

Método SIMPLEX

Marcone Jamilson Freitas Souza

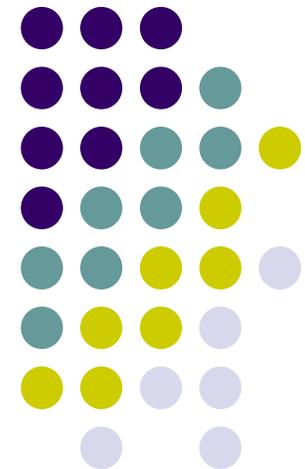
Departamento de Computação

Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação

Universidade Federal de Ouro Preto

<http://www.decom.ufop.br/prof/marcone>

E-mail: marcone@iceb.ufop.br



Resolução gráfica de PPL's



- Passos para resolver graficamente um PPL:
 - a) Determinar o gradiente da função objetivo (Gradiente é perpendicular à reta definida pela função objetivo)
 - b) Caminhar no sentido e direção do gradiente da função objetivo até tangenciar a região viável
 - c) O ponto de tangência representa a solução ótima x^*

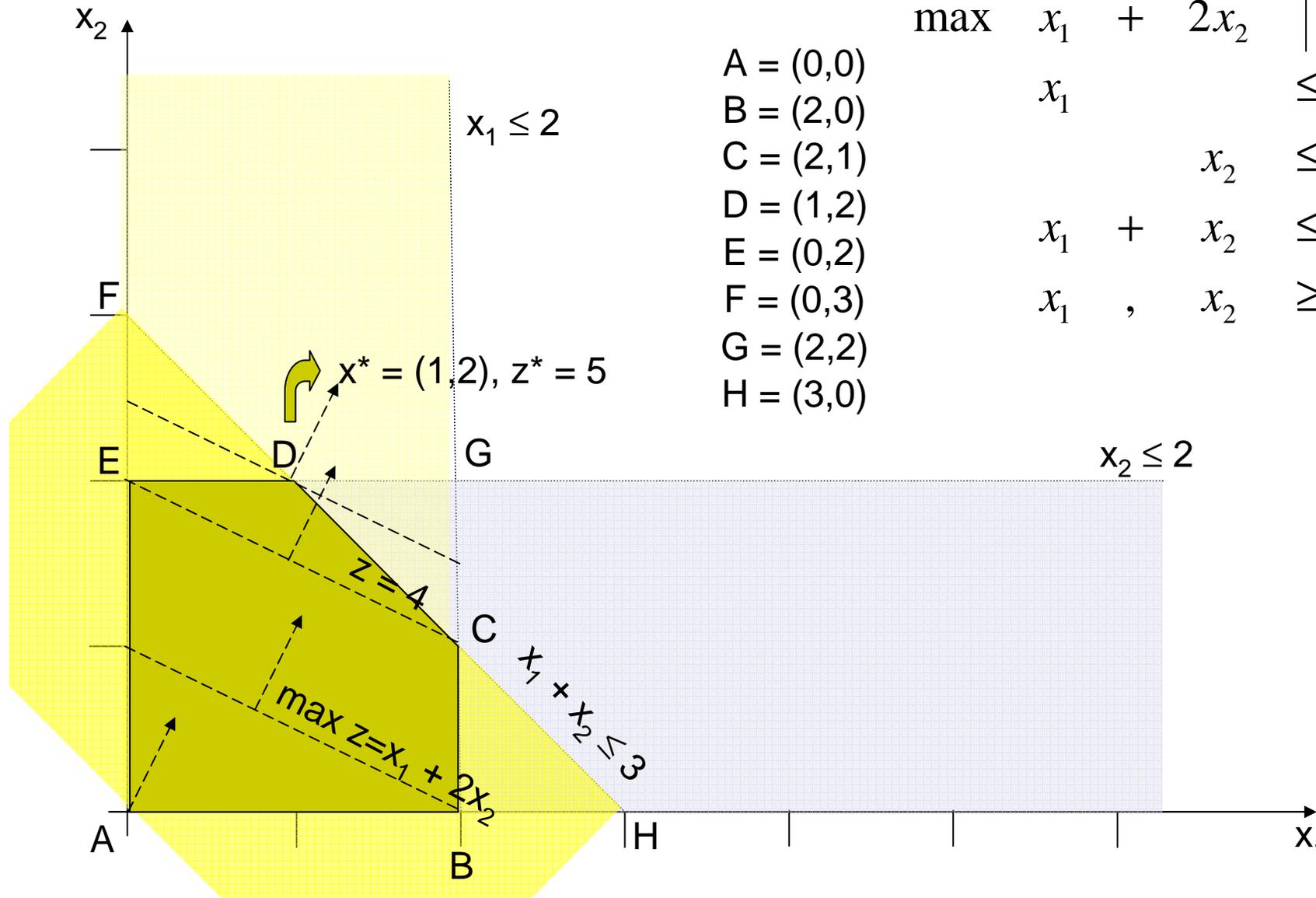
Fundamentação do Método SIMPLEX



Seja resolver o seguinte PPL:

$$\begin{array}{rcll} \max & x_1 & + & 2x_2 \\ & x_1 & & \leq 2 \\ & & x_2 & \leq 2 \\ & x_1 & + & x_2 \leq 3 \\ & x_1 & , & x_2 \geq 0 \end{array}$$

Fundamentação do Método SIMPLEX



- A = (0,0)
- B = (2,0)
- C = (2,1)
- D = (1,2)
- E = (0,2)
- F = (0,3)
- G = (2,2)
- H = (3,0)

$$\begin{array}{rcll}
 \max & x_1 & + & 2x_2 \\
 & x_1 & & \leq 2 \\
 & & & x_2 \leq 2 \\
 & x_1 & + & x_2 \leq 3 \\
 & x_1 & , & x_2 \geq 0
 \end{array}$$

Teorema Fundamental da Programação Linear

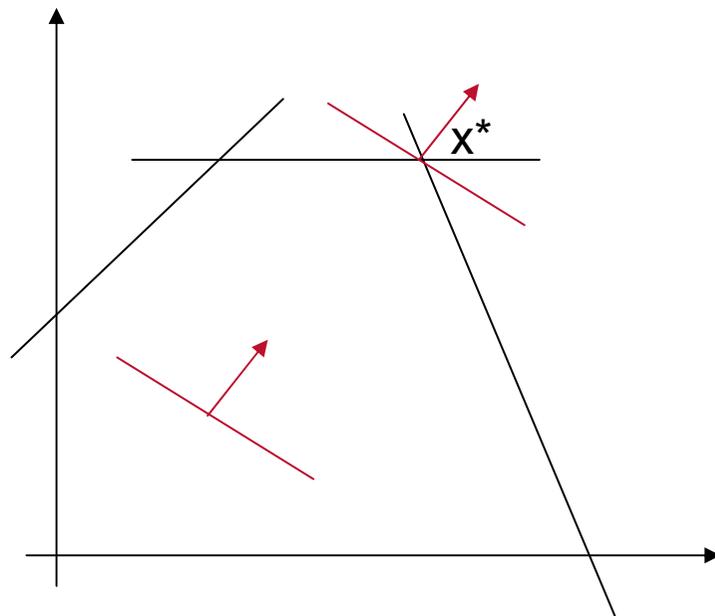


- O ótimo de um PPL, se existir, ocorre em pelo menos um vértice do conjunto de soluções viáveis.
- Situações que podem ocorrer com relação ao conjunto M de soluções viáveis:
 - 1) $M = \{\}$
Neste caso não há solução viável \Rightarrow Não há solução ótima

