

## Factorización LU

**Teorema 1.** Sea  $A \in M_{n \times n}(\mathbb{F})$ . Si  $A$  se reduce a una matriz triangular superior  $U$ , sin hacer permutaciones. Entonces existe una matriz triangular inferior  $L$  no singular con 1's en la diagonal, tal que  $LU = A$ . Si además  $U$  tiene  $n$  pivotes (es decir,  $A$  es no singular), entonces la factorización es única.

**Ejemplo 2.** Hallar las soluciones del sistema  $Ax = \mathbf{b}$ , donde

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 2 & 4 \\ 4 & 10 & -4 & 0 \\ -3 & -2 & -5 & -2 \\ -2 & 4 & 4 & -7 \end{bmatrix}, \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 4 \\ -8 \\ -4 \\ -1 \end{bmatrix}$$

**Teorema 3.** Sea  $A \in M_{n \times n}(\mathbb{F})$ . Entonces existe una matriz de permutación  $P$  tal que  $PA = LU$ , donde  $L$  es una matriz triangular inferior y  $U$  una matriz triangular superior. Para cada  $P$ , las matrices  $L, U$  son únicas

**Nota 4.** Puede haber más de una matriz  $P$ . Si se elige una  $P$  distinta se obtienen matrices diferentes.

**Ejemplo 5.** Resolver el sistema

$$\begin{aligned} 2x_2 + 3x_3 &= 7 \\ 2x_1 - 4x_2 + 7x_3 &= 9 \\ x_1 - 2x_2 + 5x_3 &= -6 \end{aligned}$$

**Nota 6.** Si la matriz  $A_{n \times n}$  es singular, la forma escalonada por renglones de  $A_{n \times n}$  tendrá al menos un renglón de ceros, al igual que la forma triangular de  $A_{n \times n}$ . Es posible que todavía se pueda escribir  $A = LU$  o  $PA = LU$ , pero en este caso  $U$  no será invertible además  $L$  y  $U$  pueden no ser únicas.

**Nota 7.** La factorización  $LU$  también es válida en algunas ocasiones para matrices rectangulares  $A_{m \times n}$ .

**Teorema 8.** Sea  $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ , tal que  $A$  se puede reducir a su forma escalonada por renglones sin realizar permutaciones. Entonces existen una matriz  $L_{m \times m}$  triangular inferior con 1's en la diagonal y una matriz  $U_{m \times n}$  con  $u_{ij} = 0$  si  $i > j$  tales que  $A = LU$ .

**Ejemplo 9.**  $U_1 = \begin{bmatrix} d_1 & u_{12} & u_{13} & u_{14} & u_{15} \\ 0 & d_2 & u_{23} & u_{24} & u_{25} \\ 0 & 0 & d_3 & u_{34} & u_{35} \end{bmatrix}, U_2 = \begin{bmatrix} d_1 & u_{12} & u_{13} \\ 0 & d_2 & u_{23} \\ 0 & 0 & d_3 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

## Modelo de Leontief

**Ejemplo 10.** Supongamos que la economía de una región está dividida en  $n$  sectores que producen bienes y servicios.

$$\left\{ \begin{array}{c} \text{monto} \\ \text{producido} \\ \mathbf{x} \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{c} \text{demanda} \\ \text{de} \\ \text{intermediarios} \end{array} \right\} + \left\{ \begin{array}{c} \text{demanda} \\ \text{final} \\ \mathbf{d} \end{array} \right\}$$

### La ecuación de producción de Leontief

$$\begin{array}{ccccc} \mathbf{x} & = & C\mathbf{x} & + & \mathbf{b} \\ \uparrow & & \uparrow & & \uparrow \\ \text{Monto} & & \text{Sector} & & \text{Demanda} \\ \text{producido} & & \text{abierto} & & \text{Final} \end{array}$$

