



Otimização Linear

Prof^a : Adriana
Departamento de Matemática

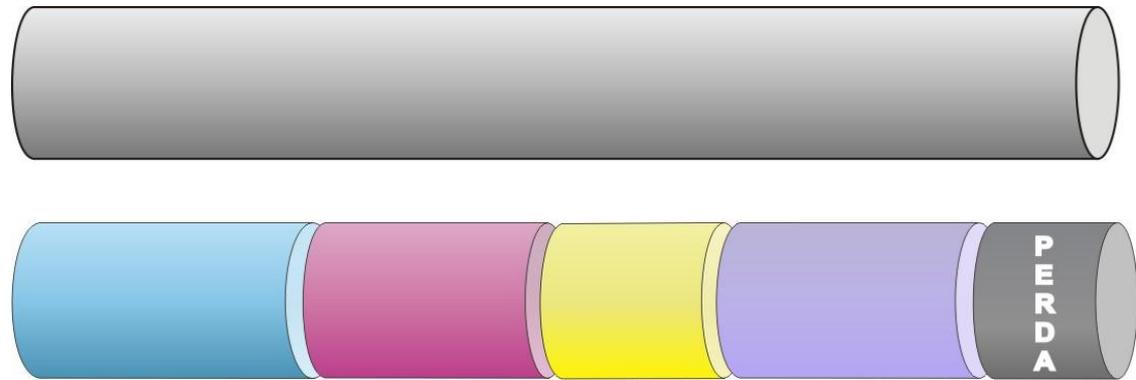
adriana@fc.unesp.br
www.fc.unesp.br/~adriana

Problemas de Corte

- Problema de Corte:
 - Produzir *itens* (peças pequenas), a partir do corte de um *objeto* (peça grande).

OBJETIVOS: minimizar a perda de material dos objetos cortados, minimizar a quantidade de objetos cortados, minimizar o custo de cortar os objetos, maximizar o lucro, entre outros.

Problema de Corte Unidimensional



Problema de Corte Unidimensional

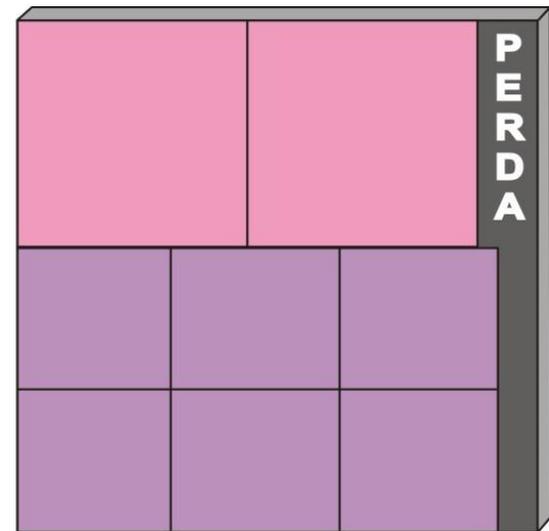
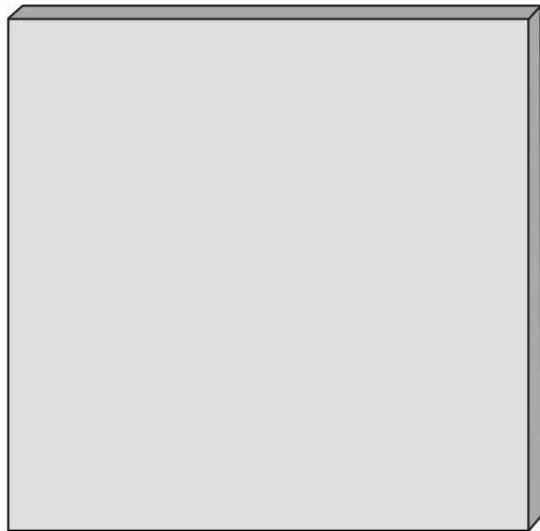


