

Método Simplex

Prof. Marcelo de Souza

55MQU – Métodos Quantitativos
Universidade do Estado de Santa Catarina



Forma normal

Pré-condições para aplicação do método Simplex

- ▶ Função objetivo deve ser de **maximização**;

$$\text{maximiza} \quad \sum_{i \in [n]} c_i x_i$$

- ▶ Restrições devem ser **equações** com lado direito **não negativo**;
 - ▶ exceto restrições triviais (não-negatividade).

$$\sum_{i \in [n]} a_{ji} x_i = b_j, \quad \forall j \in [m]$$

- ▶ Todas as variáveis são não negativas.

$$x_i \geq 0, \quad \forall i \in [n]$$



Forma normal

Transformações (função objetivo)

Função objetivo de minimização para maximização (e vice-versa)

- ▶ Multiplica por -1 .

$$\textbf{minimiza} \quad z = 3x_1 - 2x_2 \quad \Longleftrightarrow \quad \textbf{maximiza} \quad -z = -3x_1 + 2x_2$$

Forma normal

Transformações (restrições)



Desigualdades para equações com lado direito não negativo

- ▶ As restrições representam limites no uso de algum recurso por meio de inequações;
- ▶ A diferença entre o primeiro e segundo membros da inequação indica a quantidade de recurso sobrando ou excedente;
- ▶ Para transformar desigualdades em equações introduzimos variáveis de **folga** ou **sobra**;
- ▶ Em caso de lado direito negativo, multiplicamos por -1 .



Forma normal

Transformações (restrições)

Desigualdades para equações com lado direito não negativo

- ▶ As restrições representam limites no uso de algum recurso por meio de inequações;
- ▶ A diferença entre o primeiro e segundo membros da inequação indica a quantidade de recurso sobrando ou excedente;
- ▶ Para transformar desigualdades em equações introduzimos variáveis de **folga** ou **sobra**;
- ▶ Em caso de lado direito negativo, multiplicamos por -1 .

$$3x_1 + 2x_2 \leq 16 \quad \Longleftrightarrow \quad 3x_1 + 2x_2 + s_1 = 16, \quad s_1 \geq 0$$



Forma normal

Transformações (restrições)

Desigualdades para equações com lado direito não negativo

- ▶ As restrições representam limites no uso de algum recurso por meio de inequações;
- ▶ A diferença entre o primeiro e segundo membros da inequação indica a quantidade de recurso sobrando ou excedente;
- ▶ Para transformar desigualdades em equações introduzimos variáveis de **folga** ou **sobra**;
- ▶ Em caso de lado direito negativo, multiplicamos por -1 .

$$3x_1 + 2x_2 \leq 16 \quad \Longleftrightarrow \quad 3x_1 + 2x_2 + s_1 = 16, \quad s_1 \geq 0$$

$$x_1 - 2x_2 \geq 6 \quad \Longleftrightarrow \quad x_1 - 2x_2 - S_1 = 6, \quad S_1 \geq 0$$

Forma normal

Transformações (restrições)



Desigualdades para equações com lado direito não negativo

- ▶ As restrições representam limites no uso de algum recurso por meio de inequações;
- ▶ A diferença entre o primeiro e segundo membros da inequação indica a quantidade de recurso sobrando ou excedente;
- ▶ Para transformar desigualdades em equações introduzimos variáveis de **folga** ou **sobra**;
- ▶ Em caso de lado direito negativo, multiplicamos por -1 .

$$3x_1 + 2x_2 \leq 16 \quad \Longleftrightarrow \quad 3x_1 + 2x_2 + s_1 = 16, \quad s_1 \geq 0$$

$$x_1 - 2x_2 \geq 6 \quad \Longleftrightarrow \quad x_1 - 2x_2 - s_1 = 6, \quad s_1 \geq 0$$

$$2x_1 - x_2 \geq -8 \quad \Longleftrightarrow \quad -2x_1 + x_2 + s_1 = 8, \quad s_1 \geq 0$$



Forma normal

Transformações (adicionais)

Restrição \leq em \geq (e vice-versa)

