



<input type="checkbox"/> Resolver ejercicios en hojas separadas	Ej. 1	Ej. 2	Ej. 3	Ej. 4	Nota
<input type="checkbox"/> Completar nombre en las hojas	23	15	24	16	78
<input type="checkbox"/> Completar LU y nombre en el enunciado					(A)
<input type="checkbox"/> Justificar <u>todas</u> las respuestas					

- Sea  $\{v_1, \dots, v_n\} \subseteq V$  un conjunto de vectores no nulos en un espacio vectorial  $V$ .
  - Sea  $w \in V$ . Probar que si  $\{v_1, \dots, v_n\}$  es un conjunto linealmente independiente pero  $\{v_1, \dots, v_n, w\}$  es linealmente dependiente, entonces  $w$  es combinación lineal de  $\{v_1, \dots, v_n\}$ . (10 puntos)
  - Probar que  $\{v_1, \dots, v_n\}$  es linealmente dependiente si y sólo si  $\exists k \in \mathbb{N}, 1 < k \leq n$  tal que  $v_k$  es combinación lineal de  $\{v_1, \dots, v_{k-1}\}$  (es decir, es combinación lineal de los vectores que le preceden). (13 puntos)

- Sea  $n \geq 2$  y  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  una matriz definida como

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{si } i \geq j \wedge j \neq n \\ i & \text{si } j = n \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

- Demostrar que  $A$  tiene factorización  $LU$ . (13 puntos)
  - Siendo  $L$  y  $U$  las matrices de la factorización  $LU$  de  $A$  del ítem anterior, probar (12 puntos):
    - $\|A\|_M = \|L\|_1 = \|U\|_1$
    - $\|A\|_2 \leq \sqrt{2n} \|L\|_2$
 ¿Se cumple la propiedad submultiplicativa, es decir,  $\|A\|_M \leq \|L\|_M \|U\|_M$ ?
- Sea  $n \in \mathbb{N}_{>1}$ ,  $A_n \in \mathbb{R}^{n \times n}$  tal que  $a_{ij} = \max\{i, j\}$  y sea  $B \in \mathbb{R}^{n \times n}$  una matriz simétrica y no singular.
    - Probar que  $A_2$  no es definida positiva. ¿Existe algún  $n > 1$  tal que  $A_n$  sea definida positiva? (8 puntos)
    - Probar que  $B^{2k}$  es simétrica definida positiva para todo  $k \in \mathbb{N}$ . (8 puntos)
    - Probar que  $\begin{pmatrix} B^4 & A_n \\ A_n^t & B^4 + A_n^t B^{-4} A_n \end{pmatrix}$  es simétrica definida positiva. (12 puntos)
  - Sea  $A \in \mathbb{R}^{2 \times 2}$  de rango máximo y sea  $a_i$  la  $i$ -ésima columna de  $A$ , es decir,  $A = [a_1, a_2]$ . Sean  $q_1 = a_1$  y  $q_2 = a_2 - \lambda a_1$ , con  $\lambda = \frac{a_1^t a_2}{\|a_1\|_2^2}$ .

- Probar que  $Q = \left[ \frac{q_1}{\|q_1\|_2}, \frac{q_2}{\|q_2\|_2} \right]$  es una matriz ortogonal. (8 puntos)
- Hallar  $R$  (con diagonal positiva) en función de  $a_1$  y  $a_2$ , tal que  $A = QR$  sea una factorización  $QR$  de  $A$ . (10 puntos)
- Indique la opción correcta, justificando su respuesta. (6 puntos)
 

'Si hubiera utilizado el método de triangulación por rotaciones de Givens para hallar una factorización  $QR$  de  $A$  ( $R$  con diagonal positiva)...

  - ...habría obtenido la misma factorización del ítem anterior.'
  - ...habría obtenido una factorización distinta.'
  - ...no siempre puede utilizarse Givens para esta matriz.'

①  $\{v_1, \dots, v_n\} \subseteq V$  no nulos.

a) •  $\{v_1, \dots, v_n\}$  l.i.

•  $\{v_1, \dots, v_n, w\}$  l.d.

