

# Problema de Mínimos Quadrados

**Decomposição QR**

**Completa e Reduzida**

**Teorema:** Qualquer matriz  $A$  de ordem  $m \times n$ , com  $m \geq n$ , pode ser decomposta no produto de uma matriz ortogonal com uma matriz “triangular superior”.

Em outras palavras,  $A$  tem uma decomposição QR da forma:

$$A = QR, \quad \text{com} \quad R = \begin{bmatrix} \hat{R} \\ \theta \end{bmatrix} \quad (1)$$

onde

- $Q$  é uma matriz ortogonal, de ordem  $m$ ;
- $\hat{R}$  é uma matriz triangular superior, de ordem  $n$ ;
- $\theta$  é a matriz nula, de ordem  $(m - n) \times n$ .

Além disso, se  $\text{posto}(A) = n$ , ou seja, as colunas de  $A$  são L.I., então  $\hat{R}$  será não-singular ( $\det(\hat{R}) \neq 0$ ).

Particionando  $Q$  da forma

$$Q = [\hat{Q} \quad Q_1]$$

onde

- $\hat{Q}$  é uma matriz de ordem  $m \times n$ , com colunas ortonormais;
- $Q_1$  é uma matriz de ordem  $m \times (m - n)$ , com colunas ortonormais.

Temos que

$$A = QR = [\hat{Q} \quad Q_1] \begin{bmatrix} \hat{R} \\ \theta \end{bmatrix} = \hat{Q} \hat{R} \quad (2)$$

**Definição:** Seja  $A$  uma matriz de ordem  $m \times n$ , com  $m \geq n$ . Então

- a **decomposição QR completa** de  $A$ , é a decomposição da forma  $QR$ , em (1);
- a **decomposição QR reduzida** de  $A$ , é a decomposição da forma  $\hat{Q} \hat{R}$ , em (2).

$$\begin{array}{c} m \\ \boxed{A} \end{array} \begin{array}{c} n \\ \end{array} = \begin{array}{c} m \\ \boxed{Q} \end{array} \left\{ \begin{array}{c} n \\ \boxed{\hat{R}} \\ m-n \\ \boxed{\theta} \end{array} \right\}$$

Decomposição QR completa

$$\begin{array}{c} m \\ \boxed{A} \end{array} \begin{array}{c} n \\ \end{array} = \begin{array}{c} m \\ \boxed{\hat{Q}} \end{array} \begin{array}{c} n \\ \boxed{\hat{R}} \end{array} \begin{array}{c} n \\ \end{array}$$

Decomposição QR reduzida

# Existência e Unicidade

**Teorema:** Para toda matriz  $A$  de ordem  $m \times n$  existe uma decomposição QR completa, e portanto também uma decomposição QR reduzida.

**Teorema:** Para toda matriz  $A$  de ordem  $m \times n$ , com posto completo, isto é  $\text{posto}(A) = n$ , tem uma única decomposição QR reduzida

$$A = \hat{Q}\hat{R}, \quad \text{com} \quad \hat{r}_{jj} > 0.$$

**Como obter estas decomposições QR?**



A **decomposição QR completa** de uma matriz pode ser vista como uma triangularização ortogonal. A ideia é formar  $Q$  à custa do produto de  $n$  matrizes ortogonais de ordem  $m$ :

$$Q_n Q_{n-1} \dots Q_2 Q_1 A = R$$

o que é equivalente a

$$A = QR$$

com  $Q = Q_1^T Q_2^T \dots Q_n^T = Q_1 Q_2 \dots Q_{n-1} Q_n$ .

### Observação:

- Desde que  $Q$  é o produto de matrizes ortogonais, então ela é uma matriz ortogonal.
- Uma forma de obter as matrizes  $Q_i$ 's é usando a **método de Householder**, ou seja, adaptando o **Algoritmo HH** para matrizes de ordem  $m \times n$ .

