



Departamento de Engenharia Informática e de Sistemas

Metodologias de Otimização e Apoio à Decisão

Capítulo II

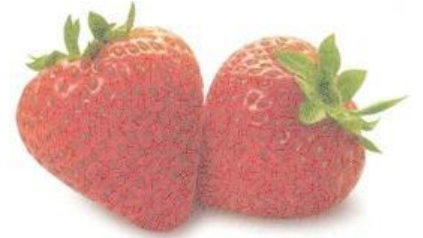
- Anexo 2 -

Resolução de problemas de PLIM

EXEMPLO 1

Considere o seguinte problema:

*Determinada vendedora ambulante vende dois tipos de morangos: embalados (em caixas de **1 kg**) e também ao peso. Os morangos embalados (**tipo A**) são de cultura biológica e originam um lucro de **8 UM/Kg** (\Leftrightarrow **8 UM/caixa**). Os morangos vendidos a peso (**tipo B**) provêm de grandes armazéns e dão um lucro de **5 UM/Kg**. Dado que a vendedora se desloca a pé, ela não consegue transportar, diariamente, mais do que **6 kg** de morangos. Por outro lado, o cesto onde os transporta tem uma capacidade de armazenamento correspondente a **45 unidades de área (UA)**. Verifica-se que cada embalagem de morangos do **tipo A** ocupa cerca de **9 UA** e cada kg de morangos do **tipo B** ocupa cerca de **5 UA**. Deste modo, a vendedora pretende saber quantas caixas de morangos do **tipo A** e quantos Kg de morangos do **tipo B** deve transportar por dia, de forma a maximizar o lucro diário (pressupondo-se que vende tudo o que transporta).*



Formule o problema em termos de um modelo de Programação Linear Inteira Mista (PLIM) e resolva-o usando o algoritmo de Gomory.

O problema de programação linear inteira mista (PLIM) que temos para resolver é o seguinte:

$$\text{Maximizar } z = 8x_1 + 5x_2$$

s.a

$$x_1 + x_2 \leq 6 \quad (1)$$

$$9x_1 + 5x_2 \leq 45 \quad (2)$$

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

x_1 inteiro

Adicionando as variáveis “slack” x_3 e x_4 em (1) e (2), respetivamente, vamos resolver o seguinte problema de programação linear associado (método *simplex*):

$$\text{Maximizar } z = 8x_1 + 5x_2$$

s.a

$$x_1 + x_2 + x_3 = 6$$

$$9x_1 + 5x_2 + x_4 = 45$$

$$x_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, 4$$

O quadro inicial do *simplex* é:

		<u>c</u>	8	5	0	0		
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>		x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	<u>b</u>	
x ₃	0		1	1	1	0	6	6/1
x ₄	0		9*	5	0	1	45 ⇐	45/9
z _j -c _j			-8	-5	0	0	0	
			↑↑					
x ₃	0		0	4/9*	1	-1/9	1 ⇐	1/4/9
x ₁	8		1	5/9	0	1/9	5	5/5/9
z _j -c _j			0	-5/9	0	8/9	40	
				↑↑				

		<u>c</u>				
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	<u>b</u>
x ₂	5	0	1	9/4	-1/4	9/4
x ₁	8	1	0	-5/4	1/4	15/4
z _j -c _j		0	0	5/4	3/4	165/4

Quadro ótimo para o problema de PL associado

=> Não existem valores negativos na linha z_j-c_j

=> $\underline{x}^* = (x_1, x_2, x_3, x_4) = (15/4, 9/4, 0, 0)$ com $z^* = 165/4$

Mas não ótimo para o problema de PLIM

=> Na solução obtida $x_1 = 15/4$ (não inteiro)

Vamos introduzir uma restrição de corte.