Bobina-mestre cortada em sub-bobinas intermediárias e fitas

Problema de Corte Unidimensional



Problema de Corte Bidimensional



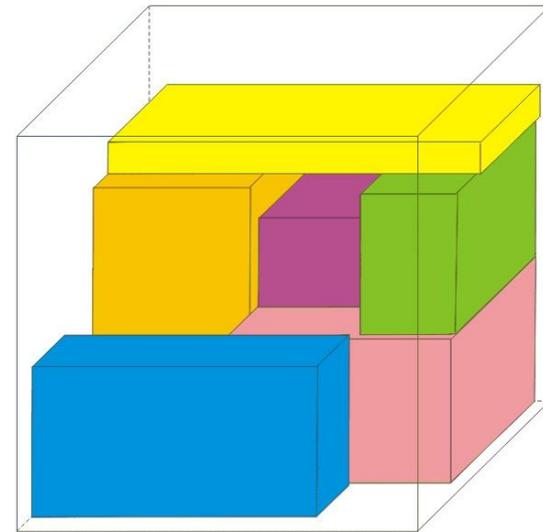
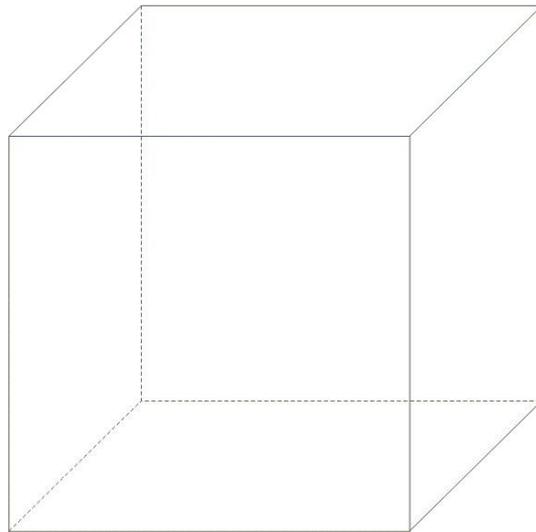
Problema de Corte Bidimensional



Problema de Corte Bidimensional



Problema de Corte Tridimensional



Problema de Empacotamento

- Problema de Empacotamento:
 - Itens devem ser colocados em objetos (por exemplo, contêineres), de modo que o espaço vazio dos objetos seja minimizado.

