

# LECTURE 10

## BELLMAN-FORD ALGORITHM



Phạm Nguyễn Sơn Tùng

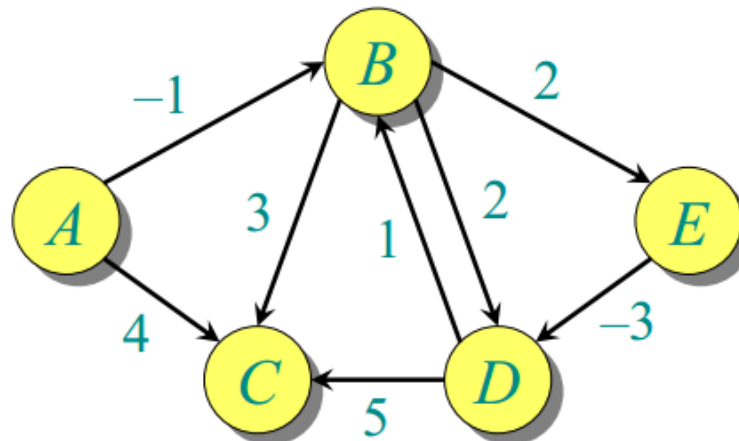
Email: [sontungtn@gmail.com](mailto:sontungtn@gmail.com)

# Bellman-Ford

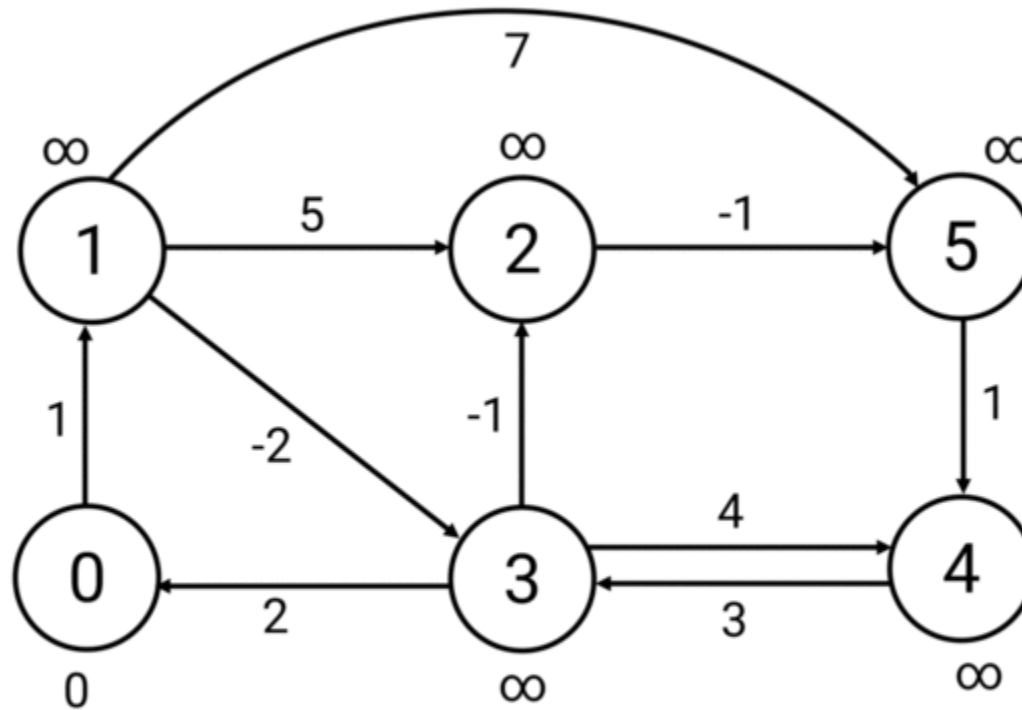
Thuật toán **Bellman-Ford** là thuật toán tìm đường đi có chi phí nhỏ nhất từ **một đỉnh** đến **tất cả các đỉnh** còn lại trong đồ thị có hướng hoặc vô hướng, có trọng số (trọng số có thể dương **hoặc âm**).

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.

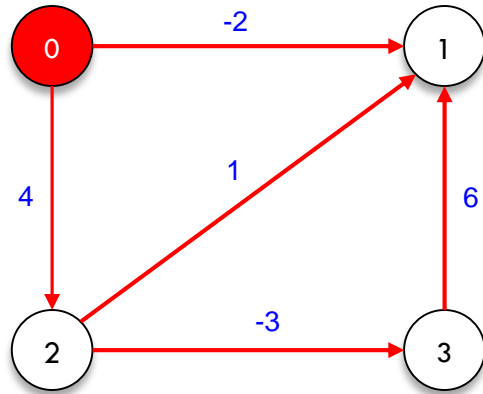


# Mô phỏng cách chạy thuật toán



# Ý tưởng của thuật toán

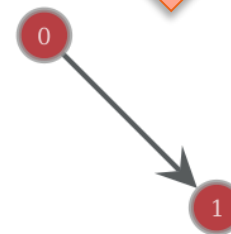
Xuất phát từ một đỉnh bất kỳ. Duyệt qua **toàn bộ cạnh** đồ thị.



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.



