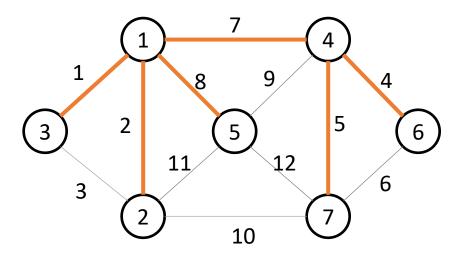
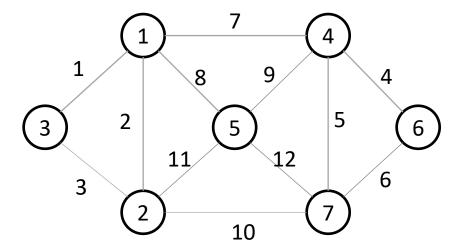
- Cho đồ thị vô hướng liên thông G=(V, E, A,w)
  - V: tập đỉnh, E: tập cạnh
  - w(u,v): là trọng số của cạnh (u,v)
- Tìm cây khung của G có trọng số nhỏ nhất

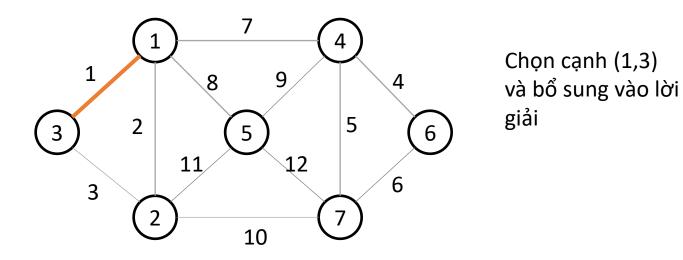


- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
  ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
      e = select minimum-cost edge of C;
      C = C \setminus \{e\};
      if(ET \cup {e} create no cycle){
         ET = ET \cup {e};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

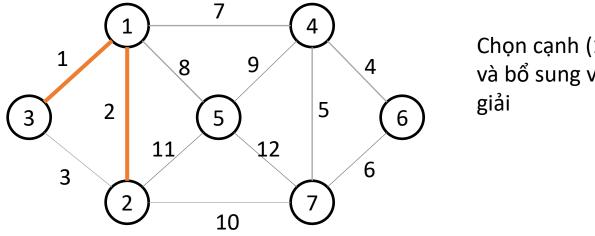
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



```
ET = {}; C = E;
while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
    e = select minimum-cost edge of C;
    C = C \ {e};
    if(ET \cup {e} create no cycle){
        ET = ET \cup {e};
    }
}
if(|ET| = |V|-1) return ET;
else return null;
```

 $KRUSKAL(G = (V,E)){}$ 

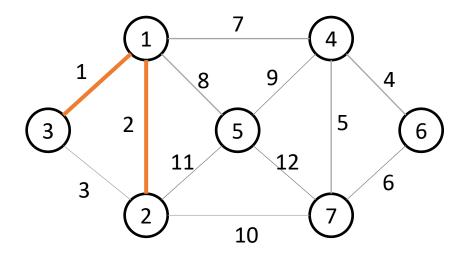
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



Chọn cạnh (1,2) và bổ sung vào lời

```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

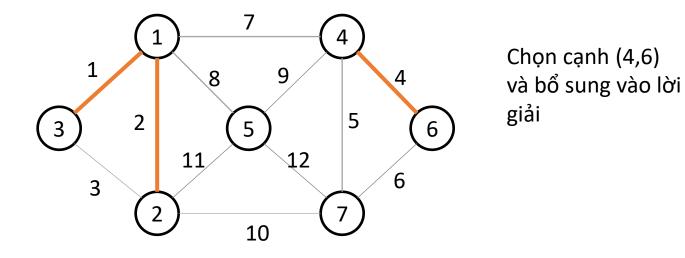
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



Xét cạnh (2,3) và không bổ sung vào lời giải vì tạo ra chu trình

