

Álgebra matricial y método de Gauss

Representación matricial de un sistema

$$\begin{array}{l} \left. \begin{array}{l} 2x + y = 1 \\ 4x + 3y = -1 \end{array} \right\} \equiv \left. \begin{array}{l} 2x + y = 1 \\ y = -3 \end{array} \right\} \equiv \left. \begin{array}{l} 2x = 4 \\ y = -3 \end{array} \right\} \equiv \left. \begin{array}{l} x = 2 \\ y = -3 \end{array} \right\} \\ \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \\ \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 1 \\ 4 & 3 & -1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 0 & 4 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|c} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \\ \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \\ F_2 + (-2) \cdot F_1 \quad F_1 + (-1) \cdot F_2 \quad (2^{-1}) \cdot F_1 \end{array}$$

Operaciones elementales por filas en una matriz

- 1 Sumar a una fila otra fila multiplicada por α . ① $F_i := F_i + \alpha F_j$
- 2 Permutar dos filas. ② $F_i \leftrightarrow F_j$
- 3 Multiplicar por $\alpha \neq 0$ a una fila. ③ $F_i := \alpha F_i, \alpha \neq 0$

Álgebra matricial y método de Gauss

Observemos bien las matrices

$$\left(\begin{array}{ccc} 2 & 1 & 1 \\ 4 & 3 & -1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc} 2 & 0 & 4 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right)$$



Matrices escalonadas y escalonadas reducidas

- ★ Una matriz A se dice que es **ESCALONADA** si
 - ① Las filas de ceros, si hay, están al final de A .
 - ② El primer elemento no nulo de cada fila está a la derecha del primer elemento de la fila anterior (si hay).
- ★ Una matriz A se dice que es **ESCALONADA REDUCIDA** si
 - ① Es escalonada.
 - ② El primer elemento no nulo de cada fila es **1** y por encima de él solo hay ceros.

Ej.: $\left(\begin{array}{ccc} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -1 \end{array} \right) \checkmark \quad \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 2 \\ 2 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \times \quad \left(\begin{array}{ccc} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \checkmark \checkmark \quad \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \times$

Álgebra matricial y método de Gauss

Teorema

- Toda matriz A se puede transformar en una matriz escalonada realizando solo las operaciones elementales por filas **1** y **2**.
- Toda matriz A se puede transformar en una matriz escalonada reducida realizando solo las operaciones elementales por filas **1**, **2** y **3**.

Obs.: Una matriz admite varias escalonadas pero solo una escalonada reducida.

Notación: Con $\text{Esc}(A)$ se nota cualquier escalonada equivalente a A .
Con $\text{EscR}(A)$ se nota la escalonada reducida de A .

$$\left(\begin{array}{ccc} 2 & 1 & 1 \\ 4 & 3 & -1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc} 2 & 0 & 4 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & -3 \end{array} \right)$$

\parallel \parallel \parallel \parallel

A una $\text{Esc}(A)$ otra $\text{Esc}(A)$ $\text{EscR}(A)$

Álgebra matricial y método de Gauss

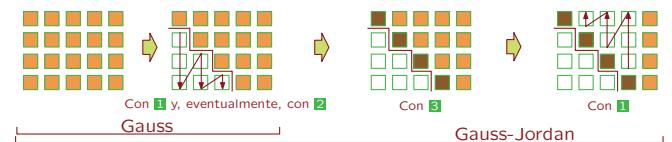
Método de Gauss

Consiste en aplicar a una matriz A las operaciones elementales **1** y **2** siguiendo un determinado orden de modo que se garantiza que al final se obtiene una $\text{Esc}(A)$.

Método de Gauss-Jordan

Básicamente consiste en

- 1) Aplicar el método de Gauss a A para escalar la matriz (**1** y **2**).
- 2) Usar **1**, **2** y **3** siguiendo un determinado orden para obtener $\text{EscR}(A)$.



