# **CPS740 - Lista 4**

## Pedro Maciel Xavier 116023847

3 de setembro de  $2020\,$ 

#### Questão 1.:

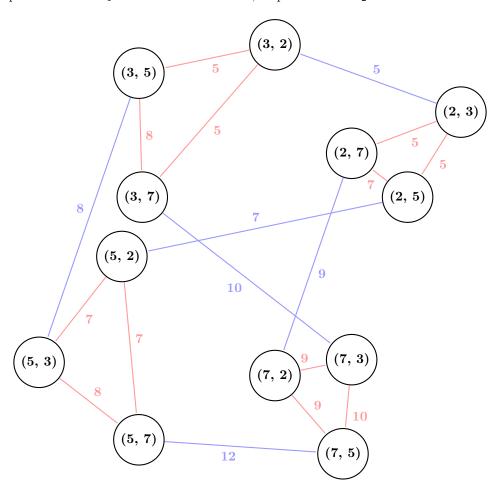
Seguindo as especificações do grafo obtemos:

$$V = \{(2,3), (2,5), (2,7), (3,2), (3,5), (3,7), (5,2), (5,3), (5,7), (7,2), (7,3), (7,5)\}$$

$$E_1 = \{((2,3), (3,2)), ((2,5), (5,2)), ((2,7), (7,2)), ((3,5), (5,3)), ((3,7), (7,3)), ((5,7), (7,5))\}$$

$$E_2 = \{((2,3), (2,5)), ((2,3), (2,7)), ((2,5), (2,7)), ((3,2), (3,5)), ((3,2), (3,7)), ((3,5), (3,7)), ((5,2), (5,3)), ((5,2), (5,7)), ((5,3), (5,7)), ((7,2), (7,3)), ((7,2), (7,5))\}$$

a) Desenhamos  $G(V, E_1 \cup E_2)$  com os respectivos pesos indicados em cada uma das arestas. As arestas pertencentes a  $E_1$  foram coloridas de azul, enquanto as de  $E_2$  estão vestidas de vermelho.



```
b) Mathematics Error: `Vertex (1, 2)` not found.
Traceback:
Recursion Limit in Mathematics.
```

Recursion Limit in Mathematics.

#### Questão 2.:

Algoritmo 1.: Floyd-Warshall++

```
def floyd_warshall(G(V, E), P[n][n]):
1
2
         // G(V, E) um grafo
3
         // P[n][n] a matriz de pesos das arestas de G
4
         seja n \leftarrow |V|
5
 6
         seja dist[n][n] \leftarrow \infty
 7
         seja \ kmin[n][n] \leftarrow nulo
 8
9
         para cada [u, v] em E:
10
               \texttt{dist[u][v]} \leftarrow \texttt{P[u][v]}
11
               \texttt{kmin[u][v]} \leftarrow \texttt{v}
12
13
         para cada v em V:
14
               \texttt{dist[v][v]} \leftarrow \texttt{0}
15
               \texttt{kmin[v][v]} \leftarrow \texttt{v}
16
17
         para k de 1 até n:
18
              para i de 1 até n:
                    para j de 1 até n:
19
20
                         se dist[k][k] < 0:
21
                               // Achamos um ciclo negativo
22
                               retorna nulo
23
                         se dist[i][j] > dist[i][k] + dist[k][j]:
24
                               // Preferimos ir de `i` para `k`
25
                               // do que de `i` para `j`
26
                               dist[i][j] \leftarrow dist[i][k] + dist[k][j]
27
                               kmin[i][j] \leftarrow kmin[i][k]
28
29
         seja caminhos[n][n]
30
31
         para cada [u, v] em V \times V:
32
               se kmin[u][v] = nulo:
33
                    \texttt{caminhos[u][v]} \leftarrow \texttt{nulo}
34
               senão:
35
                    caminhos[u][v] \leftarrow lista([u])
36
                    enquanto u != v:
37
                         u \leftarrow kmin[u][v]
38
                         caminhos[u][v].inserir(u)
39
40
         retorna caminhos
```

# Questão 3.:

- i)
- ii)

# Questão 4.:

## Questão 5.:

## Referências

[1] Jayme Luiz Szwarcfiter, **Teoria Computacional de Grafos**, 1ª edição, Rio de Janeiro, 2018.