

**PQI-5884 - Programação Inteira Mista aplicada à
Otimização de Processos
3º Período 2023**

Data	Atividade	Conteúdo
14/set	Aula 1	Introdução, formulação, classes, representação
21/set	Aula 2	Condições de otimalidade
28/set	Aula 3	Condições KKT, multiplicadores
06/out*	Aula 4	Otimização irrestrita
19/out	Aula 5	LP
26/out	Aula 6	NLP
09/out	Aula 7	MILP
17/nov*	Aula 8	MILP, problemas clássicos
23/nov	Aula 9	MILP, problema de scheduling
30/nov	Aula 10	MINLP, problema de síntese
07/dez	-	Apresentações

OTIMIZAÇÃO MULTIVARIÁEL COM RESTRIÇÕES

I) PROGRAMAÇÃO LINEAR (LP)

- Simplex
- Ponto-Interior

II) PROGRAMAÇÃO NÃO-LINEAR (NLP)

- Multiplicadores de Lagrange
- Programação Linear Sucessiva (SLP)
- Gradiente Reduzido Generalizado (GRG)
- Programação Quadrática Sucessiva (SQP)

Exemplo LP / IP

2) Uma agência de correio requer diferentes quantidades de funcionários em tempo integral em diferentes dias da semana. Regras do sindicato impõem que cada funcionário trabalhe cinco dias consecutivos e receba dois dias de folga.

Dia	Dia da semana	Número de funcionários
1	Segunda-feira	17
2	Terça-feira	13
3	Quarta-feira	15
4	Quinta-feira	19
5	Sexta-feira	14
6	Sábado	16
7	Domingo	11

Qual o número mínimo de funcionários necessário?

Variáveis: x_i = número de funcionários que iniciam o trabalho no dia i ($i = 1, 2, \dots, 7$)

Objetivo: minimizar N , número de funcionários

Restrições: ter o número mínimo de funcionários disponíveis a cada dia, sendo que cada funcionário trabalha 5 dias consecutivos.

Formulação:

$$\begin{aligned}
 \min \quad & N = x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 \\
 \text{s.a.:} \quad & x_1 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 \geq 17 \quad (\text{dia 1 segunda}) \\
 & x_1 + x_2 + x_5 + x_6 + x_7 \geq 13 \quad (\text{dia 2 terça}) \\
 & x_1 + x_2 + x_3 + x_6 + x_7 \geq 15 \quad (\text{dia 3 quarta}) \\
 & x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_7 \geq 19 \quad (\text{dia 4 quinta}) \\
 & x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 \geq 14 \quad (\text{dia 5 sexta}) \\
 & x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 \geq 16 \quad (\text{dia 6 sábado}) \\
 & x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 \geq 11 \quad (\text{dia 7 domingo}) \\
 & x_i \geq 0, \quad i = 1, 2, \dots, 7
 \end{aligned}$$

Solução:

Real	Inteira
$N = 22,33$	$N = 23$
$x_1 = 6,33$	$x_1 = 7$
$x_2 = 5,00$	$x_2 = 5$
$x_3 = 0,33$	$x_3 = 0$
$x_4 = 7,33$	$x_4 = 7$
$x_5 = 0,00$	$x_5 = 0$
$x_6 = 3,33$	$x_6 = 4$
$x_7 = 0,00$	$x_7 = 0$

*problema
relaxado*

Resolução como LP em GAMS

```

***** Declaração de Variáveis e Equações *****
FREE VARIABLES      N ;
POSITIVE VARIABLES X1, X2, X3, X4, X5, X6, X7 ;
EQUATIONS          OBJ, R1, R2, R3, R4, R5, R6, R7 ;

***** Equações *****
OBJ.. N -X1 -X2 -X3 -X4 -X5 -X6 -X7      =E= 0 ;
R1..   -X1           -X4 -X5 -X6 -X7 +17 =L= 0 ;
R2..   -X1 -X2           -X5 -X6 -X7 +13 =L= 0 ;
R3..   -X1 -X2 -X3           -X6 -X7 +15 =L= 0 ;
R4..   -X1 -X2 -X3 -X4           -X7 +19 =L= 0 ;
R5..   -X1 -X2 -X3 -X4 -X5           +14 =L= 0 ;
R6..           -X2 -X3 -X4 -X5 -X6     +16 =L= 0 ;
R7..           -X3 -X4 -X5 -X6 -X7 +11 =L= 0 ;

***** Solução *****
MODEL Problema / ALL / ;
SOLVE Problema USING LP MINIMIZING N;

*****

