

# Resumo Aula 1 - Algoritmos em Grafos

Vinicius Bernardo Gabriel

25 de Fevereiro de 2020

## 1 Definição de Grafo

Formalmente, um grafo (não direcionado) denotado por  $G = (V, E)$  é formado por dois conjuntos:  $V$  de vértices e  $E$  de arestas. Cada aresta  $e \in E$  é um par  $(u, v)$ , onde  $u, v \in V$ .

## 2 Nomenclaturas

Dado uma aresta  $e = (u, v)$ , dizemos que:

- $u$  e  $v$  **são as extremidades (ou extremos)** de  $e$
- $u$  e  $v$  **são adjacentes, vizinhos** ou que  $u$  **vê**  $v$  e vice-versa
- A aresta  $e$  **incide sobre**  $u$  e  $v$ . Além disso, dizemos que  $u$  e  $v$  **incidem** em  $e$

### 3 Cardinalidade

Dado um grafo  $G = (V, E)$ , a quantidade de arestas é  $|E| = M$  e a quantidade de vértices é  $|V| = N$ .

### 4 Laços

Também podemos ter arestas da forma  $e = (u, u)$ , que chamamos de **laço**, que é uma aresta ligando um vértice com ele mesmo.

### 5 Arestas paralelas

Além de laços, também podemos ter arestas paralelas, que são arestas diferentes que incidem nos mesmos vértices.

Por exemplo:  $e1 = (u, v)$  e  $e2 = (u, v)$ .

Embora essas arestas sejam formadas pelo mesmo par de vértices, elas representam duas arestas distintas no grafo.

### 6 Rotulando arestas

Como arestas paralelas são formadas por pares repetidos de vértices, e conjuntos não possuem repetição (um grafo é formado por dois conjuntos,  $V$  e  $E$ ), usamos rótulos para diferenciar as arestas, e uma função  $T$  relacionando cada rótulo com o seu respectivo par de vértices.

Por exemplo:  $V = \{a, b\}$  e  $E = \{(a, b), (a, b)\}$ . Rotulando as arestas, temos agora  $E = \{e1, e2\}$  e  $T(e1) = (a, b)$  e  $T(e2) = (a, b)$ .

## 7 Igualdade de grafos

Dois grafos  $G = (V, E)$  e  $H = (V, E)$ , com funções  $T_G$  e  $T_H$  respectivamente são iguais se:

- $V(G) = V(H)$  - O conjunto de vértices dos dois grafos são iguais
- $E(G) = E(H)$  - O conjunto de arestas dos dois grafos são iguais
- $T_G = T_H$  - As funções dos dois grafos são iguais.

## 8 Grafos isomorfos

Dizemos que dois grafos são isomorfos se:

- Existe uma função bijetora  $F : V(G) \rightarrow V(H)$ , que associa cada vértice de  $G$  com seu respectivo vértice em  $H$
- Existe uma função bijetora  $G : E(G) \rightarrow E(H)$ , que associa cada aresta de  $G$  com sua respectiva aresta em  $H$
- As funções  $F$  e  $G$  satisfazem a condição  $e = (u, v) \in E(G) \Leftrightarrow G(e) = (F(u), F(v)) \in H$ . Essa condição verifica se para cada aresta em  $G$ , é possível obter uma aresta em  $H$  usando as funções  $F$  e  $G$ .

Quando dois grafos são isomorfos, é possível “redesenhar” um grafo no outro e vice versa. Os grafos não são estritamente “iguais”, mas essencialmente, eles são de certa maneira, o mesmo grafo.

## 9 Grau

O grau de um vértice  $v$  é o **número de arestas incidentes em  $v$** , com os laços contando duas vezes.

Exemplo:

Um grafo com os vértices  $\{a, b, c\}$  e arestas  $\{(a, b), (b, c), (a, c), (a, a)\}$ .

- O vértice  $a$  tem grau 4, pois as arestas  $(a, b), (a, c), (a, a)$  incidem em  $a$ , com o laço  $(a, a)$  contando duas vezes.
- Os vértices  $b$  e  $c$  possuem grau 2, pois cada uma incide em duas arestas.

## 10 Grau Maximo

Dizemos que o **grau maximo** de um grafo  $G$ , denotado por  $\Delta(G)$ , é o **maior valor entre os graus de seus vértices**.

## 11 Grau Minimo

Dizemos que o **grau minimo** de um grafo  $G$ , denotado por  $\delta(G)$ , é o **menor valor entre os graus de seus vértices**.

## 12 Teorema 1: Soma dos graus de um grafo

Dado um grafo  $G = (V, E)$ , o somatório do grau de seus vértices é  $2M$ . (Lembrando que  $M = |E|$ , o número de arestas)

$$\sum_{\forall v \in V(G)} \text{grau}(v) = 2M$$

## 13 Prova do teorema 1 - Usando indução

**Caso base:** Vamos verificar se vale pra  $M = 1$

Com  $M = 1$ , podemos ter 1 aresta sendo um laço (e portanto temos 1 vértice com grau 2), ou dois vértices, cada um com grau 1, e portanto sua soma é 2.

**Hipótese:** Suponha que o teorema vale para  $M = n - 1$

**Passo:** Vamos provar que também vale para  $M = n$

Temos  $n$  arestas. Removendo uma aresta do grafo, ficamos com  $n - 1$  arestas, então a soma do grau dos seus vértices é  $2(n - 1) = 2n - 2$ . Adicionando novamente a aresta, existem duas possibilidades:

A aresta era um laço, e adiciona 2 no grau de algum vértice, fazendo com que a soma agora seja  $2n$ . Caso contrário, a aresta incide em 2 vértices, portanto ela aumenta em 1 o grau de 2 vértices, fazendo com que a soma agora seja  $2n$ .