

VIII | PROBLÈMES D'OPTIMISATION.

Exemple: (PL) $\max x_1 - x_2 + x_3$
 sous $\begin{cases} 2x_1 - x_2 + 2x_3 \leq 4 \\ 2x_1 - 3x_2 + x_3 \leq -5 \\ -x_1 + x_2 - 2x_3 \leq -1 \end{cases}$
 $x_1, x_2, x_3 \geq 0$.

Dicto initial: (D₀) $\begin{aligned} x_4 &= 4 - 2x_1 + x_2 - 2x_3 \\ x_5 &= -5 - 2x_1 + 3x_2 - x_3 \\ x_6 &= -1 + x_1 - x_2 + 2x_3 \\ \hline z &= x_1 - x_2 + x_3 \end{aligned}$

Si on annule les variables non-basiques, on n'a pas une solution admissible ($x_5 < 0$ et $x_6 < 0$). On dit que le dictionnaire est non-faisable.

On cherche à savoir si:

- soit le problème n'a pas solution car le domaine est vide
- soit on peut trouver une solution admissible à partir de laquelle on peut décaler classiquement le simplexe.

Pour cela, on introduit le programme auxiliaire suivant:

Max $-x_0$ (i.e. min x_0)
 (PL') sous $\begin{cases} 2x_1 - x_2 + 2x_3 - x_0 \leq 4 \\ 2x_1 - 3x_2 + x_3 - x_0 \leq -5 \\ -x_1 + x_2 - 2x_3 - x_0 \leq -1 \end{cases}$
 $x_1, x_2, x_3, x_0 \geq 0$.

(PL') a des solutions admissibles: en prenant par exemple $x_1 = x_2 = x_3 = 0$
 et x_0 assez grand: $x_0 = 5$ par exemple.

Si (PL) a 0 comme valeur optimale alors on aura une solution admissible pour (PL), sinon (PL) est vide.

(2)

On a le dico initial suivant:

$$\begin{array}{l}
 (D_0') \quad x_4 = 6 - 2x_1 + x_2 - 2x_3 + x_6 \\
 \quad \quad x_5 = -5 - 2x_1 + 3x_2 - x_3 + x_6 \\
 \quad \quad x_6 = -1 + x_1 - x_2 + 2x_3 + x_6 \\
 \hline
 \quad \quad W = \quad \quad \quad -x_6
 \end{array}$$

Problème: (D₀') est aussi non-faisable! On s'autorise alors un pivot illégal:

• On choisit x_6 comme variable entrante

• On choisit comme variable sortante celle ayant la variable la plus petite:

$$\begin{array}{l|l}
 x_4 \rightarrow 6 \\
 x_5 \rightarrow -5 \\
 x_6 \rightarrow -1
 \end{array} \quad \text{on choisit } x_5.$$

$$\begin{array}{l}
 (D_1') \quad x_4 = 9 \quad \quad -2x_2 - x_3 + x_5 \\
 \quad \quad x_6 = 5 + 2x_1 - 3x_2 + x_3 + x_5 \\
 \quad \quad x_6 = 4 + 3x_1 - 4x_2 + 3x_3 + x_5 \\
 \hline
 \quad \quad W = -5 - 2x_1 + 3x_2 - x_3 - x_5
 \end{array}$$

le choix d'un pivot illégal implique que ce dico est faisable.

Tout va bien, on peut continuer, le but étant de faire rentrer x_6 comme variable non-basique.

Ici x_2 entre et x_6 sort

$$\begin{array}{l}
 (D_2') \quad x_4 = 7 - \frac{3}{2}x_1 + \frac{1}{2}x_6 - \frac{5}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_5 \\
 \quad \quad x_6 = 2 - \frac{1}{4}x_1 + \frac{3}{4}x_6 - \frac{5}{4}x_3 + \frac{1}{4}x_5 \\
 \quad \quad x_2 = 1 + \frac{3}{4}x_1 - \frac{1}{4}x_6 + \frac{3}{4}x_3 + \frac{1}{4}x_5 \\
 \hline
 \quad \quad W = -2 + \frac{1}{4}x_1 - \frac{3}{4}x_6 + \frac{5}{4}x_3 - \frac{1}{4}x_5
 \end{array}$$

Enfin x_3 entre et x_0 sort. (Si x_1 entre, c'est x_4 qui sort...)

