

me rele icon hret= /lavicon.ico

Centro Universitário Presidente Antônio Carlos Teoria de Grafos

Busca em Grafos (Árvores) Felipe Roncalli de Paula Carneiro

felipecarneiro@unipac.br

O que vamos aprender nessa aula

- Recursividade;
- Busca em Profundidade;
- Busca em Largura;

Recursividade

É o mecanismo de programação no qual uma definição de função ou de outro objeto refere-se ao próprio objeto sendo definido. Assim função recursiva é uma função que é definida em termos de si mesma.

Busca em Profundidade

A busca em profundidade, (em inglês, depth-first search)

é um algoritmo para caminhar no grafo

Estratégia

- sempre buscar primeiro o vértice mais profundo no grafo
- após todas as arestas adjacentes forem exploradas, a busca retrocede no grafo para explorar vértices anteriores

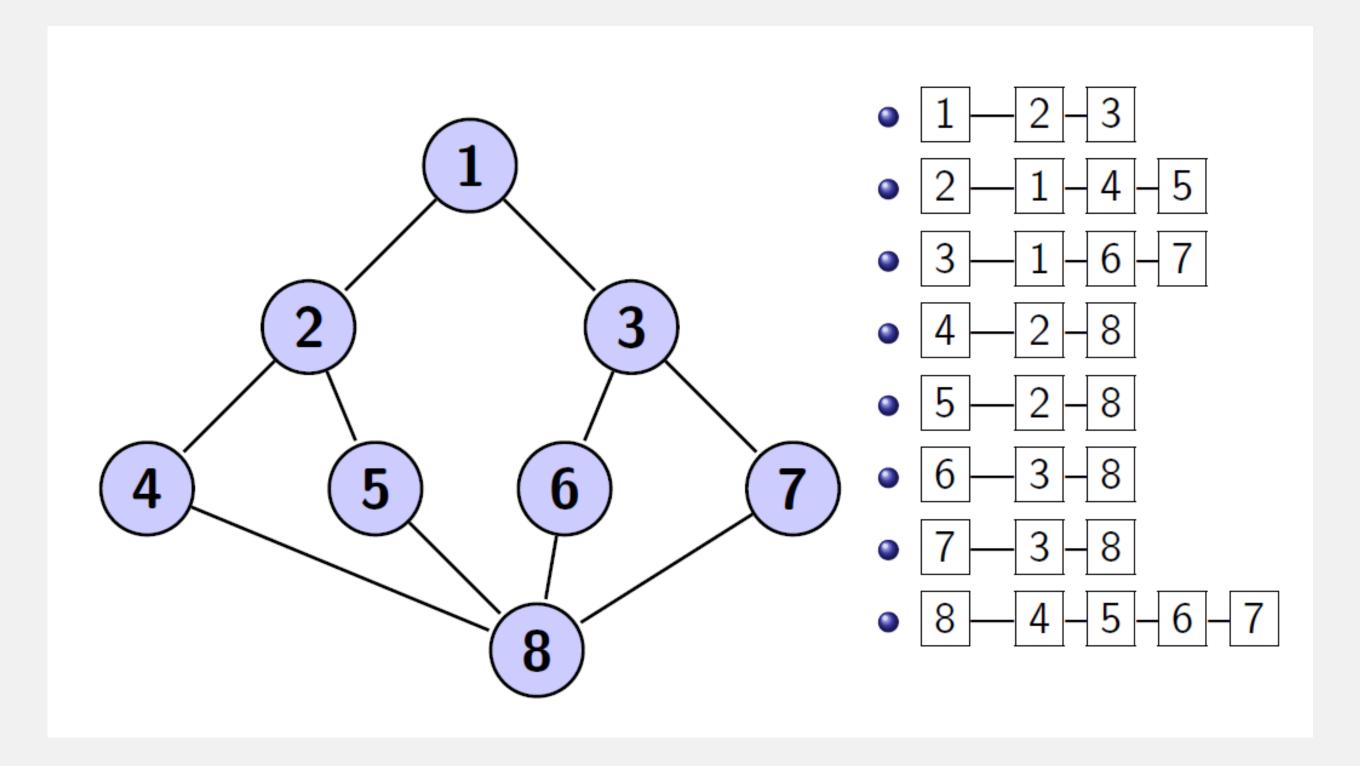
Busca em Profundidade

Algoritmo: iniciar em um vértice arbitrário

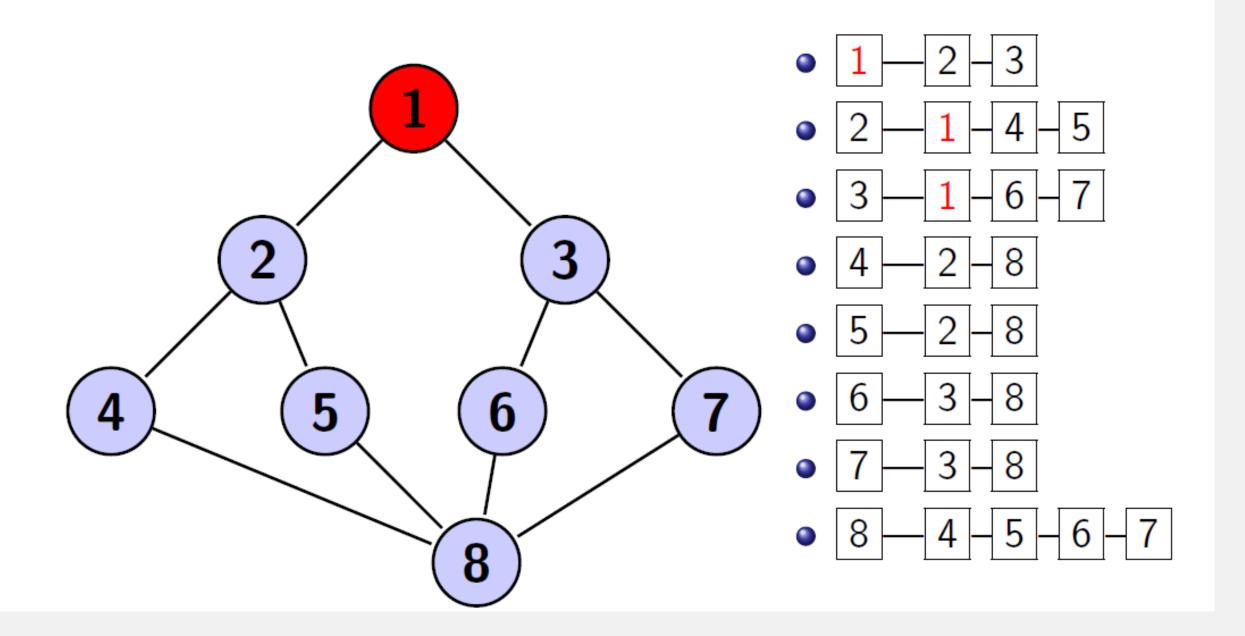
- Visita vértice
- Se vértice for o buscado, retorna que encontrou
- Senão, faz busca em profundidade para cada vértice adjacente ainda não visitado

