

LECTURE 12

FLOYD-WARSHALL ALGORITHM

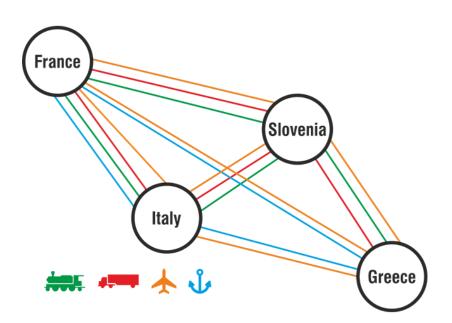
Phạm Nguyễn Sơn Tùng

Email: sontungtn@gmail.com



Định nghĩa Floyd-Warshall

Thuật toán Floy Warshall là thuật toán tìm đường đi ngắn nhất của tất cả các cặp đỉnh trong đồ thị có hướng có trọng số (trọng số có thể dương hoặc âm).

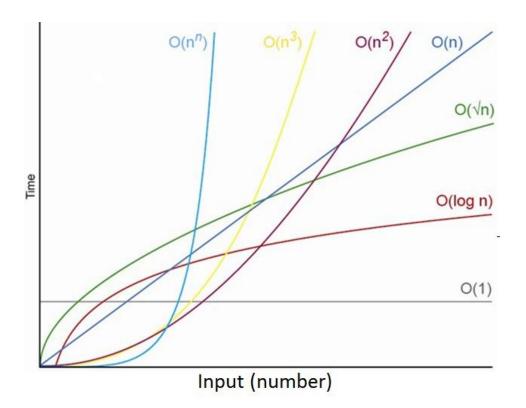




Độ phức tạp của Floyd-Warshall

Độ phức tạp: O (V3)

• Với V (Vertex) là số đỉnh.





Ý tưởng của thuật toán

Thuật toán dùng phương pháp Quy Hoạch Động (Dynamic Programming) lưu tất cả các kết quả có được ban đầu vào ma trận.

Nếu tồn tại một cách để đi từ nút a đến nút b và cách để đi từ nút b đến nút c, thì sẽ có cách đi từ nút a đến nút c.

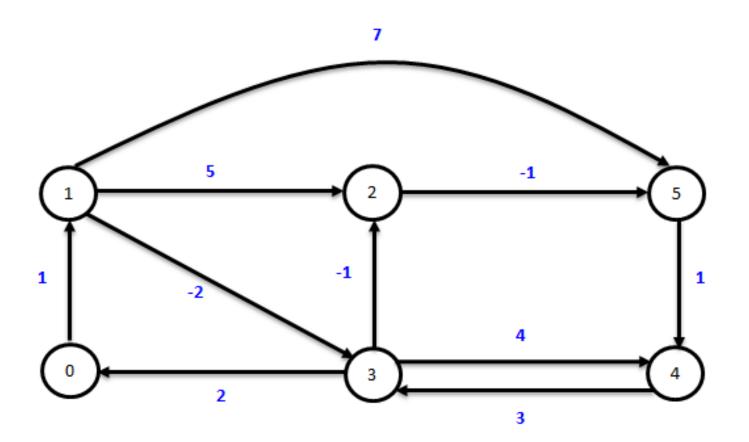
Dò tìm đường đi bằng cách thử qua các đỉnh trung gian, nếu phát hiện đường đi mới ngắn hơn thì cập nhật đường đi mới và chỉnh sửa các thông tin cần thiết.

Trong quá trình cập nhật chi phí, tiến hành **lưu đỉnh cha** của đỉnh kề. Kết quả lưu lại cuối cùng là đường đi với chi phí nhỏ nhất đi từ đỉnh xuất phát đến tất cả các đỉnh trong đồ thị.



Bài toán minh họa

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





BƯỚC 0: CHUẨN BỊ DỮ LIỆU



Bước 0: Chuẩn bị dữ liệu (1)

Từ ma trận kề cho trước, chuyển thông tin vào các cấu trúc dữ liệu cần thiết.

6					
0	1	∞	∞	∞	∞
∞	0	5	-2	∞	7
∞	∞	0	∞	∞	-1
2	∞	-1	0	4	∞
∞	∞	∞	3	0	∞
∞	∞	∞	∞	1	0



Bước 0: Chuẩn bị dữ liệu (2)

Chuyển ma trận kề vào graph.

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



Bước 0: Chuẩn bị dữ liệu (3)

Ma trận chứa chi phí đường đi dist chuyển từ ma trận graph.

