

# LECTURE 10

## BELLMAN-FORD ALGORITHM



Big-O Coding

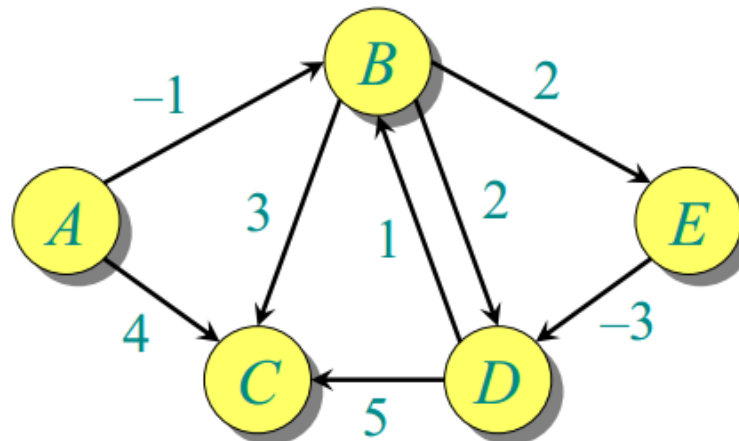
Website: [www.bigocoding.com](http://www.bigocoding.com)

# Bellman-Ford

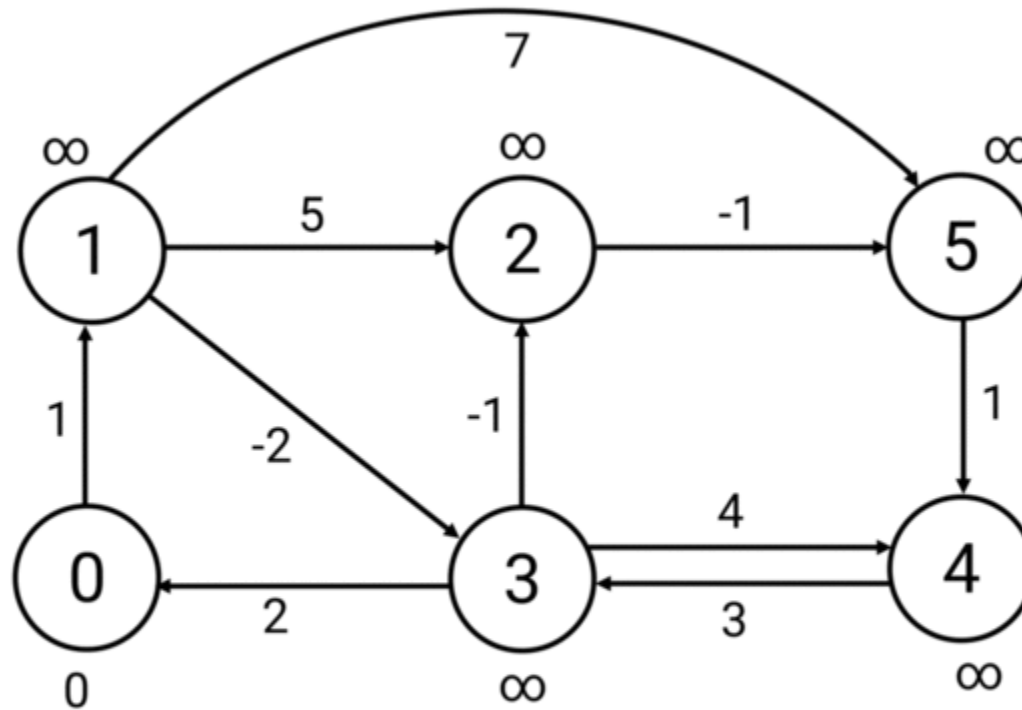
Thuật toán **Bellman-Ford** là thuật toán tìm đường đi có chi phí nhỏ nhất từ **một đỉnh** đến **tất cả các đỉnh** còn lại trong đồ thị có hướng hoặc vô hướng, có trọng số (trọng số có thể dương **hoặc âm**).

Độ phức tạp:  $O(E \cdot V)$

- **E (Edges)** là số lượng cạnh của đồ thị.
- **V (Vertices)** là số lượng đỉnh của đồ thị.

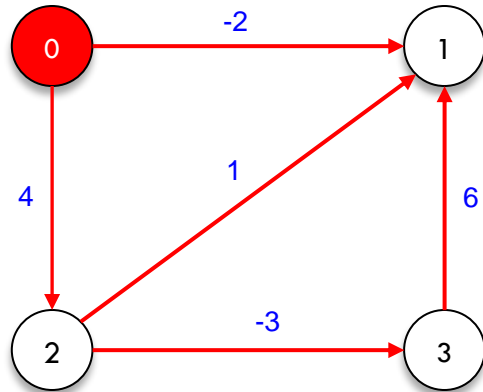


# Mô phỏng cách chạy thuật toán



# Ý tưởng của thuật toán

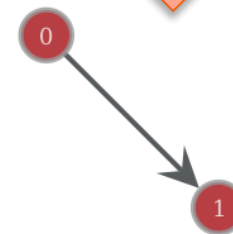
Xuất phát từ một đỉnh bất kỳ. Duyệt qua **toàn bộ cạnh** đồ thị.



So sánh chi phí đường đi hiện tại với đường đi trong bảng chi phí (nếu nhỏ hơn thì cập nhật)

Đỉnh	0	1	2	3
Chi phí	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Lưu vết.



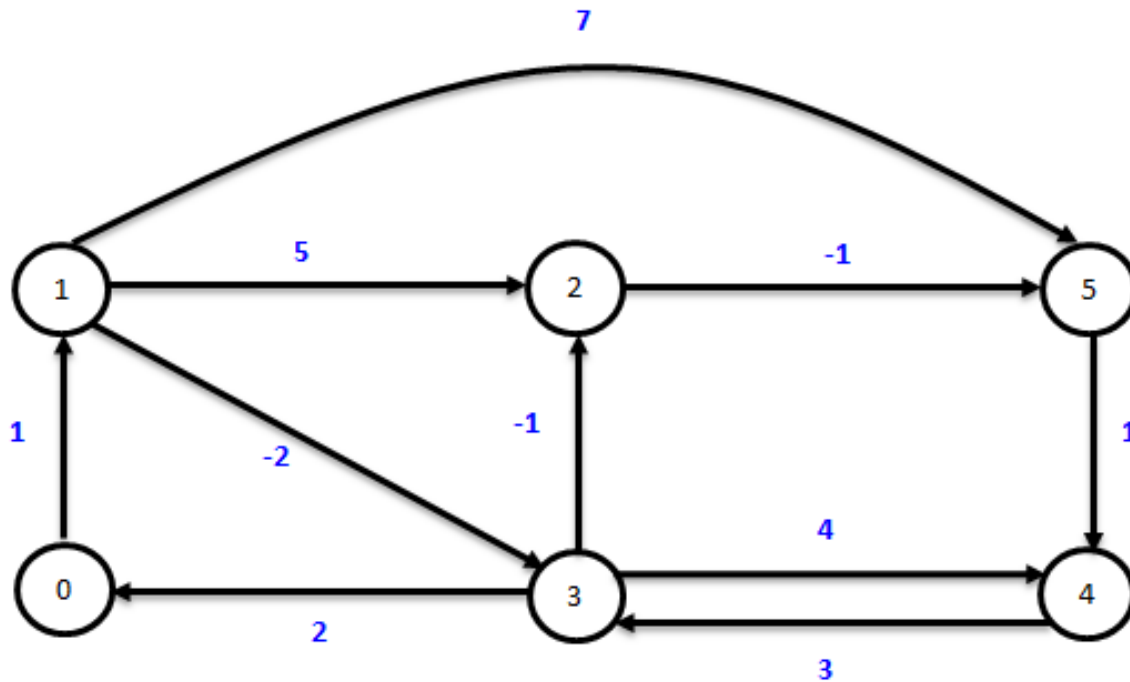
Đỉnh cha	0	1	2	3
Lưu vết	-1	0	-1	-1

Quay lại tiếp tục duyệt lại toàn bộ cạnh đồ thị.