Busca em Profundidade

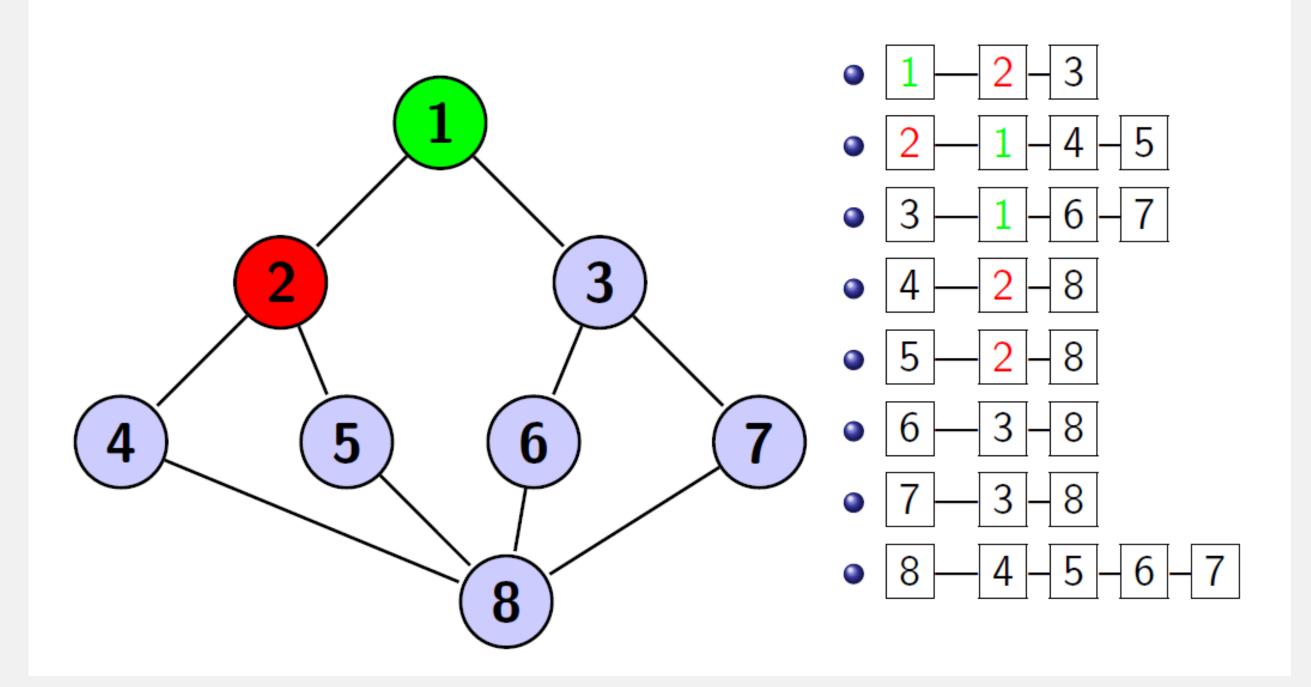
```
1 boolean buscaProfundidade(Vertice procurado, Vertice
      proximo) {
 3
    // visita o vertice proximo
   proximo.visitado = true;
    if (proximo.igualA(procurado)) {
      return (true);
    } else {
      for (Vertice adjacente: adjacentes)
8
        if (adjacente.visitado == false) {
          boolean encontrou = buscaProfundidade(procurado,
10
               adjacente);
          if (encontrou)
11
            return (true);
12
13
14
    return(false);
15
16
```



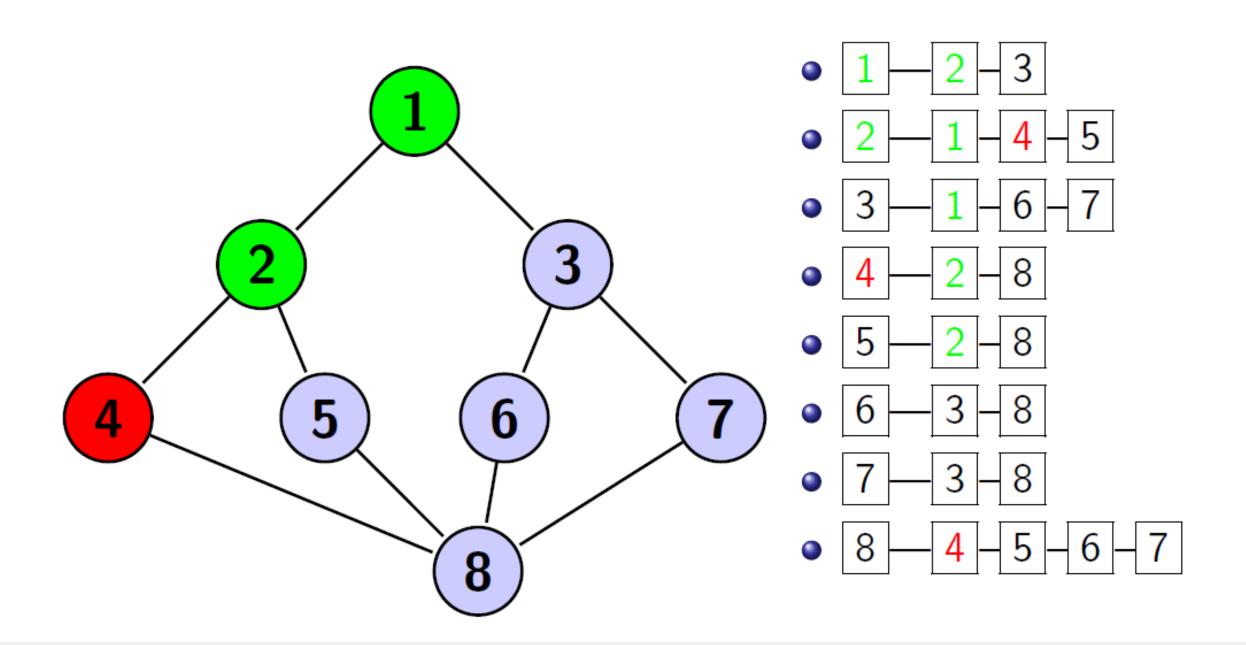
Início com 1.



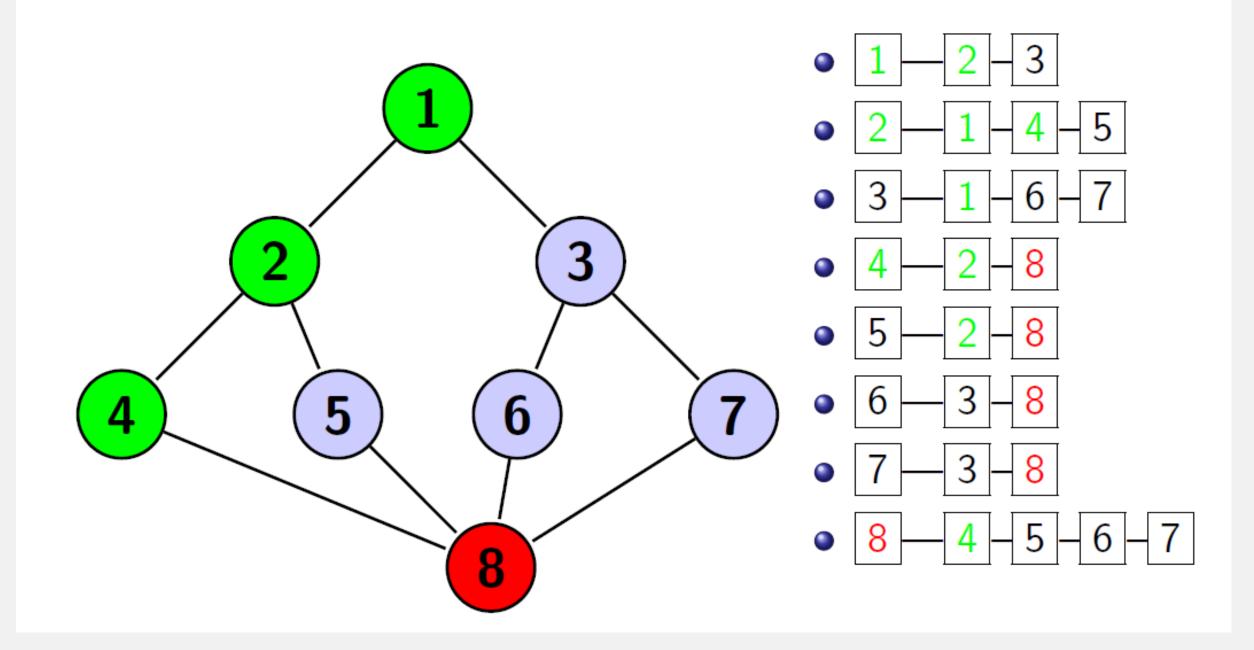
Visitanto o 2.



