

Programmation Linéaire

DUALITE

Y. AL MERIOUH

Dualité

- À tout problème de PL (**le primal**) on peut associer un autre problème PL, son **dual**
- Le problème dual permet de donner une **autre interprétation économique** au problème primal

Formulation du Primal

$$\max z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_r x_r$$

SC

$$a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1r} x_r \leq b_1$$

$$a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2r} x_r \leq b_2$$

...

$$a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mr} x_r \leq b_m$$

$$x_j \geq 0, \forall j = 1, 2, \dots, r$$

Formulation du Dual

$$\min v = b_1 u_1 + b_2 u_2 + \dots + b_m u_m$$

sc

$$a_{11} u_1 + a_{21} u_2 + \dots + a_{m1} u_m \geq c_1$$

$$a_{12} u_1 + a_{22} u_2 + \dots + a_{m2} u_m \geq c_2$$

...

$$a_{1r} u_1 + a_{2r} u_2 + \dots + a_{mr} u_m \geq c_r$$

$$u_i \geq 0, \forall i = 1, 2, \dots, m$$

Formulation du Dual

Pour obtenir la formulation du problème dual, il faut :

- Associer à chacune des m inégalités une nouvelle variable $u_1, u_2, \dots, u_m \geq 0$*
- La fo est une fonction v à minimiser*
- Il y'a r contraintes + les contraintes de non négativité*
- Inversement, si le problème initiale est un problème de minimisation, son dual serait un problème de maximisation. Les problème de PL se présentent donc par paires.*

Primal et son Dual

Si on observe le jeu de permutations des coefficients entre les deux programmes, on remarque que :

- 1. Le dual d'un problème de max. est un problème min, et réciproquement.***
- 2. Le sens des inégalités dual est inverse de celui des inégalités du primal, sauf les contraintes de non négativité.***
- 3. Le dual comporte autant des contraintes qu'il y'a de variables dans le primal, et et réciproquement***
- 4. Les coefficients de la f.o. du primal apparaissent comme des constantes des contraintes du dual, et inversement***
- 5. Les coefficients, lus en colonne dans le primal, sont écrits en ligne dans le dual, et inversement***

Dualité

Exemple :

régime alimentaire :

- **6 produits alimentaires** comme sources de vitamines **A** et **C**
- **but : minimiser** le coût du régime tout en satisfaisant la valeur nutritionnelle minimale de chaque vitamine

Dualité

Exemple :

Valeurs nutritionnelles & coût par produit

produit (i) (unités/kg)	Produits						demande (unité)
	1	2	3	4	5	6	
vitamine A	1	0	2	2	1	2	9
vitamine C	0	1	3	1	3	2	19
prix par kg	35	30	60	50	27	22	

Dualité

Le modèle :

x_j = quantité consommée de chaque produit (en kg)

$$\min z = 35 x_1 + 30 x_2 + 60 x_3 + 50 x_4 + 27 x_5 + 22 x_6$$

SC

$$x_1 + 2 x_3 + 2 x_4 + x_5 + 2 x_6 \geq 9$$

$$x_2 + 3 x_3 + x_4 + 3 x_5 + 2 x_6 \geq 19$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

Dualité

Exemple : une autre vision du problème

producteur de cachets de vitamines synthétiques :

- **6 produits alimentaires contenant vitamines A et C**
- **but : être compétitif tout en *maximisant* son profit et en remplissant la demande**

Dualité

Exemple :

Prix maximum & composition de chaque produit

produit (i) (unité/kg)	Produits						demande (unité)
	1	2	3	4	5	6	
vitamine A	1	0	2	2	1	2	9
vitamine C	0	1	3	1	3	2	19
prix par kg	35	30	60	50	27	22	

par exemple, prix compétitif du produit 5 \Rightarrow **inférieur ou égal à 27**

Dualité

Le modèle :

w_i = prix d'une unité de chaque vitamine

produit 5 = 1 unité de vitamine A + 3 unités de vitamine C

$$\Rightarrow w_1 + 3w_2 \leq 27$$

$$\max v = 9 w_1 + 19 w_2$$

sc

$$w_1 \leq 35$$

$$w_2 \leq 30$$

$$2 w_1 + 3 w_2 \leq 60$$

$$2 w_1 + w_2 \leq 50$$

$$w_1 + 3 w_2 \leq 27$$

$$2 w_1 + 2 w_2 \leq 22$$

$$w_1, w_2 \geq 0$$

Dualité

Primal

$$\begin{aligned} \min z = & 35 x_1 + 30 x_2 + 60 x_3 \\ & + 50 x_4 + 27 x_5 + 22 x_6 \end{aligned}$$

SC

$$x_1 + 2x_3 + 2x_4 + x_5 + 2x_6 \geq 9$$

$$x_2 + 3x_3 + x_4 + 3x_5 + 2x_6 \geq 19$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

Dual

$$\begin{aligned} \max v = & 9 w_1 + 19 w_2 \\ \text{SC} \end{aligned}$$

$$w_1 \leq 35$$

$$w_2 \leq 30$$

$$2 w_1 + 3 w_2 \leq 60$$

$$2 w_1 + w_2 \leq 50$$

$$w_1 + 3 w_2 \leq 27$$

$$2 w_1 + 2 w_2 \leq 22$$

$$w_1, w_2 \geq 0$$

Dualité

Primal

$$\min z = \boxed{35x_1 + 30x_2 + 60x_3 + 50x_4 + 27x_5 + 22x_6}$$

SC

$$\begin{aligned} \rightarrow x_1 + 2x_3 + 2x_4 + x_5 + 2x_6 &\geq 9 \\ \rightarrow x_2 + 3x_3 + x_4 + 3x_5 + 2x_6 &\geq 19 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 &\geq 0 \end{aligned}$$

$$Ax \geq b$$

Dual

$$\max v = \boxed{9w_1 + 19w_2}$$

SC

$$\begin{aligned} \rightarrow w_1 &\leq 35 \\ \rightarrow w_2 &\leq 30 \\ \rightarrow 2w_1 + 3w_2 &\leq 60 \\ \rightarrow 2w_1 + w_2 &\leq 50 \\ \rightarrow w_1 + 3w_2 &\leq 27 \\ \rightarrow 2w_1 + 2w_2 &\leq 22 \end{aligned}$$

$$w_1, w_2 \geq 0$$

$$Aw \leq c$$

Dualité - Généralisation

Primal (P)

SC

$$\min z = cx$$

$1 \times n$ $n \times 1$

$$Ax \geq b$$

$m \times n$ $m \times 1$

$$x \geq 0$$

Dual (D)

SC

$$\max v = bw$$

$1 \times m$ $m \times 1$

$$Aw \leq c$$

$n \times m$ $n \times 1$

$$w \geq 0$$

Dualité - Théorèmes

- 1. Le dual et le primal ont le même optimum. Cela signifie que le max. de l'un est égale au min. de l'autre.***
- 2. À l'optimum, lorsqu'une contrainte n'est pas saturée, la variable duale correspondante est nulle.***