

Recherche Opérationnelle 1A
Programmation Linéaire
Dualité
Interprétation économique, Perturbation des données

Zoltán Szigeti

Ensimag, G-SCOP

En général

Primal

$$A_{11} \cdot x_1 + A_{12} \cdot x_2 + A_{13} \cdot x_3 \leq b_1$$

$$A_{21} \cdot x_1 + A_{22} \cdot x_2 + A_{23} \cdot x_3 = b_2$$

$$A_{31} \cdot x_1 + A_{32} \cdot x_2 + A_{33} \cdot x_3 \geq b_3$$

$$x_1 \geq 0 \quad \mathbb{R} \ni x_2 \quad x_3 \leq 0$$

$$c_1^T \cdot x_1 + c_2^T \cdot x_2 + c_3^T \cdot x_3 = z(\max)$$

Dual

$$y_1^T \cdot A_{11} + y_2^T \cdot A_{21} + y_3^T \cdot A_{31} \geq c_1^T$$

$$y_1^T \cdot A_{12} + y_2^T \cdot A_{22} + y_3^T \cdot A_{32} = c_2^T$$

$$y_1^T \cdot A_{13} + y_2^T \cdot A_{23} + y_3^T \cdot A_{33} \leq c_3^T$$

$$0 \leq y_1, \quad y_2 \in \mathbb{R} \quad 0 \geq y_3$$

$$y_1^T \cdot b_1 + y_2^T \cdot b_2 + y_3^T \cdot b_3 = w(\min)$$

Énoncé

Ecrire le dual du programme linéaire suivant:

$$3x_1 + 1x_2 - 2x_3 = 4$$

$$1x_1 - 2x_2 + 1x_3 \leq 1$$

Primal $2x_1 + 1x_2 - 1x_3 \geq 2$

$$0 \leq x_1 \quad x_2 \leq 0$$

$$-3x_1 - 4x_2 - 2x_3 = z(\max)$$

Solution

$$\begin{array}{lcl}
 & 3x_1 & + 1x_2 - 2x_3 = 4 \\
 & 1x_1 & - 2x_2 + 1x_3 \leq 1 \\
 \text{Primal} & 2x_1 & + 1x_2 - 1x_3 \geq 2 \\
 & x_1 \geq 0 & x_2 \leq 0 \quad x_3 \in \mathbb{R} \\
 & -3x_1 & - 4x_2 - 2x_3 = z(\max)
 \end{array}$$

$$\begin{array}{lcl}
 & 3y_1 & + 1y_2 + 2y_3 \geq -3 \\
 & 1y_1 & - 2y_2 + 1y_3 \leq -4 \\
 \text{Dual} & -2y_1 & + 1y_2 - 1y_3 = -2 \\
 & \mathbb{R} \ni y_1 & 0 \leq y_2 \quad 0 \geq y_3 \\
 & 4y_1 & + 1y_2 + 2y_3 = w(\min)
 \end{array}$$

Énoncé

Montrer que $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ est une solution optimale du programme linéaire suivant

$$3x_1 + 1x_2 \geq 4$$

$$1x_1 + 4x_2 \geq 5$$

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

$$1x_1 + 1x_2 = w(\min)$$

Solution

Primal	$3x_1 + 1x_2 \geq 4$	Dual	$3y_1 + 1y_2 \leq 1$
	$1x_1 + 4x_2 \geq 5$		$1y_1 + 4y_2 \leq 1$
	$x_1, \quad x_2 \geq 0$		$y_1, \quad y_2 \geq 0$
	$1x_1 + 1x_2 = w(\min)$		$4y_1 + 5y_2 = z(\max)$

$\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ et $\begin{pmatrix} \bar{y}_1 \\ \bar{y}_2 \end{pmatrix}$ sont des solutions optimales du primal et du dual \iff

- $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ et $\begin{pmatrix} \bar{y}_1 \\ \bar{y}_2 \end{pmatrix}$ sont des solutions réalisables du primal et du dual et
- les conditions des écarts complémentaires sont satisfaites.