Ou seja, este processo se desenvolve de acordo o seguinte esquema:

$$\begin{array}{ccc}
 \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \dots & \times & \times \\ \times & \times & \times & \dots & \times & \times \\ \times & \times & \times & \dots & \times & \times \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ \times & \times & \times & \dots & \times & \times \end{bmatrix} & \xrightarrow{Q_1} & \begin{bmatrix} \bar{\times} & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \end{bmatrix} \\
 A & & Q_1 A
 \end{array}
 \xrightarrow{Q_2}
 \begin{array}{ccc}
 \begin{bmatrix} \bar{\times} & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & 0 & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \end{bmatrix} & \xrightarrow{Q_3} \dots \xrightarrow{Q_n} & \begin{bmatrix} \bar{\times} & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ \vdots & 0 & \bar{\times} & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \bar{\times} \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
 Q_2 Q_1 A & & Q_n \dots Q_2 Q_1 A
 \end{array}$$

Assim, dada a **decomposição QR completa** podemos obter a **decomposição QR reduzida** fazendo:

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} \bar{\times} & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ 0 & \bar{\times} & \bar{\times} & \dots & \bar{\times} & \bar{\times} \\ \vdots & 0 & \bar{\times} & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \tilde{\times} & \tilde{\times} \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \tilde{\times} \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad \hat{Q} = [Q(:,1) \quad Q(:,2) \quad \dots \quad Q(:,n)]$$

ou seja,  $\hat{Q}$  é formada pelas  $n$  primeiras colunas da matriz  $Q$ .

## Algoritmo HH para matrizes de ordem $m \times n$ :

Passo 0: Dada uma matriz  $A$  de ordem  $m \times n$ , faça:

$$A_1 = A$$

Passo 1:  $x \in \mathbb{R}^m$  igual à primeira coluna de  $A_1$ , isto é  $x = A_1(:, 1)$ ,

$$e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^m \text{ e determine:}$$

- i.  $\alpha_1 = \|x\|$ ;
- ii.  $v = x - \alpha_1 e_1$ ;
- iii.  $u = \frac{v}{\|v\|}$ ;
- iv.  $Q_1 = I_m - 2uu^T$ ;

Passo 2: Determine  $A_2$  e  $A_2'$  tal que:

$$A_2 = Q_1 A_1 = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \star & \dots & \star \\ 0 & & & \\ \vdots & & A_2' & \\ 0 & & & \end{bmatrix}$$

Passo 3: Para  $k = 2, \dots, n - 1$ ,

- Repita o Passo 1 para  $A'_k$ , obtenha o  $\alpha_k$  e a matriz de Householder  $Q'_k$ . Desde que a ordem de  $Q'_k$  é menor que a ordem de  $Q_1$ , fazemos:

$$Q_k = \begin{bmatrix} I_{k-1} & 0 \\ 0 & Q'_k \end{bmatrix}$$

- Repita o Passo 2 para obter  $A_{k+1}$  e  $A'_{k+1}$  tal que:

$$A_{k+1} = Q_k A_k = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \star & \star & \star & \dots & \star \\ 0 & \alpha_2 & \star & \star & \dots & \star \\ \vdots & \ddots & \ddots & \star & \dots & \star \\ 0 & & 0 & \alpha_k & \dots & \star \\ \vdots & & \vdots & \vdots & A'_{k+1} & \\ 0 & \dots & 0 & 0 & & \end{bmatrix}.$$

Passo 4: Para  $k = n$ , faça

- Repita o Passo 1 para  $A'_n$ , obtenha o  $\alpha_n$  e a matriz de Householder  $Q'_n$ . Desde que a ordem de  $Q'_n$  é menor que a ordem de  $Q_1$ , fazemos:

$$Q_n = \begin{bmatrix} I_{n-1} & 0 \\ 0 & Q'_n \end{bmatrix}$$

- Obtenha  $A_{n+1}$  tal que:

$$A_{n+1} = Q_n A_n = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \star & \dots & \star \\ 0 & \alpha_2 & \dots & \star \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \alpha_n \\ 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}.$$

Depois de aplicar este algoritmo, temos que

$$R = Q_n \cdots Q_2 Q_1 A$$

e

$$Q = Q_1^T Q_2^T \cdots Q_n^T = Q_1 Q_2 \cdots Q_n$$

é uma matriz ortogonal. Assim,

$A = QR$  é decomposição QR completa de  $A$ .