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



Bước 0: Chuẩn bị dữ liệu (4)

Ma trận lưu vết đường đi path, đỉnh nào có liên kết với nhau thì giá trị cha đỉnh đó là chính nó, ngược lại là -1.

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



BƯỚC 1 CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA MA TRẬN KỀ LẦN 1



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





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





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





$$dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j] \times$$
 ∞

$$j=3$$

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





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





$$dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j] \times$$
 ∞

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





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





$$dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j] \times$$
 ∞

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





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







$$path[i][j] = path[k][j]$$

Cập nhật giá trị đỉnh cha trong mảng path[i][j] = 0.

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	-1	-1	-1	-1
1	-1	-1	1	1	-1	1
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	-1-> 0	3	-1	3	-1
4	-1	-1	-1	4	-1	-1
5	-1	-1	-1	-1	5	-1



dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j] X

$$j=0$$

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





dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j] X

$$j=0$$

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





BƯỚC 2 CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA MA TRẬN KỀ LẦN 2



	0	1	2	3	4	5
0	0	1	∞->6	∞	∞	∞
1	∞	0	5	-2	∞	7
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	∞
4	∞	∞	∞	3	0	∞
5	∞	∞	∞	∞	1	0





1

$$path[i][j] = path[k][j]$$

Cập nhật giá trị đỉnh cha trong mảng path[i][j] = 1.

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	-1-> 1	-1	-1	-1
1	-1	-1	1	1	-1	1
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	0	3	-1	3	-1
4	-1	-1	-1	4	-1	-1
5	-1	-1	-1	-1	5	-1





	0	1	2	3	4	5
0	0	1	6	∞ ->-1	∞	∞
1	∞	0	5	-2	∞	7
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	∞
4	∞	∞	∞	3	0	∞
5	∞	∞	∞	∞	1	0





2

$$path[i][j] = path[k][j]$$

Cập nhật giá trị đỉnh cha trong mảng path[i][j] = 1.

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	1	-1->1	-1	-1
1	-1	-1	1	1	-1	1
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	0	3	-1	3	-1
4	-1	-1	-1	4	-1	-1
5	-1	-1	-1	-1	5	-1





	0	1	2	3	4	5
0	0	1	6	-1	∞	∞->8
1	∞	0	5	-2	∞	7
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	∞
4	∞	∞	∞	3	0	∞
5	∞	∞	∞	∞	1	0





3

$$path[i][j] = path[k][j]$$

Cập nhật giá trị đỉnh cha trong mảng path[i][j] = 1.

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	1	1	-1	-1->1
1	-1	-1	1	1	-1	1
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	0	3	-1	3	-1
4	-1	-1	-1	4	-1	-1
5	-1	-1	-1	-1	5	-1





4 dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j]

7

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	6	-1	∞	8
1	∞	0	5	-2	∞	7
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	∞->10
4	∞	∞	∞	3	0	∞
5	∞	∞	∞	∞	1	0





4

$$path[i][j] = path[k][j]$$

Cập nhật giá trị đỉnh cha trong mảng path[i][j] = 1.

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	1	1	-1	1
1	-1	-1	1	1	-1	1
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	0	3	-1	3	-1->1
4	-1	-1	-1	4	-1	-1
5	-1	-1	-1	-1	5	-1





BƯỚC 3 CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA MA TRẬN KỀ LẦN 3



Có 3 giá trị trong ma trận dist cần cập nhật ở khi k = 2.

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	6	-1	∞	(8) 5
1	∞	0	5	-2	∞	(7) 4
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	(10) -2
4	∞	∞	∞	3	0	∞
5	∞	∞	∞	∞	1	0



Tương tự cũng sẽ có 3 giá trị trong ma trận path cần cập nhật khi k=2.

j

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	1	1	-1	(1) 2
1	-1	-1	1	1	-1	(1) 2
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	0	3	-1	3	(1) 2
4	-1	-1	-1	4	-1	-1
5	-1	-1	-1	-1	5	-1



BƯỚC 4 CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA CÁC DANH SÁCH KỀ LẦN 4



Bước 4: Chạy thuật toán (k=3)

Có 11 giá trị trong ma trận dist cần cập nhật ở khi k = 3.

j

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	(6) -2	-1	(∞) 3	(5) -3
1	(∞) 0	0	(5) -3	-2	(∞) 2	(4) -4
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	-2
4	(∞) 5	(∞) 6	(∞) 2	3	0	(∞) 1
5	∞	∞	∞	∞	1	0



Bước 4: Chạy thuật toán (k=3)

Tương tự cũng sẽ có 11 giá trị trong ma trận path cần cập nhật khi k=3.

	i	i	
		ı	
		ı	
	J	J	

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



BƯỚC 5 CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA CÁC DANH SÁCH KỀ LẦN 5



Bước 5: Chạy thuật toán (k=4)

Có 4 giá trị trong ma trận dist cần cập nhật ở khi k = 4.