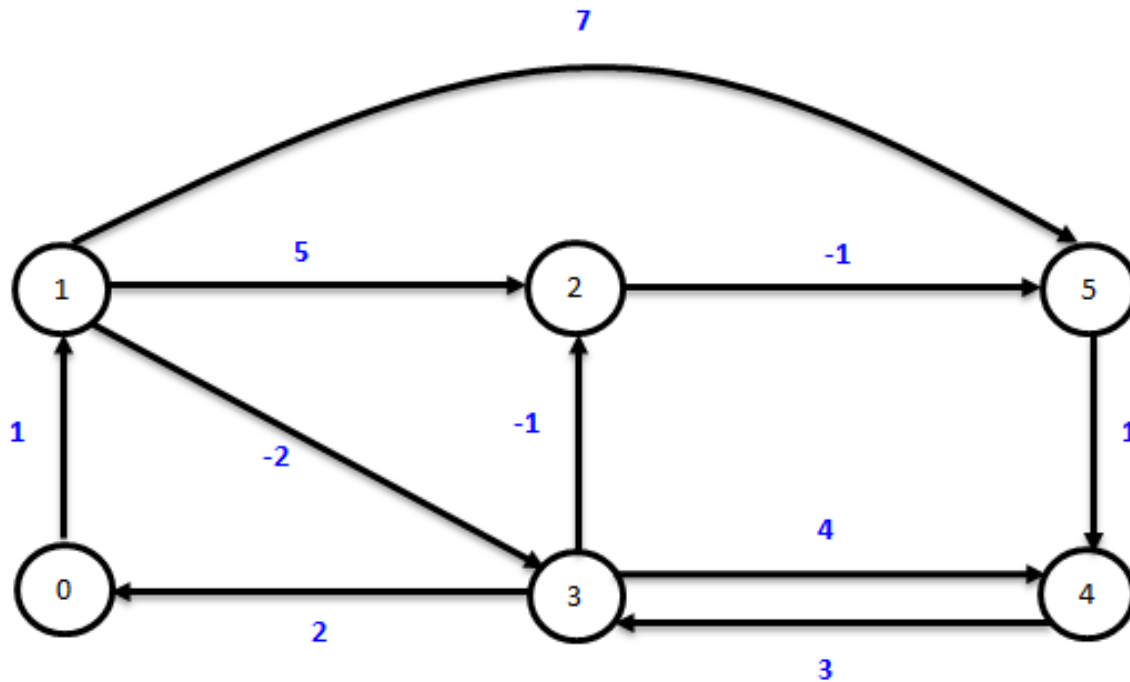
Đỉnh cha	0	1	2	3
Lưu vết	-1	0	-1	-1

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.

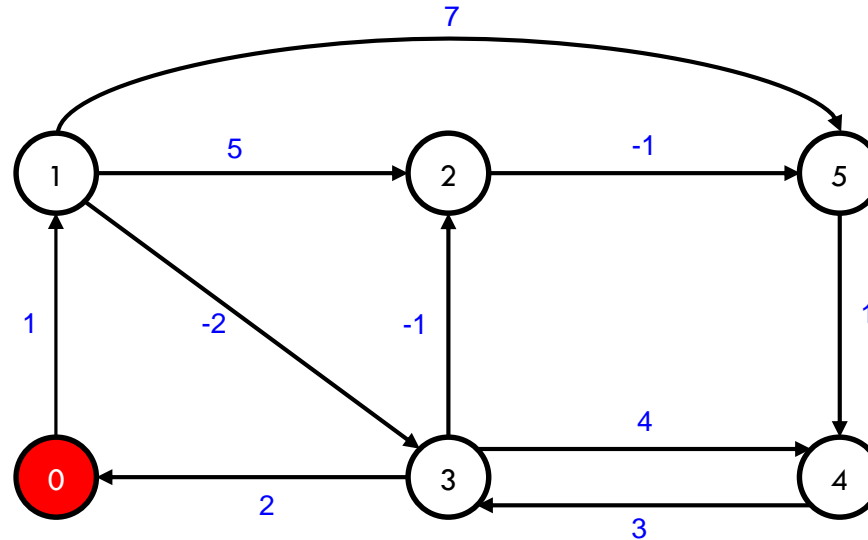
Mảng chứa chi phí đường đi **dist**.

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**

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

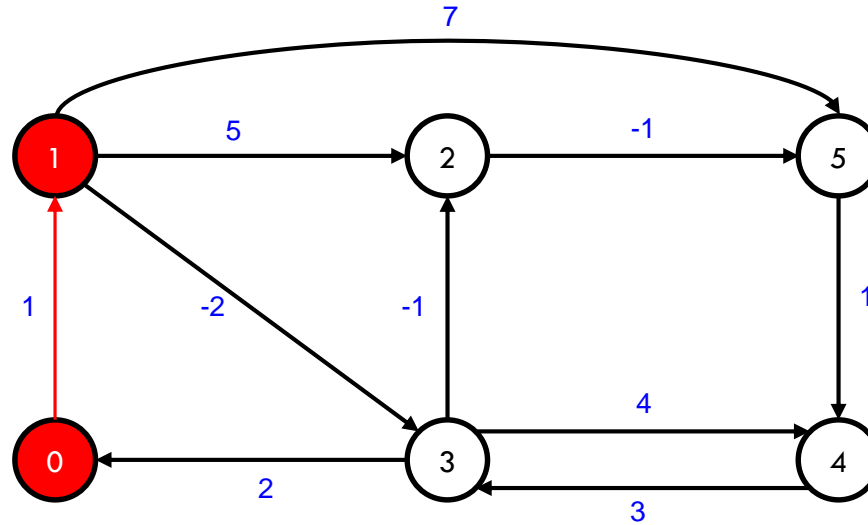
# **BƯỚC 1**

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

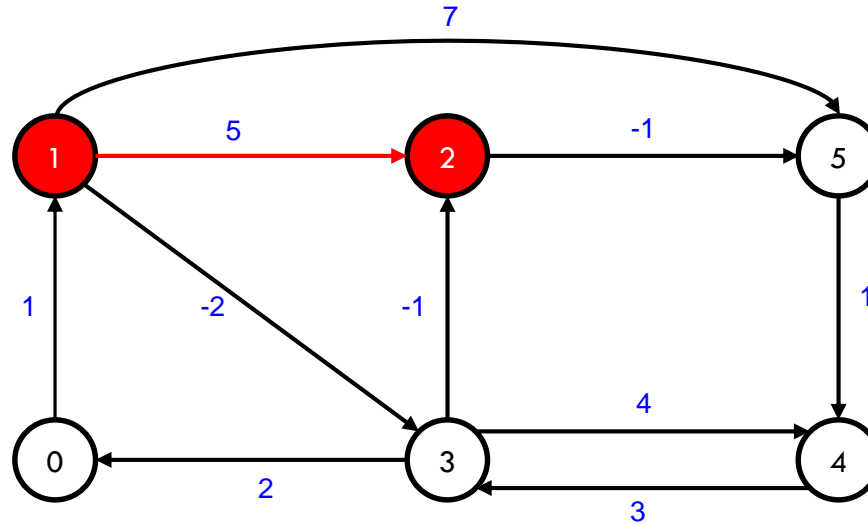
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 1)  $\text{dist}[1] = 1$ .

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  $\text{path}[1] = 0$ .

