

11

1) P e Q poliedros:

$$P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax \leq b\}, \quad Q = \{y \in \mathbb{R}^m \mid Cy \leq d\}$$

$\in \mathbb{R}^{m \times n}$ $\in \mathbb{R}^m$ $\in \mathbb{R}^{m \times n}$ $\in \mathbb{R}^m$

$$P+Q = \{x+y \mid x \in P, y \in Q\}$$

Se $x \in P$, então x satisfaz $Ax \leq b$

Se $y \in Q$, então y satisfaz $Cy \leq d$

Seja $z = x+y$, então $P+Q$ pode ser descrito por:

$$P+Q = \{z \in \mathbb{R}^n \mid z = x+y, Ax \leq b, Cy \leq d\}, \text{ que}$$

é a projeção em z de $\{(z, x, y) \mid z = x+y, Ax \leq b, Cy \leq d\}$

Note ainda que se $\bar{x} = \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$, as restrições podem ser escritas como $\begin{bmatrix} A & C \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \bar{x} \leq \begin{bmatrix} b \\ d \end{bmatrix}$, que forma um poliedro

2) $C \subset \mathbb{R}^2$: $x \cos \theta + y \sin \theta \leq 1 \quad \wedge \quad \theta \in [0, \pi/2]$
 $x \geq 0$
 $y \geq 0$

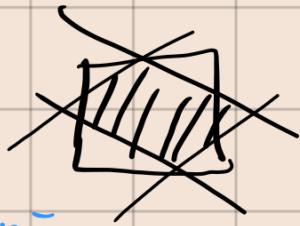
Noé. Um poliedro deve ser representável pela interseção finita de semiespaços. Para representar um quadrante do círculo unitário, seria necessário utilizar infinitos semiespaços.

Além disso, ter-se-ia um "lado" curvo do poliedro.

3) $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b, 0 \leq x \leq u\}$ $u \in \mathbb{R}^n$, $u_i > 0$

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $\text{rank}(A) = m$

$$\begin{cases} Ax = b & m \text{ restrições} \\ x \geq 0 & n \text{ restrições} \\ -x \geq -u \rightarrow x_i \leq u_i & n \text{ restrições} \end{cases}$$



1) Selecione m colunas linearmente independentes de A .

Seja \mathcal{B} o conjunto de índices dessas colunas, tal que

$$B = [A_{B(1)}, A_{B(2)}, \dots, A_{B(m)}]$$

Sem perda de generalidade, suponha que B é composta pelas m primeiras colunas de A :

$$A = [B \ N], \quad x = \begin{bmatrix} x_B \\ x_N \end{bmatrix}$$

$$\begin{aligned} Ax &= Bx_B + Nx_N = b \\ &= \sum_{i=1}^m B_{ii}x_{Bi} + \sum_{i=1}^{n-m} N_{ii}x_{Ni} = b \end{aligned}$$

2) Escolha $x_{Ni} = 0 \forall i$ t.q. $Ax = \sum_{i=1}^m B_{ii}x_{Bi} = Bx_B = b$

Como $B \in \mathbb{R}^{m \times m}$ e tem inversa (é composta de vetores LI),

uma solução básica pode ser encontrada por:

3) $x_B = B^{-1}b \Rightarrow x = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix} \rightarrow \in \mathbb{R}^m$

$\rightarrow \in \mathbb{R}^{n-m}$

Por definição, uma sol. básica tem todos as restrições de igualdade ativas e há $(n-m)$ outras satisfeitas na igualdade $x_i = 0$, $i \notin \mathcal{B}$

4) Então $\bar{x} = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix}$ é sol. básica

Note que basta encontrar \mathcal{B} , tomar $x_i = 0 \forall i \notin \mathcal{B}$ e resolver $[A_{\mathcal{B}(1)} \ A_{\mathcal{B}(2)} \cdots A_{\mathcal{B}(m)}]x_{\mathcal{B}} = b$ para obter uma sol. básica \bar{x} , onde $\bar{x}_i = 0 \forall i \notin \mathcal{B}$ e $\bar{x}_i = x_{Bi} \forall i \in \mathcal{B}$

