

# Recherche Opérationnelle 1A

## Programmation Linéaire

### Résolution d'un Programme Linéaire

Zoltán Szigeti

Ensimag, G-SCOP

## Énoncé

On considère le programme linéaire :

$$1x_1 + 1x_2 - 1x_3 = 2$$

$$1x_1 - 1x_2 + 1x_3 = 2$$

$$x_1, \quad x_2, \quad x_3 \geq 0$$

$$2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = w(\min)$$

On pose  $J = \{1, 2\}$ .

- (a) Montrer que  $J$  est une base réalisable.
- (b) Montrer que la solution de base est optimale.

## Solution

(a) ❶  $J = \{1, 2\}$  est une base :  $\det(A^J) = \det \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = -2 \neq 0$ .

❷  $J = \{1, 2\}$  est réalisable :  $\begin{pmatrix} \bar{x}_J \\ \bar{x}_{\bar{J}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \geq 0$ .

❸  $w = 2\bar{x}_1 + 3\bar{x}_2 + 4\bar{x}_3 = 4$ .

(b) En considérant  $x_3$  comme constante, on obtient  $\begin{pmatrix} \bar{x}_1 \\ \bar{x}_2 \\ \bar{x}_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ x_3 \\ x_3 \end{pmatrix}$  et

$w(\min) = 2\bar{x}_1 + 3\bar{x}_2 + 4\bar{x}_3 = 4 + 7x_3 \geq 4$ , donc

$\begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$  est une solution optimale.

$$1x_1 + 1x_2 - 1x_3 = 2 \quad x_1, \quad x_2, \quad x_3 \geq 0$$

$$1x_1 - 1x_2 + 1x_3 = 2 \quad 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = w(\min)$$

# Solution d'un PL : Méthode graphique

## Énoncé d'EXO 8.2.

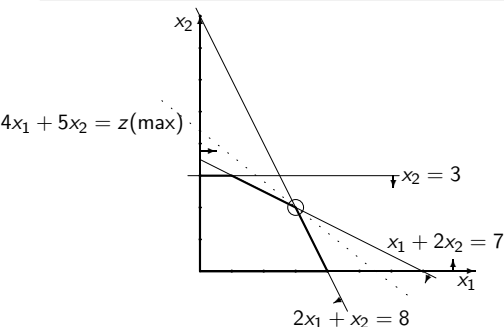
$$2x_1 + 1x_2 \leq 8$$

$$1x_1 + 2x_2 \leq 7$$

$$x_2 \leq 3$$

$$x_1, \quad x_2 \geq 0$$

$$4x_1 + 5x_2 = z(\max)$$



### Solution Optimale

$$2x_1 + 1x_2 = 8$$

$$1x_1 + 2x_2 = 7$$

$$\begin{pmatrix} \bar{x}_1 \\ \bar{x}_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

# Itération du simplexe

ENTRÉE : Un PL sous forme standard par rapport à une base réalisable  $J$ .

$$\begin{aligned} I \cdot x_J + A_{\bar{J}} \cdot x_{\bar{J}} &= b \\ x_J, \quad x_{\bar{J}} &\geq 0 \\ c_J^T \cdot x_J &= z(\max) \end{aligned}$$

SORTIE : Une et une seule des trois possibilités suivantes:

- La solution de base  $\begin{pmatrix} \bar{x}_J \\ \bar{x}_{\bar{J}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b \\ 0 \end{pmatrix}$  est une solution optimale.
- Il n'y a pas de solution optimale bornée.
- Le PL sous forme standard par rapport à une meilleure base réalisable  $J'$ .

# Itération du simplexe

ENTRÉE : Un PL sous forme standard par rapport à une base réalisable  $J$ .

$$\begin{aligned} I \cdot x_J + A_{\bar{J}} \cdot x_{\bar{J}} &= b \\ x_J, \quad x_{\bar{J}} &\geq 0 \\ c_J^T \cdot x_J &= z(\max) \end{aligned}$$

- ❶ Soit  $s \in \bar{J}$  pour lequel  $c_s = \max\{c_i : i \in \bar{J}\}$ .
- ❷ Si  $c_s \leq 0$  arrêter. (la solution de base est optimale.)
- ❸ Si  $a^s \leq 0$  arrêter. ( $z(\max) = \infty$ .)
- ❹ Sinon soit  $r$  tel que  $\frac{b_r}{A_r^s} = \min\{\frac{b_i}{A_i^s} : 1 \leq i \leq m \text{ tel que } A_i^s > 0\}$ .
- ❺ Pivoter à  $A_r^s$  et arrêter avec la nouvelle base  $J' = J + s - J_r$ .
  - $(a'_r, b'_r) = (a_r, b_r) / A_r^s$ ,
  - $(a'_i, b'_i) = (a_i, b_i) - A_i^s(a'_r, b'_r)$ , pour tout  $i \neq r$ ,
  - $(c'^T, -z'_0) = (c^T, -z_0) - c_s(a'_r, b'_r)$ .