- Multiplica por -1 .

$$3x_1 + 2x_2 \leq 16 \quad \Longleftrightarrow \quad -3x_1 - 2x_2 \geq -16$$

Variável irrestrita x_i em não negativa

- Introduz novas variáveis $x_i^+ \geq 0$ e $x_i^- \geq 0$, e define $x_i = x_i^+ - x_i^-$.

$$2x_1 + x_2 \leq 10, \quad x_1 \geq 0, x_2 \leq 0 \quad \Longleftrightarrow \quad 2x_1 + x_2^+ - x_2^- \leq 10, \quad x_1, x_2 \geq 0.$$

Forma normal

Exemplo



Dado o modelo abaixo, apresente o modelo equivalente na forma normal.

$$\begin{array}{ll}\textbf{minimiza} & z = 2x_1 - x_2 \\ \textbf{sujeito a} & x_1 + x_2 \geq 2 \\ & 3x_1 + 2x_2 \leq 4 \\ & x_1 + 2x_2 = 3 \\ & x_1 \leq 0, x_2 \geq 0\end{array}$$

Forma normal

Exemplo



Dado o modelo abaixo, apresente o modelo equivalente na forma normal.

$$\text{minimiza } z = 2x_1 - x_2$$

$$\text{sujeito a } x_1 + x_2 \geq 2$$

$$3x_1 + 2x_2 \leq 4$$

$$x_1 + 2x_2 = 3$$

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



$$\text{maximiza } -z = -2x_1^+ - 2x_1^- + x_2$$

$$\text{sujeito a } x_1^+ - x_1^- + x_2 - s_1 = 2$$

$$3x_1^+ - 3x_1^- + 2x_2 + s_2 = 4$$

$$x_1^+ - x_1^- + 2x_2 = 3$$

$$x_1^+, x_1^-, x_2, s_1, s_2 \geq 0$$



Se o modelo de PL está na forma padrão:

- ▶ ele é representado por um conjunto de m equações em n variáveis;
- ▶ sendo $m < n$ (regra geral);
 - ▶ se $m = n$: o sistema possui uma única solução trivial;
 - ▶ se $m > n$: existem pelo menos $m - n$ restrições redundantes.



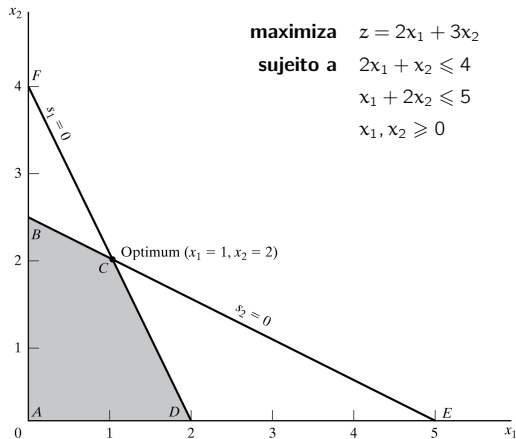
Se o modelo de PL está na forma padrão:

- ▶ ele é representado por um conjunto de m equações em n variáveis;
- ▶ sendo $m < n$ (regra geral);
 - ▶ se $m = n$: o sistema possui uma única solução trivial;
 - ▶ se $m > n$: existem pelo menos $m - n$ restrições redundantes.

Ao igualar $n - m$ variáveis a zero e resolver as m equações para as m variáveis restantes, obtemos uma **solução básica**, que corresponde a um ponto extremo (viável ou inviável) e, portanto, a uma solução candidata a ótima.