④ Seja $P = \{x \in \mathbb{R}^n : a_i^T x \geq b_i, i=1, \dots, m\}$

$$Q = \{x \in \mathbb{R}^n : g_i^T x \geq h_i, i=1, \dots, K\}$$

tal que $P = Q$ e $\mathbb{R}^n = \text{Span}(\{a_1, a_2, \dots, a_m\})$

Suponha que $\text{Span}(\{g_1, \dots, g_K\}) \neq \mathbb{R}^n$, então existe $v \in \mathbb{R}^n$ ortogonal a todos esses vetores, tal que

$$g_i^T v = 0 \quad \forall i \in \{1, \dots, K\}.$$

Seja $x \in Q$, então vale que $\bar{x} \in Q$, onde

$$\bar{x} = x + \lambda v \quad \forall \lambda \in \mathbb{R}, \text{ já que}$$

$$g_i^T(x + \lambda v) = g_i^T x + \underbrace{\lambda g_i^T v}_{0} = g_i^T x \geq b_i$$

Como P e Q são o mesmo poliedro, \bar{x} deve pertencer a P .

Portanto, $\text{Span}(\{a_1, \dots, a_m\}) = \mathbb{R}^n$, ou seja, existe ao menos um a_j tal que $a_j^T \bar{x} \neq 0$, onde $j \in \{1, \dots, m\}$

$$\text{Então, } a_j^T \bar{x} = a_j^T(x + \lambda v) = a_j^T x + \lambda a_j^T v.$$

Assuma, sem perda de generalidade, que $a_j^T v < 0$.

Então, existe λ suficientemente grande tal que

$$a_j^T(x + \lambda v) < b_j$$

Portanto $\bar{x} \notin P$, o que contradiz o fato de $P = Q$. Logo, $\text{Span}(\{g_1, \dots, g_K\}) = \mathbb{R}^n$

5) $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b, x \geq 0\}$, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ com linhas LI

linhas LI $\Rightarrow \text{rank}(A) = m \Rightarrow n \geq m$

1) Se é sol. básica, todas as restrições de igualdade são ativas e existem $n - m$ LI ativas
 $\Rightarrow (n-m)$ x_i estão em Q.

Suponha que os conjuntos \mathcal{B} e C contêm índices distintos e formam bases distintas, então

$$Ax = \sum_{i=1}^n A_i x_i = \sum_{i=1}^m A_{B(i)} x_i = b \\ = \sum_{i=1}^m A_{C(i)} x_i = b$$

Suponha, sem perda de generalidade que há somente um índice diferente:

$\mathcal{B} = \{1, \dots, m-1, m\}$ e $C = \{1, \dots, m-1, K\}$, onde $K \notin \{1, \dots, m\}$. Note que

$A = [A_1 \ A_2 \ \dots \ A_m \ \dots \ A_K \ \dots \ A_n]$, então

$$Ax = \sum_{i=1}^n A_i x_i = \sum_{i=1}^{m-1} A_i x_i + A_m x_m + A_K x_K + \sum_{i \in Z} A_i x_i = b$$

onde $Z = \{1, \dots, n\} \setminus \mathcal{B} \cup C$

Como \mathcal{B} é base, deve determinar unicamente uma solução, então $\sum_{i \in \mathcal{B}} A_{B(i)} x_i = b$. Ainda, $x_i = 0 \ \forall i \notin \mathcal{B}$

Entretanto, C também é base e leva à mesma solução x :

$$\sum_{i=1}^m A_{C(i)} x_i = \sum_{i=1}^{m-1} A_i x_i + A_K x_K = b$$

△ Isso implica $x_m = 0$ e o resultado anterior implica $x_K = 0$

Se $\sum_{i=1}^m A_{\delta B(i)} x_i = b$, então $A_i x_i = b_i \forall i \in \delta B$, que contém m elementos, portanto m restrições estão ativas.

Também tinha-se que $x_i = 0 \forall i \notin \delta B$, que formam $n-m$ restrições ativas. Ao todo, tem-se n restrições ativas.

Porem △ indica $x_m = 0$, sendo m pertencente a δB .

Dessa forma, há uma restrição adicional ativa, tendo-se $n+1$ no total. Como há mais que n restrições, a solução é degenerada.

2) Não necessariamente, tome o seguinte poliedro P

necessita de
independência
linear na troca
de variável anterior

$$\begin{aligned} & x_1 + x_2 + x_3 = 1 \\ & -x_1 + x_2 + x_3 = 1 \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \quad \begin{matrix} A & x & b \end{matrix} \quad x \geq 0 \end{aligned}$$

A solução $\bar{x} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$ é degenerada, já que existem 4 restrições ativas.

