

Tìm đường đi ngắn nhất với Dijkstra

1. Thuật toán Dijkstra

Cho $G=(X,E)$ là một đồ thị có trọng không âm gồm n đỉnh. Thuật toán Dijkstra được dùng để tìm đường đi ngắn nhất từ đỉnh i đến j cho trước.

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:

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

Bước 1: Gán $T := X$ và gán các nhãn:

$Dodai[i] = 0$;

$Dodai[k] = +\infty$ với $\forall k \in X \setminus \{i\}$;

$Nhan[k] = -1$; $\forall k \in X$;

Bước 2: Nếu $j \notin T$ thì dừng và giá trị $Dodai[j]$ là độ dài đường đi ngắn nhất từ i đến j và $Nhan[j]$ lưu đỉnh nằm ngay trước j 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

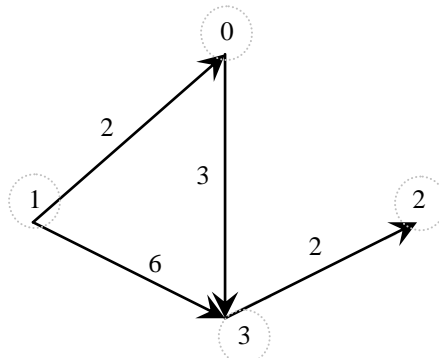
Cuối với mọi

Trở về bước 2

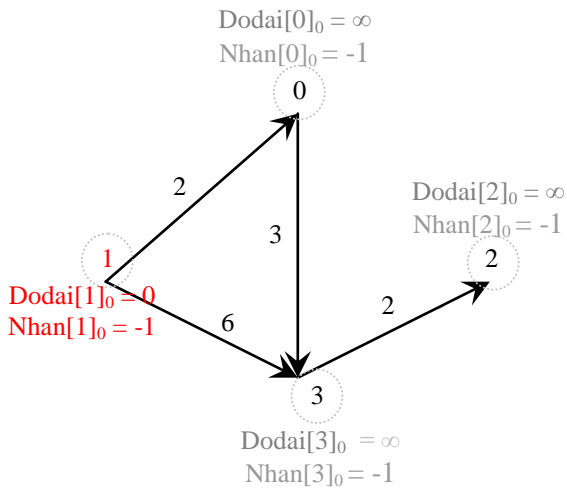
Chú ý: Khi thuật toán dừng, nếu $Dodai[j] = +\infty$ thì không tồn tại đường đi từ i đến j , nếu ngược lại thì $Dodai[j]$ là độ dài đường đi ngắn nhất.

2. Ví dụ Dijkstra

Cho đồ thị sau:



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



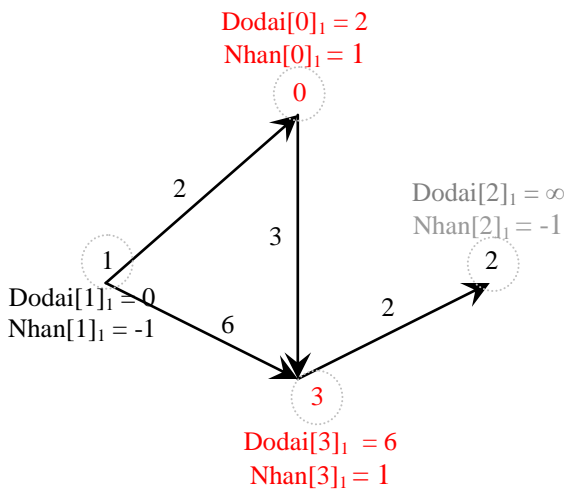
Bước 1: khởi tạo

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

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

Dodai[]\step	0
0	∞
1	0
2	∞
3	∞

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



Bước 2: đỉnh 2 vẫn thuộc T ta sang bước kế tiếp.