Álgebra matricial y método de Gauss

Descripción del algoritmo de Gauss

$$A = \left(\begin{array}{cccc} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2m} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nm} \end{array} \right)$$

I Si $a_{11} \neq 0$ pasamos a II.

II Si $a_{11} = 0$ permutamos la 1^a fila con alguna fila i tal que $a_{i1} \neq 0$ (queremos que la posición [1, 1] esté ocupada por un elemento no nulo). Si esto no es posible (porque la 1^a col. es toda de ceros), pasamos a la 2^a columna.

III Se hacen cero todos los elementos de la 1^a columna por debajo de la posición [1, 1], de modo que obtenemos algo así:

$$\left(\begin{array}{cccc} a_{11} & a'_{12} & a'_{13} & \dots & a'_{1m} \\ 0 & a'_{22} & a'_{23} & \dots & a'_{2m} \\ 0 & a'_{n2} & a'_{n3} & \dots & a'_{nm} \end{array} \right)$$

IV Se repite el algoritmo con la submatriz

$$\left(\begin{array}{ccc} a'_{22} & a'_{23} & \dots & a'_{2m} \\ a'_{n2} & a'_{n3} & \dots & a'_{nm} \end{array} \right)$$

Álgebra matricial y método de Gauss

Rango de una matriz

★ El **rango de una matriz M** es el número de filas no nulas de su matriz escalonada reducida.

$$\text{rg}(M) = \text{rg}(\text{EscR}(M))$$

Ej.: En \mathbb{R} ,

$$\begin{aligned} M &= \left(\begin{array}{cccc} 2 & 4 & 0 & 2 \\ 4 & 8 & 1 & 3 \\ 2 & 4 & -1 & 3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cccc} 2 & 4 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \\ 2 & 4 & -1 & 3 \end{array} \right) \\ &\sim \left(\begin{array}{cccc} 2 & 4 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cccc} 2 & 4 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \\ &\sim \left(\begin{array}{cccc} 1 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \quad \text{rg}(M) = 2 \end{aligned}$$

Álgebra matricial y método de Gauss

Obs.:

- ① $\text{EscR}(M)$ tiene el mismo n° de filas no nulas que $\text{Esc}(M)$.
Luego $\text{rg}(M) = \text{rg}(\text{Esc}(M))$
→ Para hallar $\text{rg}(M)$ basta con escalonar M , no hace falta reducirla.
- ② Al escalar una matriz, surge una fila de ceros cuando esa fila se puede expresar como combinación lineal de otras filas.
→ Si M es la matriz de un sistema, una fila de ceros al escalar corresponde a una ecuación redundante con las otras.

Luego las filas no nulas de $\text{Esc}(M)$ son aquellas que no son combinación lineal de otras, es decir, son linealmente independientes.

En consecuencia:

$$\text{rg}(M) = \text{nº de filas linealmente independientes de } M$$

Álgebra matricial y método de Gauss

Discusión de sistemas de ecuaciones lineales

Ejemplo: Sea $(A|B)$ la matriz de un sistema de ecuaciones lineales. Supongamos que:

- ① $\text{EscR}(A|B) = \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$ Sist. con 4 ecs. y 3 incógnitas
Con sol. única: $x = 2$
Comp. determinado $y = 3$
 $z = 0$
- ② $\text{EscR}(A|B) = \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$ Sist. con 3 ecs. y 3 incógnitas
Sin solución: $\boxed{\text{¡¡}} = 1!!$
Incompatible
- ③ $\text{EscR}(A|B) = \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & -1 & 3 \\ 0 & 1 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$ Con varias sols.: $x = 3 + \lambda$
 $y = 2 - 2\lambda$
Comp. indet. $z = \lambda$
 $\lambda \in \mathbb{K}$
- ④ $\text{EscR}(A|B) = \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 2 & -1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$ Con varias sols.: $x = 3 - 2\mu + \lambda$
 $y = \mu$
Comp. indet. $z = \lambda$
 $\lambda, \mu \in \mathbb{K}$