x ₂	5					
x ₁	8	-5/4 1/4				15/4 \Leftarrow =3+3/4
z _j -c _j						

=> Escolhe-se a linha da variável básica, x_1 ($s=2$)

$$x_{20} = 15/4 \quad \Leftrightarrow \quad x_{20} = [x_{20}] + f_{20} = 3 + \textcolor{red}{3/4}$$
$$f_{20} = 3/4$$

$$\Rightarrow x_{23} = \textcolor{red}{-5/4} \quad (j=3 \in N_-^C)$$

$$\Rightarrow x_{24} = \textcolor{red}{1/4} \quad (j=4 \in N_+^C)$$

A equação de corte a considerar será:

$$\left(\left(\textcolor{red}{3/4} / (1 - \textcolor{red}{3/4}) \right) * \left| \textcolor{red}{-5/4} \right| \right) x_3 + \textcolor{red}{1/4} x_4 \geq \textcolor{red}{3/4}$$

$$\Leftrightarrow \left(\left(3/4 / (1/4) \right) * \left| -5/4 \right| \right) x_3 + 1/4 x_4 \geq 3/4$$

$$\Leftrightarrow 15/4 x_3 + 1/4 x_4 \geq 3/4$$

Multiplicando por -1, acrescentando a folga x_5 e transformando na forma de igualdade obtemos:

$$\Leftrightarrow -15/4 x_3 - 1/4 x_4 \leq -3/4 \quad \Leftrightarrow -15/4 x_3 - 1/4 x_4 + x_5 = -3/4$$

Introduzindo no quadro anterior e aplicando o método dual do *simplex*:

<u>c</u>		8	5	0	0	0	
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	<u>b</u>
x ₂	5	0	1	9/4	-1/4	0	9/4
x ₁	8	1	0	-5/4	1/4	0	15/4
x ₅	0	0	0	-15/4*	-1/4	1	-3/4 ⇐
z _j -c _j		0	0	5/4	3/4	0	165/4
		↑↑					
x ₂	5	0	1	0	-2/5	3/5	9/5
x ₁	8	1	0	0	1/3	-1/3	4
x ₃	0	0	0	1	1/15	-4/15	1/5
z _j -c _j		0	0	0	2/3	1/3	41

Quadro ótimo para o problema de PL associado

=> não existem valores negativos em $z_j - c_j$

Este quadro é também ótimo para o problema de PLIM!

=> na solução obtida x_1 assume valor inteiro!

$x_1 = 4$ (satisfaz a restrição de integralidade)

=> $\underline{x}'^* = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) = (4, 9/5, 1/5, 0, 0)$ com $z'^* = 41$

Interpretação Gráfica:

Maximizar $z = 8x_1 + 5x_2$

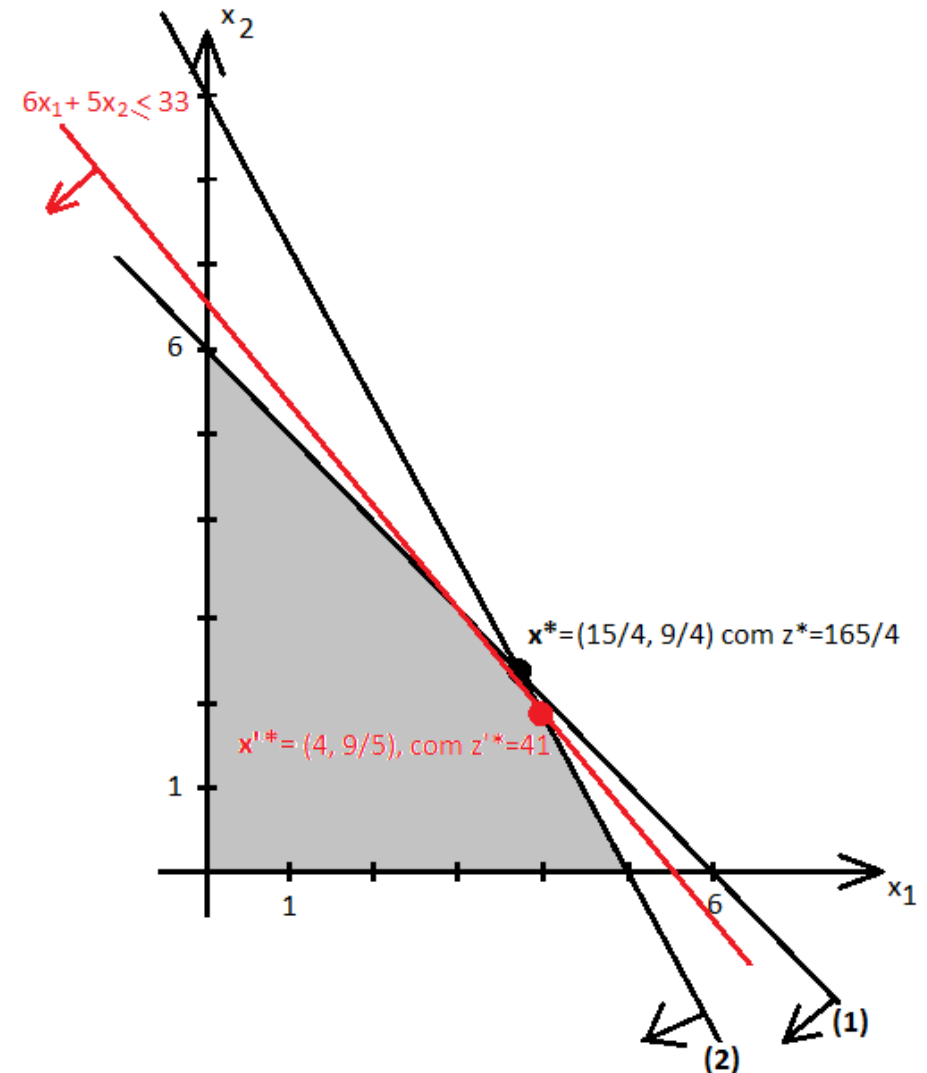
s.a

$$x_1 + x_2 \leq 6$$

$$9x_1 + 5x_2 \leq 45$$

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

x_1 inteiro



Plano de corte:

$$15/4 x_3 + 1/4 x_4 \geq 3/4 \quad \Leftrightarrow \quad 15 x_3 + x_4 \geq 3$$

Como

$$x_3 = 6 - x_1 - x_2 \text{ e } x_4 = 45 - 9x_1 - 5x_2$$

temos

$$15 (6 - x_1 - x_2) + (45 - 9x_1 - 5x_2) \geq 3 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow 90 - 15x_1 - 15x_2 + 45 - 9x_1 - 5x_2 \geq 3 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow -24x_1 - 20x_2 \geq -132 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \mathbf{6x_1 + 5x_2 \leq 33}$$

EXEMPLO 2

Considere o seguinte problema:

*Agora que o tempo frio se aproxima, o Sr. Anacleto pretende aquecer a sua casa recorrendo a uma caldeira que pode ser alimentada com carvão ou com briquetes (material ecológico feitos com resíduos de madeira prensados). Apesar de o carvão ser mais barato, os briquetes têm uma duração maior. Na verdade, **1 kg** de carvão arde durante cerca de **3 horas**, enquanto **1 pack** de briquetes (5 briquetes) queima durante aproximadamente **6 horas**. O fornecedor habitual do Sr. José pode arranjar-lhe, semanalmente, um máximo de **10 kg** de carvão e de **7 packs** de briquetes. Para além disso, cada kg de carvão custa **1 UM** e cada pack de briquetes custa (preço especial de lançamento) **3.5 UM**, sendo que o Sr. Anacleto pode gastar um máximo de **20 UM** por semana na compra daqueles produtos. Assim sendo, este senhor pretende saber quantos kg de carvão e/ou quantos packs de briquetes deve comprar semanalmente, de forma a prolongar o mais possível o tempo de aquecimento da sua casa sem exceder o seu orçamento.*

Que frio!



Tô congelando

Formule o problema em termos de um modelo de Programação Linear Inteira Mista (PLIM) e resolva-o usando o algoritmo de Gomory.