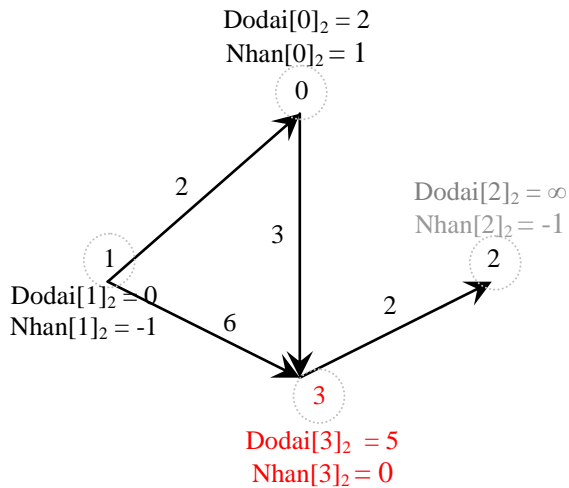
Bước 3: chọn đỉnh có độ dài nó nhỏ nhất. Ở đây là đỉnh 1, ta loại đỉnh này ra.

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

Bước 4: Các đỉnh còn lại đều có Dodai[] cực đại nên ta cập nhật lại như sau

Dodai[]\step	0	1
0	∞	2
1	0	0
2	∞	∞
3	∞	6

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



Bước 2 (lần 2): đỉnh 2 vẫn thuộc T ta sang bước kế tiếp.

Bước 3 (lần 2): trong T, chọn đỉnh có độ dài nhỏ nhất. Ở đây là đỉnh 0, nên:

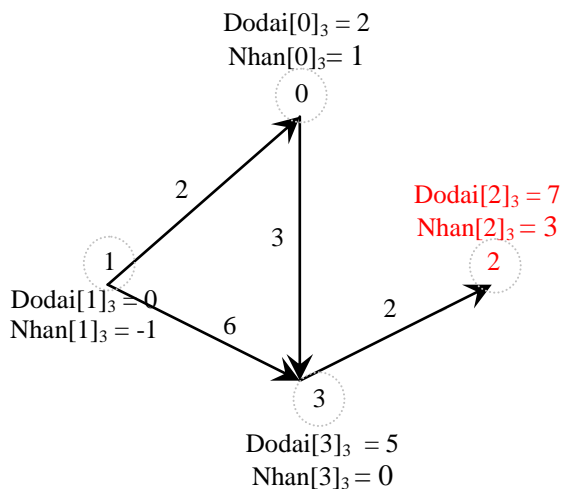
T[]\step	0	1	2
0	0	0	\emptyset
1	1		
2	2	2	2
3	3	3	3

Bước 4 (lần 2): tính độ dài từ đỉnh 0 vừa xét ở trên đến các đỉnh còn lại trong T.

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

Dodai[]\step	0	1	2
0	∞	2	2
1	0	0	0
2	∞	∞	∞
3	∞	6	5

Nhan[]\step	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 thuộc T ta sang bước kế tiếp.

Bước 3 (lần 3): lấy đỉnh 3 ra khỏi T vì có độ dài nhỏ nhất:

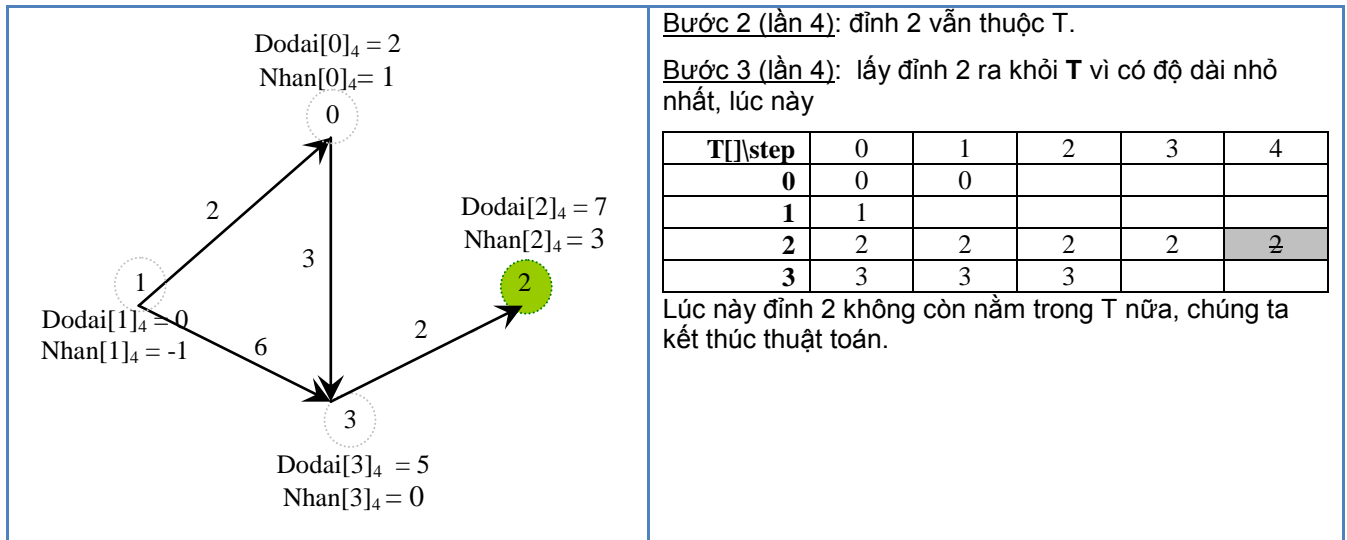
T[]\step	0	1	2	3
0	0	0		
1	1			
2	2	2	2	2
3	3	3	3	3

Bước 4 (lần 3): tương tự ta cũng tính độ dài từ đỉnh 3 đến đỉnh còn lại trong T.

Đỉnh số 2 có chi phí mới là $5+2=7 < \infty$.

Dodai[]\step	0	1	2	3
0	∞	2	2	2
1	0	0	0	0
2	∞	∞	∞	7
3	∞	6	5	5

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



3. Hướng dẫn cài đặt Dijkstra

```
#define MAX 100
```

```
#define VOCUC -1 //có thể sử dụng trị MAXINT (32767)
```

```
typedef struct {
    int n;
    int L[MAX][MAX]; // ma trận trọng số
}GRAPH;
```

```
int nT; //số đỉnh của đồ thị
int T[MAX]; // mảng đánh dấu tập hợp
int Dodai[MAX]; //độ dài từ đỉnh đầu đến các đỉnh trong đồ thị
int Nhan[MAX]; //đỉnh liền trước trên đường đi
```

*/*Khởi tạo các thông số cho thuật toán*/*

```
void Init(GRAPH g, int dinhDau)
```

```
{
    nT = g.n;
    for (i...)
    {
        T[i] = 1; //tất cả các đỉnh đều nằm trong T
        Dodai[i] = VOCUC;
        Nhan[i] = -1;
    }
    // khởi tạo cho đỉnh đầu
    Dodai[dinhDau] = 0;
}
```

```
...
```

*/*Thuật toán Dijkstra*/*

```
void DijkstraAlg(GRAPH g,int dinhDau, int dinhCuoi)
```

```
{
    //Khoi tao cac thong so cho thuat toan
    ....
    // Trong khi đỉnh cuối vẫn trong T
}
```

```

while {T[j] ==...}
{
    // Tìm đỉnh có độ dài nhỏ nhất trong T
    min = VOCUC; v = -1;
    for (i...)
        if (T[i] != ... && min >= ....)
        {
            min = ...;
            v = i;
        }
    //Nếu không tìm thấy, dừng thuật toán, kết luận không có đường đi từ ....
    if....break;
    //Loại v ra khỏi tập T
    T[v]= 0;

    //Duyệt các đỉnh có cạnh nối từ v đến (chú ý: đồ thị có hướng)
    for (k....)
        //Chú ý: tùy thuộc vào trị VOCUC, ta có những phép so sánh khác nhau
        if (g.... && .... > ....)
        {
            Dodai[k] = ....;
            Nhan[k] = v;
        }
    ...
}

void PrintScreen()
{
    //Sử dụng mảng Dodai và Nhan để xuất ra đường đi và chi phí
    ....
}

```