

$$Ax = b \quad (A \in M_{n \times n}(\mathbb{R}), b \in \mathbb{R}^n)$$

$$(x^k)_{k \in \mathbb{N}} \quad x^0 \in \mathbb{R}^n$$

MIM

$$x^{k+1} = Qx^k + r$$

$$x^k \xrightarrow{k \rightarrow \infty} x^* \text{ solución de } Ax = b$$

$$\begin{cases} Q \in M_{n \times n}(\mathbb{R}) \\ r \in \mathbb{R}^n \end{cases}$$

Fijos. Dependen del método

Pseudo código

Armar Q

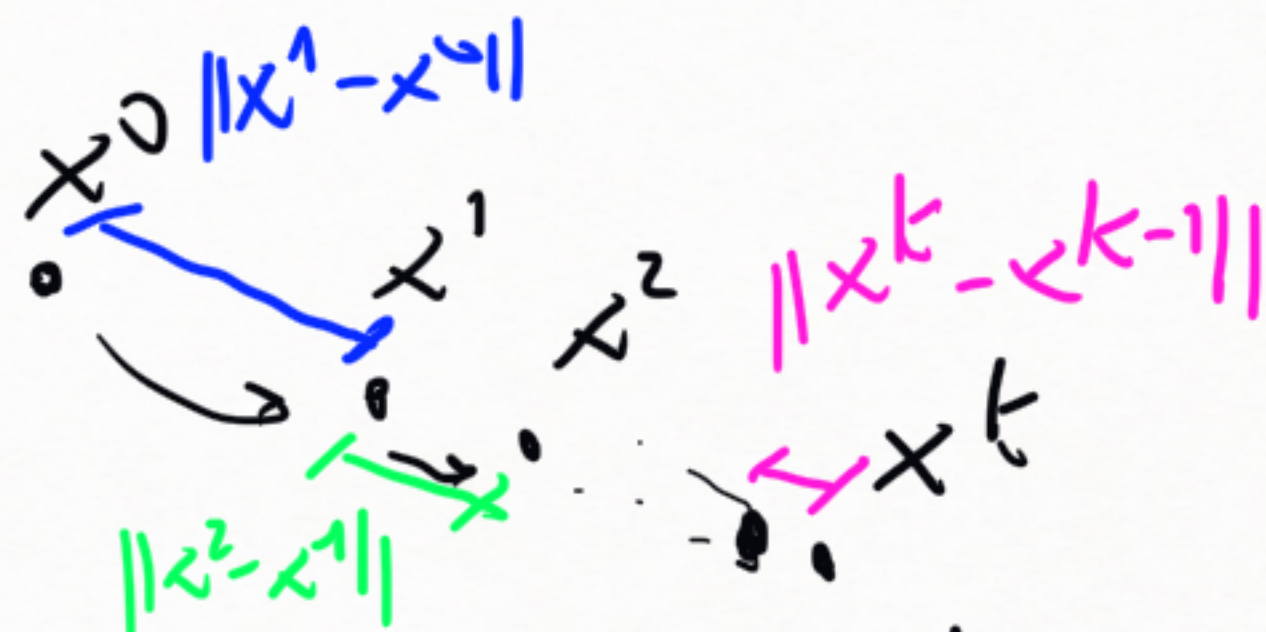
Armar r

while (criterio de parada)

$$x(k+1) = Qx(k) + r$$

actualizar criterio de parada

end.



Usamos algún criterio de parada para detenernos cuando nos acercamos suficiente a la solución.

Máximo de iteraciones

poner un tope a la cantidad de iteraciones

Distancia entre x^k y x^{k+1}

dado una tolerancia ϵ ,
parar cuando
 $\|x^{k+1} - x^k\| < \epsilon$

Residuo

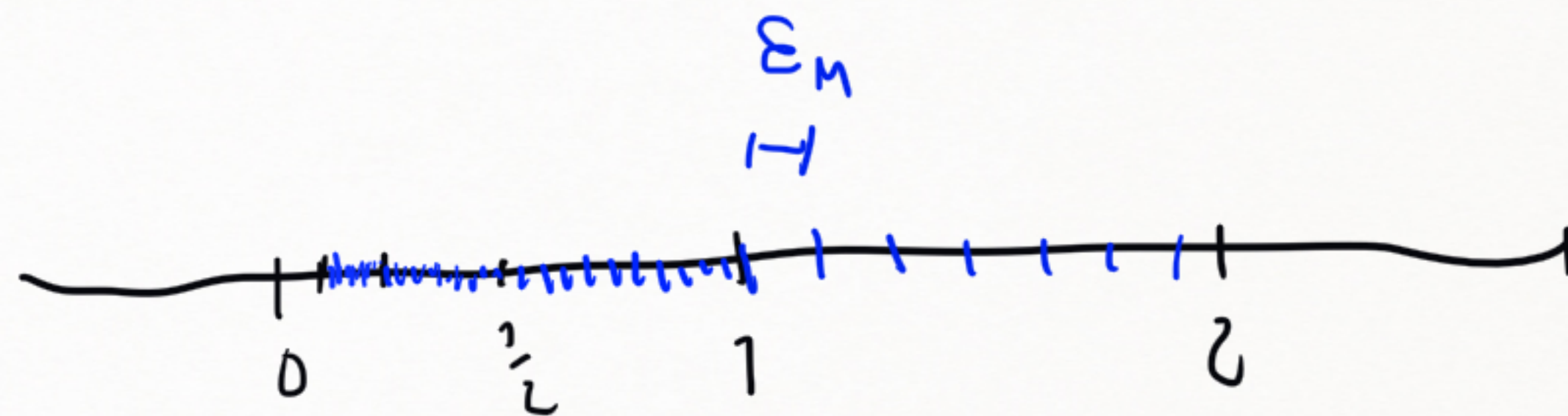
$$r_k = Ax^k - b$$

paramos cuando $\|r^k\| < \epsilon \|b\|$

$$(r^k = 0 \Leftrightarrow Ax^k = b)$$

$$X = \left(X^0 \mid X^1 \mid X^2 \mid \dots \mid X^{\text{maxiter}} \right)$$

$$= \begin{pmatrix} x_1^0 & x_1^1 & \dots & x_1^{\text{maxiter}} \\ x_2^0 & x_2^1 & \dots & x_2^{\text{maxiter}} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_n^0 & x_n^1 & \dots & x_n^{\text{maxiter}} \end{pmatrix}$$



$$Ax = b$$

$$\text{residuo: } r = Ax - b$$

si $r = 0$, entonces x es la solución exacta.

\Rightarrow cuanto más chico es r , más cerca estamos de la solución. (número de condición)

Criterio de parada: dado ε ,
 $\text{tope} = \varepsilon \|b\|$ \rightarrow para cada k calculamos $r^k = Ax^k - b$
 y terminamos cuando $\|r^k\| \leq \text{tope}$