

# HAI820I Recherche Opérationnelle II — TDs

Ivan Lejeune

23 janvier 2026

## Table des matières

1	Programmation linéaire en nombres entiers . . . . .	2
1.1	Matrice totalement unimodulaire . . . . .	2
1.2	Arbre de branchement et exemples . . . . .	2
1.3	Résolution effective . . . . .	4
1.4	Inégalités valides . . . . .	5
1.5	Coupes . . . . .	5
1.6	Enveloppe convexe. . . . .	6
2	Génération de colonnes. . . . .	7
3	Lagrangien . . . . .	8
4	Modélisation . . . . .	9

# 1 Programmation linéaire en nombres entiers

## 1.1 Matrice totalement unimodulaire

### Exercice 1 Matrice totalement unimodulaire.

Est-ce que les matrices suivantes sont totalement unimodulaires ?

1. La matrice  $A$  suivante :

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ -1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

2. La matrice  $B$  suivante :

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

3. La matrice  $C$  suivante :

$$C = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

4. La matrice  $D$  suivante :

$$D = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

5. Propriétés : est-ce que les matrices suivantes sont totalement unimodulaires sachant que  $A$  est totalement unimodulaire ?

- (a) La matrice  $-A$ ,
- (b) la transposée  $A^T$ ,
- (c) la matrice  $[A, I]$ ,
- (d) la matrice  $[A, -A]$ .

6. Considérons la matrice  $E$  définie de la manière suivante :

$$E = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

et soit  $b = \begin{pmatrix} 2 & 1 \end{pmatrix}$ .

Est-ce que  $E$  est totalement unimodulaire ? Trouver les deux solutions à valeurs entières.

**Solution.**

## 1.2 Arbre de branchement et exemples

### Exercice 2 Solutions entières versus solutions réelles.

Donner les solutions réelles et entières des problèmes suivants.

1. Un premier LP :

$$PL_1 = \begin{cases} 2x_1 - 2x_2 \geq 1 \\ x_1 + x_2 \geq 1 \\ x_2 \leq 2 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{R}^+ \\ \min(z) = 3x_1 - x_2 \end{cases}$$

2. Un second LP :

$$PL_2 = \begin{cases} 10x_1 + 7x_2 \leq 29 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{R}^+ \\ \max(z) = 300x_1 + 205x_2 \end{cases}$$

3. Un troisième LP :

$$PL_3 = \begin{cases} -3x_1 + 4x_2 \geq 6 \\ 2x_1 + 2x_2 \geq 11 \\ 4x_1 - 5x_2 \leq 10 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{R}^+ \\ \min(z) = -3x_1 - 2x_2 \end{cases}$$

**Solution.**

### Exercice 3 Détermination de l'arbre d'évaluation et de séparation pour un problème donné.

Nous considérons le programme linéaire en nombres entiers suivant :

$$PL_1 = \begin{cases} 2x_1 + 5x_2 \leq 11 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{N} \\ \max(z) = 10x_1 + x_2 \end{cases}$$

Nous associons le programme linéaire (en valeurs réelles)  $PL_1$  et la solution est la suivante :

$$x_1^* = 5.5, \quad x_2^* = 0, \quad z^* = 55.$$

Le problème se sépare en deux sous-problèmes :

$$PL_2 = \begin{cases} 2x_1 + 5x_2 \leq 11 \\ x_1 \leq 5 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{N} \\ \max(z) = 10x_1 + x_2 \end{cases}$$

et

$$PL_3 = \begin{cases} 2x_1 + 5x_2 \leq 11 \\ x_1 \geq 6 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{N} \\ \max(z) = 10x_1 + x_2 \end{cases}$$

Les solutions sont les suivantes pour les deux programmes :

$$x_1^* = 5, \quad x_2^* = 0.2, \quad z^* = 50.2 \text{ pour } PL_2 \\ \emptyset \text{ pour } PL_3$$

Ainsi le problème  $PL_2$  associé au programme  $PL_1$  se décompose en sous-problèmes :

$$PL_4 = \begin{cases} 2x_1 + 5x_2 \leq 11 \\ x_1 \leq 5 \\ x_2 \leq 0 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{N} \\ \max(z) = 10x_1 + x_2 \end{cases}$$

et

$$PL_5 = \begin{cases} 2x_1 + 5x_2 \leq 11 \\ x_1 \leq 5 \\ x_2 \geq 1 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{N} \\ \max(z) = 10x_1 + x_2 \end{cases}$$

Les solutions sont les suivantes pour les deux programmes :

$$\begin{aligned} x_1^* = 5, \quad x_2^* = 0, \quad z^* = 50 & \text{ pour } PL_4 \\ x_1^* = 3, \quad x_2^* = 1, \quad z^* = 31 & \text{ pour } PL_5 \end{aligned}$$

Donner l'arbre d'évaluation et de séparation associé à la résolution du problème  $PL_1$ .

