### Travessia de Grafos

Aplicações

Prof. Edson Alves

2018

Faculdade UnB Gama

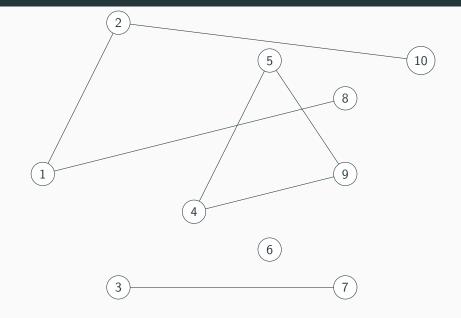
#### Sumário

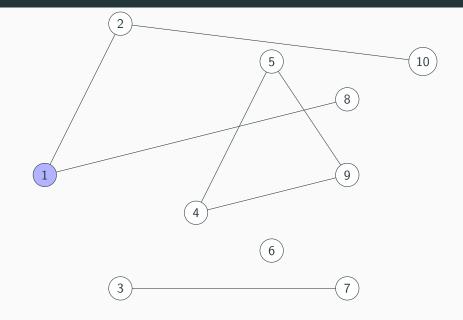
- 1. Componentes Conectados
- 2. Detecção de ciclos
- 3. Grafos Bipartidos

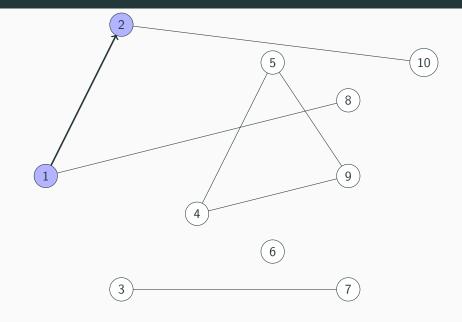
# **Componentes Conectados**

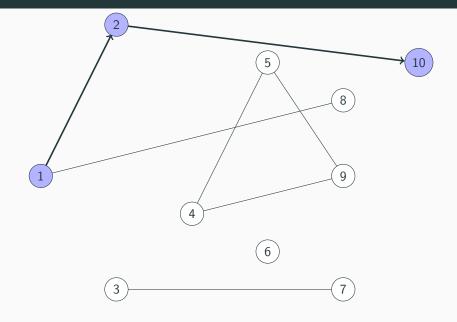
### Conectividade de um grafo

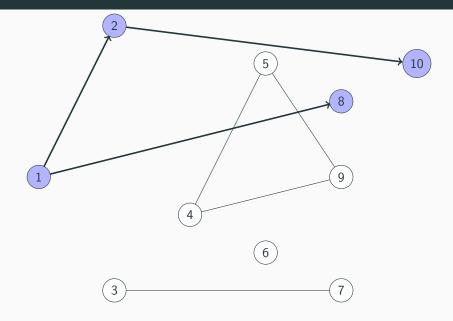
- Um grafo não-direcionado G é dito conectado se, para qualquer par de vértices u, v ∈ G, com u ≠ v, existe ao menos um caminho de u até v
- Uma maneira de se verificar se um grafo é conectado ou não é iniciar uma travessia em um vértice s qualquer
- Se a travessia visitar todos os N nós de G o grafo é conectado
- Caso um ou mais vértices não seja visitado, os nós visitados formam um componente conectado de G
- Para identificar todos os componentes conectados do grafo basta iniciar uma nova travessia em um dos vértices não visitados, enquanto houverem vértices não visitados

