

Grafos

Travessia por profundidade

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

Definição de travessia

Definição de travessia

Uma travessia consiste em visitar todos os nós atingíveis a partir de um vértice de partida s , em alguma ordem. Cada vértice deve ser visitado exatamente uma vez.

Características da travessias

Características da travessias

- ★ **Duas travessias são distintas se as ordens de visitação são diferentes**

Características da travessias

- ★ Duas travessias são distintas se as ordens de visitação são diferentes
- ★ Um grafo conectado com N vértices tem $N!$ travessias distintas

Características da travessias

- ★ Duas travessias são distintas se as ordens de visitação são diferentes
- ★ Um grafo conectado com N vértices tem $N!$ travessias distintas
- ★ Travessias notáveis: por profundidade e por extensão

Travessia por profundidade (*Depth-first search*)

Travessia por profundidade (*Depth-first search*)

Seja s o vértice de partida e u o vértice observado no momento. As regras abaixo definem a DFS:

Travessia por profundidade (*Depth-first search*)

Seja s o vértice de partida e u o vértice observado no momento. As regras abaixo definem a DFS:

1. Faça $u = s$

Travessia por profundidade (*Depth-first search*)

Seja s o vértice de partida e u o vértice observado no momento. As regras abaixo definem a DFS:

1. **Faça** $u = s$

2. **Visite** u

Travessia por profundidade (*Depth-first search*)

Seja s o vértice de partida e u o vértice observado no momento. As regras abaixo definem a DFS:

1. Faça $u = s$

2. Visite u

- 3.1 Se u teve ao menos um vizinho v ainda não visitado, faça $u = v$

Travessia por profundidade (*Depth-first search*)

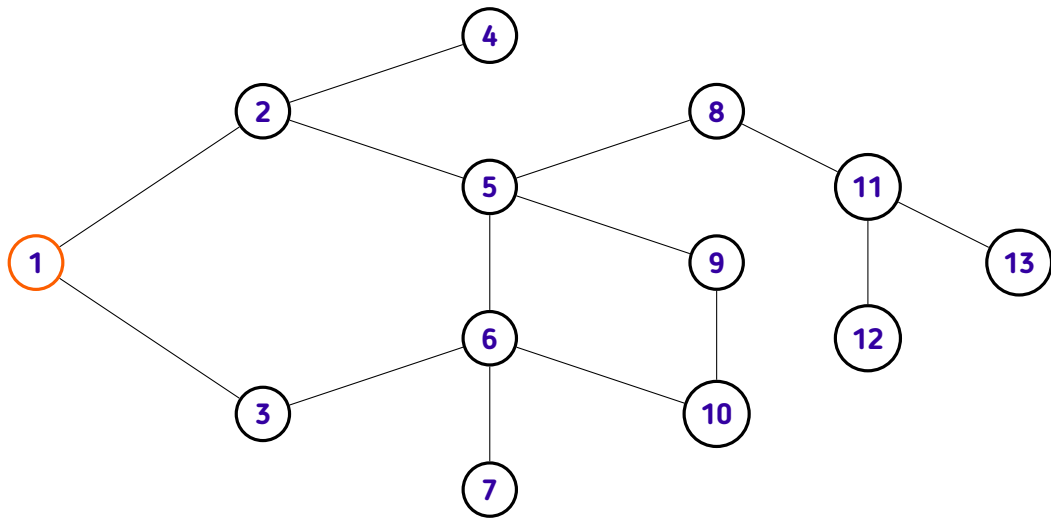
Seja s o vértice de partida e u o vértice observado no momento. As regras abaixo definem a DFS:

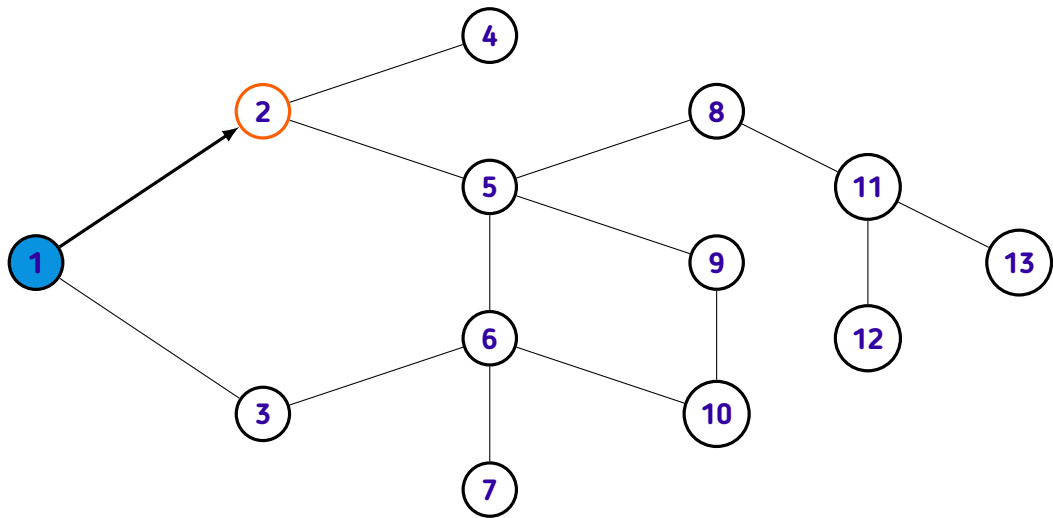
1. Faça $u = s$

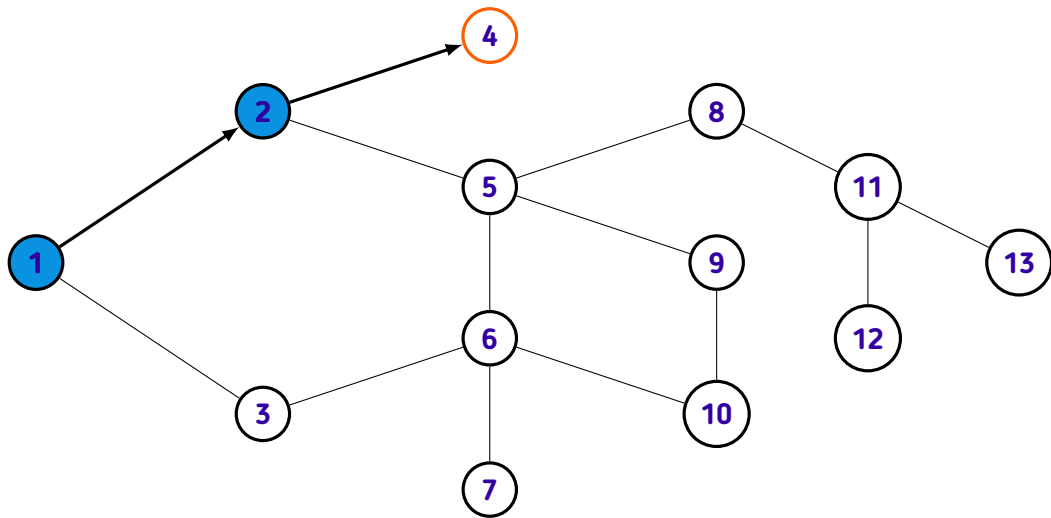
2. Visite u

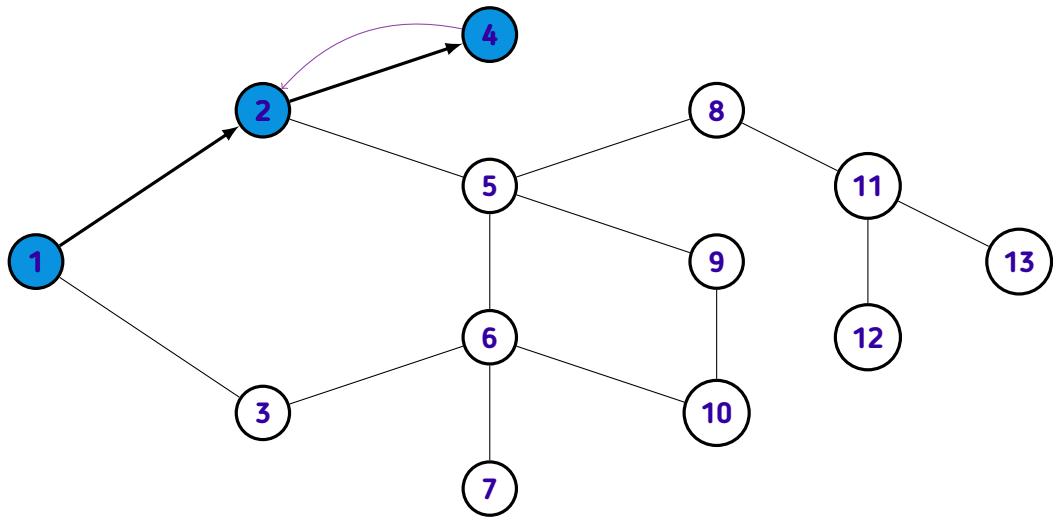
3.1 Se u teve ao menos um vizinho v ainda não visitado, faça $u = v$

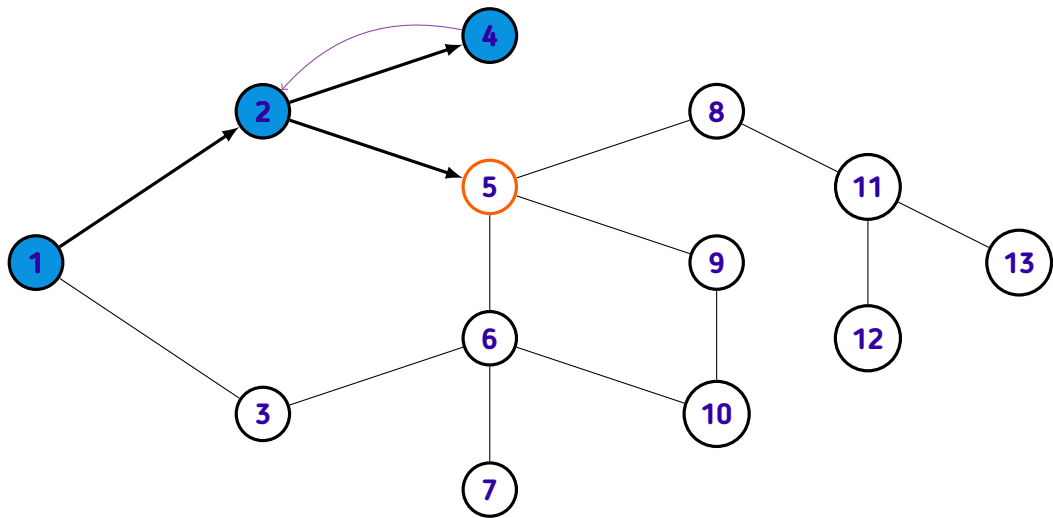
3.2 Caso contrário, volte para o vértice que descobriu u