O problema de programação linear inteira mista (PLIM) que temos para resolver é o seguinte:

$$\text{Maximizar } z = 3 x_1 + 6 x_2$$

s.a

$$x_1 \leq 10 \quad (1)$$

$$x_2 \leq 7 \quad (2)$$

$$x_1 + 7/2 x_2 \leq 20 \quad (3)$$

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

x_2 inteiro

Adicionando as variáveis “slack” x_3 , x_4 e x_5 em (1), (2) e (3), respetivamente, vamos resolver o seguinte problema de programação linear associado (método *simplex*):

$$\text{Maximizar } z = 3 x_1 + 6 x_2$$

s.a.

$$x_1 + x_3 = 10$$

$$x_2 + x_4 = 7$$

$$x_1 + 7/2 x_2 + x_5 = 20$$

$$x_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, 5$$

O quadro inicial do *simplex* é:

		<u>c</u>	3	6	0	0	0		
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>		x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	<u>b</u>	
x ₃	0		1	0	1	0	0	10	
x ₄	0		0	1	0	1	0	7	
x ₅	0		1	7/2*	0	0	1	20 ⇐	
z _j -c _j			-3	-6	0	0	0	0	
				↑↑					
x ₃	0		1*	0	1	0	0	10 ⇐	
x ₄	0		-2/7	0	0	1	-2/7	9/7	
x ₂	6		2/7	1	0	0	2/7	40/7	
z _j -c _j			-9/7	0	0	0	12/7	240/7	
			↑↑						

		<u>c</u>	3	6	0	0	0	
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>		x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	<u>b</u>
x ₁	3		1	0	1	0	0	10
x ₄	0		0	0	2/7	1	-2/7	29/7
x ₂	6		0	1	-2/7	0	2/7	20/7
z _j -c _j			0	0	9/7	0	12/7	330/7

Quadro ótimo para o problema de PL associado

=> Não existem valores negativos em z_j-c_j

=> $\underline{x}^* = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) = (10, 20/7, 0, 29/7, 0)$ com $z^* = 330/7$

Mas não ótimo para o problema de PLIM

=> Na solução obtida $x_2 = 20/7$ (não inteiro)

Vamos introduzir uma restrição de corte

=> Escolhe-se a linha da variável básica, x_2 ($s=3$)

$$x_{30} = 20/7 \quad \Leftrightarrow \quad x_{30} = [x_{30}] + f_{30} = 14/7 + 6/7 = 2 + 6/7$$

$$f_{30} = 6/7$$

$$\Rightarrow x_{33} = -2/7 \quad (j=3 \in N^C_-)$$

$$\Rightarrow x_{35} = 2/7 \quad (j=5 \in N^C_+)$$

A restrição de corte a considerar será:

$$\left((6/7 / (1 - 6/7)) * |-2/7| \right) x_3 + 2/7 x_5 \geq 6/7$$

$$\Leftrightarrow 12/7 x_3 + 2/7 x_5 \geq 6/7$$

Multiplicando por -1, acrescentando a folga x_6 e transformando na forma de igualdade obtemos:

$$\Leftrightarrow -12/7 x_3 - 2/7 x_5 \leq -6/7 \quad \Leftrightarrow -12/7 x_3 - 2/7 x_5 + x_6 = -6/7$$

Introduzindo no quadro anterior e aplicando o método dual do *simplex*:

		<u>c</u>	3	6	0	0	0	0	
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>		x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	<u>b</u>
x ₁	3		1	0	1	0	0	0	10
x ₄	0		0	0	2/7	1	-2/7	0	29/7
x ₂	6		0	1	-2/7	0	2/7	0	20/7
x ₆	6		0	0	-12/7*	0	-2/7	1	-6/7 ⇐
z _j -c _j			0	0	9/7	0	12/7	0	330/7
					↑↑				

<u>C</u>		3	6	0	0	0	0	
<u>x_B</u>	<u>c_B</u> \ <u>x</u>	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	x ₆	<u>b</u>
x ₁	3	1	0	0	0	-1/6	7/12	19/2
x ₄	0	0	0	0	1	-1/3	1/6	4
x ₂	6	0	1	0	0	1/3	-1/6	3
x ₃	0	0	0	1	0	1/6	-7/12	1/2
z _j -c _j		0	0	0	0	3/2	3/4	93/2

Quadro ótimo para o problema de PL associado

=> Não existem valores negativos em z_j-c_j

=> $\underline{x}'^* = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6) = (19/2, 3, 1/2, 4, 0, 0)$ com $z'^* = 93/2$

Este quadro é também ótimo para o problema de PLIM!