**Exemplo:** Seja  $A = \begin{bmatrix} 4 & 5 \\ 3 & 5 \\ 0 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$ , determinemos a **decomposição QR completa** e **reduzida**, usando o **Algoritmo HH**, com 6 dígitos de precisão. **Solução:** **Passo 0:** Desde que a ordem de  $A$  é  $3 \times 2$ , então  $m = 3$ ,  $n = 2$ , e

$$A_1 = \begin{bmatrix} 4 & 5 \\ 3 & 5 \\ 0 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

**Passo 1:** Para  $x = A_1(:, 1) = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix}$ , temos que  $e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$

$$\alpha_1 = \|x\|_2 = 5, \quad v = x - \alpha_1 e_1 = \begin{bmatrix} -1 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix},$$

$$u = \frac{v}{\|v\|} = \begin{bmatrix} -0.316228 \\ 0.948683 \\ 0 \end{bmatrix} \quad Q_1 = I_3 - 2uu^T = \begin{bmatrix} 0.8 & 0.6 & 0 \\ 0.6 & -0.8 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



Passo 2: Determinemos  $A_2$  e  $A'_2$ :

$$A_2 = Q_1 A_1 = \begin{bmatrix} 5 & 7 \\ 0 & -1 \\ 0 & -0.5 \end{bmatrix} \Rightarrow A'_2 = \begin{bmatrix} -1 \\ -0.5 \end{bmatrix}$$

Passo 3: Desde que  $n = 2$ ,  $n - 1 = 1$  então vamos para o Passo 4.

Passo 4: Ou seja, vamos a repetir o Passo 1 para  $A'_2$ .

► Para  $x = A'_2(:, 1) = \begin{bmatrix} -1 \\ -0.5 \end{bmatrix}$ , temos que  $e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$

$$\alpha_2 = \|x\|_2 = 1.11803, \quad v = x - \alpha_2 e_1 = \begin{bmatrix} -2.11803 \\ -0.5 \end{bmatrix}, \quad u = \frac{v}{\|v\|} = \begin{bmatrix} -0.973249 \\ -0.229753 \end{bmatrix}$$

$$Q'_2 = I_2 - 2uu^T = \begin{bmatrix} -0.894427 & -0.447214 \\ -0.447214 & 0.894427 \end{bmatrix} \Rightarrow Q_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & -0.894427 & -0.447214 \\ 0 & -0.447214 & 0.894427 \end{bmatrix}$$

► Determinemos  $A_3$ :

$$A_3 = Q_2 A_2 = \begin{bmatrix} 5. & 7. \\ 0 & 1.11803 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

Logo,

- A decomposição QR completa de  $A$  é

$$R = \begin{bmatrix} 5. & 7. \\ 0 & 1.11803 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad Q = Q_1 Q_2 = \begin{bmatrix} 0.8 & -0.536656 & -0.268328 \\ 0.6 & 0.715542 & 0.357771 \\ 0 & -0.447214 & 0.894427 \end{bmatrix}$$

- A decomposição QR reduzida de  $A$  é

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 5 & 7 \\ 0 & 1.11803 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad \hat{Q} = \begin{bmatrix} 0.8 & -0.536656 \\ 0.6 & 0.715542 \\ 0 & -0.447214 \end{bmatrix}$$

**Exemplo:** Seja

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

determinemos a **decomposição QR completa** e **reduzida**, usando o **Algoritmo HH**, com 6 dígitos de precisão.

**Solução:** Passo 0: Desde que a ordem de  $A$  é  $4 \times 3$ , então  $m = 4$ ,  $n = 3$ , e

$$A_1 = \begin{bmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 2 & -1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 \\ -1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

Passo 1: Para  $x = A_1(:, 1) = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix}$ , temos que  $e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$

$$\alpha_1 = \|x\|_2 = 2.64575, \quad v = x - \alpha_1 e_1 = \begin{bmatrix} -1.64575 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix},$$

$$u = \frac{v}{\|v\|} = \begin{bmatrix} -0.55769 \\ 0.677733 \\ 0.338866 \\ -0.338866 \end{bmatrix}$$

$$Q_1 = I_4 - 2uu^T = \begin{bmatrix} 0.377964 & 0.755929 & 0.377964 & -0.377964 \\ 0.755929 & 0.081357 & -0.459321 & 0.459321 \\ 0.377964 & -0.459321 & 0.770339 & 0.229661 \\ -0.377964 & 0.459321 & 0.229661 & 0.770339 \end{bmatrix}$$

Passo 2: Determinemos  $A_2$  e  $A'_2$ :

$$A_2 = Q_1 A_1 = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & -1.13389 & 1.21525 \\ 0 & -1.06695 & 1.60763 \\ 0 & 0.0669467 & 1.39237 \end{bmatrix} \Rightarrow A'_2 = \begin{bmatrix} -1.13389 & 1.21525 \\ -1.06695 & 1.60763 \\ 0.0669467 & 1.39237 \end{bmatrix}$$

Passo 3: Desde que  $n = 3$ ,  $n - 1 = 2$  então vamos a repetir os Passos 1 e 2 para  $A'_2$ .