Como  $\{v_1, \dots, v_n, w\}$  es l.d., luego puede escribirse:

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n + \beta w = 0$$

con al menos un  $\alpha_i$  ó  $\beta$  no nulos. Como  $\{v_1, \dots, v_n\}$  es l.i.,  $\beta$  no puede ser cero; pues de serlo, para formar el vector nulo debería cumplirse  $\alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$ , y nosotros estamos suponiendo que alguno de todos estos coef. es no nulo. Si  $\beta \neq 0$ , luego:

$$\Rightarrow \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = -\beta w$$

$$\Leftrightarrow \frac{-1}{\beta} (\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n) = w$$

$$\Leftrightarrow \boxed{\frac{-\alpha_1}{\beta} v_1 + \dots + \left(\frac{-\alpha_n}{\beta}\right) v_n = w} \quad \checkmark$$

Esto es,  $w$  es una combinación lineal de  $\{v_1, \dots, v_n\}$ .  
Qued así demostrado.

③

b)

$\Rightarrow$ ) Se sabe que  $\{v_1, \dots, v_n\}$  es l.d. Luego  $\exists \alpha_1, \dots, \alpha_n$   
no todos nulos

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = 0$$

Sea  $k \in \mathbb{N}$  el mayor número ~~que~~  $1 < k \leq n$  que  
cumpla que:

- $\alpha_k \neq 0$
- $\forall i \in \mathbb{N}, k < i \leq n \Rightarrow \alpha_i = 0$  ✓

Es decir, el "último" coeficiente no nulo contando  
de  $\alpha_1$  a  $\alpha_n$ . Nótese que siempre existe porque hay  
al menos ~~dos~~ ~~no~~ nulos (hay ~~al menos~~ al menos  
uno por hipótesis al plantear la comb. lineal, pero no puede  
ser único pues  $v_i \neq 0 \forall i$ ). ✓

$$\Rightarrow \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_{k-1} v_{k-1} + \alpha_k v_k = 0$$

$$\Leftrightarrow \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_{k-1} v_{k-1} = -\alpha_k v_k$$

$$\Leftrightarrow \boxed{\frac{-\alpha_1}{\alpha_k} v_1 + \dots + \frac{\alpha_{k-1}}{\alpha_k} v_{k-1} = v_k} \quad \checkmark \quad \checkmark$$

Luego,  $v_k$  puede escribirse como comb. lineal de  $\{v_1, \dots, v_{k-1}\}$ .

$\Leftarrow$ ) Sea  $\tilde{S}$  la comb. lineal de  $\{v_1, \dots, v_{k-1}\}$  que se  
supone que existe:

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_{k-1} v_{k-1} = v_k$$

Nótese que  $\alpha_1, \dots, \alpha_{k-1}$  no pueden ser todos nulos, pues  
 $v_k \neq 0$ .

24/04/17

Después se puede escribir:

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_{k-1} v_{k-1} - v_k = 0$$

$$\Leftrightarrow \boxed{\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_{k-1} v_{k-1} - 1 \cdot v_k + 0 \cdot v_{k+1} + \dots + 0 \cdot v_n = 0}$$

Esto es una combinación lineal de  $\{v_1; \dots; v_n\}$  de coeficientes no todos nulos que da como resultado el vector nulo. Es decir,  $\{v_1; \dots; v_n\}$  es l.d. ✓

Quod erat demonstrandum.

(B)

- ② a) Sabemos que una matriz tiene factorización LU  $\Leftrightarrow$  se puede aplicar el algoritmo de eliminación gaussiana sin permutaciones. Tomamos que efectivamente es posible aplicarlo.

La matriz  $A$  tiene una forma como:

$$A_n = A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & \dots & 0 & 2 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & \dots & 0 & 3 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & 1 & 1 & 1 & \dots & 1 & n \end{bmatrix}$$

- Si  $n=2$ :

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

tiene factorización LU.