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	-2	-1	3	-3
1	0	0	-3	-2	2	-4
2	∞	∞	0	∞	∞	-1
3	2	3	-1	0	4	-2
4	5	6	2	3	0	1
5	(∞) 6	(∞) 7	(∞) 3	(∞) 4	1	0



Bước 5: Chạy thuật toán (k=4)

Tương tự cũng sẽ có 4 giá trị trong ma trận path cần cập nhật khi k=4.

j

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	3	1	3	2
1	3	-1	3	1	3	2
2	-1	-1	-1	-1	-1	2
3	3	0	3	-1	3	2
4	3	0	3	4	-1	2
5	(-1) 3	(-1) 0	(-1) 3	(-1) 4	5	-1



BƯỚC 6 CHẠY VÒNG LẶP DUYỆT QUA CÁC DANH SÁCH KỀ LẦN 6



Bước 6: Chạy thuật toán (k=5)

Có 7 giá trị trong ma trận dist cần cập nhật ở khi k = 5.

j

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	-2	-1	(3) -2	-3
1	0	0	-3	-2	(2) -3	-4
2	(∞) 5	(∞) 6	0	(∞) 3	(∞) 0	-1
3	2	3	-1	0	(4) -1	-2
4	5	6	2	3	0	1
5	6	7	3	4	1	0



Bước 6: Chạy thuật toán (k=5)

Tương tự cũng sẽ có 7 giá trị trong ma trận path cần cập nhật khi k=5.

j

	0	1	2	3	4	5
0	-1	0	3	1	(3) 5	2
1	3	-1	3	1	(3) 5	2
2	(-1) 3	(-1) 0	-1	(-1) 4	(-1) 5	2
3	3	0	3	-1	(3) 5	2
4	3	0	3	4	-1	2
5	3	0	3	4	5	-1



Kết quả cuối cùng

Mảng chứa chi phí đường đi tất cả cặp đỉnh dist.

	0	1	2	3	4	5
0	0	1	-2	-1	-2	-3
1	0	0	-3	-2	-3	-4
2	5	6	0	3	0	-1
3	2	3	-1	0	-1	-2
4	5	6	2	3	0	1
5	6	7	3	4	1	0



Kết quả cuối cùng

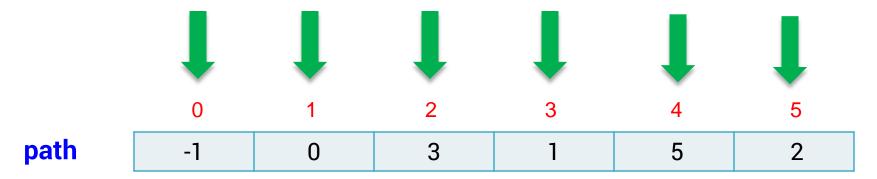
Mảng lưu vết đỉnh cha của tất cả các cặp đỉnh path.

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



In ra đường đi

Tìm đường đi ngắn nhất từ 0 đến 4.



dist

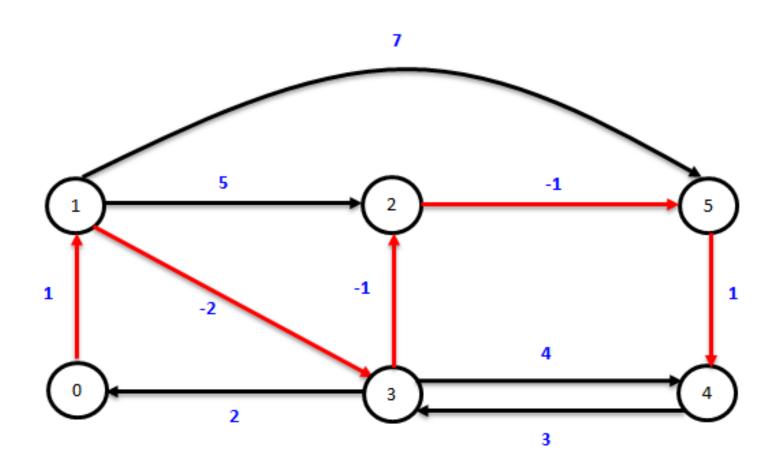
Đỉnh	0	1	2	3	4	5
Chi phí	0	1	-2	-1	-2	-3



