Grafos e Árvores

Travessia e Diâmetro

Prof. Edson Alves

2018

Faculdade UnB Gama

Sumário

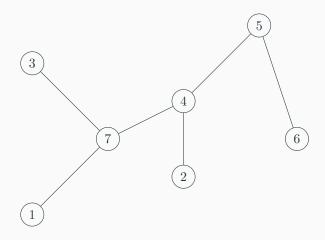
- 1. Fundamentos
- 2. Travessias em árvores
- 3. Diâmetro

Fundamentos

Definição de árvore

- Uma árvore é um grafo não direcionado, conectado e acíclico com N vértices e N-1 arestas
- A remoção de qualquer uma das arestas divide a árvore em dois componentes
- A adição de uma aresta cria um ciclo, descaracterizando a árvore
- \bullet Para quaisquer vértices u e v da árvore existe um caminho único de u a v

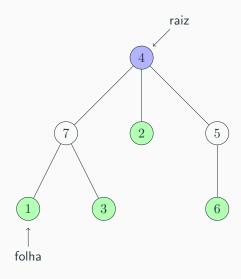
Visualização de uma árvore



Folhas e raiz

- Uma folha é um nó com apenas um vizinho (no exemplo anterior, os nós com rótulos 1, 2, 3 e 6 são folhas da árvore)
- Em uma árvore com raiz, um dos nós é escolhido para ser a raiz da árvore
- Os demais nós são organizados em níveis, de acordo com sua distância até à raiz
- Esta organização é implícita: não é preciso alterar a estrutura da árvore (no máximo, deixar indicada qual é a raiz)
- Em uma árvore com raiz, os filhos são os vizinhos que estão no nível inferior em relação ao nó
- Cada nó tem um único pai, o qual é o nó que está no nível imediatamente acima
- A estrutura de uma árvore é recursiva: cada nó pode ser interpretado como raiz de uma subárvore

Visualização de uma árvore com raiz



Travessias em árvores

DFS em árvores

- Embora a DFS e a BFS possa ser utilizadas em árvores sem nenhuma alteração, a estrutura simplificada da árvore permite implementações mais simples e com menor complexidade de memória
- Por conta da ausência de ciclos, a implementação da DFS em árvores dispensa o vetor que mantém o registro dos vértices já visitados
- ullet Ele pode ser substituído por um parâmetro extra, que mantém o registro do nó p que antecede u na travessia
- Assim, a complexidade de memória reduz de O(V) para O(1)
- \bullet Na primeira chamada da DFS, o parâmetro p deve ser igual a zero (ou qualquer valor sentinela que não seja um rótulo de um dos vértices do grafo)

Implementação da DFS em árvores

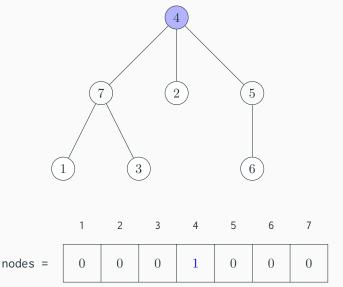
```
#include <bits/stdc++.h>
3 using namespace std;
4 using ii = pair<int, int>;
5
6 const int MAX { 1010 };
vector<int> adj[MAX];
9 void dfs(int u, int p)
10 {
    cout << u << " ";
     for (const auto& v : adj[u])
          if (v != p)
14
              dfs(v, u);
16 }
```

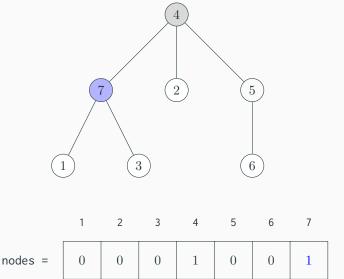
Implementação da DFS em árvores

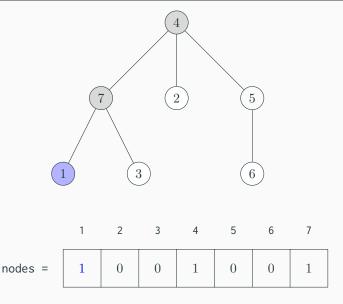
```
18 int main()
19 {
      vector<ii> edges { ii(1, 7), ii(3, 7), ii(7, 4), ii(4, 2),
20
           ii(4, 5), ii(5, 6) };
      for (const auto& [u, v] : edges) {
           adj[u].push_back(v);
24
           adj[v].push_back(u);
26
      // 4 7 1 3 2 5 6
28
      dfs(4, 0);
29
      cout << endl;</pre>
30
31
      return 0;
32
33 }
```

