

Selecione a opção correcta. Considere a seguinte solução de um problema de transportes. Os valores indicados em cada célula significam o fluxo (x_{ij}) e o custo unitário de transporte (c_{ij}), como habitualmente.

	3	20	5	2
30	2	5	20	5
1	2	3	30	4
30	20	20	30	

20
50
30

Verificar:

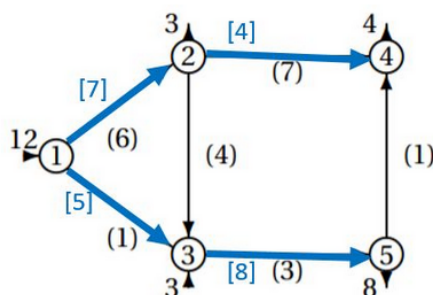
Básica: $n+m-1 = n^\circ$ de números nas células

Admissível: Somas dos valores das linhas e colunas têm de ser iguais

Degenerado: Tem de existir pelo menos um 0 nas células

- ☐ É uma solução degenerada e admissível ✓
- ☐ É uma solução não degenerada e admissível
- ☐ É uma solução não degenerada e não admissível
- ☐ É uma solução degenerada, não admissível

Selecione a opção correcta. Considere a seguinte solução de um problema de transporte em rede, em que o fluxo no arco (i,j) é representado por $[x_{ij}]$ e o custo unitário de transporte no arco (i,j) é representado por (c_{ij}).



Calcular os U 's.

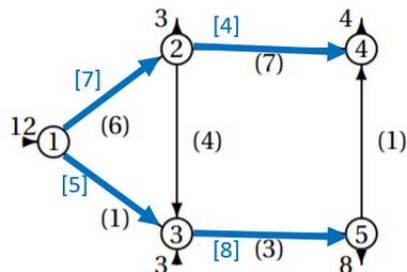
$C_{ij} = U_i - U_j$, sendo o U_i é de origem e o U_j é de destino

Ex: exercício começa com $U_1 = 0$, então: $6 = 0 - u_2$, logo $U_2 = -6$

Após fixar o multiplicador do vértice 1 em zero, i.e., $u_1 = 0$, os restantes multiplicadores são:

- ☐ (u_1, u_2, u_3, u_4, u_5) = (0, -6, -1, -13, -4) ✓
- ☐ (u_1, u_2, u_3, u_4, u_5) = (0, -7, -5, -11, -13)
- ☐ (u_1, u_2, u_3, u_4, u_5) = (0, 7, 5, 11, 13)
- ☐ (u_1, u_2, u_3, u_4, u_5) = (0, -6, -10, -13, -13)

Selecione a opção correcta. Considere a seguinte solução de um problema de transporte em rede, em que o fluxo no arco (i,j) é representado por $[x_{ij}]$ e o custo unitário de transporte no arco (i,j) é representado por (c_{ij}).



Aumentar o Fluxo no arco(5,4), logo fica +téta.

Saber os sinais dos tétas, andar no sentido da seta é +, sentido oposto é -
Ao adicionar +téta no arco(5,4), vai ficar um ciclo, depois adicionamos o valor dos tétas conforme o sentido das setas.

Após efectuar os devidos cálculos, determinou-se que se deveria aumentar o fluxo no arco (5,4), por essa variável ser atractiva. Como se deveriam alterar os fluxos nos restantes arcos?

- ☐ decrementar x_{24} , aumentar x_{23} , aumentar x_{35}
- ☐ decrementar x_{24} , aumentar x_{12} , decrementar x_{13} , aumentar x_{35}
- ☐ aumentar x_{24} , aumentar x_{12} , decrementar x_{13} , decrementar x_{35}
- ☐ decrementar x_{24} , decrementar x_{12} , aumentar x_{13} , aumentar x_{35} ✓

Selecione todas as opções correctas: Considere a seguinte solução de um problema de transportes. Os valores indicados em cada célula significam o fluxo (x_{ij}) e o custo unitário de transporte (c_{ij}), como habitualmente.