► Para  $x = A'_2(:, 1) = \begin{bmatrix} -1.13389 \\ -1.06695 \\ 0.0669467 \end{bmatrix}$ , temos que  $e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$

$$\alpha_2 = \|x\|_2 = 1.55839, \quad v = x - \alpha_2 e_1 = \begin{bmatrix} -2.69228 \\ -1.06695 \\ 0.0669467 \end{bmatrix},$$

$$u = \frac{v}{\|v\|} = \begin{bmatrix} -0.92941 \\ -0.368324 \\ 0.0231109 \end{bmatrix}$$

$$Q'_2 = \begin{bmatrix} -0.727607 & -0.684648 & 0.042959 \\ -0.684648 & 0.728675 & 0.0170246 \\ 0.042959 & 0.0170246 & 0.998932 \end{bmatrix} \Rightarrow Q_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -0.727607 & -0.684648 & 0.042959 \\ 0 & -0.684648 & 0.728675 & 0.0170246 \\ 0 & 0.042959 & 0.0170246 & 0.998932 \end{bmatrix}$$

► Determinemos  $A_3$  e  $A'_3$ :

$$A_3 = Q_2 A_2 = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 0.363122 \\ 0 & 0 & 1.47046 \end{bmatrix} \Rightarrow A'_3 = \begin{bmatrix} 0.363122 \\ 1.47046 \end{bmatrix}.$$

Passo 4: Agora  $k = 3$ , ou seja, vamos a repetir o Passo 1 para  $A_2'$ .

► Para  $x = A_3'(:, 1) = \begin{bmatrix} 0.363122 \\ 1.47046 \end{bmatrix}$ , temos que  $e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$

$$\alpha_3 = \|x\|_2 = 1.51463, \quad v = x - \alpha_2 e_1 = \begin{bmatrix} -1.15151 \\ 1.47046 \end{bmatrix},$$

$$u = \frac{v}{\|v\|} = \begin{bmatrix} -0.616546 \\ 0.787319 \end{bmatrix}$$

$$Q_3' = \begin{bmatrix} 0.239743 & 0.970836 \\ 0.970836 & -0.239743 \end{bmatrix} \Rightarrow Q_3 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0.239743 & 0.970836 \\ 0 & 0 & 0.970836 & -0.239743 \end{bmatrix}$$

► Determinemos  $A_4$  :

$$A_4 = Q_3 A_3 = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 1.51463 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

Logo,

► A decomposição QR completa de  $A$  é

$$R = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 1.51463 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad e$$

$$Q = Q_1 Q_2 Q_3 = \begin{bmatrix} 0.377964 & -0.825029 & -0.388368 & -0.160128 \\ 0.755929 & 0.27501 & 0.349531 & -0.480384 \\ 0.377964 & -0.18334 & 0.427205 & 0.800641 \\ -0.377964 & -0.458349 & 0.737899 & -0.320256 \end{bmatrix}$$

- A decomposição QR reduzida de  $A$  é

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 1.51463 \end{bmatrix} \quad \text{e}$$

$$\hat{Q} = \begin{bmatrix} 0.377964 & -0.825029 & -0.388368 \\ 0.755929 & 0.27501 & 0.349531 \\ 0.377964 & -0.18334 & 0.427205 \\ -0.377964 & -0.458349 & 0.737899 \end{bmatrix}$$



Embora, a **decomposição QR completa** nos forneça a **decomposição QR reduzida**, muitas vezes só é necessária a **decomposição QR reduzida**.

Assim, existem vários métodos para obter esta decomposição, entre eles temos:

- Ortogonalização de Gram-Schmidt;
- Ortogonalização de Gram-Schmidt Modificado.

- Como a ortogonalização de Gram-Schmidt tem propriedades numéricas muito fracas uma vez que os  $w_i$  perdem precisão no que diz respeito à ortogonalidade.
- Vamos a trabalhar somente com a ortogonalização Gram-Schmidt Modificado.

