# Algoritmo de Floyd - Solución

Emily Sanchez Viviana Vargas

Curso: Investigación de Operaciones II Semestre 2025

 $11\ \mathrm{de}$  septiembre de 2025

## 1. Introducción

El algoritmo de Floyd-Warshall es un algoritmo para encontrar los caminos más cortos en un grafo ponderado. Fue publicado por Robert Floyd en 1962.

Complejidad temporal:  $O(n^3)$ Complejidad espacial:  $O(n^2)$ 

# 2. Descripción del Problema

Grafo con 5 nodos:

- Nodo A: A
- Nodo B: B
- Nodo C: C
- Nodo D: D
- Nodo E: E

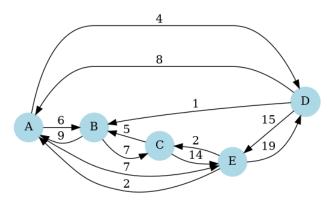


Figura 1: Representación del grafo original

# 3. Procedimiento del Algoritmo

### 3.1. Matriz de Distancias Inicial D(0)

	A	В	С	D	Ε
Α	0	6	$\infty$	4	7
В	9	0	7	$\infty$	$\infty$
С	$\infty$	5	0	$\infty$	14
D	8	1	$\infty$	0	15
E	2	$\infty$	2	19	0

Cuadro 1: Matriz de distancias inicial D(0)

#### 3.2. Matriz de Caminos Inicial P(0)

	A	В	С	D	Е
A	-	A	-	Α	Α
В	В	-	В	-	-
С	-	С	-	-	С
D	D	D	-	-	D
Е	Е	-	Е	Е	-

Cuadro 2: Matriz de caminos inicial P(0)

#### 3.3. Iteraciones del Algoritmo

#### 3.3.1. Iteración 1 (k = 1) - Nodo intermedio: A

	A	В	С	D	Е
Α	0	6	$\infty$	4	7
В	9	0	7	13	16
С	$\infty$	5	0	$\infty$	14
D	8	1	$\infty$	0	15
Е	2	8	2	6	0

Cuadro 3: Matriz de distancias D(1) - Cambios resaltados en celeste

#### 3.3.2. Iteración 2 (k = 2) - Nodo intermedio: B

	A	В	С	D	Ε
A	0	6	13	4	7
В	9	0	7	13	16
С	14	5	0	18	14
D	8	1	8	0	15
Е	2	8	2	6	0

Cuadro 4: Matriz de distancias D(2) - Cambios resaltados en celeste

3.3.3. Iteración 3 (k = 3) - Nodo intermedio: C

3.3.4. Iteración 4 (k = 4) - Nodo intermedio: D

3.3.5. Iteración 5 (k = 5) - Nodo intermedio: E

	Α	В	С	D	Е
A	0	6	13	4	7
В	9	0	7	13	16
С	14	5	0	18	14
D	8	1	8	0	15
E	2	7	2	6	0

Cuadro 5: Matriz de distancias D(3) - Cambios resaltados en celeste

	A	В	С	D	Е
A	0	5	12	4	7
В	9	0	7	13	16
С	14	5	0	18	14
D	8	1	8	0	15
E	2	7	2	6	0

Cuadro 6: Matriz de distancias D(4) - Cambios resaltados en celeste

	A	В	С	D	Е
Α	0	5	9	4	7
В	9	0	7	13	16
С	14	5	0	18	14
D	8	1	8	0	15
Е	2	7	2	6	0

Cuadro 7: Matriz de distancias D(5) - Cambios resaltados en celeste

#### 4. Resultados Finales

#### 4.1. Matriz de Distancias Final D(5)

	A	В	С	D	E
A	0	5	9	4	7
В	9	0	7	13	16
С	14	5	0	18	14
D	8	1	8	0	15
E	2	7	2	6	0

Cuadro 8: Matriz de distancias final D(5)

### 4.2. Rutas Óptimas

- $\mathbf{A} \to \mathbf{B}$ : Distancia: 5, Ruta:  $\mathbf{A} \to \mathbf{D} \to \mathbf{B}$
- $\mathbf{A} \to \mathbf{C}$ : Distancia: 9, Ruta:  $\mathbf{A} \to \mathbf{E} \to \mathbf{C}$
- $\mathbf{A} \to \mathbf{D}$ : Distancia: 4, Ruta:  $\mathbf{A} \to \mathbf{D}$
- $\mathbf{A} \to \mathbf{E}$ : Distancia: 7, Ruta:  $\mathbf{A} \to \mathbf{E}$
- $\mathbf{B} \to \mathbf{A}$ : Distancia: 9, Ruta:  $\mathbf{B} \to \mathbf{A}$
- $\mathbf{B} \to \mathbf{C}$ : Distancia: 7, Ruta:  $\mathbf{B} \to \mathbf{C}$
- B  $\rightarrow$  D: Distancia: 13, Ruta: B  $\rightarrow$  A  $\rightarrow$  D
- B  $\rightarrow$  E: Distancia: 16, Ruta: B  $\rightarrow$  A  $\rightarrow$  E
- $\mathbf{C} \to \mathbf{A}$ : Distancia: 14, Ruta:  $\mathbf{C} \to \mathbf{B} \to \mathbf{A}$
- $\mathbf{C} \to \mathbf{B}$ : Distancia: 5, Ruta:  $\mathbf{C} \to \mathbf{B}$
- $\mathbf{C} \to \mathbf{D}$ : Distancia: 18, Ruta:  $\mathbf{C} \to \mathbf{B} \to \mathbf{A} \to \mathbf{D}$
- $\mathbf{C} \to \mathbf{E}$ : Distancia: 14, Ruta:  $\mathbf{C} \to \mathbf{E}$
- $\mathbf{D} \to \mathbf{A}$ : Distancia: 8, Ruta:  $\mathbf{D} \to \mathbf{A}$
- $\mathbf{D} \to \mathbf{B}$ : Distancia: 1, Ruta:  $\mathbf{D} \to \mathbf{B}$
- $\mathbf{D} \to \mathbf{C}$ : Distancia: 8, Ruta:  $\mathbf{D} \to \mathbf{B} \to \mathbf{C}$
- $\mathbf{D} \to \mathbf{E}$ : Distancia: 15, Ruta:  $\mathbf{D} \to \mathbf{E}$
- $\mathbf{E} \to \mathbf{A}$ : Distancia: 2, Ruta:  $\mathbf{E} \to \mathbf{A}$

- $\bullet$  E  $\rightarrow$  B: Distancia: 7, Ruta: E  $\rightarrow$  C  $\rightarrow$  B
- $\mathbf{E} \to \mathbf{C}$ : Distancia: 2, Ruta:  $\mathbf{E} \to \mathbf{C}$
- $\bullet$  E  $\to$  D: Distancia: 6, Ruta: E  $\to$  A  $\to$  D