→ Duyệt qua **V - 1** lần thì dừng. Xuất kết quả bài toán.

# Bài toán minh họa

Cho đồ thị **có hướng** như hình vẽ. Tìm đường đi **ngắn nhất (chi phí nhỏ nhất)** từ **đỉnh 0** đến **tất cả** các đỉnh khác.



*Edge List*

**6 10**

0	1	1
1	2	5
1	3	-2
1	5	7
2	5	-1
3	0	2
3	2	-1
3	4	4
4	3	3
5	4	1

# Bước 0: Chuẩn bị dữ liệu (1)

Chuyển danh sách cạnh vào **graph**.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

Trong đó, mỗi phần tử bao gồm:

- **source**: đỉnh đầu.
- **target**: đỉnh đích.
- **weight**: trọng số.

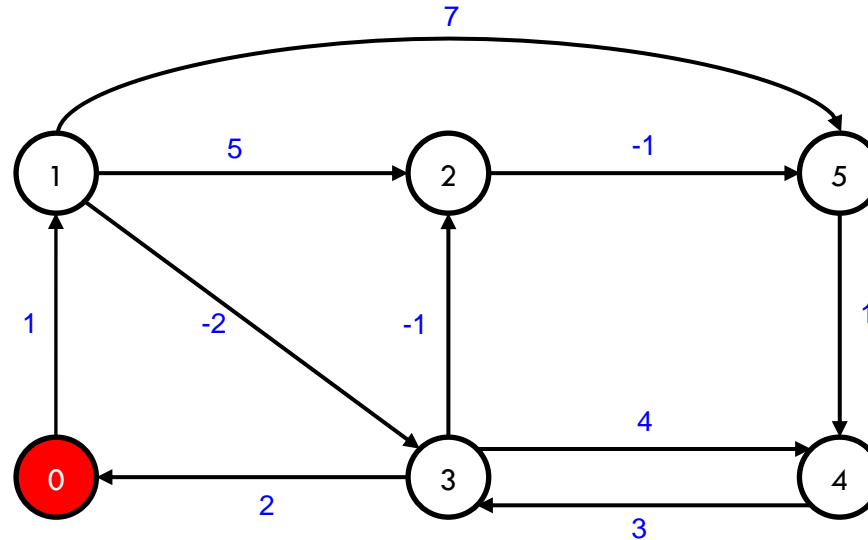
Mảng chứa chi phí đường đi **dist**.

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Mảng lưu vết đường đi **path**.

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	-1	-1	-1	-1	-1

# Bước 0: Chuẩn bị dữ liệu (2)



Gán chi phí cho đỉnh bắt đầu đi (đỉnh 0): **dist[0] = 0**

**dist**

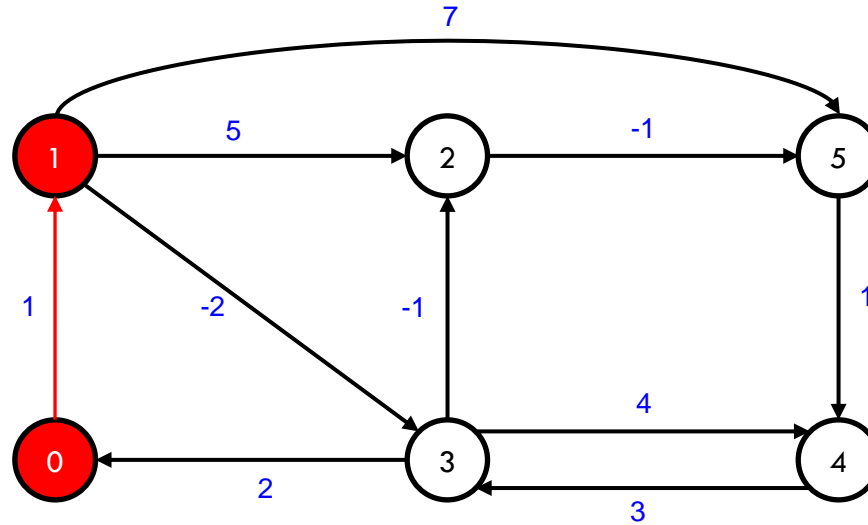
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

# **BƯỚC 1**

## **CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA DANH SÁCH CẠNH LẦN 1**



# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=0$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

**dist**

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Lấy cạnh đầu tiên của **graph** ( $u = 0, v = 1, w = 1$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (0 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $0 + 1 < \infty$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = 1.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=0$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = 0 + 1 = 1$ .

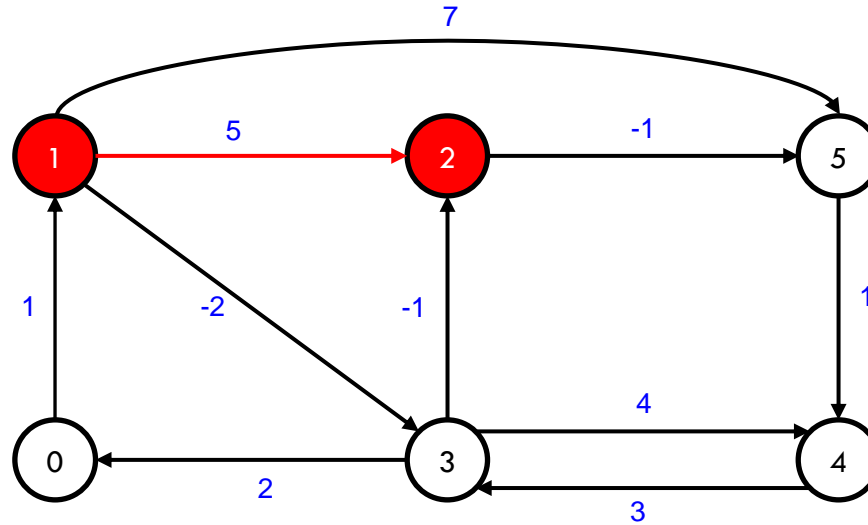
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 1)  $\text{dist}[1] = 1$ .

<b>dist</b>	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Xét cạnh  $(0, 1) \rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[1] = 0$ .