Possíveis bases:

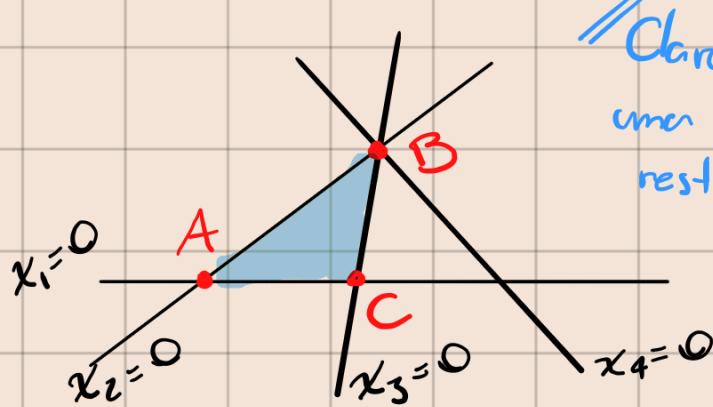
se $\{x_1, x_2\}$ básicas: $x_3 = 0 \Rightarrow x_2 = 1 \Rightarrow x_1 = 0$

$\{x_1, x_3\}$ básicas: $x_2 = 0 \Rightarrow x_3 = 1 \Rightarrow x_1 = 0$ (\bar{x})

$\{x_2, x_3\}$ básicas: $B = \begin{bmatrix} 1 & 1 \end{bmatrix}$ não invertível \Rightarrow não é base

Note então que \bar{x} é degenerada e só existe uma base p/ esse caso.

3) Não necessariamente. Mover para uma solução básica adjacente envolveria trocar uma variável básica x_{B_i} nula por uma outra não básica. Dado que essa última pode se tornar positiva. Tome o seguinte poliedro:



// Claramente é possível obter uma descrição desse poliedro por restrições //

Note que B é degenerado e não há soluções básicas adjacentes degeneradas

⑥ $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b, x \geq 0\}$ $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, \text{rank}(A) = m$

1) \checkmark P está contido na intersecção de m hiperplanos, como $n=m+1$, só há um grau de liberdade para a combinação convexa dos vértices, portanto P é uma reta em \mathbb{R}^{m+1} , que tem no máximo 2 pontos extremos (segmento de reta, reta e semirreta).

2) F Considere o seguinte problema:

$$\begin{array}{ll} \min c^T x & , \quad c^T = [-2 \ 1] \\ Ax = b & , \quad b = 0 \\ x \geq 0 & \end{array}$$

Então todo ponto de P é sd. ótima.

3) F Tomando o problema anterior, note que $n=2$ e $m=1$

$X^* = [1 \ 1]$ é sol. ótima com 2 variáveis positivas

4) V Seja C^* o custo ótimo e x_1^*, x_2^* soluções ótimas distintas $\Rightarrow C^* = C^T x_1^* = C^T x_2^*$
 $\Rightarrow C^T (x_1^* - x_2^*) = 0$

Tome $\bar{x} = \lambda x_1^* + (1-\lambda) x_2^*$, $\lambda \in [0,1]$:

$$\begin{aligned} C^T \bar{x} &= C^T (\lambda x_1^* + (1-\lambda) x_2^*) = \lambda C^T x_1^* - \lambda C^T x_2^* + C^T x_2^* \\ &= \lambda C^* - \lambda C^* + C^* \\ &\Rightarrow C^T \bar{x} = C^* \end{aligned}$$

Portanto $\lambda x_1^* + (1-\lambda) x_2^*$ é ótimo $\forall \lambda \in [0,1]$

5) F Tomando o exemplo de 2), há infinitas soluções ótimas, porém a solução básica é:

tem-se $m=1$ restrição satisfeita na igualdade

$n-m=2-1=1$ variáveis não básicas $x_i=0$

Tomando $x_1=0 \Rightarrow x_2=0$ nela restrição de igualdade

Assim, apenas $\bar{x}=[0 \ 0]$ é solução básica (viável)

As soluções ótimas estão no raios extremo e P só tem um ponto extremo

6) V Assumindo que o problema é maximizar os máximos:
$$\max_{x \in P} [\max(C^T x, d^T x)]$$

pode-se pensar por partes:

$\max_{x \in P} c^T x$ tem solução em um vértice de P

$\max_{x \in P} d^T x$ também tem solução em um vértice

Suponha que x_c^* maximize $c^T x$ e x_d^* maximize $d^T x$

então $\max(c^T x_c^*, d^T x_d^*)$ tem ou x_c^* ou x_d^* como solução \Rightarrow a solução está em um vértice

7) $P \subset \mathbb{R}^n$ poliedro limitado, $a \in \mathbb{R}^n$, $b \in \mathbb{R}$

$$Q = \{x \in P : a^T x = b\}$$

Notar que Q é o poliedro P com uma restrição adicional.

