

# Etude polyédrale du problème de séparateur de sommets

Ibrahima Diarrassouba<sup>1</sup>, Mohamed Didi Biha<sup>2</sup>, Cédric Joncour<sup>1</sup>, Sophie Michel<sup>1</sup>

<sup>1</sup> Normandie Univ, UNIHAVRE, LMAH, 76600 Le Havre, France

{ibrahima.diarrassouba,cedric.joncour,sophie.michel}@univ-lehavre.fr

<sup>2</sup> Normandie Univ, UNICAEN, LMNO, 14000 Caen, France

{mohamed.didi-biha}@unicaen.fr

**Mots-clés** : *séparateur de sommets minimum, approche polyédrale, Branch-and-Cut.*

Soit  $G := (V, E)$  un graphe non orienté simple, connexe. Un séparateur de sommets du graphe  $G$  est une partie  $S$  non vide de  $V$  dont la suppression déconnecte le graphe  $G$ . Etant donné  $\beta \in \mathbb{N}^*$ , le problème du séparateur de sommets minimum consiste à déterminer une partition  $(A, B, S)$  de  $V$  dont le cardinal de  $S$  est minimum, et telle que  $S$  est un séparateur de  $G$ ,  $1 \leq |A|, |B| \leq \beta$  et

$$\delta(A, B) = \emptyset, \quad \text{où } \delta(A, B) := \{uv \in E : u \in A, v \in B\}.$$

Ce problème est un problème d'optimisation combinatoire classique, dont le problème décisionnel est  $\mathcal{NP}$ -complet.

Notons  $x \in \{0, 1\}^{|V|}$  le vecteur d'appartenance à la partie  $A$  et  $y \in \{0, 1\}^{|V|}$  le vecteur d'appartenance à la partie  $B$ . Le problème peut être formulé par le programme linéaire en nombre entier suivant :

$$\max \quad \sum_{u \in V} x_u + y_u, \quad (1)$$

$$\text{tel que} \quad x_u + y_u \leq 1 \quad \forall u \in V, \quad (2)$$

$$x_u + y_v \leq 1, \quad \forall uv \in E, \quad (3)$$

$$x_v + y_u \leq 1, \quad \forall uv \in E, \quad (4)$$

$$1 \leq \sum_{u \in V} x_u \leq \beta, \quad (5)$$

$$1 \leq \sum_{u \in V} y_u \leq \beta, \quad (6)$$

$$x_u \in \{0, 1\}, \quad \forall u \in V, \quad (7)$$

$$y_u \geq 0, \quad \forall u \in V. \quad (8)$$

Plusieurs approches polyédrales basées sur cette formulation ont déjà été proposées [1, 2, 3, 4]. Durant ce travail, nous proposons une étude détaillée du polyèdre associé à cette formulation. Nous introduisons plusieurs nouvelles familles d'inégalités valides et étudions les conditions sous lesquels celles-ci définissent des facettes.

## Références

- [1] Balas and de Souza. The vertex separator problem : a polyhedral investigation. *Mathematical Programming, Serie A*, 103 :583–608, 2005.
- [2] Balas and de Souza. The vertex separator problem : algorithms and computation. *Mathematical Programming, Serie A*, 103 :609–631, 2015.
- [3] Calvalcante and de Souza. Exact Algorithms for the Vertex Separator Problem in Graphs. *Networks*, 212–230, 2011.
- [4] M. Didi Biha and M.-J. Meurs. An Exact Algorithm for Solving the Vertex Separator Problem. *Journal of Global Optimization*, 49(3) :425–434, 2011.