

Capítulo XII

O MÉTODO DUAL SIMPLEX

- 1. QUANDO APLICAR**
- 2. SOLUÇÃO OTIMISTA**
- 3. PARALELO COM O PRIMAL SIMPLEX**
- 4. COMO APLICAR**
- 5. COMENTÁRIOS**
- 6. EXEMPLO**
- 7. DIAGRAMA DE BLOCOS**

1. Quando Aplicar

Em algumas situações nos deparamos com problemas de PL:

$$(P) \begin{cases} \text{MAX } f = \underline{c} \underline{x} \\ \text{s.a } A\underline{x} = \underline{b}, \underline{x} \geq \underline{0} \end{cases}$$

para os quais dispomos de uma solução básica DUAL-FACTÍVEL. Aí, então, se aplica o MÉTODO DUAL SIMPLEX

2. Caracterização de Solução Otimista

\underline{c}^I		\underline{c}^J	□
A^I		A^J	\underline{c}

Quadro do Prob.Original

$\underline{0}$		$\hat{c}^J \leq \underline{0}$	□
1		\hat{A}^J	\hat{b}

Forma Preparada

$$\underline{x}_J = \underline{0} \text{ e } \underline{x}_I = \hat{b} \text{ com } \begin{cases} \hat{c}^J \leq \underline{0} \\ \hat{b} \text{ não necessariamente } \geq \underline{0} \end{cases}$$

é uma SOLUÇÃO BÁSICA OTIMISTA (\underline{x}^+)

A ela corresponde uma solução (básica) factível do problema dual (D):

$$(D) \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{MIN } \varnothing = \underline{w} \underline{b} \\ \text{s.a } \underline{w}A \geq \underline{c} \\ \underline{w} \text{ irrestrito} \end{array} \right.$$

Dado por $\underline{w}_x = \underline{c}^l (A^l)^{-1}$

É claro que

$$f(\underline{x}^+) \underline{c} \underline{x}^+ = \underline{c}^l \underline{x}^+ = \underline{c}^l (A^l)^{-1} \underline{b} = \varnothing(\underline{w}^*)$$

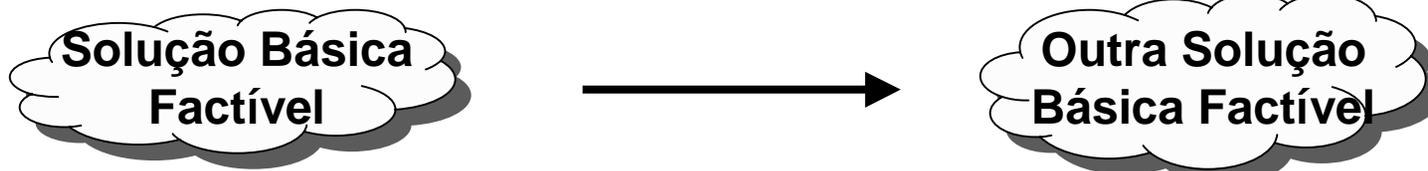
$$f(\underline{x}^+) = \varnothing(\underline{w}^*)$$

O que justifica o nome OTIMISTA: para qualquer x^* factível de (P):

$$f(\underline{x}^+) = \varnothing(\underline{w}^*) \geq F(\underline{x}^*)$$

3. PARALELO COM O MÉTODO PRIMAL SIMPLEX

No método Primal Simplex (clássico):