- 1 $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ et $\begin{pmatrix} \bar{y}_1 \\ \bar{y}_2 \end{pmatrix}$ sont des solutions réalisables du primal et du dual :
 - $\begin{pmatrix} \bar{x}_1 \\ \bar{x}_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ est une solution réalisable du primal :
 - $3\bar{x}_1 + 1\bar{x}_2 = 3 \cdot 1 + 1 \cdot 1 = 4 \geq 4$ (satisfaite avec égalité)
 - $1\bar{x}_1 + 4\bar{x}_2 = 1 \cdot 1 + 4 \cdot 1 = 5 \geq 5$ (satisfaite avec égalité)
 - $\begin{pmatrix} \bar{x}_1 \\ \bar{x}_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \geq 0$.
- 2 Les conditions des écarts complémentaires sont satisfaites :
 - si $\bar{y}_i > 0$ alors $a_i \cdot \bar{x} = b_i$, on vient de vérifier.
 - si $\bar{x}_j > 0$ alors $\bar{y}^T \cdot a^j = c_j$,
 - $\bar{x}_1 = 1 > 0$ donc $3\bar{y}_1 + 1\bar{y}_2 = 1$
 - $\bar{x}_2 = 1 > 0$ donc $1\bar{y}_1 + 4\bar{y}_2 = 1$.

dont la solution est $\begin{pmatrix} \bar{y}_1 \\ \bar{y}_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{3}{11} \\ \frac{2}{11} \end{pmatrix} \geq 0$, donc

 - $\begin{pmatrix} \bar{y}_1 \\ \bar{y}_2 \end{pmatrix}$ est une solution réalisable du dual.
- 3 $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ et $\begin{pmatrix} \frac{3}{11} \\ \frac{2}{11} \end{pmatrix}$ sont des solutions optimales du primal et du dual.

Problème de production

- Avant l'arrivée massif de nouveaux modèles, un vendeur de téléphones portables veut écouler rapidement son stock composé de
 - ❶ 8 appareils,
 - ❷ 4 kits "mains libres" et
 - ❸ 19 cartes téléphoniques.
- Après une étude de marché, il sait très bien que, dans cette période de soldes, il peut proposer aux clients deux coffrets qui vont lui rapporter des profits nets :
 - ❶ Coffret 1 : 1 téléphone, 0 kit et 2 cartes, avec un profit net de 7€.
 - ❷ Coffret 2 : 1 téléphone, 1 kit et 3 cartes, avec un profit net de 9€.
- Il est assuré de pouvoir vendre tranquillement n'importe quelle quantité de ses offres dans la limite du stock disponible.
- Quelle quantité de chaque offre notre vendeur doit-il préparer pour maximiser son profit net?

$$\begin{array}{rcl} 1x_1 + 1x_2 & \leq & 8 \\ & & x_2 \leq 4 \\ 2x_1 + 3x_2 & \leq & 19 \end{array} \quad \begin{array}{l} x_1, \quad x_2 \geq 0 \\ 7x_1 + 9x_2 = z(\max) \end{array}$$

• Le PL était

Perturbation des données (Problème de production)

