

CM 8

Programmation linéaire en nombres entiers

Cours *Optimisation Discrète* 14 avril 2011

Friedrich Eisenbrand
EPFL

112

Notes

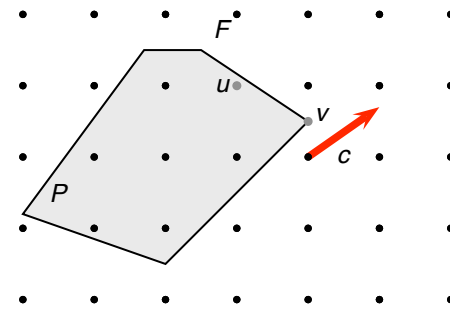
Programmation linéaire en nombres entiers

PLNE

Un programme linéaire en nombres entiers est un problème de la forme suivante

$$\begin{aligned} \max & c^T x \\ & Ax \leq b \\ & x \in \mathbb{Z}^n, \end{aligned} \tag{41}$$

où $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ et $b \in \mathbb{R}^m$



113

Notes

Relaxation

Définition (Relaxation linéaire)

Le PL

$$\begin{aligned} \max c^T x \\ Ax \leq b \\ x \in \mathbb{R}^n, \end{aligned} \quad (42)$$

est la **relaxation linéaire** du PLNE (41).

Lemme

Si x^ est une solution optimale de la relaxation linéaire et si on a de plus $x^* \in \mathbb{Z}^n$, alors x^* est une solution optimale du PLNE.*

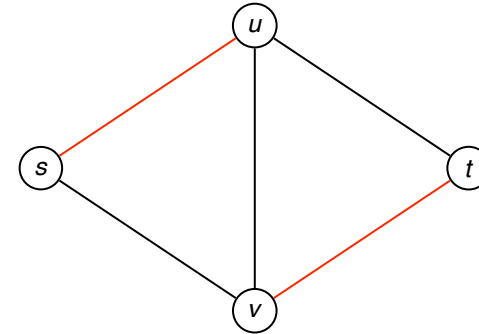
114

Notes

Graphes et couplages

Définition

Un **graphe** est un couple $G = (V, E)$ où V est un ensemble fini (les sommets ou nœuds) et $E \subseteq \binom{V}{2}$ est l'ensemble des arêtes. Un **couplage** de G est un ensemble $M \subseteq E$ tel que pour $e_1, e_2 \in M$ avec $e_1 \neq e_2$ on a $e_1 \cap e_2 = \emptyset$.



115

Notes

Arêtes adjacentes

Définition (Arêtes adjacentes (ou incidentes) à un sommet)

Pour un sommet $v \in V$, l'ensemble $\delta(v) = \{e \in E : v \in e\}$ représente l'ensemble des arêtes **adjacentes** (ou **incidentes**) au sommet v .

Utilisant cette définition, le problème du couplage à poids maximum peut s'écrire comme suit sous forme d'un PLNE.

$$\begin{aligned} \max \quad & \sum_{e \in E} w(e)x(e) \\ \text{s.t.} \quad & \sum_{e \in \delta(v)} x(e) \leq 1 \\ & e \in E : x(e) \geq 0 \\ & x \in \mathbb{Z}^{|E|}. \end{aligned} \tag{43}$$

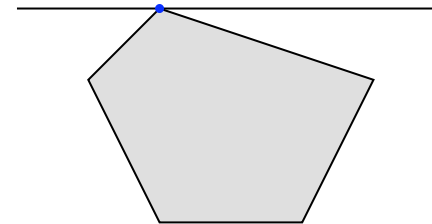
116

Notes

Faces et sommets

Définition (Inégalité valide, face, sommet)

Soit $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax \leq b\}$ un polyèdre. Une inégalité $c^T x \leq \beta$ est appelée **valide** pour P si $c^T x^* \leq \beta$ pour tout $x^* \in P$. Une **face** de P est un ensemble de la forme $P \cap \{x \in \mathbb{R}^n : c^T x = \beta\}$ pour une inégalité valide $c^T x \leq \beta$ de P . Si une face consiste d'un seul point, alors on dit qu'elle est un **sommet** de P .



117

Notes

Polyèdre intégral et l'algorithme du simplexe

Définition

Un polyèdre rationnel est appelé **intégral** si chaque face non-vide de P contient un vecteur intégral.

Lemme

Soit $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax \leq b\}$ un polyèdre intégral où $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ une matrice de rang-colonne plein. Si le programme linéaire

$$\max\{c^T x : x \in \mathbb{R}^n, Ax \leq b\} \quad (44)$$

est admissible et borné, alors la méthode du simplexe rend une solution optimale intégrale du programme linéaire (44).

118

Notes

Matrices totalement unimodulaires

Lemme

Soit $A \in \mathbb{Z}^{n \times n}$ une matrice intégrale est inversible. Alors $A^{-1}b \in \mathbb{Z}^n$ pour tout $b \in \mathbb{Z}^n$ si et seulement si $\det(A) = \pm 1$.

Définition

Une matrice intégrale $A \in \{0, \pm 1\}^{m \times n}$ est appelé **totalement unimodulaire** si tout sous-matrice carré de A a un déterminant $0, \pm 1$.

Théorème (Hoffman-Kruskal Theorem)

Soit $A \in \mathbb{Z}^{m \times n}$ une matrice intégrale. Alors le polyèdre $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax \leq b, x \geq 0\}$ est intégrale pour tout $b \in \mathbb{Z}^m$ si et seulement si A est totalement unimodulaire.

119

Notes

Graphes bipartis

Définition

Un graphe $G = (V, E)$ est **biparti**, si l'ensemble des sommets V peut être partitionné en deux ensembles A et B tel que chaque arête $\{u, v\} \in E$ a une extrémité en A et l'autre dans B .

Définition

La matrice d'incidence **sommets-arêtes** d'un graphe $G = (V, E)$ est la matrice $A \in \{0, 1\}^{|V| \times |E|}$ défini par

$$A(v, e) = \begin{cases} 1, & \text{if } v \in e, \\ 0 & \text{otherwise.} \end{cases}$$

Lemme

Si G est un graphe biparti, alors la matrice d'incidence qui correspond à G est totalement unimodulaire.

120

Notes

Dualité : Couvertures

Définition

Une **couverture de sommets** d'un graphe $G = (V, E)$ est un sous-ensemble $C \subseteq V$ des sommets tel que $e \cap C \neq \emptyset$ pour tout $e \in E$.

$$\begin{aligned} \min \sum_{v \in V} w(v)x(v) \\ uv \in E : x(u) + x(v) \geq 1 \\ v \in V : x(v) \geq 0 \\ x \in \mathbb{Z}^V. \end{aligned} \quad (45)$$

Clairement, ce PLNE peut se réécrire comme suit.

$$\min\{w^T x : A^T x \geq 1, x \geq 0, x \in \mathbb{Z}^V\}, \quad (46)$$

où A est la matrice d'incidence sommets-arêtes de G .

121

Notes

Théorème de König

Théorème (König's theorem)

Pour tout graphe biparti, le nombre d'arêtes dans un couplage maximum est égal au nombre de sommets dans une couverture de sommets minimum.