Supongamos que una economía depende de tres sectores: Fabricación, Agricultura y Servicios, cuyos consumos dados por  $\mathbf{c}_1, \mathbf{c}_2, \mathbf{c}_3$ , respectivamente

Comprador	Ingreso consumido por unidad de salida		
	Fabricación	Agricultura	Servicios
Fabricación	.50	.40	.20
Agricultura	.20	.30	.10
Servicios	.10	.10	.30
	↑	↑	↑
	$\mathbf{c}_1$	$\mathbf{c}_2$	$\mathbf{c}_3$

- (a) ¿Qué monto será consumido por el sector de Fabricación si deciden producir 100 unidades?
- (b) Considera una demanda final de 50 unidades de Fabricación, 30 unidades de Agricultura y 20 unidades de servicios. Determina la producción final  $\mathbf{x}$  que satisface esta demanda

Podemos considerar

$$\begin{aligned} I - C &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 0.5 & 0.4 & 0.2 \\ 0.2 & 0.3 & 0.1 \\ 0.1 & 0.1 & 0.3 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} 0.5 & -0.4 & -0.2 \\ 0.2 & 0.7 & -0.1 \\ -0.1 & -0.1 & 0.7 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

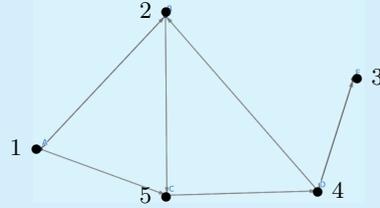
**Teorema 11.** Sea  $C \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$  la matriz de consumo de una economía, sea  $\mathbf{d}$  la demanda final. Si  $C$  y  $\mathbf{d}$  tienen entradas no negativas y si en cada columna de  $C$  la suma de sus entradas es menor que 1, entonces  $(I - C)^{-1}$  existe y el vector de producción  $\mathbf{x} = (I - C)^{-1}\mathbf{d}$  tiene entradas no negativas y solución única

$$\mathbf{x} = C\mathbf{x} + \mathbf{d}$$

## Teoría de gráficas

### Gráfica dirigida

**Definición 1.** Una gráfica dirigida es un conjunto  $G$  de puntos  $v_1, v_2, \dots, v_n$  llamados **vértices**, junto con un número finito de **aristas** las cuales corresponden a parejas de vértices.



Cualquier gráfica dirigida puede representarse mediante una matriz de  $n \times n$  en donde la entrada  $ij$  corresponde al número de aristas que unen los vértices  $v_i$  con  $v_j$ .

**Ejemplo 12.** Considera la grafica que aparece en la figura de la definición

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

Supongamos que se analiza un sistema de comunicaciones, una red local alámbrica, donde hay 5 estaciones.

Estación	1	2	3	4	5
1		■			
2	■				■
3				■	
4		■	■		
5	■			■	

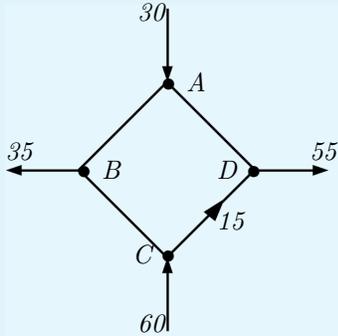
**Nota 13.** Una **cadena** o **trayectoria** es la ruta que une a un vértice con otro. Una **cadena** que pasa por  $n$ -aristas (y por tanto por  $n + 1$ -vértices) se llama  **$n$ -cadena**

**Teorema 14.** Sea  $A$  una matriz de incidencia de una gráfica dirigida. Sea  $a_{ij}^n$  la componente  $ij$  de  $A^n$ .

- (i) Si  $a_{ij}^n = k$ , entonces existen exactamente  $k$   $n$ -cadenas del vértice  $i$  al vértice  $j$ .
- (ii) Más aún, si  $a_{ij}^m = 0$  para toda  $m < n$  y  $a_{ij}^n \neq 0$ , entonces la cadena más corta del vértice  $i$  al vértice  $j$  es una  $n$ -cadena.