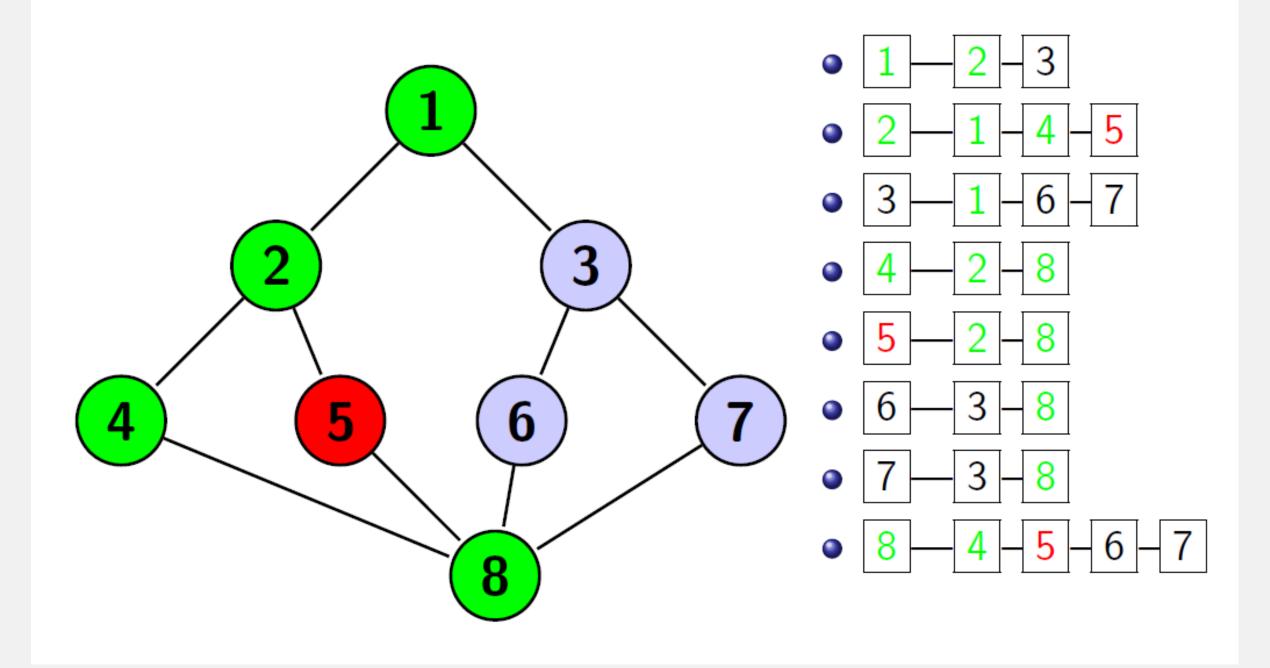
Visitanto o 4.



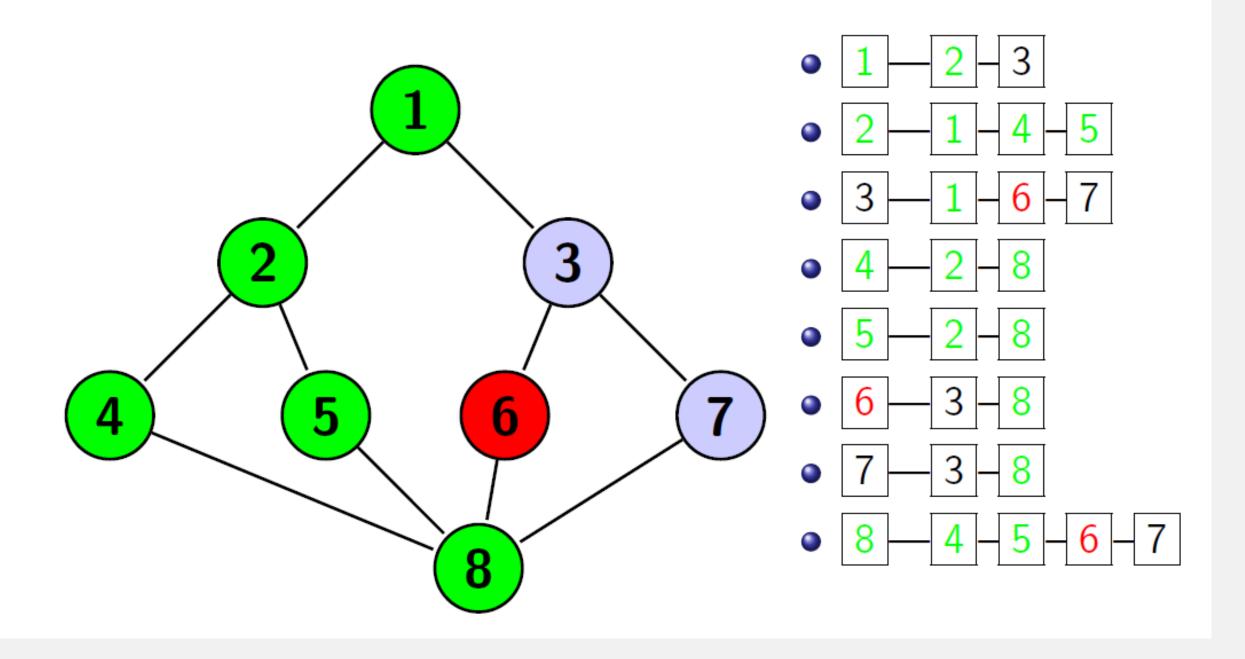
Visitanto o 8.



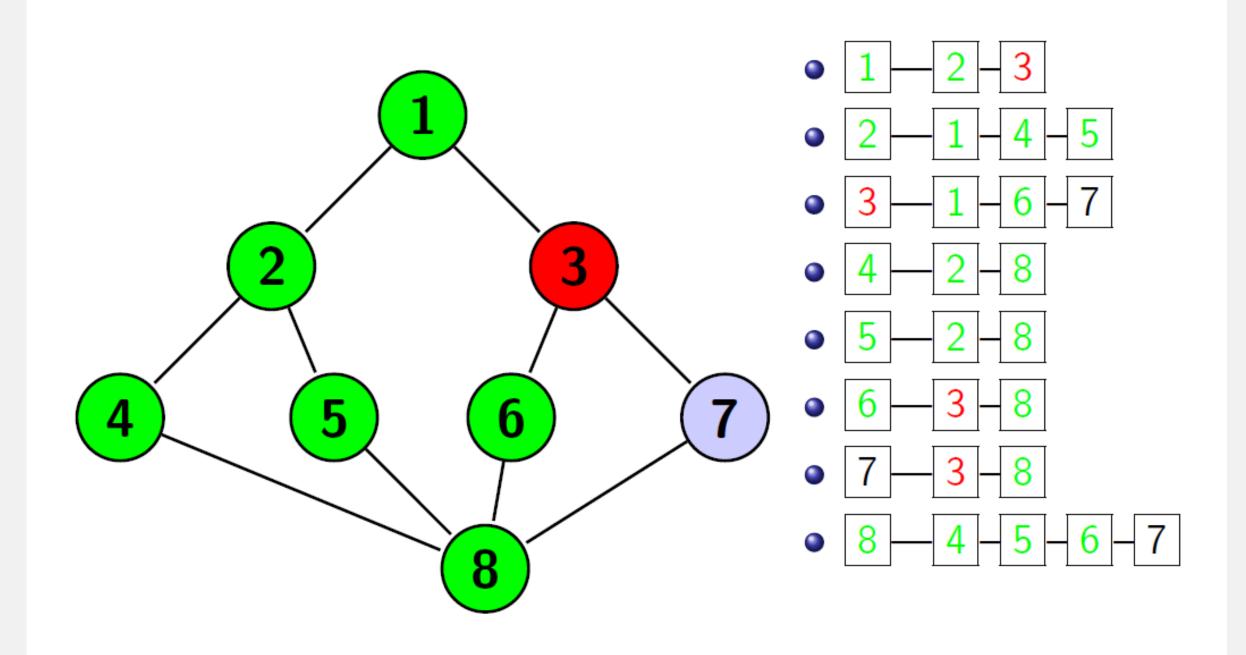
Visitanto o 5.



