer un flux } x_{ij} \text{ sur } y_{ij} \end{array}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ij} \geq 0, \ \forall i \notin T \cup \{s\}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ij} \geq d_i, \ \forall i \in T \text{ Demande du terminal } i \in T$$

Bande passante d'une liaison (débit max câble)

Si la solution **y** est faisable, il existe des flux qui rendent le programme ci-après réalisable

$$\begin{split} \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ij} &\geq 0, \ \forall i \notin T \cup \{s\} \\ \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\} \in E} x_{ij} &\geq d_i, \ \forall i \in T \\ -x_{ij} - x_{ji} &\geq -b_{nd}y_{ij}, \ \forall \{i,j\} \in E, \ i < j \\ x_{ij} &\geq 0, \ \forall \{i,j\} \in E \end{split}$$

Voici le dual :

$$\begin{aligned} \max & & - \sum_{\{i,j\} \in E} b_{\text{nd}} y_{ij} v_{ij} + \sum_{i \in T} d_i v_i \\ x_{ij} : & & - v_{ij} - v_i + v_j \leq 0 \ \ \forall \{i,j\} \in E, \ i < j \\ x_{ji} : & & - v_{ij} + v_i - v_j \leq 0 \ \ \forall \{i,j\} \in E, \ i < j \\ \mathbf{v} > \mathbf{0}, \end{aligned}$$

Ce dual est réalisable et doit être borné



Si la solution **y** est faisable, il existe des flux qui rendent le programme ci-après réalisable

$$\sum_{\{i,j\}\in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\}\in E} x_{ij} \ge 0, \ \forall i\notin T\cup \{s\}$$

$$\sum_{\{i,j\}\in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\}\in E} x_{ij} \ge d_i, \ \forall i\in T$$

$$-x_{ij} - x_{ji} \ge -b_{nd}y_{ij}, \ \forall \{i,j\}\in E, \ i< j$$

$$x_{ij} \ge 0, \ \forall \{i,j\}\in E$$
Voici le dual:
$$\max \quad -\sum_{\{i,j\}\in E} b_{nd}y_{ij}v_{ij} + \sum_{i\in T} d_iv_i$$

$$x_{ij}: \quad -v_{ij} - v_i + v_j \le 0 \ \forall \{i,j\}\in E, \ i< j$$

$$x_{ji}: \quad -v_{ij} + v_i - v_j \le 0 \ \forall \{i,j\}\in E, \ i< j$$

$$v>0.$$

Ce dual est réalisable et doit être <u>borné</u> !

Si la solution **y** est faisable, il existe des flux qui rendent le programme ci-après réalisable

$$\sum_{\{i,j\}\in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\}\in E} x_{ij} \ge 0, \ \forall i\notin T\cup\{s\}$$

$$\sum_{\{i,j\}\in E} x_{ji} - \sum_{\{i,j\}\in E} x_{ij} \ge d_i, \ \forall i\in T$$

$$-x_{ij} - x_{ji} \ge -b_{nd}y_{ij}, \ \forall \{i,j\}\in E, \ i< j$$

$$x_{ij} \ge 0, \ \forall \{i,j\}\in E$$
Voici le dual :
$$\max \quad -\sum_{\{i,j\}\in E} b_{nd}y_{ij}v_{ij} + \sum_{i\in T} d_iv_i$$

$$x_{ij}: \quad -v_{ij} - v_i + v_j \le 0 \ \forall \{i,j\}\in E, \ i< j$$

$$x_{ji}: \quad -v_{ij} + v_i - v_j \le 0 \ \forall \{i,j\}\in E, \ i< j$$

$$v>0.$$

Ce dual est réalisable et doit être <u>borné</u>!

Le dual précédent est intégré dans le modèle Benders

 Sa valeur objectif ne doit pas dépasser 0, sinon ce dual sera non-borné.

$$\min \, \boldsymbol{1}^{\top} \boldsymbol{y}$$

$$0 \ge -\sum_{\{i,j\} \in E} b_{\mathsf{nd}} y_{ij} v_{ij} + \sum_{i \in T} d_i v_i,$$

$$\forall \mathbf{v} \in \underbrace{\left\{ \mathbf{v} \ge \mathbf{0} : -v_{ij} - v_i + v_j \le 0, -v_{ij} + v_i - v_j \le 0 \right\}}_{\mathscr{P}}$$

Il est impossible d'écrire toutes les contraintes! Il faut les générer une par une à l'aide du sous-problème Benders :

$$\bullet \max_{\mathbf{v} \in \mathscr{P}} - \sum_{\{i,j\} \in E} \mathbf{b}_{\mathsf{nd}} y_{ij} v_{ij} + \sum_{i \in T} \mathbf{d}_i v_i$$