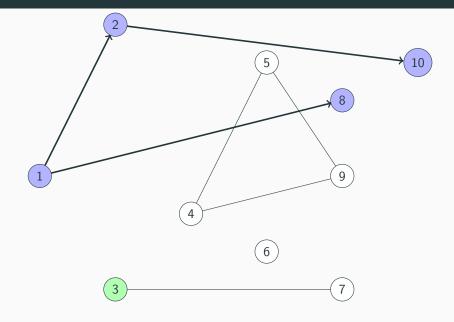


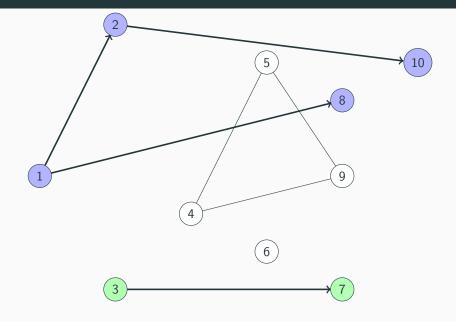


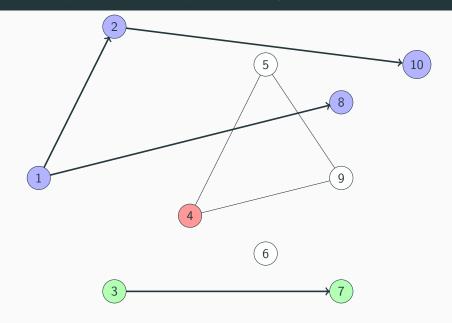


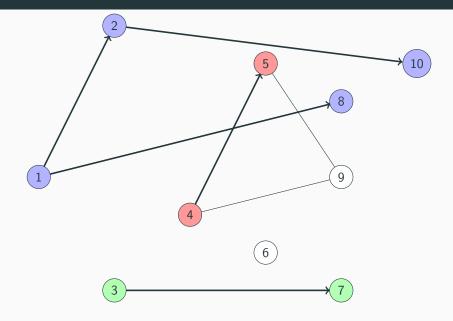


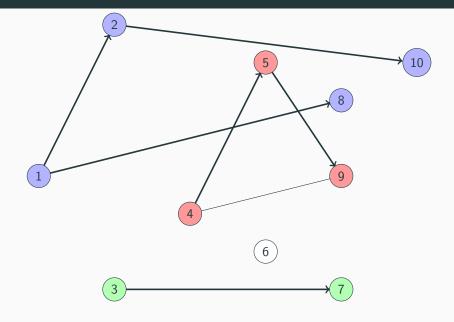


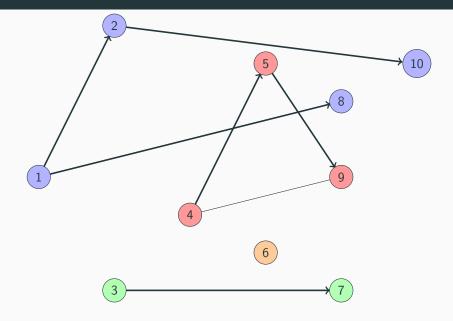












## Implementação da identificação dos componentes em C++

```
1 #include <iostream>
2 #include <vector>
3 #include <bitset>
5 using namespace std:
6 using ii = pair<int, int>;
8 const int MAX { 100010 };
9 bitset<MAX> visited;
10 vector<int> adj[MAX];
12 void dfs(int u)
13 {
      if (visited[u]) return;
14
      visitedΓul = true:
15
      cout << " " << u:
18
      for (const auto& v : adj[u])
           dfs(v);
20
21 }
```

## Implementação da identificação dos componentes em C++

```
23 int connected_components(int N)
24 {
       visited.reset();
26
       int ans = 0;
28
       for (int u = 1; u \le N; ++u)
29
30
           if (not visited[u])
31
32
                cout << "Component " << ++ans << ":";</pre>
                dfs(u);
34
                cout << endl;</pre>
35
36
38
       return ans;
40 }
```

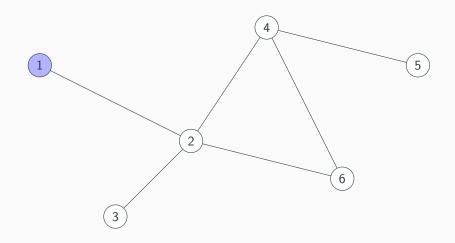
### Implementação da identificação dos componentes em C++

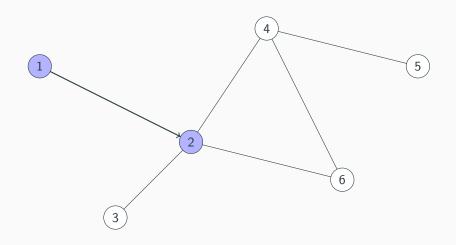
```
42 int main()
43 {
      ii edges[] { ii(1, 2), ii(1, 8), ii(2, 10), ii(3, 7), ii(4, 5),
44
           ii(4, 9), ii(5, 9) };
46
      for (const auto& [u, v] : edges)
47
48
           adj[u].push_back(v);
           adj[v].push_back(u);
50
      }
51
52
      connected_components(10);
54
      return 0;
55
56 }
```

