Caminhos mínimos

Algoritmo de Bellman-Ford

Prof. Edson Alves

2018

Faculdade UnB Gama

Sumário

 $1. \ \mathsf{Algoritmo} \ \mathsf{de} \ \mathsf{Bellman}\text{-}\mathsf{Ford}$

Algoritmo de Bellman-Ford

Caminhos mínimos

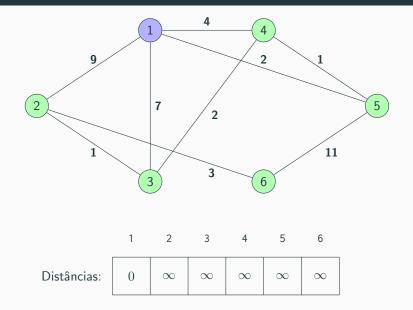
- Seja G(V,E) um grafo e $u,v\in V$. Um caminho de u a v é uma sequência de M arestas $p=\{(a_0,a_1),(a_1,a_2),\ldots,(a_{M-1},a_M)\}$ tal que $a_0=u,a_M=v$ e, para cada par a,b de arestas consecutivas de p, o segundo vértice de a é igual ao primero vértice de b
- $\bullet\,$ O conjunto C de todos os caminhos de u a v é dado por

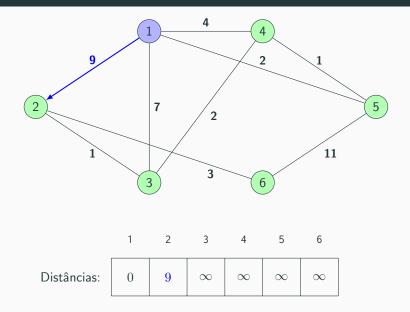
$$C(u,v) = \{ p \subset E \mid p \text{ \'e caminho de } u \text{ a } v \}$$

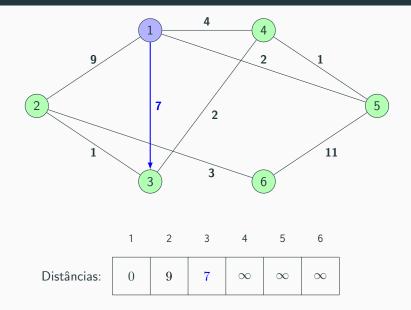
- Se $C(u,v) \neq \emptyset$, o caminho de custo mínimo, ou simplesmente caminho mínimo, de u a v é um caminho, é o elemento de $m \in C$ tal que a soma dos pesos da arestas da sequência m é a menor possível
- ullet Se o grafo não é ponderado, o caminho mínimo entre u e v pode ser obtido através de uma BFS

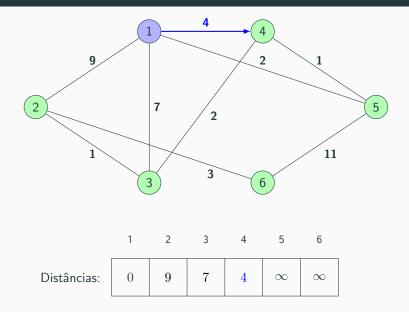
Algoritmo de Bellman-Ford

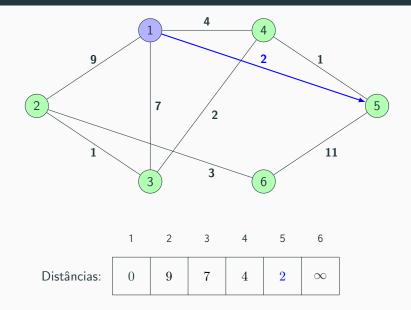
- O algoritmo de Bellman-Ford computa o caminho mínimo de todos os vértices de um grafo a um nó s dado
- É um algoritmo versátil, que pode processar grafos cujas arestas podem ter pesos negativos
- O único tipo de grafo que ele não processa são grafos com ciclos negativos, mas é capaz de detectar tais grafos
- ullet Inicialmente, ele inicializa a distance de s a s como zero e igual a infinito para todos os demais nós
- A cada iteração, ele visita todas as arestas na tentativa de encurtar um caminho já existente, até que não seja mais possível esta redução
- \bullet A complexidade é O(VE), pois o número de arestas máximo em um caminho mínimo é igual a V-1

