

CIÊNCIA da
COMPUTAÇÃO
Universidade Federal do Tocantins

Pesquisa Operacional

17 de setembro de 2024

Prof. Warley Gramacho
wgramacho@uft.edu.br

Dualidade em Programação Linear

Associado a qualquer problema de programação linear existe outro problema chamado ***dual***. O problema original é chamado de ***primal***.

$$(P) : \text{maximizar } z = \sum_{j=1}^p c_j x_j$$

sujeito a:

$$\sum_{j=1}^p a_{ij} x_j = b_i, \quad i = 1, 2, \dots, q$$
$$x_j \geq 0, \quad j = 1, 2, \dots, p$$

Associemos a cada restrição de (P) a variável $u_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, q$ e definamos o seguinte problema

$$(D) : \text{minimizar } d = \sum_{i=1}^q b_i u_i$$

sujeito a:

$$\sum_{i=1}^q a_{ij} u_i = c_j, \quad j = 1, 2, \dots, p$$
$$u_i \geq 0, \quad i = 1, 2, \dots, q$$

Proposição

O dual de (D) é (P) .

Suponha que o problema primal seja dado na forma

$$\begin{array}{ll}\text{maximizar} & z = cx \\ \text{sujeito a} & Ax \leq b \\ & x \geq 0,\end{array}$$

Então, o problema dual associado é definido por

$$\begin{array}{ll}\text{minimizar} & d = ub \\ \text{sujeito a} & uA \geq c \\ & u \geq 0,\end{array}$$

Suponha que o problema primal seja dado na forma

$$\begin{array}{ll}\text{maximizar} & z = cx \\ \text{sujeito a} & Ax \leq b \\ & x \geq 0,\end{array}$$

Então, o problema dual associado é definido por

$$\begin{array}{ll}\text{minimizar} & d = ub \\ \text{sujeito a} & uA \geq c \\ & u \geq 0,\end{array}$$

Exemplo:

(P) : maximizar $z = 3x_1 + 4x_2$
sujeito a:

$$x_1 - x_2 \leq -1$$

$$-x_1 + x_2 \leq 0$$

$$x_i \geq 0, \quad i = 1, 2.$$

cujo dual é

(D) : minimizar $d = -u_1$
sujeito a:

$$u_1 - u_2 \geq 3$$

$$-u_1 + u_2 \geq 4$$

$$u_i \geq 0, \quad i = 1, 2.$$

Relação entre o problema dual e o problema primal

	PROBLEMA DE MINIMIZAÇÃO		PROBLEMA DE MAXIMIZAÇÃO	
Variáveis	≥ 0	\leftrightarrow	\leq	Restrições
	≤ 0	\leftrightarrow	\geq	
	Irrestrito	\leftrightarrow	$=$	
Restrições	\geq	\leftrightarrow	≥ 0	Variáveis
	\leq	\leftrightarrow	≤ 0	
	$=$	\leftrightarrow	Irrestrito	

Relação entre o problema dual e o problema primal



CIÊNCIA da
COMPUTAÇÃO
Universidade Federal do Tocantins

O problema

$$\begin{array}{ll}\max & 8x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a.} & x_1 - 6x_2 \geq 2 \\ & 5x_1 + 7x_2 = -4 \\ & x_1 \leq 0 \\ & x_2 \geq 0\end{array}$$

tem dual

$$\begin{array}{ll}\min & 2u_1 - 4u_2 \\ \text{s.a.} & u_1 + 5u_2 \leq 8 \\ & -6u_1 + 7u_2 \geq 3 \\ & u_1 \leq 0 \\ & u_2 \text{ irrestrito}\end{array}$$

O problema

$$\begin{array}{ll}\max & 8x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a.} & x_1 - 6x_2 \geq 2 \\ & 5x_1 + 7x_2 = -4 \\ & x_1 \leq 0 \\ & x_2 \geq 0\end{array}$$

tem dual

$$\begin{array}{ll}\min & 2u_1 - 4u_2 \\ \text{s.a.} & u_1 + 5u_2 \leq 8 \\ & -6u_1 + 7u_2 \geq 3 \\ & u_1 \leq 0 \\ & u_2 \text{ irrestrito}\end{array}$$