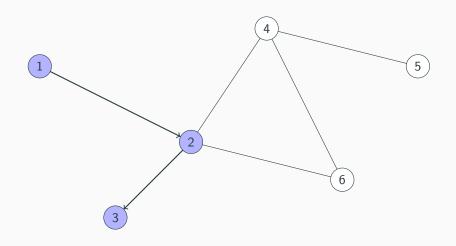
Detecção de ciclos

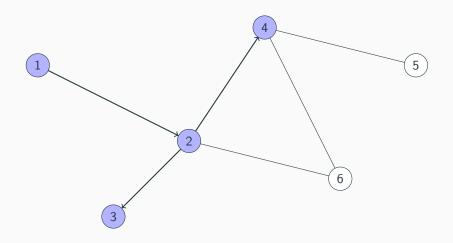
#### Detecção de ciclos

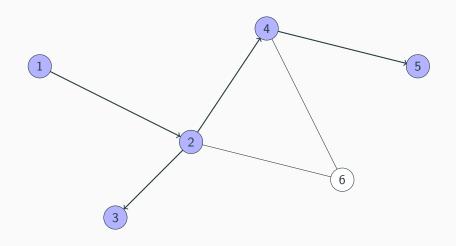
- Um ciclo é um caminho de tamanho maior ou igual a três cujos pontos de partida e chegada são iguais
- Um grafo que não contém nenhum ciclo é dito acíclico
- Uma travessia por profundidade pode ser utilizada para se determinar se um componente de um grafo é ou não acíclico
- Se, durante a travessia, um dos vizinhos do nó já foi visitado, e este vizinho não é o nó que o antecedeu na busca, então existe um ciclo começando e terminando no nó atual, e que passa por este vizinho
- Outra maneira de se detectar ciclos é contar o número de arestas E e vértices V do componente: se E>V-1 então o componente tem um ciclo
- A complexidade da detecção de ciclos é a mesma da travessia:
   O(N + M), onde N é o número de nós e M o número de arestas do grafo

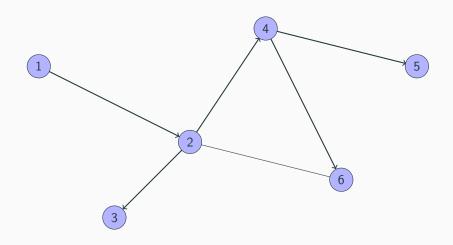


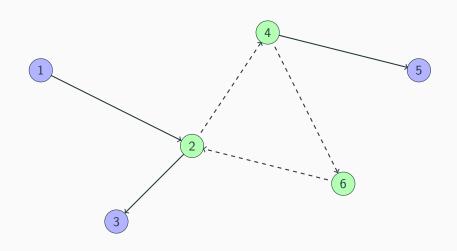












#### Exemplo de detecção de ciclo

```
1 #include <iostream>
2 #include <cstring>
3 #include <bitset>
4 #include <vector>
6 using namespace std;
v using ii = pair<int, int>;
8
9 const int MAX { 100010 };
10 bitset<MAX> visited;
vector<int> adj[MAX];
12 int parent[MAX];
14 bool dfs(int u)
15 {
      if (visited[u]) return false;
16
     visited[u] = true;
18
```

### Exemplo de detecção de ciclo

```
for (const auto& v : adj[u])
20
          parent[v] = parent[v] ? parent[v] : u;
          if (visited[v] and parent[u] != v)
               return true;
          else
               if (dfs(v)) return true;
26
28
      return false:
29
30 }
31
32 bool has_cycle(int N)
33 {
      visited.reset();
34
      memset(parent, 0, sizeof parent);
36
      for (int u = 1; u \le N; ++u)
          if (not visited[u] and dfs(u))
38
               return true;
```

#### Exemplo de detecção de ciclo

```
40
      return false;
41
42 }
43
44 int main()
45 {
       ii edges[] { ii(1,2), ii(2,3), ii(2,4), ii(2,6), ii(4,5), ii(4,6) };
46
47
       for (const auto& [u, v] : edges)
48
       {
           adj[u].push_back(v);
50
           adj[v].push_back(u);
51
      cout << "Tem ciclo? " << (has_cycle(6) ? "Sim" : "Nao") << endl;</pre>
54
55
       return 0;
56
57 }
```

## Outro exemplo de detecção de ciclo

```
1 #include <iostream>
2 #include <functional>
3 #include <vector>
4 #include <bitset>
6 using namespace std;
v using ii = pair<int, int>;
9 const int MAX { 100010 };
10 bitset<MAX> visited;
11 vector<int> adj[MAX];
void dfs(int u, function<void(int)> process) {
      if (visited[u]) return;
14
      visitedΓul = true:
      process(u);
18
      for (const auto& v : adj[u])
          dfs(v, process);
20
21 }
```

