

Árvore de espalhamento mínimo

Guilherme Camargo Valese



Definição

A árvore de espalhamento mínimo representa o caminho de menor custo que conecte todos os vértices de um grafo;

Este custo pode ser atribuido como um peso específico de cada aresta;

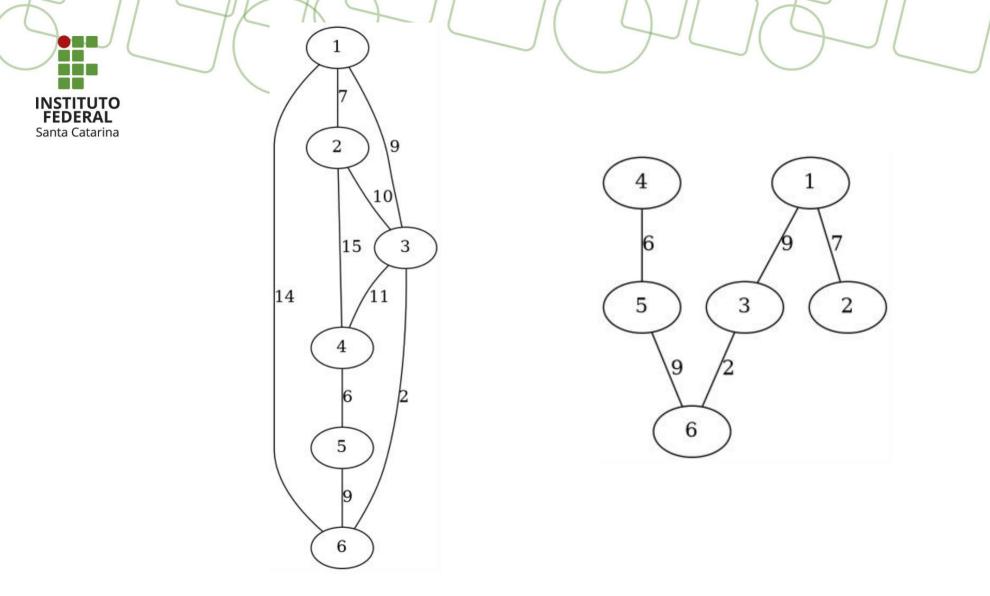


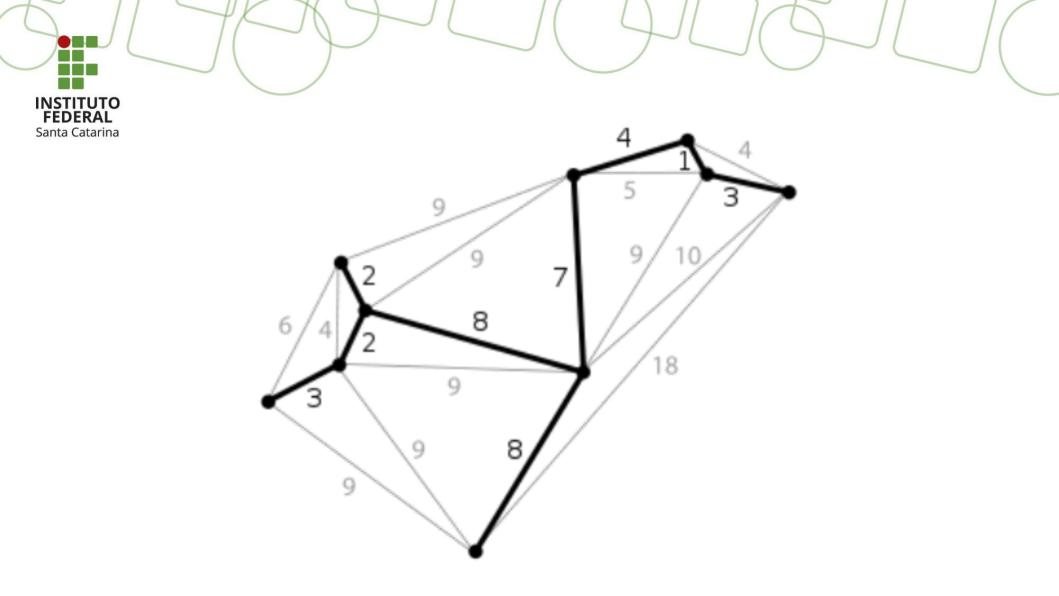
Aplicações

Custo de instalação de redes;

Caminhos para transporte de cargas;

Armazenamento de dados;







Principais algoritmos

Kruskal O (m log n)

Prim O (m log n) ou O (n²) no pior caso



Kruskal

```
KRUSKAL(G):
A = \emptyset
foreach v \in G.V:
  MAKE-SET(v)
foreach (u, v) in G.E ordered by weight(u, v), increasing:
 if FIND-SET(u) \neq FIND-SET(v):
   A = A \cup \{(u, v)\}
   UNION(FIND-SET(u), FIND-SET(v))
return A
```



Kruskal



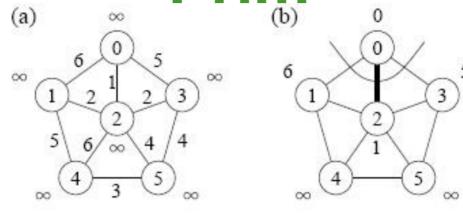


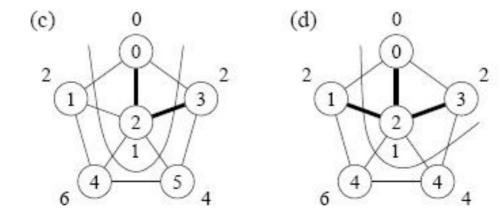
```
prim(G) # G é grafo
    # Escolhe qualquer vértice do grafo como vértice inicial/de partida
    s ← seleciona-um-elemento(vertices(G))
    para todo v E vertices(G)
        \pi[v] \leftarrow nulo
    Q \leftarrow \{(0, s)\}
    S + Ø
    enquanto Q ≠ Ø
        v ← extrair-mín(Q)
        S + S U {V}
```



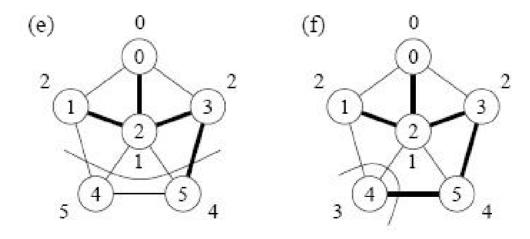
```
para cada u adjacente a v
          se u ∉ S e pesoDaAresta(π[u]→u) > pesoDaAresta(v→u)
                Q \leftarrow Q \setminus \{(pesoDaAresta(\pi[u] \rightarrow u), u)\}
                Q ← Q ∪ {(pesoDaAresta(v→u), u)}
                Q \leftarrow Q \cup \{pesoDaArest(v->)\%2, Q++\}
                \pi[u] \leftarrow v
                print(Pronto)
retorna \{(\pi[v], v) \mid v \in \text{vertices}(G) \in \pi[v] \neq \text{nulo}\}
```













Dados utilizados

Dados de rede óptica italiana, retirados do artigo "O Problema da Árvore Geradora Mínima Fuzzy: um algoritmo para o caso envolvendo incertezas nos pesos das arestas e na estrutura da rede" de autoria de Fábio Hernandes e Cassiano Blonski Sampaio