Álgebra matricial y método de Gauss

Teorema de Rouché-Fröbenius

Sea $(A|B)$ la matriz ampliada de un sistema de ecuaciones lineales con N incógnitas. Entonces:

- ◻ $\text{rg}(A) \neq \text{rg}(A|B) \Rightarrow$ el sistema es incompatible (sin solución).
- ◻ $\text{rg}(A) = \text{rg}(A|B) \Rightarrow$ el sistema es compatible (hay solución) y,
 - $\text{rg}(A) = N \Rightarrow$ el sist. es comp. determinado (la sol. es única).
 - $\text{rg}(A) < N \Rightarrow$ el sist. es comp. indeterminado (hay varias sols. dependientes de $N - \text{rg}(A)$ parámetros.)

Álgebra matricial y método de Gauss

Cálculo de inversas

★ Una matriz A cuadrada de orden n se dice que es **INVERTIBLE** si existe otra matriz B cuadrada de orden n tal que

$$A \cdot B = B \cdot A = I_n,$$

donde I_n es la **matriz identidad de orden n** .

En tal caso se dice que B es la **inversa** de A y se notará A^{-1} .

Propiedades

- ① La inversa de una matriz es única y $(A^{-1})^{-1} = A$.
- ② $A \cdot B = I_n \Rightarrow B \cdot A = I_n$.

💡 En general el producto de matrices no es comutativo.

Álgebra matricial y método de Gauss

Ejemplo: Dada $A = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 4 & 3 \end{pmatrix}$ con coeficientes en \mathbb{R} , ¿es invertible?

Lo será \Leftrightarrow existe una matriz $B = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ tal que $A \cdot B = I_2$

$$\left(\begin{array}{cc} 2 & 1 \\ 4 & 3 \end{array} \right) \left(\begin{array}{cc} a & b \\ c & d \end{array} \right) = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array} \right) \Leftrightarrow \left(\begin{array}{cc} 2a+c & 2b+d \\ 4a+3c & 4b+3d \end{array} \right) = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array} \right)$$

$$\left. \begin{array}{l} 2a+c=1 \\ 4a+3c=0 \\ 2b+d=0 \\ 4b+3d=1 \end{array} \right\} (S) \Leftrightarrow \left. \begin{array}{l} 2a+c=1 \\ 4a+3c=0 \\ 2b+d=0 \\ 4b+3d=1 \end{array} \right\} (S_1) \quad \left. \begin{array}{l} 2b+d=0 \\ 4b+3d=1 \end{array} \right\} (S_2)$$

Álgebra matricial y método de Gauss

Luego $\exists B = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ tal que $A \cdot B = I_2 \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \left. \begin{array}{l} 2a+c=1 \\ 4a+3c=0 \end{array} \right\} (S_1) \quad \left. \begin{array}{l} 2b+d=0 \\ 4b+3d=1 \end{array} \right\} (S_2) \quad \text{tienen solución.}$$

$$(S_1) : \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 1 \\ 4 & 3 & 0 \end{array} \right) \xrightarrow[F_2 := F_2 - 2F_1]{F_1 := F_1 - F_2} \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & -2 \end{array} \right) \xrightarrow[F_1 := \frac{1}{2}F_1]{F_2 := F_2 + 2F_1} \left(\begin{array}{cc|c} 1 & 0 & \frac{3}{2} \\ 0 & 1 & -2 \end{array} \right) \quad \left. \begin{array}{l} a = \frac{3}{2} \\ c = -2 \end{array} \right\}$$

$$(S_2) : \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 0 \\ 4 & 3 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow[F_1 := F_1 - F_2]{F_2 := F_2 + 2F_1} \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow[F_1 := F_1 - F_2]{F_2 := F_2 - F_1} \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow[F_1 := \frac{1}{2}F_1]{F_2 := F_2 - F_1} \left(\begin{array}{cc|c} 1 & 0 & -\frac{1}{2} \\ 0 & 1 & 1 \end{array} \right) \quad \left. \begin{array}{l} b = -\frac{1}{2} \\ d = 1 \end{array} \right\}$$

Por tanto, A es invertible y A^{-1} es $B = \begin{pmatrix} \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \\ -2 & 1 \end{pmatrix}$

Obs.: Los sistemas (S_1) y (S_2) tienen la misma matriz de coefs.