**Algoritmo GS Modificado:** Dada uma matriz  $A$ , de ordem  $m \times n$ , com  $\text{posto}(A) = n$ .

Para  $k = 1, 2, \dots, n$ , faça:

$$u_k = A(:, k)$$

Para  $k = 1, 2, \dots, n$ , faça:

$$r_{kk} \leftarrow \|u_k\|_2 \quad \text{e} \quad w_k \leftarrow \frac{u_k}{r_{kk}}$$

Para  $j = k + 1, \dots, n$ , faça:

$$r_{kj} \leftarrow w_k^T u_j$$

$$u_j \leftarrow u_j - r_{kj} w_k$$

$$j \leftarrow j + 1$$

$$k \leftarrow k + 1;$$

Então, depois de aplicar o **Algoritmo GS Modificado**, fazemos

$$\hat{Q} = [w_1 \quad w_2 \quad \dots \quad w_n] \quad \text{e} \quad \hat{R} = [r_{ij}]$$

**Exemplo:** Seja

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 5 \\ 3 & 5 \\ 0 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix},$$

determinemos a **decomposição QR reduzida**, usando o **Algoritmo GS modificado**, com 6 dígitos de precisão.

**Solução:** Da definição de  $A$  temos que  $m = 3$ ,  $n = 2$  e as suas colunas são:

$$A(:, 1) = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad A(:, 2) = \begin{bmatrix} 5 \\ 5 \\ -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

Assim, aplicando o algoritmo GS Modificado para este vetores temos:

$$k = 1, 2.$$

**Para  $k = 1, 2$  faça:**

$$u_k = A(:, k)$$

Ou seja,

$$u_1 = A(:, 1) \quad \Rightarrow \quad u_1 = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$u_2 = A(:, 2) \quad \Rightarrow \quad u_2 = \begin{bmatrix} 5 \\ 5 \\ 1 \\ -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

**Para  $k = 1$  faça:**

$$\begin{aligned} r_{11} &\leftarrow \|u_1\|_2 = 5 \\ w_1 &\leftarrow \frac{u_1}{r_{11}} = \begin{bmatrix} 0.8 \\ 0.6 \\ 0 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

**Para  $j = 2$  faça:**

$$r_{1j} \leftarrow w_1^T u_j \quad \text{e} \quad u_j \leftarrow u_j - r_{1j} w_1$$

**Ou seja: Para  $j = 2$  temos:**

$$r_{12} \leftarrow w_1^T u_2 = 7 \quad \text{e} \quad u_2 \leftarrow u_2 - r_{12} w_1 = \begin{bmatrix} -0.6 \\ 0.8 \\ -0.5 \end{bmatrix}$$

$$k \leftarrow 1 + 1 = 2$$

**Valores atuais:**

$$r_{11} = 5 \quad \text{e} \quad r_{12} = 7$$

$$u_1 = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad u_2 = \begin{bmatrix} -0.6 \\ 0.8 \\ -0.5 \end{bmatrix}, \quad w_1 = \begin{bmatrix} 0.8 \\ 0.6 \\ 0 \end{bmatrix}$$

**Para  $k = 2$  faça:**

$$\begin{aligned} r_{22} &\leftarrow \|u_2\|_2 = 1.11803 \\ w_2 &\leftarrow \frac{u_2}{r_{22}} = \begin{bmatrix} -0.536656 \\ 0.715542 \\ -0.447214 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

Valores atuais:

$$r_{11} = 5, \quad r_{12} = 7, \quad \text{e} \quad r_{22} = 1.11803$$

$$u_1 = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad u_2 = \begin{bmatrix} -0.6 \\ 0.8 \\ -0.5 \end{bmatrix}$$

$$w_1 = \begin{bmatrix} 0.8 \\ 0.6 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad w_2 = \begin{bmatrix} -0.536656 \\ 0.715542 \\ -0.447214 \end{bmatrix}$$

Assim, a decomposição QR reduzida de  $A$  é

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 5 & 7 \\ 0 & 1.11803 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad \hat{Q} = \begin{bmatrix} 0.8 & -0.536656 \\ 0.6 & 0.715542 \\ 0 & -0.447214 \end{bmatrix}$$



**Exemplo:** Seja

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

determinemos a **decomposição QR reduzida**, usando o **Algoritmo GS modificado**, com 6 dígitos de precisão.