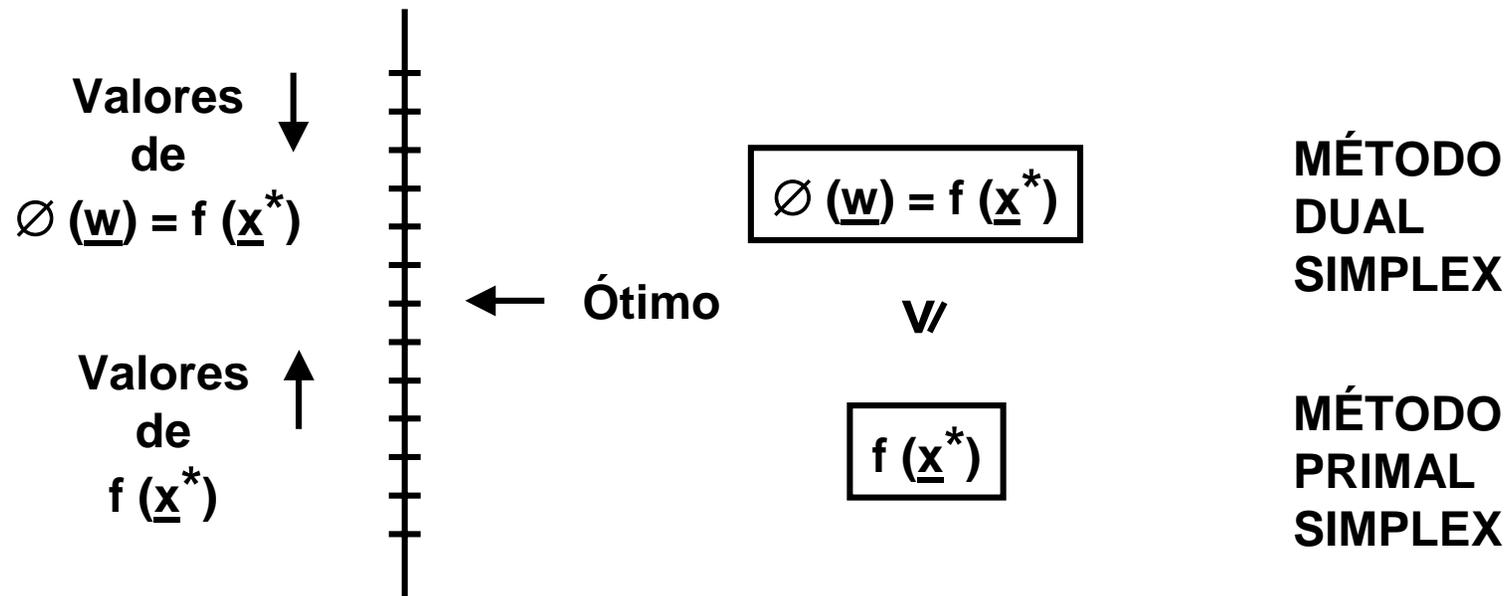
melhorando a função objetivo (busca da otimalidade)

NO MÉTODO DUAL SIMPLEX



piorando a função objetivo (busca da factibilidade)

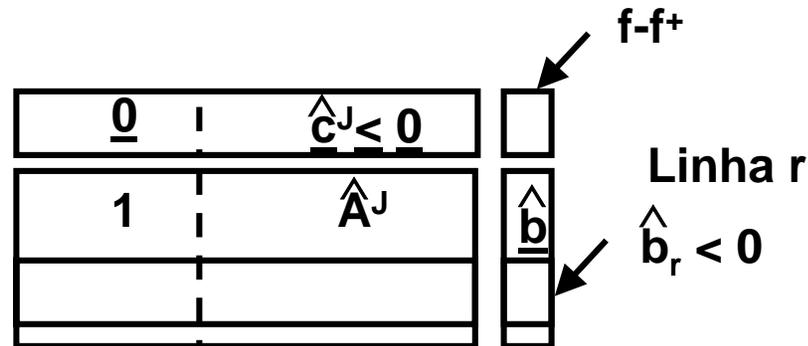
Primal Simplex	{	garantia da factibilidade: $\hat{\underline{b}} \geq \underline{0}$
		garantia da otimalidade: $\hat{\underline{c}}^J \leq \underline{0} ?$
Dual Simplex	{	garantia da otimalidade: $\hat{\underline{c}}^J \leq \underline{0}$
		busca da factibilidade : $\hat{\underline{b}} \geq \underline{0} ?$



MÉTODO DUAL SIMPLEX

- ☞ trabalha com o quadro do problema primal.
- ☞ corresponde a aplicar o método simplex clássico ao problema dual.