```

```

Optimal solution found.
Objective :          22.333333

          LOWER      LEVEL      UPPER      MARGINAL
---- EQU OBJ          .          .          .          1.000
---- EQU R1          -INF      -17.000     -17.000     -0.333
---- EQU R2          -INF      -14.667     -13.000      .
---- EQU R3          -INF      -15.000     -15.000     -0.333
---- EQU R4          -INF      -19.000     -19.000     -0.333
---- EQU R5          -INF      -19.000     -14.000      .
---- EQU R6          -INF      -16.000     -16.000     -0.333
---- EQU R7          -INF      -11.000     -11.000      EPS

          LOWER      LEVEL      UPPER      MARGINAL
---- VAR N          -INF      22.333      +INF          .
---- VAR X1          .          6.333      +INF          .
---- VAR X2          .          5.000      +INF          .
---- VAR X3          .          0.333      +INF          .
---- VAR X4          .          7.333      +INF          .
---- VAR X5          .          .          +INF          0.333
---- VAR X6          .          3.333      +INF          .
---- VAR X7          .          .          +INF     -5.55E-17

```

Análise das restrições

Optimal solution found.
Objective : 22.333333

	LOWER	LEVEL	UPPER	MARGINAL
---- EQU OBJ	.	.	.	1.000
---- EQU R1	-INF	-17.000	-17.000	-0.333
---- EQU R2	-INF	-14.667	-13.000	.
---- EQU R3	-INF	-15.000	-15.000	-0.333
---- EQU R4	-INF	-19.000	-19.000	-0.333
---- EQU R5	-INF	-19.000	-14.000	.
---- EQU R6	-INF	-16.000	-16.000	-0.333
---- EQU R7	-INF	-11.000	-11.000	EPS

Folga

-1×Multiplic.

Restrições fortemente ativas:
R1, R3, R4, e R6
 $\mu > 0,000$
Folga = 0,000

Restrições fracamente ativas:
R7
 $\mu = 0,000$
Folga = 0,000

Restrições inativas:
R2 e R5
 $\mu = 0,000$
Folga > 0,000

Resolução como MILP em GAMS

```

***** Declaração de Variáveis e Equações *****
FREE VARIABLES      N ;
INTEGER VARIABLES X1, X2, X3, X4, X5, X6, X7 ;
EQUATIONS          OBJ, R1, R2, R3, R4, R5, R6, R7 ;

***** Equações *****
OBJ.. N -X1 -X2 -X3 -X4 -X5 -X6 -X7      =E= 0 ;
R1..   -X1           -X4 -X5 -X6 -X7 +17 =L= 0 ;
R2..   -X1 -X2           -X5 -X6 -X7 +13 =L= 0 ;
R3..   -X1 -X2 -X3           -X6 -X7 +15 =L= 0 ;
R4..   -X1 -X2 -X3 -X4           -X7 +19 =L= 0 ;
R5..   -X1 -X2 -X3 -X4 -X5           +14 =L= 0 ;
R6..           -X2 -X3 -X4 -X5 -X6           +16 =L= 0 ;
R7..           -X3 -X4 -X5 -X6 -X7 +11 =L= 0 ;

***** Solução *****
MODEL Problema / ALL / ;
SOLVE Problema USING MIP MINIMIZING N;
    
```

```

Proven optimal solution.

MIP Solution:          23.000000   (5 iterations, 0 nodes)
Final Solve:          23.000000   (0 iterations)

Best possible:        23.000000
Absolute gap:         0.000000
Relative gap:         0.000000

