



Departamento de Engenharia Informática e de Sistemas

Metodologias de Otimização e Apoio à Decisão

Capítulo I

Pós-Otimização e Análise de Sensibilidade

Introdução

Nos modelos de programação linear, os parâmetros envolvidos (coeficientes \mathbf{c} , \mathbf{b} e \mathbf{A}) raramente são conhecidos com exatidão, pelo que muitas vezes são valores aproximados, estando sujeitos a variações ao longo do tempo. Por outro lado, pode tornar-se necessário adicionar uma nova variável ou restrição ao modelo.

Deste modo, é fundamental saber se estas modificações alteram a solução ótima inicialmente obtida e, se for o caso, determinar uma nova solução ótima, sendo também importante perceber quão sensível é uma solução a variações dos dados.

Tradicionalmente, costumam ser realizados dois tipos de estudo:

- Análise de pós-otimização, em que é estudado o impacto na solução ótima, de alterações discretas nos parâmetros do modelo;
- Análise de sensibilidade, em que o principal objetivo é a determinação de intervalos de variação para os parâmetros, para os quais a solução ótima não é afetada.

Conceitos introdutórios

Considere-se o seguinte exemplo (*Exemplo 1 do Capítulo 2 de Investigação Operacional*).

“Um fazendeiro deseja otimizar as plantações de arroz e milho da sua quinta, ou seja, quer saber que áreas deve plantar de arroz e milho de modo a ser máximo o lucro obtido das plantações.

O lucro por unidade de área plantada de arroz e de milho é de, respetivamente, 5 e 2 unidades monetárias (UM).

As áreas a plantar de arroz e milho não devem ser maiores que 3 e 4 unidades de área, respetivamente.

O consumo total de mão-de-obra (medido em homens/hora) nas duas plantações não deve ser maior do que 9. Cada unidade de área plantada de arroz necessita de 1 homem/hora e cada unidade de área plantada de milho necessita de 2 homens/hora.”

O modelo matemático de PL que o descreve é:

Determinar

$x_1 = n^{\circ}$ de unidades de área a plantar de arroz

$x_2 = n^{\circ}$ de unidades de área a plantar de milho

de modo a

maximizar o lucro a obter das plantações, ou seja,

$$\max z = 5 x_1 + 2 x_2$$

sujeito a

$$x_1 \leq 3$$

$$x_2 \leq 4$$

$$x_1 + 2 x_2 \leq 9$$

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

O problema na forma aumentada consiste em:

Determinar

$$\mathbf{x} = (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5)$$

de modo a

$$\max z = 5x_1 + 2x_2$$

sujeito a

$$x_1 + x_3 = 3 \quad (1)$$

$$x_2 + x_4 = 4 \quad (2)$$

$$x_1 + 2x_2 + x_5 = 9 \quad (3)$$

$$x_1 \geq 0; x_2 \geq 0; x_3 \geq 0; x_4 \geq 0; x_5 \geq 0$$

Considere-se os seguintes quadros, inicial e ótimo, resultantes da resolução do modelo anterior pelo método *simplex*.

Quadro inicial:

x _B	c _B	c _j x _j	A					b
			x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	
x ₃	0		1	0	1	0	0	3
x ₄	0		0	1	0	1	0	4
x ₅	0		1	2	0	0	1	9
z _j - c _j			-5	-2	0	0	0	0

Solução básica admissível inicial:

$$\mathbf{x}_B \begin{cases} x_3 = 3 \\ x_4 = 4 \\ x_5 = 9 \end{cases} \quad \text{com } z = 0$$

$$\mathbf{x}_N \begin{cases} x_1 = 0 \\ x_2 = 0 \end{cases}$$

Quadro ótimo:

		c_j	5	2	0	0	0	B^{-1}	
x_B	c_B	x_j	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5		b
x_1	5		1	0	1	0	0		3
x_4	0		0	0	1/2	1	-1/2		1
x_2	2		0	1	-1/2	0	1/2		3
$z_j - c_j$			0	0	4	0	1		21

Solução básica admissível ótima:

$$\mathbf{x}_B^* \begin{cases} x_1^* = 3 \\ x_4^* = 1 \\ x_2^* = 3 \end{cases} \quad \text{com } z^* = 21$$

$$\mathbf{x}_N^* \begin{cases} x_3^* = 0 \\ x_5^* = 0 \end{cases}$$

Verifica-se que $\mathbf{x} = [\mathbf{x}_B, \mathbf{x}_N]$, ou seja, o vetor das variáveis do problema pode subdividir-se nos vetores \mathbf{x}_B e \mathbf{x}_N , o primeiro com as variáveis básicas e o segundo com as variáveis não básicas.

Por outro lado, $A = [B, N]$, ou seja, a matriz A (matriz dos coeficientes das variáveis nas restrições) pode subdividir-se nas matrizes B e N , a primeira com as colunas das variáveis básicas e a segunda com as colunas das variáveis não básicas.

