

ALGORITMOS EN ÁLGEBRA LINEAL (2DO CUATRIMESTRE DE 2005)
HOJA DE EJERCICIOS N° 1

REPASO DE ÁLGEBRA LINEAL / VALORES SINGULARES DE MATRICES

Ejercicio 1. \triangleleft Sea A una matriz cuadrada de orden n , y supongamos dada una descomposición en bloques de tamaño $n_i \times n_j$ para $1 \leq i, j \leq N$.

1. Se dice que A es *triangular inferior por bloques* si $A_{i,j} = 0$ para $i > j$.
Mostrar que en este caso

$$\det(A) = \prod_{i=1}^N \det(A_{i,i}).$$

Sugerencia: Comience con una matriz descompuesta en 2×2 bloques. Hay al menos dos demostraciones:

- (a) por inducción en la dimensión de los bloques en la diagonal;
 - (b) o mostrando que A es similar a una matriz triangular, con una similaridad que respeta la estructura de bloques.
2. Muestre con un contraejemplo, que en general

$$\det \begin{bmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} \\ A_{2,1} & A_{2,2} \end{bmatrix} \neq \det(A_{1,1}) \det(A_{2,2}) - \det(A_{1,2}) \det(A_{2,1}).$$

\triangleright

Ejercicio 2. \triangleleft Sea $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ una matriz Hermítica semi-definida positiva. Usando la diagonalización de A , mostrar que existe una matriz B Hermítica semi-definida positiva tal que

$$A = B^2.$$

Nota: se puede demostrar que B es la *única* raíz cuadrada ≥ 0 de A . \triangleright

Ejercicio 3. \triangleleft Sea $1 < p < \infty$ y sea q definido por

$$\frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1.$$

1. Mostrar que para todo $\alpha, \beta > 0$

$$\alpha\beta \leq \frac{\alpha^p}{p} + \frac{\beta^q}{q}.$$

2. Consideremos la *norma* ℓ^p de $x \in \mathbb{K}^n$

$$|x|_p = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p}$$

Usando lo anterior, deducir la *desigualdad de Hölder* para $x, y \in \mathbb{K}^n$

$$\sum_{i=1}^n |x_i y_i| \leq |x|_p \cdot |y|_q.$$

3. Mostrar que para $1 \leq p \leq \infty$ la norma ℓ^p es una norma, la parte "difícil" es demostrar la desigualdad triangular

$$|x|_p + |y|_p \leq |x + y|_p.$$

▷

Ejercicio 4. ◁ Sea $\mathbb{C}[x]_{\leq n}$ el espacio vectorial de los polinomios de grado a lo sumo n a coeficientes complejos. Dados $m \geq n + 1$ puntos distintos $(\xi_j)_{1 \leq j \leq m}$ de \mathbb{C} , mostrar que

$$|f|_{\text{inter}} := \max\{|f(\xi_j)| : 1 \leq j \leq m\}$$

define una norma sobre $\mathbb{C}[x]_{\leq n}$. ▷

Ejercicio 5. ◁ Demostrar las estimaciones para $x \in \mathbb{K}^n$

$$\begin{aligned} \|x\|_2 &\leq \|x\|_1 \leq \sqrt{n} \|x\|_2, \\ \|x\|_\infty &\leq \|x\|_2 \leq \sqrt{n} \|x\|_\infty, \\ \|x\|_\infty &\leq \|x\|_1 \leq n \|x\|_\infty. \end{aligned}$$

▷

Ejercicio 6. ◁

- Sean M, N dos normas sobre \mathbb{K}^n , mostrar que la norma de operadores asociada $\|\cdot\|_{M,N}$ es una norma matricial.
- Mostrar que la norma de Frobenius $\|\cdot\|_F$ es una norma matricial, pero que no es asociada a ninguna norma vectorial. (**Sugerencia:** Considerar $\|\text{Id}_n\|_F$).

▷

Ejercicio 7. ◁ Sean $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$; mostrar que

$$\|Q \cdot A \cdot R\|_2 = \|A\|_2$$

para cualesquiera matrices unitarias Q, R . ▷

Ejercicio 8. ◁ Sea $A = [a_{i,j}]_{1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n} \in \mathbb{C}^{m \times n}$; mostrar que

$$\begin{aligned} \|A\|_1 &= \max \left\{ \sum_{i=1}^m |a_{i,j}| : 1 \leq j \leq n \right\}, \\ \|A\|_\infty &= \max \left\{ \sum_{j=1}^n |a_{i,j}| : 1 \leq i \leq m \right\}. \end{aligned}$$

▷

Ejercicio 9. ◁ Mostrar que

$$\|A\|_2 \leq \|A\|_F \leq \sqrt{n} \|A\|_2.$$

▷

Ejercicio 10. \triangleleft Sea $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$ ($n \leq m$) con DVS

$$A = U\Sigma V^*.$$

Calcular la DVS de las siguientes matrices, en términos de U , Σ y V :

1. $(A^*A)^{-1}$;
2. $(A^*A)^{-1}$;
3. $A(A^*A)^{-1}$;
4. $A(A^*A)^{-1}A^*$.

\triangleright

Ejercicio 11. \triangleleft Sea $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$ ($n \leq m$) una matriz con valores singulares σ_i ($1 \leq i \leq n$) y sea $0 \leq k \leq n$. Mostrar que si $\sigma_k > \sigma_{k+1}$ entonces la matriz de rango k que mejor aproxima a A en norma 2, es única e igual a

$$A_k = U \cdot \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_k, 0, \dots, 0) \cdot V^*.$$

\triangleright

Ejercicio 12. \triangleleft Sea $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$ ($n \leq m$) una matriz matriz de rango maximal n y $b \in \mathbb{K}^m$; mostrar que la solución al problema de mínimos cuadrados

$$\min\{\|Ax - b\|_2 : x \in \mathbb{K}^n\}$$

está dada por la inversa de Moore-Penrose: $x = A^+b = (A^*A)^{-1}A^*x$. \triangleright

Ejercicio 13. \triangleleft Sea $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$, mostrar que

$$\sigma_i(A) = \min\{\|A|_{E^\perp}\|_2 : E \subset \mathbb{K}^n \text{ de dimensión } i - 1\}.$$

Mostrar que este mínimo se realiza tomando a E como el espacio engendrado por los $i - 1$ primeros valores singulares de A . \triangleright

Ejercicio 14. \triangleleft Sea $A \in \mathbb{K}^{n \times n}$ una matriz cuadrada y no singular, mostrar que $\|A^{-1}\|_2 = \sigma_n^{-1}$ y que por lo tanto

$$\|A\|_2 \cdot \|A^{-1}\|_2 = \sigma_1/\sigma_n.$$

\triangleright