- Si  $n > 2$ , apliquemos un primer paso del algoritmo de Gauss y vemos (que puede hacerse porque  $a_{11} \neq 0$ )

$$A_n = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \\ 1 & 1 & \dots & 0 & 2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & 1 & \dots & 1 & n \end{bmatrix} \begin{matrix} F_2 \leftarrow F_2 - F_1 \\ F_3 \leftarrow F_3 - F_1 \\ \vdots \\ F_n \leftarrow F_n - F_1 \end{matrix} \rightsquigarrow \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & \dots & 1 & n-1 \end{bmatrix} = A_n^{(1)}$$

Una vez hecho el primer paso de Gauss, la submatriz con la que trabajará el algoritmo en el siguiente paso (marcada en azul), vemos que tiene una forma similar

a la original: la submatriz que resulta es  $A_{n-1}$ . ✓

Si  $n-1 > 2$ , sabemos que se podría aplicar el primer (en realidad el segundo) paso del algoritmo. Si  $n-1 = 2$ , se demostró que  $A_{n-1}$  tiene LU ( $\Leftrightarrow$  se le puede hacer Gauss).

Inductivamente, como en cada paso la matriz se reduce a algo de igual forma, ~~se~~ ~~se~~ ~~se~~ sabemos que a  $A$  se le puede aplicar el algoritmo de Gauss (sin pivotes)  $\Leftrightarrow A$  tiene LU. ✓

Inductivamente, podrías asumir que  $A_{n-1} = \tilde{L}\tilde{U}$  y construir la fact. LU de  $A_n$ ...

Quedó por demostrarlo.

b) Notemos que por los pivotes en "a", como en cada paso de Gauss (incluyendo el último) se resta la fila de arriba a todas las demás una vez, la fact. LU será:

$$A = \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & & & & 0 \\ & \ddots & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ 1 & & & & \ddots & & 1 \end{bmatrix}}_L \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & & 0 & 1 \\ & 1 & 0 & \dots & & 0 & 1 \\ & & \ddots & \ddots & & & \vdots \\ & & & & & & 1 \\ 0 & & & & & & 1 \end{bmatrix}}_U \quad \checkmark$$

i) Por la definición de  $A$ ,  $\|A\|_1$  será trivialmente " $n$ " (ver siempre al down). Luego lo que queda es ver si:

$$\bullet \|A\|_1 = n = \|L\|_1 = \|U\|_1$$

Recordemos que:

$$\|L\|_1 = \max_{x: \|x\|_1=1} \|Lx\|_1$$

$$\text{y } \|U\|_1 = \max_{x: \|x\|_1=1} \|Ux\|_1$$

24/04/17

Las normas  $\|Lx\|$ , y  $\|Ux\|$ , serán la suma de los módulos ~~de~~ de las coord. de  $Lx$  y  $Ux$  respect.

Si queremos maximizar la norma, debemos maximizar la suma de los elementos de  $Lx$  y  $Ux$  respect. en módulo,  $\forall \|x\|_1 = 1$

Justificación

Cada elemento  $(Lx)_i$  y  $(Ux)_j$  no podrá ser mayor a  $\pm n$  ~~en~~ nuestra expresión a maximizar, pues  $\|x\|_1 = 1$  y  $L, U$  solo tienen  $\pm 1$  y  $0$  como elementos.

Así, el caso máximo para  $\|Lx\|$ , y  $\|Ux\|$ , será aquel en el que, si es posible,  $(Lx)_i = (Ux)_j = \pm 1 \forall i, j$  (todas las coord. sean  $\pm 1$ ).

~~este~~ Este caso es posible con  $x_L = (1; 0; \dots; 0)$

para  $L$ , y  $x_U = (0; \dots; 0; 1)$  para  $U$ . y en ambos

casos  $Lx_L = Ux_U = (1; \dots; 1) \Rightarrow \|Lx_L\|_1 = \|Ux_U\|_1 = n$ .

Si esta es la norma máxima de  $Lx$  y  $Ux$  con  $\|x\|_1 = 1$ , luego  $\|L\|_1 = \|U\|_1 = n$ .  $\checkmark$

Quod erat demonstrandum.

$$\begin{aligned} \text{ii) } \|A\|_2 &= \|LU\|_2 \leq \|L\|_2 \cdot \|U\|_2 = \|U\|_2 \cdot \|L\|_2 \leq \sqrt{2\|U\|_1} \cdot \|L\|_2 \\ &= \sqrt{2n} \cdot \|L\|_2 \checkmark \end{aligned}$$

Quod erat demonstrandum.