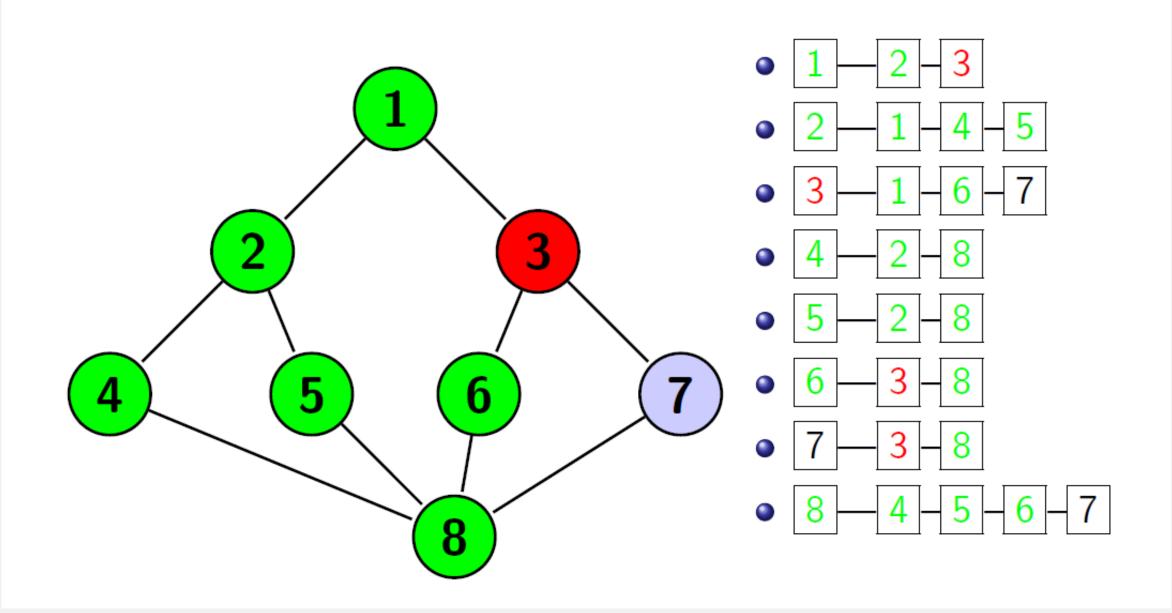
Visitanto o 6.



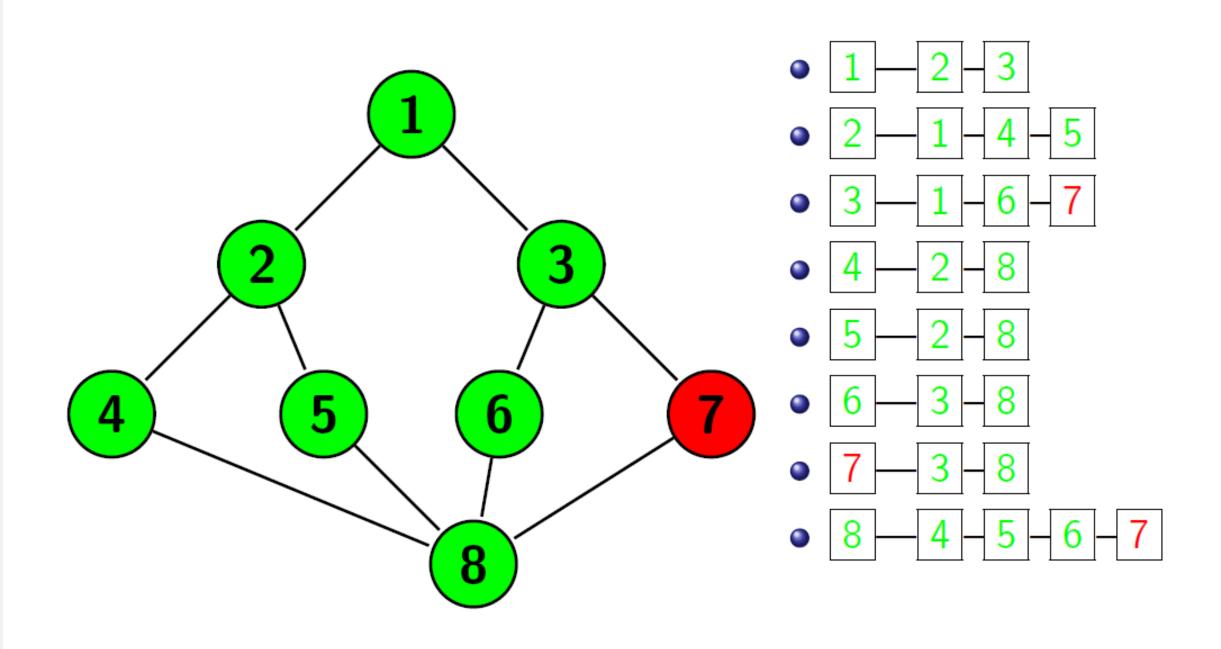
Visitanto o 3.



Visitanto o 3.



Visitanto o 7.

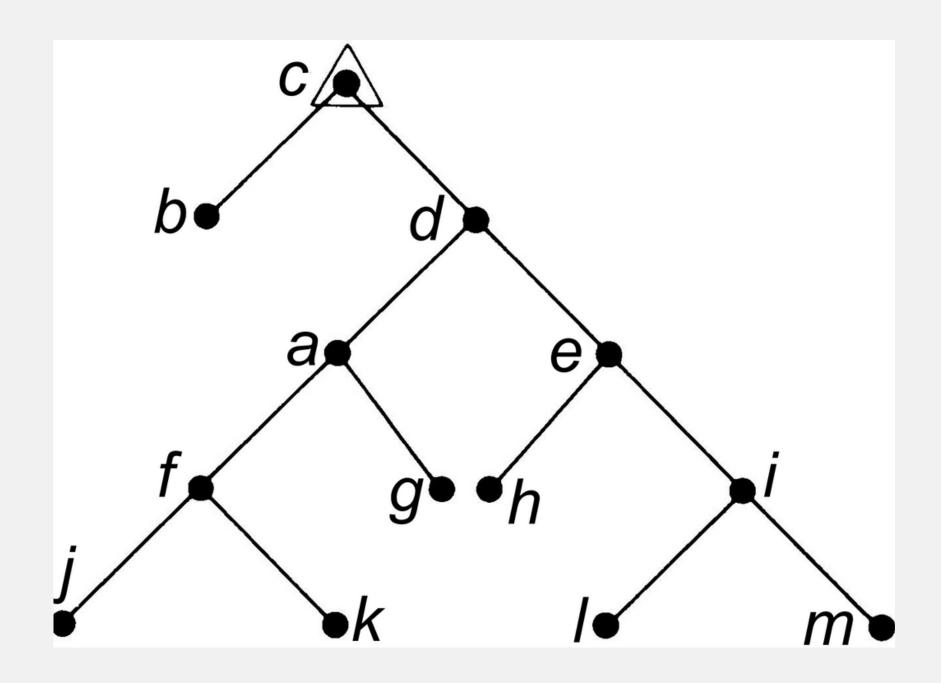


Qual o pior caso?