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

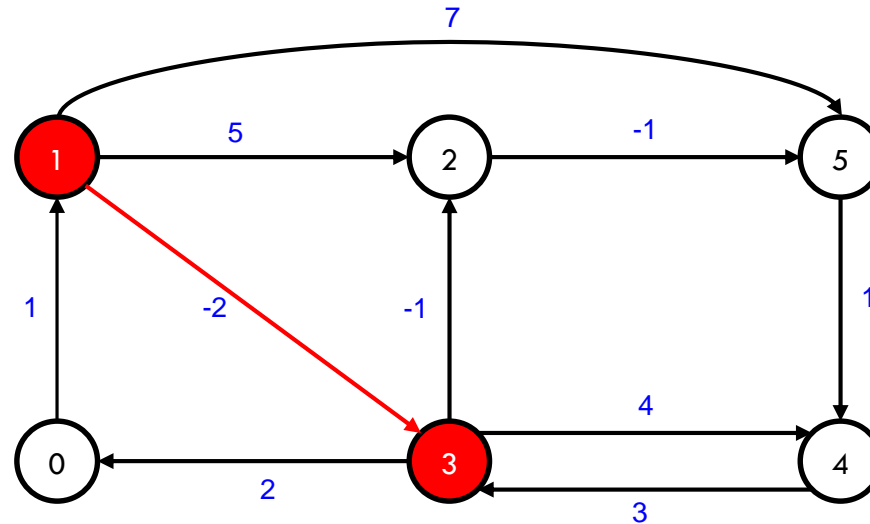
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 2)  $\text{dist}[2] = 6$ .

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  $\text{path}[2] = 1$ .

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

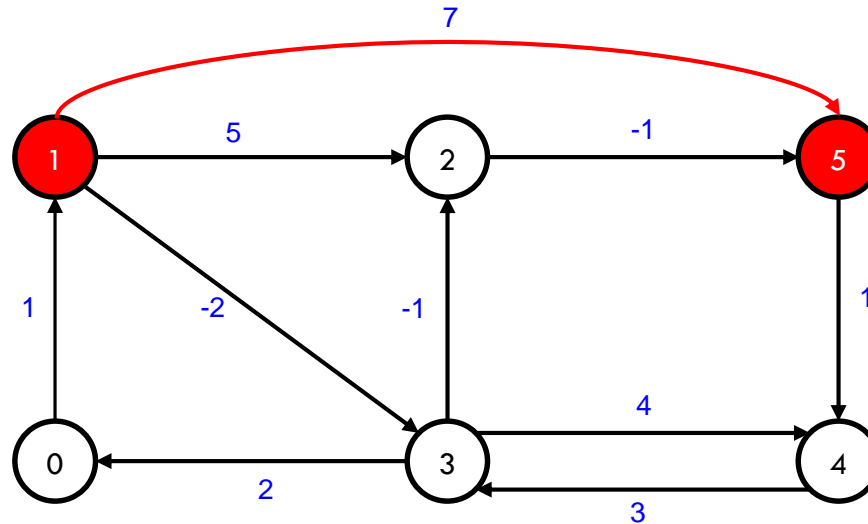
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 3)  $\text{dist}[3] = -1$ .

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  $\text{path}[3] = 1$ .

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)  $\text{dist}[5] = 8$ .

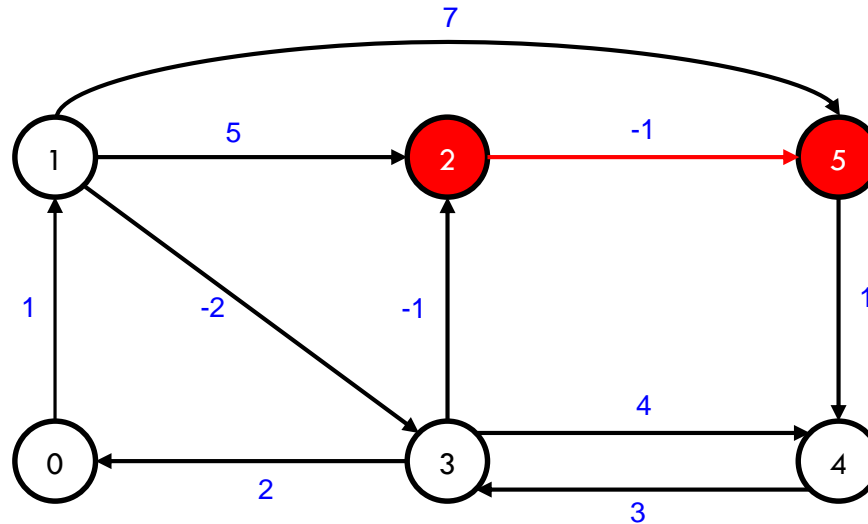
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	8

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

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

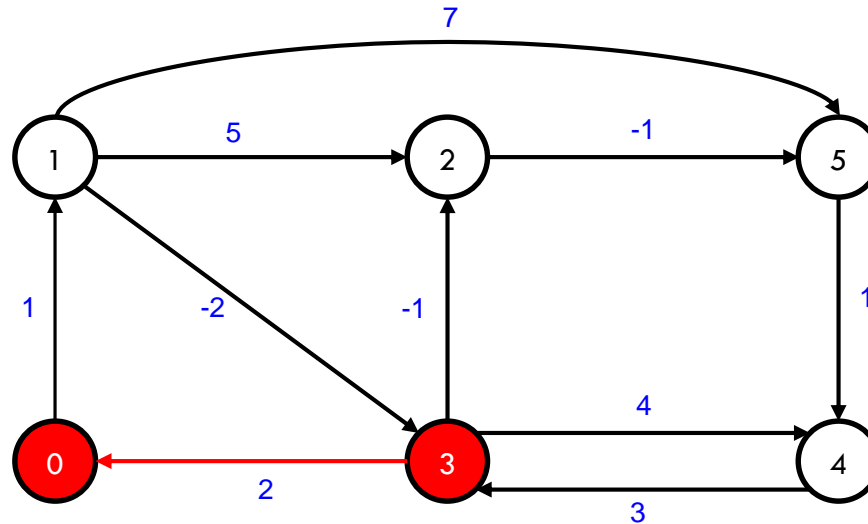
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 5)  $\text{dist}[5] = 5$ .

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  $\text{path}[5] = 2$ .