```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

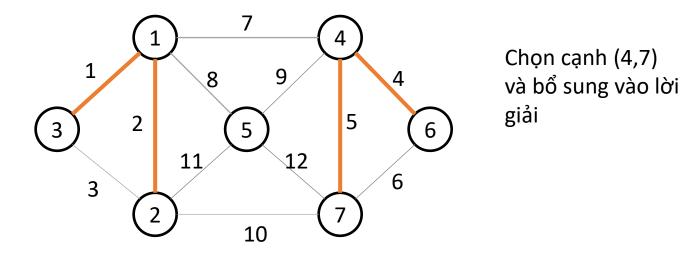
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



```
ET = {}; C = E;
while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
    e = select minimum-cost edge of C;
    C = C \ {e};
    if(ET \cup {e} create no cycle){
        ET = ET \cup {e};
    }
}
if(|ET| = |V|-1) return ET;
else return null;
```

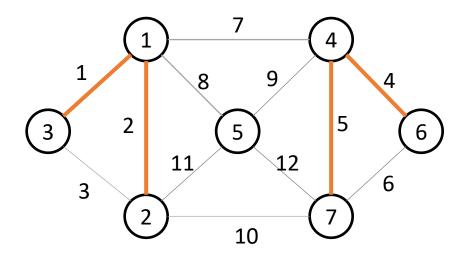
 $KRUSKAL(G = (V,E)){}$ 

- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

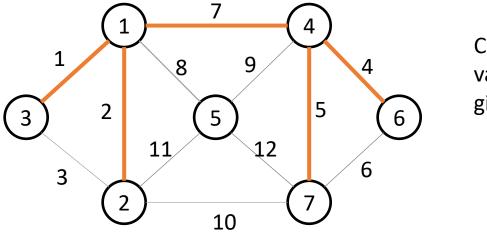
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



Xét cạnh (6,7) và không bổ sung vào lời giải do tạo chu trình

```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

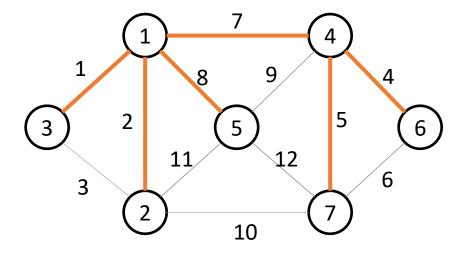
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



Chọn cạnh (1,4) và bổ sung vào lời giải

```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

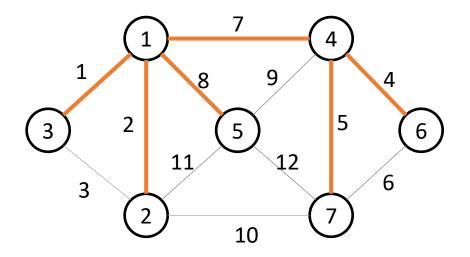
- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



Chọn cạnh (1,5) và bổ sung vào lời giải

```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```

- Ý tưởng chính
  - Mỗi bước lặp, chọn ra 1 cạnh của G có trọng số nhỏ nhất sao cho khi bổ sung vào lời giải thì không tạo ra chu trình
  - Quá trình lặp sẽ kết thúc khi kết nạp đủ |V| 1 cạnh



Chọn cạnh (1,5)
và bổ sung vào lời
giải → thu được
cây khung nhỏ
nhất của đồ thị

```
KRUSKAL(G = (V,E)){}
   ET = {}; C = E;
   while(|ET| < |V|-1 and |C| > 0){
       e = select minimum-cost edge of C;
       C = C \setminus \{e\};
       if(ET \cup {e} create no cycle){
          \mathsf{ET} = \mathsf{ET} \cup \{\mathsf{e}\};
   if(|ET| = |V|-1) return ET;
   else return null;
```