## Outro exemplo de detecção de ciclo

```
23 bool has_cycle(int N) {
      visited.reset();
25
      for (int u = 1; u \le N; ++u)
26
           if (not visited[u])
28
               vector<int> cs:
               size_t edges = 0;
30
31
               dfs(u, [&](int u) {
32
                   cs.push_back(u);
34
                    for (const auto& v : adj[u])
35
                        edges += (visited[v] ? 0 : 1);
36
               });
38
               if (edges >= cs.size()) return true;
40
41
      return false;
42
43 }
```

#### Outro exemplo de detecção de ciclo

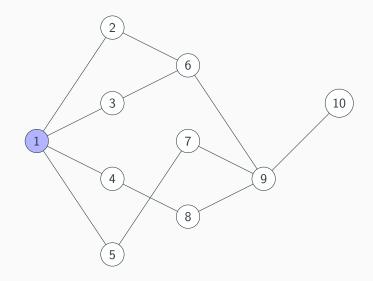
```
45 int main()
46 {
      ii edges[] { ii(1,2), ii(2,3), ii(2,4), ii(2,6), ii(4,5), ii(4,6) };
48
      for (const auto& [u, v] : edges)
50
          adj[u].push_back(v);
51
          adj[v].push_back(u);
52
54
      cout << "Tem ciclo? " << (has_cycle(6) ? "Sim" : "Nao") << endl;</pre>
55
56
      return 0;
58 }
```

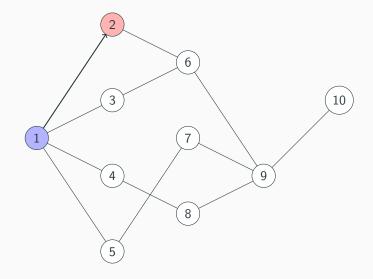
**Grafos Bipartidos** 

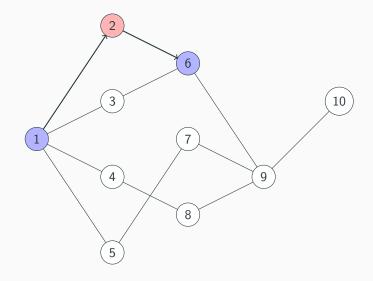
#### Definição

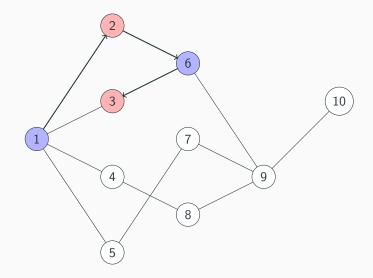
- Um grafo é dito bipartido se todos os seus vértices podem ser coloridos usando apenas duas cores, de modo que todos os pares de vértices vizinhos tenham cores distintas
- Tanto a DFS quanto a BFS podem ser utilizadas para verificar se um grafo é bipartido ou não
- Inicialmente todos os n\u00e3s n\u00e3o tem cores atribu\u00eddas a eles, e o ponto de partida da travessia recebe uma cor (por exemplo, azul)
- A travessia continua nos seus vizinhos, que devem receber a cor oposta (por exemplo, vermelho)
- Se a travessia atingir um nó já colorido, e a cor dele for a mesma do nó que o antecedeu na travessia, o grafo não é bipartido
- Uma propriedade interessante dos grafos bipartidos é que eles não podem ter ciclos de tamanho ímpar

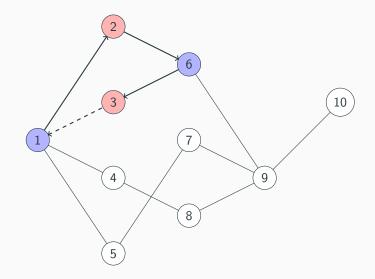
## Visualização da identificação de grafos bipartidos