Tal como foi feito no anteriormente, seja $A = (B \ N)$, tal que $\det(B) \neq 0$. Se $\bar{u} = C_B B^{-1}$, tal que $\bar{u}A \geq c$ então, \underline{u} é uma solução viável de (D) : Neste caso diremos que $\bar{x} = (\bar{x}_B \ 0)^T$, onde $x_B = B^{-1}b$, é uma **solução básica dual viável**.

Teorema da Dualidade Fraca

se \bar{x} satisfazer $Ax \leq b$ e $x \geq 0$ e \bar{u} satisfazer $uA \geq c$ e $u \geq 0$ então teremos $c\bar{x} \leq \bar{u}b$.

Proposição:

Se \bar{x} for uma solução viável de (P) , \bar{u} uma solução viável de (D) e $c\bar{x} = \bar{u}b$ então \bar{x} será um ótimo de (P) e \bar{u} será um ótimo de (D) .

Teorema da Dualidade (existência):

Dado um par de problemas (um primal e seu dual) uma e somente uma das três afirmações é verdadeira:

1. *Os dois problemas são vazios;*
2. *um é vazio e o outro é ilimitado;*
3. *ambos admitem soluções ótimas finitas x^* e u^* , com $c^T x^* = b^T u^*$ (as respectivas funções objetivo no ótimo assumem o mesmo valor).*

Deste teorema podemos observar que a dualidade não é exatamente simétrica. Podemos resumir a situação abaixo:

P Ótimo	\Leftrightarrow	D Ótimo
P Ilimitado	\Rightarrow	D vazio
D Ilimitado	\Rightarrow	P vazios
P vazios	\Rightarrow	D Ilimitado ou vazios
D vazios	\Rightarrow	P Ilimitado ou vazios

Teorema da Dualidade (existência):

Dado um par de problemas (um primal e seu dual) uma e somente uma das três afirmações é verdadeira:

1. *Os dois problemas são vazios;*
2. *um é vazio e o outro é ilimitado;*
3. *ambos admitem soluções ótimas finitas x^* e u^* , com $c^T x^* = b^T u^*$ (as respectivas funções objetivo no ótimo assumem o mesmo valor).*

Deste teorema podemos observar que a dualidade não é exatamente simétrica. Podemos resumir a situação abaixo:

P Ótimo	\Leftrightarrow	D Ótimo
P Ilimitado	\Rightarrow	D vazio
D Ilimitado	\Rightarrow	P vazios
P vazios	\Rightarrow	D Ilimitado ou vazios
D vazios	\Rightarrow	P Ilimitado ou vazios

Finalmente, apresentamos a seguir um resultado conhecido como

Teorema das Folgas Complementares:

Se \hat{x} é ótimo de (P) e \hat{u} é ótimo de (D) então

$$(\hat{u}A - c)\hat{x} = 0$$

e

$$\hat{u}(A\hat{x} - b) = 0$$

.

“Se uma variável em um dos problemas é positiva, então a restrição correspondente no outro problema deve estar ativa; Se uma restrição em um dos problemas não está ativa, então a variável correspondente no outro problema deve ser nula.”

Finalmente, apresentamos a seguir um resultado conhecido como

Teorema das Folgas Complementares:

Se \hat{x} é ótimo de (P) e \hat{u} é ótimo de (D) então

$$(\hat{u}A - c)\hat{x} = 0$$

e

$$\hat{u}(A\hat{x} - b) = 0$$

.

“Se uma variável em um dos problemas é positiva, então a restrição correspondente no outro problema deve estar ativa; Se uma restrição em um dos problemas não está ativa, então a variável correspondente no outro problema deve ser nula.”