<b>path</b>	Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
	Lưu vết	-1	0	-1	-1	-1	-1

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=1$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 1, v = 2, w = 5$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (1 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $1 + 5 < \infty$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = 6.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=1$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = 1 + 5 = 6$ .

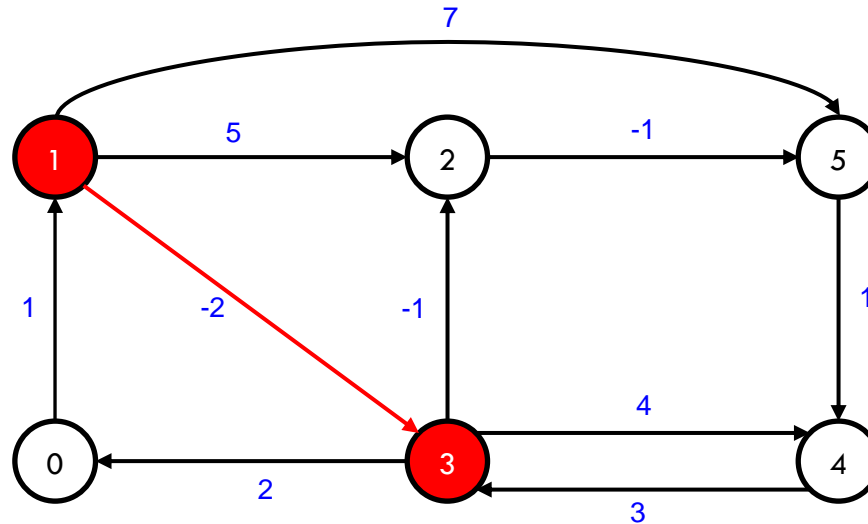
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 2)  $\text{dist}[2] = 6$ .

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	6	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Xét cạnh (1, 2)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[2] = 1$ .

path	Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
	Lưu vết	-1	0	1	-1	-1	-1

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=2$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	6	$\infty$	$\infty$	$\infty$

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 1, v = 3, w = -2$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (1 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $1 + (-2) < \infty$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = -1.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=2$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = 1 + (-2) = -1$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 3)  $\text{dist}[3] = -1$ .

**dist**

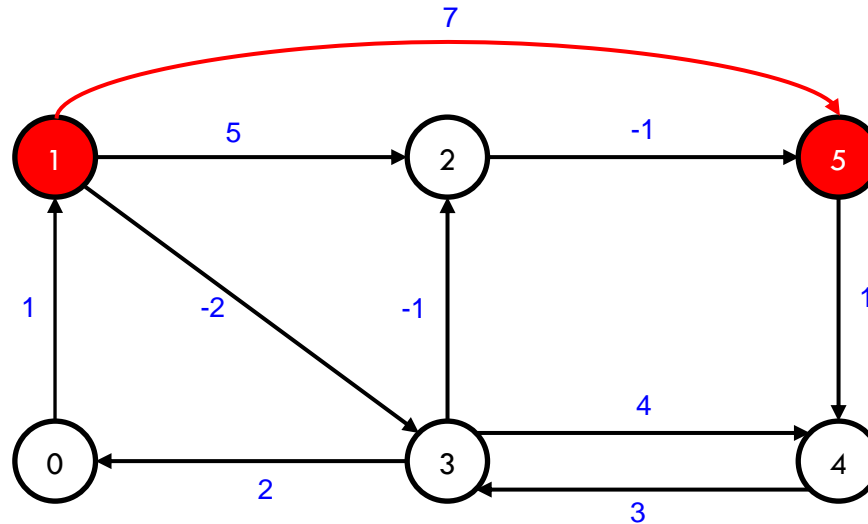
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	$\infty$

Xét cạnh (1, 3)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[3] = 1$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	1	1	-1	-1

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=3$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	$\infty$

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 1, v = 5, w = 7$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (1 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $1 + 7 < \infty$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = 8.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=3$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = 1 + 7 = 8$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 5)  $\text{dist}[5] = 8$ .

**dist**

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	8

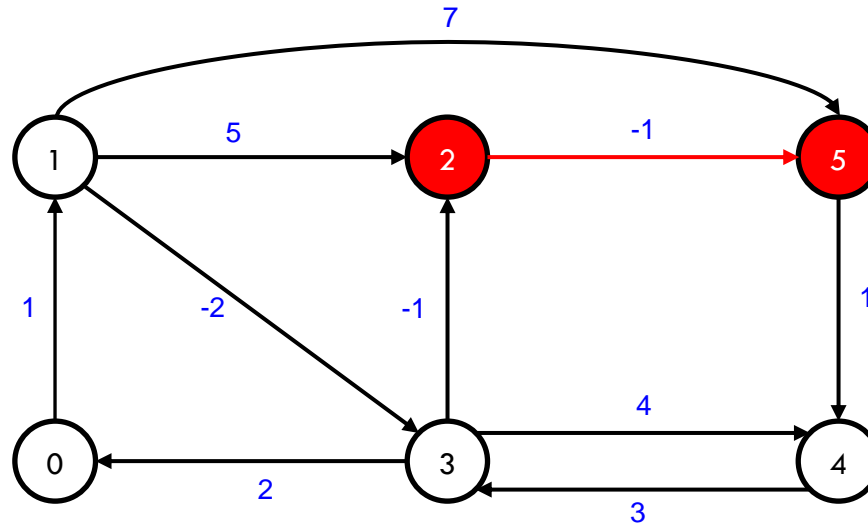
Xét cạnh (1, 5)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[5] = 1$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	1	1	-1	1



# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=4$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	8

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 2, v = 5, w = -1$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (6 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $6 + (-1) < 8$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = 5.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=4$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = 6 + -1 = 5$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 5)  $\text{dist}[5] = 5$ .

**dist**

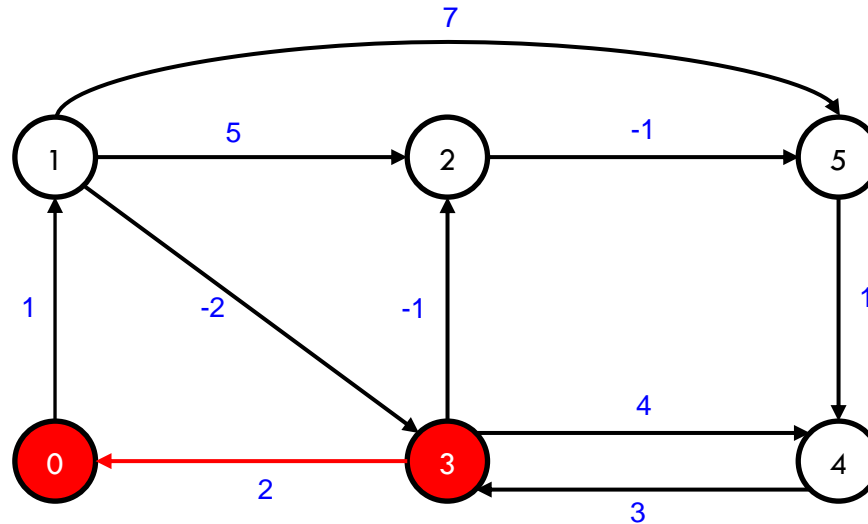
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	5

