## Programação Linear - poliedros e método simplex Investigação Operacional

J.M. Valério de Carvalho vc@dps.uminho.pt

Departamento de Produção e Sistemas Escola de Engenharia, Universidade do Minho

28 de setembro de 2023



## Programação Linear - poliedros e método simplex

#### antes

 Os vértices do poliedro são importantes, porque existe uma solução óptima de um problema de programação linear que é um vértice (\*).

#### Guião

- Vértice é um conceito do âmbito da geometria;
- na álgebra, o equivalente é a solução básica admissível do sistema de equações que descreve o domínio do modelo.
- Vamos caracterizar faces, vértices e arestas de um poliedro.
- Um simplex é um poliedro definido por um vértice e os vértices que lhe são adjacentes.
- Identifica-se se um vértice é óptimo analisando como varia o valor da função objectivo ao longo das arestas incidentes no vértice.

#### depois

• O algoritmo simplex determina a sequência de vértices a explorar.

## Identificação de vértices de um poliedro

#### Modelo original

• Variáveis de decisão:  $x_1, x_2$ .

Quais dos seguintes pontos são vértices do domínio (região admissível)?

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \qquad \qquad \begin{array}{c} \text{Sim} \quad \Box \\ \text{Não} \quad \Box \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 \\ 10 \end{pmatrix} \qquad \begin{array}{c} \text{Sim} \quad \Box \\ \text{Não} \quad \Box \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 20 \\ 30 \end{pmatrix} \qquad \begin{array}{c} \text{Sim} \quad \Box \\ \text{Não} \quad \Box \end{array}$$

#### Transformação de uma Inequação numa Equação

- Qualquer inequação do tipo ≤ pode ser transformada numa equação (equivalente), introduzindo uma variável adicional, designada por variável de folga, com valor não-negativo.
- Exemplo:

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 & \le 120 \\ x_1, x_2 & \ge 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 3x_1 + 2x_2 + 1s_1 & = 120 \\ x_1, x_2, s_1 & \ge 0 \end{cases}$$

- A quantidade de recurso disponível é 120.
- O valor da função linear  $3x_1 + 2x_2$  é a quantidade de recurso usado na solução  $(x_1, x_2)^{\top}$ .
- O valor de  $s_1$  (variável de folga) é a quantidade não usada (ou folga) do recurso na solução  $(x_1, x_2)^{\top}$ .

#### Transformação de uma Inequação numa Equação

- Qualquer inequação do tipo ≤ pode ser transformada numa equação (equivalente), introduzindo uma variável adicional, designada por variável de folga, com valor não-negativo.
- Exemplo:

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 & \le 120 \\ x_1, x_2 & \ge 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 3x_1 + 2x_2 + 1s_1 & = 120 \\ x_1, x_2, s_1 & \ge 0 \end{cases}$$

- A quantidade de recurso disponível é 120.
- O valor da função linear  $3x_1 + 2x_2$  é a quantidade de recurso usado na solução  $(x_1, x_2)^{\top}$ .
- O valor de  $s_1$  (variável de folga) é a quantidade não usada (ou folga) do recurso na solução  $(x_1, x_2)^{\top}$ .

#### nota: análise da restrição $3x_1 + 2x_2 + s_1 = 120$

- As equações  $s_1 = 0$  e  $3x_1 + 2x_2 = 120$  descrevem a mesma recta.
- Essa recta suporta uma face do poliedro.

## Exemplo: transformação na forma standard

#### Modelo original

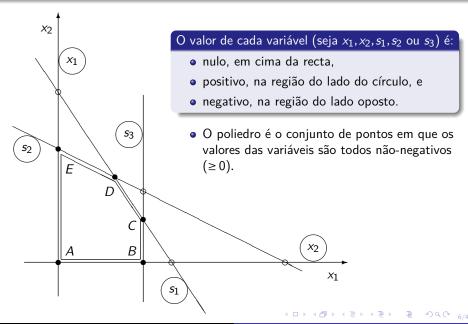
• Variáveis de decisão:  $x_1, x_2$ .

#### Modelo na forma standard (equivalente ao modelo original)

- Variáveis de decisão:  $x_1, x_2$ .
- Variáveis de folga:  $s_1, s_2, s_3$ .

• O conjunto de soluções **x** admissíveis é igual nos 2 modelos.

## Representação do domínio com todas as variáveis



#### Definition (Restrição activa)

Se uma solução admissível  $\widetilde{\mathbf{x}}$  ( $\widetilde{\mathbf{x}} \in X$ ) obedecer a uma restrição dos tipos ( $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \le b_i$  ou  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \ge b_i$ ) como igualdade, i.e., se  $\mathbf{a}^i \widetilde{\mathbf{x}} = b_i$ , diz-se que a restrição é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$  (senão, diz-se que a restrição não é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$ ).

#### Definition (Restrição activa)

Se uma solução admissível  $\widetilde{\mathbf{x}}$  ( $\widetilde{\mathbf{x}} \in X$ ) obedecer a uma restrição dos tipos ( $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \le b_i$  ou  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \ge b_i$ ) como igualdade, i.e., se  $\mathbf{a}^i \widetilde{\mathbf{x}} = b_i$ , diz-se que a restrição é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$  (senão, diz-se que a restrição não é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$ ).

