CI1238 - Otimização

Aula 04 - Programação Linear: Modelagem

Professor Murilo V. G. da Silva

Departamento de Informática
Universidade Federal do Paraná

21/03/2023

Programação Linear

PROGRAMAÇÃO LINEAR (PL):

- ▶ **Instância:** Uma tripla (A, b, c) onde A é uma matriz $m \times n$ sobre $\mathbb{R}$, b é um vetor sobre $\mathbb{R}^m$ e c é um vetor sobre $\mathbb{R}^n$.
- ▶ **Resposta:** Um vetor $x^* \in \mathbb{R}^n$ satisfazendo
 - ▶ $Ax^* \leq b$,
 - ▶ $cx^* \geq cx, \forall x \mid Ax \leq b$

Em alguns contextos diremos que neste problema queremos

“maximizar $c^T x$, sujeito a $Ax \leq b$ ”.

Programação Linear: Exemplos

Encontre um vetor $(x_1, x_2 \in \mathbb{R}^2)$ tal que $x_1 + x_2$ seja **máximo**, satisfazendo

- ▶ $x_1 \geq 0$ e $x_2 \geq 0$
- ▶ $x_2 - x_1 \leq 1$
- ▶ $x_1 + 6x_2 \leq 15$
- ▶ $4x_1 - x_2 \leq 10$

Isto é uma instância de PL, pois podemos reescrever

$$\begin{array}{rcl} -x_1 & & \leq 0 \\ & -x_2 & \leq 0 \\ -x_1 & x_2 & \leq 1 \\ x_1 & 6x_2 & \leq 15 \\ 4x_1 & -x_2 & \leq 10 \end{array}$$

E portanto podemos fazer (A, b, c) :

$$A = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \\ -1 & 1 \\ 1 & 6 \\ 4 & -1 \end{pmatrix}, \quad b = (0, 0, 1, 15, 10) \text{ e } c = (1, 1).$$

Programação Linear: Interpretação geométrica

Maximizar: $x_1 + x_2$ Sujeito a:

$$-x_1 \leq 0$$

$$-x_2 \leq 0$$

$$-x_1 + x_2 \leq 1$$

$$x_1 + 6x_2 \leq 15$$

$$4x_1 - x_2 \leq 10$$

Programação Linear

Maximizando a função objetivo $f(x_1, x_2) = x_1 + x_2$

Pergunta: Se tivéssemos n variáveis? Qual seria a interpretação geométrica?

Programação Linear

Relembrando:

PROGRAMAÇÃO LINEAR (PL):

- ▶ **Instância:** Uma tripla (A, b, c) onde A é uma matriz $m \times n$ sobre $\mathbb{R}$, b é um vetor sobre $\mathbb{R}^m$ e c é um vetor sobre $\mathbb{R}^n$.
- ▶ **Resposta:** Um vetor $x^* \in \mathbb{R}^n$ satisfazendo
 - ▶ $Ax^* \leq b$,
 - ▶ $cx^* \geq cx, \forall x \mid Ax \leq b$

A matriz A junto com o vetor b define as restrições;
O vetor c define função objetivo.

- ▶ E se tivéssemos, por exemplo, a restrição $2x_1 + x_2 \geq 5$?
 - ▶ Multiplique a equação por (-1)
- ▶ E se tivéssemos uma restrição do tipo $2x_1 + x_2 = 5$?
 - ▶ Crie duas restrições: $2x_1 + x_2 \leq 5$ e
 $2x_1 + x_2 \geq 5$.
- ▶ E se quisermos minimizar?

Programação Linear

Considere a função objetivo dada por $(\frac{1}{6}, 1)$

Quantas soluções temos?

- Infinitas (todos pontos da reta destacada)

Programação Linear

Invertendo restrições no exemplo original

Quantas soluções temos?

- ▶ Nenhuma solução

Programação Linear

Removendo restrições no problema original

Quantas soluções temos?

- ▶ Nenhuma solução

Programação Linear: Mais exemplos

Minimizar custos com dieta equilibrada:

Food	Carrot, Raw	White Cabbage, Raw	Cucumber, Pickled	Required per dish
Vitamin A [mg/kg]	35	0.5	0.5	0.5 mg
Vitamin C [mg/kg]	60	300	10	15 mg
Dietary Fiber [g/kg]	30	20	10	4 g
price [€/kg]	0.75	0.5	0.15*	—

*Residual accounting price of the inventory, most likely unsaleable.

Queremos a quantidade x_1 de cenoura, x_2 de repolho e x_3 de pepino (em kg)

Minimizar: $0.75x_1 + 0.5x_2 + 0.15x_3$

Sujeito a:

$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \geq 0$$

$$x_3 \geq 0$$

$$35x_1 + 0.5x_2 + 0.5x_3 \geq 0.5$$

$$60x_1 + 300x_2 + 10x_3 \geq 15$$

$$30x_1 + 20x_2 + 10x_3 \geq 4.$$

Programação Linear: Mais exemplos

Maximizar fluxo em uma rede:

Variáveis: Para cada aresta $\{u, v\}$, uma variável x_{uv}

Maximizar o quê? Quais restrições?

