

Propriedades dos valores próprios - exemplo

Consideremos a matriz A do exemplo do slide 209 e a respectiva informação espectral do slide 216,

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

λ	m.a. (λ)	m.g. (λ)	base de $E(\lambda)$
1	2	2	$\{(1, 0, 0), (0, 0, 1)\}$
2	1	1	$\{(1, 1, 1)\}$

Constata-se que:

- ▶ $2 = \text{m.g.}(1) \leq \text{m.a.}(1) = 2$
 $1 = \text{m.g.}(2) \leq \text{m.a.}(2) = 1$.
- ▶ $\text{m.a.}(1) + \text{m.a.}(2) = 2 + 1 = 3 = n$ (ordem da matriz A).
- ▶ A soma dos valores próprios de A contando com repetições (m.a.), $1 + 1 + 2 = 4$, coincide com $\text{tr}(A) = 1 + 2 + 1 = 4$ (soma das entradas da diagonal principal).
- ▶ O produto dos valores próprios de A , contando com repetições (m.a.), $1 \times 1 \times 2$ coincide com $\det(A) = 2$ (verifique).
- ▶ Como $\lambda = 0$ não é valor próprio a matriz A é invertível.

Diagonalização de matrizes

Definição de matriz diagonalizável

Uma matriz A de ordem n diz-se **diagonalizável** se existir uma matriz invertível P e uma matriz diagonal D tal que

$$P^{-1}AP = D.$$

A matriz P designa-se por **matriz de diagonalização** para A .

Exemplo

Consideremos $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 2 \end{bmatrix}$ e $P = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$. Tem-se

$$P^{-1}AP = D = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{bmatrix}.$$

Como obter uma matriz de diagonalização P ?

Diagonalização e base própria

Seja A uma matriz quadrada de ordem n e $D = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$ uma matriz diagonal. Dada uma matriz invertível $P = [v_1 \ \dots \ v_n]$, isto é, uma matriz de uma base $\{v_1, \dots, v_n\}$ de \mathbb{R}^n , têm-se as equivalências

$$P^{-1}AP = D \Leftrightarrow P P^{-1}AP = PD \Leftrightarrow AP = PD.$$

Como se tem,

$$AP = A[v_1 \ v_2 \ \dots \ v_n] = [Av_1 \ Av_2 \ \dots \ Av_n], \quad \text{e}$$
$$PD = [v_1 \ v_2 \ \dots \ v_n] \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{bmatrix} = [\lambda_1 v_1 \ \lambda_2 v_2 \ \dots \ \lambda_n v_n],$$

conclui-se que $AP = PD$ se e só se $Av_i = \lambda_i v_i$, para todo o $i = 1, \dots, n$.

Logo A é diagonalizável com matriz de diagonalização P tal que

$$P^{-1}AP = D = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n),$$

se e só se $\{v_1, \dots, v_n\}$ for uma base de \mathbb{R}^n formada por vetores próprios de A associados aos valores próprios $\lambda_1, \dots, \lambda_n$.

Propriedades dos vetores próprios

Observação

Sejam A matriz quadrada de ordem n e $\lambda'_1, \dots, \lambda'_k$ os valores próprios **distintos** de A .

- ▶ Pode-se mostrar que existe uma base de \mathbb{R}^n formada por vetores próprios de A se e só se

$$\text{m.g.}(\lambda'_1) + \dots + \text{m.g.}(\lambda'_k) = n.$$

Esta base é obtida reunindo bases dos subespaços próprios $E(\lambda'_1), \dots, E(\lambda'_k)$.