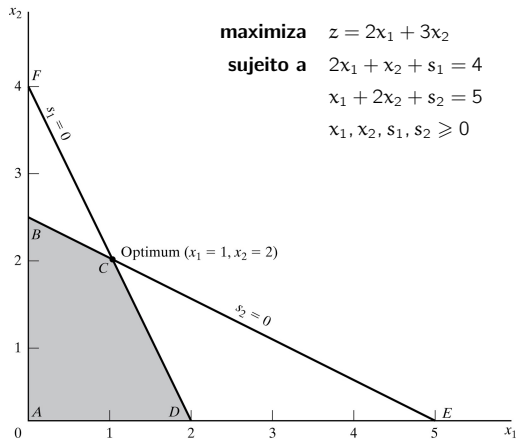
Conceitos fundamentais

Exemplo



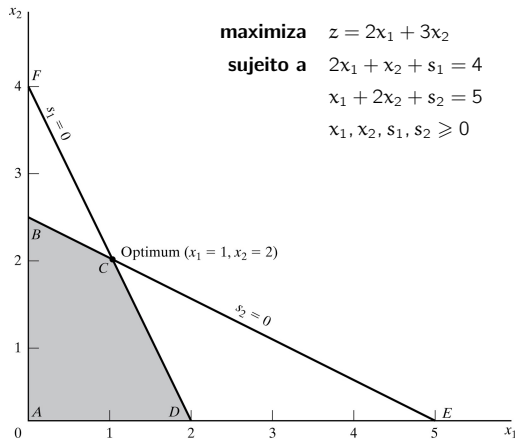
Conceitos fundamentais

Exemplo



Conceitos fundamentais

Exemplo

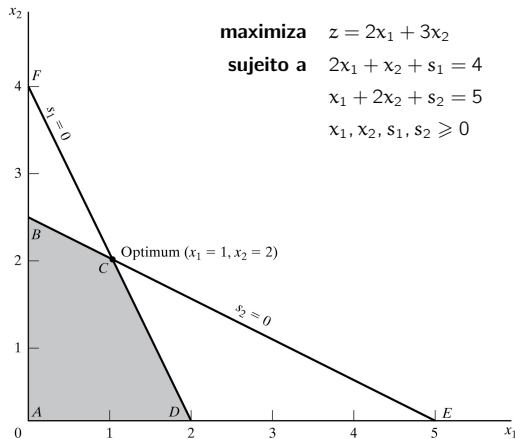


O sistema possui:

- ▶ $m = 2$ equações
 $\{2x_1 + x_2 + s_1 = 4, \quad x_1 + 2x_2 + s_2 = 5\};$
- ▶ $n = 4$ variáveis $\{x_1, x_2, s_1, s_2\}$

Conceitos fundamentais

Exemplo



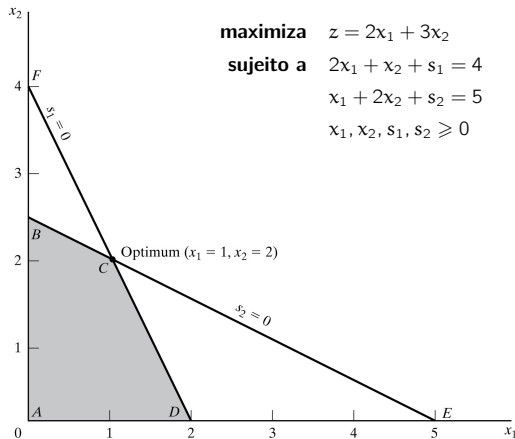
O sistema possui:

- ▶ $m = 2$ equações
 $\{2x_1 + x_2 + s_1 = 4, \quad x_1 + 2x_2 + s_2 = 5\};$
- ▶ $n = 4$ variáveis $\{x_1, x_2, s_1, s_2\}$

Logo, zerando $n - m = 4 - 2 = 2$ variáveis e determinando o valor das $m = 2$ variáveis restantes, obtemos uma solução básica.

Conceitos fundamentais

Exemplo



O sistema possui:

- ▶ $m = 2$ equações
 $\{2x_1 + x_2 + s_1 = 4, \quad x_1 + 2x_2 + s_2 = 5\};$
- ▶ $n = 4$ variáveis $\{x_1, x_2, s_1, s_2\}$

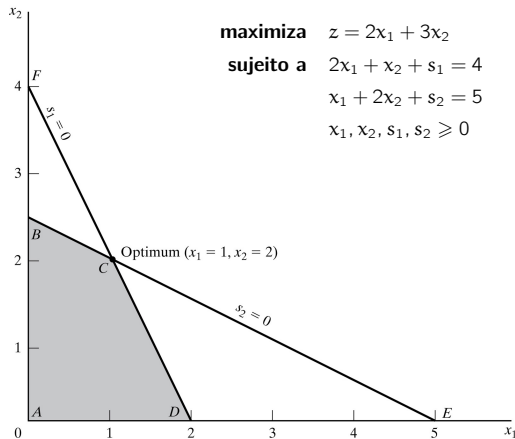
Logo, zerando $n - m = 4 - 2 = 2$ variáveis e determinando o valor das $m = 2$ variáveis restantes, obtemos uma solução básica.

