# 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 đỉnh. Thuật toán Dijkstra dùng để tìm đường đi ngắn nhất giữa 2 đỉnh S(Start) và F(Finish) trong đồ thị G như sau:

Ta sử dụng 1 mảng 1 chiều LuuVet dùng để lưu vết đường đi từ Sà F, 1 mảng 1 chiều khác với tên là ChuaXet dùng để đánh dấu đỉnh nào trong đồ thị đã xét rồi, đỉnh nào chưa xét trong quá trình tìm đường đi từ Sà F, 1 mảng DoDaiDuongDiToi để lưu lại độ dài nhỏ nhất trong quá trình tìm đường đi từ Sà F:

- LuuVet [MAX] : lưu đính liền trước nó trên đường đi.
- ChuaXet[MAX]: đánh dấu đỉnh nào trong đồ thị đã xét rồi, đỉnh nào chưa xét.
- DoDaiDuongDiToi [MAX] : lưu độ dài từ đỉnh đầu i đến các đỉnh trong đồ thị.

Các bước thi hành thuật toán Dijkstra:

Bước 1: Khởi tạo:

ChuaXet[i] = 0;  $\forall i \in X$ 

 $LuuVet[i] = -1; \forall i \in X$ 

DoDaiDuongDiToi[S] = 0;

 $DoDaiDuongDiToi[i] = +\infty \ v\acute{o}i \ \forall i {\in} \ X/\{S\};$ 

**Bước 2:** Nếu ChuaXet[F] == 1 (tức đã xét tới F) thì dừng và giá trị DoDaiDuongDiToi [F] là độ dài đường đi ngắn nhất từ S đến F và LuuVet[F] lưu đỉnh nằm ngay trước F trên đường đi đến F.

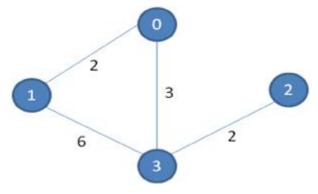
**Bước 3:** Chọn đỉnh  $v \in X$  sao cho ChuaXet[v] == 0 sao cho DoDaiDuongDiToi [v]nhỏ nhất và gán ChuaXet[v] = 1.

Bước 4: ∀k ∈ X mà ChuaXet[k] == 0 và có cạnh nối từ v đến k:
Nếu DoDaiDuongDiToi [k] > DoDaiDuongDiToi [v] + e(v,k) thì
DoDaiDuongDiToi [k] = DoDaiDuongDiToi [v] + e(v,k);
LuuVet [k] = v;
Cuối nếu
Cuối với mọi
Trở về bước 2.

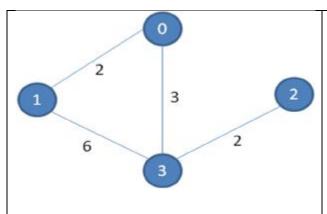
<u>Chú ý:</u> Khi thuật toán dừng, nếu DoDaiDuongDiToi  $[F] = +\infty$  thì không tồn tại đường đi từ S đến F, nếu ngược lại thì DoDaiDuongDiToi [F] là độ dài đường đi ngắn nhất.

# 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.

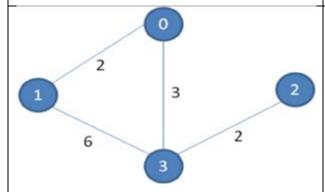


Bước 1: Khởi tạo

Khởi tạo đỉnh 1 với độ dài min hiện tại là 0, và nhãn đỉnh trước là -1. Các đỉnh còn lại đều được gán độ dài min là  $+\infty$ . Dưới đây là bảng mô tả:

Mảng\Chỉ số	0	1	2	3
ChưaXét	0	0	0	0
LưuVết	-1	-1	-1	-1
Độ dài	$+\infty$	0	$+\infty$	$+\infty$

Bước 2: Đỉnh 2 vẫn có giá trị ChuaXet[2] = 0 nên ta sang bước kế tiếp.



Bước 3: Chọn đỉnh có độ dài nó nhỏ nhất (trong mảng Độ dài) mà đỉnh giá trị chưa xét của nó là 0. Ở đây trong các đỉnh chưa xét đến là 0, 1, 2, 3. Đỉnh 1 có độ dài nhỏ nhất là 0.

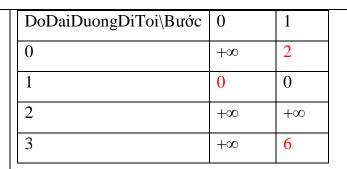
Ta xét giá trị ChuaXet[1] = 1.