5	20	0	20
6	10	7	3
25	4	3	15
25	30	15	

- ☒ solução básica ✓
- ☒ solução admissível ✓
- ☒ solução degenerada ✓
- ☐ solução não-admissível (não respeita as restrições)

Verificar:

Básica: $n+m-1 = n^\circ$ de números nas células

Admissível: Somas dos valores das linhas e colunas têm de ser iguais

Degenerado: Tem de existir pelo menos um 0 nas células

Selecione a opção correcta. Sejam ZPL e ZCG os valores da solução óptima da relaxação linear de um problema de programação inteira de MAXIMIZAÇÃO e do problema que resulta da adição de um plano de corte de Chvátal-Gomory, respectivamente. Qual das seguintes alternativas NÃO é possível?

- ☐ ZPL = ZCG
- ☐ Todas as outras opções podem ocorrer
- ☐ ZPL > ZCG
- ☒ ZPL < ZCG. ✓

Se for Minimização, ZPL é maior

Selecione a opção correcta. Na aplicação do método dos multiplicadores a um problema de transporte de minimização, determinaram-se os seguintes valores de multiplicadores associados aos vértices.

u_i	v_j	-3 D	-6 E	-7 F
0 A	20 ₃	10 ₆	5	
-1 B	2	10 ₅	5	
-4 C	1	10 ₂	40 ₃	

30	0	A		D	20
10	-1	B		E	30
50	-4	C		F	40

Qual a variável não-básica mais atractiva?

- ☒ xAF
- ☐ xBF
- ☐ xBA
- ☐ xCA

Calcular para todas as variáveis para saber qual é a mais atractiva, calcular onde não tem números grandes, ex. BD, AF, CD, BF

$C_{ij} - U_i + V_j$, sendo o U_i é de origem e o V_j é de destino

Ex: exercício começa com $BD = 2 - (-1) + (-3)$, logo $BD = 0$

x_{BA} e x_{CA} estão na mesma origem, não dá para calcular

Selecione a opção correcta. Considere a iteração da resolução de um problema de transportes de minimização correspondente ao seguinte quadro:

		-3 D	-4 E	-5 F
0 A	20 ₃	+2	6	10 ₅
1 B	-2	2	10 ₅	-1
-2 C	0	1	20 ₂	30 ₃
	20	30	40	

30		A		D	20
10		B		E	30
50		C		F	40

Os valores da atratividade já estão calculados, valor mais negativo é a mais atractiva. Ex. $BD = -2$, logo por +teta para aumentar.

De seguida acrescentar o +teta e -teta de acordo com os valores que estão fora da tabela relacionado com as linhas e colunas.

Problema de minimização valores < 0 , o mais negativo é solução atractiva

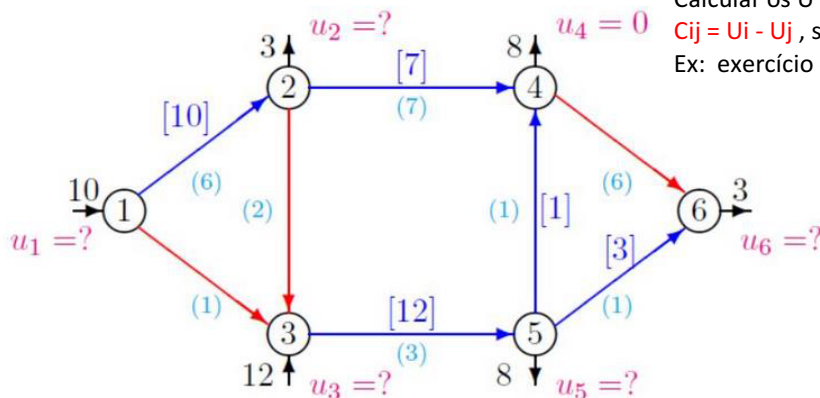
Problema de maximização valores > 0 , o mais positivo é solução atractiva

Qual o pivô a efectuar para prosseguir?

- ☐ incrementar x_{BD} , decrementar x_{BE} , incrementar x_{AE} , decrementar x_{AD}
- ☐ incrementar x_{AE} , decrementar x_{CE} , incrementar x_{CF} , decrementar x_{AF}
- ☐ incrementar x_{BD} , decrementar x_{AD} , incrementar x_{AF} , decrementar x_{CF} , incrementar x_{CE} , decrementar x_{BE}
- ☐ incrementar x_{CD} , decrementar x_{CF} , incrementar x_{AF} , decrementar x_{AD}

Selecione a opção correcta. Considere a seguinte solução de um problema de transporte em rede, em que o fluxo no arco (i,j) é representado por $[x_{ij}]$ e o custo unitário de transporte no arco

(i,j) é representado por (c_{ij}) .