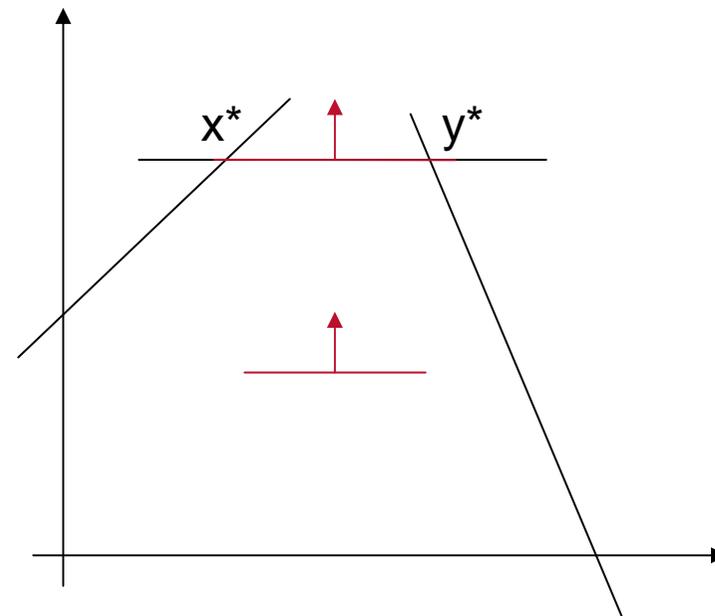
Teorema Fundamental da Programação Linear



- 2) M é não vazio
 - a) M é limitado



Única solução ótima, a qual é vértice

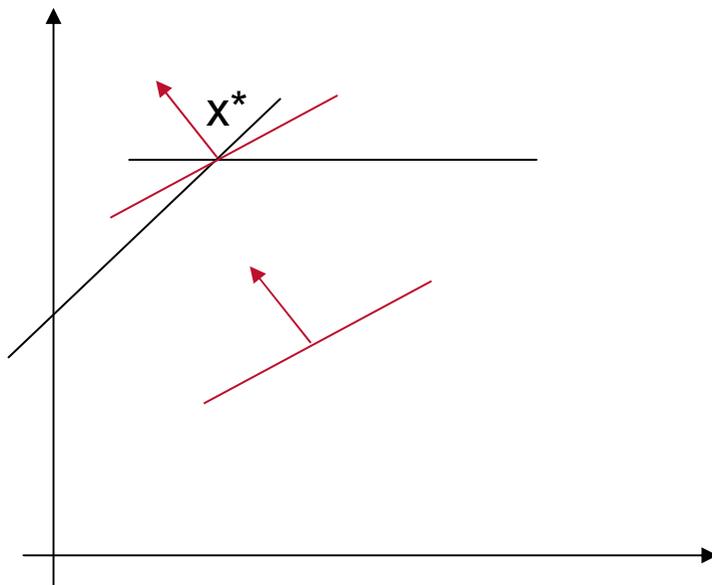


Infinidade de soluções ótimas, e pelo menos uma é vértice (no caso, duas são vértices)

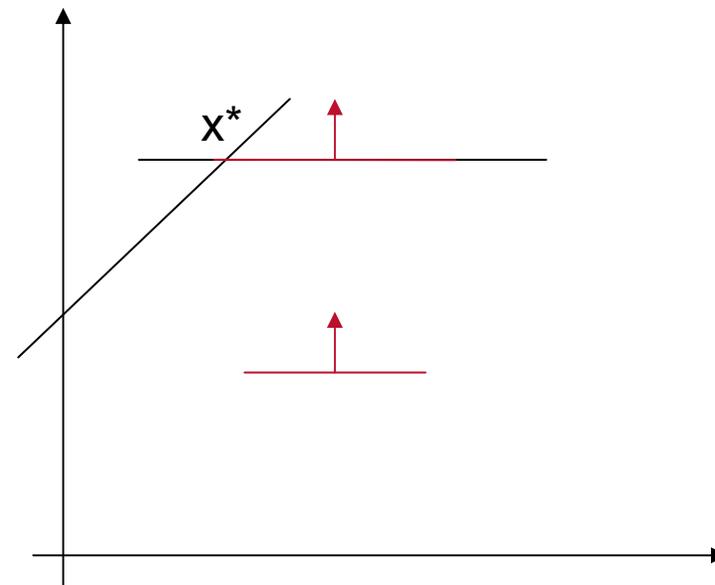
Teorema Fundamental da Programação Linear



- 2) M é não vazio
 - b) M é ilimitado



Única solução ótima, a qual é vértice

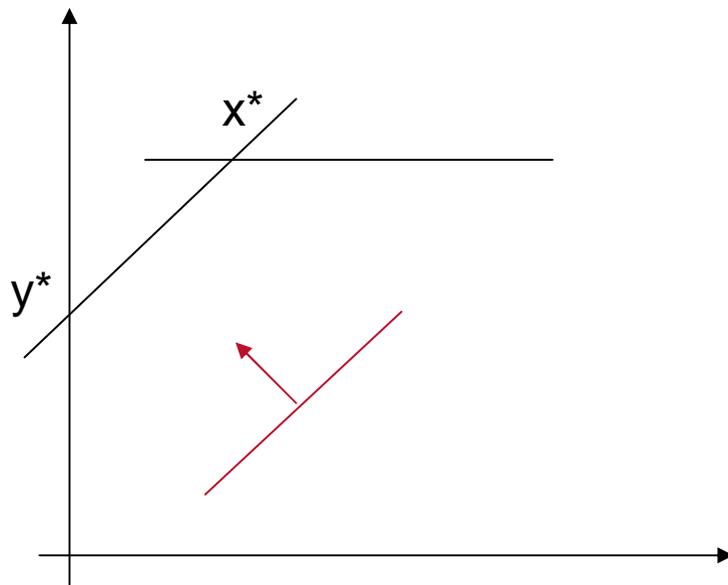


Infinidade de soluções ótimas, sendo uma vértice

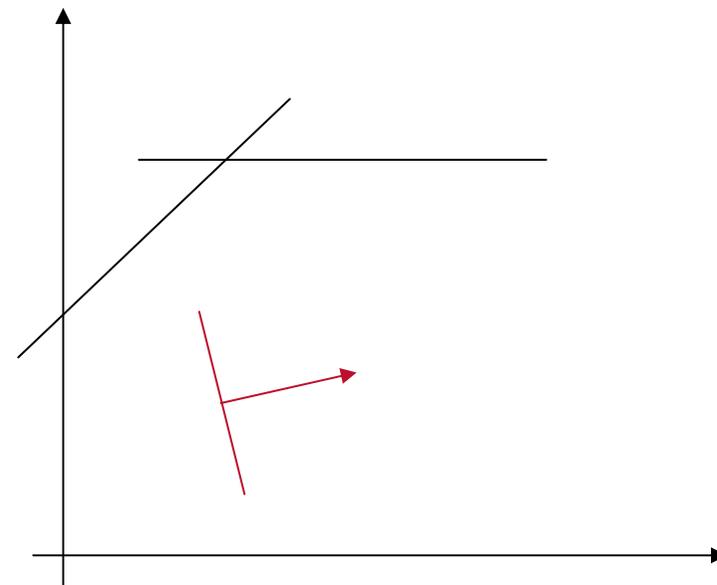
Teorema Fundamental da Programação Linear



- 2) M é não vazio
 - b) M é ilimitado



Infinidade de soluções ótimas, e pelo menos uma vértice (no caso, duas são vértices)