#### Notas:

A equação  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} = b_i$  é a equação da fronteira da região definida pela restrição do tipo  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \leq b_i$ , e também do tipo  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \geq b_i$ .

#### Definition (Restrição activa)

Se uma solução admissível  $\widetilde{\mathbf{x}}$  ( $\widetilde{\mathbf{x}} \in X$ ) obedecer a uma restrição dos tipos ( $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \le b_i$  ou  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \ge b_i$ ) como igualdade, i.e., se  $\mathbf{a}^i \widetilde{\mathbf{x}} = b_i$ , diz-se que a restrição é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$  (senão, diz-se que a restrição não é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$ ).

#### Notas:

A equação  $a^i x = b_i$  é a equação da fronteira da região definida pela restrição do tipo  $a^i x \le b_i$ , e também do tipo  $a^i x \ge b_i$ .

Um caso particular da nota anterior é a equação  $x_j = 0$ , que é a equação da fronteira da região definida pela restrição de não-negatividade  $x_j \ge 0$ .

#### Definition (Restrição activa)

Se uma solução admissível  $\widetilde{\mathbf{x}}$  ( $\widetilde{\mathbf{x}} \in X$ ) obedecer a uma restrição dos tipos ( $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \le b_i$  ou  $\mathbf{a}^i \mathbf{x} \ge b_i$ ) como igualdade, i.e., se  $\mathbf{a}^i \widetilde{\mathbf{x}} = b_i$ , diz-se que a restrição é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$  (senão, diz-se que a restrição não é activa em  $\widetilde{\mathbf{x}}$ ).

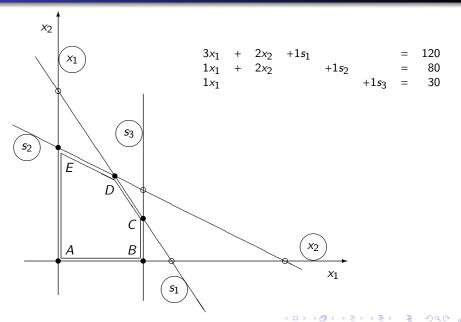
#### Notas:

A equação  $a^i x = b_i$  é a equação da fronteira da região definida pela restrição do tipo  $a^i x \le b_i$ , e também do tipo  $a^i x \ge b_i$ .

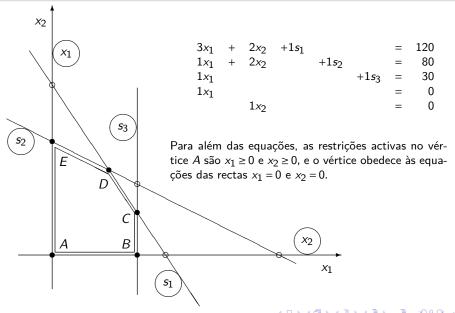
Um caso particular da nota anterior é a equação  $x_j = 0$ , que é a equação da fronteira da região definida pela restrição de não-negatividade  $x_j \ge 0$ .

Se a restrição for uma equação  $\boldsymbol{a}^i \boldsymbol{x} = b_i$ , qualquer solução admissível  $\widetilde{\boldsymbol{x}}$  obedece à restrição como igualdade. Por isso, as restrições que são equações (do modelo na forma standard) são sempre restrições activas.

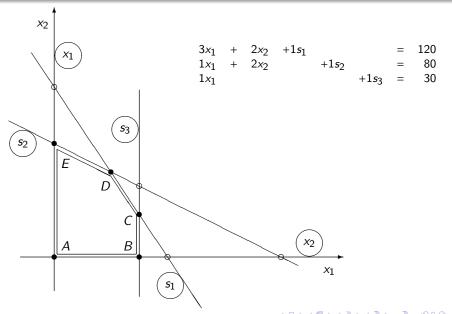
## Exemplo: quais as restrições activas no vértice A?



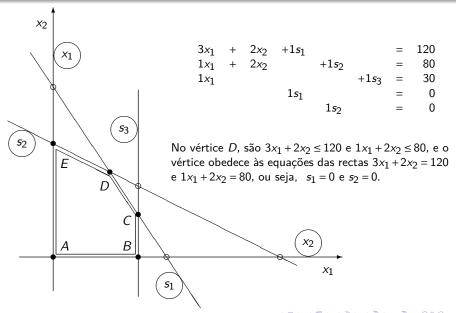
## Exemplo: quais as restrições activas no vértice A?



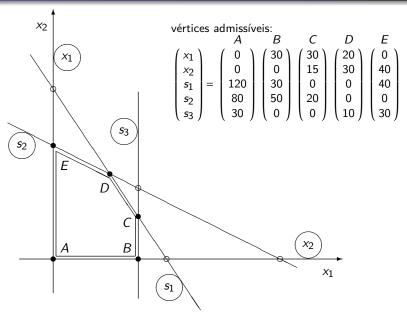
## Exemplo: quais as restrições activas no vértice *D*?