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)

dist

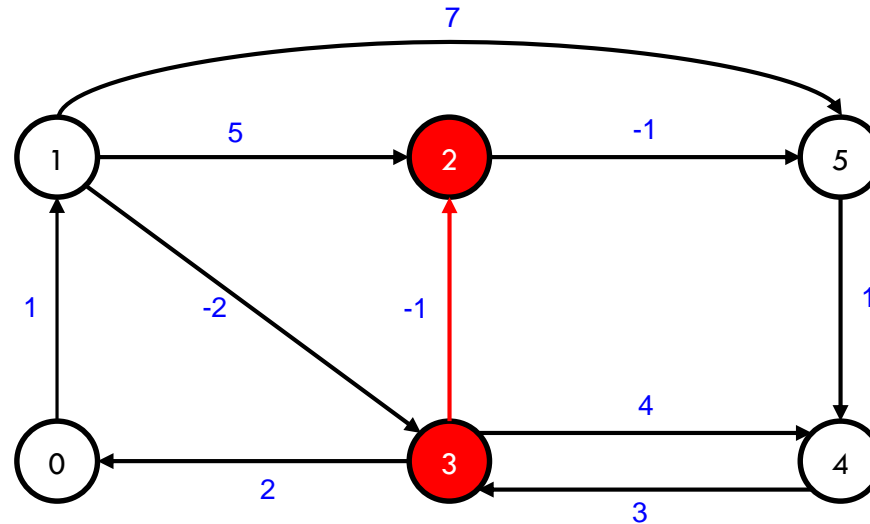
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	6	-1	$\infty$	5

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 3, v = 0, w = 2$ ) 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  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = -1 + -1 = -2$ .

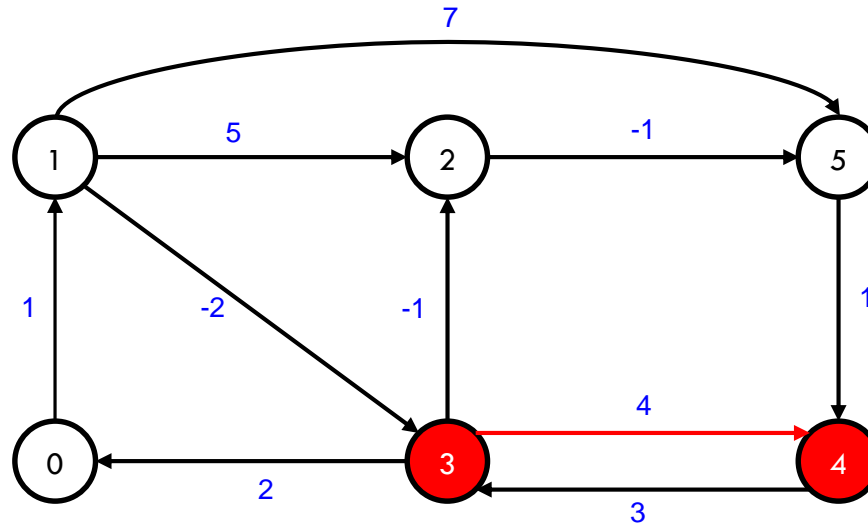
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 2)  $\text{dist}[2] = -2$ .

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  $\text{path}[2] = 3$ .

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)

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

Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 3, v = 4, w = 4$ ) 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  $\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + w = -1 + 4 = 3$ .

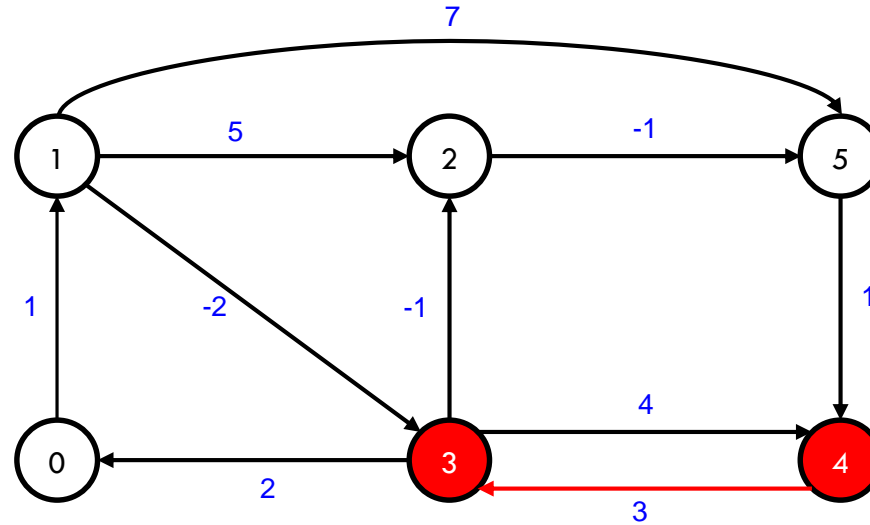
Cập nhật chi phí đỉnh đang xét (đỉnh 4)  $\text{dist}[4] = 3$ .

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  $\text{path}[4] = 3$ .

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

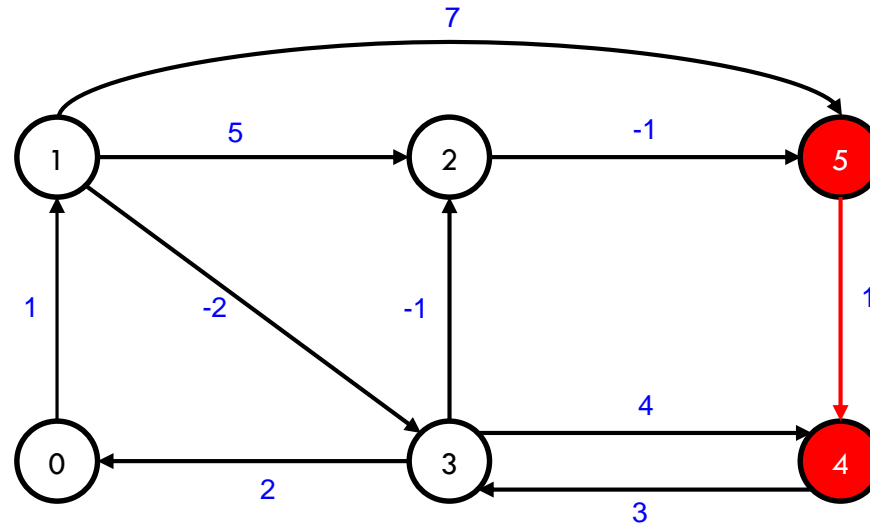
Lấy cạnh tiếp theo của **graph** ( $u = 4, v = 3, w = 3$ ) để xem xét:

- 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.