Xét cạnh (2, 5)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[5] = 2$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	1	1	-1	2

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=5$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

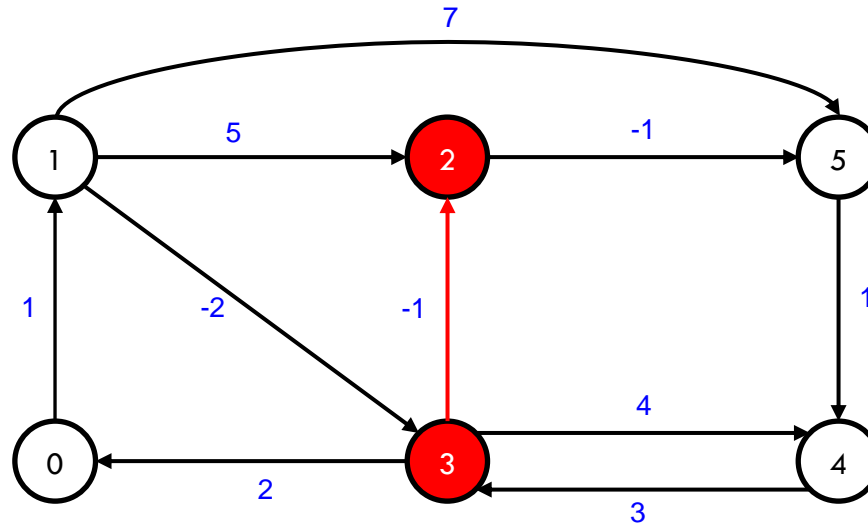
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	5

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 3, v = 0, w = 2$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (-1 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $(-1) + 2 > 0$ ) ✗

→ Không cập nhật.

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=6$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	5

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 3, v = 2, w = -1$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (-1 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ((-1) + (-1) < 6) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = -2.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=6$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = -1 + -1 = -2$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 2)  $\text{dist}[2] = -2$ .

**dist**

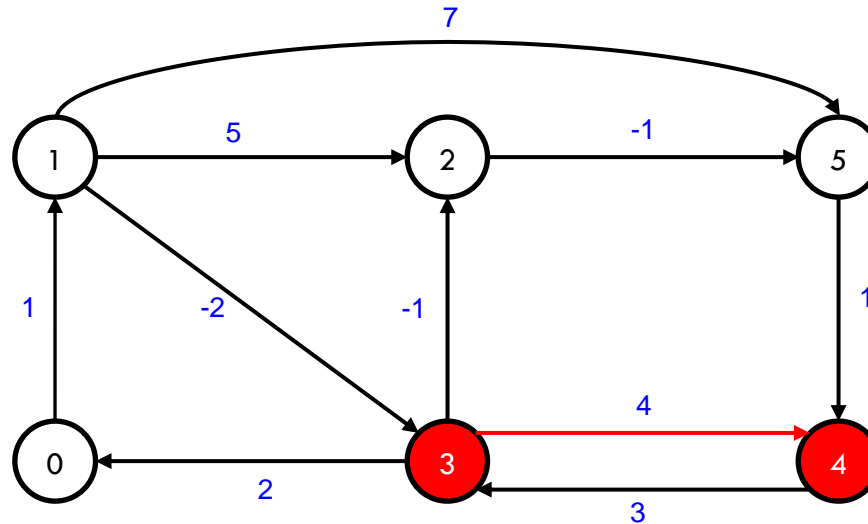
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	$\infty$	5

Xét cạnh (3, 2)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[2] = 3$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	3	1	-1	2

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=7$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	5

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 3, v = 4, w = 4$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (-1 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $(-1) + 4 < \infty$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = 3.**

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=7$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = -1 + 4 = 3$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 4)  $\text{dist}[4] = 3$ .

**dist**

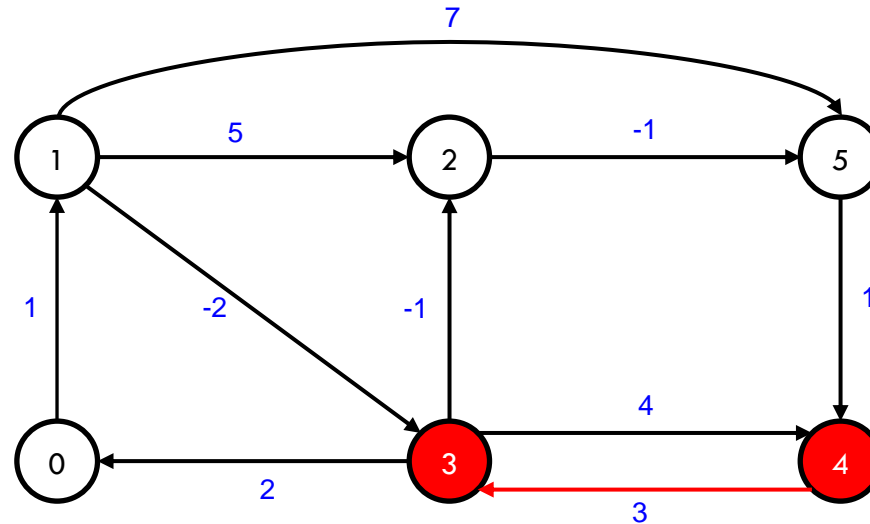
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	3	5

Xét cạnh (3, 4)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[4] = 3$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	3	1	3	2

# Bước 1: Chạy thuật toán ( $j=8$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

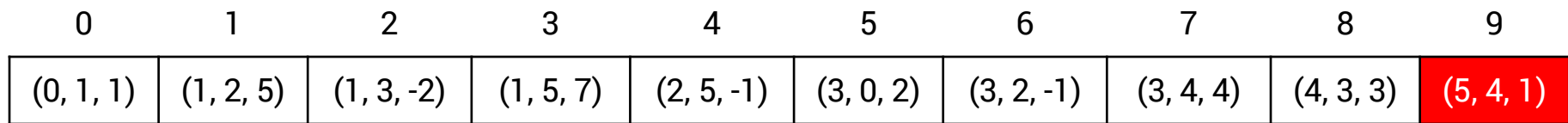
dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	-2	-1	3	5

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 4, v = 3, w = 3$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (3 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $3 + 3 > -1$ ) ✗

→ Không cập nhật.