Calcular os U 's, calcular apenas os fluxos azuis onde tem $[]$.

$C_{ij} = U_i - U_j$, sendo o U_i é de origem e o U_j é de destino

Ex: exercício começa com $U_4 = 0$, então: $7 = u_2 - 0$, logo $U_2 = 7$

$6 = u_1 - 7$, logo $U_1 = 13$

$1 = u_5 - 0$, logo $U_5 = 1$

$3 = u_3 - 1$, logo $U_3 = 4$

$1 = 1 - u_6$, logo $U_6 = 0$

Após fixar o multiplicador do vértice 4 em zero, i.e., $u_4 = 0$, os restantes multiplicadores são:

- ☐ $(u_1, u_2, u_3, u_4, u_5, u_6) = (17, 7, 12, 0, 1, -2)$
- ☒ $(u_1, u_2, u_3, u_4, u_5, u_6) = (13, 7, 4, 0, 1, 0)$
- ☐ $(u_1, u_2, u_3, u_4, u_5, u_6) = (19, 9, 15, 2, 3, 0)$
- ☐ $(u_1, u_2, u_3, u_4, u_5, u_6) = (-17, -7, -12, 0, -1, 2)$

Selecione a opção correcta. Considere o seguinte problema de programação inteira e a solução óptima da respectiva relaxação linear:

max $2x_1 + 2x_2$
suj. $2x_1 - x_2 \leq 2$
 $-x_1 + 3x_2 \leq 3$
 $x_1, x_2 \geq 0$ e inteiros

	x_1	x_2	s_1	s_2	
x_2	0	1	1/5	2/5	8/5
x_1	1	0	3/5	1/5	9/5
	0	0	6/5	8/5	34/5

Para prosseguir a resolução do problema através do método de planos de corte, qual o plano de corte que deveria utilizar?

- ☐ $1/5 s_1 + 2/5 s_2 \geq 3/5$
- ☐ não é necessário usar planos de corte, porque a solução é ótima
- ☐ $3/5 s_1 + 1/5 s_2 \geq 9/5$
- ☒ $3/5 s_1 + 1/5 s_2 \geq 4/5$

Calcular na tabela mais á direita o valor mais fracionário.

Ex: o mais fracionário é o 9/5, logo escolhemos essa linha para os cálculos.

A linha escolhida, o X é sempre 1.

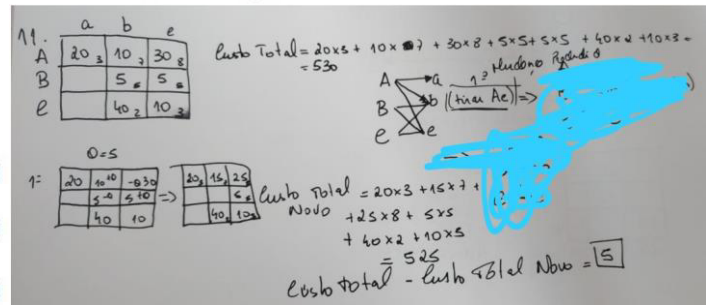
Fazer: $1x_1 + 0x_2 + 3/5s_1 + 1/5s_2 \geq 9/5$

(=) $1 + 0 + 3/5s_1 + 1/5s_2 \geq 9/5 - 1$

(=) $3/5s_1 + 1/5s_2 \geq 4/5$

Considere a seguinte solução de um problema de transportes (minimização) com limites superiores em cada arco, designados por u_{ij} , e custos unitários de transporte (c_{ij}) e valores de fluxo (x_{ij}), do seguinte modo:

	a	b	c	
A	20 3	10 7	30 8	60
B	20 2	5 5	5 5	10
C	40 1	40 2	10 3	50
	20	55	45	

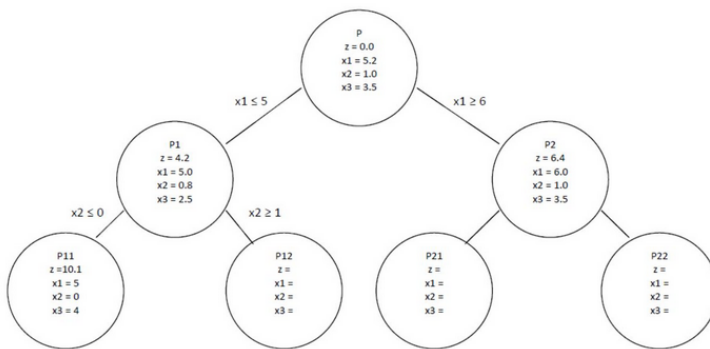


Qual a redução de custo obtida quando se efectua o pivô adequado?