Usando o Dual para resolver o Primal

Considere o problema primal

$$\begin{array}{ll}\min & 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 + 2x_4 + 3x_5 \\ \text{s.a.} & x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 + 3x_5 \geq 4 \\ & 2x_1 - 2x_2 + 3x_3 + x_4 + x_5 \geq 3 \\ & x_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, 5.\end{array}$$

e o dual associado

$$\begin{array}{ll}\max & 4u_1 + 3u_2 \\ \text{s.a.} & u_1 + 2u_2 \leq 2 \\ & u_1 - 2u_2 \leq 3 \\ & 2u_1 + 3u_2 \leq 5 \\ & u_1 + u_2 \leq 2 \\ & 3u_1 + u_2 \leq 3 \\ & u_1, u_2 \geq 0.\end{array}$$

Usando o Dual para resolver o Primal

Considere o problema primal

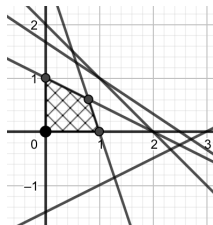
$$\begin{array}{ll}\min & 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 + 2x_4 + 3x_5 \\ \text{s.a.} & x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 + 3x_5 \geq 4 \\ & 2x_1 - 2x_2 + 3x_3 + x_4 + x_5 \geq 3 \\ & x_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, 5.\end{array}$$

e o dual associado

$$\begin{array}{ll}\max & 4u_1 + 3u_2 \\ \text{s.a.} & u_1 + 2u_2 \leq 2 \\ & u_1 - 2u_2 \leq 3 \\ & 2u_1 + 3u_2 \leq 5 \\ & u_1 + u_2 \leq 2 \\ & 3u_1 + u_2 \leq 3 \\ & u_1, u_2 \geq 0.\end{array}$$

Usando o Dual para resolver o Primal

Como o dual só tem duas variáveis, podemos resolvê-lo graficamente. A solução ótima do dual é $w^* = (4/5, 3/5)$, com valor de função objetivo 5.



Desta forma, já sabemos que o valor ótimo para o primal é $z^* = 5$. Usando o teorema fraco da folga complementar, sabemos também que $x_2^* = x_3^* = x_4^* = 0$, já que as restrições complementares no dual não estão ativas. Como $w_1^*, w_2^* > 0$, então $x_1^* + 3x_5^* = 4$ e $2x_1^* + x_5^* = 3$. Destas duas equações obtemos que $x_1^* = 1$ e $x_5^* = 1$.

Dada uma base B dual viável .

Se $\hat{x}B \geq 0$, a base B está associada a uma solução primal e dual viável. PARE.

Caso contrário ($\hat{x}B \not\geq 0$) escolhe-se um k para o qual $\hat{x}_{B(k)} < 0$, se $L_k = \emptyset$, o (PPL) é vazio. PARE.

se $L_k \neq \emptyset$, toma-se a coluna a_p , $p \in I_N$, tal que

$$\frac{y_{0p}}{y_{kp}} = \max_{j \in L_k} = \left\{ \frac{y_{0j}}{y_{kj}} \right\}$$

a coluna a_p ocupará o lugar da coluna $a_{B(k)}$ em B .

(MUDANÇA DE BASE)

$$\begin{aligned} \text{(PPL): } \max \quad & z = -4x_1 - 5x_2 \\ \text{s.a.:} \end{aligned}$$

$$x_1 + 4x_2 \geq 5$$

$$3x_1 + 2x_2 \geq 7$$

$$x_i \geq 0, \quad i = 1, 2.$$

$$\begin{aligned} \text{(PPL): } \max \quad & z = -4x_1 - 5x_2 + 0x_3 + 0x_4 \\ \text{s.a.:} \end{aligned}$$

$$x_1 + 4x_2 - x_3 = 5$$

$$3x_1 + 2x_2 - x_4 = 7$$

$$x_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, 4.$$

$$\begin{aligned} \text{(PPL): } \max \quad & z = -4x_1 - 5x_2 \\ \text{s.a.:} \end{aligned}$$