**Solution.**

### 1.3 Résolution effective

#### Exercice 4 Résolution en utilisant la méthode de séparation et évaluation.

On considère le problème linéaire en nombres entiers ci-dessous :

$$PL_0 = \begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 6 \\ 2x_1 + 3x_2 \leq 9 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{N} \\ \max(z) = 3x_1 + 4x_2 \end{cases}$$

1. Résoudre le programme linéaire en nombres entiers ci-dessus par la méthode d'évaluation et de séparation tel que le premier branchement se fera sur la variable  $x_2$ .
2. Résoudre le programme linéaire en nombres entiers ci-dessus par la méthode d'évaluation et de séparation tel que le premier branchement se fera sur la variable  $x_1$ .
3. Donner la signification géométrique du premier branchement sur la variable  $x_2$ . Quels sont les principes vus en cours que l'on retrouve lors de l'interprétation géométrique ?

**Solution.**

#### Exercice 5 Branch and bound et plus court chemin.

Nous considérons le graphe donné par la figure 1 suivante :

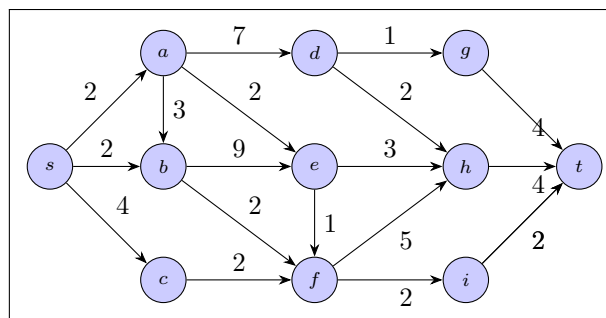


FIGURE 1 – Recherche d'un plus court chemin par branch and bound

Donner deux stratégies en utilisant le principe du branch and bound pour résoudre le problème d'un plus court chemin. Appliquer vos stratégies sur le graphe de la figure 1.

**Solution.**

**Exercice 6 Contraintes avec une seule variable.**

On considère un problème de programmation linéaire standard, à une seule contrainte, défini par

$$\max \sum_{j=1}^n u_j x_j$$

avec

$$\sum_{j=1}^n v_j x_j \leq V, \text{ et } x_j \geq 0, \text{ pour } 1 \leq j \leq n$$

Tous les coefficients  $u_j$  et  $v_j$  sont supposés strictement positifs et l'on suppose les variables classées par rapports utilité/volume décroissants ou, pour rester dans un formalisme plus mathématique, suivant les valeurs décroissantes des rapports  $\frac{u_j}{v_j}$ . Montrer que la variable  $x_1$  est entrante et que, en la faisant entrer en base, on atteint l'optimum de l'objectif en une seule étape. Exprimer la valeur de l'objectif en fonction des différents coefficients.

**Solution.**

**Exercice 7 title.**

**Solution.**

## 1.4 Inégalités valides

**Exercice 8 title.**

**Solution.**

**Exercice 9 title.**

**Solution.**

**Exercice 10 title.**

**Solution.**

**Exercice 11 title.**

**Solution.**

**Exercice 12 title.**

**Solution.**

**Exercice 13 title.**

**Solution.**

## 1.5 Coupes

Exercice 14 title.

Solution.

Exercice 15 title.

Solution.

Exercice 16 title.

Solution.

## 1.6 Enveloppe convexe

Exercice 17 title.

Solution.

Exercice 18 title.

Solution.

Exercice 19 title.

Solution.

Exercice 20 title.

Solution.

Exercice 21 title.

Solution.

Exercice 22 title.

Solution.

Exercice 23 title.

Solution.

Exercice 24 title.

Solution.

Exercice 25 title.

Solution.

## 2 Génération de colonnes

Rappelons le principe de l'algorithme de la génération de colonnes :

- Initialisation : on met quelques colonnes de  $PL$ . Soit  $PL_R$ .
- Itérations :
  - Résoudre  $(PL_R)$ .
  - Calculer les couts réduits des variables de  $(PL)$ .
  - Si toutes les variables de  $(PL)$  ont un cout réduit  $\geq 0$  alors STOP ( $(PL)$  est résolu). Sinon ajouter une variable de cout réduit minimum à  $(PL_R)$  et résoudre à nouveau  $(PL_R)$ .

Pour calculer les couts réduits :

- on utilise les variables duales  $\mu \geq 0$  associées aux contraintes
- Couts réduits :  $c - \mu A$ .
- Dimensions :
  - $c$  et  $\mu$  vecteurs lignes,
  - $c$  avec  $n$  colonnes et  $\mu$  avec  $m$  colonnes,
  - $A$  la matrice  $m \times n$
  - $n$  le nombre de variables et  $m$  le nombre de contraintes.

**Exercice 26 title.**

**Solution.**

**Exercice 27 title.**

**Solution.**

**Exercice 28 title.**

**Solution.**

### 3 Lagrangien

**Exercise 29 title.**

**Solution.**

## 4 Modélisation

 Exercice 30 title.

 Solution.

 Exercice 31 title.

 Solution.

 Exercice 32 title.

 Solution.

 Exercice 33 title.

 Solution.

 Exercice 34 title.

 Solution.

 Exercice 35 title.

 Solution.