```

	LOWER	LEVEL	UPPER	MARGINAL
---- EQU OBJ	.	.	.	1.000
---- EQU R1	-INF	-18.000	-17.000	.
---- EQU R2	-INF	-14.000	-13.000	.
---- EQU R3	-INF	-15.000	-15.000	.
---- EQU R4	-INF	-19.000	-19.000	.
---- EQU R5	-INF	-19.000	-14.000	.
---- EQU R6	-INF	-17.000	-16.000	.
---- EQU R7	-INF	-13.000	-11.000	.
	LOWER	LEVEL	UPPER	MARGINAL
---- VAR N	-INF	23.000	+INF	.
---- VAR X1	.	6.000	+INF	1.000
---- VAR X2	.	4.000	+INF	1.000
---- VAR X3	.	1.000	+INF	1.000
---- VAR X4	.	8.000	+INF	1.000
---- VAR X5	.	.	+INF	1.000
---- VAR X6	.	4.000	+INF	1.000
---- VAR X7	.	.	+INF	1.000

MILPs e LPs têm solução única (ótimo global), mas podem ocasionalmente ter múltiplas soluções

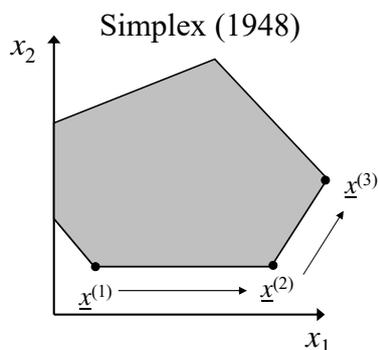
Soluções do LP

$N = 22,33$	$N = 22,33$
$x_1 = 6,33$	$x_1 = 6,00$
$x_2 = 5,00$	$x_2 = 5,33$
$x_3 = 0,33$	$x_3 = 0,00$
$x_4 = 7,33$	$x_4 = 7,33$
$x_5 = 0,00$	$x_5 = 0,00$
$x_6 = 3,33$	$x_6 = 3,33$
$x_7 = 0,00$	$x_7 = 0,33$

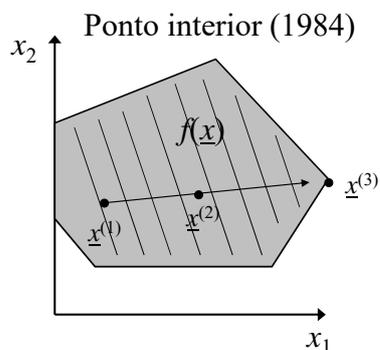
Soluções do MILP

$N = 23$	$N = 23$
$x_1 = 7$	$x_1 = 6$
$x_2 = 5$	$x_2 = 6$
$x_3 = 0$	$x_3 = 0$
$x_4 = 7$	$x_4 = 7$
$x_5 = 0$	$x_5 = 0$
$x_6 = 4$	$x_6 = 3$
$x_7 = 0$	$x_7 = 1$

Programação Linear (LP: Linear Programming)



trajetória pelos vértices da região viável
tempo exponencial: $t \approx 2^n$



trajetória interna à região viável
tempo polinomial: $t \approx n^a$

Método SIMPLEX

Forma padrão LP:

$$\begin{aligned} \min \quad & z = \underline{c}^T \cdot \underline{x} \\ \text{sujeito a} \quad & \underline{A} \cdot \underline{x} = \underline{b} \\ & \underline{x} \geq \underline{0} \\ & \underline{x} \in \mathfrak{R}^n \end{aligned}$$

em que:

- z função objetivo, escalar
- \underline{x} vetor de variáveis com dimensão n
- \underline{A} matriz de coeficientes $m \times n$, com $m < n$
- \underline{b} vetor de termos constantes positivos com dimensão m
- \underline{c} vetor de coeficientes da função objetivo com dimensão n

Ajustes para obter o formato padrão

- Inequações podem ser convertidas em equações com variáveis de folga s , com $s \geq 0$

$$g_j(\underline{x}) \leq 0 \quad \rightarrow \quad \begin{aligned} g_j(\underline{x}) + s_j &= 0 \\ s_j &\geq 0 \end{aligned}$$