$$\begin{array}{ll}
 \begin{array}{l}
 1x_1 + 1x_2 \leq 8 \\
 x_2 \leq 4 \\
 (P) \quad 2x_1 + 3x_2 \leq 19 \\
 x_1, \geq 0 \\
 7x_1 + 9x_2 = z(\max)
 \end{array}
 &
 \begin{array}{l}
 (D) \quad \begin{array}{lll}
 1y_1 & + & 2y_3 \geq 7 \\
 1y_1 + & 1y_2 + & 3y_3 \geq 9 \\
 y_1, & y_2, & y_3 \geq 0 \\
 8y_1 + & 4y_2 + & 19y_3 = w \text{ (min)}
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll}
 \begin{array}{l}
 1x_1 + 1x_2 \leq 8 + \varepsilon_1 \\
 x_2 \leq 4 + \varepsilon_2 \\
 (P_\varepsilon) \quad 2x_1 + 3x_2 \leq 19 + \varepsilon_3 \\
 x_1, \geq 0 \\
 7x_1 + 9x_2 = z_\varepsilon(\max)
 \end{array}
 &
 \begin{array}{l}
 (D_\varepsilon) \quad \begin{array}{lll}
 1y_1 & + & 2y_3 \geq 7 \\
 1y_1 + & 1y_2 + & 3y_3 \geq 9 \\
 y_1, & y_2, & y_3 \geq 0 \\
 (8 + \varepsilon_1)y_1 + (4 + \varepsilon_2)y_2 + (19 + \varepsilon_3)y_3 = w_\varepsilon(\min)
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}$$

- Qu'est-ce qui se passe si l'on perturbe un peu le vecteur b ?
- Peut-on dire quelque chose sur le changement de la fonction objectif ?
- Le polyèdre a changé, on ne voit pas comment calculer $z_\varepsilon(\max)$.
- Utilisons la dualité ! Le polyèdre du dual n'a pas changé.
- La solution optimale \bar{y} du (D) ne change pas pour $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \varepsilon_3$ petits.

Perturbation des données (Problème de production)

$$\begin{array}{ll}
 \begin{array}{l}
 1x_1 + 1x_2 \leq 8 \\
 x_2 \leq 4 \\
 (P) \quad 2x_1 + 3x_2 \leq 19 \\
 x_1, \geq 0 \\
 7x_1 + 9x_2 = z(\max)
 \end{array}
 &
 \begin{array}{l}
 (D) \quad \begin{array}{lll}
 1y_1 & + & 2y_3 \geq 7 \\
 1y_1 + & 1y_2 + & 3y_3 \geq 9 \\
 y_1, & y_2, & y_3 \geq 0 \\
 8y_1 + & 4y_2 + & 19y_3 = w(\min)
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll}
 \begin{array}{l}
 1x_1 + 1x_2 \leq 8 + \varepsilon_1 \\
 x_2 \leq 4 + \varepsilon_2 \\
 (P_\varepsilon) \quad 2x_1 + 3x_2 \leq 19 + \varepsilon_3 \\
 x_1, \geq 0 \\
 7x_1 + 9x_2 = z_\varepsilon(\max)
 \end{array}
 &
 \begin{array}{l}
 (D_\varepsilon) \quad \begin{array}{lll}
 1y_1 & + & 2y_3 \geq 7 \\
 1y_1 + & 1y_2 + & 3y_3 \geq 9 \\
 y_1, & y_2, & y_3 \geq 0 \\
 (8 + \varepsilon_1)y_1 + (4 + \varepsilon_2)y_2 + (19 + \varepsilon_3)y_3 = w_\varepsilon(\min)
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{aligned}
 z_\varepsilon(\max) &= w_\varepsilon(\min) \\
 &= (8 + \varepsilon_1)\bar{y}_1 + (4 + \varepsilon_2)\bar{y}_2 + (19 + \varepsilon_3)\bar{y}_3 \\
 &= (8\bar{y}_1 + 4\bar{y}_2 + 19\bar{y}_3) + (\varepsilon_1\bar{y}_1 + \varepsilon_2\bar{y}_2 + \varepsilon_3\bar{y}_3) \\
 &= w(\min) + \varepsilon_1\bar{y}_1 + \varepsilon_2\bar{y}_2 + \varepsilon_3\bar{y}_3 \\
 &= z(\max) + \varepsilon_1\bar{y}_1 + \varepsilon_2\bar{y}_2 + \varepsilon_3\bar{y}_3.
 \end{aligned}$$

Énoncé

- 1 Le vendeur constate que la solution optimale $(\bar{x}_1, \bar{x}_2) = (5, 3)$ prévoit l'utilisation totale des appareils (et des cartes).
- 2 Le problème est de savoir à quel prix unitaire a-t-on intérêt à acheter des appareils supplémentaires.
- 3 Il est évident qu'un prix trop élevé risque d'anéantir le profit supplémentaire.