**Solução:** Da definição de  $A$  temos que  $m = 4$ ,  $n = 3$  e as suas colunas são:

$$A(:, 1) = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix}, \quad A(:, 2) = \begin{bmatrix} -2 \\ -1 \\ -1 \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad A(:, 3) = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

Assim, aplicando o algoritmo GS Modificado para estes vetores temos:

$$k = 1, 2, 3.$$

**Para  $k = 1, 2, 3$  faça:**

$$u_k = A(:, k)$$

Ou seja,

$$u_1 = A(:, 1) \quad \Rightarrow \quad u_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix}$$

$$u_2 = A(:, 2) \quad \Rightarrow \quad u_2 = \begin{bmatrix} -2 \\ -1 \\ -1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$u_3 = A(:, 3) \quad \Rightarrow \quad u_3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

**Para  $k = 1$  faça:**

$$r_{11} \leftarrow \|u_1\|_2 = 2.64575 \quad w_1 \leftarrow \frac{u_1}{r_{11}} = \begin{bmatrix} 0.377964 \\ 0.755929 \\ 0.377964 \\ -0.377964 \end{bmatrix}$$

**Para  $j = 2, 3$  faça:**

$$r_{1j} \leftarrow w_1^T u_j \quad \text{e} \quad u_j \leftarrow u_j - r_{1j} w_1$$

Ou seja:

**Para  $j = 2$  temos:**

$$r_{12} \leftarrow w_1^T u_2 = -1.88982 \quad \text{e} \quad u_2 \leftarrow u_2 - r_{12} w_1 = \begin{bmatrix} -1.28571 \\ 0.428571 \\ -0.285714 \\ -0.714286 \end{bmatrix}$$

**Para  $j = 3$  temos:**

$$r_{13} \leftarrow w_1^T u_3 = 0 \quad \text{e} \quad u_3 \leftarrow u_3 - r_{13} w_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$k \leftarrow 1 + 1 = 2$$

Valores atuais:

$$r_{11} = 2.64575, \quad r_{12} = -1.88982 \quad \text{e} \quad r_{13} = 0$$

$$u_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix}, \quad u_2 = \begin{bmatrix} -1.28571 \\ 0.428571 \\ -0.285714 \\ -0.714286 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad u_3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$w_1 = \begin{bmatrix} 0.377964 \\ 0.755929 \\ 0.377964 \\ -0.377964 \end{bmatrix}$$

**Para  $k = 2$  faça:**

$$r_{22} \leftarrow \|u_2\|_2 = 1.55839 \quad w_2 \leftarrow \frac{u_2}{r_{22}} = \begin{bmatrix} -0.825029 \\ 0.27501 \\ -0.18334 \\ -0.458349 \end{bmatrix}$$

**Para  $j = 3$  faça:**

$$r_{2j} \leftarrow w_2^T u_j \quad \text{e} \quad u_j \leftarrow u_j - r_{2j} w_2$$

**Ou seja: Para  $j = 3$  temos:**

$$r_{23} \leftarrow w_2^T u_3 = -1.92507 \quad \text{e} \quad u_3 \leftarrow u_3 - r_{23} w_2 = \begin{bmatrix} -0.588235 \\ 0.529412 \\ 0.647059 \\ 1.11765 \end{bmatrix}$$

$$k \leftarrow 2 + 1 = 3$$

Valores atuais:

$$r_{11} = 2.64575, \quad r_{12} = -1.88982, \quad r_{13} = 0, \quad r_{22} = 1.55839 \quad \text{e} \quad r_{23} = -1.92507$$

$$u_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix}, \quad u_2 = \begin{bmatrix} -1.28571 \\ 0.428571 \\ -0.285714 \\ -0.714286 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad u_3 = \begin{bmatrix} -0.588235 \\ 0.529412 \\ 0.647059 \\ 1.11765 \end{bmatrix}$$

$$w_1 = \begin{bmatrix} 0.377964 \\ 0.755929 \\ 0.377964 \\ -0.377964 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad w_2 = \begin{bmatrix} -0.825029 \\ 0.27501 \\ -0.18334 \\ -0.458349 \end{bmatrix}$$