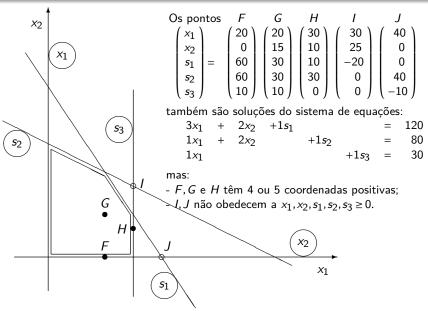
#### Exemplo: quais as restrições activas no vértice *D*?



#### Exemplo: qual a característica comum?



#### Exemplo: soluções que não são vértices admissíveis



#### Exemplo: determinação coordenadas vértice D

Antes: sistema de equações da iteração 4 do método simplex:

$$\begin{cases} x_2 &=& 30 & +0.25 \ s_1 & -0.75 \ s_2 \\ s_3 &=& 10 & +0.5 \ s_1 & -0.5 \ s_2 \\ x_1 &=& 20 & -0.5 \ s_1 & +0.5 \ s_2 \\ z &=& 540 & -3.5 \ s_1 & -1.5 \ s_2 \\ x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 \ge 0 \end{cases}$$

#### Exemplo: determinação coordenadas vértice D

Antes: sistema de equações da iteração 4 do método simplex:

$$\begin{cases} x_2 = 30 +0.25 s_1 -0.75 s_2 \\ s_3 = 10 +0.5 s_1 -0.5 s_2 \\ x_1 = 20 -0.5 s_1 +0.5 s_2 \\ x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 \ge 0 \end{cases}$$

Sistema de 5 vars e 5 equações das fronteiras das restrições activas:

#### Exemplo: determinação coordenadas vértice D

Antes: sistema de equações da iteração 4 do método simplex:

$$\begin{cases} x_2 = 30 +0.25 s_1 -0.75 s_2 \\ s_3 = 10 +0.5 s_1 -0.5 s_2 \\ x_1 = 20 -0.5 s_1 +0.5 s_2 \\ x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 \ge 0 \end{cases}$$

Sistema de 5 vars e 5 equações das fronteiras das restrições activas:

O conjunto de vectores (coluna) dos coeficientes de cada variável formam uma base de  $\mathbb{R}^5$ , e é daí que vem a designação de solução básica.



## Exemplo: Resolução do sistema de equações do vértice D

Sistema de 5 vars e 5 equações das fronteiras das restrições activas:

Removendo as 2 primeiras equações e eliminando  $s_1$  e  $s_2$  das outras:

$$3x_1 + 2x_2 = 120$$
  
 $1x_1 + 2x_2 = 80$   
 $1x_1 + 1s_3 = 30$ 

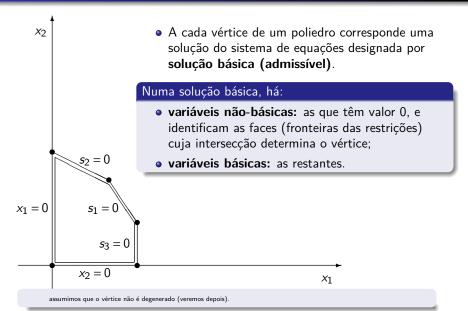
que serve para determinar  $x_2, s_3$  e  $x_1$ , e é um sistema de equações equivalente ao do método simplex:

$$\begin{cases} x_2 = 30 +0.25 s_1 -0.75 s_2 \\ s_3 = 10 +0.5 s_1 -0.5 s_2 \\ x_1 = 20 -0.5 s_1 +0.5 s_2 \\ x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 \ge 0 \end{cases}$$

após fazer as vars não-básicas nulas  $(s_1 = s_2 = 0)$ , e as remover  $s_1 = s_2 = 0$ 



## Caso geral: vértices do poliedro e soluções básicas



## Exemplo: solução básica 1 (variáveis básicas: $s_1, s_2$ e $s_3$ )

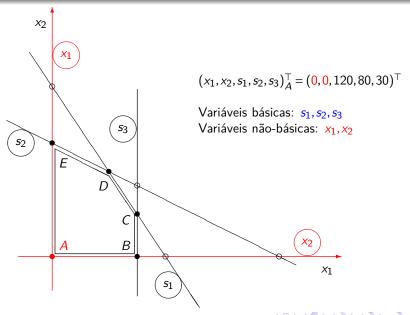
- n = 5: número de variáveis
- m = 3: número de variáveis básicas
- n-m=2: número de variáveis não-básicas
- Reordenando as colunas, vê-se que o sistema de equações:

# Vars básicas Vars não-básicas $\begin{bmatrix} 1\\0\\0\\0 \end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} 0\\1\\0 \end{bmatrix} s_2 + \begin{bmatrix} 0\\0\\1\\1 \end{bmatrix} s_3 + \begin{bmatrix} 3\\1\\1\\1 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 2\\2\\0\\0 \end{bmatrix} x_2 = \begin{bmatrix} 120\\80\\30 \end{bmatrix}$

- já está resolvido em ordem a  $s_1, s_2$  e  $s_3$  (variáveis básicas).
- Sendo  $x_1$  e  $x_2$  (variáveis não-básicas) iguais a 0,
- obtém-se a solução básica  $x_1 = x_2 = 0$ ,  $s_1 = 120$ ,  $s_2 = 80$  e  $s_3 = 30$ .