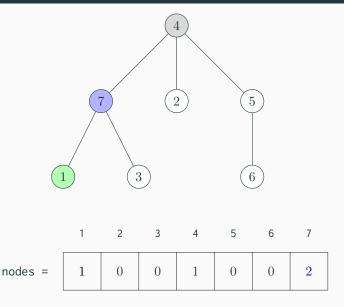
Números de nós na subárvore

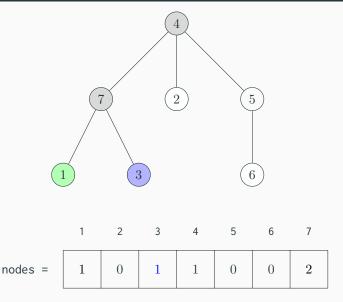
- ullet A DFS, em conjunto com técnicas de programação dinâmica, permite computar em O(N) algumas características da árvore
- \bullet Um primeiro exemplo seria o número de nós nodes[u] da subárvore cuja raiz é o nó u
- Se u é uma folha, então nodes[u] = 1 (apenas u faz parte da subárvore)
- Caso contrário, nodes[u] = $1 + \sum_v$ nodes[v], onde v é um filho de u

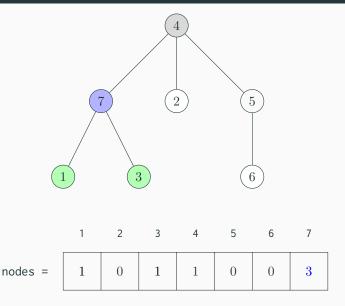


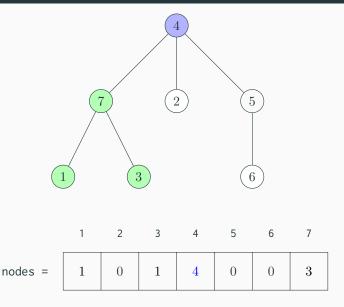


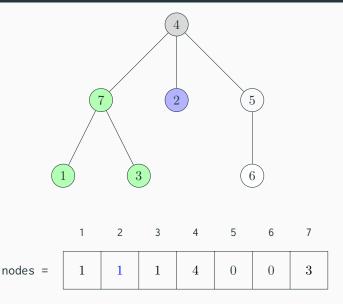


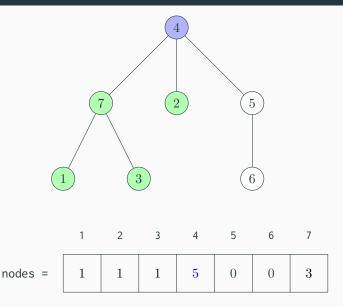


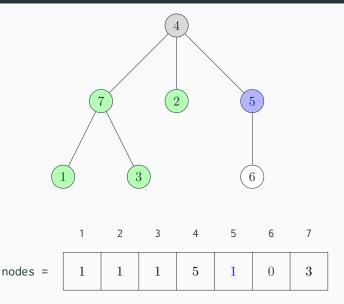


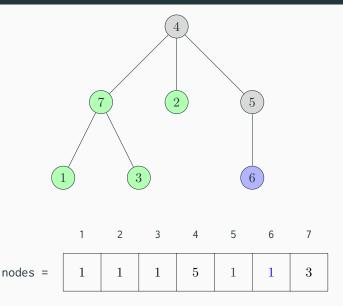


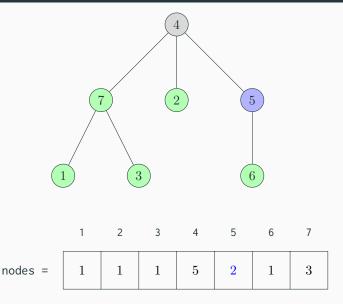


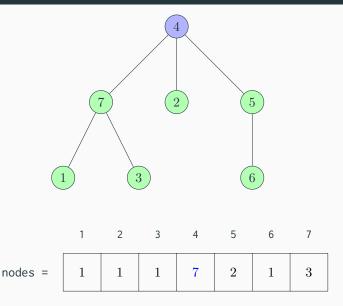


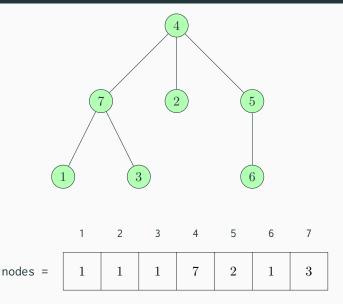












Implementação da rotina que computa nodes[u]