Para  $k = 3$  faça:

$$r_{33} \leftarrow \|u_3\|_2 = 1.51463 \quad w_3 \leftarrow \frac{u_3}{r_{33}} = \begin{bmatrix} -0.388368 \\ 0.349531 \\ 0.427205 \\ 0.737899 \end{bmatrix}$$

Valores atuais:

$$r_{11} = 2.64575, \quad r_{12} = -1.88982, \quad r_{13} = 0, \quad r_{22} = 1.55839$$

$$r_{23} = -1.92507 \quad \text{e} \quad r_{33} = 1.51463$$

$$u_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix}, \quad u_2 = \begin{bmatrix} -1.28571 \\ 0.428571 \\ -0.285714 \\ -0.714286 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad u_3 = \begin{bmatrix} -0.588235 \\ 0.529412 \\ 0.647059 \\ 1.11765 \end{bmatrix}$$

$$w_1 = \begin{bmatrix} 0.377964 \\ 0.755929 \\ 0.377964 \\ -0.377964 \end{bmatrix}, \quad w_2 = \begin{bmatrix} -0.825029 \\ 0.27501 \\ -0.18334 \\ -0.458349 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad w_3 = \begin{bmatrix} -0.388368 \\ 0.349531 \\ 0.427205 \\ 0.737899 \end{bmatrix}$$

Assim, a decomposição QR reduzida de  $A$  é

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 1.51463 \end{bmatrix} \quad \text{e}$$

$$\hat{Q} = \begin{bmatrix} 0.377964 & -0.825029 & -0.388368 \\ 0.755929 & 0.27501 & 0.349531 \\ 0.377964 & -0.18334 & 0.427205 \\ -0.377964 & -0.458349 & 0.737899 \end{bmatrix}$$



## PMQ e Decomposição QR

As equações normais do sistema original são

$$A^T A x = A^T b$$

Então, substituindo  $A$  pela sua **decomposição QR reduzida**, obtém-se um sistema equivalente, envolvendo apenas a matriz  $\hat{R}$ , isto é:

$$\begin{aligned} A^T A x &= A^T b \\ \Leftrightarrow \\ (\hat{Q}\hat{R})^T (\hat{Q}\hat{R}) x &= (\hat{Q}\hat{R})^T b \\ \Leftrightarrow \\ \hat{R}^T (\hat{Q}^T \hat{Q}) \hat{R} x &= \hat{R}^T \hat{Q}^T b \\ \Leftrightarrow \\ \hat{R}^T \hat{R} x &= \hat{R}^T \hat{b} \end{aligned}$$

com  $\hat{b} = \hat{Q}^T b$ .

Se  $\text{posto}(A) = n$ , então a matriz triangular  $\hat{R}$  é não singular (os seus elementos diagonais são diferentes de zero). Logo

$$\begin{aligned} (\hat{R}^T)^{-1} \hat{R}^T \hat{R}x &= (\hat{R}^T)^{-1} \hat{R}^T \hat{b} \\ \hat{R}x &= \hat{b} \end{aligned}$$

Nesta situação, temos as seguinte equivalência:

$$A^T A x = A^T b \quad \Leftrightarrow \quad \hat{R}x = \hat{b}.$$

## Algoritmo PMQ via QR:

Dada a matriz  $A$  de ordem  $m \times n$ , com posto  $n$ , e  $b \in \mathbb{R}^m$ .

Passo 1: Determinar a decomposição QR reduzida  $A$ , isto é

$$A = \hat{Q}\hat{R};$$

Passo 2: Construir o vetor  $\hat{b} = \hat{Q}^T b$ ;

Passo 3: Resolver em  $x$  o sistema triangular superior:

$$\hat{R}x = \hat{b}.$$

**Exemplo:** Usando o Algoritmo PMQ via QR determinemos a solução do seguinte PMQ:

$$\begin{bmatrix} 4 & 5 \\ 3 & 5 \\ 0 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ -3 \\ -2 \end{bmatrix}$$

**Solução:** Como

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 5 \\ 3 & 5 \\ 0 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

**Passo 1:** Dos exemplos anteriores temos que a decomposição QR reduzida de  $A$  é:

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 5 & 7 \\ 0 & 1.11803 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad \hat{Q} = \begin{bmatrix} 0.8 & -0.536656 \\ 0.6 & 0.715542 \\ 0 & -0.447214 \end{bmatrix}$$