=> Na solução obtida x₂ assume valor inteiro!

x₂= 3 (satisfaz a restrição de integralidade)

Interpretação Gráfica:

Maximizar $z = 3x_1 + 6x_2$

s.a

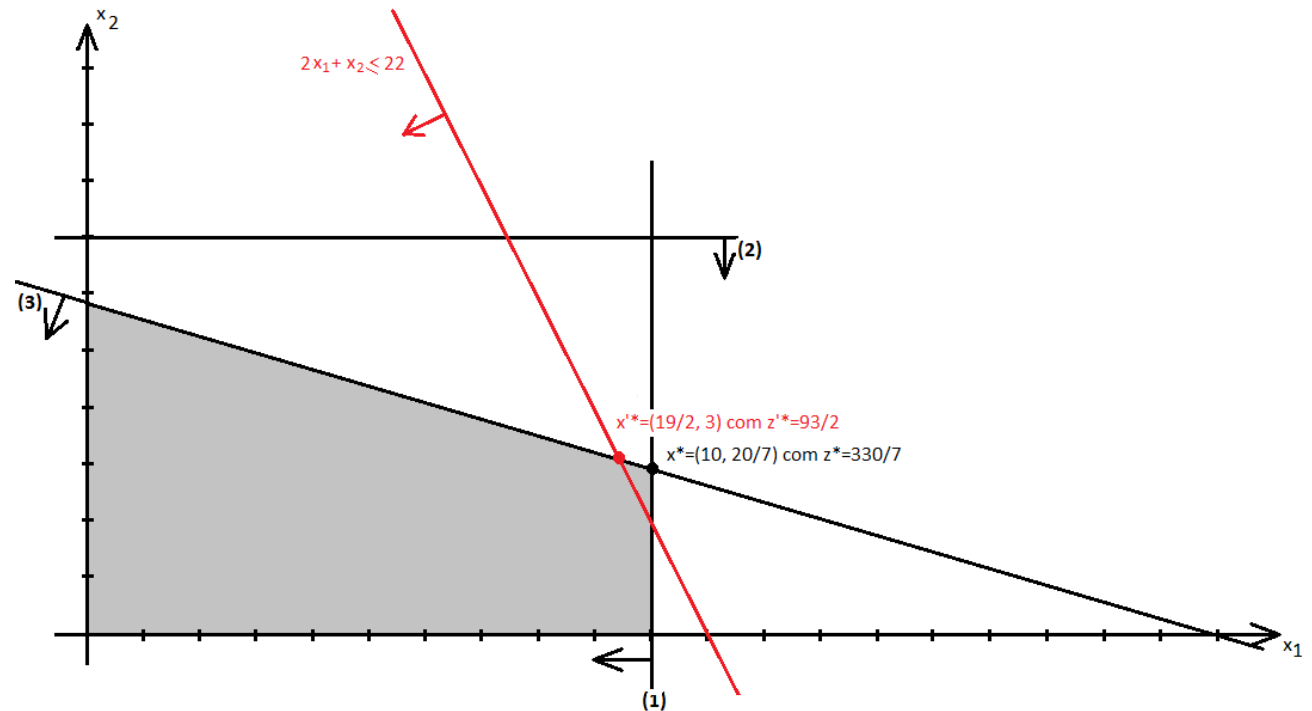
$$x_1 \leq 10$$

$$x_2 \leq 7$$

$$x_1 + 7/2 x_2 \leq 20$$

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

x_2 inteiro



Plano de corte:

$$12/7 x_3 + 2/7 x_5 \geq 6/7 \Leftrightarrow 12 x_3 + 2 x_5 \geq 6$$

Como

$$x_3 = 10 - x_1 \quad \text{e} \quad x_5 = 20 - x_1 - 7/2 x_2$$

temos

$$12 (10 - x_1) + 2 (20 - x_1 - 7/2 x_2) \geq 6 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow 120 - 12x_1 + 40 - 2x_1 - 7x_2 \geq 6 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow -14x_1 - 7x_2 \geq -154 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \mathbf{2x_1 + x_2 \leq 22}$$