- Qual é o pior caso?
 - ullet Custo de ir para cada vértice é proporcional a |V|
 - ullet Custo de transitar em cada aresta é proporcional |A|
 - Complexidade de pior caso O(|V| + |A|)

Exercício

Execute a busca em Profundidade visando encontrar o Vértice I;



Busca em Largura

Estratégia

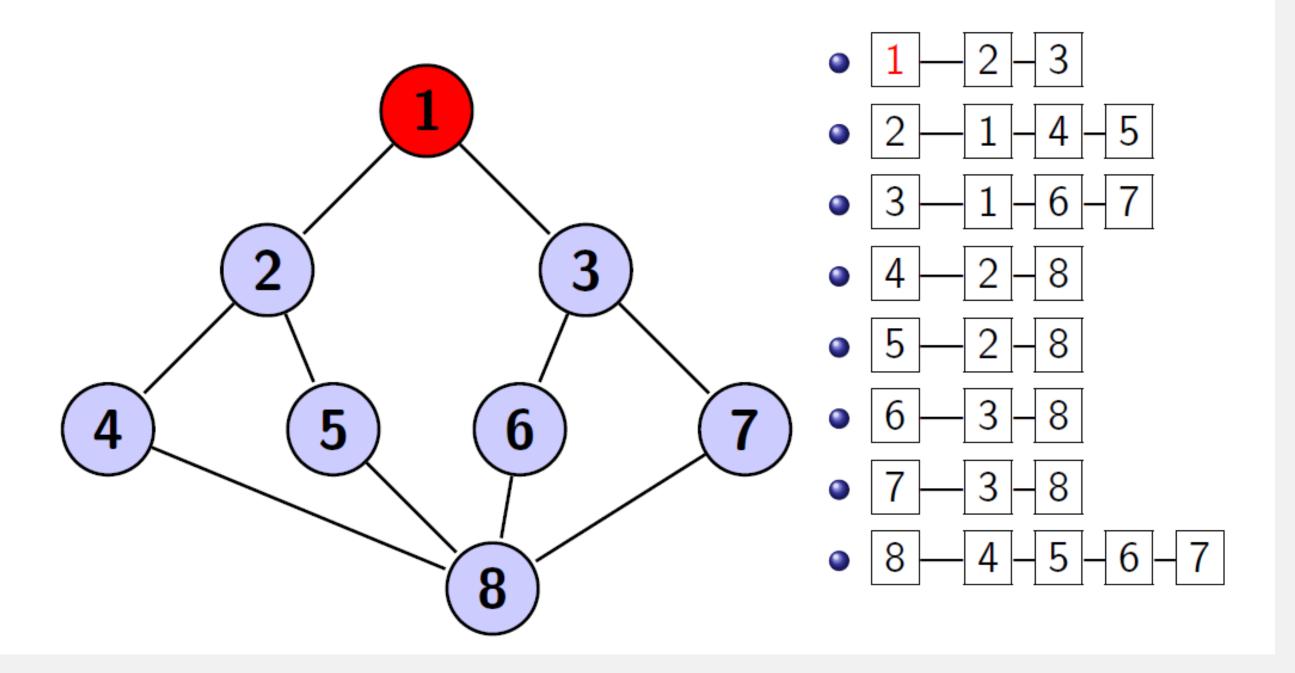
- avança por fronteiras
- Visita todos os adjacentes ainda não visitados primeiro

Algoritmo

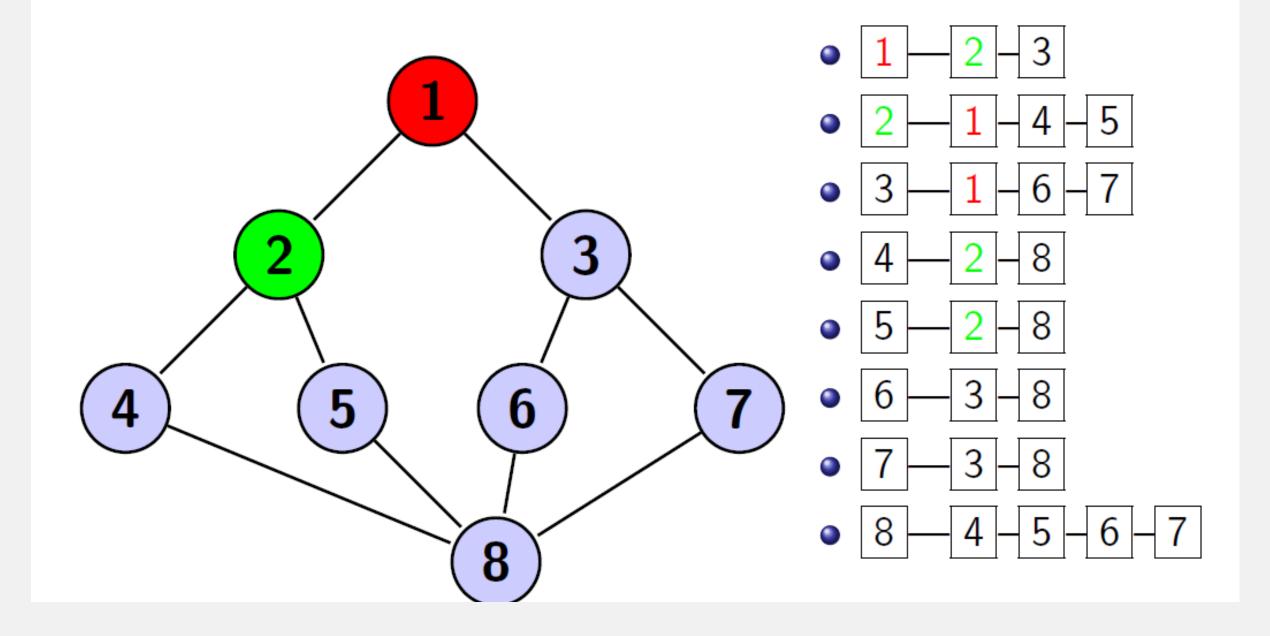
Iniciar em um vértice arbitrário u

- lacktriangle colocar u em uma fila F
- enquanto a fila não for vazia fazer:
- \odot Pegar e remover o primeiro elemento u da fila F
- Para cada vértice adjacente que ainda não visitado v ao u
 - visitar vértice adjacente v