# dist

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (5 khác  $\infty$ ) ✓

- Và chi phí  $\text{dist}[u] + w < \text{dist}[v]$  ( $5 + 1 > 3$ ) 

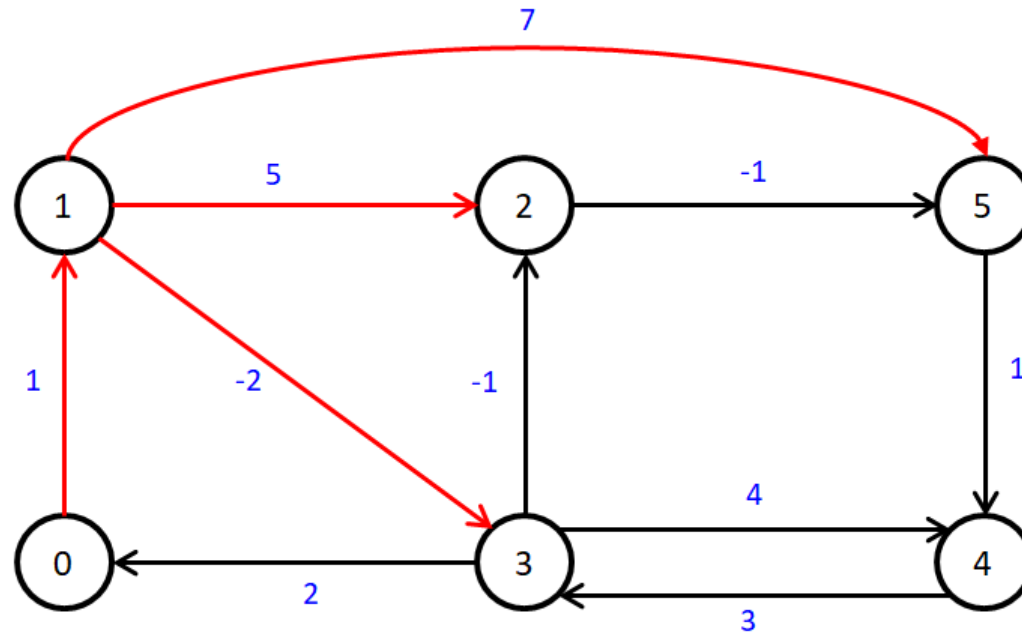
25

# **BƯỚC 2**

## **CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA DANH SÁCH CẠNH LẦN 2**

## Bước 2: Chạy thuật toán

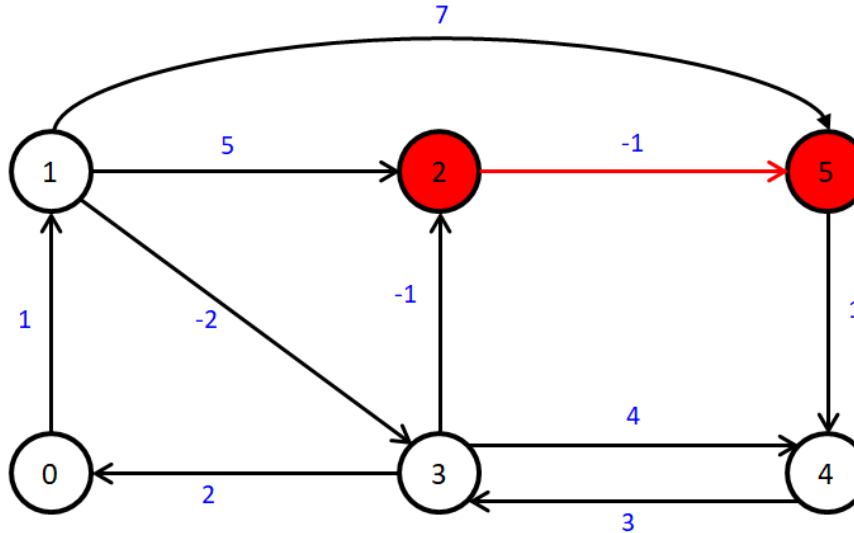
Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt với  $j=0, j=1, j=2, j=3$ .



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

→ Không cập nhật.

## Bước 2: Chạy thuật toán ( $j=4$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

dist	Đỉnh	0	1	2	3	4	5
	Chi phí	0	1	-2	-1	3	5

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 2, v = 5, w = -1$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (-2 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $(-2) + (-1) < 5$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = -3.**

## Bước 2: Chạy thuật toán ( $j=4$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = (-2) + (-1) = -3$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 5)  $\text{dist}[5] = -3$ .

**dist**

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	3	-3

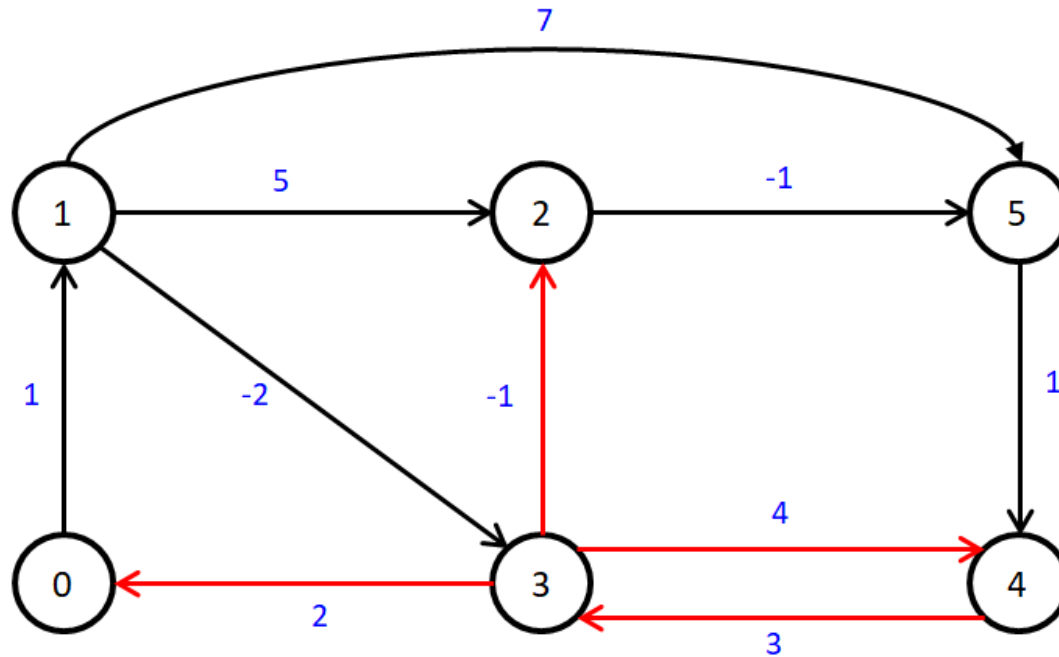
Xét cạnh (2, 5)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[5] = 2$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	3	1	3	2

## Bước 2: Chạy thuật toán

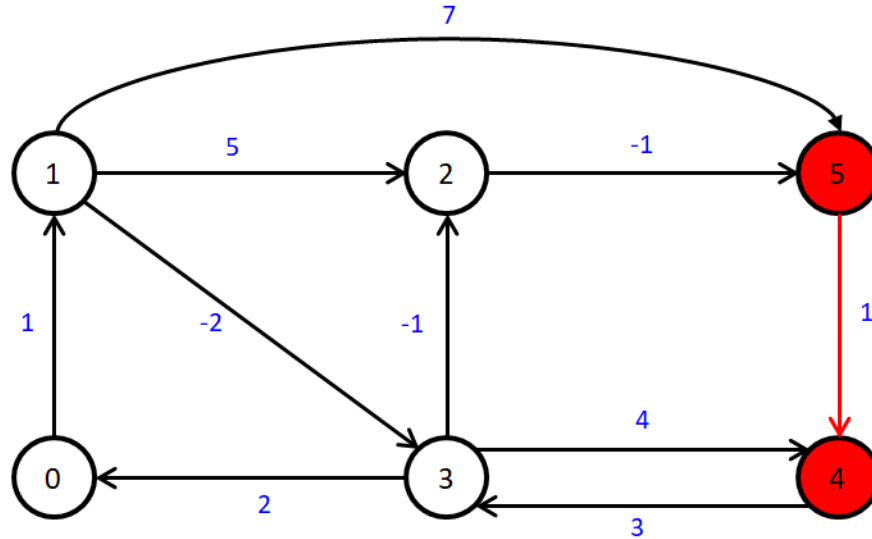
Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt với  $j=5, j=6, j=7, j=8$ .