¿por qué  $\|U\|_2 \leq \sqrt{2\|U\|_1}$ ?  
no justifico

Si, se cumple que  $\|A\|_\infty = n \leq \|L\|_\infty \cdot \|U\|_\infty = 1 \cdot 1 = 1 \checkmark$  X

pero  $n > 2$  por enunciado...

NO SE CUMPLE

24/04/17

③ a)

$$A_2 = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 2 \end{bmatrix}$$

Como  $\det(A_2) = 2 - 4 = -2 < 0 \Rightarrow A_2$  no es def. positiva.

Como cualquier  $A_n$  tendrá como submatriz de orden  $2 \times 2$  a  $A_2$  (por la definición de  $A_n$ ), luego tendrá un menor principal ~~menor~~ negativo  $\Rightarrow A_n$  no es definida positiva.

(Recordemos que  $A$  es def. positiva  $\Leftrightarrow$  todas sus submatrices y ella misma tienen determinante mayor a cero).

b) Se sabe que  $B$  es simétrica, por lo tanto  $B^{2k}$  es simétrica (isto es práctico). Ahora vemos que es def. pos. El ej. pedía probar esto

$B^{2k}$  es d.p.  $\Leftrightarrow \forall x, x \neq 0 \Rightarrow x^t B^{2k} x > 0$ . Sea  $x \neq 0$ :

$$\begin{aligned} \bullet \quad x^t \cdot B^{2k} \cdot x &= x^t \cdot B^k \cdot B^k \cdot x = x^t \cdot (B^t)^k \cdot B^k \cdot x \\ &= x^t \cdot (B^k)^t \cdot B^k \cdot x = (B^k x)^t \cdot B^k x = \|B^k x\|_2^2 \end{aligned}$$

Y como  $x \neq 0$  y  $B^k$  es invertible (mas  $B$  lo es), luego  $B^k x \neq 0 \Rightarrow \|B^k x\| > 0$ .

Luego,  $B^{2k}$  es simétrica definida positiva. ✓

Quedó rat demostrado. ✓

c) Se sabe que una matriz es s.d.p.  $\Leftrightarrow$  tiene factorización de Cholsky. Para probar que nuestra matriz es s.d.p. probaré que tiene dicha factorización. Se propusió de una nueva genérica y buscaré darle una solución:

$$\underbrace{\left[ \begin{array}{c|c} B^4 & A_n \\ \hline A_n^t & B^4 + A_n^t \cdot B^{-4} \cdot A_n \end{array} \right]}_M = \underbrace{\left[ \begin{array}{c|c} L_{11} & 0 \\ \hline L_{21} & L_{22} \end{array} \right]}_L \cdot \underbrace{\left[ \begin{array}{c|c} L_{11}^t & L_{21}^t \\ \hline 0 & L_{22}^t \end{array} \right]}_{L^t}$$

Notemos que los bloques cuadrados  $L_{11}$  y  $L_{22}$  son, al igual que  $L$ , triangulares inferiores y de elementos posit. en la diagonal (o decir, son también matrices con suma de "Cholsky"). Veamos si tiene solución:

(i)  $B^4 = L_{11} \cdot L_{11}^t$

(ii)  $A_n = L_{11} \cdot L_{21}^t$

(iii)  $A_n^t = L_{21} \cdot L_{11}^t$

(iv)  $B^4 + A_n^t \cdot B^{-4} \cdot A_n = L_{21} \cdot L_{21}^t + L_{22} \cdot L_{22}^t$

(i) Tiene solución pues se pide en "b" que  $B^{2k}$  es s.d.p. ( $\Leftrightarrow$  tiene Cholsky), y  $L_{11} \cdot L_{11}^t$  es una factorización de Cholsky.

(ii) Dadas  $A_n$  y  $L_{11}$ , se puede hallar  $L_{21}^t$  simple porque  $A$  es invertible (ver final del ejercicio) (en realidad es porque  $L_{11}$  es invertible)

(iii)  $A_n^t = L_{21} \cdot L_{11}^t \Leftrightarrow A_n = (L_{21} \cdot L_{11}^t)^t = L_{11} \cdot L_{21}^t \checkmark$  Es consistente.

$A_m = L_{11} L_{21}^t \Leftrightarrow I = \underbrace{A_m^{-1} L_{11}}_{\text{necesitar que esto sea invertible}} L_{21}^t$

¿cómo después  $L_{22}$  usando  $A_m^{-1}$ ?