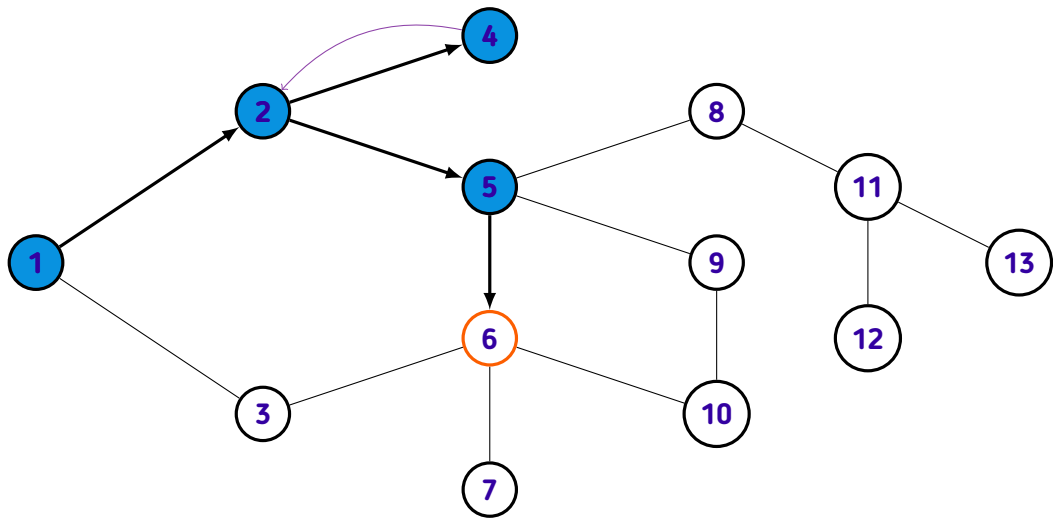


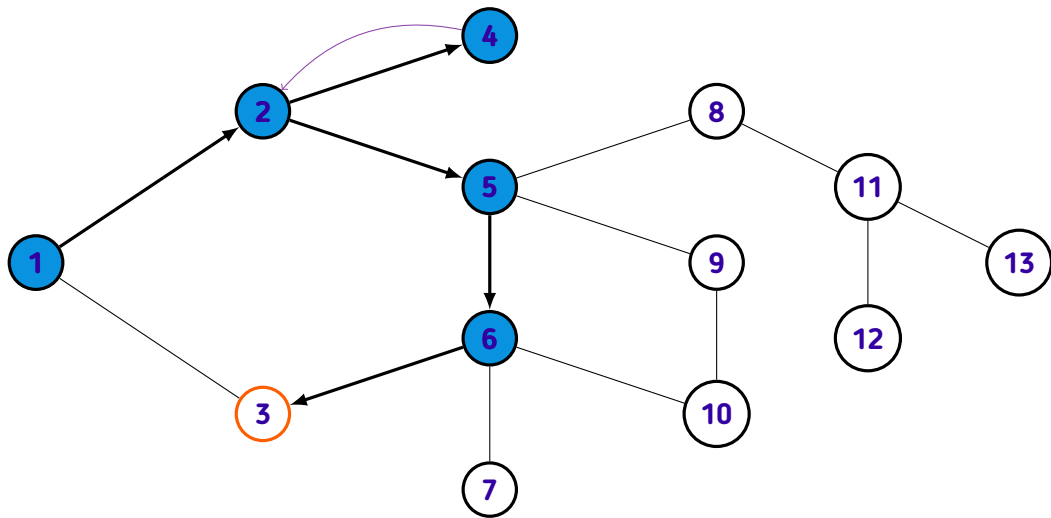


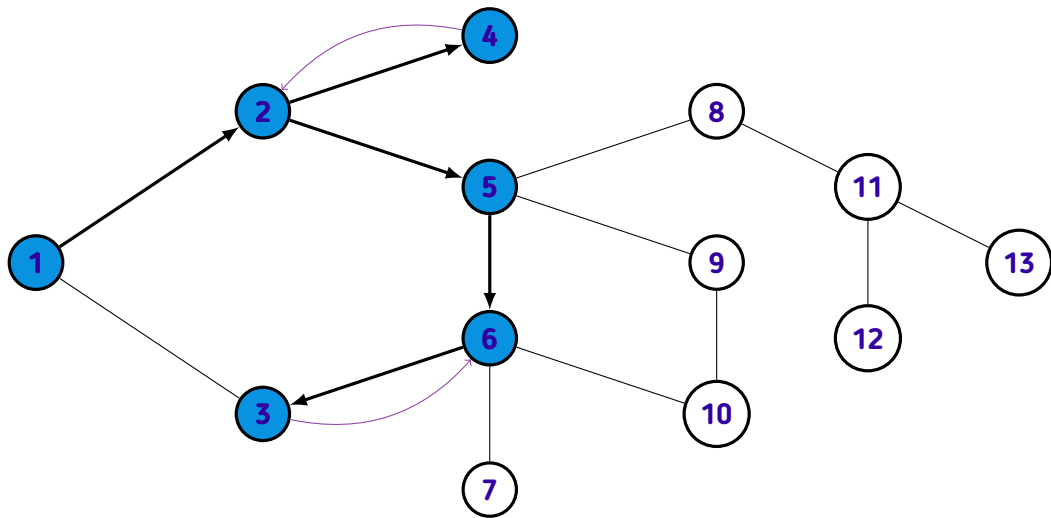


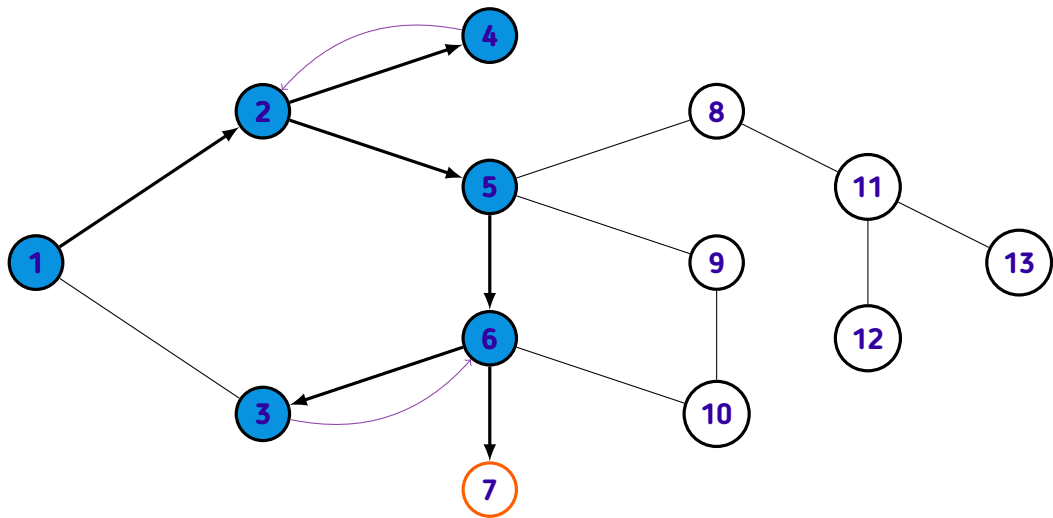


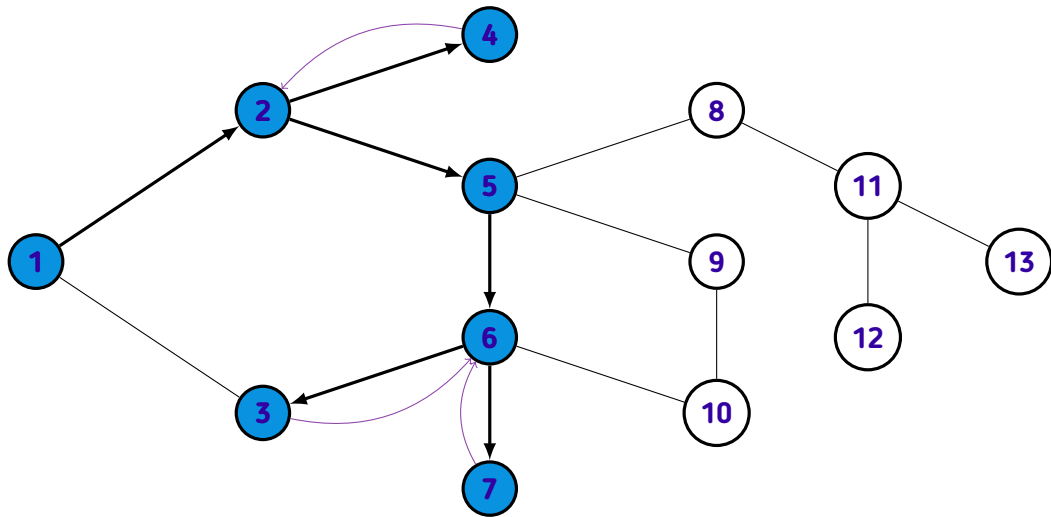


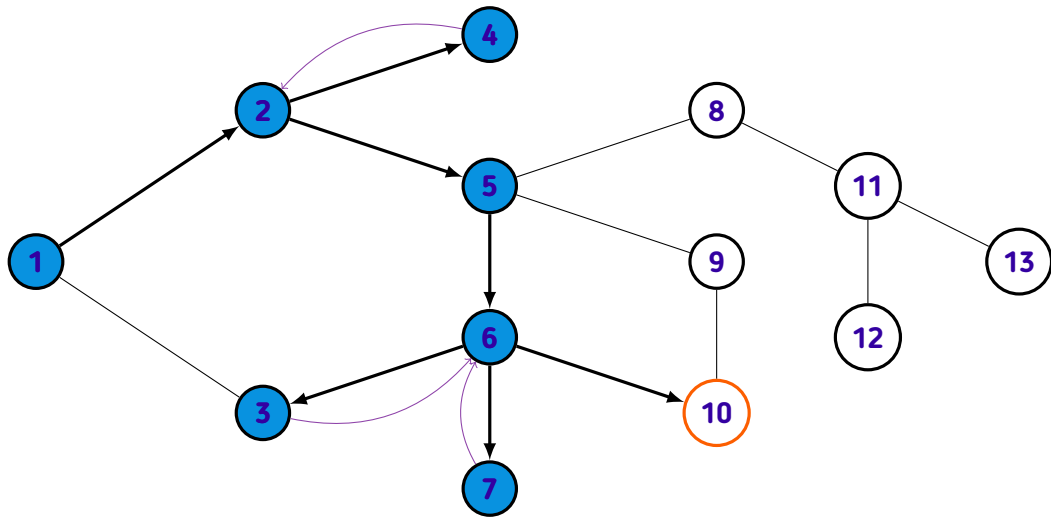


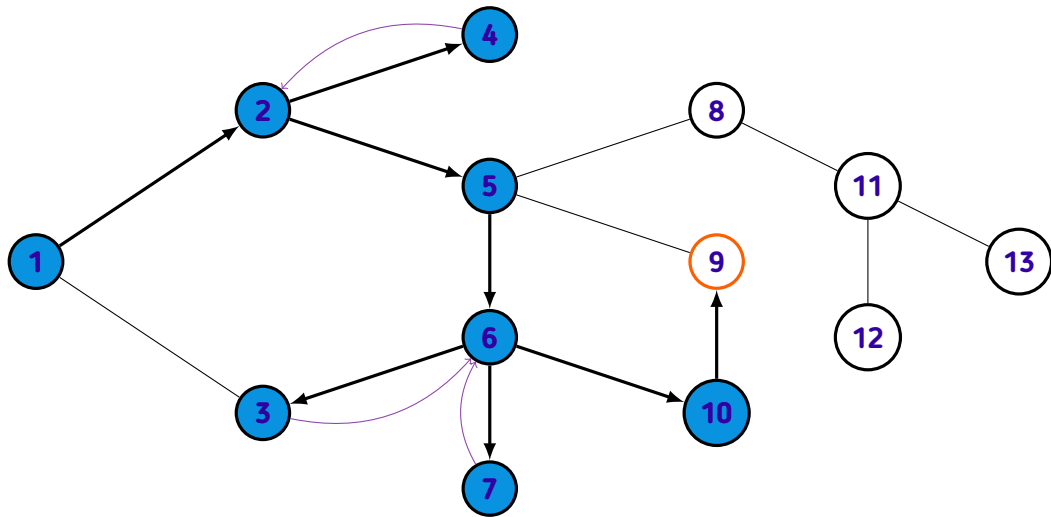


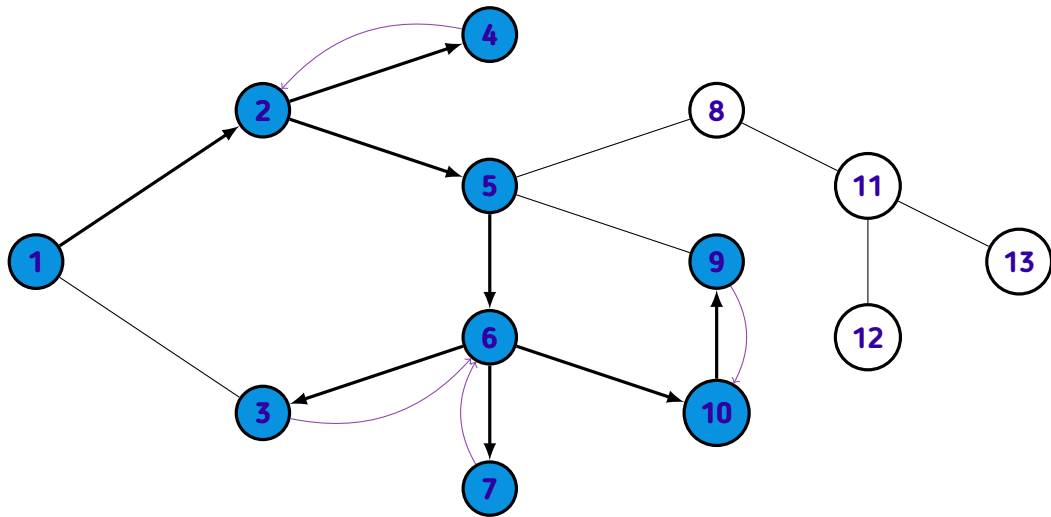


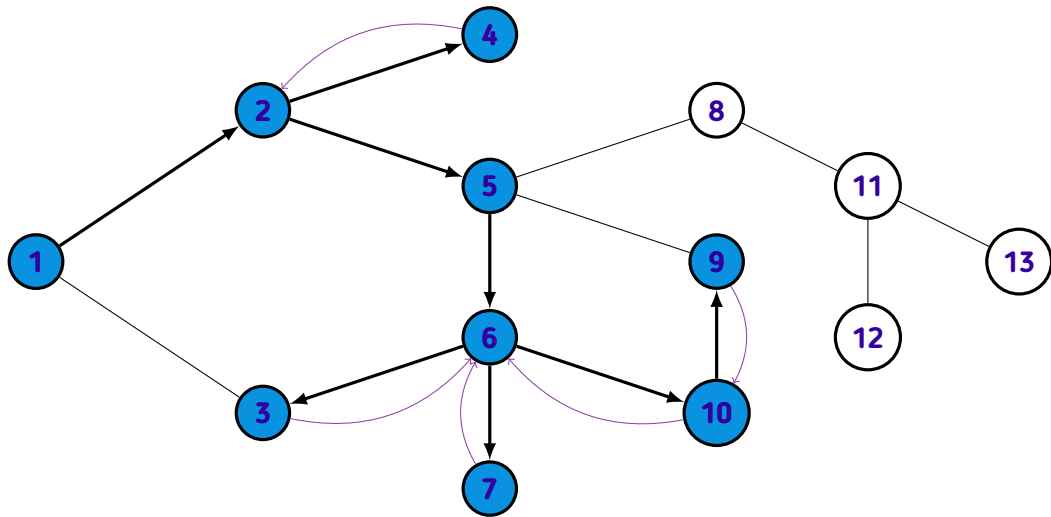