Exemplos:

- ▶ $x_1 = 0, x_2 = 0 \rightarrow s_1 = 4, s_2 = 5$ (A)
- ▶ $s_1 = 0, s_2 = 0 \rightarrow x_1 = 1, x_2 = 2$ (B)
- ▶ $x_1 = 0, s_1 = 0 \rightarrow x_2 = 4, s_2 = -3$ (F)

Conceitos fundamentais

Exemplo



Todas as soluções básicas

Variáveis não básicas	Variáveis básicas	Solução básica	Ponto	Viável	Valor
(x_1, x_2)	(s_1, s_2)	(4, 5)	A	Sim	0
(x_1, s_1)	(x_2, s_2)	(4, -3)	F	Não	-
(x_1, s_2)	(x_2, s_1)	(2,5, 1,5)	B	Sim	7,5
(x_2, s_1)	(x_1, s_2)	(2, 3)	D	Sim	4
(x_2, s_2)	(x_1, s_1)	(5, -6)	E	Não	-
(s_1, s_2)	(x_1, x_2)	(1, 2)	C	Sim	8

A solução (1, 2) é a **solução ótima**, com valor 8.



Solução algébrica por busca exaustiva

1. Determina todas as soluções básicas do modelo;
 - ▶ Zera $n - m$ variáveis (não básicas) e determina o valor para as m variáveis restantes (básicas); repete para toda combinação possível.
2. Calcula o valor da função objetivo para cada solução básica viável e retorna a melhor.



Solução algébrica por busca exaustiva

1. Determina todas as soluções básicas do modelo;
 - Zera $n - m$ variáveis (não básicas) e determina o valor para as m variáveis restantes (básicas); repete para toda combinação possível.
2. Calcula o valor da função objetivo para cada solução básica viável e retorna a melhor.

Número total de soluções básicas é dado por

$$C_m^n = \frac{n!}{m!(n-m)!}$$

Para $n = 20$ e $m = 10$ (PL pequeno): $C_{10}^{20} = 184.756$ conjuntos de 10×10 equações!



Solução algébrica por busca exaustiva

1. Determina todas as soluções básicas do modelo;
 - ▶ Zera $n - m$ variáveis (não básicas) e determina o valor para as m variáveis restantes (básicas); repete para toda combinação possível.
2. Calcula o valor da função objetivo para cada solução básica viável e retorna a melhor.

Número total de soluções básicas é dado por

$$C_m^n = \frac{n!}{m!(n-m)!}$$

Para $n = 20$ e $m = 10$ (PL pequeno): $C_{10}^{20} = 184.756$ conjuntos de 10×10 equações!

Método simplex propõe estratégias para avaliar somente parte das soluções básicas viáveis.

Método Simplex

Natureza iterativa



Dado um programa linear na forma padrão:

1. Determina uma solução básica inicial;
2. Se a solução for ótima, retorna;
3. Caso contrário, determina a melhor solução básica adjacente;
4. Volta ao passo 2.

Método Simplex

Natureza iterativa



Dado um programa linear na forma padrão:

1. Determina uma solução básica inicial;
2. Se a solução for ótima, retorna;
3. Caso contrário, determina a melhor solução básica adjacente;
4. Volta ao passo 2.