- ▶ Uma vez que soma das mult. alg. dos valores próprios distintos de A é igual à ordem da matriz A e que a multiplicidade geométrica de qualquer valor próprio é sempre inferior ou igual à sua multiplicidade algébrica, a condição anterior é equivalente à condição

$$\text{m.g.}(\lambda'_i) = \text{m.a.}(\lambda'_i), \quad i = 1, \dots, k.$$

Teorema

Seja A uma matriz quadrada de ordem n . As seguintes afirmações são equivalentes:

- (i) A é diagonalizável.
- (ii) Existe uma base de \mathbb{R}^n formada por vetores próprios de A .
- (iii) A soma das multiplicidades geométricas dos valores próprios distintos de A é n .
- (iv) $m.g.(\lambda) = m.a.(\lambda)$ para qualquer valor próprio λ de A .

Nas condições equivalentes anteriores a matriz $P = [v_1 \ \dots \ v_n]$, onde $\{v_1, \dots, v_n\}$ é uma base de \mathbb{R}^n formada por vetores próprios de A , obtida reunindo bases de todos os subespaços próprios de A , é uma matriz de diagonalização para A , tendo-se

$$P^{-1}AP = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n),$$

com λ_i , $i = 1, \dots, n$, valor próprio de A associado ao vetor próprio v_i .

Exemplo do slide 209 revisitado

Consideremos novamente a matriz A do exemplo do slide 209 e a respectiva informação espectral do slide 216,

$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$	λ	$m.a.(\lambda)$	$m.g.(\lambda)$	base de $E(\lambda)$
	1	2	2	$\{(1, 0, 0), (0, 0, 1)\}$
	2	1	1	$\{(1, 1, 1)\}$

- Uma vez que $m.g.(1) = m.a.(1) = 2$ e $m.g.(2) = m.a.(2) = 1$, A é a diagonalizável e o conjunto

$$\{u_1, u_2, u_3\} = \{(1, 0, 0), (0, 0, 1), (1, 1, 1)\},$$

obtido reunindo a base $\{(1, 0, 0), (0, 0, 1)\}$ de $E(1)$ com a base $\{(1, 1, 1)\}$ de $E(2)$ é uma base de \mathbb{R}^3 formada por vetores próprios de A .

- Logo a matriz desta base própria, $P = [u_1 \ u_2 \ u_3] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$ é uma matriz de diagonalização para A , tendo-se (verifique),

$$P^{-1}AP = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}.$$

- ▶ Consideremos agora a matriz $D = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 2 \\ 0 & 2 & 5 \end{bmatrix}$ do exercício 44, cujos valores próprios distintos são $\lambda = 1$ e $\lambda = 6$, tendo-se $m.a.(1) = 2 > m.g.(1) = 1$ e $m.a.(6) = m.g.(6) = 1$.
- ▶ Como $m.g.(1) \neq m.a.(1)$ não existe uma base de \mathbb{R}^3 formada por vetores próprios de D e portanto D não é diagonalizável.
- ▶ Neste caso a **cardinalidade** (número de vetores) **máxima** de um conjunto linearmente independente formado por vetores próprios de D é $m.g.(1) + m.g.(6) = 2 < 3 = \dim \mathbb{R}^3$.

Introdução à Programação Linear (PL)

Problema 1

Uma exploração agrícola **dispõe de 80 ha de terreno** para produzir tomate e trigo. Para além do terreno, os recursos susceptíveis de limitar a produção das duas culturas são a **água** e a **mão de obra**: sabe-se que **cada hectare de tomate** necessita de **8000 m³ de água** e de **40 h de mão de obra** e que **cada hectare de trigo** requer apenas **20 h de mão de obra**. A exploração agrícola **dispõe de 320000 m³ de água** e **2000 horas de mão de obra**. **As receitas, por cada hectare de tomate e trigo cultivados são, respetivamente, 300 € e 200 €**. Pretende-se determinar a **área a destinar a cada cultura** por forma a **maximizar a receita total**.

Dados do problema:

	Utilização de recursos		Receita (max)
	Água	Mão de obra	
Tomate	8000 m ³ /ha	40 h/ha	300 €/ha
Trigo		20 h/ha	200 €/ha
Disponibilidades	≤ 320000 m ³	≤ 2000 h	
Terreno	≤ 80 ha		

Construção do modelo matemático

Variáveis de decisão

Vamos considerar duas variáveis, x e y , que representam as áreas (em hectares) a destinar ao cultivo do tomate e do trigo, respetivamente.