# Bước 1: 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)

dist

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

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

- Nếu chi phí tại **dist[u]** khác  $\infty$  (5 khác  $\infty$ ) ✓
- Và chi phí **dist[u] + w < dist[v]** ( $5 + 1 > 3$ ) ✗

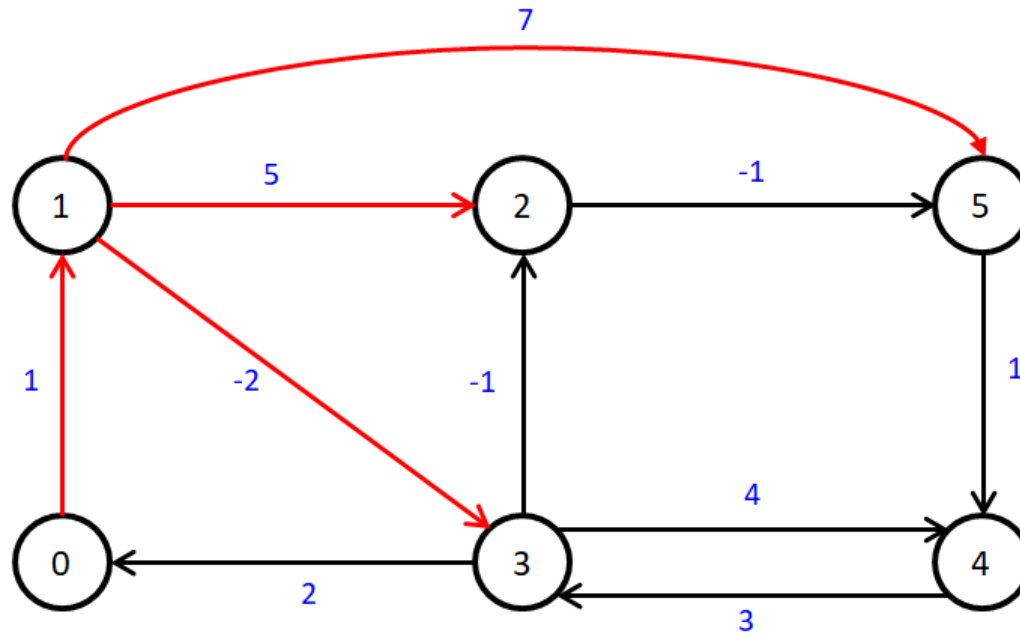
→ Không cập nhật.

# **BƯỚC 2**

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

## Bước 2: Chạy thuật toán

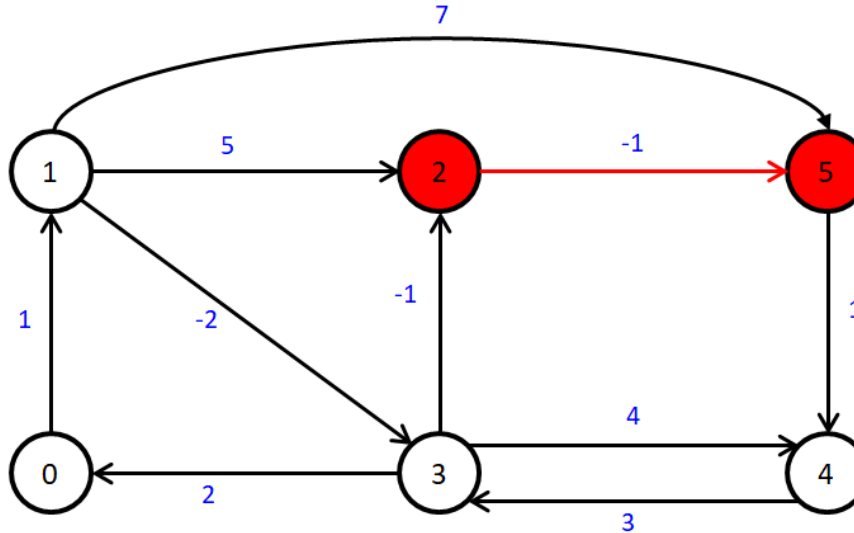
Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt với  $j=0, j=1, j=2, j=3$ .



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)  $\text{dist}[5] = -3$ .

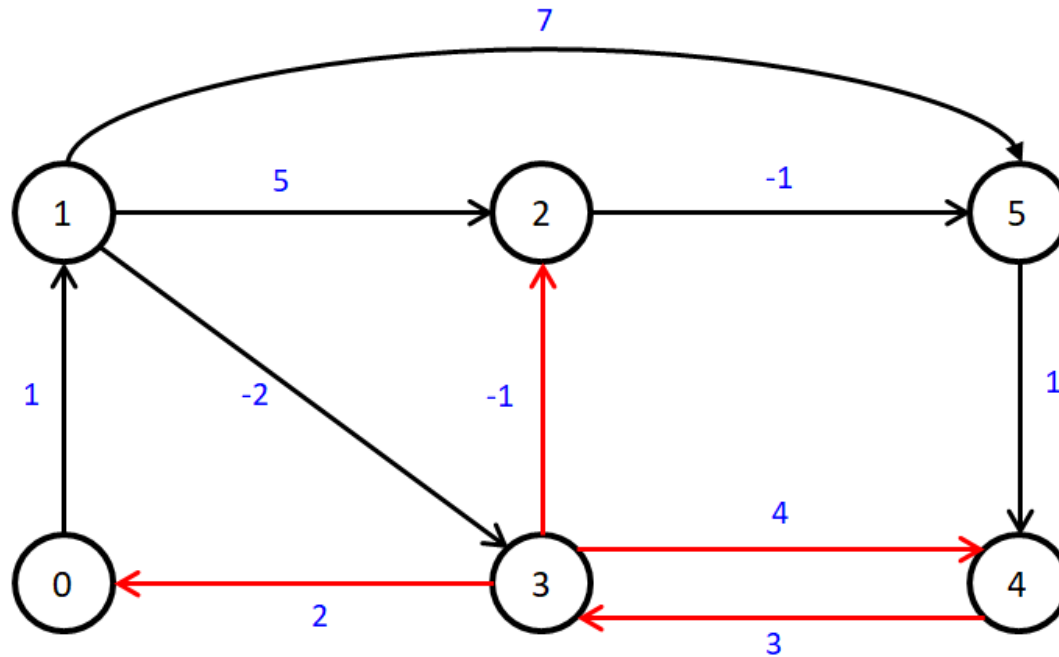
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	3	-3