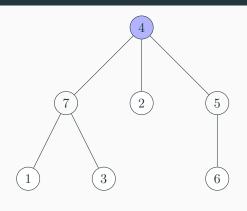
```
1 #include <bits/stdc++ h>
using namespace std;
4 using ii = pair<int, int>;
6 const int MAX { 1010 };
vector<int> adj[MAX];
8 int nodes[MAX];
9
10 void dfs(int u, int p)
11 {
     nodes[u] = 1;
      for (const auto& v : adj[u])
14
          if (v == p) continue:
          dfs(v, u);
18
          nodes[u] += nodes[v];
20
21 }
```

Implementação da rotina que computa nodes[u]

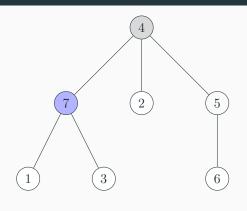
```
22
23 int main()
24 {
      vector<ii> edges { ii(1, 7), ii(3, 7), ii(7, 4), ii(4, 2),
25
           ii(4, 5), ii(5, 6);
26
      for (const auto& [u, v] : edges) {
28
           adj[u].push_back(v);
29
           adj[v].push_back(u);
30
31
      dfs(4, 0);
34
      // 1 1 1 7 2 1 3
35
      for (int u = 1; u \le 7; ++u)
36
           cout << nodes[u] << (u == 7 ? '\n': ' ');</pre>
38
      return 0;
39
40 }
```

Maior caminho até uma folha

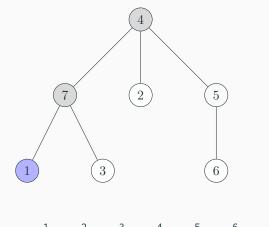
- Outro exemplo de DFS com DP é o cálculo do tamanho (em número de arestas) do maior caminho to_leaf[u] de u até uma folha
- Se u for uma folha então to_leaf[u] = 0
- Caso contrário, to_leaf[u] = $1 + \max\{ \text{ to_leaf}[v_i] \}$, onde v_i são os filhos de u
- Esta rotina pode ser facilmente adaptada para retornar o tamanho como a soma dos pesos das arestas