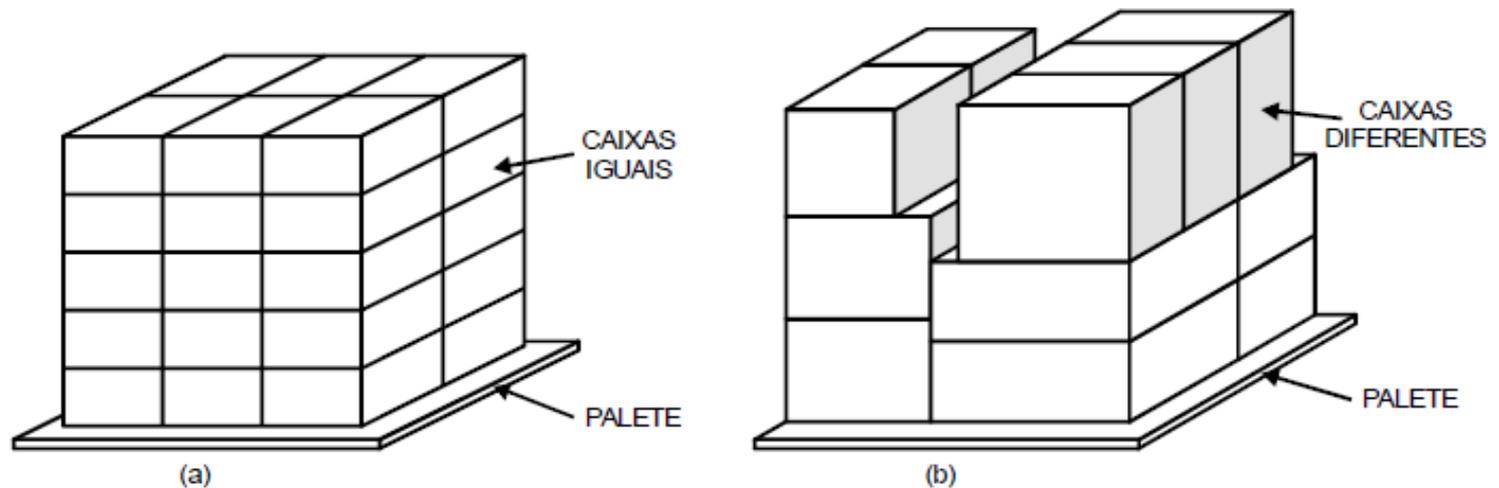


Figura 1 - Padrão de empacotamento para o PCP: (a) do produtor e (b) do distribuidor

Problema de Empacotamento



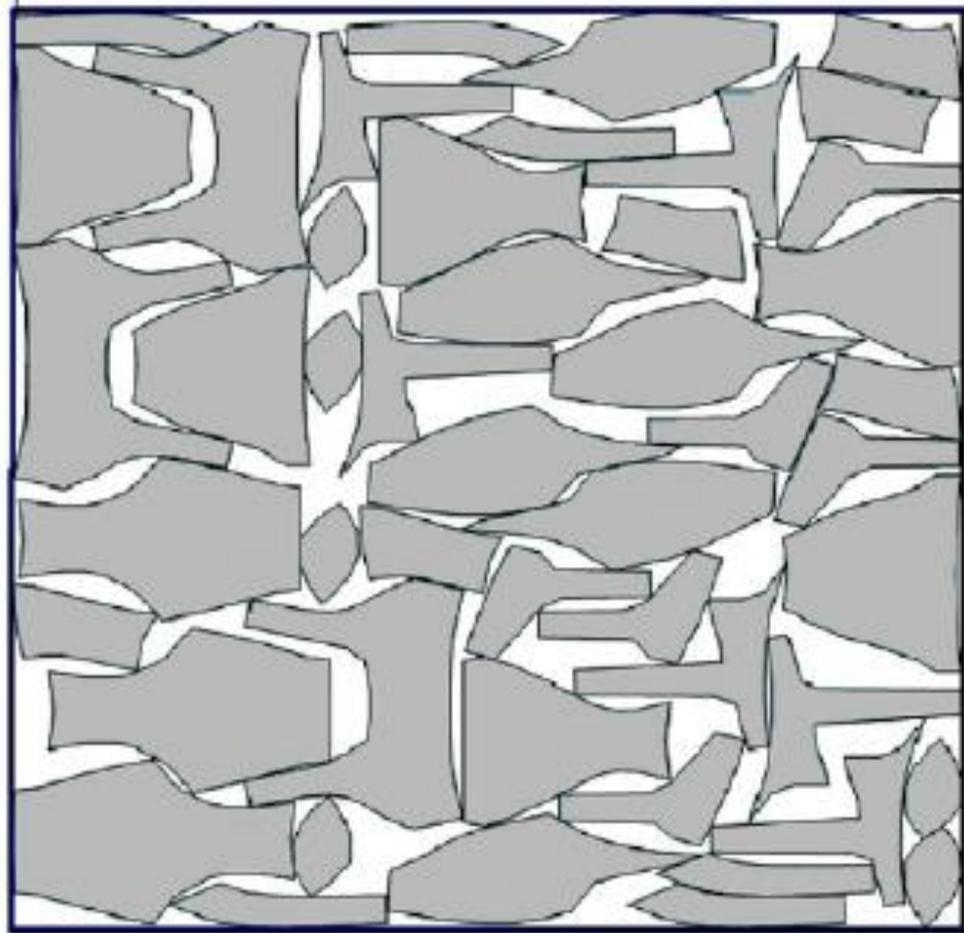
Problema de Empacotamento



Strip Packing



Problema de corte irregular



Problema de Corte

- Uma indústria de papel produz bobinas jumbo de $L = 400$ cm de largura.
- Os jumbos devem ser cortados em bobinas menores (itens) nas larguras e quantidades apresentadas na tabela conforme a solicitação dos diversos clientes:

Dados da demanda	
Comprimento dos itens	Demanda
40 cm	12
45 cm	20
55 cm	42
60 cm	18

Problema de Corte

- Possíveis padrões de corte:
 - Padrão de corte 1: $a_1 = (10 \ 0 \ 0 \ 0)$
 - Padrão de corte 2: $a_2 = (1 \ 8 \ 0 \ 0)$
 - Padrão de corte 3: $a_3 = (0 \ 0 \ 7 \ 0)$
 - Padrão de corte 4: $a_4 = (1 \ 0 \ 0 \ 6)$
 - Padrão de corte 5: $a_5 = (0 \ 4 \ 4 \ 0)$
 - Padrão de corte 6: $a_6 = (0 \ 0 \ 4 \ 3)$

Problema de Corte

Problema!!!??

Quantas vezes devemos cortar cada padrão?

Problema de Corte

$$\min f(x_1, x_2, \dots, x_n) = x_1 + x_2 + \dots + x_n$$

$$\begin{bmatrix} 10 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 1 \\ 8 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 7 \\ 0 \end{bmatrix} x_3 + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 6 \end{bmatrix} x_4 + \begin{bmatrix} 0 \\ 4 \\ 4 \\ 0 \end{bmatrix} x_5 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 4 \\ 3 \end{bmatrix} x_6 = \begin{bmatrix} 12 \\ 20 \\ 42 \\ 18 \end{bmatrix}$$

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

Solução factível:

$$(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6) = (1 \ 1 \ 2 \ 1 \ 3 \ 4)$$

$$\text{Função objetivo: } 1 + 1 + 2 + 1 + 3 + 4 = 12$$

Porque a
solução não
é ótima?

Formulação Matemática

Dados:

L : tamanho do objeto;

m : número de tipos de itens;

l_i : comprimento de um tipo de item i ;

b_i : quantidade de um determinado tipo de item i ;

a_j : vetor associado a um padrão de corte.

$$a_j = (a_{1j}, a_{2j}, \dots, a_{mj})$$

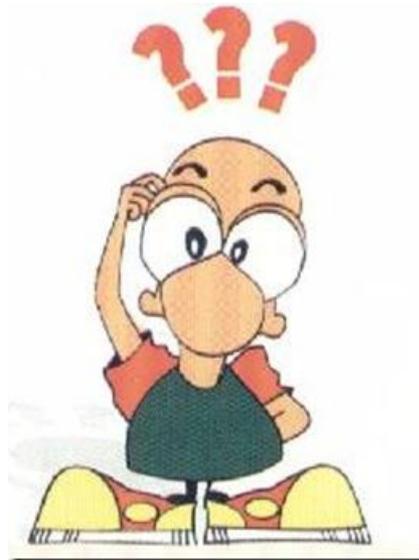
número de peças do tipo 1 no padrão de corte j

Variáveis de decisão:

x_j : número de barras cortadas conforme o padrão de corte j

Formulação Matemática

Como gerar um padrão de corte?!?!



Formulação Matemática

- Um vetor $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m)^T$ representa um padrão de corte se e somente se o seguinte sistema é satisfeito:

$$l_1\alpha_1 + l_2\alpha_2 + \dots + l_m\alpha_m \leq L$$

$$\alpha_1 \geq 0, \alpha_2 \geq 0, \dots, \alpha_m \geq 0 \text{ e inteiros}$$

Como escrever a formulação que minimiza o número de barras utilizadas, dado que sabemos todos os padrões de corte possíveis?