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

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

## Bước 2: Chạy thuật toán

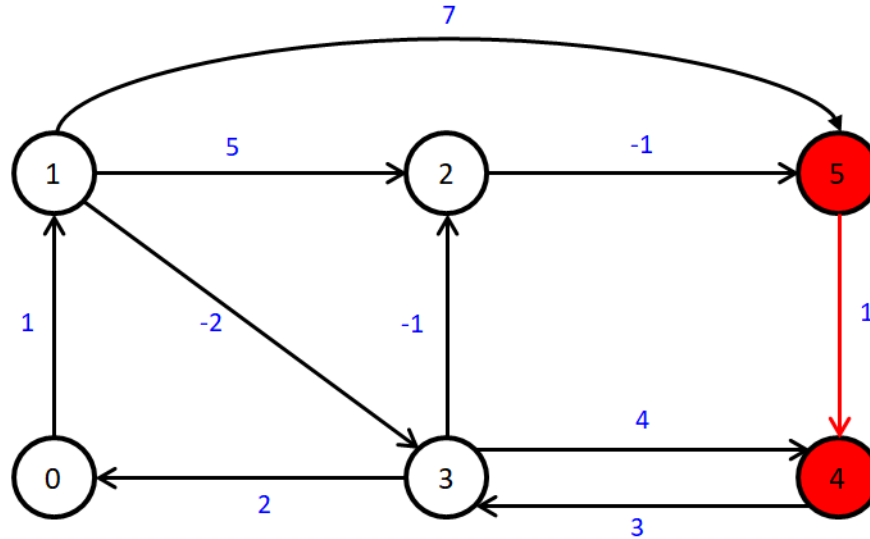
Tương tự như bước 1. Chạy vòng lặp lần lượt với  $j=5, j=6, j=7, j=8$ .



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)

dist

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)  $\text{dist}[4] = -2$ .

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  $\text{path}[4] = 5$ .