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

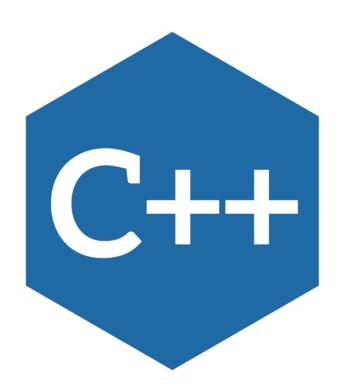


Đường đi trên đô thị





MÃ NGUỒN MINH HỌA BẰNG C++





Khai báo thư viện và các biến toàn cục:

```
#include <algorithm>
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
#define MAX 105
#define INF 1e9
vector<vector<int> > graph;
vector<vector<int> > dist;
vector<vector<int> > path;
int n;
```



In đường đi:

```
void printPath(int s, int t)
{
    int b[MAX];
    int m = 0;
    while (s!=t)
        b[m++] = t;
        t = path[s][t];
    b[m++] = s;
    for (int i = m - 1; i >= 0; i--)
         cout << b[i] << " ";
```



Thuật toán chính Floyd-Warshall (part 1)

```
void FloydWarshall(vector<vector<int> > &graph, vector<vector<int> >
&dist)
    int i, j, k;
    for (i = 0; i < n; i++)
        for (j = 0; j < n; j++)
            dist[i][j] = graph[i][j];
            if (graph[i][j] != INF && i != j)
                path[i][j] = i;
            else
                 path[i][j] = -1;
```



Thuật toán chính Floyd-Warshall (part 2)

```
for (k = 0; k < n; k++)
    for (i = 0; i < n; i++)
        for (j = 0; j < n; j++)
            if (dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j])
                dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j];
                path[i][j] = path[k][j];
```



Hàm main (part 1)

```
int main()
    freopen("INPUT.INP", "rt", stdin);
    int temp;
    cin >> n;
    graph = vector<vector<int> >(n, std::vector<int>(n));
    dist = vector<vector<int> >(n, std::vector<int>(n));
    path = vector<vector<int> >(n, std::vector<int>(n));
    for (int i = 0; i<n; i++)</pre>
        for (int j = 0; j < n; j++)
            cin >> temp;
            if (temp==0 && i!=j)
                graph[i][j] = INF;
            else
                graph[i][j] = temp;
```



Hàm main (part 2)

```
FloydWarshall(graph, dist);
int s = 0;
int t = 4;
int result = dist[s][t];
printPath(s, t);
cout << result;
return 0;
}</pre>
```



MÃ NGUỒN MINH HỌA BẰNG PYTHON





Source Code Floyd-Warshall python

In đường đi:

```
import queue
MAX = 100
INF = int(1e9)
def printPath(s, t):
    b = []
    while s != t:
        b.append(t)
        t = path[s][t]
    b.append(s)
    for i in range (len (b) -1, -1, -1):
        print(b[i], end=' ' if i > 0 else '\n')
```



Source Code Floyd-Warshall python

Thuật toán chính Floyd-Warshall.

```
def FloydWarshall(graph, dist):
    for i in range(n):
        for j in range(n):
            dist[i][j] = graph[i][j]
            if graph[i][j] != INF and i != j:
                path[i][i] = i
            else:
                path[i][j] = -1
    for k in range(n):
        for i in range(n):
            for j in range(n):
                if dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j]:
                    dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j]
                    path[i][j] = path[k][j]
```



Source Code Floyd-Warshall python

Hàm main.

```
if __name__ == '__main ':
    n = int(input())
    graph = [[None for i in range(n)] for j in range(n)]
    dist = [[None for i in range(n)] for j in range(n)]
    path = [[None for i in range(n)] for j in range(n)]
    for i in range(n):
        line = list(map(int, input().split()))
        for j in range(n):
            graph[i][j] = INF if line[j] == 0 and i != j else line[j]
    FloydWarshall (graph, dist)
    s, t = 0, 4
    printPath(s, t)
    print(dist[s][t])
```



Hỏi đáp