Formulação Matemática

- O problema de corte pode ser formulado como:

$$\min f(x_1, x_2, \dots, x_n) = x_1 + x_2 + \dots + x_n$$

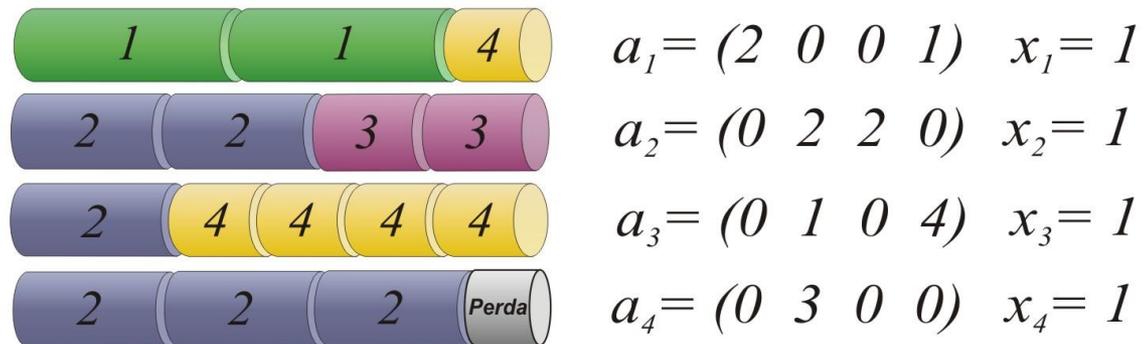
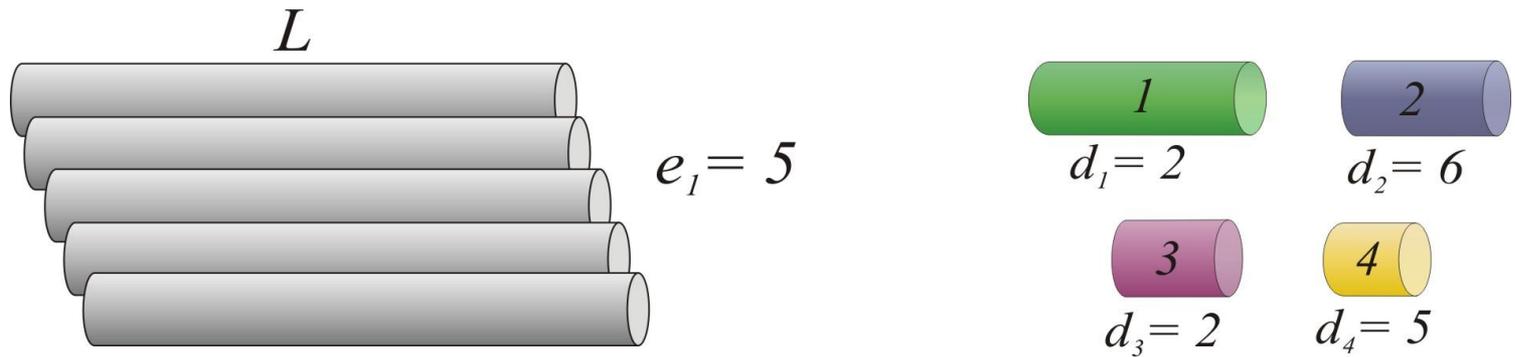
$$\begin{bmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} a_{12} \\ a_{22} \\ \vdots \\ a_{m2} \end{bmatrix} x_2 + \dots + \begin{bmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{bmatrix} x_n = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$

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

Inteiro?

Formulação Matemática

- Exemplo de padrões de corte unidimensionais:



Problemas de Planejamento da Produção

- Planejamento e programação da produção de produtos, os mais variados possíveis
 - Mix de Produção (fabricação de diversos produtos)
 - Seleção de processos (vários produtos com vários processos alternativos)
 - Dimensionamento de lotes (diversos produtos para variados clientes com diferentes datas de entrega)

OBJETIVO: Minimizar os custos de produção dos diferentes produtos em diversas situações (de acordo com cada situação acima)

Problemas de Planejamento da Produção

- Uma fábrica produz 5 modelos de computadores: GP1, GP2, GP3, WS1 e WS2.