Não há soluções ótimas



Forma-padrão de um PPL

- PPL está na forma-padrão quando é posto na forma:

$$(\min) \text{ ou } (\max) z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \quad \forall i = 1, \dots, m$$

$$x_j \geq 0 \quad \forall j = 1, \dots, n$$

sendo $b_i \geq 0 \quad \forall i = 1, \dots, m$

Redução de um PPL qualquer à forma-padrão



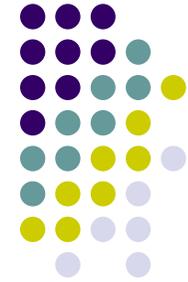
- Restrições do tipo \leq

$$2x_1 + 3x_2 \leq 5 \quad \longrightarrow \quad 2x_1 + 3x_2 + \underbrace{x_3}_{x_3 \geq 0} = 5$$

- Restrições do tipo \geq

$$x_1 + 6x_2 \geq 7 \quad \longrightarrow \quad x_1 + 6x_2 - \underbrace{x_4}_{x_4 \geq 0} = 7$$

Redução de um PPL qualquer à forma-padrão



- Existe $b_i < 0$

Solução: Basta multiplicar restrição i por -1

- Existem variáveis não-positivas:

Seja $x_k \leq 0$:

Solução: Criar variável x_k' tal que $x_k' = -x_k$

Assim, modelo terá variável $x_k' \geq 0$

Redução de um PPL qualquer à forma-padrão



- Existem variáveis livres, isto é, variáveis x_k que podem assumir qualquer valor real (negativo, nulo ou positivo):

Solução: Substituir x_k por $x_k' - x_k''$, com $x_k' \geq 0$ e $x_k'' \geq 0$

$$x_k' > x_k'' \Leftrightarrow x_k > 0$$

$$x_k' = x_k'' \Leftrightarrow x_k = 0$$

$$x_k' < x_k'' \Leftrightarrow x_k < 0$$

- PPL é de maximização:

$$\max f(x) = - \min \{-f(x)\}$$

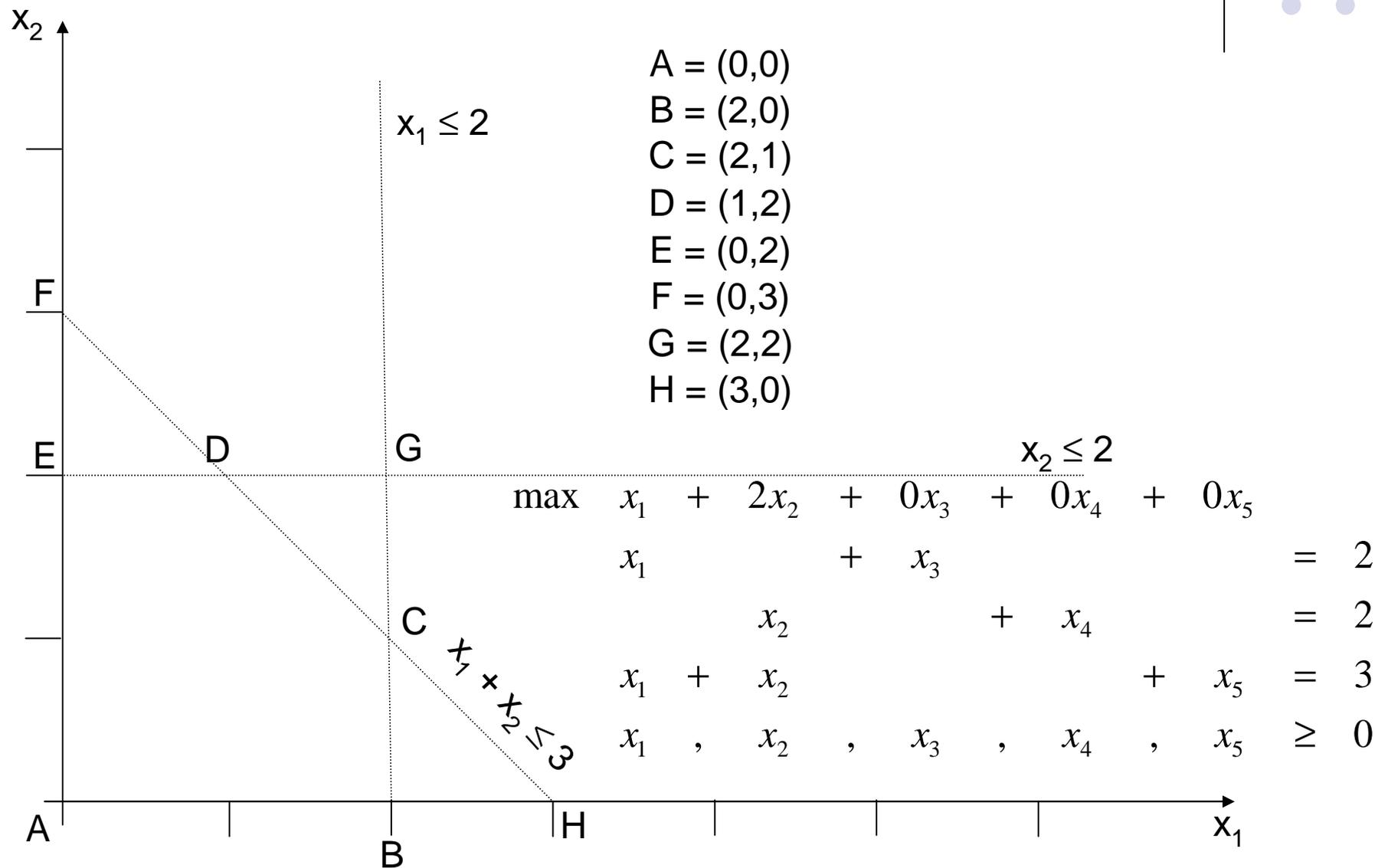
Caracterização de vértice



$$\begin{array}{rcl} \max & x_1 + 2x_2 & \\ & x_1 & \leq 2 \\ & & x_2 \leq 2 \\ & x_1 + x_2 & \leq 3 \\ & x_1, x_2 & \geq 0 \end{array} \quad \longrightarrow \quad \begin{array}{rcl} \max & x_1 + 2x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 & \\ & x_1 + x_3 & = 2 \\ & & x_2 + x_4 = 2 \\ & x_1 + x_2 & + x_5 = 3 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 & \geq 0 \end{array}$$

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}}_A \underbrace{\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix}}_x = \underbrace{\begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}}_b$$

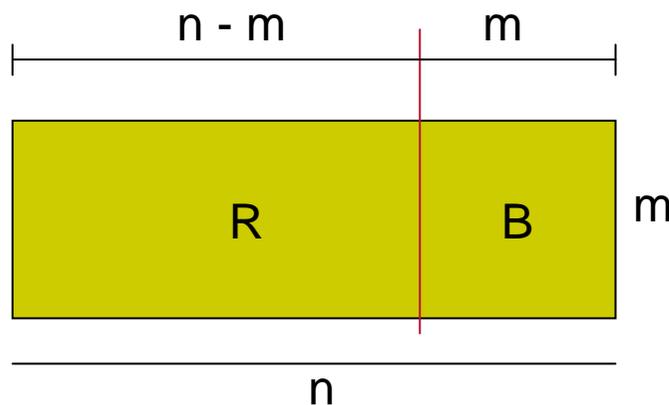
Caracterização de vértice





Caracterização de vértice

- Em um ponto no interior do conjunto (não pertencente a nenhuma aresta) não há variáveis nulas
- Em uma aresta há, pelo menos, uma variável nula
- Em um vértice há, pelo menos, $n-m$ variáveis nulas