Maximizar: $x_{oa} + x_{ob} + x_{oc}$

Sujeito a:

$$-3 \leq x_{oa} \leq 3, \quad -1 \leq x_{ob} \leq 1, \quad -1 \leq x_{oc} \leq 1$$

$$-1 \leq x_{ab} \leq 1, \quad -1 \leq x_{ad} \leq 1, \quad -3 \leq x_{be} \leq 3$$

$$-4 \leq x_{cd} \leq 4, \quad -4 \leq x_{ce} \leq 4, \quad -4 \leq x_{dn} \leq 4$$

$$-1 \leq x_{en} \leq 1$$

$$x_{oa} = x_{ab} + x_{ad}$$

$$x_{ob} + x_{ab} = x_{be}$$

$$x_{oc} = x_{cd} + x_{ce}$$

$$x_{ad} + x_{cd} = x_{dn}$$

$$x_{be} + x_{ce} = x_{en}$$

Programação Linear: Mais exemplos

minimizar custos em fábrica de sorvetes:

- ▶ Produção “uniforme” tem custos (estoque)
- ▶ Produção “variável” tem custos também

PL - Modelagem: Fábrica de sorvetes

Variáveis e desigualdades:

- ▶ Produção no mês i : x_i , $i = 1, \dots, 12$
- ▶ Demanda e estoque no mês i : d_i e s_i
 - ▶ Produzindo o suficiente:
 $x_i + s_i \geq d_i$
 - ▶ Estoque para mês seguinte: $x_i + s_{i-1} - d_i = s_i$. Portanto:
 $x_i + s_{i-1} - s_i = d_i$
 - ▶ Estoque no começo e fim do ano:
 $s_0 = 0$ e $s_{12} = 0$
- ▶ Custos para ter produção variável:
 - ▶ Mudar produção do mês $i - 1$ para mês i : \$50 (por tonelada)
 - ▶ Custo de armazenamento no mês i : \$20 (por tonelada)
 - ▶ Portanto, custo total:
 - ▶ $50 \sum_{i=1}^{12} |x_i - x_{i-1}| + 20 \sum_{i=1}^{12} s_i$ (função objetivo)
 - ▶ Para o caso $i = 0$, $x_0 = 0$.
 - ▶ Há algo errado com a função objetivo? **NÃO É LINEAR!**

PL - Modelagem: Fábrica de sorvetes

- ▶ Função objetivo: $50 \sum_{i=1}^{12} |x_i - x_{i-1}| + 20 \sum_{i=1}^{12} s_i$
- ▶ Observe: $|x_i - x_{i-1}| \geq 0$ ou ≤ 0 . i.e., mudança na produção:
 - ▶ aumenta em y_i , ou diminui em z_i (ambos valores ≥ 0)
 - ▶ na função objetivo, trocamos $|x_i - x_{i-1}|$ por $y_i + z_i$.e criamos uma nova equação: $x_i - x_{i-1} = y_i - z_i$

Com isso, o programa linear é:

- ▶ Minimizar: $50 \sum_{i=1}^{12} y_i + 50 \sum_{i=1}^{12} z_i + 20 \sum_{i=1}^{12} s_i$
- ▶ Sujeito a:

$$\begin{aligned}x_i + s_{i-1} - s_i &= d_i \text{ for } i = 1, 2, \dots, 12 \\x_i - x_{i-1} &= y_i - z_i \text{ for } i = 1, 2, \dots, 12 \\x_0 &= 0 \\s_0 &= 0 \\s_{12} &= 0 \\x_i, s_i, y_i, z_i &\geq 0 \text{ for } i = 1, 2, \dots, 12.\end{aligned}$$

A resposta para uma dada instância é um vetor (x^*, y^*, z^*, s^*)

Para $i = 1, \dots, 12$, observe que y_i^* ou z_i^* é zero (caso contrário, solução não é ótima)

- ▶ Lembrando que $x_i^* = y_i^* + z_i^*$

PL - Modelagem: fábrica de sorvetes

Demanda vs Produção:

PL - Modelagem: fábrica de papel

Fábrica produz rolos de papel com 3 metros de largura.

- ▶ Compradores querem larguras diversas.

Por exemplo, 3m pode ser cortado em:

- ▶ dois rolos de 93cm
- ▶ um de 108
- ▶ sobra: 6cm

PL - Modelagem: fábrica de papel

Considere o pedido:

- ▶ 97 de 135cm 610 de 108cm
- ▶ 395 de 93cm 211 de 42cm

Quantos rolos de 3 metros devem ser produzidos? Possibilidades de cortes:

$$P1: 2 \times 135$$

$$P2: 135 + 108 + 42$$

$$P3: 135 + 93 + 42$$

$$P4: 135 + 3 \times 42$$

$$P5: 2 \times 108 + 2 \times 42$$

$$P6: 108 + 2 \times 93$$

$$P7: 108 + 93 + 2 \times 42$$

$$P8: 108 + 4 \times 42$$

$$P9: 3 \times 93$$

$$P10: 2 \times 93 + 2 \times 42$$

$$P11: 93 + 4 \times 42$$

$$P12: 7 \times 42$$

- ▶ x_j : quantidade de rolos cortados de acordo com P_j
- ▶ Por exemplo, para restrição “395 de 93cm”, temos
 - ▶ $x_3 + 2x_6 + x_7 + 3x_9 + 2x_{10} + x_{11} \geq 395$
- ▶ Para as demais restrições, análogo
- ▶ Objetivo: $\sum_{j=1}^{12} x_j$

Solução: $x_1 = 48.5$, $x_5 = 206.25$, $x_6 = 197.5$ (demais $x_i = 0$)

Pergunta: soluções fracionárias são aceitas?