HƯỚNG DẪN THUẬT TOÁN DIJKSTRA TÌM ĐƯỜNG ĐI NGẮN NHẤT

1. Thuật toán Dijkstra

Cho G=(X,E) là một đồ thị có trọng số không âm gồm n đinh. Thuật toán Dijkstra dùng để tìm đường đi ngắn nhất giữa 2 đỉnh S và F trong đồ thị G như sau:

Gọi L là ma trận trọng lượng (với qui ước $L_{hk} = +\infty$ nếu không có cạnh nối từ đỉnh h đến đỉnh k). Ta sử dụng thêm hai mảng để lưu vết của quá trình tìm đường đi:

- Dodai[MAX] : lưu độ dài từ đỉnh đầu i đến các đỉnh trong đồ thị.
- Nhan[MAX] : lưu đỉnh liền trước nó trên đường đi.

Các bước thi hành thuật toán Dijkstra:

```
Bước 1: Gán T:= X và gán các nhãn: Dodai[S] = 0; Dodai[k] = +\infty \text{ với } \forall k \in X/\{S\}; Nhan[k] = -1, \ \forall K \in X
```

Bước 2: Nếu F ∉ T thì dừng và giá trị Dodai[F] là độ dài đường đi ngắn nhất từ S đến F và Nhan[F] lưu đỉnh nằm ngay trước F trên đường đi đó.

```
Bước 3: Chọn đỉnh v \in T sao cho Dodai[v] nhỏ nhất và gán T := T \setminus \{v\}.
```

Bước 4: $\forall k \in T$ và có cạnh nối từ v đến k:

```
Nếu Dodai[k] > Dodai[v] + L_{vk} thì Dodai[k] = Dodai[v] + L_{vk}; Nhan[k] = v; Cuối nếu
```

Cuối với moi

Trở về bước 2.

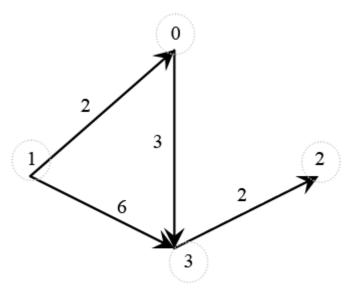
<u>Chú ý:</u> Khi thuật toán dừng, nếu Dodai $[F] = +\infty$ thì không tồn tại đường đi từ S đến F, nếu ngược lại thì Dodai[F] là độ dài đường đi ngắn nhất.

Ghi chú:

- Mảng Nhan[MAX] này tương ứng với mảng LuuVet[MAX] trong phần hướng dẫn code.
- Mång Dodai[MAX] này tương ứng với mång DoDaiDuongDiToi [MAX] trong phần hướng dẫn code.
- O Tập T tương ứng với mảng ChuaXet [MAX] trong phần hướng dẫn code.

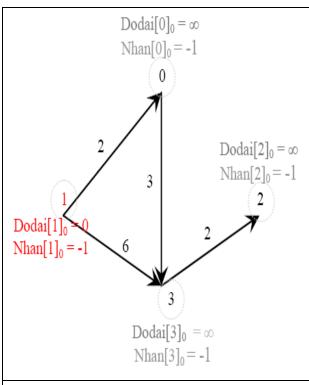
2. Ví dụ thi hành thuật toán Dijkstra

Cho đồ thị sau:



Tìm đường đi ngắn nhất từ đỉnh 1 đến đỉnh 2 trong đồ thị.

Hướng dẫn thuật toán Dijkstra



Bước 1: khởi tạo

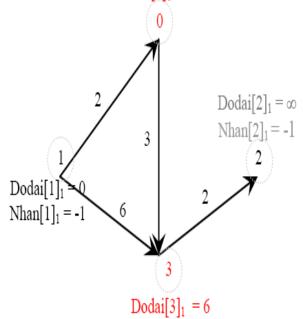
Khởi tạo đình 1 với độ dài min hiện tại là 0, và nhấn đính trước là chính nó (hoặc -1, điều này không quan trọng). Các đình còn lại đều được gán độ dài min là ∞. Dưới đây là bàng mô tả

T[]\step	0
0	0
1	1
2	2
3	3

Dodai \step	0
0	00
1	0
2	00
3	00

Nhan \step	0
0	-1
1	-1
2	-1
3	-1





 $Nhan[3]_1 = 1$

<u>Bước 2</u>: đính 2 vẫn thuộc T ta sang bước kế tiếp.

<u>Bước 3</u>: chọn đình có độ dài nó nhỏ nhất. Ở đây là đình 1, ta loại đình này ra.

