## HƯỚNG DẪN THUẬT TOÁN PRIM TÌM CÂY KHUNG/CÂY BAO TRÙM NHỎ NHẤT

## 1. Thuật toán Prim

Cho G=(X,E) là một đồ thị liên thông có trọng số gồm n đỉnh. Thuật toán Prim được dùng để tìm ra cây khung ngắn nhất của G như sau:

**Bước 1:** Chọn tùy ý  $v \in X$  và khởi tạo  $Y := \{v\}$ ;  $T := \emptyset$ . Trong đó X là tập các đỉnh chưa xét của đồ thị, Y là tập các đỉnh được chọn vào cây khung ngắn nhất, tức các đỉnh đã xét của đồ thị và T là tập các cạnh của cây khung hay cây bao trùm này.

**Bước 2:** Trong số những cạnh e nối đỉnh w với đỉnh v trong Y với  $w \in X \setminus Y$  và  $v \in Y$  ta chọn cạnh có trọng lượng nhỏ nhất.

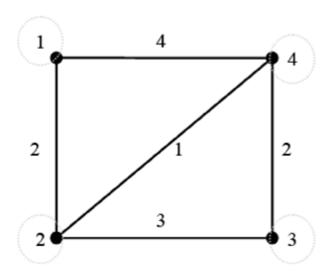
**Bước 3:** Gán Y:= Y  $\cup$  {w} và T:= T  $\cup$  {e}. Ghi chú phép  $\cup$  được gọi là phép hợp trong phép toán tập hợp.

**Bước 4:** Nếu Y có đủ n phần tử hoặc T có đủ n-1 cạnh thì dừng, ngược lại làm tiếp tục bước 2.

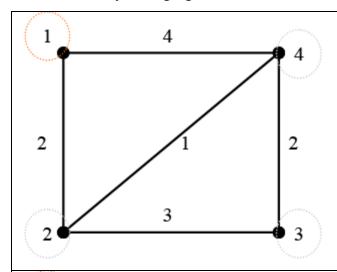
*Chú ý:* Trong các thuật toán tìm khung ngắn nhất chúng ta có thể bỏ đi hướng các cạnh và các khuyên; đối với cạnh song song thì có thể bỏ đi và chỉ để lại một cạnh trọng lượng nhỏ nhất trong chúng.

## 2. Ví dụ thi hành thuật toán Prim

Cho đồ thị sau:



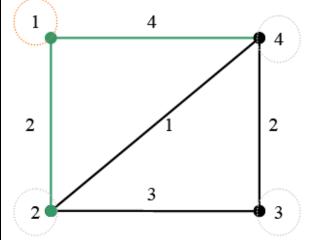
Tìm cây khung ngắn nhất của đồ thị trên.



Bước 1: Chọn tùy ý v  $\hat{I}$  X và khởi tạo  $Y:=\{v\}; T:=\emptyset.$ 

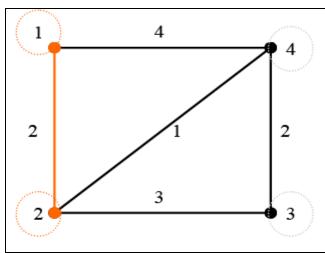
Tập X là tập các đỉnh chưa xét của đồ thị nên  $X = \{1,2,3,4,5\}$ .

Ta chọn đỉnh  $\mathbf{1}$  làm đỉnh xét đến đầu tiên. Khi đó,  $Y = \{1\}$ ;  $T = \emptyset$ . Như vậy  $X \setminus Y = \{2,3,4,5\}$ .



Bước 2: Trong số những cạnh e nối đinh w với đỉnh v trong Y với w  $\widehat{I}$   $X \setminus Y$  và  $v \in Y$ , ta chọn cạnh có trọng lượng nhỏ v

Cạnh (4,1) và (2,1) nối đỉnh 2 và 4 đến đỉnh 1 trong Y, ta chọn cạnh (2,1) vì nó có trọng nhỏ nhất trong hai cạnh (giá trị là 2).

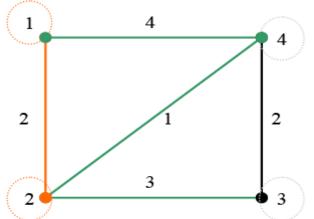


Bước 3:  $Gán Y:= Y \grave{E}\{w\}$  và  $T:= T \cup \{e\}$ .

**è**  $Y = Y \cup \{2\}, T = T \cup \{(2,1)\}.$ 

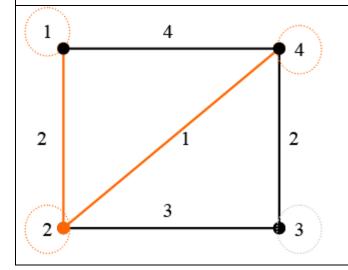
Bước 4: Nếu Y có đủ n phần tử hoặc T có đủ n-1 cạnh thì dừng, ngược lại làm tiếp tục bước 2.

Y chỉ có 2 phần tử < n = 4 (T có 1 cạnh < n -1 = 4-1 = 3) nên thuật toán chưa dừng.



Bước 2 (lần 2): Cạnh (4,1); (4,2); (3,2) là các cạnh nối đỉnh 4; 3 (tập những đỉnh chưa có trong cây) đến 1;2 (tập các đỉnh đã có trong cây).

Tương tự, ta chọn cạnh có trọng lượng nhỏ nhất: (4,2).

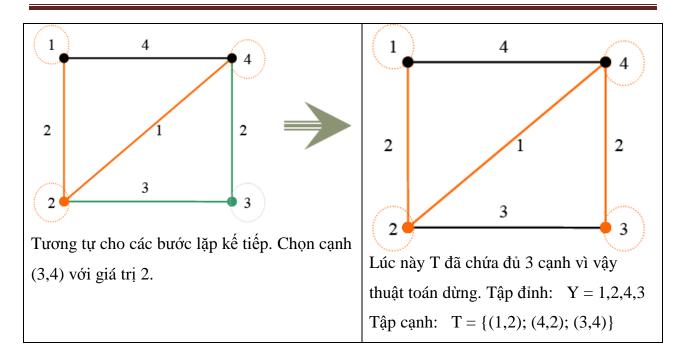


Bước 3 (lần 2):  $Y = Y \cup \{4\}$ ;

 $T = T \cup \{(4,2)\}.$ 

Y chỉ có 3 phần tử < n = 4 (T có 2 cạnh < n -1 = 4-1 = 3) nên thuật toán tiếp tục chạy.

## Hướng dẫn thuật toán Prim



**Chú ý:** ta cũng cần xác định đồ thị đưa vào có liên thông hay không trước khi thi hành thuật toán Prim đồng thời chú ý đồ thị có hướng (xét cả hai chiều và lấy cạnh có trọng nhỏ nhất!!!quan trọng!!!).

Chúc các bạn may mắn và học tốt môn này

GOOD LUCK TO U

------HẾT-----