Função objetivo

A função objetivo (f.o.) traduz a relação entre o valor da receita total (em €) e as receitas obtidas pelo cultivo de x hectares de tomate e y hectares de trigo:

$$z = 300x + 200y.$$

Restrições funcionais

As restrições funcionais traduzem as limitações dos recursos disponíveis:

- ▶ A área total de terreno cultivado não pode exceder 80 ha $\rightarrow x + y \leq 80$.
- ▶ O consumo de água não pode exceder 320000 m³ $\rightarrow 8000x \leq 320000$.
- ▶ A mão de obra utilizada não pode exceder 2000 h $\rightarrow 40x + 20y \leq 2000$.

Restrições de sinal

Pela sua natureza as variáveis não podem tomar valores negativos $\rightarrow x, y \geq 0$.

Formulação do Problema 1 em PL

O Problema 1 pode então ser formulado em PL como,

$$\begin{array}{ll} \max & z = 300x + 200y \\ \text{s.a} & x + y \leq 80 \quad (\text{T}) \\ & 8000x \leq 320000 \quad (\text{A}) \\ & 40x + 20y \leq 2000 \quad (\text{MO}) \\ & x, y \geq 0 \end{array}$$

em que

- ▶ x = área (em ha) destinada à cultura de tomate,
- ▶ y = área (em ha) destinada à cultura de trigo.

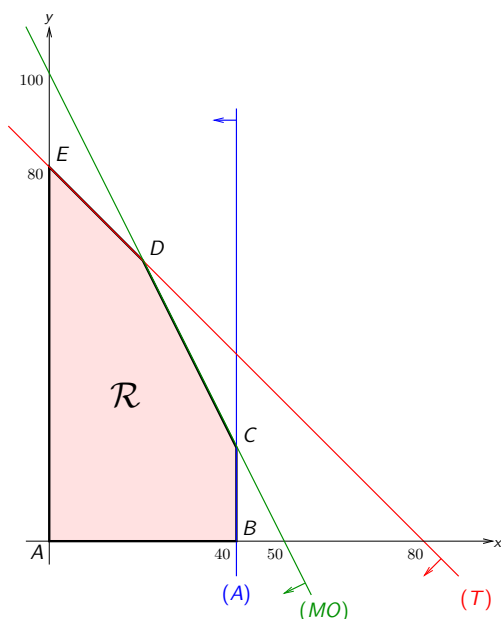
Repare-se que apesar da cultura de trigo não necessitar de água e requerer menos horas de mão de obra que a cultura de tomate, também gera menos receita, pelo que não é óbvia qual a área a destinar a cada uma das culturas de modo a maximizar a receita.

Solução e região admissível de um problema em PL

- ▶ A **região admissível** de um problema em PL é o conjunto das suas **soluções admissíveis**, isto é, o conjunto das soluções que satisfazem **todas as restrições funcionais e de sinal**.
- ▶ Dividindo a segunda restrição da formulação do Problema 1 por 8000 e a terceira por 20 (ver o slide 196), obtêm-se restrições lineares mais simples, passando a região admissível \mathcal{R} do Problema 1 a ser definida por:

$$\begin{aligned}x + y &\leq 80 \\x &\leq 40 \\2x + y &\leq 100 \\x, y &\geq 0\end{aligned}$$