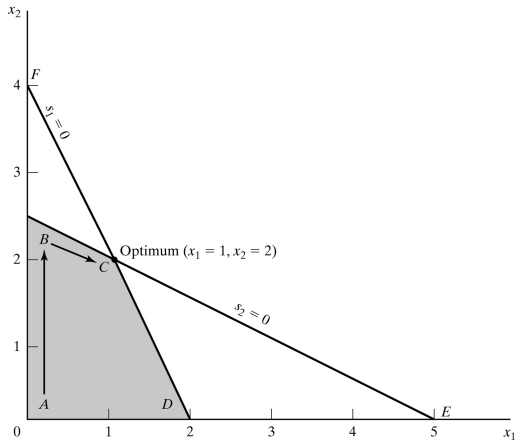
Solução básica inicial: geralmente $x_1 = 0$, $x_2 = 0$, com função objetivo $z = 0$.

Determinação da solução adjacente: seleciona a variável não básica que produz a maior taxa de melhoria na função objetivo.

- Neste caso, uma variável sai da base para dar lugar à nova.

Método Simplex

Visão geral

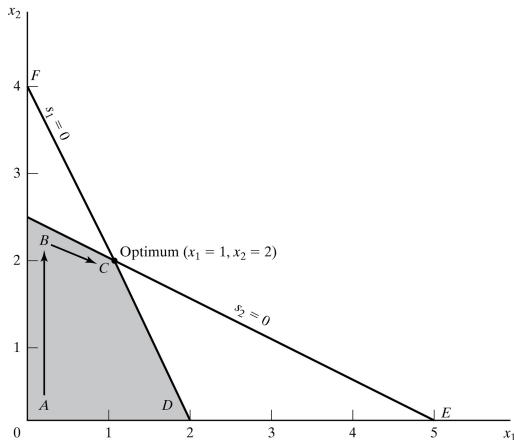


Inicia no ponto A:

- ▶ Solução básica inicial: $x_1 = 0, x_2 = 0$;
- ▶ Variáveis não básicas: (x_1, x_2) ;
- ▶ Variáveis básicas: (s_1, s_2) ;

Método Simplex

Visão geral



Inicia no ponto A:

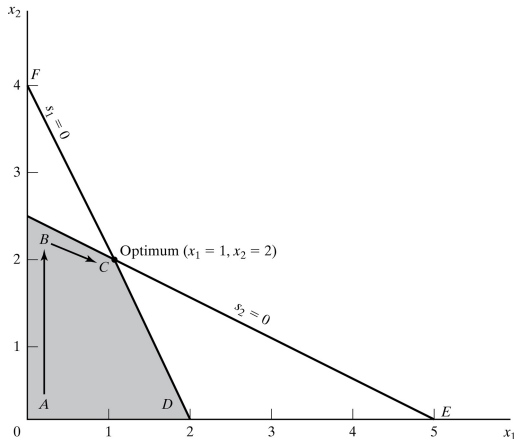
- ▶ Solução básica inicial: $x_1 = 0, x_2 = 0$;
- ▶ Variáveis não básicas: (x_1, x_2) ;
- ▶ Variáveis básicas: (s_1, s_2) ;

Pela função objetivo ($z = 2x_1 + 3x_2$):

- ▶ Variável x_2 tem maior contribuição;
- ▶ Seleciona x_2 e aumenta o máximo possível;
- ▶ ...

Método Simplex

Visão geral



Inicia no ponto A:

- ▶ Solução básica inicial: $x_1 = 0, x_2 = 0$;
- ▶ Variáveis não básicas: (x_1, x_2) ;
- ▶ Variáveis básicas: (s_1, s_2) ;

Pela função objetivo ($z = 2x_1 + 3x_2$):

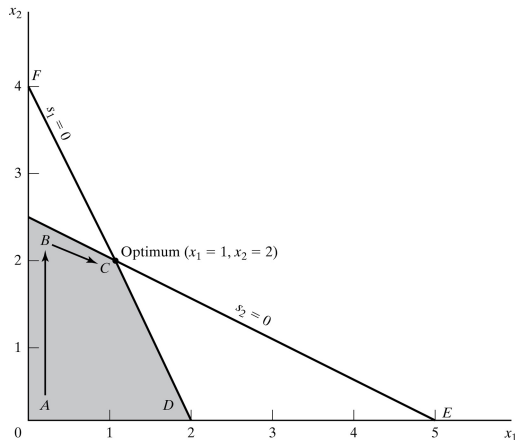
- ▶ Variável x_2 tem maior contribuição;
- ▶ Seleciona x_2 e aumenta o máximo possível;
- ▶ ...