Solution

- $\varepsilon_2 = \varepsilon_3 = 0$.
- Profit supplémentaire = Gain suppl. - Dépense suppl.
 $= (z_{\varepsilon_1}(\max) - z(\max)) - \varepsilon_1 \text{prix} = \varepsilon_1 \bar{y}_1 - \varepsilon_1 \text{prix} = \varepsilon_1 (\bar{y}_1 - \text{prix})$.
- On a intérêt à acheter des appareils supplémentaires si $\text{prix} < \bar{y}_1 = 3$.
- En économie : les variables du dual s'appellent **coût marginal**.
- On peut calculer une solution optimale du (D) : $(\bar{y}_1, \bar{y}_2, \bar{y}_3) = (3, 0, 2)$.

- ① Un artisan confiturier doit prendre une décision importante, lui permettant de maximiser son futur profit net dans la situation suivante : il dispose d'une réserve
 - de **8** tonnes de **sucre** et
 - d'un **capital** de **40000€**.
- ② Il peut acheter des **fraises**,
 - cela lui coûtera immédiatement **2€** par kg de fraises traité et
 - lui rapportera plus tard **4€50** par kg de confiture vendu.
- ③ Une autre solution consiste à acheter des **roses**.
 - Il devra alors déboursier **15€** par kg de roses traité,
 - mais aura un revenu ultérieur de **12€60** par kg de confiture vendu.
- ④ Ici on admet que la production
 - de confitures de fraises consiste à mélanger **50%** de fruits et de **50%** de sucre et
 - pour obtenir la confiture de roses on mélange **40%** de fruits et de **60%** de sucre.
- ⑤ Comment doit-il faire pour maximiser son bénéfice net?

Solution

1 Tableau de données :

	Sucre	Fruit	Conf.	Dépense	Gain	Profit
Fraise	x_1	x_1	$2x_1$	$2 \cdot x_1$	$4.5 \cdot 2x_1$	$9x_1 - 2x_1 = 7x_1$
Rose	x_2	$\frac{2}{3}x_2$	$\frac{5}{3}x_2$	$15 \cdot \frac{2}{3}x_2$	$12.6 \cdot \frac{5}{3}x_2$	$21x_2 - 10x_2 = 11x_2$
Dispo.	8000			40000		$7x_1 + 11x_2$

$$\begin{array}{ll}
 \textcircled{2} \text{ (P)} & \begin{array}{l} 1x_1 + 1x_2 \leq 8000 \\ 2x_1 + 10x_2 \leq 40000 \\ x_1, \quad x_2 \geq 0 \\ 7x_1 + 11x_2 = z(\max) \end{array} \\
 \text{ } & \textcircled{2} \text{ (D)} \quad \begin{array}{l} 1y_1 + 2y_2 \geq 7 \\ 1y_1 + 10y_2 \geq 11 \\ y_1, \quad y_2 \geq 0 \\ 8000y_1 + 40000y_2 = w(\min) \end{array}
 \end{array}$$

3 Forme standard du primal

$$\begin{array}{rcl}
 1x_1 + 1x_2 + 1x_3 & = & 8000 \\
 2x_1 + 10x_2 & + & 1x_4 = 40000 \\
 x_1, \quad x_2, \quad x_3, \quad x_4 & \geq & 0 \\
 7x_1 + 11x_2 & = & z(\max)
 \end{array}$$

EXO. 10.4.