Região admissível do problema em PL



- ▶ A inequação linear $x + y \leq 80$ define o semi-plano (assinalado por meio de \rightarrow) que contém a origem (porque $0 + 0 \leq 80$) e cuja fronteira é a reta de suporte (a **vermelho**) de equação $x + y = 80$. Se $y = 0$ nesta equação, obtém-se $x = 80$ e se $x = 0$ então $y = 80$, concluindo-se que a reta de suporte intersecta os eixos coordenados nos pontos $(80, 0)$ e $(0, 80)$.
- ▶ A inequação $x \leq 40$ define o semi-plano (assinalado por meio de \rightarrow) com fronteira dada pela reta vertical de suporte $x = 40$ (a **azul**).
- ▶ A inequação $2x + y \leq 100$ define o semi-plano (assinalado por meio de \rightarrow), que contém a origem e cuja fronteira é a reta de suporte (a **verde**) de equação $2x + y = 100$, que intersecta os eixos coordenados em $(50, 0)$ e $(0, 100)$.

A região admissível \mathcal{R} obtém-se **intersectando os 3 semi-planos descritos acima com o primeiro quadrante definido pelas restrições de sinal $x, y \geq 0$** , e define o polígono $[ABCDE]$.

Conjuntos de nível da função objetivo

- ▶ Dado $k \in \mathbb{R}$ define-se o **conjunto de nível k** da função objetivo (f.o.) $z = 300x + 200y$, como

$$C_k = \{(x, y) : 300x + 200y = k\},$$

que representa o conjunto dos pontos do plano em que a f.o. toma o valor k . Os conjuntos C_k , $k \in \mathbb{R}$, definem retas paralelas entre si, uma vez que são todas perpendiculares ao mesmo vetor normal $(300, 200)$.

- ▶ O **conjunto das soluções que geram uma dada receita $k \in \mathbb{R}$** é a parte do conjunto de nível C_k contida na região admissível \mathcal{R} , ou seja,

$$\{(x, y) \in \mathcal{R} : 300x + 200y = k\},$$

que pode obviamente ser vazia.

- ▶ Por exemplo, **cultivar 20 hectares de tomate e 20 hectares de trigo** corresponde à solução admissível $(20, 20) \in \mathcal{R}$ e gera uma receita de $k = 300 \times 20 + 200 \times 20 = 10000 \text{€}$.
- ▶ O conjunto das soluções admissíveis que geram a mesma receita que a solução $(20, 20)$ é o conjunto

$$\{(x, y) \in \mathcal{R} : 300x + 200y = 10000\},$$

que corresponde à parte da reta de nível C_{10000} contida em \mathcal{R} .

Resolução gráfica do problema de PL

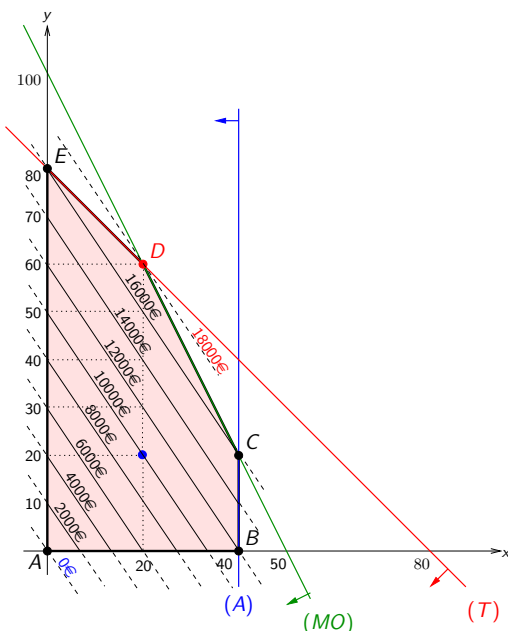
Representam-se na figura abaixo a solução admissível $(20, 20) \in \mathcal{R}$ e as retas de nível da f.o. para diferentes valores de receita $k \in \mathbb{R}$, com a parte fora da região admissível a tracejado.