Sistema	Preço	#disco	#placas
GP1	\$ 6.000	0	4
GP2	\$ 4.000	1	2
GP3	\$ 3.000	0	2
WS1	\$ 3.000	1	2
WS2	\$ 1.000	0	1
Disponibilidade máxima		3.000	8.000

- ✓ Disponibilidade de CPUs: no máximo 7.000 unidades.

Problemas de Planejamento da Produção

- Demandas máximas:
 - 1800 para GP1, 300 para GP3
 - 3800 para toda a família GP
 - 3200 para toda a família WS
- Pedidos já recebidos:
 - 500 GP2
 - 500 WS1, 400 WS2

Objetivo: maximizar o lucro da empresa.

Problemas de Planejamento da Produção

Variáveis:

- ✓ x_1 : quantidade de sistemas produzidos do tipo GP1
- ✓ x_2 : quantidade de sistemas produzidos do tipo GP2
- ✓ x_3 : quantidade de sistemas produzidos do tipo GP3
- ✓ x_4 : quantidade de sistemas produzidos do tipo WS1
- ✓ x_5 : quantidade de sistemas produzidos do tipo WS2

Problemas de Planejamento da Produção

Sistema	Preço	#disco	#placas
GP1	\$ 6.000	0	4
GP2	\$ 4.000	1	2
GP3	\$ 3.000	0	2
WS1	\$ 3.000	1	2
WS2	\$ 1.000	0	1
Disponibilidade máxima		3.000	8.000

Disponibilidade de CPUs: no máximo 7.000 unidades.

Objetivo:

maximizar $6.000x_1 + 4.000x_2 + 3.000x_3 + 3.000x_4 + 1.500x_5$

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 &\leq 7000 && \text{(disponibilidade de CPUs)} \\4x_1 + 2x_2 + 2x_3 + 2x_4 + x_5 &\leq 8000 && \text{(disponibilidade de placas)} \\x_2 + x_4 &\leq 3000 && \text{(disponibilidade de discos)}\end{aligned}$$

Problemas de Planejamento da Produção

Demandas máximas:

1800 para GP1, 300 para GP3

3800 para toda a família GP

3200 para toda a família WS

Pedidos já recebidos:

500 GP2

500 WS1

400 WS2

$$x_1 \leq 1800$$

(demanda máxima de GP1)

$$x_3 \leq 300$$

(demanda máxima de GP3)

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 3800$$

(demanda máxima de GP)

$$x_4 + x_5 \leq 3200$$

(demanda máxima de WS)

$$x_2 \geq 500$$

(demanda mínima de GP2)

$$x_4 \geq 500$$

(demanda mínima de WS1)

$$x_5 \geq 400$$

(demanda mínima de WS2)

Problemas de Planejamento da Produção

maximizar $6.000x_1 + 4.000x_2 + 3.000x_3 + 3.000x_4 + 1.500x_5$

Sujeito a:

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 \leq 7000 \quad (\text{disponibilidade de CPUs})$$

$$4x_1 + 2x_2 + 2x_3 + 2x_4 + x_5 \leq 8000 \quad (\text{disponibilidade de placas})$$

$$x_2 + x_4 \leq 3000 \quad (\text{disponibilidade de discos})$$

$$x_1 \leq 1800 \quad (\text{demanda máxima de GP1})$$

$$x_3 \leq 300 \quad (\text{demanda máxima de GP3})$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 3800 \quad (\text{demanda máxima de GP})$$

$$x_4 + x_5 \leq 3200 \quad (\text{demanda máxima de WS})$$

$$x_2 \geq 500 \quad (\text{demanda mínima de GP2})$$

$$x_4 \geq 500 \quad (\text{demanda mínima de WS1})$$

$$x_5 \geq 400 \quad (\text{demanda mínima de WS2})$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

Mix de produção (planejamento estocástico)

- O problema consiste em decidir quais produtos e quanto fabricar de cada produto em um período.
- A capacidade limitada de produção (máquinas, recursos humanos, capital, armazenagem, etc) e os diversos produtos que a empresa pode fabricar são conhecidos.
- Determinar quais produtos e quanto deve ser fabricado de cada produto de modo a maximizar o lucro da empresa.