## ... que corresponde ao vértice $A:(x_1,x_2)_A^{\top}=(0,0)^{\top}$



## Soluções básicas e sistemas de equações equivalentes

- Os valores das variáveis básicas são obtidos resolvendo o sistema de equações em ordem ao conjunto pretendido de variáveis básicas, i.e.,
- transformando o sistema de equações num sistema de equações equivalente que contém uma matriz identidade associada ao conjunto de variáveis básicas.

#### lembrete

 efectuando operações elementares, e.g., substituindo uma linha pela sua adição com outra, é possível transformar um sistema de equações Ax = b num sistema de equações equivalente.

## Exemplo: solução básica 2 (variáveis básicas: $x_1, x_2$ e $s_3$ )

Reordenando as colunas,

Vars básicas Vars não-básicas 
$$\begin{bmatrix} 3\\1\\1\end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 2\\2\\0\end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0\\0\\1\end{bmatrix} s_3 + \begin{bmatrix} 1\\0\\0\end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} 0\\1\\0\end{bmatrix} s_2 = \begin{bmatrix} 120\\80\\30\end{bmatrix}$$

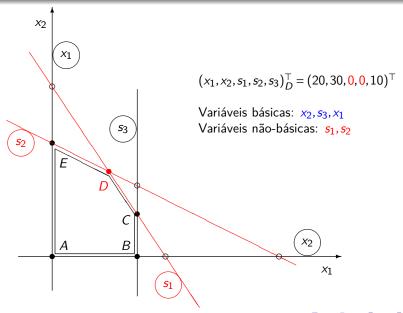
• e usando o método de eliminação de Gauss, para resolver o sistema de equações em ordem a  $x_1, x_2$  e  $s_3$ , obtém-se:

# Vars básicas Vars não-básicas $\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} s_3 + \begin{bmatrix} 0.5 \\ -0.25 \\ -0.5 \end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} -0.5 \\ 0.75 \\ 0.5 \end{bmatrix} s_2 = \begin{bmatrix} 20 \\ 30 \\ 10 \end{bmatrix}$

- Sendo  $s_1$  e  $s_2$  (variáveis não-básicas) iguais a 0, a solução básica é:
- $(x_1, x_2, s_1, s_2, s_3)_D^\top = (20, 30, 0, 0, 0, 10)^\top$ .



## ... que corresponde ao vértice $D:(x_1,x_2)_D^{\top}=(20,30)^{\top}$



• Qual o poliedro definido pelo seguinte sistema de equações?

$$x_1$$
  $+s_1$  = 1  
 $x_2$   $+s_2$  = 1  
 $x_3$   $+s_3$  = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 

Qual o poliedro definido pelo seguinte sistema de equações?

$$x_1$$
  $+s_1$  = 1  
 $x_2$   $+s_2$  = 1  
 $x_3$   $+s_3$  = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 

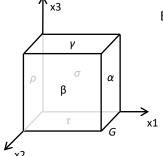
É o poliedro cujas faces são suportadas pelos planos:

- $s_1 = 0$  suporta a face  $\alpha$
- $s_2 = 0$  suporta a face  $\beta$
- $s_3 = 0$  suporta a face  $\gamma$
- $x_1 = 0$  suporta a face  $\rho$
- $x_2 = 0$  suporta a face  $\sigma$
- $x_3 = 0$  suporta a face  $\tau$



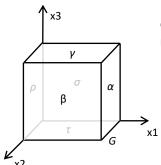
• Qual o poliedro definido pelo seguinte sistema de equações?

$$x_1$$
 +s<sub>1</sub> = 1  
 $x_2$  +s<sub>2</sub> = 1  
 $x_3$  +s<sub>3</sub> = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 



É o poliedro cujas faces são suportadas pelos planos:

- $s_1 = 0$  suporta a face  $\alpha$ 
  - $s_2 = 0$  suporta a face  $\beta$
- $s_3 = 0$  suporta a face  $\gamma$
- $x_1 = 0$  suporta a face  $\rho$
- $x_2 = 0$  suporta a face  $\sigma$
- $x_3 = 0$  suporta a face  $\tau$



O cubo unitário é um poliedro definido pelas restrições:

$$x_1 \leq 1$$

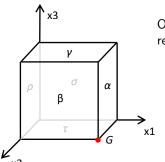
$$x_2 \leq 1$$

$$x_3 \leq 1$$

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

Na forma standard:

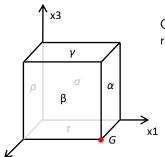
$$x_1$$
 +s<sub>1</sub> = 1  
 $x_2$  +s<sub>2</sub> = 1  
 $x_3$  +s<sub>3</sub> = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 



O cubo unitário é um poliedro definido pelas restrições:

$$x_1$$
  $+s_1$  = 1  
 $x_2$   $+s_2$  = 1  
 $x_3$   $+s_3$  = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 

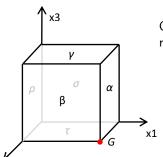
Quantas variáveis não-básicas há em cada vértice do cubo?