Sendo a matriz B^{-1} a matriz inversa de B , \mathbf{b} o vetor dos termos independentes das restrições e \mathbf{c}_B o vetor dos coeficientes das variáveis básicas na função objetivo, em qualquer solução básica, verifica-se que:

$$\begin{cases} \mathbf{x}_B = B^{-1}\mathbf{b} \\ \mathbf{x}_N = \mathbf{0} \end{cases} \quad \text{com } z = \mathbf{c}_B' \mathbf{x}_B = \mathbf{c}_B' B^{-1}\mathbf{b}$$

A matriz B é sempre obtida no quadro inicial, através das colunas da matriz A correspondentes às variáveis básicas de uma dada iteração.

No exemplo anterior, a matriz B da base ótima é:

$$B = \begin{matrix} & \begin{matrix} (x_1) & (x_4) & (x_2) \end{matrix} \\ \begin{matrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 2 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

A matriz inversa B^{-1} da base ótima é pois:

$$B^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1/2 & 1 & -1/2 \\ -1/2 & 0 & 1/2 \end{bmatrix}$$

Pode facilmente obter-se esta matriz B^{-1} a partir do quadro ótimo do simplex, seleccionando as colunas correspondentes às variáveis básicas do quadro inicial (ou seja, às slacks e às artificiais).

É possível confirmar as fórmulas anteriores, no cálculo da solução ótima e do valor de z^* :

$$\mathbf{x}_B^* = B^{-1} \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}_B^* = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1/2 & 1 & -1/2 \\ -1/2 & 0 & 1/2 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \\ 9 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \\ 3 \end{bmatrix}$$

$$\text{com } z^* = \mathbf{c}_B' \mathbf{x}_B^* = \begin{bmatrix} 5 & 0 & 2 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \\ 3 \end{bmatrix} = 21$$

Considere-se novamente os quadros inicial e final da resolução do problema anterior pelo método *simplex*.

Quadro inicial:

x_B	c_B	c_j	5	2	0	0	0	b
		x_j	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
x_3	0		1	0	1	0	0	3
x_4	0		0	1	0	1	0	4
x_5	0		1	2	0	0	1	9
$z_j - c_j$			-5	-2	0	0	0	0

Designa-se por \mathbf{P}_f , o vetor dos coeficientes da variável x_f nas restrições funcionais.

Quadro ótimo:

x_B	c_B	c_j	5	2	0	0	0	b
		x_j	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
x_1	5		1	0	1	0	0	3
x_4	0		0	0	1/2	1	-1/2	1
x_2	2		0	1	-1/2	0	1/2	3
$z_j - c_j$			0	0	4	0	1	21

Os vetores \mathbf{X}_f são a representação dos vetores \mathbf{P}_f na base B , verificando-se a seguinte relação:

$$\mathbf{X}_f = B^{-1}\mathbf{P}_f$$

Pós-Otimização

Considere-se o seguinte problema (retirado do Capítulo 2 da unidade curricular de Investigação Operacional), o qual será utilizado como base nos exercícios deste capítulo.

“Uma empresa de mobiliário de escritório pretende lançar um modelo de secretárias e de estantes.

Pensa-se que o mercado pode absorver toda a produção de estantes, mas aconselha-se a que a produção mensal de secretárias não ultrapasse as 160 unidades.

Ambos os produtos são processados em duas unidades diferentes: unidade de estampagem (UE) e unidade de montagem e acabamento (UMA). A disponibilidade mensal em cada uma destas unidades é de 720 horas/máquina na UE e de 880 horas/máquina na UMA. Cada secretária necessita de 2 horas/máquina na UE e 4 horas/máquina na UMA; cada estante necessita de 4 horas/máquina na UE e 4 horas/máquina na UMA.

O lucro obtido por cada secretária produzida é de 6 unidades monetárias (UM) e por cada estante produzida é de 3 unidades monetárias (UM).

Pretende-se saber qual o plano de produção mensal de secretárias e de estantes que maximiza o lucro.”