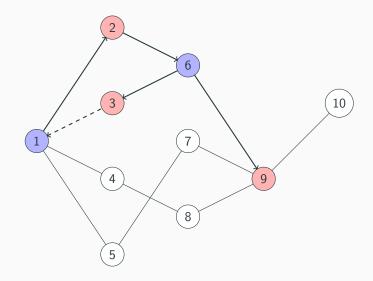


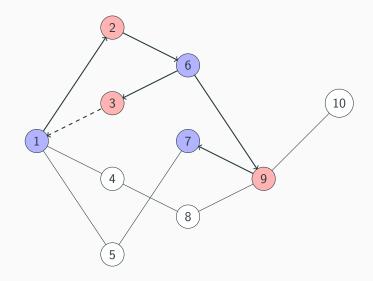


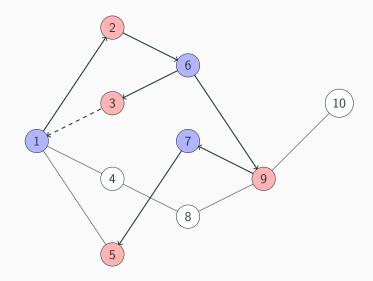


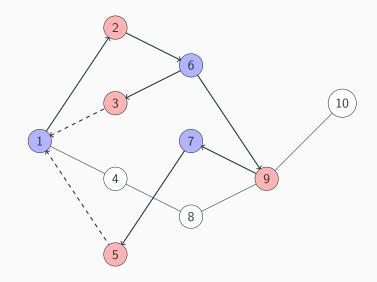


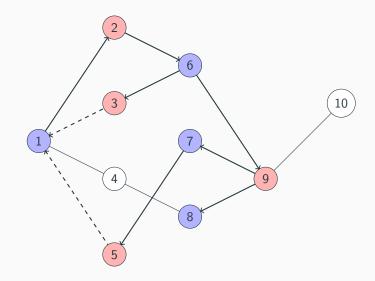


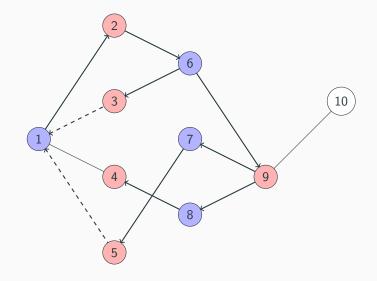


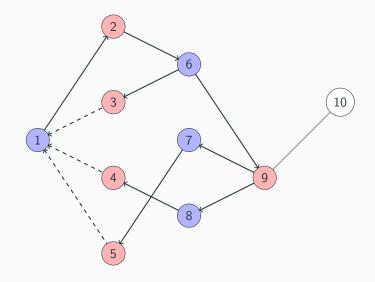


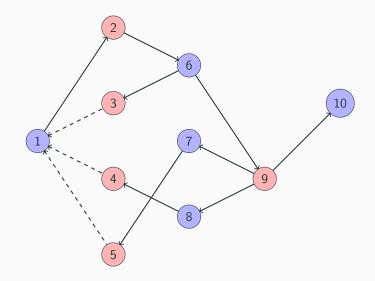












# Implementação da verificação em C++

```
1 #include <bits/stdc++ h>
using namespace std:
4 using ii = pair<int, int>;
5
6 const int MAX { 100010 }, NONE = 0, BLUE = 1, RED = 2;
7 int color[MAX];
8 vector<int> adj[MAX];
10 bool bfs(int s)
11 {
     queue<int> q;
     q.push(s);
     color[s] = BLUE;
14
      while (not q.empty())
          auto u = q.front();
18
          q.pop();
20
```

# Implementação da verificação em C++

```
for (const auto& v : adj[u])
21
               if (color[v] == NONE)
                   color[v] = 3 - color[u];
                    q.push(v);
               } else if (color[v] == color[u])
26
                    return false;
28
29
      return true;
30
31 }
32
33 bool is_bipartite(int N)
34 {
      for (int u = 1; u \le N; ++u)
35
           if (color[u] == NONE and not bfs(u))
36
               return false;
38
      return true;
39
40 }
41
```

#### Implementação da verificação em C++

```
42 int main()
43 {
      ii edges[] { ii(1, 2), ii(1, 3), ii(1, 4), ii(1, 5), ii(2, 6),
44
           ii(3, 6), ii(4, 8), ii(5, 7), ii(6, 9), ii(7, 9), ii(8, 9),
           ii(9, 10) };
46
      for (const auto& [u, v] : edges)
48
           adj[u].push_back(v);
50
           adj[v].push_back(u);
51
      cout << (is_bipartite(10) ? "Sim" : "Nao") << endl;</pre>
54
55
      return 0;
56
57 }
```

#### Referências

- 1. **HALIM**, Felix; **HALIM**, Steve. *Competitive Programming 3*, 2010.
- 2. LAAKSONEN, Antti. Competitive Programmer's Handbook, 2018.
- 3. **SKIENA**, Steven S.; **REVILLA**, Miguel A. *Programming Challenges*, 2003.