24/04/17

$$\begin{aligned}
 \text{(iv)} \quad B^4 + A_n^t B^{-4} \cdot A_n &= L_{21} \cdot L_{21}^t + L_{22} \cdot L_{22}^t \\
 &= L_{11} \cdot L_{11}^t + L_{21} \cdot L_{11}^t \cdot (L_{11} \cdot L_{11}^t)^{-1} \cdot L_{11} \cdot L_{21}^t + L_{22} \cdot L_{22}^t \\
 &= L_{11} \cdot L_{11}^t + L_{21} \cdot \cancel{L_{11}^t} \cdot (\cancel{L_{11}^t})^{-1} \cdot \cancel{L_{11}} \cdot L_{21}^t + L_{22} \cdot L_{22}^t \\
 &= L_{11} \cdot L_{11}^t + L_{21} \cdot L_{21}^t = L_{21} \cdot L_{21}^t + L_{22} \cdot L_{22}^t \\
 \Leftrightarrow L_{11} \cdot L_{11}^t &= L_{22} \cdot L_{22}^t
 \end{aligned}$$

Como  $L_{22} \cdot L_{22}^t$  es una base de Chol., es única y, además  $L_{11} = L_{22}$ : tiene solución. ✓

Como se puede hallar  $L / M = LL^t$ ,  $M$  es n.d.p. ✓

Prueba de que  $A_n$  es invertible:

$$A \text{ es invertible} \Leftrightarrow \dim(\text{Nu}(A)) = 0 \Leftrightarrow \dim(\text{Im}(A)) = n.$$

$$\begin{aligned}
 \bullet \text{Im}(A) &= \langle Ae_1; Ae_2; \dots; Ae_n \rangle \\
 &= \langle \text{col}_1(A); \text{col}_2(A); \dots; \text{col}_n(A) \rangle \\
 &= \langle (1; 2; \dots; n); (2; 2; 3; \dots; n); (3; 3; 3; 4; 5; \dots; n); \\
 &\quad \dots; (n; n; n; \dots; n) \rangle
 \end{aligned}$$

Si a cada columna se le resta la anterior se obtiene

$$\text{col}_i(A) = (1; 1; 1; \dots; \underset{\substack{\uparrow \\ \text{no.}(i-1)}}}{1}; 0; 0; \dots; 0), \quad (\text{con } i > 1).$$

Si ahora se resta a la nueva  $\text{col}_i(A)$  la anterior, se obtiene el canónico  $\text{col}_i(A) = e_{i-1}$ . Como obtenemos todos los canónicos de 1 a  $n-1$ , y dichos canónicos no pueden formar  $\text{col}_1(A) = (1; 2; \dots; n)$ , luego todas

las columnas de  $A$  non l.i.  $\Rightarrow A$  invertible.



24/09/17

④ a) Para ver que  $Q$  es ortogonal, puede verificar que sus columnas son ortogonales entre sí, y cada una tiene norma dos igual a 1.

Que la norma de cada columna sea 1 es trivial, pues son <sup>no nulos</sup> vectores normalizados. Para ver que son ortogonales, es equivalente ver que  $q_1$  y  $q_2$  lo son, pues tienen la misma dirección. Serán ortogonales  $\Leftrightarrow \langle q_1, q_2 \rangle = q_1^t \cdot q_2 = 0$ .

$$\begin{aligned} \bullet \quad q_1^t \cdot q_2 &= a_1^t \left( a_2 - \frac{a_1^t \cdot a_2}{\|a_1\|^2} \cdot a_1 \right) = a_1^t a_2 - a_1^t \cdot a_1 \cdot \frac{a_1^t \cdot a_2}{\|a_1\|^2} \\ &= a_1^t a_2 - \cancel{\|a_1\|^2} \cdot \frac{a_1^t \cdot a_2}{\|a_1\|^2} = a_1^t \cdot a_2 - a_1^t \cdot a_2 = 0 \quad \checkmark \end{aligned}$$

Quedará demostrandum.

b) Quiero que  $A = Q \cdot R$ . Como  $Q$  es ortogonal,  $Q^{-1} = Q^t \Rightarrow Q^t A = R$ . Con esto hallaré  $R$ .