(3)

$$x_4 = 3 - x_1 - x_6 + 2x_0$$

$$(P_3') \quad x_3 = \frac{8}{5} - \frac{1}{5}x_1 + \frac{3}{5}x_6 - \frac{4}{5}x_0 + \frac{1}{5}x_5$$

$$x_2 = \frac{11}{5} + \frac{3}{5}x_1 + \frac{1}{5}x_6 - \frac{3}{5}x_0 + \frac{2}{5}x_5$$

$$w =$$

$$-x_0$$

On a fini, w ne peut plus $\nearrow$.

la solution associée est:

$$x_0 = 0, x_1 = 0, x_2 = \frac{11}{5}, x_3 = \frac{8}{5}, x_4 = 3, x_5 = 0, x_6 = 0.$$

Comme la valeur optimale de (PL') est 0, (PL) admet une solution admissible: $(0, \frac{11}{5}, \frac{8}{5})$.

De plus, on a un dictionnaire initial pour (PL) : On annule x_0 dans (D_3') .

$$x_4 = 3 - x_1 - x_6$$

$$(D_0) \quad x_3 = \frac{8}{5} - \frac{1}{5}x_1 + \frac{3}{5}x_6 + \frac{1}{5}x_5$$

$$x_2 = \frac{11}{5} + \frac{3}{5}x_1 + \frac{1}{5}x_6 + \frac{2}{5}x_5$$

$$z = -\frac{3}{5} + \frac{1}{5}x_1 + \frac{2}{5}x_6 - \frac{1}{5}x_5$$

(on a calculé z en fonction des variables en basiques:

$$z = x_1 - x_2 + x_3 = x_1 - \left(\frac{11}{5} + \frac{3}{5}x_1 + \frac{1}{5}x_6 + \frac{2}{5}x_5\right) + \left(\frac{8}{5} - \frac{1}{5}x_1 + \frac{3}{5}x_6 + \frac{1}{5}x_5\right)$$

$\Rightarrow (D_0)$ est faisable, il suffit d'appliquer le simplexe pour finir.

- Etude de cas n°5: Jeux Martiens.

@ le jeu papier-ciseaux-caillou.

Un joueur Ligne, un joueur Colonne.

Chaque joueur choisit un objet et le dévoile à son adversaire

- papier gagne contre caillou
- caillou _____ ciseaux
- ciseaux _____ papier.

Matriciellement, on note le gain du joueur colonne :

	caillou	papier	ciseaux
caillou	0	1	-1
papier	-1	0	1
ciseaux	1	-1	0

Si on veut une stratégie basée sur le hasard (dit stratégie mixte), on choisit caillou avec proba $\frac{1}{3}$, papier avec proba $\frac{1}{3}$ et ciseaux avec proba $\frac{1}{3}$.

(b) le jeu pcc modifié.

On change les règles :

papier gagne contre caillou	rapporte	2 points.
caillou _____ ciseaux	_____	1 point.
ciseaux _____ papier	_____	3 pts.

On veut aussi une stratégie mixte, on joue caillou avec proba x_1 , papier avec proba x_2 et ciseaux avec proba x_3 .

Matrice :

	caill	pap	ci
caill	0	2	-1
pap	-2	0	3
ci	1	-3	0

Ainsi, si l'adversaire joue par exemple caillou, l'espérance de gain est $2x_2 - x_3$.

La stratégie qu'on doit ici est celle qui consiste à maximiser l'espérance des gains dans le cas où l'adversaire (le joueur ligne) joue le meilleur coût pour lui, c'est-à-dire celui qui donne le gain minimum pour le joueur Colonne.

(5)

Ainsi, on veut trouver x_1, x_2, x_3 réalisant:

$$\max_{x_1, x_2, x_3} \left(\min \{ 2x_2 - x_3; -2x_1 + 3x_3; x_1 - 3x_2 \} \right).$$

Si on note x_4 le min, on veut résoudre alors le PL suivant:

$$\begin{array}{ll} \max & x_4 \\ \text{s.t.} & \begin{cases} 2x_2 - x_3 \geq x_4 \\ -2x_1 + 3x_3 \geq x_4 \\ x_1 - 3x_2 \geq x_4 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 1 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases} \end{array}$$

On obtient comme résultat: $x_1 = \frac{1}{6}$, $x_2 = \frac{1}{3}$, $x_3 = \frac{1}{2}$, $x_4 = 0$.

lg: le gain espéré est 0, normal le joueur Colonne peut jouer avec la même stratégie.

- le coup a priori le plus rentable (papier) n'est pas le plus fréquent...