### Énoncé

- Une assurance traite deux types de dossier :
  - A** - des sinistres, qu'on considère comme **2** fois plus importants que
  - B** - les garanties décennales.
- Chaque demande doit passer par trois sections **I**, **II** et **III** qui disposent de **80**, **80**, **120** heures par semaine respectivement.
- Les dossiers de type A demandent **5**, **8** et **12** heures de traitement dans les sections respectivement et
- les dossiers de type B : **8**, **4**, **4** heures de traitement.

### Énoncé

- (a) Mettre sous la forme d'un programme linéaire le problème de la maximisation du nombre de dossiers traités. Comment tenir compte de la différence d'importance entre les dossiers ?
- (b) Résoudre par la méthode graphique.
- (c) Résoudre par la méthode du simplexe.
- (d) Si l'on peut employer une autre personne supplémentaire, dans quelle section son travail sera-t-il le plus avantageux ?



## Solution (a)

① Tableau de données :

Dossier	A	B	temps disponible
I	5	8	80
II	8	4	80
III	12	4	120
Importance	2	1	

② Il s'agit d'un problème de production, le PL est donc :

$$\begin{aligned}
 5a + 8b &\leq 80 \\
 8a + 4b &\leq 80 \\
 12a + 4b &\leq 120 \\
 a, \quad b &\geq 0 \\
 2a + 1b &= z(\max)
 \end{aligned}$$

Dans la fonction objectif le coefficient de  $a$  est 2 car les dossiers de type A sont deux fois plus importants.

## EXO. 8.3.

### Solution (b)

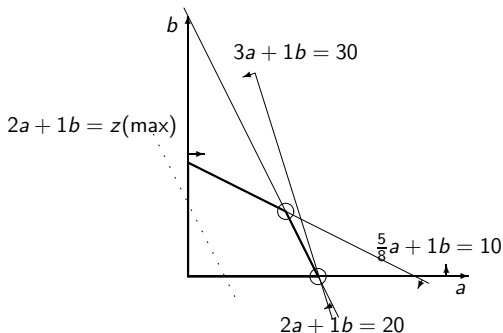
$$\frac{5}{8}a + 1b \leq 10$$

$$2a + 1b \leq 20$$

$$3a + 1b \leq 30$$

$$a, \quad b \geq 0$$

$$2a + 1b = z(\max)$$



### Solutions optimales

$$2a + 1b = 20 \quad \begin{pmatrix} \bar{a} \\ \bar{b} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ 0 \end{pmatrix}$$
$$b = 0$$

$$2a + 1b = 20 \quad \begin{pmatrix} \bar{a} \\ \bar{b} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{80}{11} \\ \frac{60}{11} \end{pmatrix}$$
$$\frac{5}{8}a + 1b = 10$$

# EXO. 8.3.

## Solution (c)

- ① La forme standard du PL est la suivante :

$$\begin{aligned} 5a + 8b + 1c &= 80 \\ 8a + 4b &+ 1d = 80 \\ 12a + 4b &+ 1e = 120 \\ a, &b, c, d, e \geq 0 \\ 2a + 1b &= z(\max) - 0 \end{aligned}$$

- ② C'est la forme standard par rapport à la base réalisable  $J = \{3, 4, 5\}$ .