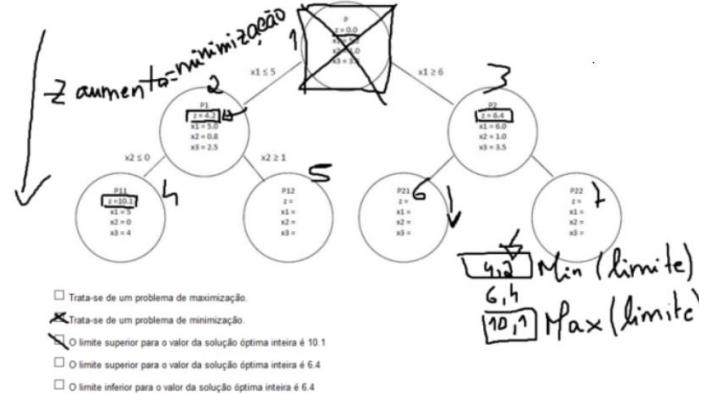
- ☐ 5 ✓
- ☐ 15
- ☐ não se deve efectuar o pivô porque a solução é ótima
- ☐ 10

Retirar o ciclo de AC, e depois fazer novamente o cálculo para saber o valor que dá

Selecione as opções correctas. Considere a aplicação do método de partição e avaliação ao problema de programação inteira que produziu os dados da árvore de pesquisa apresentados na figura:



Função objetivo= símbolo Z
Z aumenta = minimização
Z diminui = maximização



- ☐ Trata-se de um problema de maximização.
- ☒ Trata-se de um problema de minimização. ✓
- ☒ O limite superior para o valor da solução ótima inteira é 10.1 ✓
- ☐ O limite superior para o valor da solução ótima inteira é 6.4
- ☐ O limite inferior para o valor da solução ótima inteira é 6.4
- ☒ O limite inferior para o valor da solução ótima inteira é 4.2 ✓

Selecione a opção correcta. Seja p um nó da árvore de pesquisa do método de partição e avaliação de um problema de programação inteira de maximização. Seja ZLP(p) o valor da solução ótima da relaxação linear do nó p. Sejam f1 e f2 os dois nós filhos do nó p, e ZLP(f1) e ZLP(f2) os valores das soluções óptimas das respectivas relaxações lineares. Assuma que o valor de LP(p) é finito. Qual das seguintes alternativas NÃO é possível?

- ☒ $ZLP(p) < \min \{ ZLP(f1), ZLP(f2) \}$ ✓
- ☐ As relaxações lineares de LP para f1 e f2 têm ambas um domínio vazio.
- ☐ $ZLP(p) = ZLP(f1)$
- ☐ $ZLP(p) > \max \{ ZLP(f1), ZLP(f2) \}$

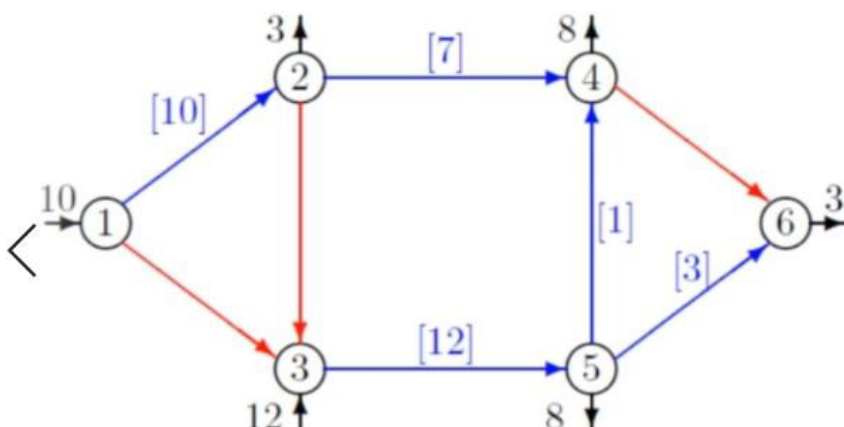
Quando maximização, os filhos não podem ser superiores aos pais, se for minimização os filhos são superiores aos pais.