Detalhes:

- ▶ Seleciona uma variável por vez;
- ▶ Sempre faz o caminho “guloso”;
- ▶ A próxima solução é sempre “vizinha”.

Método Simplex

Visão geral



Variáveis básicas e não básicas:

Ponto extremo	Variáveis básicas	Variáveis não básicas
A	s_1, s_2	x_1, x_2
B	s_1, x_2	x_1, s_2
C	x_1, x_2	s_1, s_2

Passos:

1. x_2 entra na base; s_2 sai da base;
2. x_1 entra na base; s_1 sai da base.

Questões:

- Como decidir quem entra e quem sai?
- Como identificar a solução ótima?



Método Simplex

Algoritmo

$$\begin{array}{ll}\text{maximiza} & z = 5x_1 + 4x_2 \\ \text{sujeito a} & 6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24 \\ & x_1 + 2x_2 + s_2 = 6 \\ & -x_1 + x_2 + s_3 = 1 \\ & x_2 + s_4 = 2 \\ & x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0\end{array}$$

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Dada a solução básica inicial $(x_1, x_2) = (0, 0)$, montamos a tabela simplex inicial com:

- ▶ todas variáveis do modelo (colunas);
- ▶ as variáveis da base (linhas);
- ▶ equações do modelo e seus coeficientes (linhas);
- ▶ valor de cada equação (última coluna).

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Informações:

- ▶ Variáveis não básicas: (x_1, x_2)
- ▶ Variáveis básicas: (s_1, s_2, s_3, s_4)
- ▶ Solução básica: $x_1 = 0, x_2 = 0, s_1 = 24, s_2 = 6, s_3 = 1, s_4 = 2$. Função objetivo $z = 0$.

Teste de otimalidade: solução é ótima se na linha z não há nenhum valor negativo.

- ▶ Se há valores negativos, mudar as variáveis correspondentes melhoram a solução!

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

$$\begin{array}{ll}\text{maximiza} & z = 5x_1 + 4x_2 \\ \text{sujeito a} & 6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24 \\ & x_1 + 2x_2 + s_2 = 6 \\ & -x_1 + x_2 + s_3 = 1 \\ & x_2 + s_4 = 2 \\ & x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0\end{array}$$

Solução **não é ótima**. Logo, seleciona uma variável para entrar na base e outra para sair.

Seleção de variável entrante: aquela com coeficiente mais negativo na linha z.

- ▶ Ou seja, a que mais contribui para a melhoria da função objetivo!
- ▶ A variável define a **coluna pivô**.

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Variável x_1 tem o menor coeficiente (-5); x_1 entra na base e identificamos a coluna pivô.

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Seleção de variável sainte: aquela cuja linha apresenta a menor razão não negativa.

► A variável define a **linha pivô**.

$$\text{Razão não negativa} = \frac{\text{valor da solução}}{\text{valor na coluna pivô}}$$

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Razão não negativa:

- ▶ Linha s_1 : $24/6 = 4$
- ▶ Linha s_2 : $6/1 = 6$
- ▶ Linha s_3 : $1/-1 = -1$ (negativa; descarta)
- ▶ Linha s_4 : $2/0 = \infty$ (descarta)

Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Razão não negativa:

- ▶ Linha s_1 : $24/6 = 4 \leftarrow$ **menor valor não negativo!**
- ▶ Linha s_2 : $6/1 = 6$
- ▶ Linha s_3 : $1/-1 = -1$ (negativa; descarta)
- ▶ Linha s_4 : $2/0 = \infty$ (descarta)

Método Simplex

Algoritmo



Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

maximiza $z = 5x_1 + 4x_2$
sujeito a $6x_1 + 4x_2 + s_1 = 24$
 $x_1 + 2x_2 + s_2 = 6$
 $-x_1 + x_2 + s_3 = 1$
 $x_2 + s_4 = 2$
 $x_1, x_2, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0$

Informações:

- ▶ Variável que entra na base: x_1 (terá seu valor aumentado);
- ▶ Variável que sai da base: s_1 (terá seu valor zerado);
- ▶ Coluna pivô: x_1 ;
- ▶ Linha pivô: s_1 ;
- ▶ **Elemento pivô**: 6 (interseção da coluna e linha pivôs).



Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z								
x_1								
s_2								
s_3								
s_4								



Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x ₁	x ₂	s ₁	s ₂	s ₃	s ₄	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s ₁	0	6	4	1	0	0	0	24
s ₂	0	1	2	0	1	0	0	6
s ₃	0	-1	1	0	0	1	0	1
s ₄	0	0	1	0	0	0	1	2

Base	z	x ₁	x ₂	s ₁	s ₂	s ₃	s ₄	Sol.
z								
x ₁								
s ₂								
s ₃								
s ₄								

Troca de variáveis (tabela): operações de Gauss-Jordan

► Na linha pivô:

1. Substitui a variável que sai da base pela variável que entra na base (coluna “Base”);
2. Calcula a nova linha pivô como

$$\text{Nova linha pivô} = \frac{\text{linha pivô atual}}{\text{elemento pivô}}$$



Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z								
x_1	0	1	2/3	1/6	0	0	0	4
s_2								
s_3								
s_4								

Atualização da linha pivô:

- ▶ Coluna z: $0/6 = 0$
- ▶ Coluna x_1 : $6/6 = 1$
- ▶ Coluna x_2 : $4/6 = 2/3$
- ▶ Coluna s_1 : $1/6 = 1/6$; coluna s_2 : $0/6 = 0$; coluna s_3 : $0/6 = 0$; coluna s_4 : $0/6 = 0$
- ▶ Coluna "Sol.": $24/6 = 4$



Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z								
x_1	0	1	2/3	1/6	0	0	0	4
s_2								
s_3								
s_4								

Troca de variáveis (tabela): operações de Gauss-Jordan

► Nas demais linhas:

Nova linha = linha atual – coeficiente na coluna pivô \times nova linha pivô



Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	0	-2/3	5/6	0	0	0	20
x_1	0	1	2/3	1/6	0	0	0	4
s_2								
s_3								
s_4								

Atualização da linha z:

- ▶ Coluna z: $1 - (-5) \times 0 = 1$
- ▶ Coluna x_1 : $-5 - (-5) \times 1 = 0$
- ▶ Coluna x_2 : $-4 - (-5) \times 2/3 = -2/3$
- ▶ Coluna s_1 : $0 - (-5) \times 1/6 = 5/6$; coluna s_2 : $0 - (-5) \times 0 = 0$; coluna s_3 : $0 - (-5) \times 0 = 0$; coluna s_4 : $0 - (-5) \times 0 = 0$
- ▶ Coluna "Sol.": $0 - (-5) \times 4 = 20$

Método Simplex

Algoritmo

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	-5	-4	0	0	0	0	0
s_1	0	6	4	1	0	0	0	24
s_2	0	1	2	0	1	0	0	6
s_3	0	-1	1	0	0	1	0	1
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

Base	z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	s_4	Sol.
z	1	0	-2/3	5/6	0	0	0	20
x_1	0	1	2/3	1/6	0	0	0	4
s_2	0	0	4/3	-1/6	1	0	0	2
s_3	0	0	5/3	1/6	0	1	0	5
s_4	0	0	1	0	0	0	1	2

Informações:

- ▶ Variáveis não básicas: (s_1, x_2)
- ▶ Variáveis básicas: (x_1, s_2, s_3, s_4)
- ▶ Solução básica: $s_1 = 0, x_2 = 0, x_1 = 4, s_2 = 2, s_3 = 5, s_4 = 2$. Função objetivo $z = 20$.

Solução é ótima? Não, pois há valores negativos na linha z .

- ▶ Repita o processo.



55MQU – Métodos Quantitativos
Prof. Marcelo de Souza