O cubo unitário é um poliedro definido pelas restrições:

$$x_1$$
 +s<sub>1</sub> = 1  
 $x_2$  +s<sub>2</sub> = 1  
 $x_3$  +s<sub>3</sub> = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 

- Quantas variáveis não-básicas há em cada vértice do cubo?
- O sistema de equações tem 6 variáveis e 3 equações (n = 6, m = 3).
- Há n m = 3 variáveis não-básicas (espaço de dimensão 3).
- Quais as vars não-básicas na solução básica equivalente ao vértice G?



O cubo unitário é um poliedro definido pelas restrições:

$$x_1$$
 +s<sub>1</sub> = 1  
 $x_2$  +s<sub>2</sub> = 1  
 $x_3$  +s<sub>3</sub> = 1  
 $x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ 

- x2 Quantas variáveis não-básicas há em cada vértice do cubo?
  - O sistema de equações tem 6 variáveis e 3 equações (n = 6, m = 3).
  - Há n-m=3 variáveis não-básicas (espaço de dimensão 3).
  - Quais as vars não-básicas na solução básica equivalente ao vértice G?
  - As variáveis não-básicas são as variáveis com valor 0 nas 3 faces que definem o vértice  $G: s_1, s_2 \in x_3$ .
  - As variáveis básicas são  $x_1 = x_2 = s_3 = 1$  (fácil de resolver).



#### **IDEIA CHAVE:**

#### Representar o sistema de equações numa dada base permite saber:

- as coordenadas do vértice correspondente à solução básica (já vimos);
- o como varia, ao longo de cada <u>aresta</u> incidente no vértice (vamos já ver):
  - o valor de cada variável;
  - o valor da função objectivo.

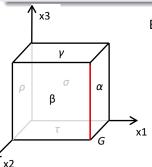
#### Essa informação permite:

• implementar o *algoritmo simplex*, que 'percorre' vértices admissíveis, sucessivamente melhores, até se atingir a solução óptima.

#### Arestas do poliedro

#### Caracterização de uma aresta (entre 2 vértices adjacentes)

• Uma aresta é definida pelas faces que são comuns aos 2 vértices;



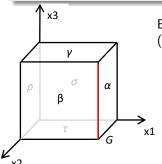
#### Exemplo:

- As faces comuns aos vértices F e G são α e β.
- Numa extremidade da aresta, a face  $\tau$  apenas suporta o vértice G.
- Na outra extremidade, a face  $\gamma$  apenas suporta o vértice F.

## Arestas do poliedro (valores de variáveis)

#### Considerando um vértice e uma aresta nele incidente:

- há 1 variável não-básica do vértice que só é nula no vértice;
- as restantes (n-m-1) variáveis não-básicas são comuns ao vértice e ao vértice adjacente (elas são nulas nas faces que definem a aresta, e portanto em toda a aresta, e nos dois vértices).

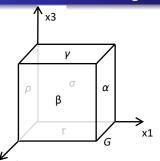


### Exemplo:

(vars não-básicas do vértice  $G: s_1, s_2, x_3$ )

- A variável  $x_3$  só é nula no vértice G.
- As variáveis s<sub>1</sub> e s<sub>2</sub> são nulas em toda a aresta.

## Movimento ao longo de uma aresta



 Quando nos movemos ao longo de uma aresta partindo de um vértice, os valores das variáveis alteram-se do seguinte modo:

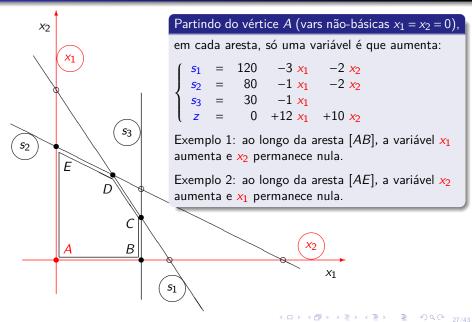
#### Variáveis não-básicas:

- há 1 única variável não-básica cujo valor aumenta (ao afastar da face);
- as restantes variáveis não-básicas permanecem nulas.

#### Variáveis básicas:

- alteram-se de acordo com o sistema de equações.
- A equação da função objectivo mostra a alteração do seu valor.

## Exemplos 1 e 2 (espaço de dimensão 2)



# Simplexes (ou simplices) e método simplex

#### Definição:

 Um d-simplex é a figura geométrica mais simples do espaço de dimensão d, definida por d+1 vértices.

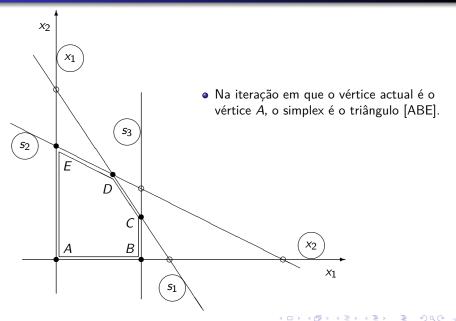
# Simplexes (ou simplices) e método simplex

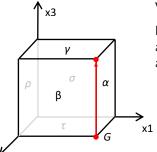
#### Definição:

 Um d-simplex é a figura geométrica mais simples do espaço de dimensão d, definida por d+1 vértices.