4. COMO APLICAR



Multiplica linha r por $p > 0$ e subtrai da linha da função objetivo:

$$f = (f+ + p \hat{b}_r) - p x_r + (\hat{c}^J - p \hat{A}_r^J) \underline{x}_J$$

QUAL DEVE SER O VALOR DE p ?

O maior possível, proporcionando piorar a função objetivo (solução menos otimista).

O QUE BLOQUEIA SEU CRESCIMENTO?

A garantia da otimalidade:

$$\hat{c}^J - p \hat{A}_r^J \text{ deve continuar } \leq 0$$

$$\frac{\hat{c}_s}{\hat{A}_r^s} = \text{MIN}_{\hat{A}_r^j \leq 0} \left\{ \frac{\hat{c}_j}{\hat{A}_r^j} \right\}$$

A variável x_r sai da base e x_s entra:

$$\text{PIVOT: } \hat{A}_r^s < 0$$

A atualização da base requer uma operação de PIVOTEAMENTO.

5. COMENTÁRIOS

- Se não houver bloqueio para p?
- (p) ilimitado: é possível?

Não conhecemos uma solução otimista que é “melhor que a ótima”!!

- Variáveis entrando e saindo da base.

Métodos primal e dual: inversão de ordem

- Fase I para o método DUAL SIMPLEX?

6. EXEMPLO : Dual Simplex

MINIMIZAR $3x_1 + 4x_2 + 5x_3$
s.a $x_1 + 2x_2 + 3x_3 \geq 5$ $x \geq 0$
 $2x_1 + 2x_2 + x_3 \geq 6$

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	RHS
3	4	5	0	0	f
1	2	3	-1	0	5
2	2	1	0	-1	6

$I = \{4, 5\}$

**FORMA
PREPARADA**

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	RHS
3	4	5	0	0	f
-1	-2	-3	1	0	-5
-2	-2	-1	0	1	-6

← $A_r = A_2$

Escolha da coluna bloqueio -s :

$$p = - \frac{\hat{C}_s}{\hat{A}_r} = \text{MIN} \{ -3/-2; -4/-2; -5/-1 \} = 3/2 \Rightarrow \boxed{s=1}$$

\downarrow S = 2

x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	RHS
0	1	7/2	0	3/2	f-9
0	-1	-5/2	1	-1/2	-2
1	1	1/2	0	-1/2	3