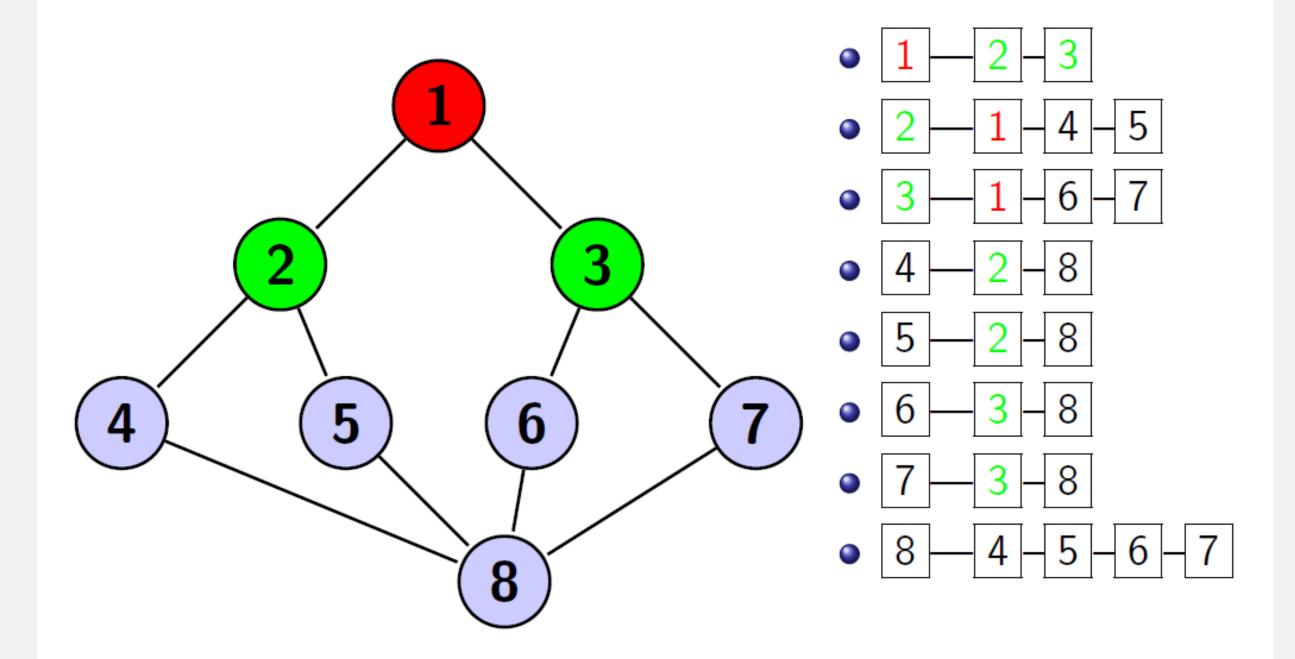
Início com 1. Fila 1



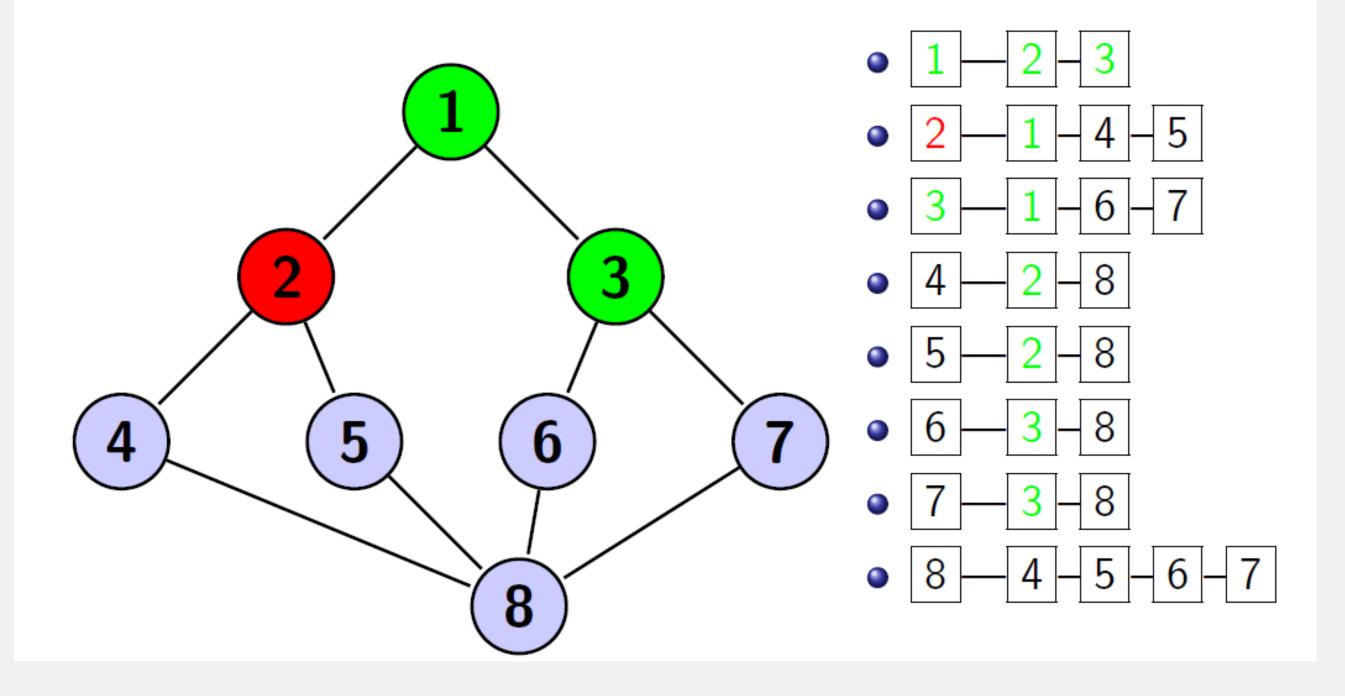
Primeiro da fila é 1. Fila 2



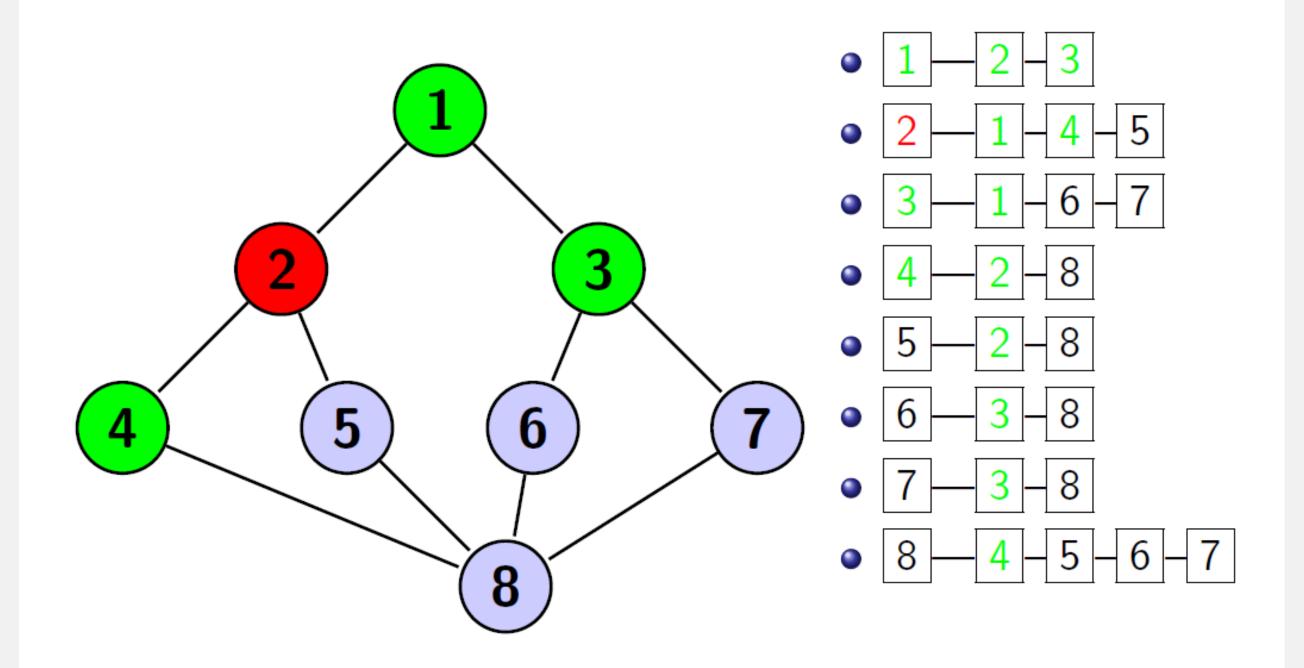
Primeiro da fila é 1. Fila 2 3.