Solution

- ① On trouve une solution optimale du (P) avec l'algorithme du simplexe

1	1	1	0	8000
2	10	0	1	40000
7	11	0	0	0

 ℓ_1
 ℓ_2
 ℓ_3

0.8	0	1	-0.1	4000
0.2	1	0	0.1	4000
4.8	0	0	-1.1	-44000

$$\ell'_1 = \ell_1 - 1\ell'_2$$

$$\ell'_2 = \ell_2/10$$

$$\ell'_3 = \ell_3 - 11\ell'_2$$

1	0	1.25	-0.125	5000
0	1	-0.25	0.125	3000
0	0	-6	-0.5	-68000

$$\ell''_1 = \ell'_1/0.8$$

$$\ell''_2 = \ell'_2 - 0.2\ell''_1$$

$$\ell''_3 = \ell'_3 - 4.8\ell''_1$$

- ② On s'arrête avec $c_4 = -0.5 < 0$, la solution optimale du (P) est
 $(\bar{x}_1, \bar{x}_2) = (5000, 3000)$.

Solution

- ❶ Peut-on trouver une solution optimale du **dual** après l'exécution du simplexe sur le primal ?
- ❷ On a vu dans la démonstration du théorème fort de la dualité que si J est une base optimale du primal alors $\pi^T = c_J^T \cdot (A^J)^{-1}$ est une solution optimale du dual.
- ❸ Peut-on trouver π dans le dernier tableau ?
- ❹ On sait que $\hat{c}^T = c^T - \pi^T \cdot A$, donc
 $\hat{c}_{J_1}^T = c_{J_1}^T - \pi^T \cdot A^{J_1} = 0 - \pi^T \cdot I = -\pi^T$.

A^{J_1}	I	b
c_{J_1}	0	

	$-\pi^T$	

Solution

① Le dernier tableau était :

1	0	1.25	-0.125	5000
0	1	-0.25	0.125	3000
0	0	-6	-0.5	-68000

② Une solution optimale du (D) est $(\bar{y}_1, \bar{y}_2) = (\pi_1, \pi_2) = (6, 0.5)$.

$$\begin{aligned}
 &1y_1 + 2y_2 \geq 7 \\
 &1y_1 + 10y_2 \geq 11 \\
 &y_1, y_2 \geq 0 \\
 &8000y_1 + 40000y_2 = w(\min)
 \end{aligned}
 \quad (D)$$

Peut-on faire mieux ?

On pourrait acheter du sucre :

$$\begin{array}{ll}
 (P_\varepsilon) \quad \begin{array}{l} 1x_1 + 1x_2 \leq 8000 + \varepsilon \\ 2x_1 + 10x_2 \leq 40000 \\ x_1, \quad x_2 \geq 0 \\ 7x_1 + 11x_2 = z_\varepsilon(\max) + \varepsilon \text{prix} \end{array} & (D_\varepsilon) \quad \begin{array}{l} 1y_1 + 2y_2 \geq 7 \\ 1y_1 + 10y_2 \geq 11 \\ y_1, \quad y_2 \geq 0 \\ (8000 + \varepsilon)y_1 + 40000y_2 = w_\varepsilon(\min) \end{array}
 \end{array}$$

Si ε est petit tel que la solution optimale du dual ne change pas alors
 Profit supplémentaire : $z_\varepsilon(\max) - z(\max) = \varepsilon(\bar{y}_1 - \text{prix}) = \varepsilon(6 - \text{prix})$.
 Profit supplémentaire > 0 :

- ❶ Si $\text{prix} < 6$ on achète du sucre (12000 kg),
- ❷ Si $\text{prix} > 6$ on vend du sucre (4000 kg).

On peut aussi calculer il faut acheter ou vendre combien de kg de sucre.
 Il faut que la solution optimale du dual ne change pas :

$$-\frac{1}{10} \geq -\frac{8000+\varepsilon}{40000} \geq -\frac{1}{2}, \text{ c-à-d. } -4000 \leq \varepsilon \leq 12000.$$