## É o poliedro mais simples no espaço de dimensão d:

- um 0-simplex é um ponto
- um 1-simplex é um segmento de recta
- um 2-simplex é um triângulo
- um 3-simplex é um tetraedro (pirâmide triangular)



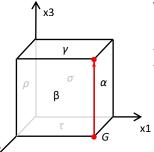


Vamos usar a função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ .

No vértice G (vars não-básicas  $s_1 = s_2 = x_3 = 0$ ), as equações que definem o cubo unitário e a função objectivo são:

$$\begin{cases} x_1 &= 1 - s_1 \\ x_2 &= 1 - s_2 \\ s_3 &= 1 - x_3 \\ z &= (1 - s_1) + (1 - s_2) + x_3 \end{cases}$$

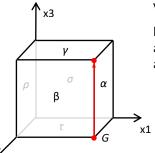
x2 • Quando nos movemos do vértice G para o vértice F, como se alteram os valores das variáveis não-básicas do vértice G?



Vamos usar a função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ .

$$\begin{cases} x_1 &= 1 - s_1 \\ x_2 &= 1 - s_2 \\ s_3 &= 1 - x_3 \\ z &= (1 - s_1) + (1 - s_2) + x_3 \end{cases}$$

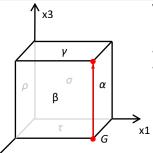
- x2 Quando nos movemos do vértice G para o vértice F, como se alteram os valores das variáveis não-básicas do vértice G?
  - Resposta: x<sub>3</sub> aumenta, e s<sub>1</sub> e s<sub>2</sub> mantêm-se iguais a 0;



Vamos usar a função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ .

$$\begin{cases} x_1 &= 1 - s_1 \\ x_2 &= 1 - s_2 \\ s_3 &= 1 - x_3 \\ z &= (1 - s_1) + (1 - s_2) + x_3 \end{cases}$$

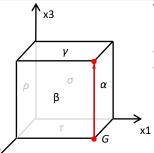
- x2 Quando nos movemos do vértice G para o vértice F, como se alteram os valores das variáveis não-básicas do vértice G?
  - Resposta: x<sub>3</sub> aumenta, e s<sub>1</sub> e s<sub>2</sub> mantêm-se iguais a 0;
  - em consequência disso, segundo o sistema de equações, como se alteram os valores das variáveis básicas do vértice *G*?



Vamos usar a função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ .

$$\begin{cases} x_1 &= 1 - s_1 \\ x_2 &= 1 - s_2 \\ s_3 &= 1 - x_3 \\ z &= (1 - s_1) + (1 - s_2) + x_3 \end{cases}$$

- x2 Quando nos movemos do vértice G para o vértice F, como se alteram os valores das variáveis não-básicas do vértice G?
  - Resposta: x<sub>3</sub> aumenta, e s<sub>1</sub> e s<sub>2</sub> mantêm-se iguais a 0;
  - em consequência disso, segundo o sistema de equações, como se alteram os valores das variáveis básicas do vértice *G*?
  - Resposta:  $s_3$  diminui, e  $x_1$  e  $x_2$  mantêm-se iguais a 1.

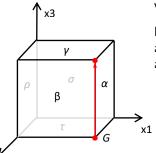


Vamos usar a função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ .

$$\begin{cases} x_1 &= 1 - s_1 \\ x_2 &= 1 - s_2 \\ s_3 &= 1 - x_3 \\ z &= (1 - s_1) + (1 - s_2) + x_3 \end{cases}$$

- x2 Quando nos movemos do vértice G para o vértice F, como se alteram os valores das variáveis não-básicas do vértice G?
  - Resposta: x<sub>3</sub> aumenta, e s<sub>1</sub> e s<sub>2</sub> mantêm-se iguais a 0;
  - em consequência disso, segundo o sistema de equações, como se alteram os valores das variáveis básicas do vértice *G*?
  - Resposta:  $s_3$  diminui, e  $x_1$  e  $x_2$  mantêm-se iguais a 1.
  - E o valor da função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ ?





Vamos usar a função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ .

$$\begin{cases} x_1 &= 1 - s_1 \\ x_2 &= 1 - s_2 \\ s_3 &= 1 - x_3 \\ z &= (1 - s_1) + (1 - s_2) + x_3 \end{cases}$$

- x2 Quando nos movemos do vértice G para o vértice F, como se alteram os valores das variáveis não-básicas do vértice G?
  - Resposta: x<sub>3</sub> aumenta, e s<sub>1</sub> e s<sub>2</sub> mantêm-se iguais a 0;
  - em consequência disso, segundo o sistema de equações, como se alteram os valores das variáveis básicas do vértice *G*?
  - Resposta:  $s_3$  diminui, e  $x_1$  e  $x_2$  mantêm-se iguais a 1.
  - E o valor da função objectivo  $z = x_1 + x_2 + x_3$ ?
  - Resposta: o valor de z aumenta.



## IDEIA CHAVE: das soluções básicas ao método simplex

#### Representar o sistema de equações numa dada base permite saber:

- as coordenadas do vértice correspondente à solução básica;
- como varia, ao longo de cada aresta incidente no vértice:
  - o valor de cada variável;
  - o valor da função objectivo.