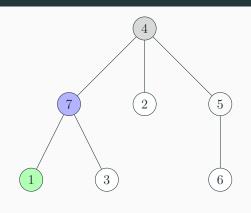
	1	2	3	4	5	6	7
to_leaf =	0	0	0	0	0	0	0



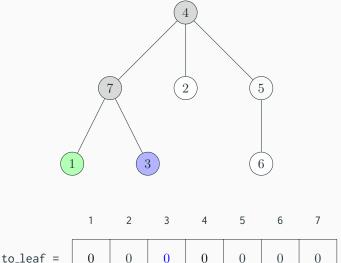
	1	2	3	4	5	6	7
to_leaf =	0	0	0	0	0	0	0



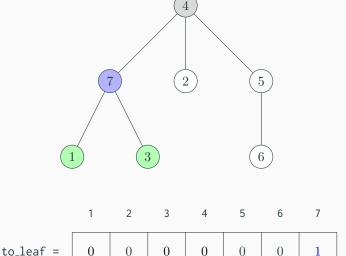
	ı	2	3	4	5	Ь	/
to_leaf =	0	0	0	0	0	0	0

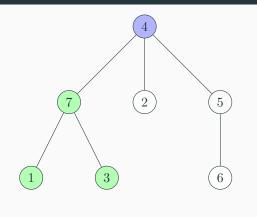


	1	2	3	4	5	6	7
to_leaf =	0	0	0	0	0	0	0

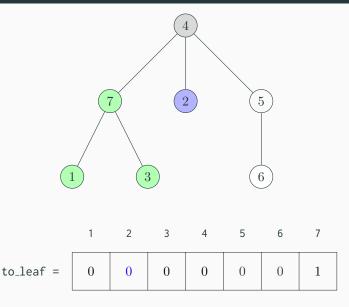


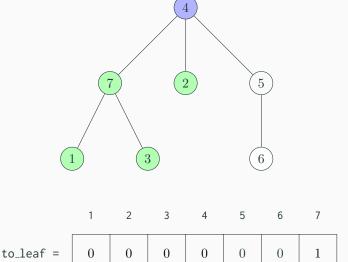
31

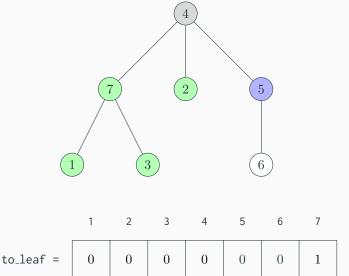


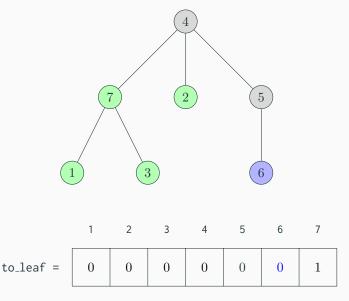


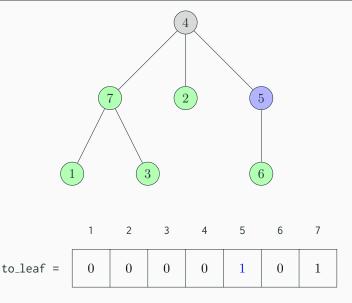
	1	2	3	4	5	6	7
to_leaf =	0	0	0	0	0	0	1

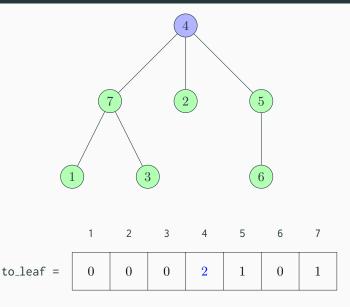


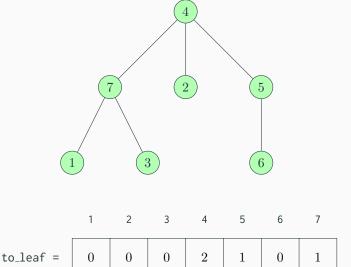












Implementação da rotina que computa to_leaf[u]

```
1 #include <bits/stdc++ h>
using namespace std;
4 using ii = pair<int, int>;
5
6 const int MAX { 1010 };
vector<int> adj[MAX];
8 int to_leaf[MAX];
10 void dfs(int u, int p) {
      int m = -1:
      for (const auto& v : adj[u]) {
          if (v == p) continue;
14
          dfs(v, u);
          m = max(m, to_leaf[v]);
18
      to_leaf[u] = 1 + m;
20
21 }
```

Implementação da rotina que computa to_leaf[u]

```
22
23 int main()
24 {
      vector<ii> edges { ii(1, 7), ii(3, 7), ii(7, 4), ii(4, 2),
25
           ii(4, 5), ii(5, 6);
26
      for (const auto& [u, v] : edges) {
28
           adj[u].push_back(v);
29
           adj[v].push_back(u);
30
31
      dfs(4, 0);
34
      // 0 0 0 2 1 0 1
35
      for (int u = 1; u \le 7; ++u)
36
           cout << to_leaf[u] << (u == 7 ? '\n': ' ');</pre>
38
      return 0;
39
40 }
```

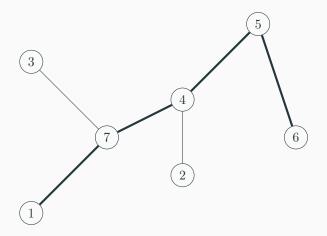
Diâmetro

Diâmetro de uma árvore

- O diâmetro de uma árvore é igual ao maior dentre todos os tamanhos dos caminhos entre os pares de vértices u e v do grafo
- O maior caminho que produz o diâmetro não é, necessariamente, único
- Computar estas distâncias utilizando o algoritmo de Floyd-Warshall em $O(V^3)$ e, em seguida, determinar a maior dentre estas distâncias em $O(V^2)$ produziria o resultado correto
- Porém é possível chegar ao mesmo resultado de duas maneiras: com programação dinâmica ou com duas DFS
- \bullet Em ambos casos, a complexidade é O(V)