Por eso se resuelven aplicando las mismas ops. elementales. Pueden resolverse simultáneamente.

Álgebra matricial y método de Gauss

$$\left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 3 & 0 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{\substack{F_2 := F_2 - 2F_1}} \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{\substack{F_1 := F_1 - F_2}} \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 0 & 3 & -1 \\ 0 & 1 & -2 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{\substack{F_1 := \frac{1}{2}F_1}} \left(\begin{array}{cc|cc} 1 & 0 & \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \\ 0 & 1 & -2 & 1 \end{array} \right)$$

Además

$$\left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 3 & 0 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 0 & 3 & -1 \\ 0 & 1 & -2 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|cc} 1 & 0 & \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} \\ 0 & 1 & -2 & 1 \end{array} \right)$$

Teorema

Sea A una matriz cuadrada de orden n .

A es invertible $\Leftrightarrow \text{EscR}(A|I_n) = (I_n|B)$, siendo entonces $A^{-1} = B$.
 $\Leftrightarrow \text{rg}(A) = n$.

Álgebra matricial y método de Gauss

$$n = 4 \quad \boxed{\text{Regla de Sarrus}}$$

$$\det \left(\begin{array}{cccc} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{array} \right) = a_{11} \det(A_{11}) - a_{21} \det(A_{21}) + a_{31} \det(A_{31}) - a_{41} \det(A_{41})$$

A_{ii} = submatriz resultante al eliminar en A la fila i y la columna 1.

↳ A_{ii} tiene orden una unidad menos que A .



Es una definición recursiva.

Álgebra matricial y método de Gauss

Ejemplo

$$\begin{aligned} \left| \begin{array}{cccc} 2 & 3 & 1 & 5 \\ 0 & 4 & -3 & 2 \\ 0 & 0 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -2 \end{array} \right| &= 2 \cdot \left| \begin{array}{ccc} 4 & -3 & 2 \\ 0 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & -2 \end{array} \right| - 0 \cdot |A_{21}| + 0 \cdot |A_{31}| - 0 \cdot |A_{41}| \\ &= 2 \cdot \left(4 \cdot \left| \begin{array}{cc} 3 & 1 \\ 0 & -2 \end{array} \right| - 0 \cdot \left| \begin{array}{cc} -3 & 2 \\ 0 & -2 \end{array} \right| + 0 \cdot \left| \begin{array}{cc} 3 & 2 \\ 0 & 1 \end{array} \right| \right) \rightarrow 0 \\ &= 2 \cdot 4 \cdot (3 \cdot | -2 | - 0 \cdot | 1 |) \rightarrow 0 \\ &= 2 \cdot 4 \cdot 3 \cdot (-2) \end{aligned}$$

Luego,

Si A es escalonada, $\det(A)$ = producto de los elem. de su diagonal ppal.

¿Y si A no es escalonada?

