

Laboratório 2 - Caminhos na vida

Erik Perillo, RA135582

2 de outubro de 2016

1 Abordagem

O desafio é determinar o número de caminhos seguindo a regra das cores em tempo linear no tamanho do grafo. A ideia para isso foi executar um **topological-sort** [1] e, em seguida, do sorvedouro para a fonte, contar os caminhos possíveis para cada vértice até o vértice destino **t**. No final, teremos os caminhos possíveis para cada vértice, inclusive o vértice inicial **s**.

O pseudo-algoritmo a seguir descreve de forma abstraída a ideia.

Algorithm 1

```

1: procedure CAMINHOS-NA-VIDA( $G, s, t$ )
2:    $\{V, E\} \leftarrow G$ 
3:    $\text{sort} = \text{topological-sort}(G)$ 
4:   for  $u$  in  $V$  do
5:      $\text{caminhos}_G[u] \leftarrow 0$ 
6:      $\text{caminhos}_Y[u] \leftarrow 0$ 
7:      $\text{caminhos}_R[u] \leftarrow 0$ 
8:    $\text{caminhos}_G[t] \leftarrow 1$ 
9:   for  $u$  in  $\text{sort}$  in descending order do
10:    for  $(u, v)$  in  $\text{Adj}[u]$  do
11:      if  $(u, v)$  é verde then  $\text{caminhos}_G[u] \leftarrow \text{caminhos}_G[u] + \text{caminhos}_G[v] + \text{caminhos}_Y[v] +$ 
         $\text{caminhos}_R[v]$ 
12:      if  $(u, v)$  é amarelo then  $\text{caminhos}_Y[u] \leftarrow \text{caminhos}_Y[u] + \text{caminhos}_G[v] + \text{caminhos}_Y[v]$ 
13:      if  $(u, v)$  é vermelho then  $\text{caminhos}_R[u] \leftarrow \text{caminhos}_R[u] + \text{caminhos}_G[v]$ 
14:   for  $u$  in  $V$  do
15:      $\text{caminhos}[u] \leftarrow \sum_{c \in \{G, Y, R\}} \text{caminhos}_c[u]$ 
16:   return  $\text{caminhos}[s]$ 

```

2 Complexidade

Seja V o número de vértices do grafo e E o número de arestas do mesmo.

A chamada a **topological-sort** na linha 3 do algoritmo foi implementada decentemente e então leva o tempo já conhecido de $O(V + E)$. O *loop* da linha 4 leva $O(V)$. O *loop* da linha 9 acontece V vezes e o *loop* da linha 10 é executado para cada lista de adjacência do grafo apenas uma vez por vértice,

sendo executado então E vezes. Assim, o total de tempo desses *loops* aninhados é $O(V + E)$. O *loop* da linha 14 acontece V vezes. O tempo total então é $O(V + E) + O(V) + O(V + E) + O(V)$ o que resulta em $O(V + E)$.

Referências

- [1] Cormen et al. *Introduction to Algorithms, 3th ed.* The MIT Press, 2009, pp. 612–614.