- ③ On peut donc utiliser l'Étape 2 du simplexe :

5	8	1	0	0	80	$\ell_1$	0	$\frac{11}{2}$	1	$-\frac{5}{8}$	0	30	$\ell'_1 = \ell_1 - 5\ell'_2$
<b>8</b>	4	0	1	0	80	$\ell_2$	1	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{1}{8}$	0	10	$\ell'_2 = \ell_2/8$
12	4	0	0	1	120	$\ell_3$	0	-2	0	$-\frac{3}{2}$	1	0	$\ell'_3 = \ell_3 - 12\ell'_2$
2	1	0	0	0	0	$\ell_4$	0	0	0	$-\frac{1}{4}$	0	-20	$\ell'_4 = \ell_4 - 2\ell'_2$

- ④ La nouvelle base est  $J' = \{3, 1, 5\}$ . Puisque  $s = 2$  et  $c_2 = 0 \leq 0$ , on s'arrête avec la solution optimale du PL initial  $(\bar{a}, \bar{b}) = (10, 0)$ .

## EXO. 8.3.

### Solution (d)

- Si on augmente le nombre de personnes dans la section I ou III, l'optimum ne change pas.
- Si on augmente le nombre de personnes dans la section II, l'optimum augmente.

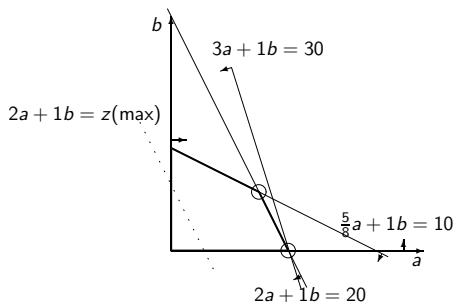
$$\frac{5}{8}a + 1b \leq 10$$

$$2a + 1b \leq 20$$

$$3a + 1b \leq 30$$

$$a, \quad b \geq 0$$

$$2a + 1b = z(\max)$$



## Énoncé

Considérons le programme linéaire suivant :

$$-2x_1 + 5x_2 \leq 10$$

$$-1x_1 + 1x_2 \leq 1$$

$$x_1, \quad x_2 \geq 0$$

$$1x_1 + 2x_2 = z(\max)$$

- (a) Utiliser la méthode graphique pour chercher une solution optimale du programme linéaire.
- (b) Ensuite appliquer formellement la méthode du simplexe pour le résoudre.

## EXO. 8.4.

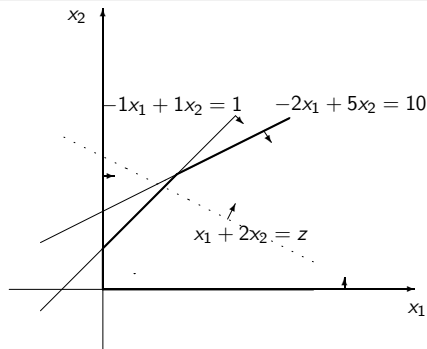
### Solution (a)

$$-2x_1 + 5x_2 \leq 10$$

$$-1x_1 + 1x_2 \leq 1$$

$$x_1, \quad x_2 \geq 0$$

$$1x_1 + 2x_2 = z(\max)$$



Solution  
optimale

n'existe pas,  
 $z(\max) = \infty$ .

## Solution (b)

- ❶ La forme standard du PL est :

$$-2x_1 + 5x_2 + 1x_3 = 10$$

$$-1x_1 + 1x_2 + 1x_4 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

$$1x_1 + 2x_2 = z(\max)$$

- ❷ C'est la forme standard par rapport à la base réalisable  $J = \{3, 4\}$ .
- ❸ On peut donc utiliser l'Étape 2 du simplexe :

## Solution (b)

-2	5	1	0	10
-1	1	0	1	1
1	2	0	0	0

$\ell_1$

$\ell_2$

$\ell_3$

3	0	1	-5	5
-1	1	0	1	1
3	0	0	-2	-2

$\ell'_1 = \ell_1 - 5\ell'_2$

$\ell'_2 = \ell_2$

$\ell'_3 = \ell_3 - 2\ell'_2$

1	0	$\frac{1}{3}$	$-\frac{5}{3}$	$\frac{5}{3}$
0	1	$\frac{1}{3}$	$-\frac{2}{3}$	$\frac{8}{3}$
0	0	-1	3	-7

$\ell''_1 = \ell'_1/3$

$\ell''_2 = \ell'_2 - (-1)\ell''_1$

$\ell''_3 = \ell'_3 - 3\ell''_1$

Puisque  $s = 4$ ,  $c_4 = 3 > 0$  et  $a^4 \leq 0$ , on s'arrête : **il n'existe donc pas de solution optimale bornée**, ainsi  $z(\max) = \infty$ .