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

→ Không cập nhật.

## Bước 2: Chạy thuật toán ( $j=9$ )



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	3	-3

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 5, v = 4, w = 1$ ) để xem xét:

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (-3 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $(-3) + 1 < 3$ ) ✓

→ Cập nhật **dist[v] = dist[u] + w = -2.**

## Bước 2: Chạy thuật toán ( $j=9$ )

Cập nhật  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = (-3) + 1 = -2$ .

Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 4)  $\text{dist}[4] = -2$ .

**dist**

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	-2	-3

Xét cạnh (5, 4)  $\rightarrow$  cập nhật giá trị mảng lưu vết  $\text{path}[4] = 5$ .

**path**

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	3	1	5	2

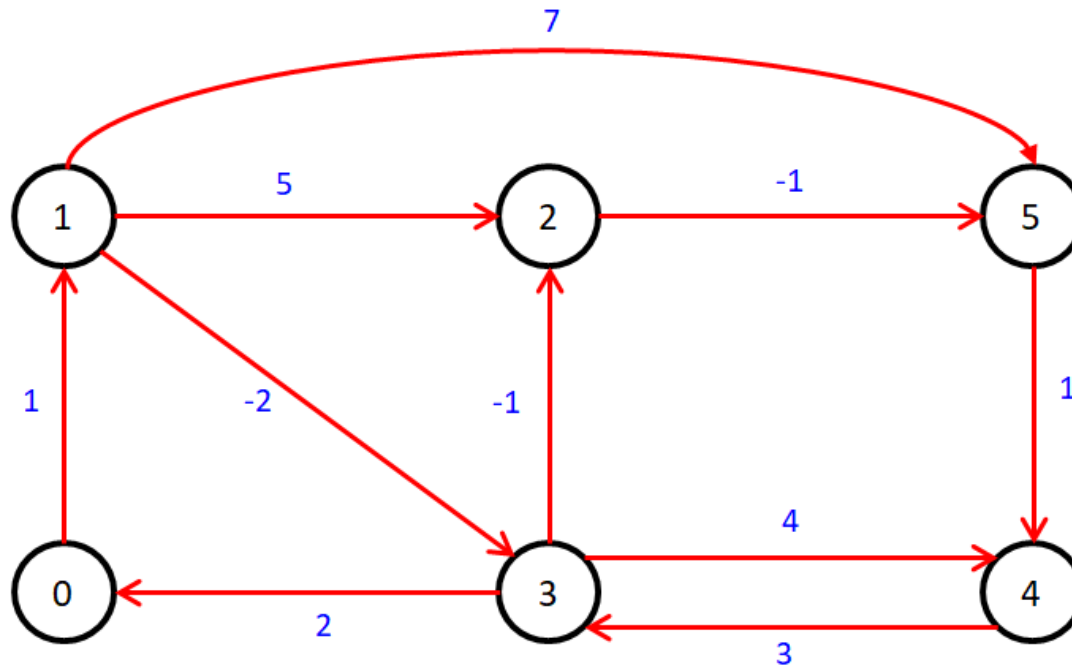


# **BƯỚC 3**

## **CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA DANH SÁCH CẠNH LẦN 3**

## Bước 3: Chạy thuật toán

Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt từ  $j=0$  đến  $j=9$ .



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

→ Không cập nhật.

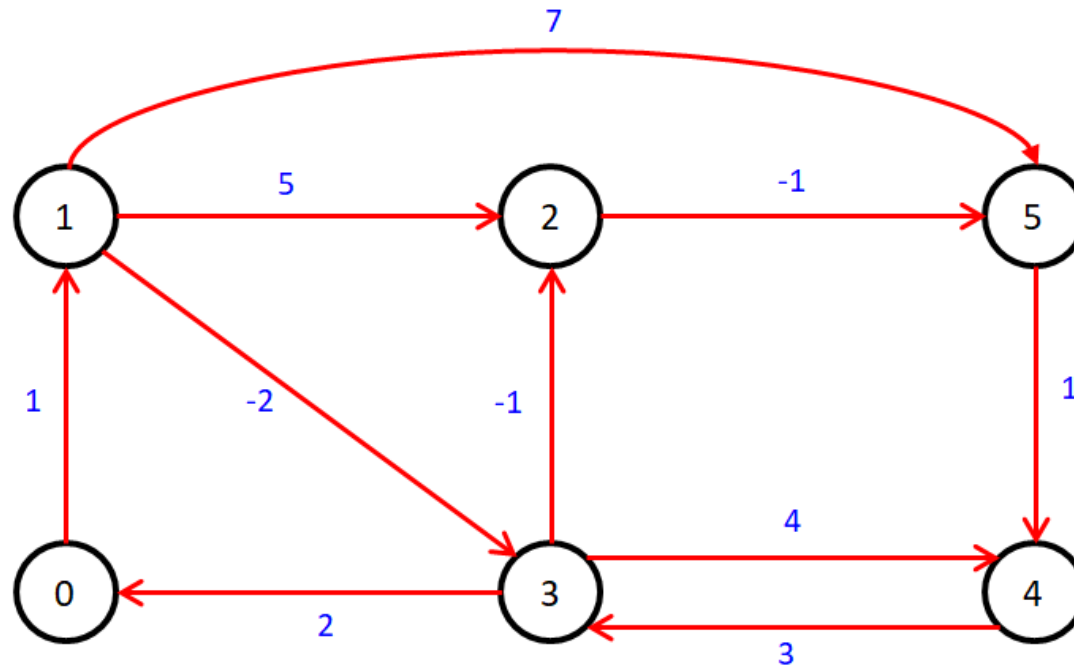
# **BƯỚC 4**

## **CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA DANH**

### **SÁCH CẠNH LẦN 4**

# Bước 4: Chạy thuật toán

Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt từ  $j=0$  đến  $j=9$ .



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

→ Không cập nhật.

