

Lista 01

Exercício 1 [GL]

Se lucro é dado por

$$L = 800 \cdot c_1 + 500 \cdot c_2,$$

onde  $c_1$  = lote de camisas e  $c_2$  = lote de calças vendidas no período.

Sabendo que há no máximo 30 homens x horas de trabalho especializado e 50 horas x homem de trabalho não especializado, podemos definir:

$$10 \cdot c_2 + 20 \cdot c_1 \leq 50$$

$$10 \cdot c_1 \leq 30$$

de acordo com as exigências de cada tipo de produto por horas de trabalho.

Além disso, pelas intuições da planta de produção, temos:

$10 \cdot c_1' + 20 \cdot c_2' \leq 80$ , onde  $10c_1'$  e  $20c_2'$  representam, respectivamente, as horas alocadas para camisas e calças na máquina 1.

Analogamente, pelos dados da máquina 2, temos:

$$35 \cdot c_1'' + 30 \cdot c_2'' \leq 130.$$

Temos que  $c_1' + c_1'' = C_1$  e

$$c_2' + c_2'' = C_2,$$

ou seja, a quantidade de lotes de cada produto e a soma da quantidade produzida em cada máquina.

Quanto à matéria-prima disponível, obtemos:

$$8 \cdot c_1 + 12 \cdot c_2 \leq 120 \quad \Rightarrow \text{matéria-prima A}$$

$$15 \cdot c_1 + 10 \cdot c_2 \leq 100 \quad \Rightarrow \text{matéria-prima B}$$

Em resumo, podemos modelar o problema como:

$$\max \quad 800 \cdot c_1 + 900 \cdot c_2$$

$$\text{sujeito a} \quad 10 \cdot c_2 + 20 \cdot c_1 \leq 50,$$

$$10 \cdot c_1 \leq 30,$$

$$20 \cdot c_1' + 20 \cdot c_2' \leq 80,$$

$$35 \cdot c_1'' + 30 \cdot c_2'' \leq 130,$$

$$c_1' + c_1'' = c_1,$$

$$c_2' + c_2'' = c_2$$

$$8 \cdot c_1 + 12 \cdot c_2 \leq 120$$

$$15 \cdot c_1 + 10 \cdot c_2 \leq 100,$$



1.12 [BT]

Podemos definir a bola  $B(y, r)$ , de centro  $y \in \mathbb{R}^n$  e raio  $r > 0$  como

$$B = \{x \mid \|x - y\| \leq r\} = \{y + u \mid \|u\| \leq r\}$$

Queremos a bola de maior raio possível contida em  $P$ , ou seja,

$$\max_{\text{sub. a:}} r \quad B(y, r) \subset P$$

$$\text{Mas } B(y, r) \subset P \Leftrightarrow$$

$$y + u \in P \quad \forall u \in B(0, r)$$

$$\Leftrightarrow a_i(y + u) \leq b_i, \quad i \in [1, \dots, m], \quad \forall u \text{ t.q. } \|u\| \leq r$$

$$\Leftrightarrow a_i(y) + a_i(u) \leq b_i, \quad i \in [1, \dots, m], \quad \forall u \text{ t.q. } \|u\| \leq r$$

$$\Leftrightarrow a_i y + \max_{\|u\| \leq r} a_i u \leq b_i, \quad i \in [1, \dots, m]$$

Note, no entanto, que  $u \in B(0, r)$  de módulo máximo é um vetor t.q.  $\|u\| = r$

$$\Rightarrow \max_{\|u\| \leq r} a_i u = \|a_i\| r$$

ou seja,

$$a_i y + \|a_i\| r \leq b_i.$$

data

S T Q Q S S Q

Portanto podemos formular o problema como

max

$R$

sujeito a  $\alpha_i^T y + \|a_i\|_R \leq b_i, i \in [1, \dots, m],$   
 $R \geq 0.$