Caracterização de vértice

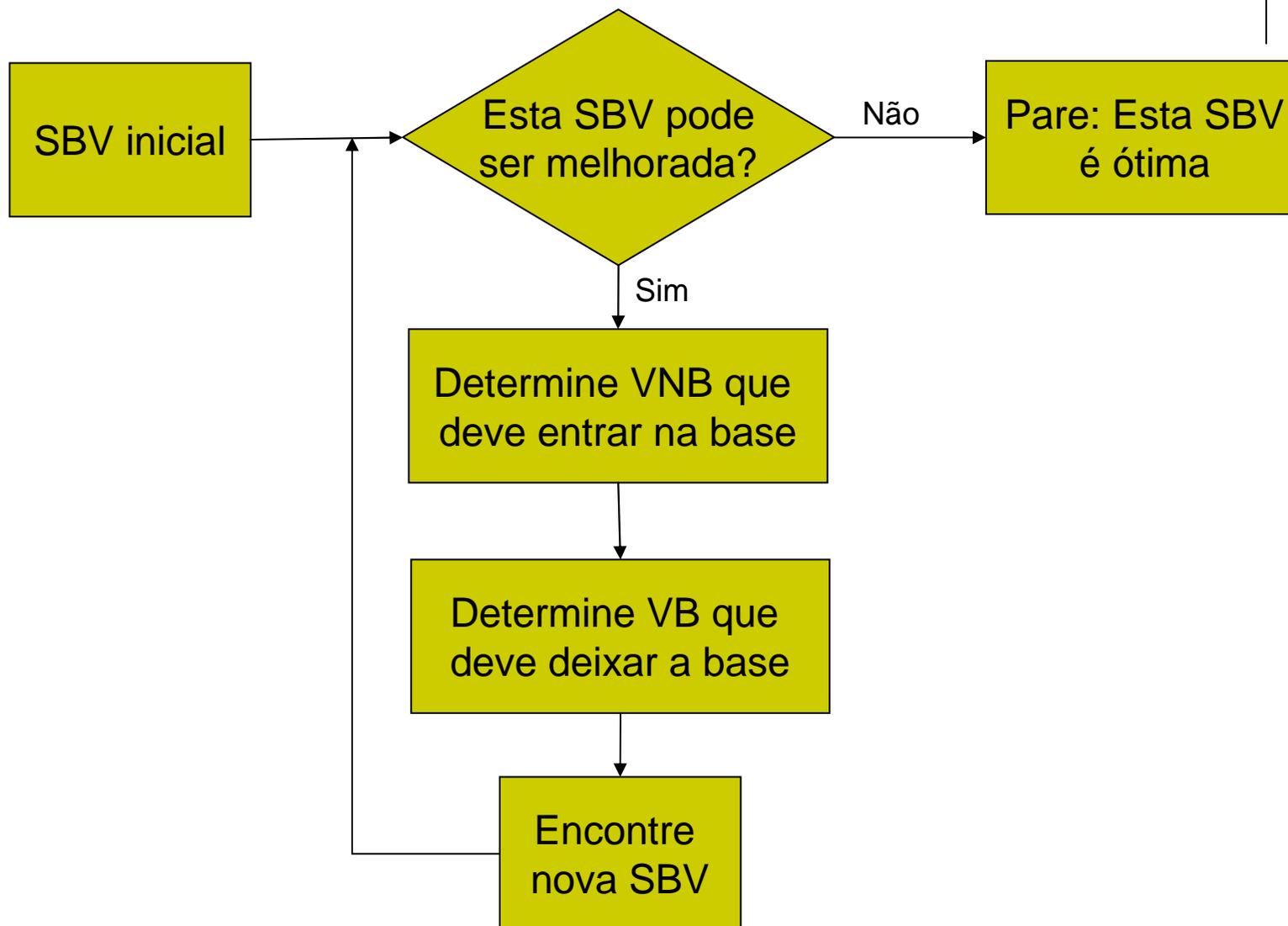
- Para gerar um vértice:
 - Escolher uma matriz não-singular B tal que:
$$Bx^B + Rx^R = b$$
 - Fazer $x^R = 0$
 - Se ao resolver o sistema $Bx^B = b$, for obtido $x^B \geq 0$, então $x = (x^B \ x^R)^t = (x^B \ 0)^t$ é vértice
- Deste procedimento resulta uma **Solução Básica Viável (SBV)**, com o significado geométrico de **vértice**.



Definições

- $B =$ base
- $x = (x^B \ x^R)^t$
 - $x^B =$ vetor das variáveis básicas
 - $x^R =$ vetor das variáveis não-básicas
- Solução Básica (SB): vetor x tal que
$$Bx^B = b \text{ e } x^R = 0$$
- Solução Básica Viável (SBV): vetor x tal que
$$Bx^B = b; \ x^B \geq 0 \text{ e } x^R = 0$$
- Solução Básica Viável Degenerada (SBVD): É uma SBV em que existe variável básica nula

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



$$\begin{aligned} \max \quad & x_1 + 2x_2 = z \\ & x_1 \leq 2 \\ & \quad x_2 \leq 2 \\ & x_1 + x_2 \leq 3 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} \max \quad & x_1 + 2x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 = z \\ & x_1 + x_3 = 2 \\ & \quad x_2 + x_4 = 2 \\ & x_1 + x_2 + x_5 = 3 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}}_A \underbrace{\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix}}_x = \underbrace{\begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}}_b$$

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
x_3	1	0	1	0	0	2
x_4	0	1	0	1	0	2
x_5	1	1	0	0	1	3
	1	2	0	0	0	z

PPL na forma canônica: Base é a identidade e coeficientes das VB's na função objetivo são todos nulos.

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
x_3	1	0	1	0	0	2
x_4	0	1	0	1	0	2
x_5	1	1	0	0	1	3
	1	2	0	0	0	z

$$VB = \{x_3 = 2, x_4 = 2, x_5 = 3\}$$

$$VNB = \{x_1 = 0, x_2 = 0\}$$

Solução inicial:

$$x^{(0)} = (0 \ 0 \ 2 \ 2 \ 3)^t ; z = 0$$

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
	(L_1) x_3	1	0	1	0	0	2
←	(L_2) x_4	0	●	0	1	0	2
	(L_3) x_5	1	1	0	0	1	3
	(L_4)	1	2	0	0	0	z

Transformações elementares:

$$L_3 \leftarrow -L_2 + L_3$$

$$L_4 \leftarrow -2L_2 + L_4$$

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
(L_1)	x_3	1	0	1	0	0	2
(L_2)	x_2	0	1	0	1	0	2
(L_3)	x_5	1	0	0	-1	1	1
(L_4)		1	0	0	-2	0	$z-4$

$$VB = \{x_3 = 2, x_2 = 2, x_5 = 1\}$$

$$VNB = \{x_1 = 0, x_4 = 0\}$$

Final da Iteração 1:

$$x^{(1)} = (0 \ 2 \ 2 \ 0 \ 1)^t ; z = 4$$

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
	(L_1) x_3	1	0	1	0	0	2
	(L_2) x_2	0	1	0	1	0	2
←	(L_3) x_5	●	0	0	-1	1	1
	(L_4)	1	0	0	-2	0	$z-4$

$$L_1 \leftarrow -L_3 + L_1$$

$$L_4 \leftarrow -L_3 + L_4$$

Princípio de funcionamento do Algoritmo SIMPLEX



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
(L_1)	x_3	0	0	1	1	-1	1
(L_2)	x_2	0	1	0	1	0	2
(L_3)	x_1	1	0	0	-1	1	1
(L_4)		0	0	0	-1	-1	$z-5$