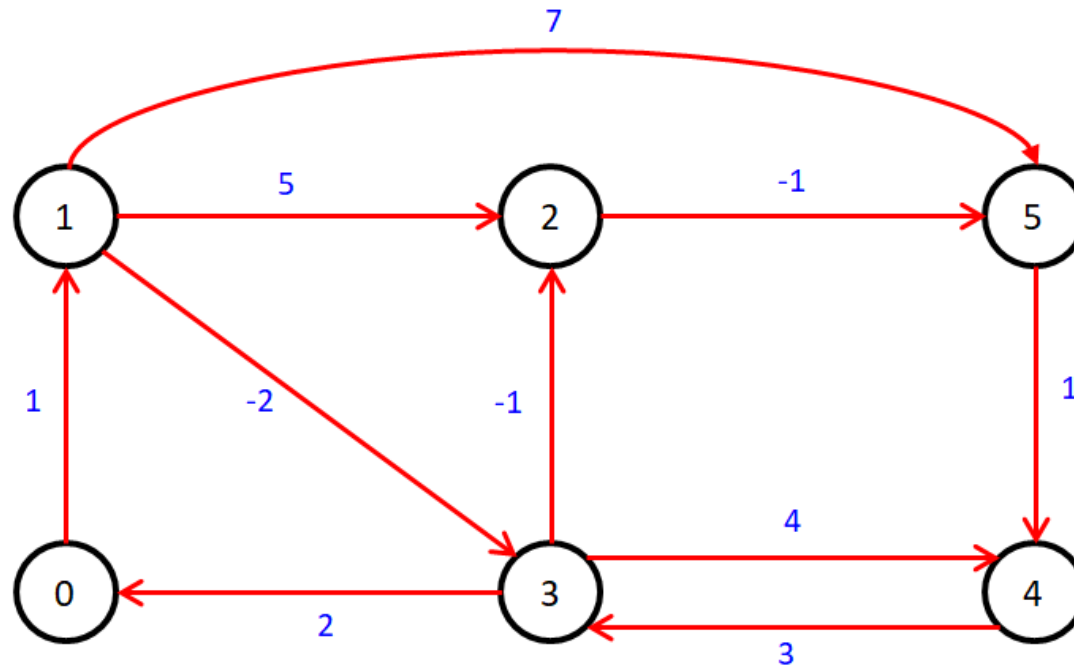
# **BƯỚC 5**

## **CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA DANH**

### **SÁCH CẠNH LẦN 5**

# Bước 5: Chạy thuật toán

Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt từ  $j=0$  đến  $j=9$ .



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
(0, 1, 1)	(1, 2, 5)	(1, 3, -2)	(1, 5, 7)	(2, 5, -1)	(3, 0, 2)	(3, 2, -1)	(3, 4, 4)	(4, 3, 3)	(5, 4, 1)

→ Không cập nhật.

# Dùng thuật toán và in ra đường đi

Tìm đường đi ngắn nhất từ 0 đến 4.



path

Đỉnh cha	0	1	2	3	4	5
Lưu vết	-1	0	3	1	5	2

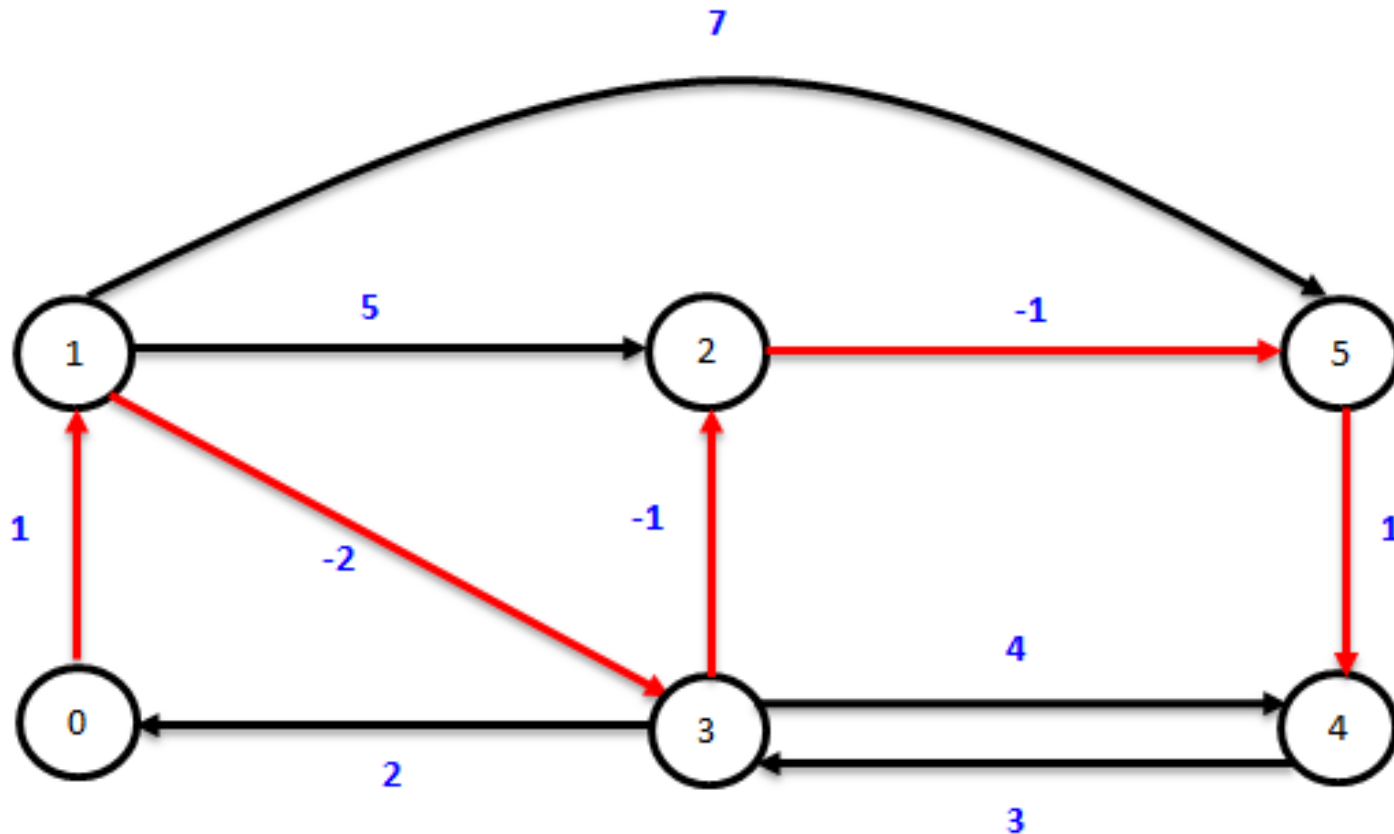
dist

Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	-2	-3

**0 → 1 → 3 → 2 → 5 → 4**  
**Chi phí: -2**

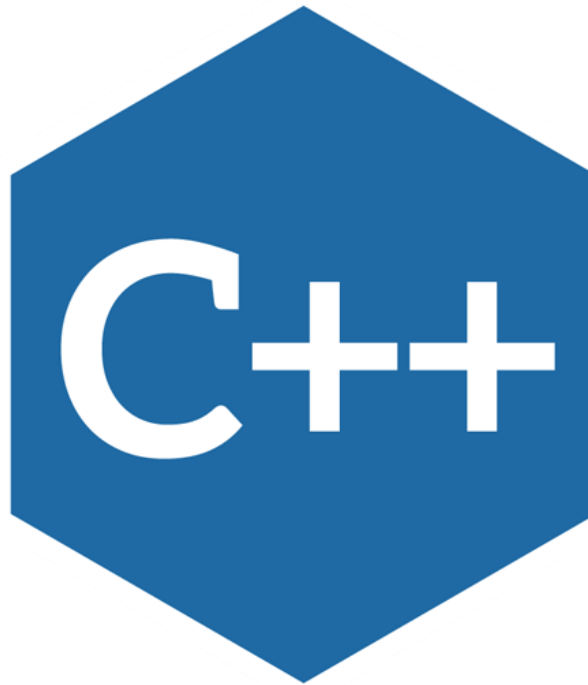
# Đường đi trên đồ thị

$0 \rightarrow 1 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 5 \rightarrow 4$   
Chi phí: -2