Formulando-o em termos de um modelo de programação linear, este problema consiste em:

Determinar

x_1 = número de secretárias a produzir por mês

x_2 = número de estantes a produzir por mês

de modo a maximizar o lucro mensal, ou seja,

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

sujeito a

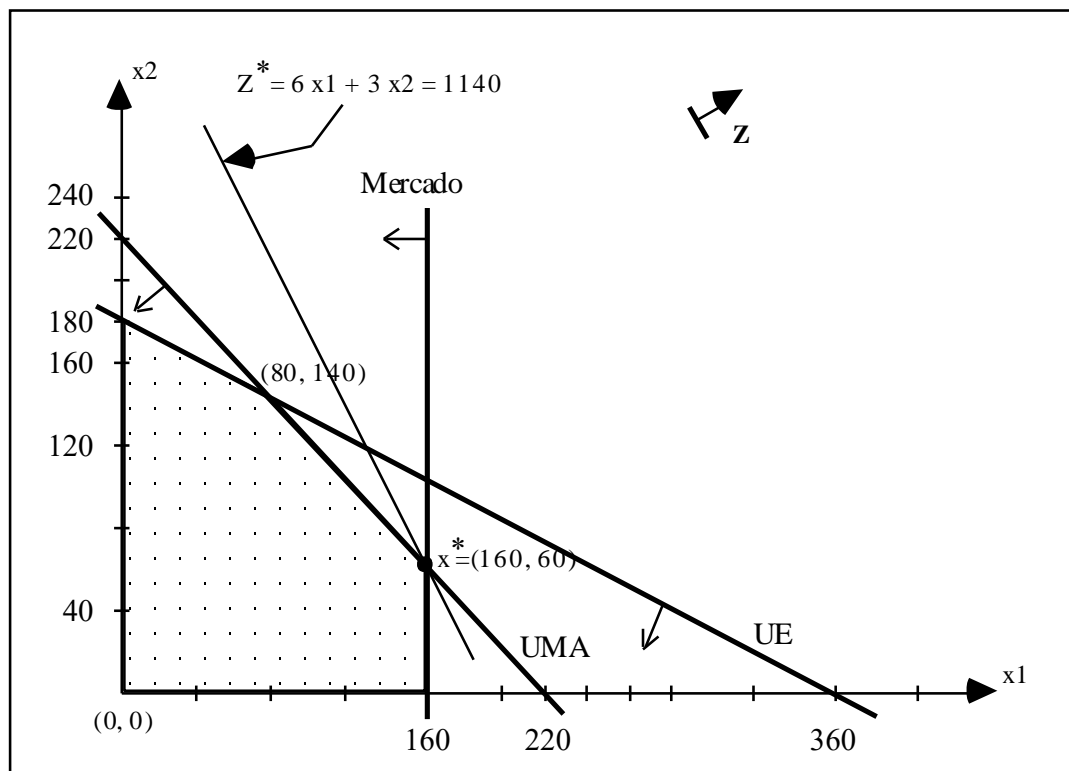
$$2 x_1 + 4 x_2 \leq 720$$

$$4 x_1 + 4 x_2 \leq 880$$

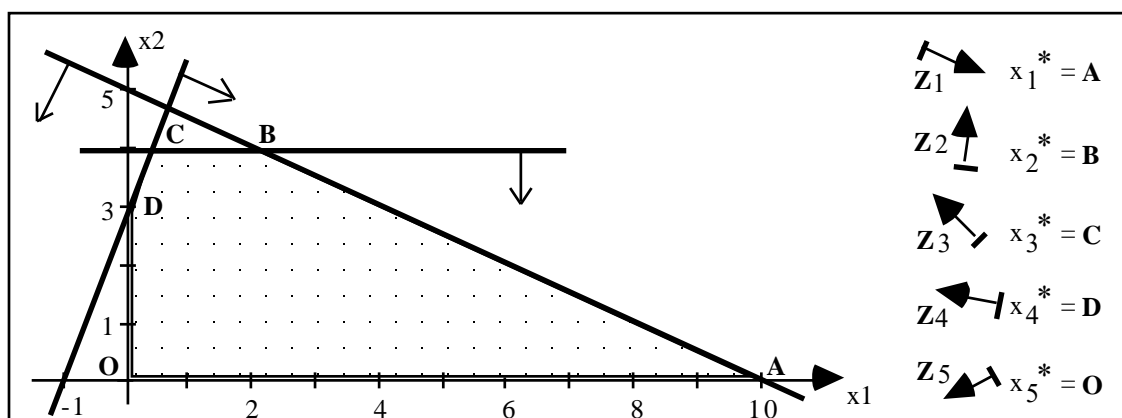
$$x_1 \leq 160$$

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

Resolvendo pelo método gráfico obtém-se:



a) Alteração dos coeficientes da função objetivo - c_j



Em termos gráficos, significa uma alteração do declive das retas de nível da função objetivo.

Exemplo

Considerando o exemplo anteriormente apresentado (*pág. I-8*), suponha que o vetor correspondente aos coeficientes da função objetivo foi alterado de $[6 \ 3]$ para $[4 \ 5]$.

Seja o quadro ótimo do *simplex*:

c_j		6	3	0	0	0		
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	b	
x_3	0	0	0	1	-1	2	160	$x_1 = 160$
x_2	3	0	1	0	$\frac{1}{4}$	-1	60	$x_2 = 60$
x_1	6	1	0	0	0	1	160	$x_3 = 160$
$Z_j - c_j$		0	0	0	$\frac{3}{4}$	3	1140	$x_4 = 0$
								$x_5 = 0$
								$Z = 1140$

Como x_1 e x_2 estão na base tem que se atualizar toda a linha " $Z_j - c_j$ ".