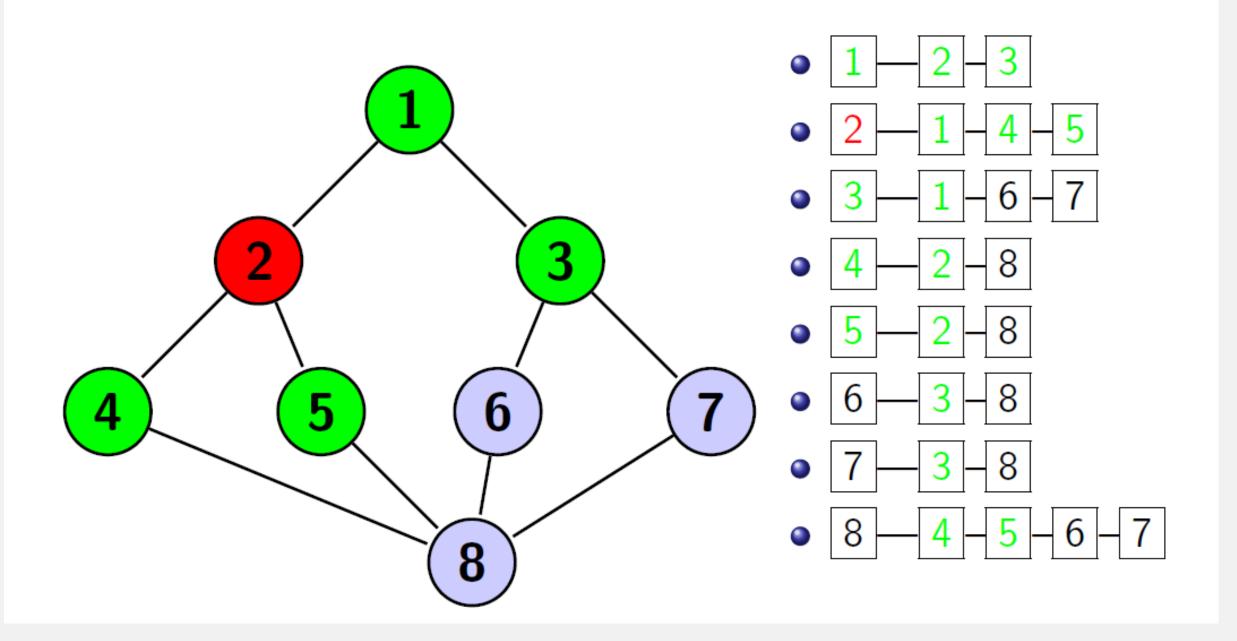
Primeiro da fila é 2. Fila 3 .



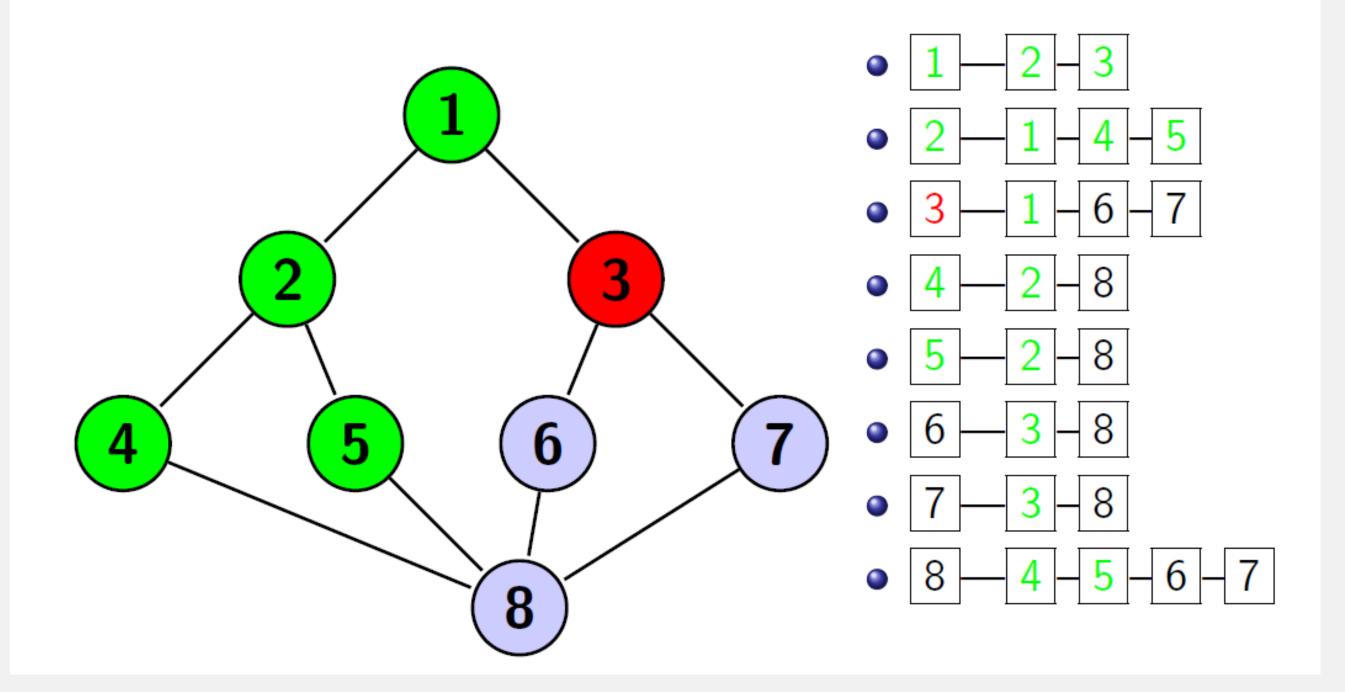
Primeiro da fila é 2. Fila de 2 é 4.



Primeiro da fila é 2. Fila 3 4 5.

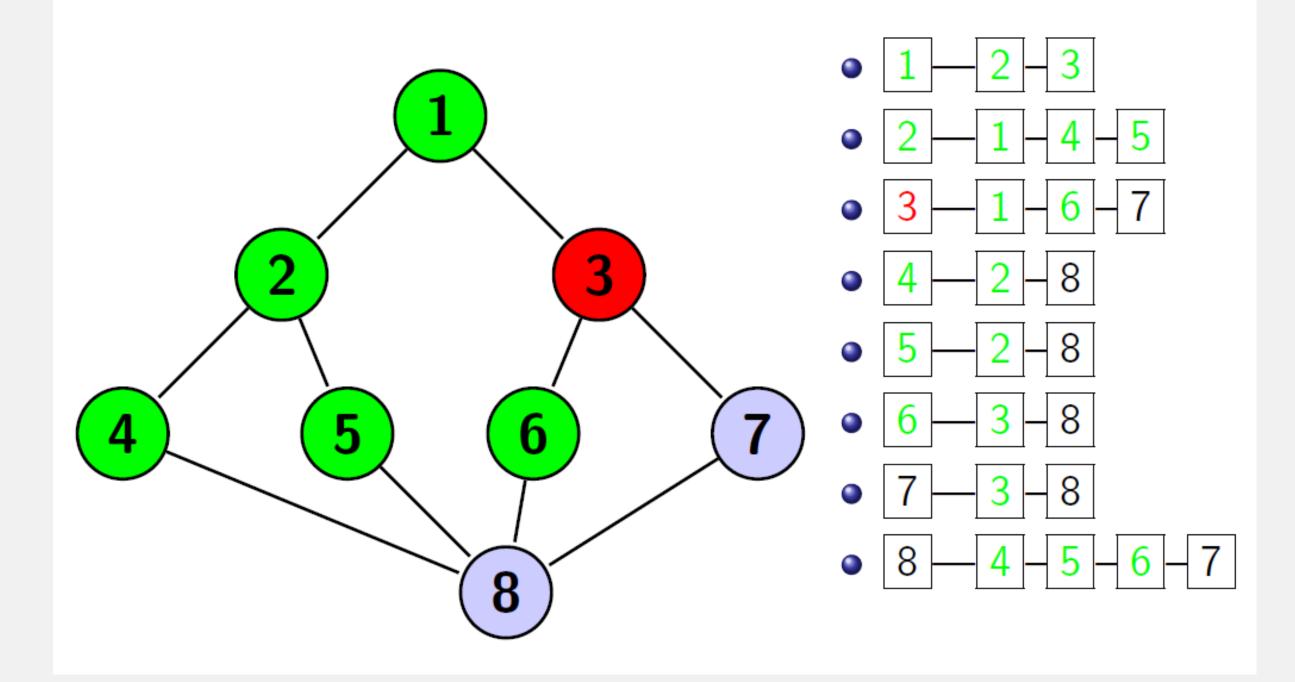


Primeiro da fila é 3. Fila 4 5.