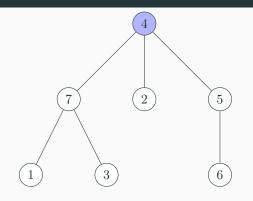
Visualização do diâmetro de uma árvore

Diâmetro: 4



Diâmetro com programação dinâmica

- Para computar o diâmetro com programação dinâmica é preciso observar que, em uma árvore com raiz, cada caminho possui um pico: o nó que está posicionado no nível mais alto da árvore
- Assim, para cada nó u da árvore, será computado max_length[u]: o tamanho do maior caminho que tem u como pico
- Dentre todos estes caminhos, um deles fornecerá o diâmetro
- Para computar max_length[u], basta recorrer à rotina que computa to_leaf[v] para todos os filhos v de u
- Se u não tem filhos, max_length[u] = 0
- ullet Se u tem apenas um filho, max_length[u] = to_leaf[v] + 1
- Se u tem dois ou mais filhos, max_length[u] = to_leaf[v] + to_leaf[w] + 2, onde v e w são dois filhos distintos com os maiores valores to_leaf dentre todos os filhos de u

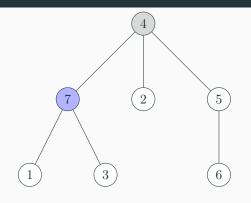


to_leaf =

 $max_length =$

1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0

46

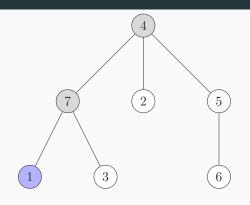


to_leaf =

 $max_length =$

'	۷	3	7	3	U	,
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0

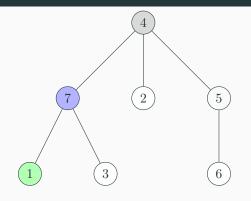
47



•	_				Ü	,
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0

max_length =

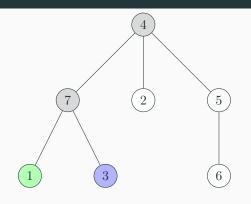
to_leaf =



'	2	3	7	3	O	,
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0

max_length =

to_leaf =

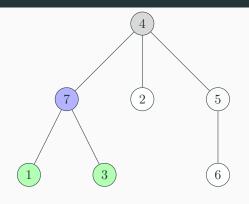


to_leaf =

 $max_length =$

'	2	3	7	3	O	,
0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0

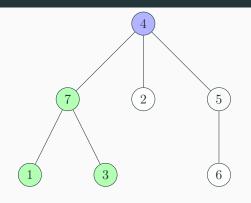
50



'	2	3	7	3	O	,
0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	2

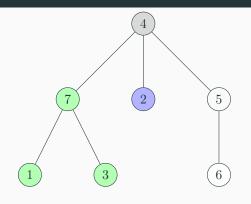
 $max_length =$

to_leaf =



	'	2	3	4	5	0	/
to_leaf =	0	0	0	0	0	0	1
max_length =	0	0	0	0	0	0	2

52

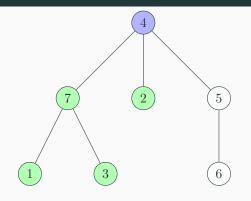


to_leaf =

 $max_length =$

'	2	3	7	3	O	,
0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	2

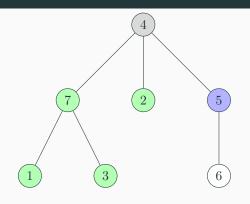
53



'	2	3	7	3	O	,
0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	2

max_length =

to_leaf =

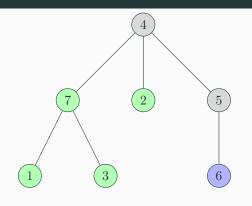


to_leaf =

 $max_length =$

'	2	3	7	3	O	,
0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	2

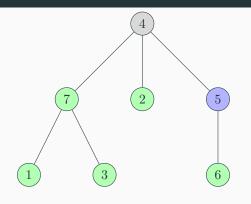
55



	'	2	3	7	3	O	,
`=	0	0	0	0	0	0	1
=	0	0	0	0	0	0	2

to_leaf

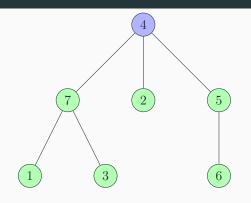
max_length



	'	2	3	7	3	O	,
=	0	0	0	0	1	0	1
=	0	0	0	0	1	0	2

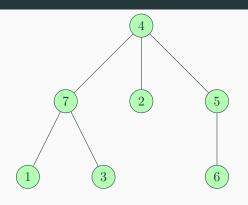
to_leaf

max_length