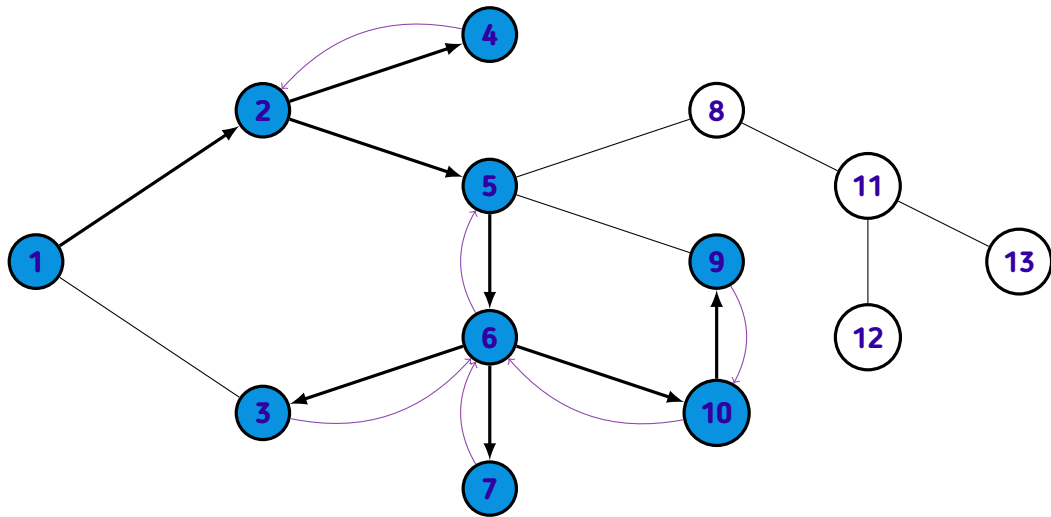


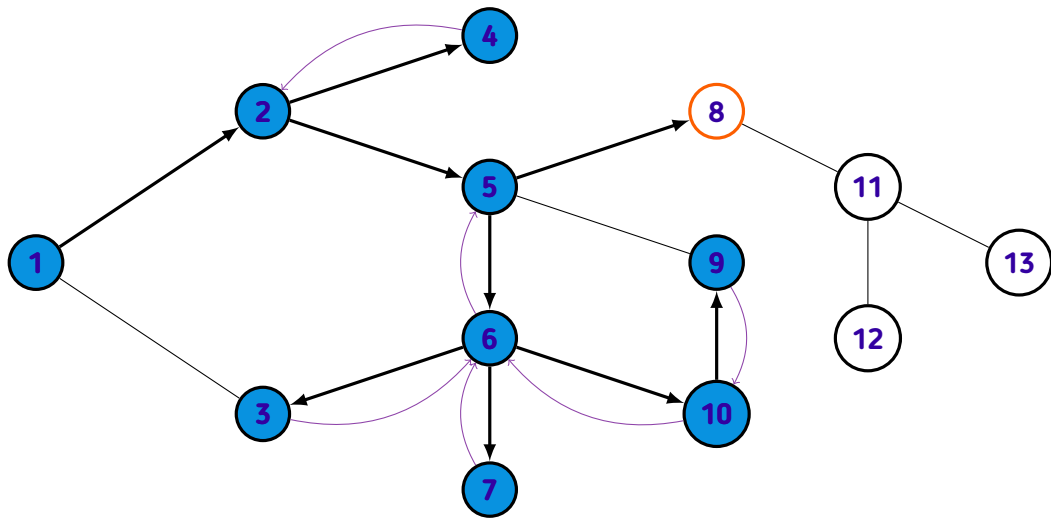


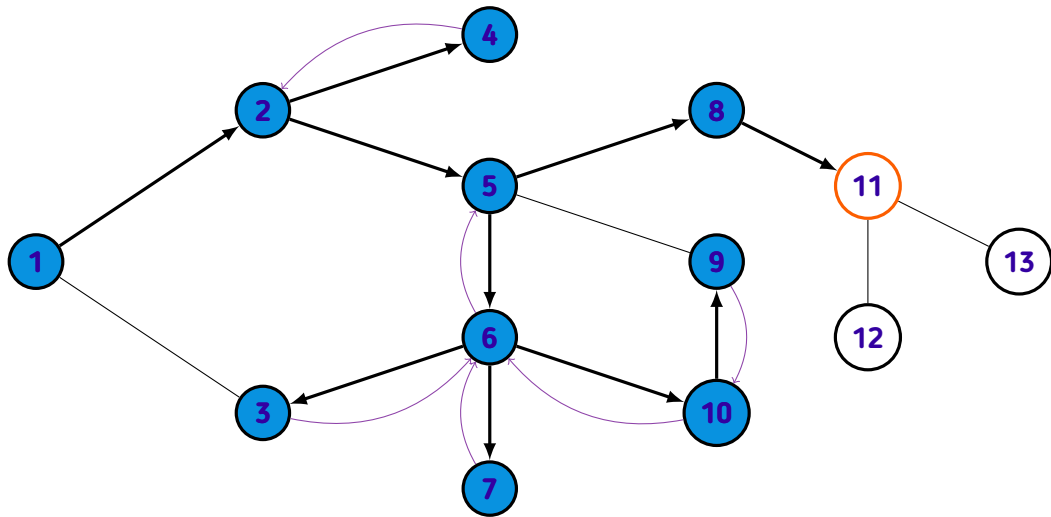


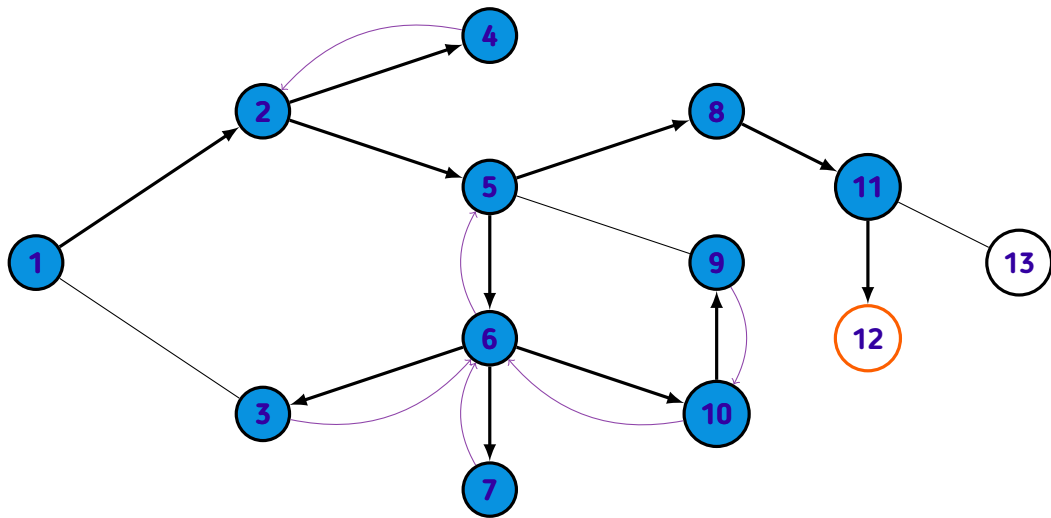


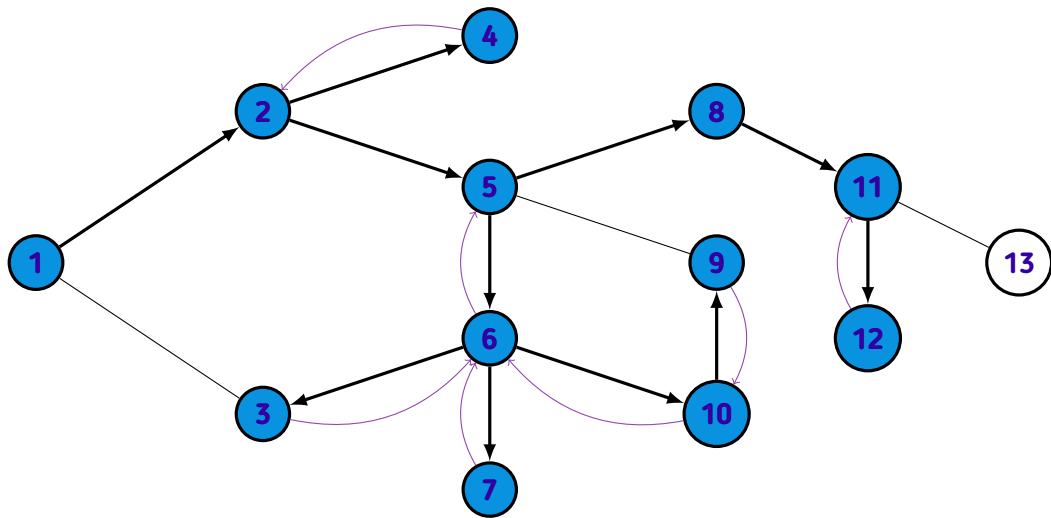


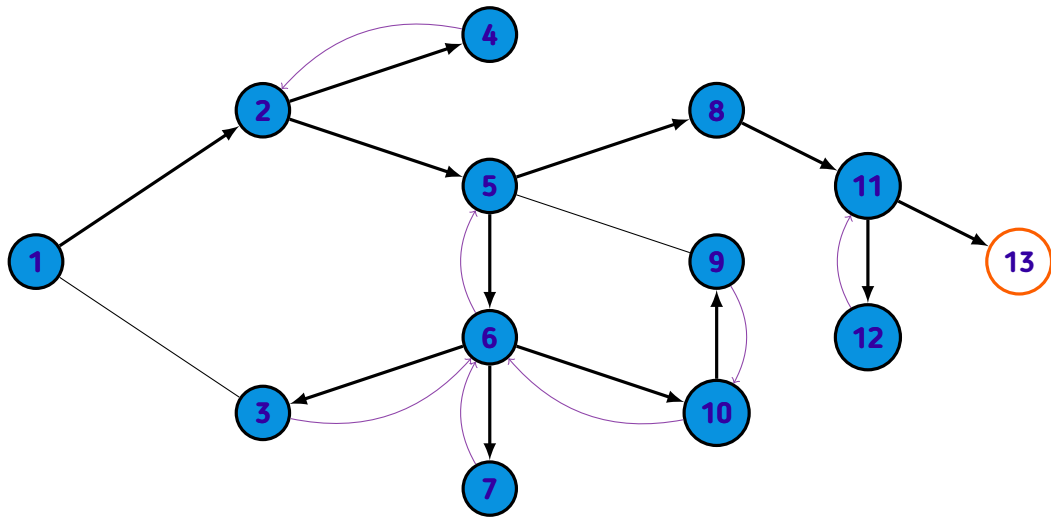


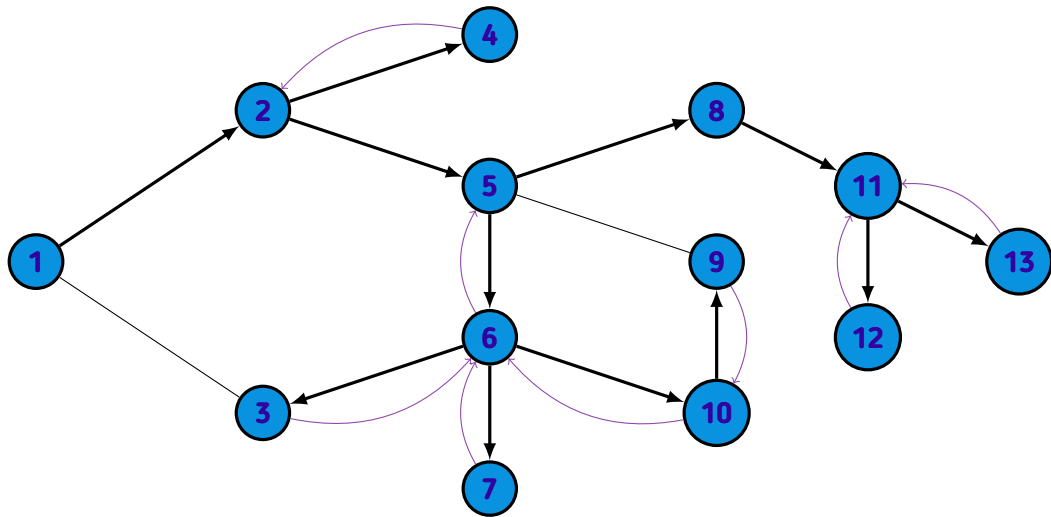


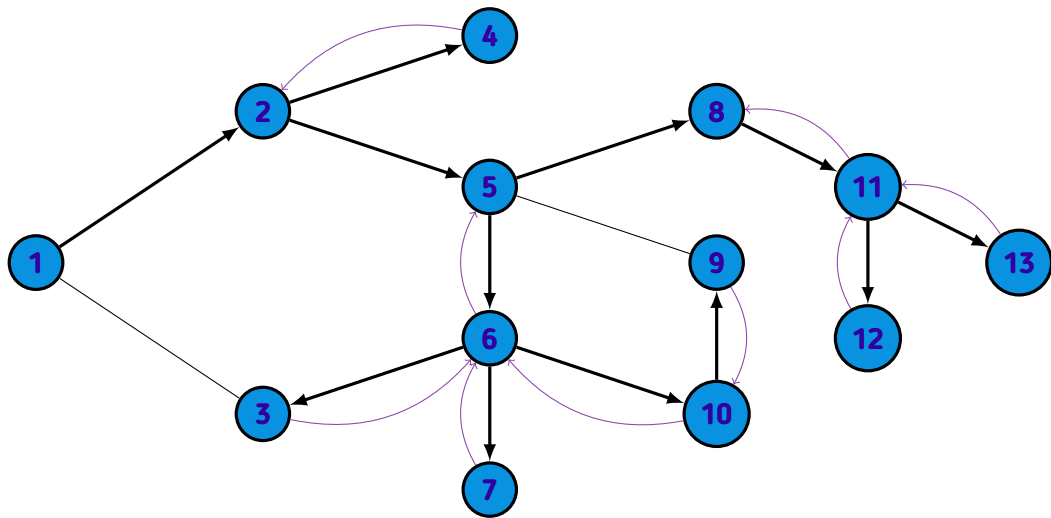


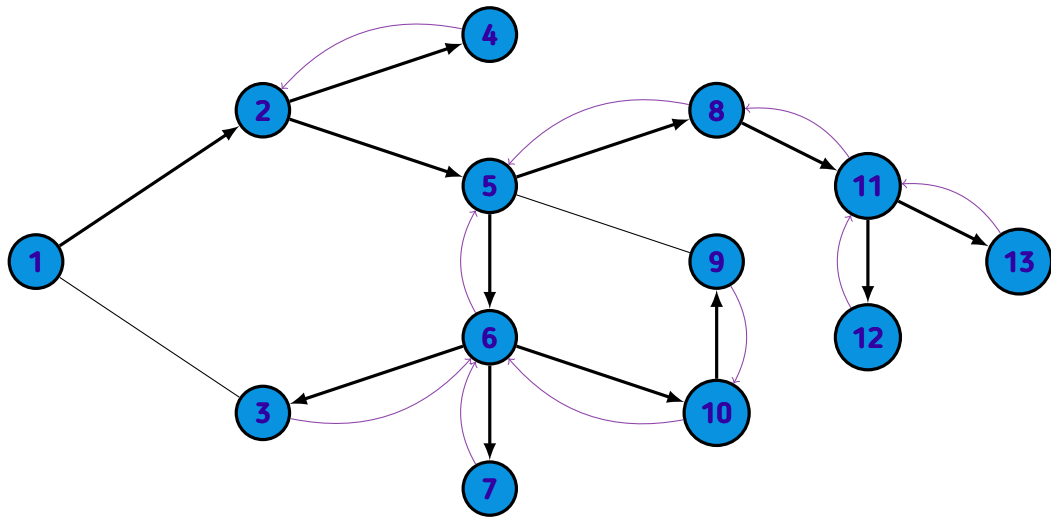


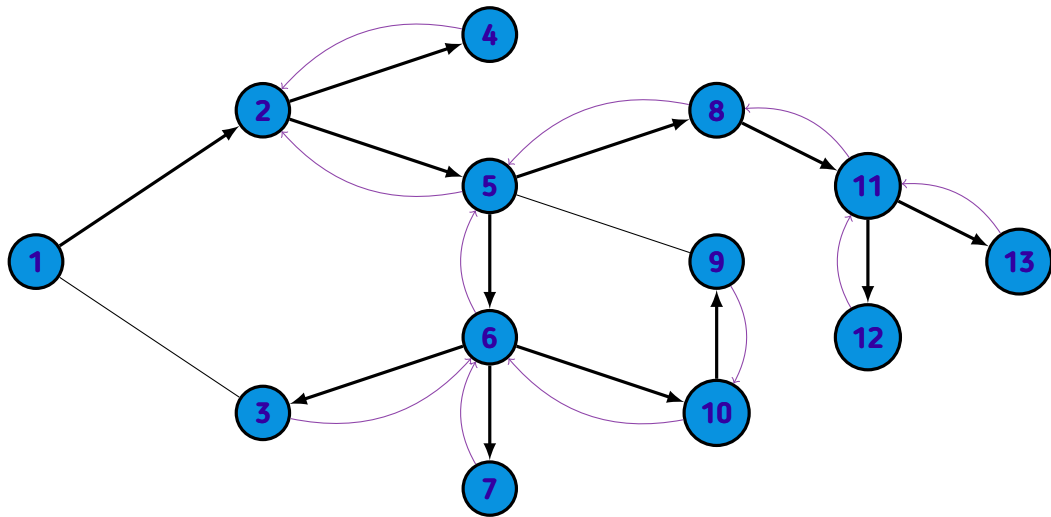