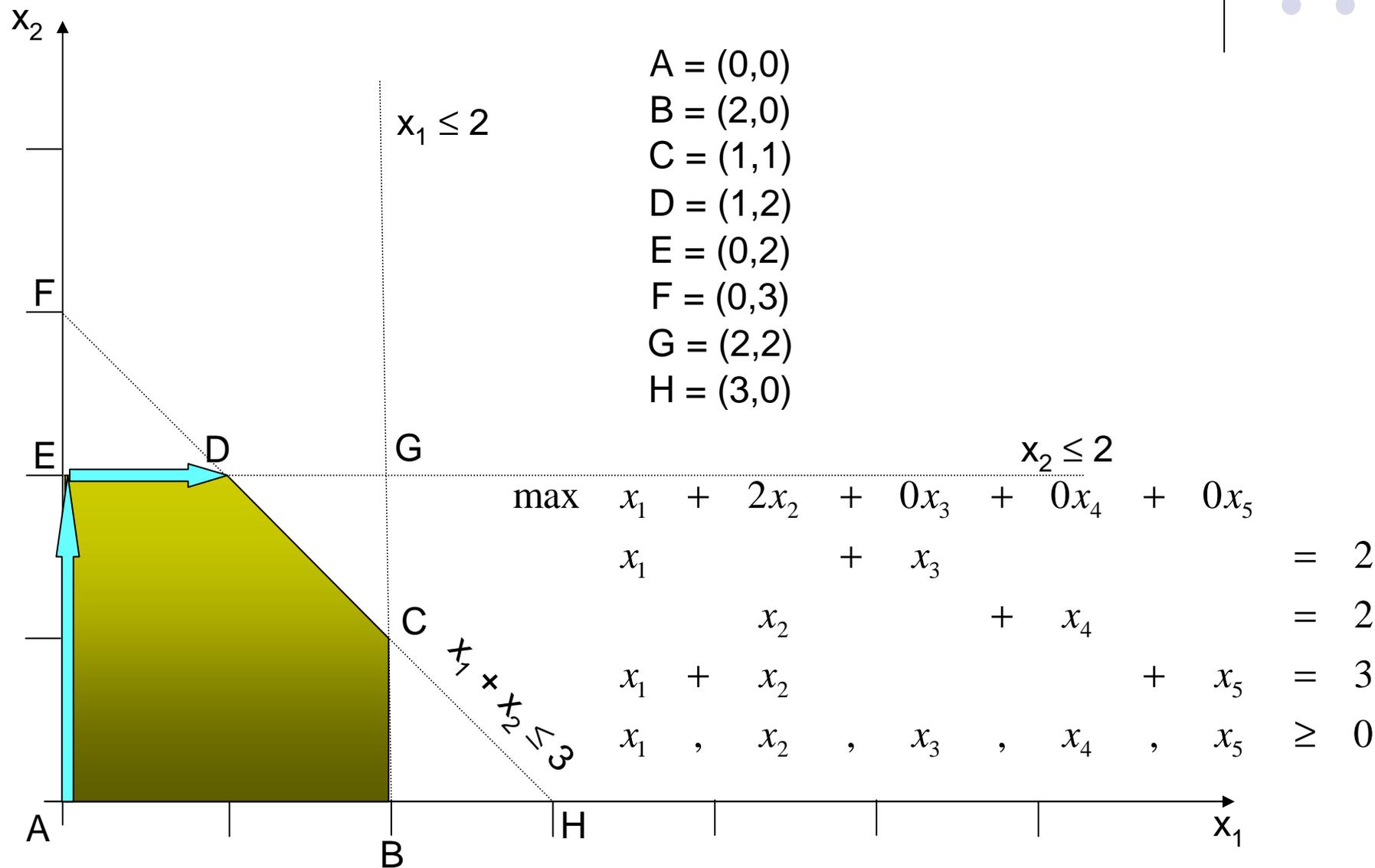
$$VB = \{x_1 = 1, x_2 = 2, x_3 = 1\}$$

$$VNB = \{x_4 = 0, x_5 = 0\}$$

Final da Iteração 2:

$$x^{(2)} = (1 \ 2 \ 1 \ 0 \ 0)^t ; z = 5$$

Interpretação geométrica



Situação em que a origem não pode ser solução inicial:

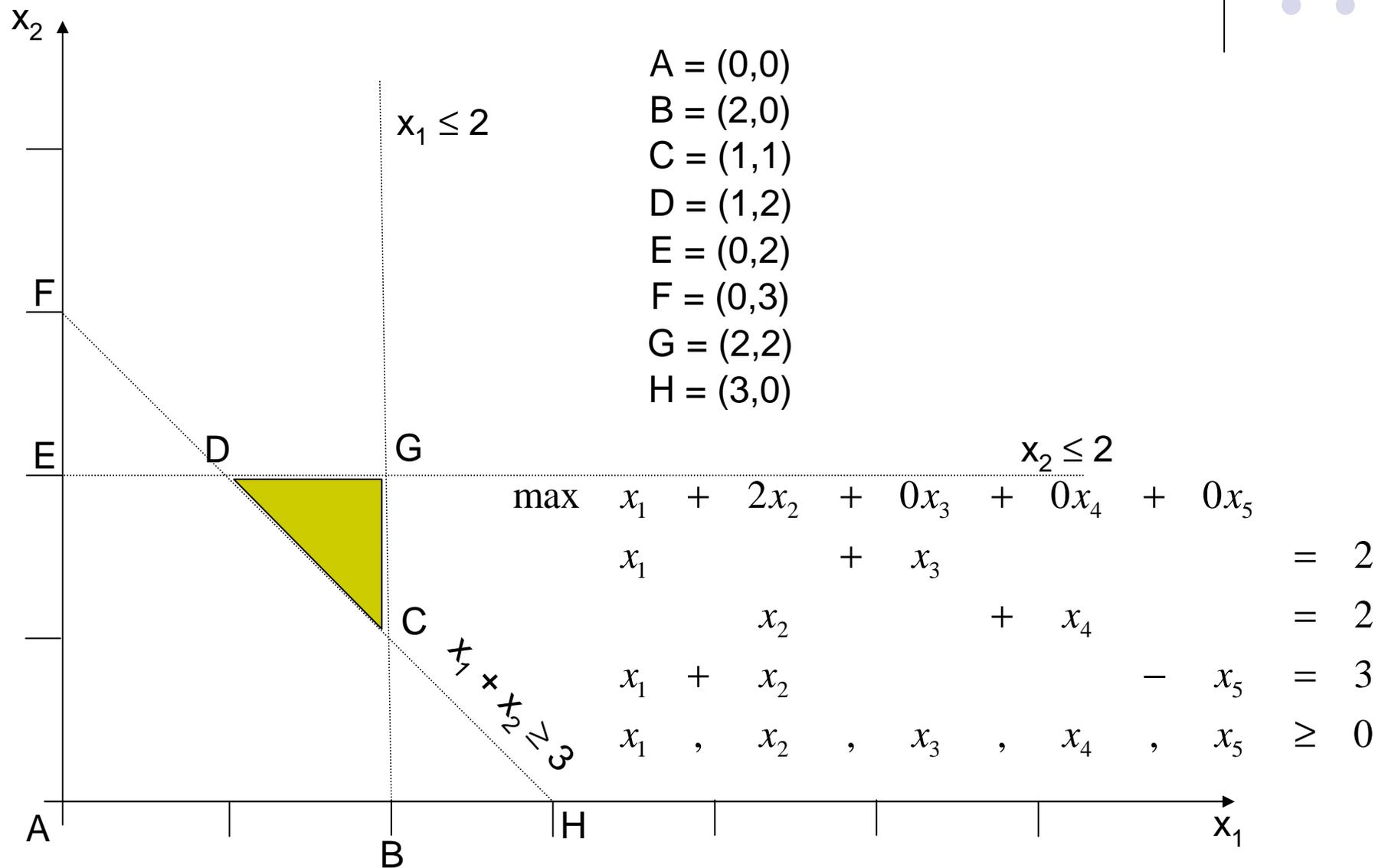
Exemplo 2



$$\begin{array}{rcl}
 \max & x_1 + 2x_2 & = z \\
 & x_1 & \leq 2 \\
 & & x_2 \leq 2 \\
 & x_1 + x_2 & \leq 3 \\
 & x_1, x_2 & \geq 0
 \end{array}
 \quad \longrightarrow \quad
 \begin{array}{rcl}
 \max & x_1 + 2x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 & = z \\
 & x_1 + x_3 & = 2 \\
 & & x_2 + x_4 = 2 \\
 & x_1 + x_2 - x_5 & = 3 \\
 & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 & \geq 0
 \end{array}$$

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}}_{\mathbf{A}} \underbrace{\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix}}_{\mathbf{x}} = \underbrace{\begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}}_{\mathbf{b}}$$

Método das Duas Fases





Método das Duas Fases

- Primeira fase (Criar problema auxiliar P'):
 - Introduzir variáveis de folga e variáveis artificiais
 - Variáveis de folga: introduzidas quando há variáveis do tipo \geq ou \leq
 - Variáveis artificiais: introduzidas quando há restrições do tipo \geq ou $=$
 - Criar função objetivo artificial:

$$z^a = \sum_i x_i^a \quad \forall i$$

- Variáveis básicas iniciais: variáveis de folga associadas às restrições \leq e variáveis artificiais
- Objetivo da primeira fase: minimizar a função objetivo artificial
- Caminhar de SBV em SBV de P' até alcançar SBV do problema original P (situação que ocorre quando todas as variáveis artificiais são nulas).

Método das Duas Fases



- Segunda fase:
 - A partir de uma SBV do problema original P, gerar SBV cada vez melhores até se atingir a solução ótima.
- Aplicando o método das duas fases ao PPL dado, tem-se:

$$\begin{array}{rcccccccc} \min & 0x_1 & + & 0x_2 & + & 0x_3 & + & 0x_4 & + & 0x_5 & + & 1x_1^a & = & z^a \\ \max & x_1 & + & 2x_2 & + & 0x_3 & + & 0x_4 & + & 0x_5 & + & 0x_1^a & = & z \\ & x_1 & & & + & x_3 & & & & & & & = & 2 \\ & & & x_2 & & & + & x_4 & & & & & = & 2 \\ & x_1 & + & x_2 & & & - & x_5 & + & x_1^a & = & 3 \\ & x_1 & , & x_2 & , & x_3 & , & x_4 & , & x_5 & , & x_1^a & \geq & 0 \end{array}$$



Método das Duas Fases

VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	
(L_1)	x_3	1	0	1	0	0	2
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	2
(L_3)	x_1^a	1	1	0	0	-1	3
(L_4)		0	0	0	0	1	z^a
(L_5)		1	2	0	0	0	z

Redução à forma canônica: $L_4 \leftarrow -L_3 + L_4$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	
$\leftarrow (L_1)$	x_3	●	0	1	0	0	0	2
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	0	2
(L_3)	x_1^a	1	1	0	0	-1	1	3
(L_4)		-1	-1	0	0	1	0	$z^a - 3$
(L_5)		1	2	0	0	0	0	z

$$L_3 \leftarrow -L_1 + L_3$$

$$L_4 \leftarrow L_1 + L_4$$

$$L_5 \leftarrow -L_1 + L_5$$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	
(L_1)	x_1	1	0	1	0	0	0	2
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	0	2
(L_3)	x_1^a	0		-1	0	-1	1	1
(L_4)		0	-1	1	0	1	0	$z^a - 1$
(L_5)		0	2	-1	0	0	0	$z - 2$



$$L_2 \leftarrow -L_3 + L_2$$

$$L_4 \leftarrow L_3 + L_4$$

$$L_5 \leftarrow -2L_3 + L_5$$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	
(L_1)	x_1	1	0	1	0	0	0	2
(L_2)	x_4	0	0	1	1	1	-1	1
(L_3)	x_2	0	1	-1	0	-1	1	1
(L_4)		0	0	1	0	0	1	z^a
(L_5)		0	0	1	0	2	-2	$z-4$

Fim da primeira fase: $z^a = 0$

$x = (2, 1); z = 4$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
	(L ₁) x_1	1	0	1	0	0	2
←	(L ₂) x_4	0	0	1	1	●	1
	(L ₃) x_2	0	1	-1	0	-1	1
	(L ₄)	0	0	1	0	2	$z-4$