- Variáveis irrestritas ($x_i \in \mathbb{R}^1$) são separadas em duas variáveis positivas

$$x_i \quad \rightarrow \quad \begin{aligned} (x_i^p - x_i^n) \\ x_i^p &\geq 0 \\ x_i^n &\geq 0 \end{aligned}$$

Método SIMPLEX

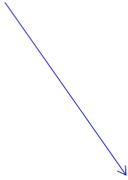
Separação das n variáveis em:

m variáveis **dependentes** (básicas)

$(n-m)$ variáveis **independentes** (não básicas)

$$\underline{\underline{A}}.\underline{x} = \begin{bmatrix} \underline{\underline{B}} & \underline{\underline{N}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \underline{x}_B \\ \underline{x}_N \end{bmatrix} = \underline{\underline{B}}.\underline{x}_B + \underline{\underline{N}}.\underline{x}_N = \underline{b}$$

$\underline{\underline{B}}$ matriz quadrada $m \times m$



$$\underline{x}_B = \underline{\underline{B}}^{-1}.\underline{b} - \underline{\underline{B}}^{-1}.\underline{\underline{N}}.\underline{x}_N$$

variáveis **dependentes**

Método SIMPLEX

Teorema 1:

Fazendo $x_N = 0$ tem-se:

$$\underline{x}_B = \underline{B}^{-1} \cdot \underline{b}$$

O ponto obtido é um vértice do problema.

Se $x_B \geq 0$, então o vértice é viável.

Teorema 2:

A solução ótima \underline{x}^* encontra-se em um vértice.

Vértices do problema: $\binom{n}{m} = \frac{n!}{m!(n-m)!}$

Exemplo LP

$$\max z = 2x + 5y$$

$$\text{s.a.: } x + 2y \leq 4$$

$$x - y \leq 4$$

$$x \geq 1$$

$$y \geq -1$$

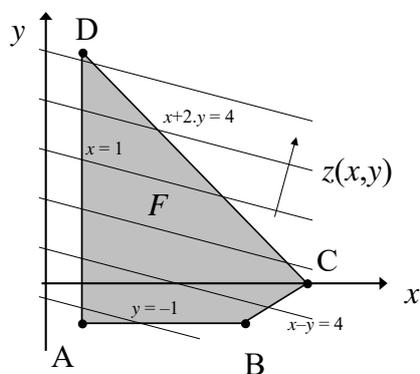
Vértices:

$$A = [1 \ -1]^T \rightarrow z(A) = -3,0 \text{ (mínimo de } z)$$

$$B = [3 \ -1]^T \rightarrow z(B) = 1,0$$

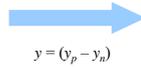
$$C = [4 \ 0]^T \rightarrow z(C) = 8,0$$

$$D = [1 \ 3/2]^T \rightarrow z(D) = 9,5 \text{ (máximo de } z)$$



Formato padrão LP

$$\begin{aligned} \max z &= 2x + 5y \\ \text{s.a.: } x + 2y &\leq 4 \\ x - y &\leq 4 \\ x &\geq 1 \\ y &\geq -1 \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} \min z' &= -2x - 5(y_p - y_n) \\ \text{s.a.: } x + 2(y_p - y_n) + s_1 &= 4 \\ x - (y_p - y_n) + s_2 &= 4 \\ x - s_3 &= 1 \\ -(y_p - y_n) + s_4 &= 1 \\ x, y_p, y_n, s_1, s_2, s_3, s_4 &\geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min \underline{c}^T \underline{x} \\ \text{s.a.: } \underline{A} \underline{x} &= \underline{b} \\ \underline{x} &\geq 0 \end{aligned}$$

$n = 7$ variáveis
 $m = 4$ equações
 NGL = 3
 → 3 variáveis não básicas e 4 básicas

em que:

$$\underline{x}^T = [x \ y_p \ y_n \ s_1 \ s_2 \ s_3 \ s_4]$$

$$\underline{c}^T = [-2 \ -5 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0]$$

$$\underline{b}^T = [4 \ 4 \ 1 \ 1]$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & +1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & +1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