Selecione a opção correcta. Num modelo de seleção de projetos, se as variáveis binárias A, B e C representarem a seleção dos projetos A, B e C, respetivamente, e pretendermos que a seleção de A exclua a seleção de B e que force a seleção de C, então o modelo deve incluir as seguintes restrições:

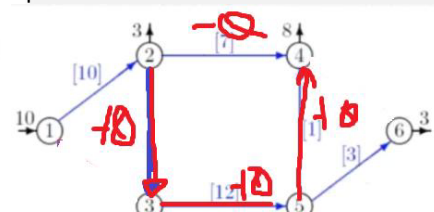
- ☐ $A \leq C, B \leq A$
- ☐ $A + B \leq 1, C \leq A$
- ☒ $A + B \leq 1, A \leq C$ ✓
- ☐ nenhuma das anteriores

A ou B = 1
Forçar a seleção de C: $A \leq C$

Selecione a opção correcta. Considere a seguinte solução de um problema de transporte em rede, em que o fluxo no arco (i,j) é representado por $[x_{ij}]$ e o custo unitário de transporte no arco (i,j) é representado por (c_{ij}) .



Ao adicionar +teta no arco(2,3), vai ficar um ciclo no quadrado, depois adicionamos o valor dos tetás conforme o sentido das setas.
Saber os sinais dos tetás, andar no sentido da seta é +, sentido oposto é -



Após efectuar os devidos cálculos, determinou-se que se deveria aumentar o fluxo no arco (2,3), por essa variável ser atractiva. Como se deveriam alterar os fluxos nos restantes arcos?

Considere o seguinte modelo de um problema de localização de armazéns e a respectiva solução ótima.

	Source	Matrix	Options	Result	Objective	Constraints	Sensitivity		
1	min:	2 x11 + 5 x12 + 1 x13 + 2 x14 + 5 x15 +			Variables	M...	MILP ...	result	
2		4 x21 + 4 x22 + 9 x23 + 1 x24 + 4 x25 +				112	108	106	106
3		1 x31 + 8 x32 + 5 x33 + 6 x34 + 2 x35 +			x31	14	14	14	14
4		7 x41 + 1 x42 + 2 x43 + 2 x44 + 8 x45 +			x35	12	12	12	12
5		14 y1 + 12 y2 + 10 y3 + 8 y4;			x13	12	12	0	0
6					x42	10	10	10	10
7		x11 + x12 + x13 + x14 + x15 <= 30 y1 ;			x24	8	0	0	0
8		x21 + x22 + x23 + x24 + x25 <= 30 y2 ;			y3	1	1	1	1
9		x31 + x32 + x33 + x34 + x35 <= 30 y3 ;			y4	1	1	1	1
10		x41 + x42 + x43 + x44 + x45 <= 30 y4 ;			y1	1	1	0	0
11					y2	1	0	0	0
12		x11 + x21 + x31 + x41 >= 14;			x43	0	0	12	12
13		x12 + x22 + x32 + x42 >= 10;			x44	0	0	8	8
14		x13 + x23 + x33 + x43 >= 12;			x14	0	8	0	0
15		x14 + x24 + x34 + x44 >= 8;			x11	0	0	0	0
16		x15 + x25 + x35 + x45 >= 12;			x12	0	0	0	0
17					x15	0	0	0	0
18	bin	y1,y2,y3,y4;			x21	0	0	0	0
19					x22	0	0	0	0
					x23	0	0	0	0

Qual das seguintes afirmações NÃO é verdadeira?

