Trabalho Prático 2-1

November 16, 2021

1 Trabalho Prático 2

1.1 Bruno Jardim (A91680) e José Ferreira(A91636)

```
Collecting z3-solver

Downloading z3_solver-4.8.12.0-py2.py3-none-manylinux1_x86_64.whl (33.0 MB)

| 33.0 MB 18 kB/s

Installing collected packages: z3-solver

Successfully installed z3-solver-4.8.12.0
```

- 1. Um sistema de tráfego é representado por um grafo orientado ligado. Os nodos denotam pontos de acesso e os arcos denotam vias de comunicação só com um sentido . > O grafo tem de ser ligado o que significa que entre cada par de nodos $\langle n_1, n_2 \rangle$ tem de existir um caminho $n_1 \rightsquigarrow n_2$ e um caminho $n_2 \rightsquigarrow n_1$.
 - 1. Gerar aleatoriamente um tal grafo com N=32 nodos. Cada nodo tem um número aleatório de descendentes no intervalo 1..3 cujos destinos são distintos entre si do nodo origem.
 - 2. Pretende-se fazer manutenção interrompendo determinadas vias. Determinar o maior número de vias que é possível remover mantendo o grafo ligado.

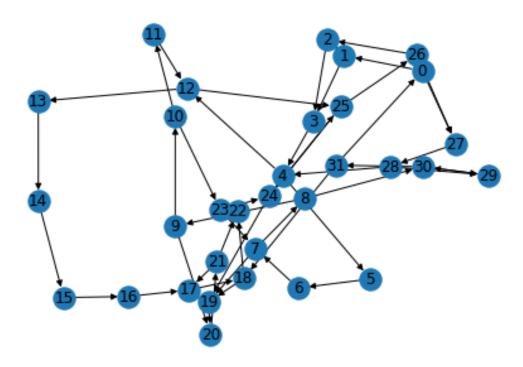
1.2 Análise

1.2.1 1) Gerar um grafo ligado com N vértices.

- 1. Para garantirmos que para quaisquer dois nodos $\langle n_1, n_2 \rangle$ existe um caminho $n_1 \rightsquigarrow n_2$ e um caminho $n_2 \rightsquigarrow n_1$, geraremos um grafo cíclico com N nodos, estando logo garantido de partida que existe um caminho entre $n_1 \rightsquigarrow n_2$ e um caminho $n_2 \rightsquigarrow n_1$.
- 2. A partir deste grafo inicial adicionaremos arestas a cada nó assim fazendo com que cada nó tenha n arestas, $n \in [1, 2, 3]$.

```
[17]: import networkx as nx
import numpy as np
import random

def criaGrafo(N,num):
    G = nx.cycle_graph(N,create_using = nx.DiGraph())
```



1.2.2 2) Formatação do Grafo

O seguinte código formata o grafo acima representado, com o intuito de remover o número de arestas, de forma a preservar o número mínimo de arestas necessárias para salvaguardar a propriedade do grafo.

Seja V o dicionário que contém o número de arestas e X o conjunto de todos nodos do grafo G. A seguinte função limita o número de arestas de cada nodo.

$$\forall x \in X : 0 \le E[x] \le 1$$

O dicionário P contém o caminho da origem (o) ao destino (d) num grafo (G), usando um algoritmo existente no networkx, o shortest_simple_paths. Para simplificação da notação $C_{o,d}$ é o conjunto de todos os caminhos mais curtos existentes no grafo.

```
\forall o, d \in X : C_{o,d} \leq 1
```

Verifica que o caminho é válido.

```
[18]: from z3 import *
      def manutencao(G):
          N = len(G.nodes())
          solver = Optimize()
          P = \{\} #caminhos
          E = \{\} \#arestas
          grafo = nx.DiGraph()
          #Criacao de variaveis
          for a in G.edges():
              E[a] = Int(str(a))
              solver.add(0 \le E[a], E[a] \le 1)
          for o in range(N):
              for d in range(N):
                   if o != d:
                       P[(o,d)] = \{\}
                       for c in nx.shortest_simple_paths(G,o,d):
                            #print(c)
                           P[(o,d)][tuple(c)] = Int(str(o)+'_'+str(d)+'_'+str(c))
```

```
#Restrições
    #Para todo o par de vertices existe pelo menos um caminho
    for o in range(N):
        for d in range(N):
            if o != d:
                solver.add(Sum([P[(o,d)][c] for c in P[(o,d)]]) >= 1)
                \#print(Sum([P[(o,d)][c] for c in P[(o,d)]]) >= 1)
    #Para cada caminho entre cada par de vertices
    for o in range(N):
        for d in range(N):
            if o != d:
                for c in P[(o,d)]:
                    caminho = []
                    for k in range(len(c)-1):
                        caminho.append((c[k],c[k+1]))
                    solver.add(math.prod([E[a] for a in caminho])==P[(o,d)][c])
    solver.minimize(Sum([E[a] for a in G.edges()]))
    if solver.check() == sat:
       m = solver.model()
        for (a,b) in E:
            if m[E[(a,b)]] == 1:
                grafo.add_edge(a,b)
    return grafo
graph = manutencao(G)
nx.draw(graph,with_labels=True)
```