C_j		4	5	0	0	0	
x_B	C_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	b
$\leftarrow x_3$	0	0	0	1	-1	<u>2</u> *	160
x_2	5	0	1	0	1/4	-1	60
x_1	4	1	0	0	0	1	160
$Z_j - C_j$		0	0	0	5/4	-1	940

↑

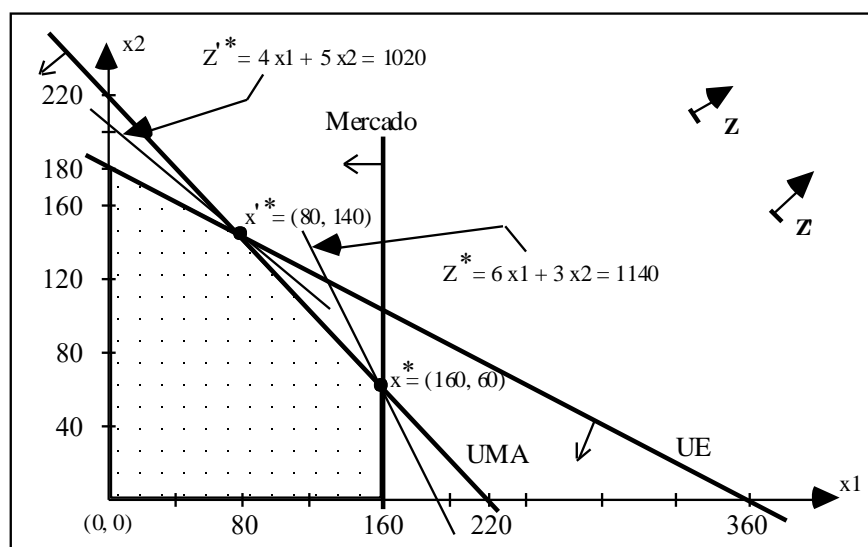
O quadro já não é ótimo \Rightarrow A solução ótima (x^*), o valor de z^* e a base ótima ($\{x_3, x_2, x_1\}$), não se mantêm!

Aplica-se o algoritmo *simplex* até se encontrar novo quadro ótimo.

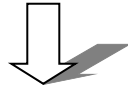
x_5	0	0	0	1/2	-1/2	1	80	$x_1 = 80$
x_2	5	0	1	1/2	-1/4	0	140	$x_2 = 140$
x_1	4	1	0	-1/2	1/2	0	80	$x_3 = 0$
$Z_j - C_j$		0	0	1/2	3/4	0	1020	$x_4 = 0$

$x_5 = 80$
 $Z = 1020$

A alteração do declive da função objetivo, levou a que o ótimo fosse atingido num outro ponto extremo: $x^* \rightarrow x'^*$.



Ou seja, em termos gráficos, uma alteração dos coeficientes c_j significa uma alteração do declive das retas de nível da função objetivo



- A solução ótima encontrada mantém-se admissível
 $\mathbf{x}_B^* = B^{-1}\mathbf{b}$ é sempre não negativo
- A solução ótima encontrada pode deixar de ser ótima pois há alterações em " $z_j - c_j$ "
 (a solução do dual associado pode tornar-se não admissível)

Seja c_f a sofrer um acréscimo (ou decréscimo) Δc_f

$$\tilde{c}_f = c_f + \Delta c_f$$

- Se x_f não pertencer à base ótima:
 \Rightarrow atualizar o valor de c_f e calcular o valor " $z_j - c_j$ " correspondente à coluna de x_f