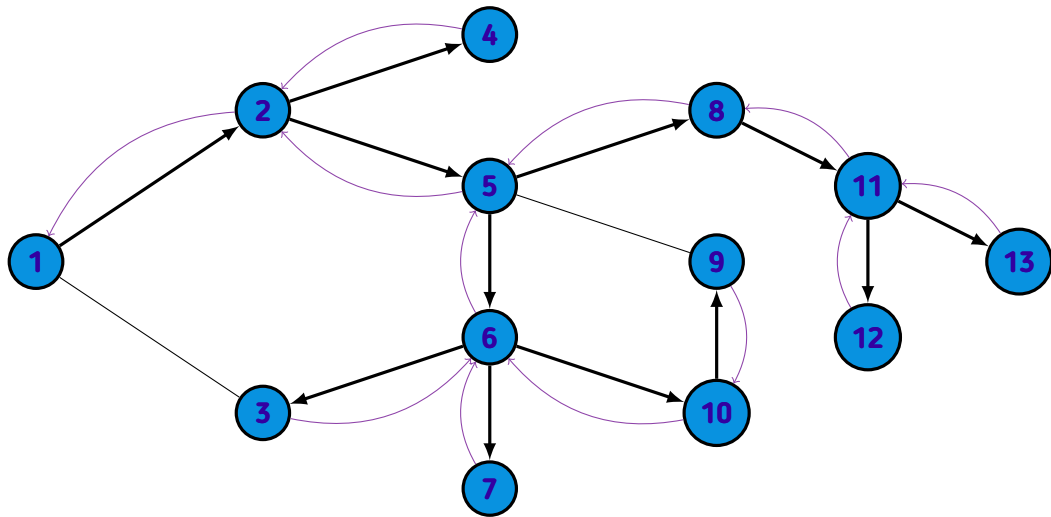












Características da DFS

Características da DFS

- ★ Cada nó é visitado uma única vez

Características da DFS

- ★ Cada nó é visitado uma única vez
- ★ Complexidade: $O(N + M)$ em listas de adjacências

Características da DFS

- ★ Cada nó é visitado uma única vez
- ★ Complexidade: $O(N + M)$ em listas de adjacências