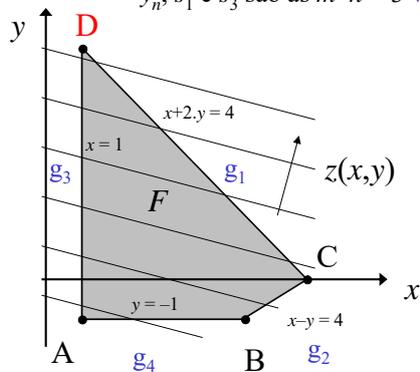
Vértice D:

$s_1 = s_3 = 0$ já que está no limites das respectivas restrições,
 $y_n = 0$ pois y é positivo em D

$$\underline{x}(D)^T = [1 \ 1,5 \ 0 \ 0 \ 4,5 \ 0 \ 2,5]$$

$$[x \ y_p \ y_n \ s_1 \ s_2 \ s_3 \ s_4]$$

x, y_p, s_2 e s_4 são as $m = 4$ variáveis básicas
 y_n, s_1 e s_3 são as $m - n = 3$ variáveis não-básicas



Método SIMPLEX

$$\begin{aligned} \min \quad & z = \underline{c}^T \cdot \underline{x} \\ \text{s.a.} \quad & \underline{A} \cdot \underline{x} = \underline{b} \\ & \underline{x} \geq \underline{0} \\ & \underline{x} \in \mathfrak{R}^n \end{aligned}$$



Escolha da base

$$\begin{aligned} \min \quad & z = \underline{c}_B^T \cdot x_B + \underline{c}_N^T \cdot x_N \\ \text{s.a.} \quad & \underline{B} \cdot x_B + \underline{N} \cdot x_N = \underline{b} \\ & \underline{x} \geq \underline{0} \\ & \underline{x} \in \mathfrak{R}^n \end{aligned}$$

Algoritmo SIMPLEX

Tableau simplex:

$$\begin{aligned} z - \underline{c}_B^T \cdot x_B - \underline{c}_N^T \cdot x_N &= 0 \\ \underline{B} \cdot x_B + \underline{N} \cdot x_N &= \underline{b} \end{aligned}$$

	x_{B1}	x_{B2}	...	x_{Bm}	x_{N1}	x_{N2}	...	x_{Ni}	
z	$-\underline{c}_B^T$				$-\underline{c}_N^T$				0
x_{B1}	\underline{B}				\underline{N}				\underline{b}
x_{B2}									
...									
x_{Bm}									

	x_{B1}	x_{B2}	...	x_{Bm}	x_{N1}	x_{N2}	...	x_{Nl}	
z	$-\underline{c}_B^T$				$-\underline{c}_N^T$				0
x_{B1}	\underline{B}				\underline{N}				\underline{b}
x_{B2}									
...									
x_{Bm}									

1) Multiplicar restrições por \underline{B}^{-1}
 2) Somar à primeira linha as restrições multiplicadas por \underline{c}_B^T

	x_{B1}	x_{B2}	...	x_{Bm}	x_{N1}	x_{N2}	...	x_{Nl}	b
z	$\underline{0}$				$\underline{c}_B^T \cdot \underline{B}^{-1} \cdot \underline{N} - \underline{c}_N^T$				$\underline{c}_B^T \cdot \underline{B}^{-1} \cdot \underline{b}$
x_{B1}	\underline{I}				$\underline{Y} = \underline{B}^{-1} \cdot \underline{N}$				$\underline{b}' = \underline{B}^{-1} \cdot \underline{b}$
x_{B2}									
...									
x_{Bm}									

Alternativas: pivotação de matrizes ou aproveitar formato inicial

Cada Tableau corresponde a um vértice viável

	x_{B1}	x_{B2}	...	x_{Bm}	x_{N1}	x_{N2}	...	x_{Nl}	b
z	$\underline{0}$				$-\nabla z_{red}$				$\underline{c}_B^T \cdot \underline{B}^{-1} \cdot \underline{b}$
x_{B1}	\underline{I}				\underline{Y}				\underline{b}'
x_{B2}									
...									
x_{Bm}									

Fazendo $x_N = 0$ tem-se x_B e z

∇z_{red} é o gradiente da função objetivo expresso nas variáveis independentes x_N .