$$R = \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} \\ r_{21} & r_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{q_1^t}{\|q_1\|} & - \\ -\frac{q_2^t}{\|q_2\|} & - \end{bmatrix} \begin{bmatrix} | & | \\ a_1 & a_2 \\ | & | \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow \bullet \quad r_{11} = \frac{1}{\|q_1\|} q_1^t \cdot a_1 = a_1^t \cdot a_1 \cdot \frac{1}{\|a_1\|} = \frac{\|a_1\|^2}{\|a_1\|} = \boxed{\|a_1\|} = r_{11} \quad \checkmark$$

$$\bullet \quad r_{12} = \frac{1}{\|q_1\|} q_1^t \cdot a_2 = \boxed{\frac{a_1^t \cdot a_2}{\|a_1\|}} = r_{12} \quad \checkmark$$

$$\begin{aligned}
 \bullet \quad r_{21} &= \frac{1}{\|q_2\|} \cdot q_2^t \cdot a_1 = \frac{1}{\|q_2\|} \left( a_2^t - \frac{a_2^t a_1}{\|a_1\|^2} \cdot a_1^t \right) \cdot a_1 \\
 &= \frac{1}{\|q_2\|} \left( a_2^t a_1 - \frac{a_1^t a_2}{\|a_1\|^2} \cdot \|a_1\|^2 \right) = \frac{1}{\|q_2\|} (a_2^t a_1 - a_1^t a_2) \\
 &= \frac{1}{\|q_2\|} (a_2^t \cdot a_1 - a_2^t \cdot a_1) = \frac{1}{\|q_2\|} \cdot 0 = \boxed{0} = r_{21} \quad \checkmark
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \bullet \quad r_{22} &= \frac{1}{\|q_2\|} q_2^t \cdot a_2 = \frac{1}{\|q_2\|} \left( a_2^t - \frac{a_1^t a_2}{\|a_1\|^2} \cdot a_1^t \right) a_2 \\
 &= \frac{1}{\|q_2\|} \left( a_2^t a_2 - \frac{a_1^t a_2}{\|a_1\|^2} a_1^t a_2 \right) = \frac{1}{\|q_2\|} \cdot \left( \|a_2\|^2 - \frac{(a_1^t a_2)^2}{\|a_1\|^2} \right) \\
 &= \boxed{\frac{1}{\|a_2 - \frac{a_1^t a_2}{\|a_1\|^2} a_1\|} \cdot \left[ \|a_2\|^2 - \frac{(a_1^t a_2)^2}{\|a_1\|^2} \right]} = r_{22}
 \end{aligned}$$

Nótese que  $r_{21} = 0$ , por lo que efectuante  $R$  s t. s.  $\checkmark$   
 Además,  $r_{11}$  es positivo trivialmente (es la norma de un vector que no puede ser cero pues es ~~una~~ columna de  $A$ , que tiene norma máxima).  $\checkmark$

Veamos que la diagonal completa es de elementos mayores a cero (falta  $r_{22}$ ). Se sabe que existe la fact. QR con  $R$  diagonal de ellos positivos. Podemos asegurar que es la llamada, porque si no lo fuera, ello implicaría que no existe, llegando a un absurdo.

Esto es así porque al ser  $Q$  ortogonal, la columna 1 de  $R$  tiene la misma norma que  $A$ , por lo que  $|r_{11}| = \|a_1\|$ .

¡Ya sabías esto!

24/04/17

Una vez fijado  $r_{ii} = + \|a_i\|$  y ~~no~~  $r_{ii} = - \|a_i\|$ ,  
 se despeja  $r_{22}$ . [Si fuera negativo, no existiría una  
 QR con  $r_{ii} > 0$  (ABSURDO)]  $\rightarrow$  Esto está mal  
 $\rightarrow$  ¿de dónde se despeja?

c) La correcta es la opción (i).

Como ya se dijo antes, si en la fact.  $A = QR$   
 la  $R$  tiene los elementos de la diagonal positivos, la  
 factorización es única. Por cualquier método usado  
~~para~~ ~~obtener~~ se concluye en la misma factorización  
 (ni se busca que  $r_{ii} > 0$ ). Falta una hipótesis.