Mảng\Chỉ số	0	1	2	3
ChưaXét	0	1	0	0
LưuVết	-1	-1	-1	-1
Độ dài	+∞	0	+∞	+∞

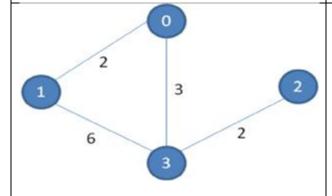
Bước 4: Từ đỉnh 1 ta có đường đi đến đỉnh 0 và đỉnh 3. Chi phí từ đỉnh Các đỉnh còn lại đều có

DoDaiDuongDiToi cực đại nên ta cập nhập lại như sau:

Mång\Chỉ số	0	1	2	3
ChưaXét	0	1	0	0
LưuVết	-1	-1	-1	-1
Độ dài	$+\infty$	0	$+\infty$	$+\infty$



LuuVet\Bước	0	1
0	-1	1
1	-1	-1
2	-1	-1
3	-1	1



Bước 2 (lần 2): Đỉnh 2 vẫn có giá trị ChuaXet[2] = 0 nên ta sang bước kế tiếp.

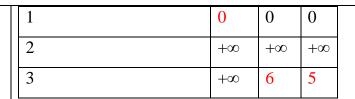
Bước 3 (lần 2): Chọn đỉnh có độ dài nó nhỏ nhất. Ở đây là đỉnh 0, ta xét giá trị ChuaXet[0] = 1.

ChuaXet\Buớc	0	1	2
0	0	0	1
1	0	1	1
2	0	0	0
3	0	0	0

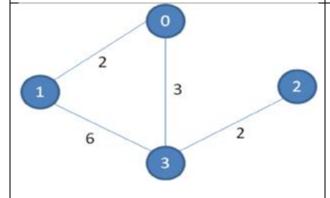
Bước 4: Tính độ dài từ đỉnh 0 vừa xét ở trên đến những còn lại có giá trị ChuaXet[i] == 0.

Đỉnh số 3 có chi phí mới là 2+3 = 5 nhỏ hơn chi phí cũ là 6. Vì vậy ta cập nhập lại đỉnh này.

DoDaiDuongDiToi\Bước	0	1	2
0	$+\infty$	2	2



LuuVet\Bước	0	1	2
0	-1	1	1
1	-1	-1	-1
2	-1	-1	-1
3	-1	1	0



Bước 2 (lần 3): Đỉnh 2 vẫn có giá trị ChuaXet[2] = 0 nên ta sang bước kế tiếp.

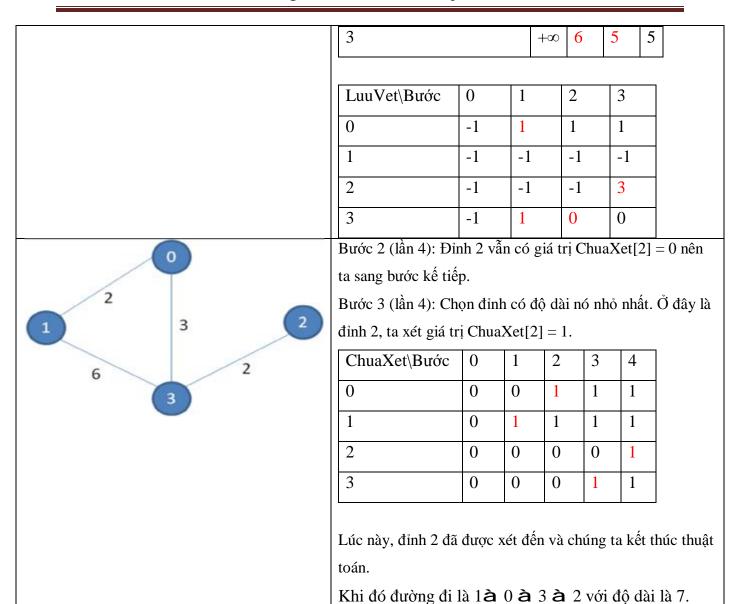
Bước 3 (lần 3): Chọn đỉnh có độ dài nó nhỏ nhất. Ở đây là đỉnh 3, ta xét giá trị ChuaXet[3] = 1.

ChuaXet\Buớc	0	1	2	3
0	0	0	1	1
1	0	1	1	1
2	0	0	0	0
3	0	0	0	1

Bước 4: Tính độ dài từ đỉnh 3 vừa xét ở trên đến những còn lại có giá trị ChuaXet[i] == 0.

Đỉnh số 2 có chi phí mới là 5+2=7 nhỏ hơn chi phí cũ là  $+\infty$ . Vì vậy ta cập nhập lại đỉnh này.

DoDaiDuongDiToi\Buớc	0	1	2	3
0	$+\infty$	2	2	2
1	0	0	0	0
2	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	7



# Chúc các bạn may mắn và học tốt môn này GOOD LUCK TO U

-----HÊT-----