# MÃ NGUỒN MINH HỌA BẰNG C++



# Source Code Bellman-Ford



```
1.  #include <iostream>
2.  #include <vector>
3.  using namespace std;
4.  #define MAX 105
5.  const int INF = 1e9;
6.  vector<int> dist(MAX, INF);
7.  vector<int> path(MAX, -1);
8.  vector<Edge> graph;
9.  int n, m;
10. struct Edge
11. {
12.     int source;
13.     int target;
14.     int weight;
15.     Edge(int source = 0, int target = 0, int weight = 0)
16.     {
17.         this->source = source;
18.         this->target = target;
19.         this->weight = weight;
20.     }
21. };
```

# Source Code Bellman-Ford



```
21. bool BellmanFord(int s)
22. {
23.     int u, v, w;
24.     dist[s] = 0;
25.     for (int i = 1; i <= n - 1; i++)
26.     {
27.         for (int j = 0; j < m; j++)
28.         {
29.             u = graph[j].source;
30.             v = graph[j].target;
31.             w = graph[j].weight;
32.             if (dist[u] != INF && (dist[u] + w < dist[v])) {
33.                 dist[v] = dist[u] + w;
34.                 path[v] = u;
35.             }
36.         }
37.     }
    // to be continued
```

# Source Code Bellman-Ford

## Thuật toán chính Bellman-Ford (part 2)

//Để đảm bảo không tồn tại chu trình âm thì bellman-ford mới tìm được đường đi.

```
38.     for (int i = 0; i < m; i++)
39.     {
40.         u = graph[i].source;
41.         v = graph[i].target;
42.         w = graph[i].weight;
43.         if (dist[u] != INF && (dist[u] + w < dist[v]))
44.             return false;
45.     }
46.     return true;
47. }
```



# Source Code Bellman-Ford



```
48. int main()
49. {
50.     int s, t, u, v, w;
51.     cin >> n >> m;
52.     for (int i = 0; i < m; i++)
53.     {
54.         cin >> u >> v >> w;
55.         graph.push_back(Edge(u, v, w));
56.     }
57.     s = 0; t = 4;
58.     bool res = BellmanFord(s);
59.     if (res == false)
60.         cout << "Graph contains negative weight cycle" << endl;
61.     else
62.         cout << dist[t] << endl;
63.     return 0;
64. }
```

# MÃ NGUỒN MINH HỌA BẰNG PYTHON



# Source Code Bellman-Ford

Khai báo thư viện và các biến toàn cục:

```
1. INF = 10**9
2. MAX = 105
3. class Edge:
4.     def __init__(self, source, target, weight):
5.         self.source = source
6.         self.target = target
7.         self.weight = weight
8. dist = [INF for _ in range(MAX)]
9. path = [-1 for _ in range(MAX)]
10. graph = []
```



# Source Code Bellman-Ford



```

11. def BellmanFord(s):
12.     dist[s] = 0
13.     for i in range(1, n):
14.         for j in range(m):
15.             u = graph[j].source
16.             v = graph[j].target
17.             w = graph[j].weight
18.             if (dist[u] != INF) and (dist[u] + w < dist[v]):
19.                 dist[v] = dist[u] + w
20.                 path[v] = u
21.         for i in range(m):
22.             u = graph[i].source
23.             v = graph[i].target
24.             w = graph[i].weight
25.             if (dist[u] != INF) and (dist[u] + w < dist[v]):
26.                 return False
27.     return True

```



# Source Code Bellman-Ford

Hàm main.

```
28. if __name__ == '__main__':
29.     n, m = map(int, input().split())
30.     for i in range(m):
31.         u, v, w = map(int, input().split())
32.         graph.append(Edge(u, v, w))
33.     s, t = 0, 4
34.     res = BellmanFord(s)
35.     if not res:
36.         print("Graph contains negative weight cycle")
37.     else:
38.         print(dist[t])
```



# MÃ NGUỒN MINH HỌA BẰNG JAVA



# Source Code Bellman-Ford

## Class Edge

```
1. import java.util.Arrays;
2. import java.util.Scanner;
3. class Edge {
4.     public int source;
5.     public int target;
6.     public int weight;
7.     public Edge(int source, int target, int weight) {
8.         this.source = source;
9.         this.target = target;
10.        this.weight = weight;
11.    }
12. }
```



# Source Code Bellman-Ford



```
13. public class Main {
14.     private static final int INF = (int)1e9;
15.     private static final int MAX = 105;
16.     private static int[] dist = new int[MAX];
17.     private static Edge[] graph;
18.     private static int n, m;
19.     private static int[] path = new int[MAX];
20.     private static boolean BellmanFord(int s) {
21.         int u, v, w;
22.         dist[s] = 0;
23.         for (int i = 1; i <= n - 1; i++) {
24.             for (int j = 0; j < m; j++) {
25.                 u = graph[j].source;
26.                 v = graph[j].target;
27.                 w = graph[j].weight;
28.                 if (dist[u] != INF && dist[u] + w < dist[v]) {
29.                     dist[v] = dist[u] + w;
30.                     path[v] = u;
31.                 }
32.             }
33.         }
```

*// to be continued*

# Source Code Bellman-Ford

## Thuật toán chính Bellman-Ford (part 2)

```
// kiểm tra chu trình âm
34.         for (int i = 0; i < m; i++) {
35.             u = graph[i].source;
36.             v = graph[i].target;
37.             w = graph[i].weight;
38.             if (dist[u] != INF && dist[u] + w < dist[v]) {
39.                 return false;
40.             }
41.         }
42.         return true;
43.     }
```



# Source Code Bellman-Ford

## Hàm main (part 1)

```
44.     public static void main(String[] args) {  
45.         Scanner sc = new Scanner(System.in);  
46.         n = sc.nextInt();  
47.         m = sc.nextInt();  
48.         graph = new Edge[m];  
49.         Arrays.fill(dist, INF);  
50.         Arrays.fill(path, -1);  
51.         int u, v, w;  
52.         for (int i = 0; i < m; i++) {  
53.             u = sc.nextInt();  
54.             v = sc.nextInt();  
55.             w = sc.nextInt();  
56.             graph[i] = new Edge(u, v, w);  
57.         }  
  
    // to be continued
```



# Source Code Bellman-Ford

## Hàm main (part 2)

```
58.         int s = 0, t = 4;
59.         boolean res = BellmanFord(s);
60.         if (!res) {
61.             System.out.println("Graph contains negative weight cycle");
62.         }
63.         else {
64.             System.out.println(dist[t]);
65.         }
66.     }
67. }
```



# Hỏi đáp