$$L_3 \leftarrow L_2 + L_3$$

$$L_4 \leftarrow -2L_2 + L_4$$

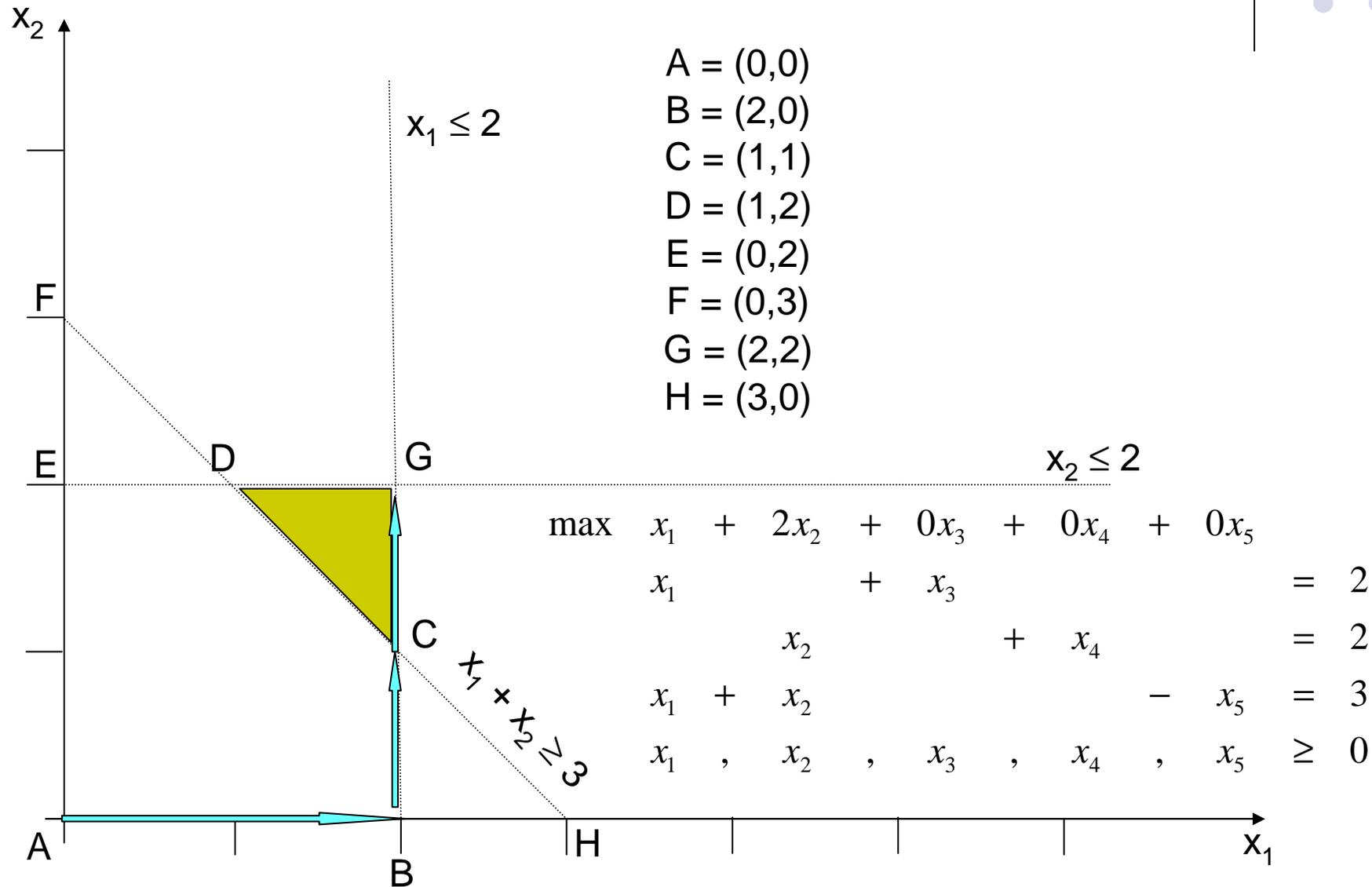


Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
(L_1)	x_1	1	0	1	0	0	2
(L_2)	x_5	0	0	1	1	1	1
(L_3)	x_2	0	1	0	1	0	2
(L_4)		0	0	-1	-2	0	$z-6$

Solução ótima: $x^* = (2,2)$; $z^* = 6$

Método das Duas Fases: Interpretação Geométrica



Outro exemplo de aplicação do Método das Duas Fases:

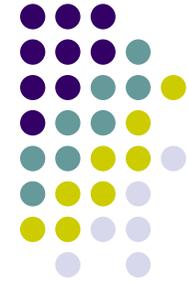
Exemplo 3



$$\begin{array}{rcl}
 \max & x_1 + 2x_2 & = z \\
 & x_1 & \leq 2 \\
 & x_2 & \leq 2 \\
 & x_1 + x_2 & \leq 3 \\
 & x_1, x_2 & \geq 0
 \end{array}
 \quad \longrightarrow \quad
 \begin{array}{rcl}
 \max & x_1 + 2x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 & = z \\
 & x_1 - x_3 & = 2 \\
 & x_2 + x_4 & = 2 \\
 & x_1 + x_2 - x_5 & = 3 \\
 & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 & \geq 0
 \end{array}$$

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}}_{\mathbf{A}} \underbrace{\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix}}_{\mathbf{x}} = \underbrace{\begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}}_{\mathbf{b}}$$

Método das Duas Fases: Exemplo 3



- Introduzindo variáveis artificiais no PPL dado, tem-se:

$$\begin{array}{l} \min \quad 0x_1 + 0x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 + 1x_1^a + 1x_2^a = z^a \\ \max \quad x_1 + 2x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 + 0x_1^a + 0x_2^a = z \\ \quad \quad x_1 \quad \quad \quad - x_3 \quad \quad \quad + x_1^a = 2 \\ \quad \quad \quad \quad x_2 \quad \quad \quad + x_4 = 2 \\ \quad \quad x_1 + x_2 \quad \quad \quad - x_5 \quad \quad \quad + x_2^a = 3 \\ \quad \quad x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_1^a, x_2^a \geq 0 \end{array}$$



Método das Duas Fases

VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a	
(L_1) x_1^a	1	0	-1	0	0	1	0	2
(L_2) x_4	0	1	0	1	0	0	0	2
(L_3) x_2^a	1	1	0	0	-1	0	1	3
(L_4)	0	0	0	0	0	1	1	z^a
(L_5)	1	2	0	0	0	0	0	z

Transf. para forma canônica:

$$L_4 \leftarrow -L_1 - L_3 + L_4$$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a		
←	(L_1)	x_1^a	●	0	-1	0	0	1	0	2
	(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	0	0	2
	(L_3)	x_2^a	1	1	0	0	-1	0	1	3
	(L_4)		-2	-1	1	0	1	0	0	$z^a - 5$
	(L_5)		1	2	0	0	0	0	0	z

$$L_3 \leftarrow -L_1 + L_3$$

$$L_4 \leftarrow 2L_1 + L_4$$

$$L_5 \leftarrow -L_1 + L_5$$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a	
(L_1)	x_1	1	0	-1	0	0	1	0	2
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	0	0	2
(L_3)	x_2^a	0		1	0	-1	-1	1	1
(L_4)		0	-1	-1	0	1	2	0	$z^a - 1$
(L_5)		0	2	1	0	0	-1	0	$z - 2$



$$L_2 \leftarrow -L_3 + L_2$$

$$L_4 \leftarrow L_3 + L_4$$

$$L_5 \leftarrow -2L_3 + L_5$$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a	
(L_1)	x_1	1	0	-1	0	0	1	0	2
(L_2)	x_4	0	0	-1	1	1	1	-1	1
(L_3)	x_2	0	1	1	0	-1	-1	1	1
(L_4)		0	0	0	0	0	1	1	z^a
(L_5)		0	0	-1	0	2	1	-2	$z-4$

Fim da primeira fase: $z^a = 0$

$x = (2, 1); z = 4$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5		
	(L_1)	x_1	1	0	-1	0	2	
	(L_2)	x_4	0	0	-1	1	1	
	(L_3)	x_2	0	1	1	0	-1	1
	(L_4)		0	0	-1	0	2	$z-4$