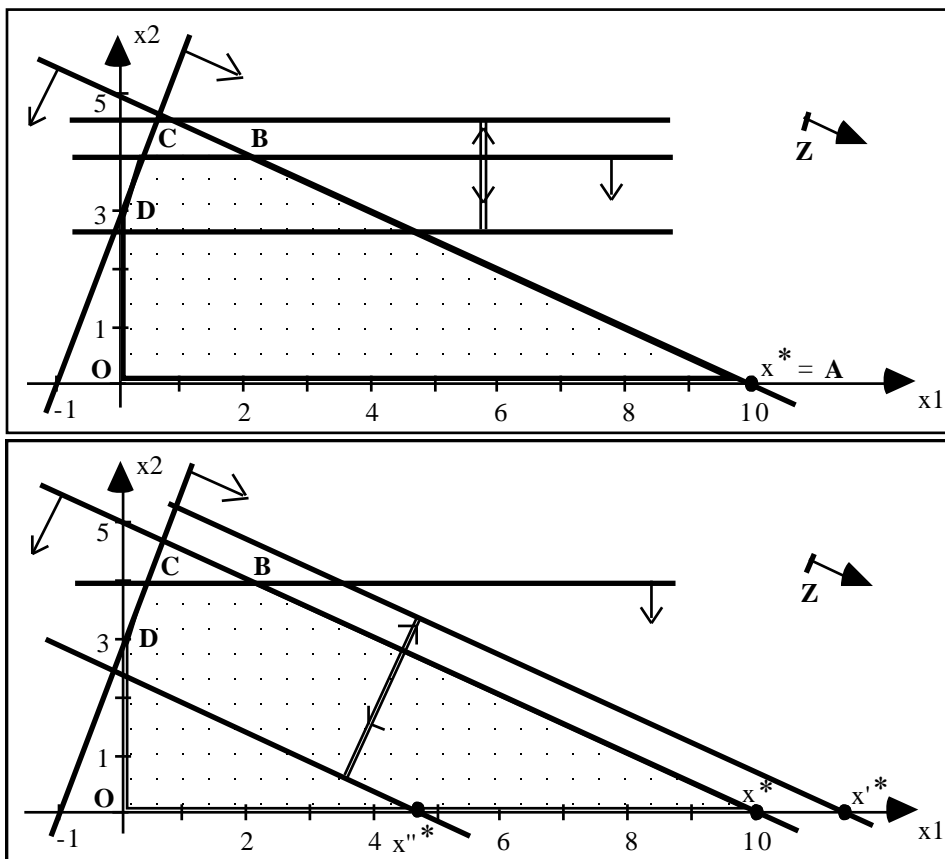
$$z_f - \tilde{c}_f = z_f - (c_f + \Delta c_f)$$

- Se ≥ 0 , solução ótima mantém-se ^{a)};
- Senão, aplicar algoritmo *simplex* até obter nova solução ótima.
- Se x_f pertencer à base ótima:
 \Rightarrow atualizar toda a linha " $z_j - c_j$ "
 - Se solução ótima se mantiver, calcular novo
 $z\{c_f + \Delta c_f\}^* = z\{c_f\}^* + \Delta c_f x_f^*$;
 - Senão, aplicar o algoritmo *simplex* até obter nova solução ótima.

^{a)} se $= 0$, a solução ótima mantém-se, mas existem novas soluções ótimas alternativas que têm de ser calculadas!

b) Alteração dos termos independentes das restrições - bi

Pode estudar-se o problema dual ou usar-se uma abordagem direta.



- A linha " $Z_j - c_j$ " não é afetada
(a solução do dual associado mantém-se)
- A solução correspondente depende da alteração em análise

$$x^*B = B^{-1}b$$

e pode tornar-se não admissível.

Seja b_k a sofrer um acréscimo (ou decréscimo) Δb_k

$$\tilde{b}_k = b_k + \Delta b_k$$

$$\tilde{\mathbf{x}}_B = B^{-1} \tilde{\mathbf{b}}$$

$$\tilde{\mathbf{x}}_B = B^{-1}(\mathbf{b} + \Delta \mathbf{b})$$

$$\tilde{\mathbf{x}}_B = B^{-1} \mathbf{b} + B^{-1} \Delta \mathbf{b}$$

$$\tilde{\mathbf{x}}_B = \mathbf{x}_B^* + B^{-1} \Delta \mathbf{b} \quad \text{com } \Delta \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ \Delta b_k \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

- Se $\tilde{\mathbf{x}}_B \geq 0$, a solução é ótima e \tilde{Z}^* é calculado.
- Senão, a solução é não admissível e aplica-se o algoritmo dual do *simplex* para calcular a nova solução admissível (uma vez que a condição de otimalidade não é violada).

Exemplo

Retome-se o exemplo anterior (pág. I-8).

Suponha que o vetor dos termos independentes das restrições foi alterado de $\begin{bmatrix} 720 \\ 880 \\ 160 \end{bmatrix}$ para $\begin{bmatrix} 720 \\ 1280 \\ 160 \end{bmatrix}$.

Seja o quadro ótimo:

c_j		6	3	0	0	0		
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	b	
x_3	0	0	0	1	-1	2	160	$x_1 = 160$
x_2	3	0	1	0	1/4	-1	60	$x_2 = 60$
x_1	6	1	0	0	0	1	160	$x_3 = 160$
$z_j - c_j$		0	0	0	3/4	3	1140	$x_4 = 0$
								$x_5 = 0$
								$Z = 1140$

$$x_B^* = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 160 \\ 60 \\ 160 \end{bmatrix}$$

$$\Delta b = \begin{bmatrix} 720 \\ 1280 \\ 160 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 720 \\ 880 \\ 160 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 400 \\ 0 \end{bmatrix}$$

A nova solução, resultante das alterações, será:

$$\tilde{x}_B = \begin{bmatrix} 160 \\ 60 \\ 160 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1/4 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 400 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -240 \\ 160 \\ 160 \end{bmatrix}$$

Esta solução é não admissível (relativamente ao problema alterado).