Torna-se evidente pela figura que o valor **máximo da receita** é atingido no **vértice D** , cujas coordenadas podem ser obtidas intersectando as retas de suporte $x + y = 80$ e $2x + y = 100$, isto é, como solução do sistema,

$$\begin{cases} x + y = 80 \\ 2x + y = 100 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x = 20 \\ y = 60 \end{cases}$$

O vértice $D = (20, 60)$ designa-se por **solução ótima** do problema de PL e corresponde a **cultivar 20 hectares de tomate e 60 ha de trigo**, originando uma receita máxima de **18000€**.

A solução ótima $D = (20, 60)$ utiliza a **totalidade da mão de obra e do terreno disponíveis**, uma vez que está na interseção das retas de suporte das correspondentes restrições funcionais, e portanto estas 2 restrições são **satisfeitas com igualdade** ($x + y = 20 + 60 = 80$ e $2x + y = 40 + 60 = 100$), dizendo-se que estão **saturadas**.



Vértices do polígono de admissibilidade e solução ótima

- ▶ As coordenadas de cada vértice da região admissível \mathcal{R} do Problema 1 obtêm-se **intersectando as retas de suporte que contêm o vértice**. Por exemplo, as coordenadas do vértice C obtêm-se como

$$C : \begin{cases} x = 40 \\ 2x + y = 100 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x = 40 \\ y = 20 \end{cases}$$

- ▶ Veremos a seguir que **uma solução ótima** do problema de PL ocorre num **vértice do polígono de admissibilidade \mathcal{R}** , uma vez que a região admissível \mathcal{R} é **não vazia e limitada**.
- ▶ Calculando o valor da função objectivo em cada vértice de \mathcal{R} constata-se que o valor mais elevado é obtido no vértice D , concluindo-se novamente que **uma solução ótima ocorre no vértice D** :

vértice (x, y)	$z = 300x + 200y$
$A = (0, 0)$	0€
$B = (40, 0)$	12000€
$C = (40, 20)$	16000€
$D = (20, 60)$	18000€ (máx.)
$E = (0, 80)$	16000€

Formulação de um problema de PL: caso geral

- ▶ Num problema de PL, pretende-se determinar o(s) valor(es) de um conjunto de variáveis de decisão x_1, \dots, x_k que otimizam (maximizam ou minimizam), uma função linear **designada por função objectivo** (f.o.), e que satisfazem um conjunto de **restrições funcionais** (restrições lineares) (1), ..., (m) e **de sinal** (m+1):

$$\max \text{ ou } \min \quad z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_k x_k \quad (\text{f.o.})$$

$$\text{s.a} \quad a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1k} x_k \geq, \leq \text{ ou } = b_1 \quad (1)$$

$$a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2k} x_k \geq, \leq \text{ ou } = b_2 \quad (2)$$

⋮

$$a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mk} x_k \geq, \leq \text{ ou } = b_m \quad (m)$$

$$x_1 \geq 0, \leq 0 \text{ ou livre}, \dots, x_k \geq 0, \leq 0 \text{ ou livre} \quad (m+1)$$

- ▶ c_j , a_{ij} e b_i , com $i = 1, \dots, m$ e $j = 1, \dots, k$, são os **parâmetros** do problema.
- ▶ O conjunto de pontos que satisfazem as **restrições funcionais** (1), ..., (m) e as **restrições de sinal** (m+1) designa-se por **região admissível** do problema, denotada \mathcal{R} e define um poliedro de \mathbb{R}^k chamado **poliedro de admissibilidade**.
- ▶ Cada ponto da região admissível \mathcal{R} designa-se por **solução admissível**.
- ▶ Uma solução admissível que otimize (maximize ou minimize) a f.o. designa-se por **solução ótima**.
- ▶ A cada restrição linear do tipo $a_{j1} x_1 + a_{j2} x_2 + \dots + a_{jk} x_k \leq (\geq) b_j$ associamos a equação linear $a_{j1} x_1 + a_{j2} x_2 + \dots + a_{jk} x_k = b_j$ que se designa por **hiperplano de suporte** da região admissível \mathcal{R} se interseccionar a fronteira de \mathcal{R} .