- ★ Em matrizes de adjacência a complexidade é $O(N^2)$

Implementação da DFS

Implementação da DFS

- ★ A DFS pode ser implementada por recursão

Implementação da DFS

- ★ A DFS pode ser implementada por recursão
- ★ Caso-base: **vértice já visitado**

Implementação da DFS

- ★ A DFS pode ser implementada por recursão
- ★ Caso-base: vértice já visitado
- ★ Chamada recursiva: vizinhos de u ainda não visitados

```
const int MAX { 200010 };
```

```
bitset<MAX> visited;
```

```
vector<int> adj[MAX];
```

```
void dfs(int u)
```

```
{
```

```
    if (visited[u])
```

```
        return;
```

```
    // processa/visita u
```

```
    visited[u] = true;
```

```
    for (auto v : adj[u])
```

```
        dfs(v);
```

```
}
```

Problemas sugeridos

1. [Codeforces Round #453 \(Div. 2\) – Problem B: Coloring a Tree](#)
2. [Codeforces Round #503 \(by SIS, Div. 2\) – Problem B: Badge](#)
3. [OJ 10113 – Exchange Rates](#)
4. [OJ 12442 – Forwarding Emails](#)

Referências

1. FILIPEK, Bartlomej. *C++17 in Detail*, 2018.
2. HALIM, Felix; HALIM, Steve. *Competitive Programming 3*, 2010.
3. LAAKSONEN, Antti. *Competitive Programmer's Handbook*, 2018.
4. SKIENA, Steven; REVILLA, Miguel. *Programming Challenges*, 2003.