

FACULTAT DE MATEMÀTIQUES I ESTADÍSTICA

UNIVERSITAT POLITÈCNICA DE CATALUNYA - BARCELONATECH

# Àlgebra Lineal Numèrica (Q2)

*Alex Batlle Casellas*

March 29, 2019



# Índex

<b>1</b>	<b>Aritmètica finita i control d'errors</b>	<b>5</b>
<b>2</b>	<b>Sistemes Lineals.</b>	<b>7</b>
2.1	Descomposició QR. . . . .	7
2.1.1	Mètode d'ortogonalització modificat de Gram-Schmidt. . . . .	7



# Chapter 1

## Aritmètica finita i control d'errors

Representem els nombres en un sistema de numeració posicional dependent d'una certa base  $b$ . Per representar un nombre (amb un nombre finit de decimals), seguim el següent esquema:

$$(d_p d_{p-1} \dots d_0 . d_{-1} \dots d_{-q}) = d_p b^p + \dots + d_1 b^1 + d_0 + d_{-1} b^{-1} + \dots + d_{-q} b^{-q} = \sum_{i=-q}^p d_i b^i.$$

En un ordinador, representem els nombres en binari; anem a veure com representem els enters i els reals:

**Enters** Els enters els representem de la forma següent:

$$\boxed{d_{s-1} \mid d_{s-2} \mid \dots \mid d_1 \mid d_0}$$

Utilitzem  $s$  bits, i el primer és pel signe ( $d_{s-1} = 1 \rightarrow -, d_{s-1} = 0 \rightarrow +$ ). Per tant, els enters en un ordinador es representen com una suma així

$$(-1)^{d_{s-1}} \sum_{i=0}^{s-2} d_i 2^i.$$

D'aquí, deduïm que el nombre màxim que podem representar és

$$|N_{\max}| = \sum_{i=0}^{s-2} 2^i = 2^{s-1} - 1.$$

En C/C++, que és el llenguatge que utilitzarem, tenim els següent tipus de dades

<b>Type</b>	<b>Bytes</b>	<b>Bits</b>	$N_{\max}$
char	1	8	$2^7 - 1 = 127$
short	2	16	$2^{15} - 1 = 32767$
int	4	32	$2^{31} - 1 = 2147483647$
unsigned int	4	32	$2^{32} - 1 = 4294967295$
float	4	32 (M:24,E:8)	$1.7815 \cdot 10^{38}$
double	8	64 (M:53,E:11)	$0.8988 \cdot 10^{308}$

## Chapter 2

# Sistemes Lineals.

### 2.1 Descomposició QR.

#### 2.1.1 Mètode d'ortogonalització modificat de Gram-Schmidt.

Sigui  $A \in \mathcal{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$ ,  $m \geq n$  de rang màxim  $n$ , volem calcular la descomposició  $A = QR$  amb  $Q \in \mathcal{M}_{n \times n}(\mathbb{R})$  ortogonal ( $Q^t Q = \text{Id}$ ) i  $R \in \mathcal{M}_{n \times n}(\mathbb{R})$  triangular superior no singular.

**Recordatori del mètode de Gram-Schmidt:** Donada una base  $\{\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_n\}$ , volem una base ortonormal  $\{\vec{u}_1, \dots, \vec{u}_n\}$ :

$$\vec{u}_1 = \frac{\vec{v}_1}{\|\vec{v}_1\|} \text{ unitari,}$$

Pas 0. Definim  $A_1 = A = (a_1^{(1)} a_2^{(1)} \dots a_n^{(1)})$ , on  $a_j^{(1)}$  és la columna  $j$ -èssima (amb  $m$  components d' $A_1$ ).

1. Normalitzem la primera columna  $a_1^{(1)}$ :

$$r_{11} = \|a_1^{(1)}\|_2 \quad q_1 = \frac{a_1^{(1)}}{r_{11}}.$$

Ara ortogonalitzem, respecte d'aquesta, totes les columnes posteriors:

$$r_{1s} = q_1^t a_s^{(1)}, \quad a_s^{(2)} = a_s^{(1)} - r_{1s} q_1, \quad s = 2, \dots, n.$$

Obtenim la matriu  $A_2 = (q_1 a_2^{(2)} \dots a_n^{(2)})$ . Es compleix  $q_1^t a_s^{(2)} = q_1^t a_s^{(1)} - r_{1s} q_1^t q_1 = r_{1s} - r_{1s} = 0$ ,  $s = 2, \dots, n$ , i el rang d' $A_2$  és  $n$ . En forma matricial,

$$\begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ \vdots & & \vdots \\ \vdots & & a_{nn}^{(1)} \end{pmatrix} \text{Diag} \left( \frac{1}{r_{11}}, 1, \dots, 1 \right) = \begin{pmatrix} q_{11} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ q_{m1} & a_{m2}^{(1)} & \dots & a_{mn}^{(1)} \end{pmatrix};$$

Ara

$$\begin{pmatrix} q_{11} & a_{21}^{(1)} & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ q_{m1} & \dots & a_{mn}^{(1)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -r_{12} & -r_{13} & \dots & -r_{1n} \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 1 \end{pmatrix} =$$

Pas 2.

Pas  $k$ . Suposem que tenim la matriu  $A_k = (q_1 q_2 \dots q_{k-1} a_k^{(k)} \dots a_n^{(k)})$  que satisfà (per construcció)

$$(Q) \quad q_j^t q_l = \delta_{jl}, \quad q_j a_s^{(k)} = 0, \quad j, l = 1, \dots, k-1, \quad s = k, \dots, n.$$

Ara volem  $A_{k+1}$ :

Normalitzem la columna  $k$ -èssima

$$r_{kk} = \|a_k^{(k)}\|_2, \quad q_k = \frac{a_k^{(k)}}{r_{kk}}$$

i ortogonalitzem respecte d'aquesta les columnes  $a_{k+1}^{(k)}, \dots, a_n^{(k)}$ , i.e.,

$$r_{ks} = q_k^t a_s^{(k)}, \quad a_s^{(k+1)} = a_s^{(k)} - r_{ks} q_k, \quad s = k+1, \dots, n.$$

Així obtenim  $A_{k+1} = (q_1 q_2 \dots q_k a_{k+1}^{(k+1)} \dots a_n^{(k+1)})$  i se satisfan les relacions (Q) amb  $k+1$  enlloc de  $k$ :

$$q_j^t q_l = \delta_{jl}, \quad q_j^t a_s^{(k+1)} = 0, \quad j, l = 1, \dots, k, \quad s = k+1, \dots, n.$$

$$\text{Es té } A_k = A_{k+1} R^{(k)} \implies A_1 = A_k R^{(k-1)} \dots R^{(1)} = A_{k+1} R^{(k)} R^{(k-1)} \dots R^{(1)}.$$

Després d' $n$  passos obtenim

$$A_{n+1} = (q_1 q_2 \dots q_n), \quad A_n = (q_1 \dots q_{n-1} a_n^{(n)}),$$

que té el mateix rang  $n$  i es compleix

$$A = A_{n+1} R^{(n)} \dots R^{(1)} = QR,$$

on  $Q \in \mathcal{M}_{n \times n}(\mathbb{R})$  de columnes ortonormals,  $R \in \mathcal{M}_{n \times m}(\mathbb{R})$  triangular superior.