TALLER PROGCOMP: TRACK MATEMÁTICA MATRICES

Gabriel Carmona Tabja

Universidad Técnica Federico Santa María, Università di Pisa

May 6, 2024

Part I

MATRICES

MATRICES

Definición

La matriz podría ser definida como una tabla de números, símbolos o expressiones distribuidas en filas (n) y columnas (m). Lo denominaremos una matriz de tamaño $n \times m$.

MATRICES

Definición

La matriz podría ser definida como una tabla de números, símbolos o expressiones distribuidas en filas (n) y columnas (m). Lo denominaremos una matriz de tamaño $n \times m$.

$$A_{3\times4} \begin{bmatrix} 1 & 3 & 8 & 1 \\ 4 & 2 & 3 & 2 \\ 10 & -1 & 0 & 4 \end{bmatrix}$$

Matriz Cuadrada

Una matriz donde la cantidad de filas es la misma a la cantidad de columnas.

Matriz Cuadrada

Una matriz donde la cantidad de filas es la misma a la cantidad de columnas.

$$A_{3\times3} \begin{bmatrix} 1 & 3 & 8 \\ 4 & 2 & 3 \\ 10 & -1 & 0 \end{bmatrix}$$

Matriz Identidad

Una matriz cuadrada donde en la diagonal hay únicamente 1 y en el resto puros 0. La denominaremos I.

Matriz Identidad

Una matriz cuadrada donde en la diagonal hay únicamente 1 y en el resto puros 0. La denominaremos I.

$$I_{3\times3} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

MATRIX TRANSPUESTA

Matriz Transpuesta

La matrix transpuesta es tomar la matriz y darle la vuelta tomando como eje la diagonal. La matriz transpuesta de A se denota A^T .

MATRIX TRANSPUESTA

Matriz Transpuesta

La matrix transpuesta es tomar la matriz y darle la vuelta tomando como eje la diagonal. La matriz transpuesta de A se denota A^T .

$$B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 4 & 2 & 3 \\ 8 & 1 & 1 \\ 9 & 3 & 2 \end{bmatrix}$$

$$B_{3 \times 3}^{\mathsf{T}} = egin{bmatrix} 4 & 8 & 9 \ 2 & 1 & 3 \ 3 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

OPERACIONES: SUMA

$$A_{n \times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} B_{n \times m} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1m} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nm} \end{bmatrix}$$

OPERACIONES: SUMA

$$A_{n \times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} B_{n \times m} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1m} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nm} \end{bmatrix}$$

$$A_{n\times m} + B_{n\times m} = \begin{bmatrix} a_{11} + b_{11} & a_{12} + b_{12} & \cdots & a_{1m} + b_{1m} \\ a_{21} + b_{21} & a_{22} + b_{22} & \cdots & a_{2m} + b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} + b_{n1} & a_{n2} + b_{n2} & \cdots & a_{nm} + b_{nm} \end{bmatrix}$$

OPERACIONES: SUMA

$$A_{n \times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} B_{n \times m} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1m} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nm} \end{bmatrix}$$

$$A_{n\times m} + B_{n\times m} = \begin{bmatrix} a_{11} + b_{11} & a_{12} + b_{12} & \cdots & a_{1m} + b_{1m} \\ a_{21} + b_{21} & a_{22} + b_{22} & \cdots & a_{2m} + b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} + b_{n1} & a_{n2} + b_{n2} & \cdots & a_{nm} + b_{nm} \end{bmatrix}$$

Complejidad: $O(n \cdot m)$

OPERACIONES: MULTIPLICACIÓN POR ESCALAR

$$A_{n \times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$$

OPERACIONES: MULTIPLICACIÓN POR ESCALAR

$$A_{n\times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$$

$$\alpha \cdot A_{n\times m} = \begin{bmatrix} \alpha \cdot a_{11} & \alpha \cdot a_{12} & \cdots & \alpha \cdot a_{1m} \\ \alpha \cdot a_{21} & \alpha \cdot a_{22} & \cdots & \alpha \cdot a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \alpha \cdot a_{n1} & \alpha \cdot a_{n2} & \cdots & \alpha \cdot a_{nm} \end{bmatrix}$$

OPERACIONES: MULTIPLICACIÓN POR ESCALAR

$$A_{n\times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$$

$$\alpha \cdot A_{n\times m} = \begin{bmatrix} \alpha \cdot a_{11} & \alpha \cdot a_{12} & \cdots & \alpha \cdot a_{1m} \\ \alpha \cdot a_{21} & \alpha \cdot a_{22} & \cdots & \alpha \cdot a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \alpha \cdot a_{n1} & \alpha \cdot a_{n2} & \cdots & \alpha \cdot a_{nm} \end{bmatrix}$$

Complejidad: $O(n \cdot m)$

OPERACIONES: MULTIPLICACIÓN

$$A_{n\times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} B_{m\times o} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1o} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2o} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & b_{m2} & \cdots & b_{mo} \end{bmatrix}$$