$$L_3 \leftarrow L_2 + L_3$$

$$L_4 \leftarrow -2L_2 + L_4$$



Método das Duas Fases

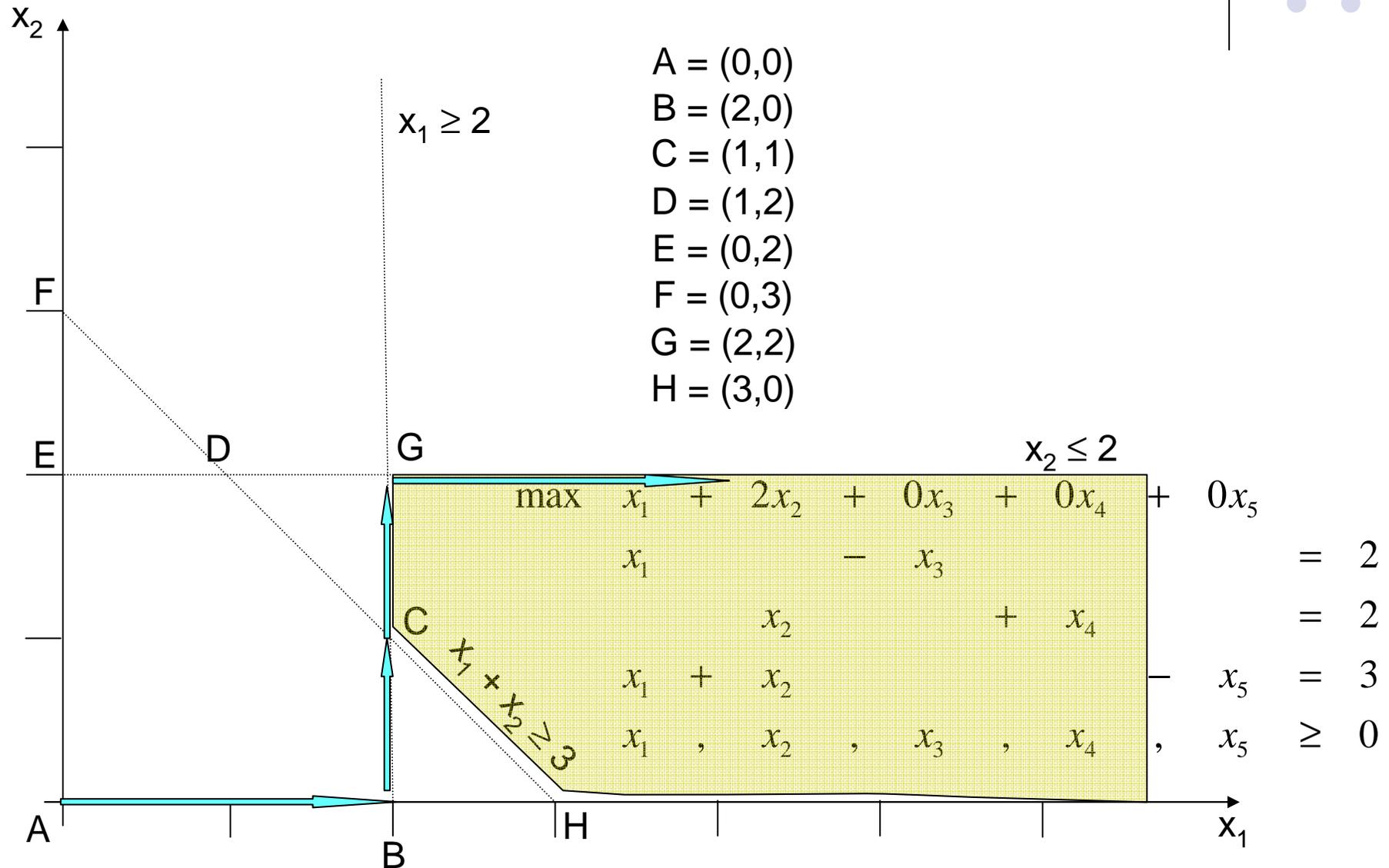


	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
(L_1)	x_1	1	0	-1	0	0	2
(L_2)	x_5	0	0	-1	1	1	1
(L_3)	x_2	0	1	0	1	0	2
(L_4)		0	0	1	-2	0	$z-6$

x_3 pode entrar na base melhorando o valor de z indefinidamente. Assim, não há solução ótima.

Método das Duas Fases:

Interpretação Geométrica do Exemplo 3





Método das Duas Fases: Exemplo 4

$$\begin{array}{l} \min \quad x_1 + x_2 = z \\ x_1 \leq 2 \\ x_2 \leq 2 \\ x_1 + x_2 \leq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{array} \quad \longrightarrow \quad \begin{array}{l} \min \quad x_1 + x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 = z \\ x_1 - x_3 = 2 \\ x_2 + x_4 = 2 \\ x_1 + x_2 - x_5 = 3 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{array}$$

$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}}_{\mathbf{A}} \underbrace{\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix}}_{\mathbf{x}} = \underbrace{\begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}}_{\mathbf{b}}$$

Método das Duas Fases: Exemplo 4



- Introduzindo variáveis artificiais no PPL dado, tem-se:

$$\begin{array}{rcccccccc}
 \min & 0x_1 & + & 0x_2 & + & 0x_3 & + & 0x_4 & + & 0x_5 & + & 1x_1^a & + & 1x_2^a & = & z^a \\
 \min & x_1 & + & x_2 & + & 0x_3 & + & 0x_4 & + & 0x_5 & + & 0x_1^a & + & 0x_2^a & = & z \\
 & x_1 & & & - & x_3 & & & & & + & x_1^a & & & = & 2 \\
 & & & x_2 & & & + & x_4 & & & & & & & = & 2 \\
 & x_1 & + & x_2 & & & - & x_5 & & & + & x_2^a & = & 3 \\
 & x_1 & , & x_2 & , & x_3 & , & x_4 & , & x_5 & , & x_1^a & , & x_2^a & \geq & 0
 \end{array}$$



Método das Duas Fases

VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a	
(L_1) x_1^a	1	0	-1	0	0	1	0	2
(L_2) x_4	0	1	0	1	0	0	0	2
(L_3) x_2^a	1	1	0	0	-1	0	1	3
(L_4)	0	0	0	0	0	1	1	z^a
(L_5)	1	1	0	0	0	0	0	z

Transf. para forma canônica:

$$L_4 \leftarrow -L_1 - L_3 + L_4$$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a	
 (L_1)	x_1^a		0	-1	0	0	1	0	2
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	0	0	2
(L_3)	x_2^a	1	1	0	0	-1	0	1	3
(L_4)		-2	-1	1	0	1	0	0	$z^a - 5$
(L_5)		1	1	0	0	0	0	0	z

$$L_3 \leftarrow -L_1 + L_3$$

$$L_4 \leftarrow 2L_1 + L_4$$

$$L_5 \leftarrow -L_1 + L_5$$



Método das Duas Fases



	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a		
	(L_1)	x_1	1	0	-1	0	0	1	0	2
	(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	0	0	2
←	(L_3)	x_2^a	0		1	0	-1	-1	1	1
	(L_4)		0	-1	-1	0	1	2	0	$z^a - 1$
	(L_5)		0	1	1	0	0	-1	0	$z - 2$

$$L_2 \leftarrow -L_3 + L_2$$

$$L_4 \leftarrow L_3 + L_4$$

$$L_5 \leftarrow -L_3 + L_5$$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_1^a	x_2^a	
(L_1)	x_1	1	0	-1	0	0	1	0	2
(L_2)	x_4	0	0	-1	1	1	1	-1	1
(L_3)	x_2	0	1	1	0	-1	-1	1	1
(L_4)		0	0	0	0	0	1	1	z^a
(L_5)		0	0	0	0	1	1	-1	$z-3$

Fim da primeira fase: $z^a = 0$

$x = (2, 1); z = 3$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5		
	(L_1)	x_1	1	0	-1	0	0	2
	(L_2)	x_4	0	0	-1	1	1	1
←	(L_3)	x_2	0	1	●	0	-1	1
	(L_4)		0	0	0	0	1	$z-3$

Solução ótima: $z = 3$; $x_1 = 2$; $x_2 = 1$; x_3 é VNB nula

$$L_1 \leftarrow L_3 + L_1$$

$$L_2 \leftarrow L_3 + L_2$$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
(L_1)	x_1	1	1	0	0	-1	3
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	2
(L_3)	x_3	0	1	1	0	-1	1
(L_4)		0	0	0	0	1	$z-3$

Outra solução ótima: $z = 3$; $x_1 = 3$; $x_2 = 0$



Método das Duas Fases

	VB	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	
(L_1)	x_1	1	1	0	0	-1	3
(L_2)	x_4	0	1	0	1	0	2
(L_3)	x_3	0	1	1	0	-1	1
(L_4)		0	0	0	0	1	$z-3$

Assim, todos os pontos da aresta que liga os pontos (2, 1) e (3, 0) são ótimos. Isto é, todos os pontos da forma:

$$x^* = (x_1, x_2) = \alpha \times (2, 1) + (1 - \alpha) \times (3, 0), \text{ sendo } \alpha \in [0,1]$$

Método das Duas Fases:

Interpretação Geométrica do Exemplo 4