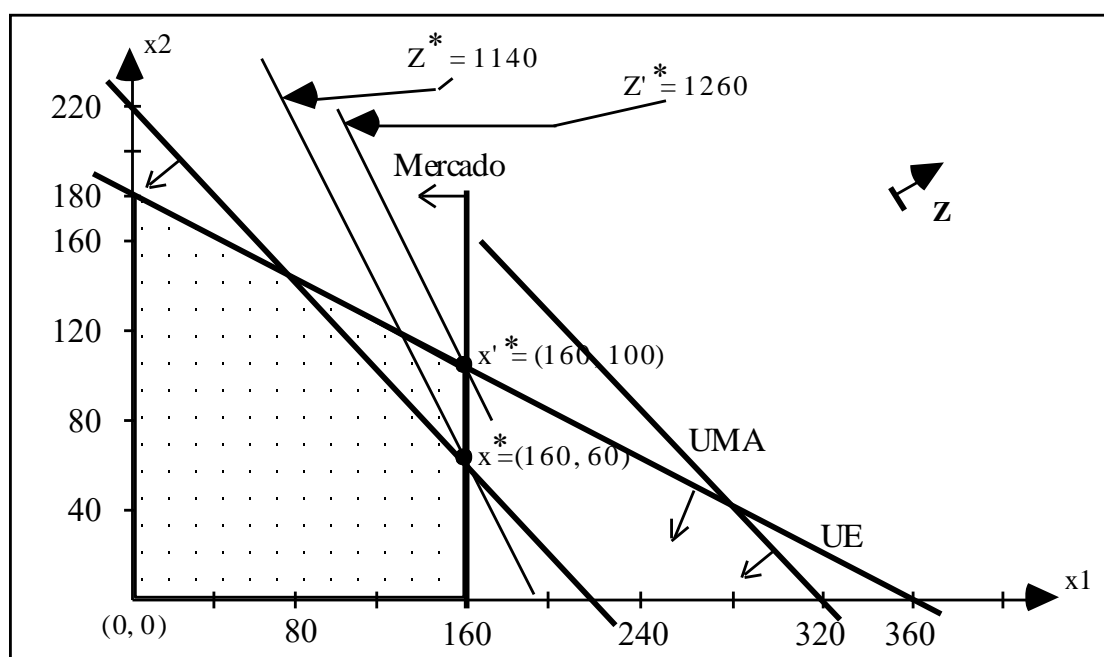
c_j		6	3	0	0	0	b
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
← x_3	0	0	0	1	<u>$-\frac{1}{4}$</u> *	2	-240
x_2	3	0	1	0	$\frac{1}{4}$	-1	160
x_1	6	1	0	0	0	1	160
$Z_j - c_j$		0	0	0	$\frac{3}{4}$	3	1440

↑

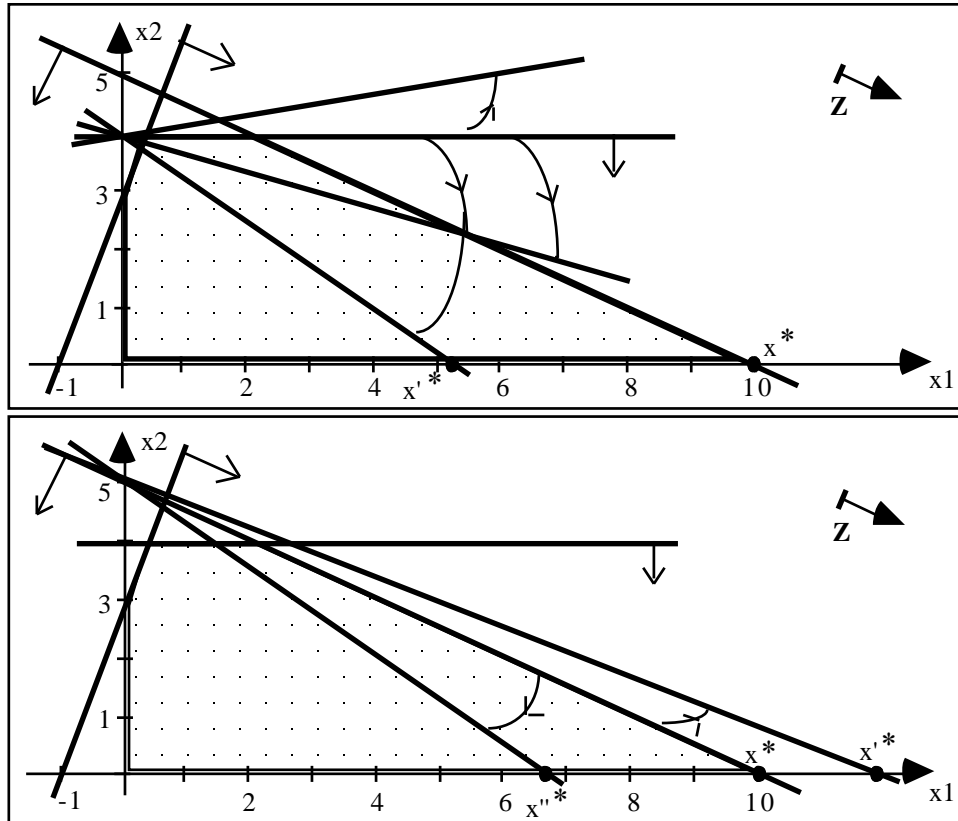
Neste caso, aplica-se o algoritmo dual do *simplex*, partindo do quadro anterior:

x_4	0	0	0	-1	1	-2	240	$x_1 = 160$
x_2	3	0	1	$\frac{1}{4}$	0	$-\frac{1}{2}$	100	$x_2 = 100$
x_1	6	1	0	0	0	1	160	$x_3 = 0$
$Z_j - c_j$		0	0	$\frac{3}{4}$	0	$\frac{9}{2}$	1260	$x_4 = 240$
								$x_5 = 0$
								$Z = 1260$

A nova solução ótima corresponde ao ponto extremo x'^* :



c) Alteração dos coeficientes da matriz A - a_{ij}



Seja a_{kf} a sofrer um acréscimo (ou decréscimo) Δa_{kf}

$$\tilde{a}_{kf} = a_{kf} + \Delta a_{kf}$$

Há duas situações a considerar:

A) a_{kf} é coeficiente de x_f não incluído na base ótima

$$\tilde{\mathbf{X}}_f = \mathbf{B}^{-1} \tilde{\mathbf{P}}_f = \mathbf{B}^{-1} (\mathbf{P}_f + \Delta \mathbf{P}_f) = \mathbf{B}^{-1} \mathbf{P}_f + \mathbf{B}^{-1} \Delta \mathbf{P}_f$$

$$\tilde{\mathbf{X}}_f = \mathbf{X}_f + \mathbf{B}^{-1} \Delta \mathbf{P}_f$$

$$\text{em que } \Delta \mathbf{P}_f = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ \Delta a_{kf} \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

e \mathbf{X}_f é a coluna associada a x_f

$$\tilde{z}_f - c_f = z_f + \mathbf{c}'_B \mathbf{B}^{-1} \Delta \mathbf{P}_f - c_f$$

- Se ≥ 0 , a solução ótima mantém-se;
- Senão, aplica-se o algoritmo *simplex*.

B) a_{kf} é coeficiente de x_f incluído na base ótima (caso mais complexo)

A alteração de uma coluna de A pertencente à matriz identidade, impõe a reconstituição da mesma matriz a qual conduz a um novo quadro *simplex*. Neste novo quadro, podem verificar-se as seguintes situações:

1 - Soluções básicas admissíveis do primal e do dual

⇒ quadro mantém-se ótimo;

2 - Solução básica admissível do primal, mas não admissível do dual

⇒ aplica-se o algoritmo *simplex* para obter nova solução ótima;

3 - Solução básica não admissível para o primal mas admissível para o dual

⇒ aplica-se o algoritmo dual do *simplex* para obter a nova solução ótima;

4 - Soluções básicas não admissíveis para ambos os problemas primal e dual

⇒ resolve-se de novo o problema (?) *ou*

⇒ força-se a saída de x_f da base ótima (do quadro ótimo antes das alterações):

1' - Se existir algum elemento positivo na linha da variável x_f , correspondente a uma variável não básica, tomar como “pivot” o que tiver menor valor " $z_j - c_j$ ".

Proceder à iteração respetiva e aplicar **A)** à nova SBA

Caso contrário, o processo continua.

2' - Escolher a variável a entrar na base:

$$\min_j \{ (z_j - c_j) : (z_j - c_j) \geq 0 \} = (z_r - c_r)$$

Se $x_{ir} \leq 0$ escolher a variável seguinte em termos do valor de " $z_j - c_j$ ".

3' - Escolher a variável a sair da base

$$Q_0 = \min_i \left\{ \frac{x_{io}}{x_{ir}} \mid x_{ir} > 0 \right\} = \frac{x_{so}}{x_{sr}}$$

4' - Substituir x_s por x_r na base e regressar a 1'.

Exemplo

Considere o exemplo anterior (pág. I-8).

Suponha que o vetor dos coeficientes da variável x_1 nas restrições foi alterado de $\begin{bmatrix} 2 \\ 4 \\ 1 \end{bmatrix}$ para $\begin{bmatrix} 2 \\ 3.2 \\ 1 \end{bmatrix}$.