OPERACIONES: MULTIPLICACIÓN

$$A_{n \times m} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} B_{m \times o} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1o} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2o} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & b_{m2} & \cdots & b_{mo} \end{bmatrix}$$

$$A_{n \times m} \cdot B_{m \times o} = \begin{bmatrix} \sum_{k=1}^{m} a_{1k} \cdot b_{k1} & \sum_{k=1}^{m} a_{1k} \cdot b_{k2} & \cdots & \sum_{k=1}^{m} a_{1k} \cdot b_{ko} \\ \sum_{k=1}^{m} a_{2k} \cdot b_{k1} & \sum_{k=1}^{m} a_{2k} \cdot b_{k2} & \cdots & \sum_{k=1}^{m} a_{2k} \cdot b_{ko} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum_{k=1}^{m} a_{nk} \cdot b_{k1} & \sum_{k=1}^{m} a_{nk} \cdot b_{k2} & \cdots & \sum_{k=1}^{m} a_{nk} \cdot b_{ko} \end{bmatrix}$$

¡La matrix resultante tendrá tamaño $n \times o!$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$
 $A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} \# & \# & \# \\ \# & \# & \# \end{bmatrix}$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 3 \cdot 1 + 4 \cdot 0 + 6 \cdot 1 & \# & \# \\ & \# & \# & \# \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 9 & 3 \cdot 6 + 4 \cdot 1 + 6 \cdot 2 & \# \\ \# & \# & \# \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = egin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} \ B_{3\times3} = egin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \ 0 & 1 & 3 \ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix} \ A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = egin{bmatrix} 9 & 34 & 3 \cdot 2 + 4 \cdot 3 + 6 \cdot 1 \ \# & \# \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$
$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 9 & 34 & 24 \\ 2 \cdot 1 + 6 \cdot 0 + 2 \cdot 1 & \# & \# \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 9 & 34 & 24 \\ 4 & 2 \cdot 6 + 6 \cdot 1 + 2 \cdot 2 & \# \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$
$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 9 & 34 & 24 \\ 4 & 22 & 2 \cdot 2 + 6 \cdot 3 + 2 \cdot 1 \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$
$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 9 & 34 & 24 \\ 4 & 22 & 24 \end{bmatrix}$$

$$A_{2\times3} = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 6 \\ 2 & 6 & 2 \end{bmatrix} B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 1 & 6 & 2 \\ 0 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$
$$A_{2\times3} \cdot B_{3\times3} = \begin{bmatrix} 9 & 34 & 24 \\ 4 & 22 & 24 \end{bmatrix}$$

Complejidad: $O(n \cdot m \cdot o)$

Part II

UTILIDADES

SECUENCIA DE FIBONACCI

$$F(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 1 & \text{if } n = 2 \\ F(n-1) + F(n-2) & \text{if } n > 2 \end{cases}$$

SECUENCIA DE FIBONACCI

Definición

$$F(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 1 & \text{if } n = 2 \\ F(n-1) + F(n-2) & \text{if } n > 2 \end{cases}$$

Posibles soluciones

▶ Recursiva: $O(2^n)$

▶ DP: *O*(*n*)

SECUENCIA DE FIBONACCI

Definición

$$F(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 1 & \text{if } n = 2 \\ F(n-1) + F(n-2) & \text{if } n > 2 \end{cases}$$

Posibles soluciones

ightharpoonup Recursiva: $O(2^n)$

▶ DP: *O*(*n*)

Problema

¿Qué pasa si n es 10^{12} ?

$$F(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 1 & \text{if } n = 2 \\ F(n-1) + F(n-2) & \text{if } n > 2 \end{cases}$$

$$F(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 1 & \text{if } n = 2 \\ F(n-1) + F(n-2) & \text{if } n > 2 \end{cases}$$

- ▶ Dado un F(n), calcular F(n+1) = F(n) + F(n-1)
- ► Extendamos: F(0) = 0

$$F(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 1 & \text{if } n = 2 \\ F(n-1) + F(n-2) & \text{if } n > 2 \end{cases}$$

- ▶ Dado un F(n), calcular F(n+1) = F(n) + F(n-1)
- ► Extendamos: F(0) = 0

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} F(n) & F(n-1) + F(n) \\ F(n+1) & F(n) + F(n+1) \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} F(n) & F(n-1) + F(n) \\ F(n+1) & F(n) + F(n+1) \end{bmatrix}$$

¿F(n)?

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} F(n) & F(n-1) + F(n) \\ F(n+1) & F(n) + F(n+1) \end{bmatrix}$$

¿F(n)?

$$F(n) = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}^n$$

¿Cómo elevar una matrix?

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} F(n) & F(n-1) + F(n) \\ F(n+1) & F(n) + F(n+1) \end{bmatrix}$$

;F(n)?

$$F(n) = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}^n$$

¿Cómo elevar una matrix?

¡Es cosa de aplicar exponenciación binaria! En C++ no existe multiplicación de matrices directamente, pero se puede programar!

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} F(n) & F(n-1) + F(n) \\ F(n+1) & F(n) + F(n+1) \end{bmatrix}$$

;F(n)?

$$F(n) = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}^n$$

¿Cómo elevar una matrix?

¡Es cosa de aplicar exponenciación binaria! En C++ no existe multiplicación de matrices directamente, pero se puede programar!

¿Complejidad?

$$\begin{bmatrix} F(0) & F(1) \\ F(1) & F(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} F(n-1) & F(n) \\ F(n) & F(n+1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} F(n) & F(n-1) + F(n) \\ F(n+1) & F(n) + F(n+1) \end{bmatrix}$$

;F(n)?

$$F(n) = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}^n$$

¿Cómo elevar una matrix?

¡Es cosa de aplicar exponenciación binaria! En C++ no existe multiplicación de matrices directamente, pero se puede programar!

¿Complejidad? $O(2^3 \cdot \log n)$

REFERENCES I