#### Operações fundamentais do método simplex

- teste de optimalidade: existe algum vértice admissível adjacente ao vértice actual com melhor valor de função objectivo?
- pivô: mudança de uma base (vértice) para uma base adjacente.

#### Método simplex: método iterativo que gera uma sequência de vértices:

- em cada iteração, o vértice e os seus adjacentes definem um simplex;
- ou se escolhe um dos vértices adjacentes para a iteração seguinte,
- ou se termina, por se observar algum critério de paragem.



## Pivô

#### Pivô

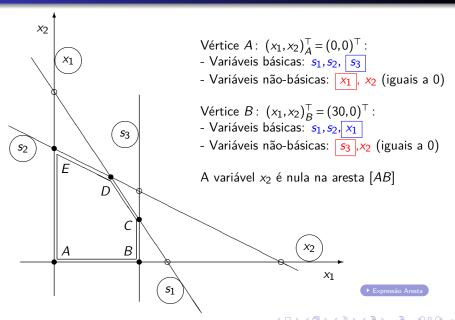
• Um pivô é uma mudança de uma base (vértice) para uma base adjacente.

### Caracterização de bases (vértices) adjacentes

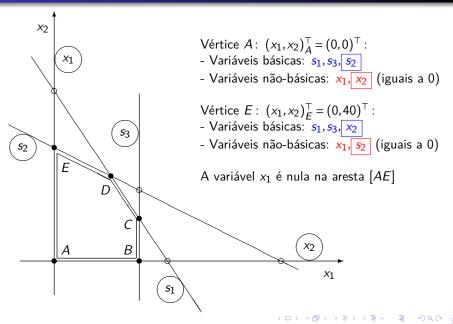
Dois vértices são adjacentes, se houver apenas a troca de 2 variáveis:

- uma variável não-básica num vértice é básica no vértice adjacente
- uma variável básica num vértice é não-básica no vértice adjacente
- Um algoritmo simplex define regras para seleccionar o vértice adjacente e para identificar qual a troca de variáveis (iremos ver).

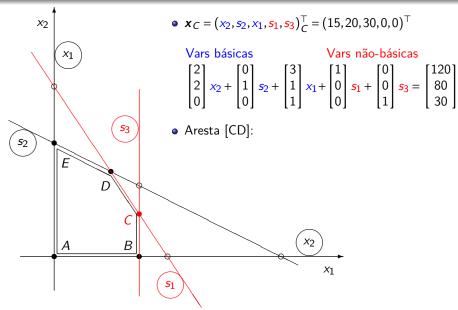
## Exemplo 1: o vértice B é adjacente ao vértice A



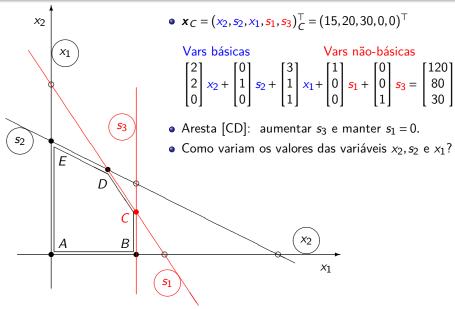
## Exemplo 2: o vértice E é adjacente ao vértice A



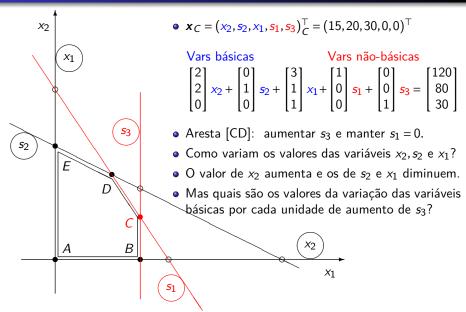
## Exemplo 4: vértice C e movimento na aresta [CD]



## Exemplo 4: vértice C e movimento na aresta [CD]



## Exemplo 4: vértice C e movimento na aresta [CD]



## Exemplo 4: quais os valores da variação das vars básicas?

- Quando a <u>variável não básica</u> aumenta, há um consumo de recursos;
   (no exemplo, quando s<sub>3</sub> aumenta, há um consumo só do recurso 3)
- esses recursos devem ser libertados pelas actividades <u>básicas</u> que os estão a usar, para o consumo total igualar o vector do lado direito.

# Vars básicas Vars não-básicas $\begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 0 \end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} s_2 + \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} s_3 = \begin{bmatrix} 120 \\ 80 \\ 30 \end{bmatrix}$

# Exemplo 4: quais os valores da variação das vars básicas?

- Quando a variável não básica aumenta, há um consumo de recursos; (no exemplo, quando  $s_3$  aumenta, há um consumo só do recurso 3)
- esses recursos devem ser libertados pelas actividades básicas que os estão a usar, para o consumo total igualar o vector do lado direito.