- ☐ Nem todos os armazéns devem ser abertos.
- ☐ O algoritmo de partição e avaliação encontrou 3 soluções admissíveis.
- ☐ O custo das rendas é de 18 U.M.
- ☐ O armazém 3 irá fornecer à sua capacidade máxima. ✓

Origem	Destino	Capacidade	Demanda
1	1	14	14
1	2	10	10
1	3	12	12
1	4	8	8
2	1	1	1
2	2	1	1
2	3	1	1
2	4	1	1
3	1	1	1
3	2	1	1
3	3	1	1
3	4	1	1
4	1	1	1
4	2	1	1
4	3	1	1
4	4	1	1

Solução ótima

Não está a ser usada

x32 x33 x34

x31 = 14
x35 = 12
x42 = 10
x43 = 8
x44 = 8

1 e 2 fechado

```
C:\RELAX4 2013>relax4 <Trabalho2.txt >con:
END OF READING
NUMBER OF NODES = 13, NUMBER OF ARCS = 42
CONSTRUCT LINKED LISTS FOR THE PROBLEM
CALLING RELAX4 TO SOLVE THE PROBLEM
*****
TOTAL SOLUTION TIME = 0. SECS.
TIME IN INITIALIZATION = 0. SECS.
2 13 1.
4 13 1.
6 9 1.
7 1 1.
8 11 1.
10 5 1.
12 3 1.
OPTIMAL COST = 135.
NUMBER OF AUCTION/SHORTEST PATH ITERATIONS = 24
NUMBER OF ITERATIONS = 26
NUMBER OF MULTINODE ITERATIONS = 4
NUMBER OF MULTINODE ASCENT STEPS = 0
NUMBER OF REGULAR AUGMENTATIONS = 4
*****
```

A solução apresentada é degenerada.

- ☐ Verdadeiro ✓
- ☐ Falso

A árvore de suporte associada a uma solução básica de um problema de transporte com n vértices é um grafo com (n-1) arestas e que não tem ciclos.

- ☐ Verdadeiro ✓
- ☐ Falso

Quando maximização, os filhos não podem ser superiores aos pais, se for minimização os filhos são superiores aos pais.

Uma solução básica de um problema de transporte em rede com n vértices pode ter (n+1) variáveis básicas com fluxo positivo.

- ☐ Verdadeiro
- ☐ Falso ✓

Solução básica: fluxo positivo e n vértices é (n - 1)

Uma solução degenerada de um problema de transporte num grafo bipartido com n origens e n destinos pode ter apenas n variáveis com fluxo positivo.

- ☐ Verdadeiro ✓
- ☐ Falso

O número de nós explorados na árvore de pesquisa do método de partição e avaliação é o mesmo, quer se use o método de pesquisa em largura ou em profundidade.

- ☐ Verdadeiro
- ☐ Falso ✓

Método de Pesquisa:

Largura = Fifo e Profundidade = Lifo, logo são diferentes

Considere um problema de programação inteira de maximização e a respectiva relaxação linear. Pode acontecer que o problema de programação inteira tenha solução, mas não exista uma solução admissível para a respectiva relaxação linear.

- ☒ Verdadeiro
- ☐ Falso

Considere a seguinte solução de um problema de transportes. Os valores indicados em cada célula significam o fluxo (xij) e o custo unitário de transporte (cij), como habitualmente

	D	E	F	
A	5 3	3 3	30 3	30
B	4 3	20 3	2 2	20
C	20 1	10 1	10 1	40
	20	30	40	

Esta solução é uma solução ótima para o problema de MINIMIZAÇÃO.

- ☐ Verdadeiro
- ☐ Falso ✓

Calcular os U's.

$C_{ij} = U_i - V_j$, sendo o U_i é de origem e o U_j é de destino

Ex: $U_1 = 0$, então: $3 = 0 - v_F$, logo $v_3 = -3$

$1 = u_3 - (-3)$, logo $u_3 = -2$

$1 = -2 - v_E$, logo $v_2 = -3$

$1 = -2 - v_D$, logo $v_1 = -3$

$3 = U_2 - (-3)$, logo $U_2 = 0$

Calcular os valores atrativos para todas as casas vazias

$C_{ij} - U_i + V_j$, sendo o U_i é de origem e o V_j é de destino

Ex: $AD = 5 - 0 + (-3)$, logo $AD = 2$

$AE = 3 - 0 + (-3)$, logo $AE = 0$

$BD = 4 - 0 + (-3)$, logo $BD = 1$

$BF = 2 - 0 + (-3)$, logo $BF = -1$

Problema de minimização valores <0, o mais negativo é solução atrativa

Problema de maximização valores >0, o mais positivo é solução atrativa

Problema de minimização, solução ótima, todos os valores são >=0

Problema de maximização, solução ótima, todos os valores são <=0