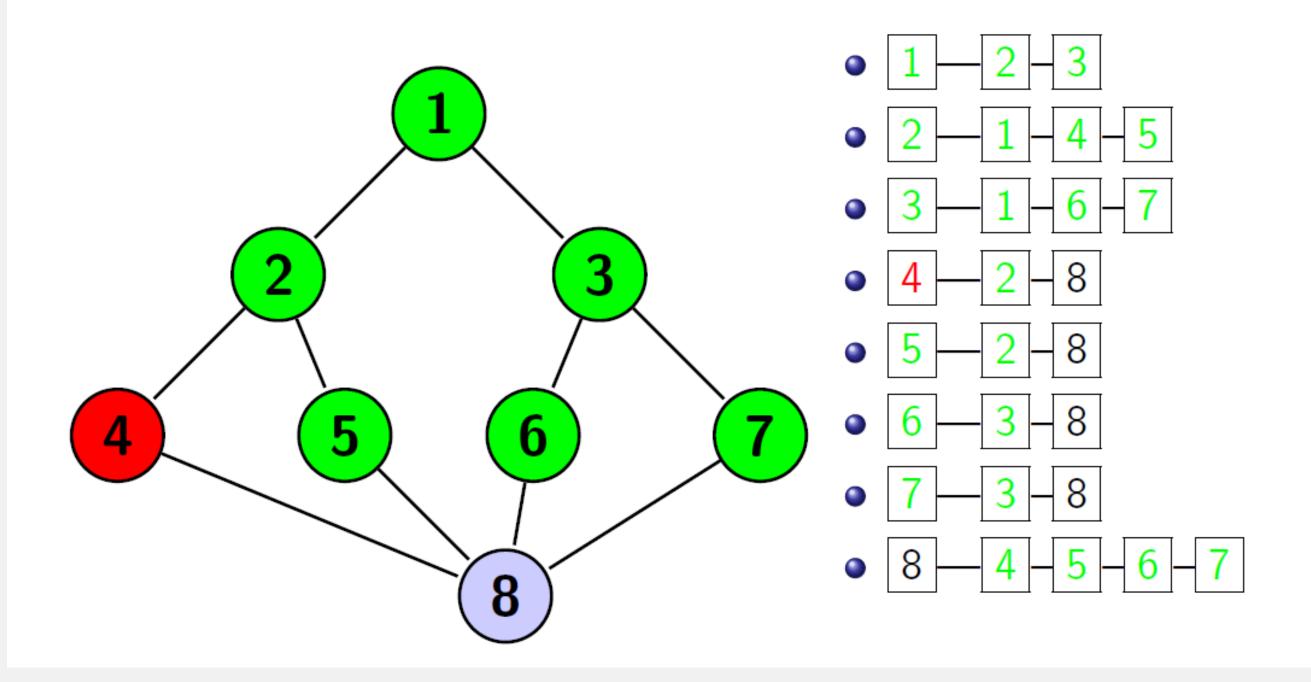
Primeiro da fila é 3.

Fila 4 5 6.



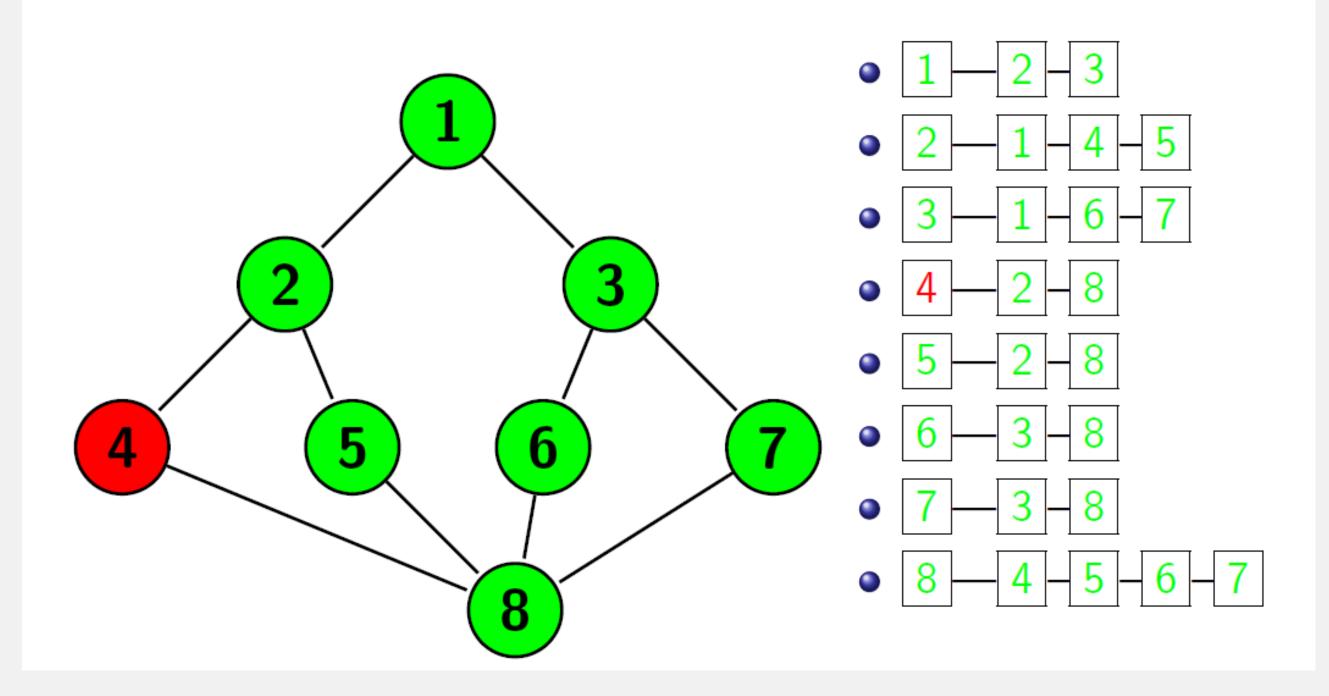
Primeiro da fila é 4.

Fila 5 6 7.



Primeiro da fila é 4.

Fila 5 6 7.

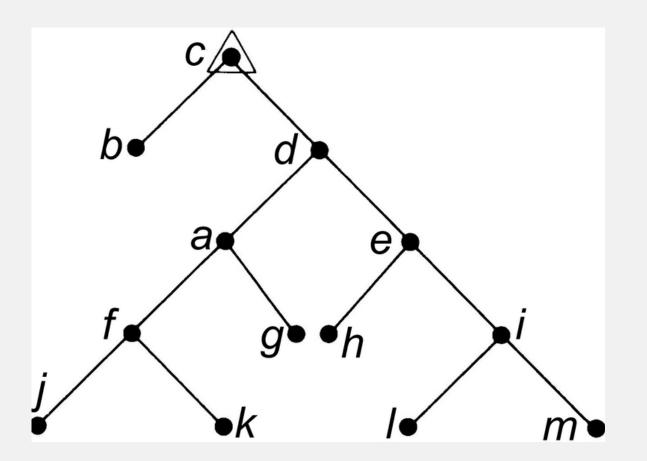


Qual o pior caso?

- Qual é o pior caso?
 - Custo de inserção e remoção em fila é constante
 - ullet Todos os vértices são enfilerados e removidos uma vez O(|V|)
 - Todas as arestas são utilizadas |A|
 - Complexidade de pior caso O(|V| + |A|)

Exercício

1) Execute a busca em Largura visando encontrar o Vértice I;



2) Escreva o PseudoCódigo do método de busca em Largura.

Dúvidas??