**Análisis de Redes**

**Ejemplo 15.** Considera una red de cuatro nodos en las cuales la tasa de flujo y dirección se indican en la figura. Calcular la tasa de flujo y las direcciones en las ramas restantes



En el nodo A se debe conservar el flujo, por lo que tenemos  
 $x_1 + x_2 = 30$   
 de manera similar para los demás nodos  
 $x_2 + x_3 = 35$  (Nodo B)  
 $x_3 + 15 = 60$  (Nodo C)  
 $x_1 + 15 = 55$  (Nodo D)

**Criptografía**

**Ejemplo 16.** La **Criptografía** es la disciplina que se encarga de escribir o descifrar claves. Un criptograma se tratade un pasatiempo muy común, se puede tener un mensaje

*RCF P GKXGCM PG*

Mismo que se puede descifrar con una tabla decodificadora

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
P	M	V	Q	K	S	Z	O	T	B	W	I	U
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
J	C	X	E	G	Y	L	D	R	H	A	F	N

Si en cambio, usamos el código

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26

Y deseamos mandar el mensaje

*NO PUEDO REPROBAR*

Entonces, reacomodamos el mensaje en paquetes de igual longitud, digamos de dos

*NO PU ED OR EP RO BA RX*

la X se agrega como verificación para tener la misma longitud en todos los paquetes. Ahora podemos escribir el mensaje usando el código y vectores

$$\begin{bmatrix} 14 \\ 15 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 16 \\ 21 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 \\ 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 15 \\ 18 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 \\ 16 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 18 \\ 15 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 18 \\ 24 \end{bmatrix}$$

## Criptografía

Elegimos una matriz adecuada al tamaño de los vectores, en este caso  $A_{2 \times 2}$ , además pediremos que sea no singular, con coeficientes enteros, cuyo determinante sea  $\pm 1$ ; estas condiciones aseguran que  $A^{-1}$  sea entera. Digamos  $A = \begin{bmatrix} 1 & 3 \\ 1 & 4 \end{bmatrix}$ , luego aplicamos la matriz a cada vector para obtener la nueva secuencia de vectores  $\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$ .

## Codificación de Información Binaria

Entendemos por un **mensaje** a una secuencia finita de caracteres de un alfabeto. Si elegimos como alfabeto el conjunto  $B = \{0, 1\}$ . Las palabras estarán representadas por vectores binarios de tamaño  $m$ ; así el conjunto de  $m$ -vectores binarios lo denotaremos mediante  $B^m$ .

**Nota 17.** Una función de codificación es una función inyectiva  $f : B^m \rightarrow B^n$ , esto es, cualesquiera sean  $x$  y  $y$  en  $B^m$ ,  $x \neq y$  implica que  $e(x) \neq e(y)$ . De esta manera, a palabras diferentes en  $B^m$  corresponden  $n$ -vectores diferentes en  $B^n$ .

**Ejemplo 18.** Consideremos  $m = 2$ ,  $n = 3$  y  $f(b_1b_2) = b_1b_2b_3$ , donde  $b_3$  lo definiremos como 0, es decir  $b_3 := 0$ . Entonces

$$f(00) = 000, \quad f(01) = 010, \quad f(10) = 100, \quad f(11) = 110,$$

la función es inyectiva. Más aún, esta función se puede expresar como

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

**Ejemplo 19.** Consideremos  $m = 2$ ,  $n = 3$  y  $f(b_1b_2) = b_1b_2b_3$ , donde  $b_3$  lo definiremos como  $b_3 := b_1 + b_2$ . Entonces

$$f(00) = 000, \quad f(01) = 011, \quad f(10) = 101, \quad f(11) = 110,$$

la función es inyectiva. Más aún, esta función se puede expresar como

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$