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

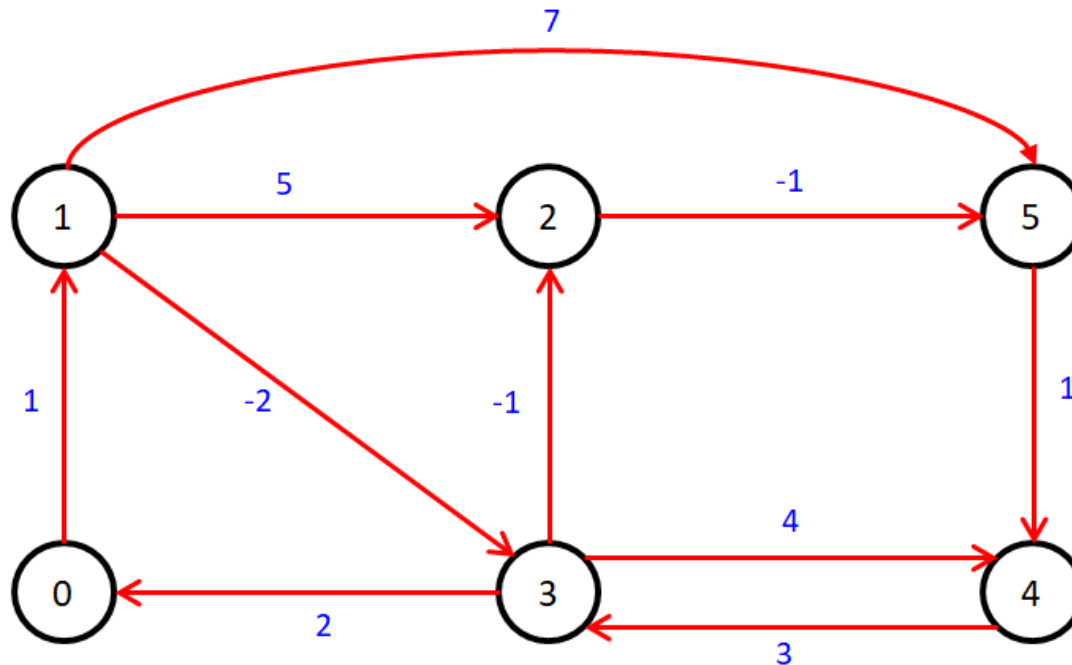


# **BƯỚC 3**

## **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.

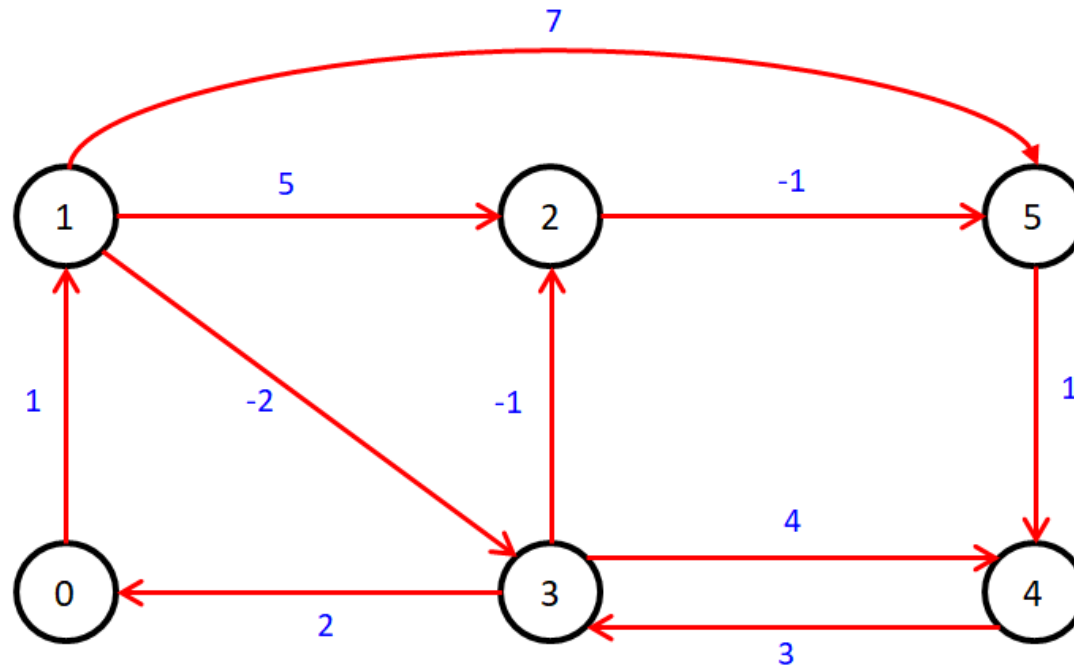
# **BƯỚC 4**

## **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.

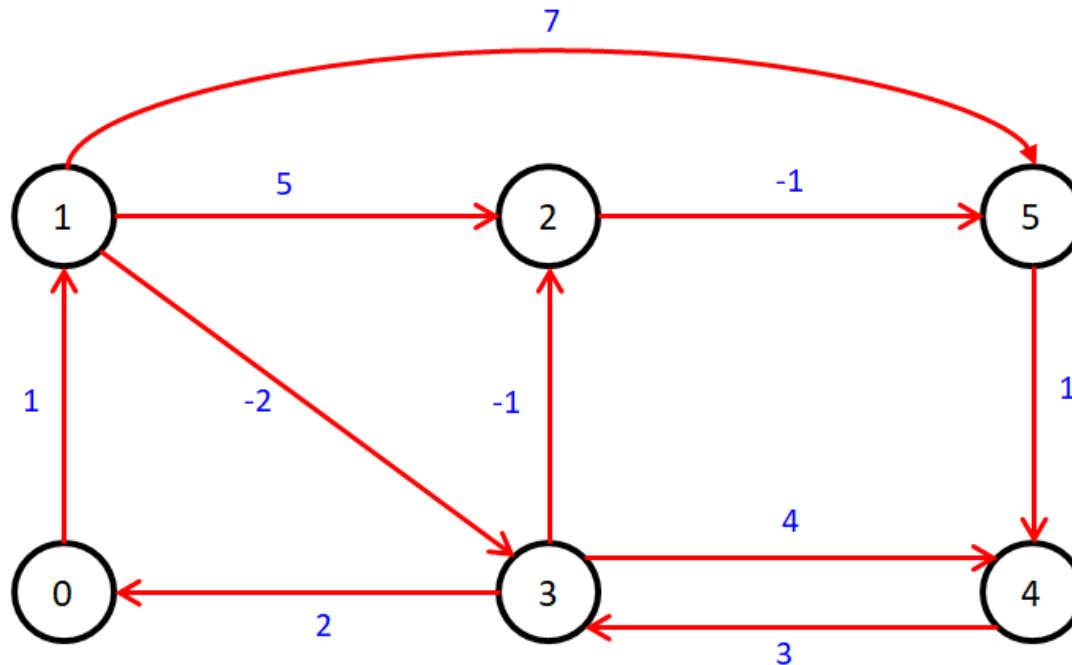
# **BƯỚC 5**

## **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

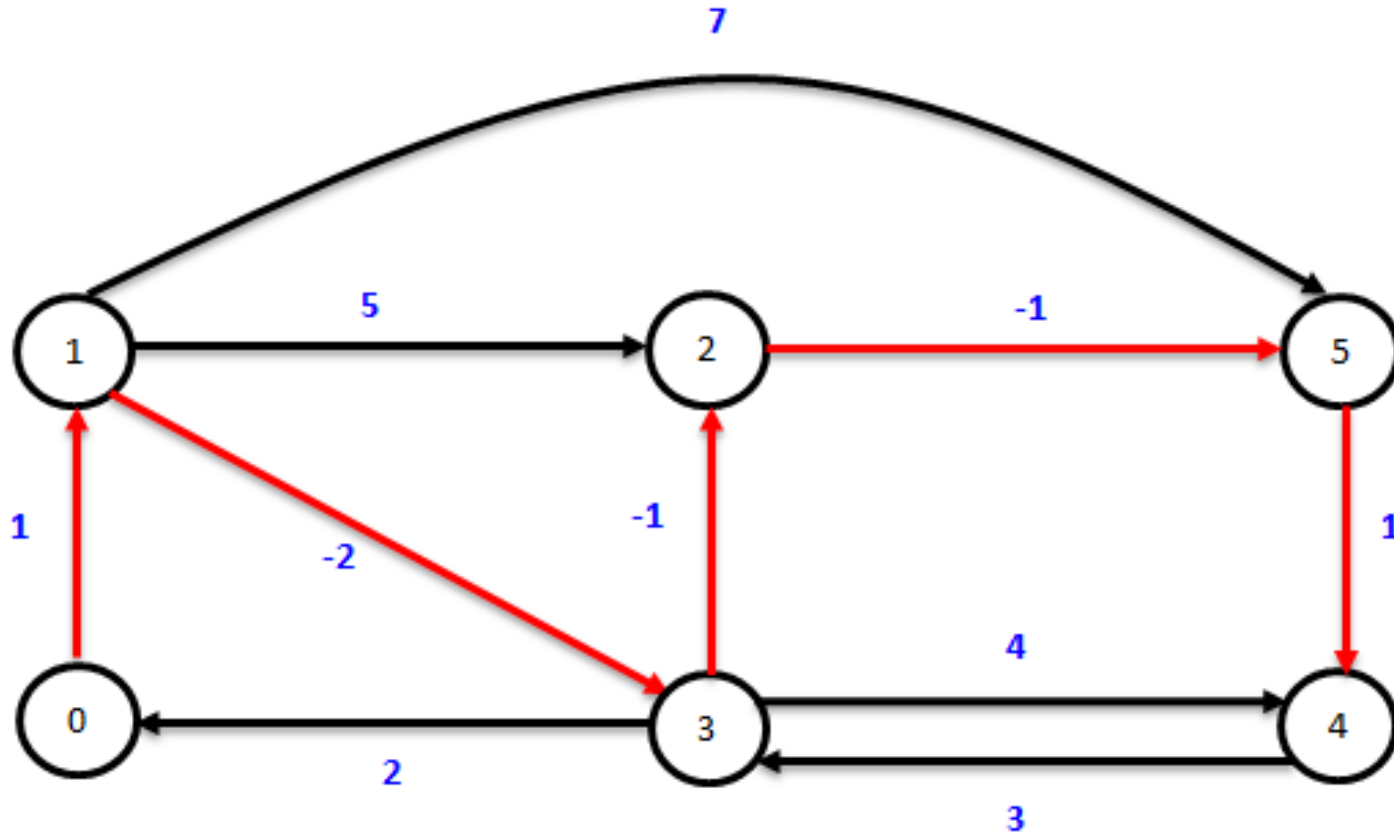
dist

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

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

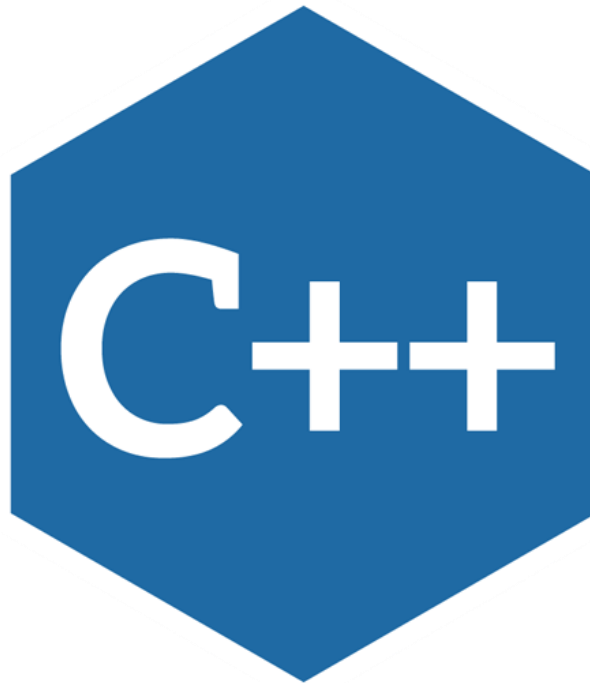
# Đường đi trên đồ thị

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





# MÃ NGUỒN MINH HỌA BẰNG C++



# Source Code Bellman-Ford

Khai báo thư viện và các biến toàn cục:

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



# Source Code Bellman-Ford

## Thuật toán chính Bellman-Ford (part 1)

```
16. bool BellmanFord(int s)
17. {
18.     int u, v, w;
19.     dist[s] = 0;
20.     for (int i = 1; i <= n - 1; i++)
21.     {
22.         for (int j = 0; j < m; j++)
23.         {
24.             u = graph[j].source;
25.             v = graph[j].target;
26.             w = graph[j].weight;
27.             if (dist[u] != INF && (dist[u] + w < dist[v])) {
28.                 dist[v] = dist[u] + w;
29.                 path[v] = u;
30.             }
31.         }
32.     }
    // 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.  
33.     for (int i = 0; i < m; i++)  
34.     {  
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.     return true;  
42. }
```



# Source Code Bellman-Ford



```
43. int main()
44. {
45.     int s, t, u, v, w;
46.     cin >> n >> m;
47.     for (int i = 0; i < m; i++)
48.     {
49.         cin >> u >> v >> w;
50.         graph.push_back(Edge(u, v, w));
51.     }
52.     s = 0; t = 4;
53.     bool res = BellmanFord(s);
54.     if (res == false)
55.         cout << "Graph contains negative weight cycle" << endl;
56.     else
57.         cout << dist[t] << endl;
58.     return 0;
59. }
```

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



# Source Code Bellman-Ford



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



# Source Code Bellman-Ford

Hàm main.

```
30. if __name__ == '__main__':
31.     n, m = map(int, input().split())
32.     for i in range(m):
33.         u, v, w = map(int, input().split())
34.         graph.append(Edge(u, v, w))
35.     s, t = 0, 4
36.     res = BellmanFord(s)
37.     if not res:
38.         print("Graph contains negative weight cycle")
39.     else:
40.         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.
8.     public Edge(int source, int target, int weight) {
9.         this.source = source;
10.        this.target = target;
11.        this.weight = weight;
12.    }
13. }
```



# Source Code Bellman-Ford



```
14. public class Main {
15.     private static final int INF = (int)1e9;
16.     private static final int MAX = 105;
17.     private static int[] dist = new int[MAX];
18.     private static Edge[] graph;
19.     private static int n, m;
20.     private static int[] path = new int[MAX];
21.     private static boolean BellmanFord(int s) {
22.         int u, v, w;
23.         dist[s] = 0;
24.         for (int i = 1; i <= n - 1; i++) {
25.             for (int j = 0; j < m; j++) {
26.                 u = graph[j].source;
27.                 v = graph[j].target;
28.                 w = graph[j].weight;
29.                 if (dist[u] != INF && dist[u] + w < dist[v]) {
30.                     dist[v] = dist[u] + w;
31.                     path[v] = u;
32.                 }
33.             }
34.         }
```

*// to be continued*

# Source Code Bellman-Ford

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

```
// kiểm tra chu trình âm
35.     for (int i = 0; i < m; i++) {
36.         u = graph[i].source;
37.         v = graph[i].target;
38.         w = graph[i].weight;
39.         if (dist[u] != INF && dist[u] + w < dist[v]) {
40.             return false;
41.         }
42.     }
43.     return true;
44. }
```



# Source Code Bellman-Ford

## Hàm main (part 1)

```
45.     public static void main(String[] args) {
46.         Scanner sc = new Scanner(System.in);
47.         n = sc.nextInt();
48.         m = sc.nextInt();
49.         graph = new Edge[m];
50.         Arrays.fill(dist, INF);
51.         Arrays.fill(path, -1);
52.         int u, v, w;
53.         for (int i = 0; i < m; i++) {
54.             u = sc.nextInt();
55.             v = sc.nextInt();
56.             w = sc.nextInt();
57.             graph[i] = new Edge(u, v, w);
58.         }
        // to be continued
```



# Source Code Bellman-Ford

## Hàm main (part 2)

```
59.         int s = 0, t = 4;
60.         boolean res = BellmanFord(s);
61.         if (!res) {
62.             System.out.println("Graph contains negative weight cycle");
63.         }
64.         else {
65.             System.out.println(dist[t]);
66.         }
67.     }
68. }
```



# Hỏi đáp