'	۷	3	7	5	U	,
0	0	0	2	1	0	1
0	0	0	4	1	0	2

to_leaf =
max_length =



'	2	3	•	Ü	Ü	,
0	0	0	2	1	0	1
0	0	0	4	1	0	2

 $max_length =$

to_leaf =

```
1 #include <hits/stdc++ h>
using namespace std:
4 using ii = pair<int, int>;
6 const int MAX { 1010 };
vector<int> adj[MAX];
s int to_leaf[MAX], max_length[MAX];
10 void dfs(int u, int p) {
     vector<int> ds;
      for (const auto& v : adj[u]) {
14
          if (v == p) continue;
          dfs(v, u);
          ds.push back(to leaf[v]):
18
20
      sort(ds.begin(), ds.end());
```

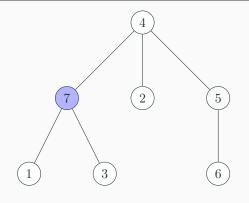
```
to_leaf[u] = ds.empty() ? 0 : ds.back() + 1;
24
      int N = ds.size();
26
      switch (N) {
      case 0:
28
          max_length[u] = 0;
29
          break;
30
31
      case 1:
          max_length[u] = ds.back() + 1;
          break;
34
35
      default:
36
          \max_{e} = ds[N - 1] + ds[N - 2] + 2;
38
39 }
40
```

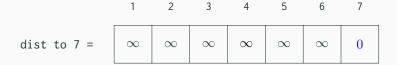
```
41 int diameter(int root, int N)
42 {
      dfs(root, 0):
44
      int d = 0:
45
46
      for (int u = 1: u \le N: ++u)
47
           d = max(d, max_length[u]);
48
      return d;
50
51 }
52
53 int main()
54 {
      vector<ii> edges { ii(1, 7), ii(3, 7), ii(7, 4), ii(4, 2),
55
           ii(4, 5), ii(5, 6);
56
      for (const auto& [u, v] : edges) {
58
           adj[u].push_back(v);
59
           adj[v].push_back(u);
60
61
```

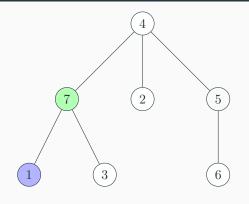
```
62
       // 4
       cout << diameter(4, 7) << endl;</pre>
64
65
       // 0 0 0 2 1 0 1
66
       for (int u = 1; u \le 7; ++u)
           cout << to_leaf[u] << (u == 7 ? '\n' : ' ');</pre>
68
69
       // 0 0 0 4 1 0 2
70
       for (int u = 1; u \le 7; ++u)
           cout << max_length[u] << (u == 7 ? '\n' : ' ');</pre>
       return 0;
74
75 }
```

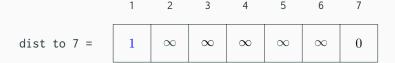
Diâmetro com DFS

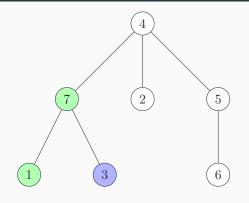
- Computar o diâmetro usando DFS é simples de implementar, mas a corretude do algoritmo não é trivial
- Basta escolher dois vértices distintos u e v quaisquer
- ullet Em seguida, identifique o vértice w mais distante de u
- ullet Agora, compute o vértice t mais distante de w
- ullet O diâmetro será a distância entre w e t
- A corretude é provada em duas etapas
- \bullet Primeiro, mostre que ao menos um vértice x do caminho de u a w deve fazer parte de um caminho cujo tamanho é o diâmetro
- ullet Em seguida, use este fato para provar que w deve ser o extremo de um caminho máximo
- Ambos fatos podem ser demonstrados por contradição