Seja o quadro ótimo do *simplex*:

		c_j					b	
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5		
x_3	0	0	0	1	-1	2	160	$x_1 = 160$
x_2	3	0	1	0	1/4	-1	60	$x_2 = 60$
x_1	6	1	0	0	0	1	160	$x_3 = 160$
$Z_j - c_j$		0	0	0	3/4	3	1140	$x_4 = 0$

$Z = 1140$

x_1 está na base

$$\tilde{X}_1 = X_1 + B^{-1} \Delta P_1$$

$$\tilde{X}_1 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1/4 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ -0.8 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4/5 \\ -1/5 \\ 1 \end{bmatrix}$$

		c_j					b	
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5		
x_3	0	4/5	0	1	-1	2	160	
x_2	3	-1/5	1	0	1/4	-1	60	
x_1	6	1	0	0	0	1	160	
x_3	0	0	0	1	-1	6/5	32	
x_2	3	0	1	0	1/4	-4/5	92	
x_1	6	1	0	0	0	1	160	
$Z_j - c_j$		0	0	0	3/4	18/5	1236	

Soluções admissíveis para os problemas primal e dual

\Rightarrow logo mantêm-se ótimas.

Exemplo

Considere novamente o exemplo anterior (pág. I-8).

Suponha que o vetor dos coeficientes da variável x_2 nas restrições foi alterado de $\begin{bmatrix} 4 \\ 4 \\ 0 \end{bmatrix}$ para $\begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$.

Seja o quadro ótimo do *simplex*:

	c_j	6	3	0	0	0		
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	b	
x_3	0	0	0	1	-1	2	160	$x_1 = 160$
x_2	3	0	1	0	1/4	-1	60	$x_2 = 60$
x_1	6	1	0	0	0	1	160	$x_3 = 160$
$Z_j - c_j$		0	0	0	3/4	3	1140	$x_4 = 0$
								$x_5 = 0$
								$Z = 1140$

x_2 está na base

$$\tilde{X}_2 = X_2 + B^{-1}\Delta P_2$$

$$\tilde{X}_2 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1/4 & -1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 \\ -3 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1/4 \\ 0 \end{bmatrix}$$

	c_j	6	3	0	0	0		
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	b	
x_3	0	0	1	1	-1	2	160	
x_2	3	0	1/4	0	1/4	-1	60	
x_1	6	1	0	0	0	1	160	
x_3	0	0	0	1	-2	6	-80	←
x_2	3	0	1	0	1	-4	240	
x_1	6	1	0	0	0	1	160	
$Z_j - c_j$		0	0	0	3	-6	1680	←

Soluções não admissíveis para os problemas primal e dual
 \Rightarrow Faz-se x_2 sair da base do quadro ótimo e em seguida introduz-se a alteração enunciada.

Regressando ao quadro ótimo:

		c_j					b	
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5		
x_3	0	0	0	1	-1	2	160	$x_1 = 160$
x_2	3	0	1	0	1/4 *	-1	60	$x_2 = 60$
x_1	6	1	0	0	0	1	160	$x_3 = 160$
$Z_j - c_j$		0	0	0	3/4	3	1140	$x_4 = 0$
								$x_5 = 0$
								$Z = 1140$

- Elementos positivos na linha $x_2 \Rightarrow "1/4"$
- O menor valor " $Z_j - c_j$ " corresponde a $x_4 \Rightarrow$ substituir x_2 por x_4

No novo quadro obtido, x_2 é uma VNB. Por essa razão aplica-se A):

		c_j					b
x_B	c_B	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
x_3	0	0	4	1	0	-2	400
x_4	0	0	4	0	1	-4	240
x_1	6	1	0	0	0	1	160
$Z_j - c_j$		0	-3	0	0	+6	1140

$$\tilde{X}_2 = X_2 + B^{-1} \Delta P_2$$

$$\tilde{X}_2 = \begin{bmatrix} 4 \\ 4 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & 0 & -2 \\ 0 & 1 & -4 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 \\ -3 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

c _j		6	3	0	0	0	
x _B	c _B	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	x ₅	b
← x ₃	0	0	<u>2</u> *	1	0	-2	400
x ₄	0	0	1	0	1	-4	240
x ₁	6	1	0	0	0	1	160
Z _j - c _j		0	-3	0	0	+6	960
		↑					
x ₂	3	0	1	1/2	0	-1	200
x ₄	0	0	0	-1/2	1	-3	40
x ₁	6	1	0	0	0	1	160
Z _j - c _j		0	0	+3/2	0	+3	1560

Nova solução ótima:

$$x_1^* = 160$$

$$x_2^* = 200$$

$$x_3^* = 0$$

$$x_4^* = 40$$

$$x_5^* = 0 \quad \text{com } z^* = 1560$$