← $A_r = \hat{A}_1 (r=1)$

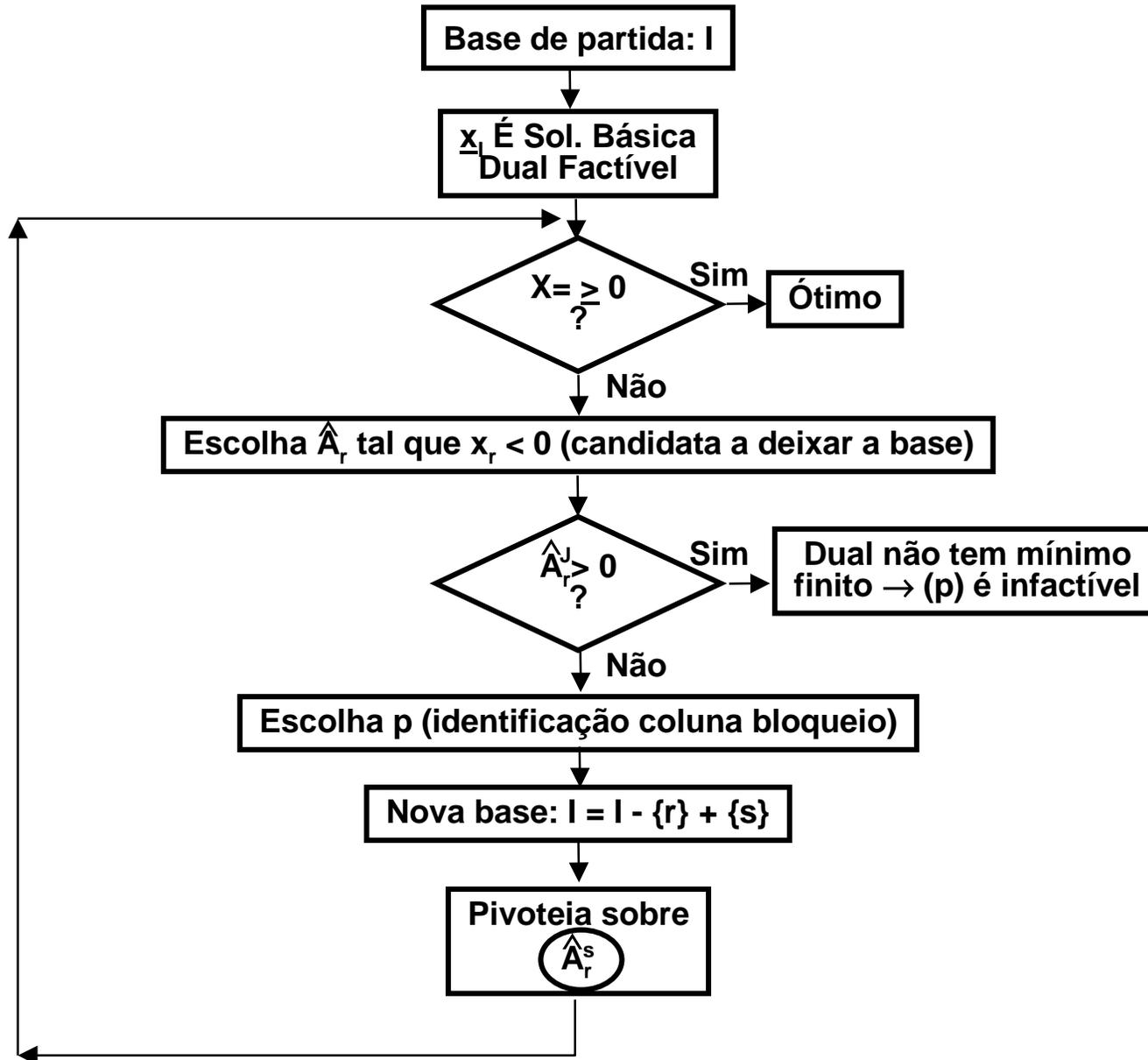
0	0	1	1	1	f-11
0	1	5/2	-1	1/2	2
1	0	-4/2	1	-1	1

Solução Ótima:

$$x^* = [1 \ 2 \ 0 \ 0 \ 0]$$

$$f^* = 11$$

7. DIAGRAMA DE BLOCOS



ED.6

Resolver pelo método Dual - Simplex

$$\text{MIN } f = x_1 + x_2$$

$$\text{s.a } \begin{aligned} 2x_1 + x_2 &\geq 8 \\ 3x_1 + 7x_2 &\geq 21 \\ \underline{x} &\geq \underline{0} \end{aligned}$$

Reescrevendo

$$\text{MIN } f = x_1 + x_2$$

$$\text{s.a } \begin{aligned} -2x_1 - x_2 + x_3 &= -8 \\ -3x_1 - 7x_2 + x_4 &= -21 \\ \underline{x} &\geq \underline{0} \end{aligned}$$

x_1	x_2	x_3	x_4	
1	1	0	0	f
-2	-1	1	0	-8
-3	-7	0	1	-21

x_1	x_2	x_3	x_4	
$4/7$	0	0	$1/7$	f
$-11/7$	0	1	$-1/7$	-5
$3/7$	1	0	$-1/7$	-3

x_1	x_2	x_3	x_4	
0	0	$4/11$	$1/11$	f
1	0	$7/11$	$1/11$	$35/11$
0	1	$3/11$	$-2/11$	$18/11$

SOLUÇÃO ÓTIMA:

$$\begin{aligned}
 f &= 53/11 \\
 x_1 &= 35/11 \\
 x_2 &= 18/11 \\
 x_3 &= x_4 = 0
 \end{aligned}$$