Seja P dado no formato padrão $Cx \leq d$, $x \geq 0$

e suponha que C tem m linhas L^T , $C \in \mathbb{R}^{m \times n}$

Dessa forma, Q é definido por:

$$\begin{cases} Cx = d \\ a^T x = b \\ x \geq 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{bmatrix} C \\ a^T \\ A \end{bmatrix} x = \begin{bmatrix} d \\ b \\ \bar{0} \end{bmatrix}$$

Suponha que $\text{rank}(A) = m+1$, para que $P \neq Q$ (o caso $P = Q$ é trivial).

solução básica viável

Suponha $\bar{x} \in Q$ um vértice de P , mas não um vértice de Q . Então $\bar{x} = \lambda x_1 + (1-\lambda)x_2$ sendo $x_1, x_2 \in Q$ vértices. Porém todo $x \in Q$ pertence a P . Isso implicaria em que \bar{x} não é vértice de P , contradizendo a hipótese.

Portanto, \bar{x} é vértice de Q .

Agora, suponha $\hat{x} \in Q$ vértice de Q , mas não um vértice de P . Então, existam $x_1, x_2 \in P$ tal que $\hat{x} = \lambda x_1 + (1-\lambda) x_2$, $\lambda \in (0,1)$. Ainda, todo ponto numa face de P pode ser escrito como uma combinação convexa de dois vértices. Portanto, pode-se assumir x_1 e x_2 como vértices de P .

Como $\hat{x} \in Q$, então $a^T \hat{x} = b$ é satisfeito. Segue que

$$a^T(\lambda x_1 + (1-\lambda) x_2) = \lambda a^T x_1 + (1-\lambda) a^T x_2 = b$$

Se $a^T x_1 \neq a^T x_2$, então \bar{x} pertence a um segmento que liga dois vértices de P (x_1 e x_2), que são soluções básicas adjacentes. Se $a^T x_1 = a^T x_2$, \bar{x} não poderia ser ponto extremo. Portanto, \bar{x} é combinação convexa de duas soluções básicas adjacentes.

⑧ $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid a_i^T x \geq b_i, i=1, \dots, m\}$. Suponha $u, v \in \mathbb{R}^n$ duas soluções básicas viáveis distintas de P , que satisfazem $a^T u = a^T v = b_i$, $i=1, \dots, n-1$ e a_1, \dots, a_{n-1} são LI

Seja $L = \{\lambda u + (1-\lambda)v : \lambda \in [0,1]\}$, mostre que

$$L = \{z \in P : a_i^T z = b_i, i=1, \dots, n-1\}$$

Tome $\bar{z} = \lambda u + (1-\lambda)v$, $\lambda \in [0,1]$, então

$$\begin{aligned} a^T \bar{z} &= a^T(\lambda u + (1-\lambda)v) = \lambda a^T u + (1-\lambda)a^T v \\ &= \lambda b_i + (1-\lambda)b_i, i=1, \dots, n-1 \\ &= b_i \end{aligned}$$

Como u e v são soluções básicas viáveis de P e todo ponto de P pode ser escrito como combinação convexa de vértices, então $\bar{z} \in P$. Portanto, $\{\lambda u + (1-\lambda)v, \lambda \in [0,1]\} \subseteq \{z \in P : a_i^T z = b_i, i=1, \dots, n-1\}$

Agora, tome $\hat{z} \in P$ tal que $a_i^T \hat{z} = b_i, i=1, \dots, n-1$

Como $\hat{z} \in P$, então também vale $a_i^T \hat{z} \geq b_i, i=1, \dots, m$

Mas $a_i^T v = a_i^T u = b_i$, então $a_i^T \hat{z} = a_i^T v = a_i^T u$. Note que $a_i^T \hat{z} = b_i$ define uma reta, então os pontos extremos dessa reta devem ser u e v , já que esses são vértices de P . Portanto, a combinação convexa desses vértices pertence ao conjunto, ou seja $\{z \in P : a_i^T z = b_i, i=1, \dots, n-1\} \subseteq \{\lambda u + (1-\lambda)v, \lambda \in [0,1]\}$

$$\Rightarrow \{z \in P : a_i^T z = b_i, i=1, \dots, n-1\} = \{\lambda u + (1-\lambda)v, \lambda \in [0,1]\}$$