

•) Sea  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$  con  $m \geq n$  y sean  $a_i, a_j$  columnas  $i$ -ésima,  $j$ -ésima de  $A$  con  $i < j$ . En el algoritmo de Jacobi:

$$(a_i^{(k+1)}, a_j^{(k+1)}) = (a_i^{(k)}, a_j^{(k)}) \begin{pmatrix} c & s \\ -s & c \end{pmatrix}$$

donde:  $k$  es la  $k$ -ésima iteración

$c = \cos \theta, s = \sin \theta$

Se busca  $\theta \in (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$  tal que  $a_i^T(a_j^{(k+1)}) = 0$ , de hecho

Si  $a_i^T(a_j^{(k)}) = 0$  entonces  $\theta = 0$

Prueba que la condición  $a_i^T(a_j^{(k+1)}) = 0$  (si  $a_i^T(a_j^{(k)}) \neq 0$ )

conduce a:

$$\cos \theta = \frac{1}{\sqrt{1+t^2}}, \sin \theta = \cos \theta t \quad \text{donde:}$$

$$t = \frac{\text{signo}(\zeta)}{|\zeta| + \sqrt{1+\zeta^2}}$$

$$\zeta = \frac{\|a_j^{(k)}\|_2^2 - \|a_i^{(k)}\|_2^2}{2a_i^{(k)T}a_j^{(k)}}$$