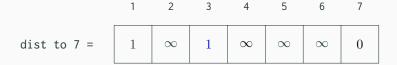


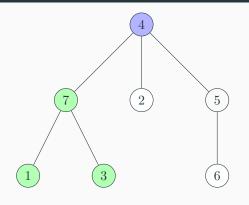


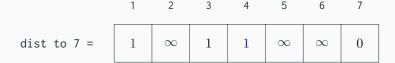


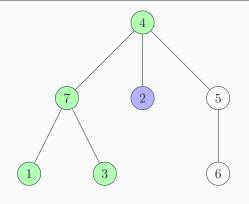




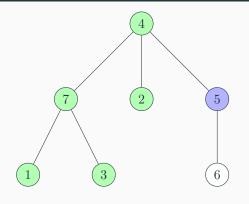


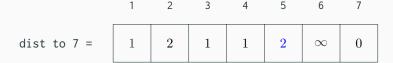


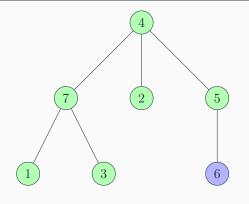




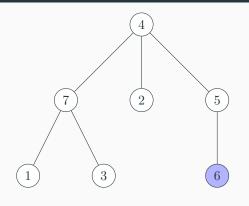
	1	2	3	4	Э	0	/
dist to 7 =	1	2	1	1	∞	∞	0

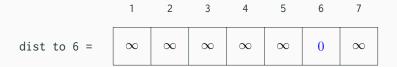


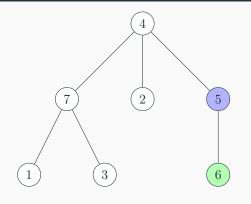


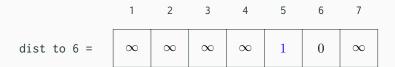


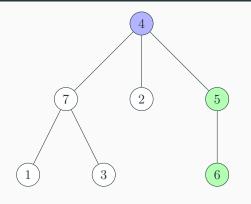
	•	_		·		· ·	•
dist to 7 =	1	2	1	1	2	3	0

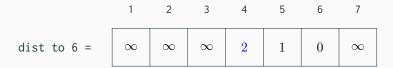


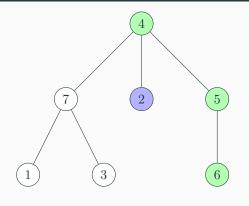


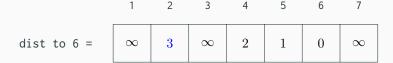


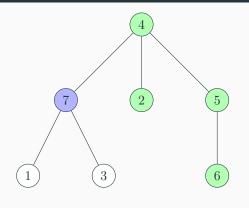


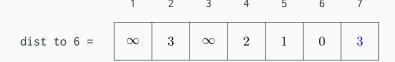


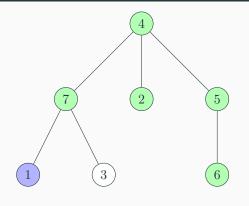


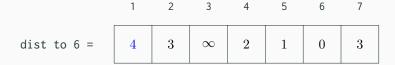


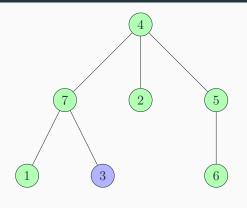


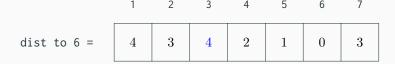












Implementação da rotina que computa o diâmetro com DFS

```
1 #include <bits/stdc++ h>
using namespace std;
4 using ii = pair<int, int>;
6 const int MAX { 1010 };
vector<int> adj[MAX];
8 int dist[MAX];
9
10 void dfs(int u, int p) {
      dist[u] = dist[p] + 1;
     for (const auto& v : adj[u]) {
14
          if (v == p)
              continue;
          dfs(v, u);
18
20 }
```

Implementação da rotina que computa o diâmetro com DFS

```
22 int diameter(int u, int N)
23 {
      dist[0] = -1;
25
      // dist = 1 2 1 1 2 3 0
26
      dfs(u, 0);
28
      auto it = max_element(dist + 1, dist + 1 + N);
29
      int w = *it;
30
31
      // dist = 4 3 4 2 1 0 3
      dfs(w, 0);
34
      it = max_element(dist + 1, dist + 1 + N);
36
      return *it:
37
38 }
39
```

Implementação da rotina que computa o diâmetro com DFS

```
40 int main()
41 {
      vector<ii> edges { ii(1, 7), ii(3, 7), ii(7, 4), ii(4, 2),
42
           ii(4, 5), ii(5, 6);
44
      for (const auto& [u, v] : edges) {
45
           adj[u].push_back(v);
46
           adj[v].push_back(u);
48
      // 4
50
      cout << diameter(7, 7) << endl:</pre>
51
52
      return 0;
54 }
```

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.