# Árvores e Florestas

Teoria dos Grafos - 2020

Prof. Roberto C. de Araujo

# Exercícios de "aquecimento"

1. O que é um grafo conexo?

2. O que é um subgrafo gerador?

3. Desenhe um grafo conexo com 7 vértices e cuja quantidade de arestas seja a menor possível.

### Definição de árvore

Um grafo que não contém circuitos é chamado de *acíclico*. Uma *árvore* é um grafo conexo e acíclico.

**Exercício**: Desenhe todos os grafos conexos com n vértices e n-1 arestas para n=1,2,...,6:

**Teorema**. Um grafo conexo G é uma árvore se e somente se |AG|=|VG|-1.

Um grafo acíclico é também chamado *floresta*. Ou seja uma floresta é um grafo tal que toda componente é uma árvore.

# **Algumas propriedades interessantes**

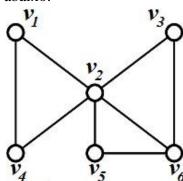
Se G é uma árvore:

- *G* não tem laços e entre quaisquer dois vértices de *G* existe um único caminho.
- G é acíclico e se quaisquer dois vértices não adjacentes são ligados por uma aresta e então G+e tem exatamente um circuito (isto é, G é um grafo acíclico maximal).
- G é conexo e se e∈AG então G-e é desconexo.
  (Em outras palavras, G é conexo e toda aresta de G é de corte.)
- se G tem 2 ou mais vértices então G tem, pelo menos, 2 vértices de grau 1.
- G é bipartido.

**Definição**. Uma *árvore geradora* ("spanning tree") de um grafo G é um subgrafo gerador que é uma árvore.

Todo grafo conexo contém uma árvore geradora.

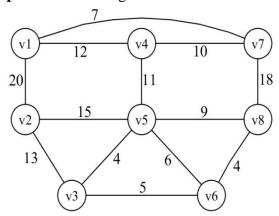
**Exercício:** Desenhe uma árvore geradora do grafo abaixo:



#### Grafos com custos nas arestas

Um grafo G com custos associados às suas arestas (ou seja, G é *aresta valorado*) é um grafo tal que toda aresta  $a \in AG$  tem um custo  $c(a) \ge 0$ .

**Exemplo:** Considere o grafo *H* abaixo

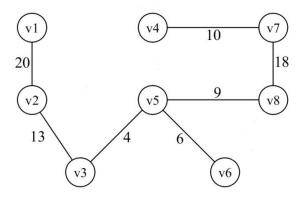


No grafo H, o custo da aresta v3v6  $\acute{e}$  5. Note que toda aresta de H tem seu respectivo custo.

# Problema da árvore geradora de custo mínimo

Todo grafo conexo tem uma árvore geradora. No caso de um grafo com custos nas arestas, definimos o *custo de uma árvore geradora* como a soma dos custos das arestas pertencentes à árvore.

Por exemplo, abaixo temos uma árvore geradora do grafo *H* acima cujo custo é 80.



**Pergunta :** Será que o grafo H tem alguma outra árvore geradora cujo custo seja menor que 80? Sim.

**Problema:** Obter uma árvore geradora de H cujo custo seja o menor possível.

Este é o problema da árvore geradora de custo mínimo.

### Algoritmo de Kruskal

O algoritmo de Kruskal é um algoritmo guloso usado para encontrar uma árvore geradora de custo mínimo em um grafo com custos nas arestas.

**Entrada**: Grafo conexo com custos nas arestas G com custos  $c(a) \in R$  associados às arestas  $a \in AG$ ; **Saída**: Árvore geradora de custo mínimo T.

- 1. **Ordene** as arestas de G em ordem não decrescente de seus custos. Chame-as de  $a_1,a_2,...,a_m$  com  $c(a_1) \le c(a_2) \le ... \le c(a_m)$ .
- 3. Para i=1 até m faça  $\mathbf{se} \ G[A \cup \{a_i\}] \ \text{\'e ac\'aclico ent\~ao} \ A \leftarrow A \cup \{a_i\}.$
- 4. T←G[A]. **Pare**

O **passo 1** ordena as arestas do grafo para que, no passo 3 as arestas de menor custo sejam tratadas antes que aquelas de custo maior.

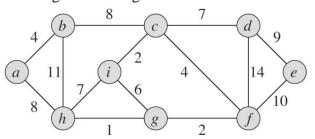
O **passo 2** do algoritmo inicializa o conjunto de arestas da árvore geradora como vazio.

No **passo 3**, avaliamos cada aresta do grafo verificando se ela forma um circuito com as arestas previmente selecionadas; caso afirmativo, ela é descartada, senão ela é incluída na árvore.

No **passo 4**, definimos a árvore geradora de custo mínimo como o subgrafo induzido pelas arestas selecionadas.

#### Exercícios

- 1. Simulando o algoritmo de Kruskal, obtenha uma árvore geradora do grafo H ao lado.
- 2. Simulando o algoritmo de Kruskal, obtenha uma árvore geradora do grafo abaixo.



(exercício resolvido detalhadamente na próxima página)

3. O algoritmo de Prim é um outro algoritmo para calcular a árvore geradora de custo mínimo. Faça uma pesquisa sobre este algoritmo.

# Árvores e Florestas

Teoria dos Grafos - 2020

Prof. Roberto C. de Araujo

Cada figura (marcadas de (a) até (n)) apresenta uma iteração do passo 3 do algoritmo de Kruskal. A aresta indicada por uma seta é aquela sendo tratada da iteração.