$$x_1 + 4x_2 \geq 5$$

$$3x_1 + 2x_2 \geq 7$$

$$x_i \geq 0, \quad i = 1, 2.$$

$$\begin{aligned} \text{(PPL): } \max \quad & z = -4x_1 - 5x_2 + 0x_3 + 0x_4 \\ \text{s.a.:} \end{aligned}$$

$$x_1 + 4x_2 - x_3 = 5$$

$$3x_1 + 2x_2 - x_4 = 7$$

$$x_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, 4.$$

$$A = (a_1 \ a_2 \ a_3 \ a_4) = \begin{pmatrix} 1 & 4 & -1 & 0 \\ 3 & 2 & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

$$b = \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix}, c = (-4 \ -5 \ 0 \ 0).$$

Tomemos

$$I_B = \{3, 4\}, \quad I_N = \{1, 2\},$$

$$B(1) = 3, \quad B(2) = 4$$

$$B = (a_3 \ a_4) = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, \quad \text{logo } B^{-1} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$$

$$c_B = (0 \ 0), \quad u = c_B B^{-1} = (0 \ 0) \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} = (0 \ 0),$$

$$\bar{x}_B = B^{-1}b = \begin{pmatrix} \bar{x}_{B(1)} \\ \bar{x}_{B(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{x}_3 \\ \bar{x}_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -5 \\ -7 \end{pmatrix}$$

Verificamos que $\bar{x} = (\bar{x}_B \ 0)^T \not\geq 0$ (B não é primal viável). No entanto,

$$z_1 = ua_1 = (0 \ 0) \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} = 0 \implies z_1 - c_1 = 0 - (-4) = 4 > 0$$

e

$$z_2 = ua_2 = (0 \ 0) \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix} = 0 \implies z_2 - c_2 = 0 - (-5) = 5 > 0,$$

logo B é dual viável.

Tomemos $B(2) = 4$ pois $\bar{x}_4 < 0$, procedendo assim estamos escolhendo a_4 para deixar a base.

Calculemos y_{2j} , $j \in I_N$, obtendo:

$$y_{21} = (0 \ -1) \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} = -3 \text{ e } y_{22} = (0 \ -1) \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix} = -2$$

onde $(0 \ -1)$ é a segunda linha de B^{-1} . Verificamos que $L_2 = \{1, 2\}$.

$$\max = \left\{ \frac{4}{-3}, \frac{5}{-2} \right\} = \frac{4}{-3} = \frac{z_1 - c_1}{y_{21}},$$

logo a coluna a_1 substituirá a coluna a_4 na próxima base.

Segunda base:

$$I_B = \{3, 1\}, \quad I_N = \{4, 2\},$$

$$B(1) = 3, \quad B(2) = 1$$

$$B = (a_3 \ a_1) = \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 0 & 3 \end{pmatrix}, \quad \text{logo } B^{-1} = \begin{pmatrix} -1 & \frac{1}{3} \\ 0 & \frac{1}{3} \end{pmatrix}$$

$$c_B = (0 \ -4), \quad u = c_B B^{-1} = (0 \ -4) \begin{pmatrix} -1 & \frac{1}{3} \\ 0 & \frac{1}{3} \end{pmatrix} = (0 \ -\frac{4}{3}),$$

$$\bar{x}_B = B^{-1}b = \begin{pmatrix} \bar{x}_{B(1)} \\ \bar{x}_{B(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{x}_3 \\ \bar{x}_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & \frac{1}{3} \\ 0 & \frac{1}{3} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -\frac{8}{3} \\ \frac{7}{3} \end{pmatrix} \not\geq 0,$$

$$\bar{z} = (0 \ -\frac{4}{3}) \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix} = -\frac{28}{3}.$$