Álgebra matricial y método de Gauss

Cálculo de determinantes

★ Se quiere asignar un número a cada matriz cuadrada de orden n

$$\begin{array}{ccc} \det : & M_n(\mathbb{K}) & \longrightarrow \mathbb{K} \\ & A & \mapsto \det(A) \end{array}$$

$$\boxed{n = 1} \quad \det(a_{11}) = a_{11}$$

Regla de Sarrus

$$\boxed{n = 2} \quad \det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} = a_{11} \cdot a_{22} - a_{21} \cdot a_{12}$$

$$\boxed{n = 3} \quad \det \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = a_{11}a_{22}a_{33} + a_{21}a_{32}a_{13} + a_{31}a_{12}a_{23} - (a_{31}a_{22}a_{13} + a_{21}a_{12}a_{33} + a_{11}a_{32}a_{23})$$

Álgebra matricial y método de Gauss

★ El DETERMINANTE de una matriz cuadrada de orden n se define recursivamente (sobre n) del siguiente modo:

$$\det(A) = \begin{cases} a_{11} & \text{si } n = 1 \\ \sum_{k=1}^n (-1)^{k+1} a_{k1} \cdot \det(A_{k1}) & \text{si } n > 1 \end{cases}$$

$$\overbrace{a_{11} \cdot \det(A_{11}) - a_{21} \cdot \det(A_{21}) + a_{31} \cdot \det(A_{31}) - \dots + (-1)^{n+1} a_{n1} \cdot \det(A_{n1})}^{a_{11} \cdot \det(A_{11}) - a_{21} \cdot \det(A_{21}) + a_{31} \cdot \det(A_{31}) - \dots + (-1)^{n+1} a_{n1} \cdot \det(A_{n1})}$$

donde A_{k1} es la submatriz de A que se obtiene al eliminar la k -ésima fila y la 1^a columna.

Coste de hallarlo por la definición:

$$\text{Número de operaciones: } C(n) = 2n + n \cdot C(n-1) \quad C(1) = 1 \Rightarrow C(n) \geq n!$$

Álgebra matricial y método de Gauss

Propiedades

□ Sumar a una fila otra fila multiplicada por α no altera el valor del determinante.

□ Permutar dos filas supone un cambio de signo en el valor del determinante.

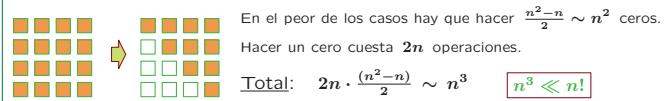
□ Multiplicar a una fila por $\alpha \neq 0$ altera en un factor α el valor del determinante.

□ Consecuencia: $\det(A) = (-1)^r \cdot \det(\text{Esc}(A))$,

donde $r = n^o$ de permutaciones de filas realizadas al escalarizar A .

Coste de hallarlo por el método de Gauss:

Número de operaciones:



Álgebra matricial y método de Gauss

Más propiedades

- ❑ $\det(I_n) = 1$.
- ❑ $\det(A \cdot B) = \det(A) \cdot \det(B)$.
- ❑ A invertible $\Leftrightarrow \det(A) \neq 0$ y en tal caso, $\det(A^{-1}) = (\det(A))^{-1}$.

Y otras pocas más

- ❑ El determinante se definió "desarrollando por la 1^a columna" pero también es válido desarrollarlo por cualquier otra columna. Por ejemplo, para la j -ésima columna sería:

$$\det(A) = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+j} a_{kj} \cdot \det(A_{kj})$$

- ❑ $\det(A) = \det(A')$, donde A' es la **traspuesta** de A .
- ❑ **Consecuencia:** Todo lo dicho sobre determinantes para filas es cierto para columnas.

Álgebra matricial y método de Gauss

Resumiendo

Hemos aprendido/recordado

- ❑ Los métodos de **Gauss** y **Gauss-Jordan** para hallar $\text{Esc}(A)$ y $\text{EscR}(A)$.
- ❑ Resolver **sistemas de ecs. lineales** hallando e interpretando $\text{EscR}(A|B)$.
- ❑ Hallar **$\text{rg}(A)$** a partir de $\text{Esc}(A)$ o de $\text{EscR}(A)$.
- ❑ Determinar si A es invertible y hallar su **inversa** con $\text{EscR}(A|I_n)$.
- ❑ Hallar de forma eficiente **$\det(A)$** .

Esto será

Una herramienta fundamental en el desarrollo de los siguientes temas.