Mix de produção

- Um fabricante de geladeiras precisa decidir quais modelos deve produzir em uma nova fábrica recentemente instalada.
- O departamento de marketing verificou que no próximo mês podem ser vendidas no máximo 1.500 unidades do modelo luxo e 6.000 unidades no modelo básico.
- A empresa dispõe de uma força de trabalho de 25.000 homens-hora por mês. Cada modelo de luxo requer 10 homens-hora e cada modelo básico requer 8 homens-hora para ser montado.
- Além disso, uma mesma linha de montagem é compartilhada pelos dois modelos. Considere que a capacidade de produção desta linha seja de 4.500 geladeiras por mês.

Mix de produção

- O lucro unitário do modelo de luxo é de R\$ 100,00 e do modelo básico é de R\$ 50,00. Deseja-se determinar quanto produzir de cada modelo de modo a maximizar o lucro da empresa.

Variável de decisão

x_j : quantidade de geladeiras do tipo j , $j = \text{luxo, básico}$

$$\text{Maximizar } f(x_{\text{luxo}}, x_{\text{básico}}) = 100x_{\text{luxo}} + 50x_{\text{básico}}$$

Sujeito a:

$$10x_{\text{luxo}} + 8x_{\text{básico}} \leq 25.000$$

$$x_{\text{luxo}} + x_{\text{básico}} \leq 4.500$$

$$0 \leq x_{\text{luxo}} \leq 1.500 \text{ e } 0 \leq x_{\text{básico}} \leq 6.000$$

Formulação Matemática

Dados:

C_i : capacidade do recurso i disponível no período;

a_{ij} : quantidade do recurso i utilizado para a produção de uma unidade do produto j ;

l_j : lucro da empresa para produzir o item j ;

d_j : produção mínima do produto j que deve ser realizada no período;

v_j : produção máxima do produto j que deve ser realizada no período;

Variáveis de decisão:

x_j : quantidade de cada produto j a ser produzida em um período do planejamento

Formulação Matemática

- Função Objetivo – Maximizar o lucro da empresa
 $F(x) = \text{maximizar } f(x_1, \dots, x_n) = l_1x_1 + l_2x_2 + \dots + l_nx_n$

Modelo

$$\text{Maximizar } z = l_1x_1 + l_2x_2 + \dots + l_nx_n$$

Sujeito a:

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n \leq C_i \quad i = 1, \dots, m$$

$$d_j \leq x_j \leq v_j \quad j = 1, \dots, n$$

Um problema clássico

Problema da mochila

- Um viajante dispõe de n itens que deve selecionar para colocar em uma mochila que está sendo preparada para uma viagem.
- O peso do item j é igual a_j e o “lucro” obtido caso ele seja selecionado e colocado na mochila é igual a c_j , para $j = 1, \dots, n$.

Quais itens devem ser selecionados, sabendo-se que o peso máximo que o viajante pode carregar na mochila é igual a b ?

Variáveis de decisão:

x_j : quantidade selecionada do item j



Problema da Mochila

Caso (1): os itens podem ser fracionados e não há limite na quantidade selecionada

Problema de programação linear

$$\begin{aligned} &\text{maximizar} && \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ &\text{s. a. :} && \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b \\ &&& x_j \geq 0, j = 1, \dots, n \end{aligned}$$

- Solução trivial: selecionar o item j^* cuja razão c_j/a_j é máxima e fazer $x_{j^*} = b/a_{j^*}$, $x_j = 0$ para os demais.