Vars básicas 
$$\begin{bmatrix} 2\\2\\0 \end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0\\1\\0 \end{bmatrix} s_2 + \begin{bmatrix} 3\\1\\1 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 1\\0\\0 \end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} 0\\0\\1 \end{bmatrix} s_3 = \begin{bmatrix} 120\\80\\30 \end{bmatrix}$$

• Pré-multiplicando o sistema de equações por  $\begin{bmatrix} 1/2 & 0 & -3/2 \\ -1 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$ , obtém-se o sistema de equações equivalente associado ao vértice C:

Vars básicas Vars não-básicas 
$$\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} s_2 + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ -1 \\ 0 \end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} -\frac{3}{2} \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} s_3 = \begin{bmatrix} 15 \\ 20 \\ 30 \end{bmatrix}$$

• Vector de  $s_3$  indica os valores da variação das vars básicas (porquê?).



## Exemplo 4: aresta [CD] (aumentar $s_3$ e manter $s_1 = 0$ )

• O sistema de equações original é:

# Vars básicas Vars não-básicas $\begin{bmatrix} 2\\2\\0 \end{bmatrix} x_2 + \begin{bmatrix} 0\\1\\0 \end{bmatrix} s_2 + \begin{bmatrix} 3\\1\\1 \end{bmatrix} x_1 + \begin{bmatrix} 1\\0\\0 \end{bmatrix} s_1 + \begin{bmatrix} 0\\0\\1 \end{bmatrix} s_3 = \begin{bmatrix} 120\\80\\30 \end{bmatrix}$

 O vector de s<sub>3</sub> pode ser expresso como combinação (única) dos vectores das variáveis básicas (porquê?):

$$\begin{array}{c} \text{Vars básicas} & \textbf{s_3} \\ -\frac{3}{2} \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 0 \end{bmatrix} + 2 \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + 1 \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} & = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} \end{array}$$

• Consumo de recursos permanece igual, qualquer que seja o valor  $\theta$ , se as alterações de  $s_3$  e das variáveis básicas forem:

Vars básicas

$$\theta \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} + \frac{3}{2}\theta \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 0 \end{bmatrix} - 2\theta \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} - \theta \begin{bmatrix} 3 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

## Conclusão

- Um vértice de um poliedro convexo é caracterizado algebricamente por ser uma solução básica de um sistema de equações.
- Representar o sistema de equações numa dada base permite ter toda a informação para implementar o método simplex.
- Veremos o algoritmo simplex usando quadros, que tornam mais fácil a representação do sistema de equações.

## **Apêndices**

## Solução básica ≡ Vértice

#### Teorema

 $\widetilde{x}$  é uma solução básica admissível  $\iff \widetilde{x}$  é um vértice admissível do poliedro  $X = \{x : Ax = b, x \ge 0\}$ 

### Intuição:

- Uma solução com uma variável igual a 0 pertence à recta (ou, na generalidade, ao (hiper)plano) fronteira da região definida por uma restrição.
- Uma solução com (n-m) variáveis iguais a 0 pertence a (n-m) (hiper)planos.
- A intersecção de (n-m) (hiper)planos (linearmente independentes) no espaço de dimensão (n-m) define um vértice do poliedro.

(cont.)



## Solução básica ≡ Vértice (cont.)

#### Teorema

 $\widetilde{x}$  é uma solução básica admissível  $\iff \widetilde{x}$  é um vértice admissível do poliedro  $X = \{x : Ax = b, x \ge 0\}$ 

#### Esboço da prova:

- ( $\Rightarrow$ ) Vamos considerar uma solução básica que não seja um vértice, e pode portanto ser expressa como combinação convexa estrita de 2 pontos  $\mathbf{x}^1$  e  $\mathbf{x}^2$  de X, ambos com m coordenadas positivas e (n-m) coordenadas nulas.  $\mathbf{A}\mathbf{x}^1 = \mathbf{A}\mathbf{x}^2 = \mathbf{b}$ , pelo que  $\mathbf{A}(\mathbf{x}^1 \mathbf{x}^2) = \mathbf{0}$ , que é uma combinação linear não-nula dos m vectores, pelo que necessariamente  $\mathbf{x}^1 = \mathbf{x}^2$ , por causa da independência linear dos m vectores (contradição).
- ( $\Leftarrow$ ) Vamos supor que a solução  $\widetilde{\mathbf{x}}$  não é uma solução básica; temos m vectores linearmente dependentes, e é possível arranjar 2 pontos admissíveis, e exprimir a solução como combinação convexa estrita desses 2 pontos admissíveis, pelo que a solução não é um vértice.  $\Box$





## Expressão de uma aresta

• A aresta que une os vértices adjacentes  $x^1$  e  $x^2$  é o lugar geométrico dos pontos x:

$$x = \lambda x^1 + (1 - \lambda)x^2$$
,  $0 \le \lambda \le 1$ .

Exemplo: na aresta [AB], o valor de  $x_2 = 0$ :

$$\left(x_1, \textcolor{red}{\mathbf{x_2}}, s_1, s_2, s_3\right)^\top = \lambda \; \left(0, \textcolor{red}{0}, 120, 80, 30\right)^\top + \left(1 - \lambda\right) \; \left(30, \textcolor{red}{0}, 30, 50, 0\right)^\top, \; 0 \leq \lambda \leq 1$$

( Voltar

## Fim