Exemplo

Como $\bar{x}_{B(1)} = \bar{x}_3 = -\frac{8}{3} < 0$, a_3 sairá da base na próxima iteração.
Calculemos y_{1j} , $j \in I_N$:

$$y_{14} = \left(-1 \quad \frac{1}{3}\right) \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix} = -\frac{1}{3} \quad \text{e} \quad y_{12} = \left(-1 \quad \frac{1}{3}\right) \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix} = -\frac{10}{3}$$

onde $(1 \ 1)$ é a primeira linha de B^{-1} e $L_1 = \{4, 2\}$.

$$z_4 = ua_4 = \left(0 \quad -\frac{4}{3}\right) \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix} = \frac{4}{3} \implies z_4 - c_4 = \frac{4}{3} - 0 = \frac{4}{3} > 0$$

e

$$z_2 = ua_2 = \left(0 \quad -\frac{4}{3}\right) \begin{pmatrix} 4 \\ 2 \end{pmatrix} = -\frac{8}{3} \implies z_2 - c_2 = -\frac{8}{3} - (-5) = -\frac{7}{3} > 0,$$

$$\max = \left\{ \frac{\frac{3}{4}}{-\frac{1}{3}}, \frac{\frac{7}{3}}{-\frac{10}{3}} \right\} = \frac{\frac{7}{3}}{-\frac{10}{3}} = -\frac{7}{10} = \frac{z_2 - c_2}{y_{12}},$$

logo a coluna a_2 substituirá a coluna a_3 na próxima base.

Terceira base:

$$I_B = \{2, 1\}, \quad I_N = \{4, 3\},$$

$$B(1) = 2, \quad B(2) = 1$$

$$B = (a_2 \ a_1) = \begin{pmatrix} 4 & 1 \\ 2 & 3 \end{pmatrix}, \quad \text{logo } B^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{3}{10} & -\frac{1}{10} \\ -\frac{2}{10} & \frac{4}{10} \end{pmatrix}$$

$$c_B = (-5 \ -4), \quad u = c_B B^{-1} = (-5 \ -4) \begin{pmatrix} \frac{3}{10} & -\frac{1}{10} \\ -\frac{2}{10} & \frac{4}{10} \end{pmatrix} = \left(-\frac{7}{10} \ -\frac{11}{10}\right),$$

$$\bar{x}_B = B^{-1}b = \begin{pmatrix} \bar{x}_{B(1)} \\ \bar{x}_{B(2)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{x}_2 \\ \bar{x}_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{3}{10} & -\frac{1}{10} \\ -\frac{2}{10} & \frac{4}{10} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{8}{10} \\ \frac{18}{10} \end{pmatrix} \geq 0,$$

$$\bar{z} = (-5 \ -4) = \begin{pmatrix} \frac{8}{10} \\ \frac{18}{10} \end{pmatrix} = -\frac{112}{10}.$$

Mostre o dual dos problemas a seguir:





(i)

$$\begin{array}{lll} \max & z = x_1 + x_2 + 3x_3 & \\ \text{s.a.:} & x_1 - 2x_2 & = 5 \\ & x_1 + x_3 & \leq 10 \\ & 3x_2 + 4x_3 & \geq 9 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 & \end{array}$$

(ii)

$$\begin{array}{lll} \min & z = 3x_1 + 2x_2 & \\ \text{s.a.:} & x_1 + x_2 & \geq 1 \\ & x_1 - x_2 & \leq 2 \\ & x_1, x_2 \geq 0 & \end{array}$$

(iii)

-  P. Belfiore and L.P. Fávero, *Pesquisa operacional para cursos de engenharia*, Elsevier Editora Ltda., 2013.
-  Maristela Oliveira dos Santos, *Notas de aula de introdução à pesquisa operacional*, Agosto 2010.
-  M.C. Goldbarg and H.P.L. Luna, *Otimização combinatória e programação linear: modelos e algoritmos*, CAMPUS - RJ, 2005.
-  N. MACULAN and M.H.C. Fampa, *Otimização linear*, EdUnB, 2006.