Quando um termo do vetor ∇z_{red} é negativo, tem-se uma direção de minimização.

Escolher o maior valor positivo de $-\nabla z_{red}$ qual x_{Nj} entra na base?

Qual \underline{x}_{Bi} deixa a base?

O primeiro a se tornar nulo com o avanço da \underline{x}_{Nj} escolhida:

	x_{B1}	x_{B2}	...	x_{Bm}	x_{N1}	x_{N2}	...	x_{Nr}	b
z	$\underline{0}$				$-\nabla z_{red}$				$\underline{c}_B^T \cdot \underline{B}^{-1} \cdot \underline{b}$
x_{B1}									\underline{b}'
x_{B2}	\underline{I}				\underline{Y}				
...									
x_{Bm}									

$$x_{B,i} + y_{i,j} \cdot x_{N,j} = b'_i$$

Para garantir $x_B \geq 0$ (viabilidade) caso $y_{i,j}$ positivo:

$$x_{B,i} = b'_i - y_{i,j} \cdot x_{N,j} \geq 0 \quad \longrightarrow \quad x_{N,j} \leq b'_i / y_{i,j}$$

Teste da razão mínima: escolher o menor valor positivo de $\frac{b'_i}{y_{i,j}}$

Atualização do Tableau por pivotação

	x_{B1}	x_{B2}	...	x_{Bm}	x_{N1}	x_{N2}	...	x_{Nr}	b
z	$\underline{0}$				$-\nabla z_{red}$				$\underline{c}_B^T \cdot \underline{B}^{-1} \cdot \underline{b}$
x_{B1}									\underline{b}'
x_{B2}	\underline{I}				\underline{Y}				
\underline{x}_{Bi}									
x_{Bm}									

\underline{x}_{Nj}

Pivô

Para avançar para o próximo vértice

Exemplo Simplex

$$\begin{aligned} \min \quad & z = -x_1 - 2 \cdot x_2 \\ \text{s.a.:} \quad & -x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 4 \\ & 2 \cdot x_1 - x_2 \leq 4 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

→

$$\begin{aligned} \min \quad & z = -x_1 - 2 \cdot x_2 \\ \text{s.a.:} \quad & -x_1 + 2 \cdot x_2 + s_1 = 4 \\ & 2 \cdot x_1 - x_2 + s_2 = 4 \\ & x_1, x_2, s_1, s_2 \geq 0 \end{aligned}$$

	x_1	x_2	s_1	base	s_2	b
z	1	2	0		0	0
	-1	2	1		0	4
	2	-1	0		1	4

b/y
+2 → s_1 deixa a base
(menor razão positiva)
-4

x_2 entra na base
(maior coef. positivo)

Vértice 1: $\underline{x} = [0 \ 0]^T$, $\underline{s} = [4 \ 4]^T$ com $z = 0$

	x_1	x_2	s_1	s_2	b	b/y
z	1	2	0	0	0	
s_1	-1	(2)	1	0	4	2
s_2	2	-1	0	1	4	-4

pivotação

	x_1	x_2	s_1	s_2	b
z	2	0	-1	0	-4
	$1/2$	1	$1/2$	0	2
	$3/2$	0	$1/2$	1	6

b/y
-4
+4 → s_2 deixa a base
(menor razão positiva)

x_1 entra na base
(maior coef. positivo)

Vértice 2: $\underline{x} = [0 \ 2]^T$, $\underline{s} = [0 \ 6]^T$ com $z = -4$

	x_1	x_2	s_1	s_2	b	b/y
z'	2	0	-1	0	-4	
x_2	$-\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{2}$	0	2	-4
s_2	$(\frac{3}{2})$	0	$\frac{1}{2}$	1	6	4

↓ pivotação

	x_1	x_2	s_1	s_2	b	z^*
z'	0	0	$-\frac{2}{3}$	$-\frac{4}{3}$	-12	
x_2	0	1	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$	4	
x_1	1	0	$\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	4	

Vértice 3: $\underline{x}^* = [4 \ 4]^T$, $\underline{s} = [0 \ 0]^T$ com $z^* = -12$
não-básicas básicas