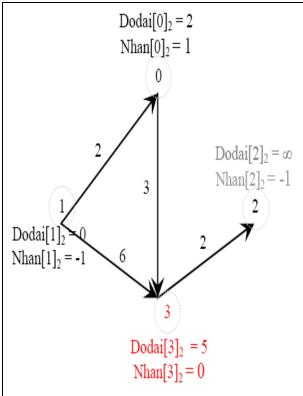
T][/step	0	1
0	0	0
1	1	1
2	2	2
3	3	3

<u>Bước 4</u>: Các đình còn lại đều có Dodai[] cực đại nên ta cập nhật lại như sau

Dodai[]\step	0	1
0	တ	2▼ر
1	0 <	→ 0
2	$^{\infty}$	→ 00
3	00	X 6

Nhan \step	0	1
0	-l	7 1
1	-1<	⊸- -1
2	-1->	- 1
3	-1	X 1

Hướng dẫn thuật toán Dijkstra



Bước 2 (lần 2): đình 2 vân thuộc T ta sang bước kê tiếp. Bước 3 (lần 2): trong T, chọn đình có độ dài nhỏ nhất. Ở đây là đình 0, nên:

T[]\step	0	1	2
0	0	0	0
1	1		
2	2	2	2
3	3	.3	3

<u>Bước 4 (lần 2)</u>: tinh độ dài từ định 0 vừa xét ở trên đến các định còn lại trong T.

Đình số 3 có chi phí mới là 2+3=5 nhỏ hơn chi phí cũ (6), vì vậy ta cập nhật lại đính này.

Dodai \step	0	1	2
U	90	▼ 2←	→ 2
1	0 <	\rightarrow 0 \leftarrow	→ 0
2	∞ <u>∠</u>	- CO	~ ∞
3	00	X 6	4 .5

Nhan[]\step	0	1	2
0	-1	, ₹ 1,	1
1	-1	→ -1 \	→ -1
2	-1	→-1—	> -1
3	-1	X 1	₹ 0

Bước 2 (lần 3): đình 2 vấn thuộc T ta sang bước kế tiếp.

<u>Bước 3 (lần 3)</u>: lấy đính 3 ra khói T vi có độ dài nhỏ
nhất:

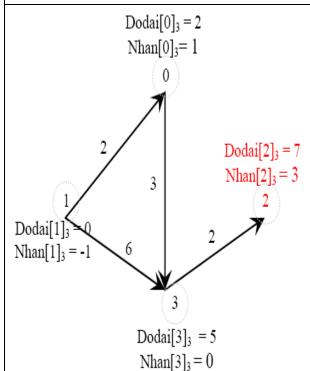
T[]\step	0	1	2	3
0	0	0		
1	1			
2	2	2	2	2
3	3	3	3	3

Bược 4 (lắn 3): tương tự ta cũng tinh độ dài từ định 3 đến đình còn lại trong T.

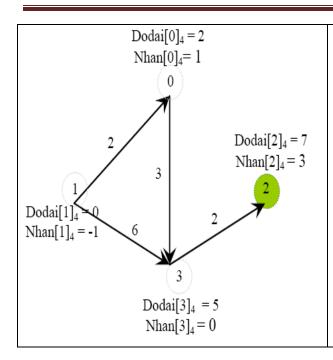
Đình số 2 có chi phí mới là 5+2=7 < ∞.

Dodai[]\step	-0	1	2	3
0	8	≠ 2√	≥ 2—	2
1	0	$\rightarrow 0 \leftarrow$	b 0-	− 0
2	\sim	<u></u> ∞ \	an	y 7
3	8	6	¥ 5∠	5

Nhan[]\step	0	1	2	3
0	-1	≠ 1、	1 —	→ 1
1	-1<	→-1 ~	→-1 —	
2	-1	→ -l—	<u>-</u> -1	y 3
3	-1	A 1	* o Z	- 0



Hướng dẫn thuật toán Dijkstra



Bước 2 (lần 4): đình 2 văn thuộc T.

Bước 3 (lắn 4): lấy đình 2 ra khỏi T vì có độ dài nhỏ nhất, lúc này

T]]\step	0	1	2	3	4
0	0	0			
1	1				
2	2	2	2	2	2
3	3	3	3		

Lục này định 2 không còn nằm trong T nữa, chúng tại kết thúc thuật toán.

Khi đó đường đi là 1**à** 0 **à** 3 **à** 2 với độ dài là 7.

-----HÉT-----