**Passo 2:** Construindo  $\hat{b}$ :

$$\hat{b} = \hat{Q}^T b = \begin{bmatrix} 0.8 & 0.6 & 0 \\ -0.536656 & 0.715542 & -0.447214 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ -3 \\ -2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ -1.78885 \end{bmatrix}$$

**Passo 3:** resolvendo em  $x$  o sistema triangular superior

$$\begin{bmatrix} 5 & 7 \\ 0 & 1.11803 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ -1.78885 \end{bmatrix} \Rightarrow x^* = \begin{bmatrix} 2.04 \\ -1.6 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{51}{25} \\ -\frac{8}{5} \end{bmatrix}.$$

Portanto,  $x^* = \begin{bmatrix} \frac{51}{25} \\ -\frac{8}{5} \end{bmatrix}$  é o vetor de  $\mathbb{R}^2$  que minimiza o PMQ, com valor mínimo  $\|Ax^* - b\|_2^2 = \frac{49}{5}$ .

**Exemplo:** Usando o Algoritmo PMQ via QR determinemos a solução do seguinte PMQ:

$$\begin{bmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 2 & -1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 \\ -1 & 0 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -7 \\ -2 \\ 7 \\ -2 \end{bmatrix}$$



**Solução:** Como

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

**Passo 1:** Dos exemplos anteriores temos que a decomposição QR reduzida de  $A$  é:

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 1.51463 \end{bmatrix} \quad \text{e}$$

$$\hat{Q} = \begin{bmatrix} 0.377964 & -0.825029 & -0.388368 \\ 0.755929 & 0.27501 & 0.349531 \\ 0.377964 & -0.18334 & 0.427205 \\ -0.377964 & -0.458349 & 0.737899 \end{bmatrix}$$

**Passo 2:** Construindo  $\hat{b}$ :

$$\hat{b} = \hat{Q}^T b$$

$$= \begin{bmatrix} 0.377964 & 0.755929 & 0.377964 & -0.377964 \\ -0.825029 & 0.27501 & -0.18334 & -0.458349 \\ -0.388368 & 0.349531 & 0.427205 & 0.737899 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -7 \\ -2 \\ 7 \\ -2 \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} -0.755929 \\ 4.8585 \\ 3.53415 \end{bmatrix}$$

**Passo 3:** resolvendo em  $x$  o sistema triangular superior

$$\hat{R} = \begin{bmatrix} 2.64575 & -1.88982 & 0. \\ 0 & 1.55839 & -1.92507 \\ 0 & 0 & 1.51463 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 6 \\ 2.33333 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow x^* = \begin{bmatrix} 4 \\ 6 \\ 2.33333 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 6 \\ \frac{7}{3} \end{bmatrix}.$$

Portanto,  $x^* = \begin{bmatrix} 4 \\ 6 \\ \frac{7}{3} \end{bmatrix}$  é o vetor de  $\mathbb{R}^3$  que minimiza o **PMQ**, com valor

$$\text{mínimo } \|Ax^* - b\|_2^2 = \frac{208}{3}.$$

## **Eficiência deste método**

- O custo computacional assintótico do Algoritmo PMQ via QR, usando o algoritmo de Householder para fatoração QR, é da ordem

$$2mn^2 + \frac{2}{3}n^3$$

operações de ponto flutuante por segundo.

- Instabilidade numérica quando  $A$  próxima de ter deficiência de posto.

## Bibliografia

1. *Álgebra Linear e suas aplicações*; Strang, G., Cengage Learning, 4<sup>o</sup> Edição, 2010.
2. *Álgebra Linear*; Poole, D., Thomson Learning, 2004.
3. *Matrix Computations*; Golub, G., Van Loan, C.F., Johns Hopkins University Press, 4<sup>o</sup> Edição, 2012.
4. *Applied Numerical Linear Algebra*; Demmel, J., SIAM, 1997.
5. *Introduction to Applied Linear Algebra*; Boyd, S., Vandenberghe, L., Cambridge University Press, 1<sup>o</sup> Edição, 2018.
6. *Numerical Linear Algebra with Julia*; Darve, E., Wootters, M., SIAM, 1<sup>o</sup> Edição, 2021.
7. *Linear Algebra and Optimization for Machine Learning*; Aggarwal, C. C., Springer, 1<sup>o</sup> Edição, 2020.
8. *Algoritmos Numéricos*; Campos, F.F. filho, LTC, 3 Edição, 2018.