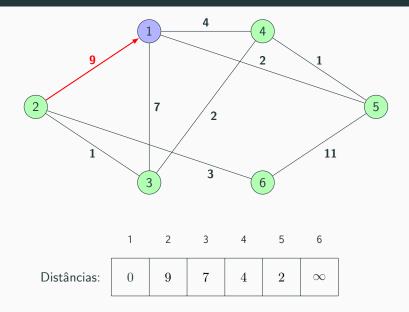


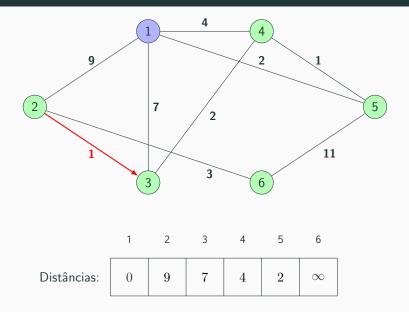


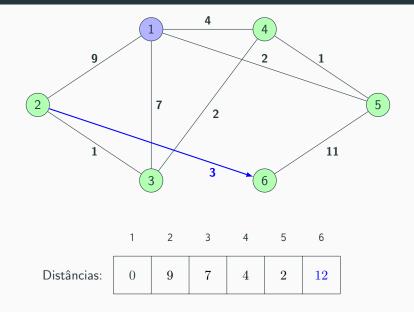


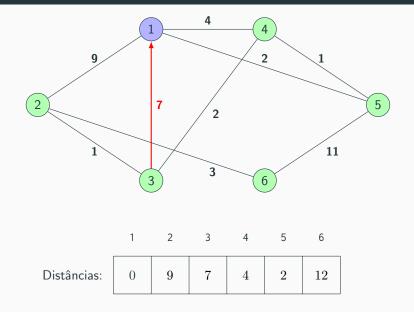


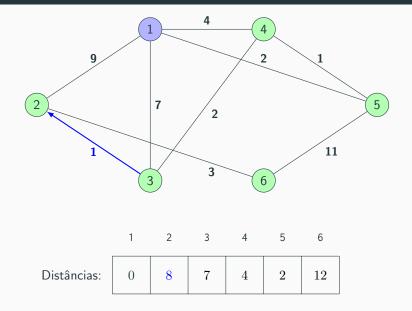


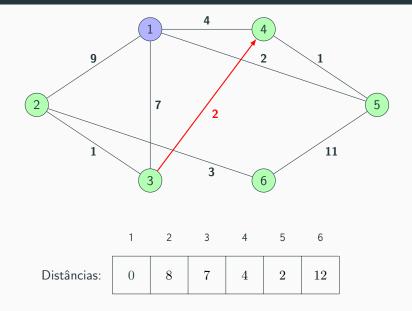


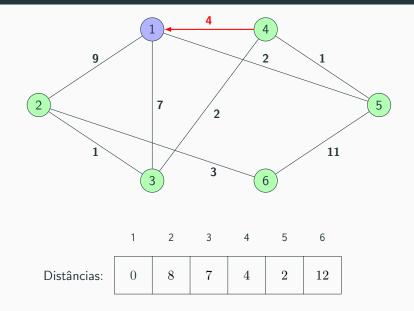


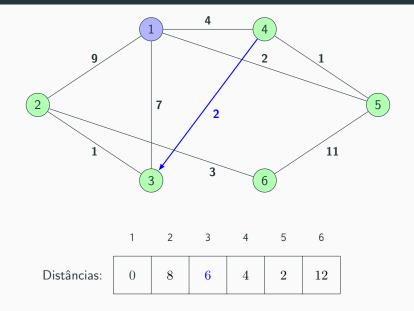


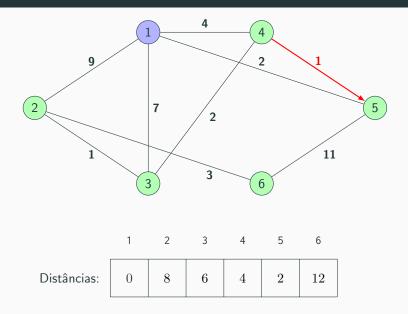


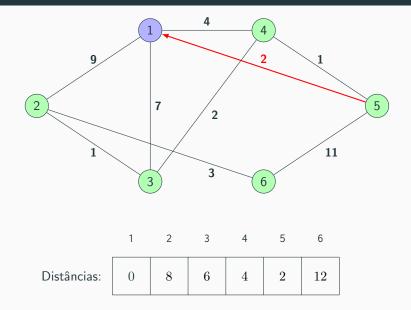


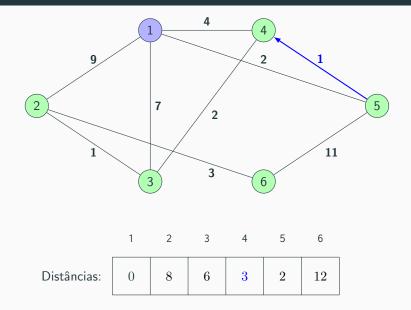


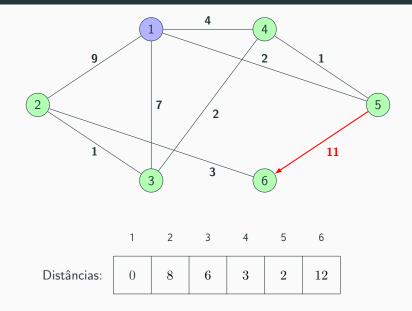


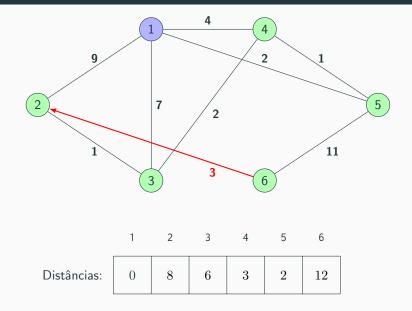


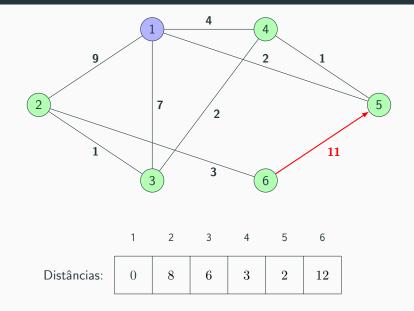


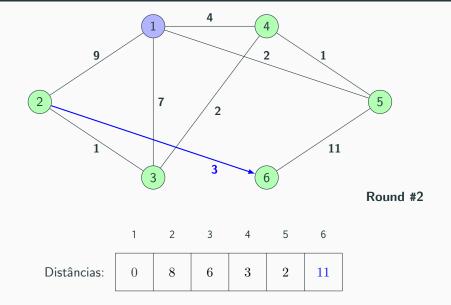


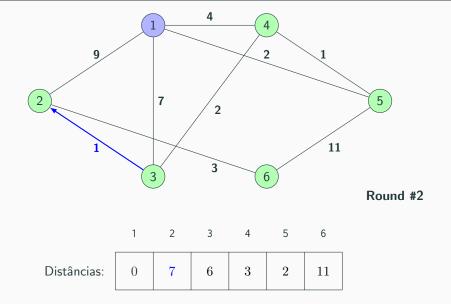


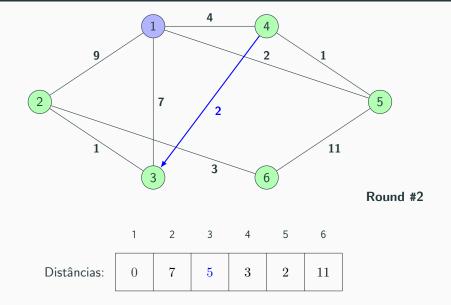


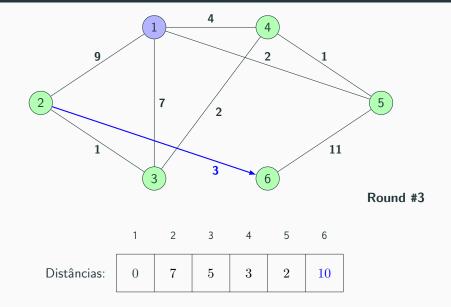


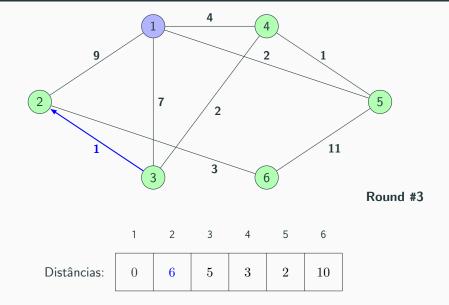


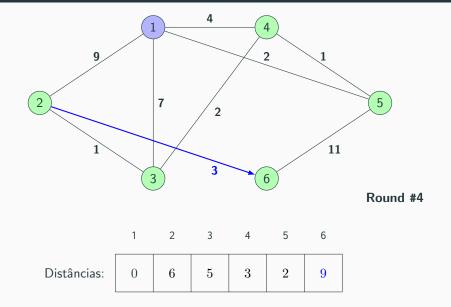












Implementação de Bellman-Ford em C++

```
1 #include <bits/stdc++ h>
using namespace std:
4 using edge = tuple<int, int, int>;
5
6 const int MAX { 100010 }, oo { 1000000010 };
7 int dist[MAX]:
void bellman_ford(int s, int N, const vector<edge>& edges)
10 {
      for (int i = 1: i \le N: ++i)
          dist[i] = oo;
      dist[s] = 0;
14
      for (int i = 1: i \le N - 1: i++)
          for (const auto& [u, v, w] : edges)
              dist[v] = min(dist[v], dist[u] + w);
18
19 }
20
```

Implementação de Bellman-Ford em C++

```
21 int main()
22 {
      vector<edge> edges { edge(1, 2, 9), edge(1, 3, 7), edge(1, 4, 4),
          edge(1, 5, 2), edge(2, 3, 1), edge(2, 6, 3), edge(3, 4, 2),
24
          edge(4, 5, 1), edge(5, 6, 11) }:
26
      for (int i = edges.size() - 1; i >= 0; --i)
27
28
          const auto& [u, v, w] = edges[i];
29
          edges.push_back(edge(v, u, w));
30
31
32
      sort(edges.begin(), edges.end());
      bellman_ford(1, 6, edges);
34
      for (int u = 1: u \le 6: ++u)
36
          cout << "Distância minima de 1 a " << u << ": " << dist[u] << '\n'</pre>
38
      return 0;
39
40 }
```

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.