Problema da Mochila

Caso (2): os itens NÃO podem ser fracionados e não há limite na quantidade selecionada

Problema de
programação linear
inteira

$$\text{maximizar } \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{s. a. : } \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b$$

$$x_j \geq 0 \text{ e inteiro, } j = 1, \dots, n$$

Solução não trivial!

- Neste caso, as variáveis inteiras indicam o número de objetos de cada tipo que serão selecionados.

Problema da Mochila

Caso (3): os itens podem ser fracionados e no máximo uma unidade de cada item pode ser selecionada

Problema de programação linear

$$\begin{aligned} &\text{maximizar} && \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ & && \\ &s.a.: && \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b \\ & && \\ & && 0 \leq x_j \leq 1, j = 1, \dots, n \end{aligned}$$

- Solução trivial: ordenar os itens pela razão c_j/a_j e fazer $x_j = 1$ enquanto couber, fracionar o objeto seguinte e fazer $x_j = 0$ para os demais.

Problema da Mochila

Exemplo

$$\text{maximizar } 6x_1 + 8x_2 + 4x_3 + x_4$$

Sujeito a:

$$x_1 + 2x_2 + 2x_3 + x_4 \leq 4$$

$$0 \leq x_j \leq 1, j = 1, 2, 3, 4$$

- Maior razão: $c_1/a_1 = 6/1 = 6 \Rightarrow x_1 = 1$
- Segunda maior razão: $c_2/a_2 = 8/2 = 4 \Rightarrow x_2 = 1$
- Terceira maior razão: $c_3/a_3 = 4/2 = 2 \Rightarrow x_3 = 0,5$
- $x_4 = 0$

Problema da Mochila

Caso (4): os itens **NÃO** podem ser fracionados e no máximo uma unidade de cada item pode ser selecionada

Problema de
programação linear
inteira

$$\begin{aligned} &\text{maximizar} && \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ & && \\ &s.a.: && \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b \\ & && \\ & && x_j \in \{0, 1\}, j = 1, \dots, n \end{aligned}$$

Solução NÃO trivial!!!!

- As variáveis inteiras (binárias ou 0-1) representam a **decisão** de selecionar um objeto ou não.

Problema da Mochila

Exemplo

$$\text{maximizar } 12x_1 + 7x_2 + 6x_3$$

$$\text{Sujeito a: } 3x_1 + 2x_2 + 2x_3 \leq 4$$

$$x_j \in \{0, 1\}, j = 1, 2, 3$$

- Maior razão: $c_1/a_1 = 12/3 = 4 \Rightarrow x_1 = 1$
 $x_2 = x_3 = 0$ e **Lucro = 12**

Esta solução é ótima??

Não, o problema de programação inteira é mais difícil

- Solução ótima: $x_1 = 0, x_2 = 1, x_3 = 1$ e **Lucro = 13**

Problema de Plantio

- Uma cooperativa agrícola opera três fazendas. A produção total de cada fazenda depende da área disponível para o plantio e da água para irrigação.
- A cooperativa procura diversificar sua produção e vai plantar este ano três culturas em cada fazenda: milho, arroz e feijão.
- Cada cultura demanda uma certa quantidade de água.

Problema de Plantio

- São estabelecidos limites de área plantada para cada cultura.
- Para evitar concorrência entre os cooperados, acordou-se que **a proporção de área cultivada seja a mesma para cada fazenda.**
- Determinar a área plantada de cada cultura em cada fazenda de modo a **otimizar o lucro da cooperativa.**

Problema de Plantio

Fazenda	Área (acres)	Água(litros)
1	400	1.800
2	650	2.200
3	350	950

Cultura	Área total máx(acres)	Água (litros por acre)	Lucro (por acre)
Milho	660	5,5	5.000
Arroz	880	4	4.000
Feijão	400	3,5	1.800