### ▼ Lógica Computacional: 21/22

### Trabalho 2

#### $Grupo\,7$

- David José de Sousa Machado (A91665)
- Ivo Miguel Gomes Lima (A90214)

## Inicialização

Para a resolução destes exercícios usamos a biblioteca <u>Python Z3Py</u> que criou uma interface para o Z3. Esta biblioteca foi instalada com o commando !pip install z3-solver.

### → Problema 1:

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 \leadsto n\_2\$ e um caminho \$n\_2 \leadsto n\_1\$.

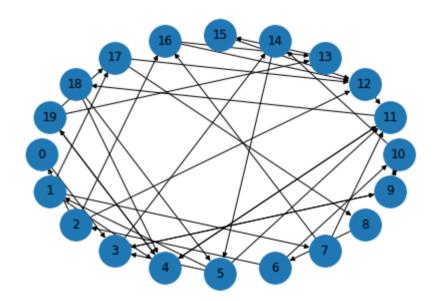
- 1. Gerar aleatoriamente um tal grafo com \$N=32\$ nodos. Cada nodo tem um número aleatório de descendentes no intervalo \$,1..3,\$ cujos destinos são distintos entre si do nodo origem.
- 2. Pretende-se fazer manutenção interrompendo determinadas vias. Determinar o maior número de vias que é possível remover mantendo o grafo ligado.

# Implementação

```
def make_cycle(g, v):
 for i in range(len(v)):
   if v[i-1] == v[i]:
     break
   g.add_edge(v[i-1], v[i])
def gera(N):
 fatores = [fac for fac in range(1, N+1) if N % fac == 0]
 vertices = list(range(N))
 grafo = nx.DiGraph()
 grafo.add_nodes_from(vertices)
 scramble = random.sample(vertices, N)
 length = N
 cycles = []
 while length > 0:
   start = N-length
   n = random.randint(1, length)
   cycles.append(scramble[start : start + n])
   length -= n
 print(cycles)
 link = []
```

```
print(len(grafo.edges))
nx.draw(grafo, with_labels=True, node_size=1000, pos = nx.shell_layout(grafo))

[[4, 19, 17, 8, 6, 2, 0, 3, 14, 5, 1, 7, 16, 13, 15, 12, 11, 18], [9], [10]]
[4, 19, 17, 8, 6, 2, 0, 3, 14, 5, 1, 7, 16, 13, 15, 12, 11, 18]
[9, 3]
[10, 9]
[(0, 3), (1, 7), (2, 0), (3, 14), (3, 9), (4, 19), (5, 1), (6, 2), (7, 16), (8, 6), (9, 3), (9, 10), (10, 9), (11, 18), (12, 11), (13, 15), (14, 5), (15, 12), (16, 13), (17, 8), (18, 4), (19, [(0, 3), (1, 7), (1, 17), (1, 4), (2, 0), (2, 16), (2, 12), (3, 14), (3, 9), (4, 19), (4, 11), (5, 1), (5, 3), (5, 11), (6, 2), (6, 10), (7, 16), (7, 11), (8, 6), (9, 3), (9, 10), (10, 9), (10
```



#### Análise do problema

N = 20

grafo = gera(N)

É dado um grafo de input G = (V, E) conectado e orientado.

Queremos determinar um subgrafo  $G^\prime=(V,E^\prime)$  de G, minimizando  $E^\prime$  mas garantindo que o grafo permanece ligado.

Tanto o grafo original como o seu subgrafo podem ser representados por um dicionário de tuplos de arestas denominadas s e t, sendo que estes elementos  $D_{s,t} \in [0,1]$  e representam a existência de uma ligação de  $n_s$  a  $n_t$ .

1. Logo atráves da afirmação acima concluímos que uma aresta pertencente a G também deve pertencer a G' :

$$orall_{(n_s,n_t)\,\in\,G},\quad 0\leq D_{s,t}\leq 1$$

Para cada par de vértices  $(n_s, n_t) \in G$  existe um conjunto de caminhos sem loops tal que  $P = \{Paths\}$  que ligam  $n_s$  a  $n_t$ . Para fazer esse calculo usamos a função all simple paths.

2. Portanto para um dado caminho Paths existir, temos que:

$$\prod_{(n_x,n_y)\,\in\,Paths} D_{x,y} = 1$$

3. Para garantir a existência desse caminho  $Paths \in P$ , temos de assegurar que a soma das multiplicações dos dados caminhos são superiores ou iguais a 1, pois se isso nao acontecer o caminho é inacessível e portanto não é válido:

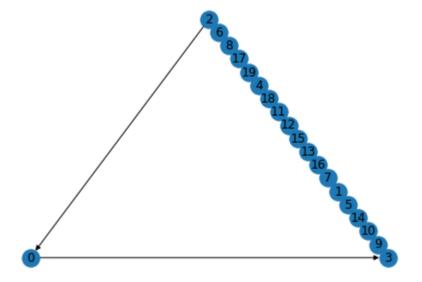
$$orall_{(n_s,n_t)\,\in\,G}, \sum_{Paths\,\in\,P}\left(\prod_{(n_x,n_y)\in Paths}D_{x,y}
ight)\geq 1$$

4. Devemos então tentar minimizar este número de G':

```
Minimize \ (\sum_{s=0} \ \sum_{t=0} D_{s,t})
```

```
def path_edges(p):
  return [(p[i],p[i+1]) for i in range(len(p)-1)]
def remove_paths_(grafo):
   N = len(list(grafo.nodes()))
   sol = Optimize()
   d = \{\}
   for s,t in grafo.edges:
       d[(s,t)] = Int(f''d({s},{t})'')
       sol.add(0 \le d[(s,t)], d[(s,t)] \le 1)
   # Deve haver sempre um caminho entre cada par de nodos
   for s in grafo.nodes:
       for t in grafo.nodes:
           if(s == t): continue
           1 = []
           for p in nx.all_simple_paths(grafo, s, t):
               paths = path_edges(p)
               1.append(Product([d[(x,y)] for x,y in paths]))
           sol.add(Sum(1) >= 1)
   # Minimizar o número de arestas
   sol.minimize(sum(d.values()))
   # Verificar a satisfabilidade
   if sol.check() == sat:
       m = sol.model()
       rem_edges = [(i,j) for i,j in grafo.edges if m[d[i,j]]==0]
       print(f"As arestas removidas foram {rem_edges}")
       print("O número de arestas removidas foi", len(rem_edges))
       r = nx.DiGraph.copy(grafo)
       r.remove_edges_from(rem_edges)
   else:
       r = None
       print("Sem solução")
   return r
graph=remove_paths_(grafo)
nx.draw(graph, with_labels=True, pos = nx.planar_layout(graph))
```

As arestas removidas foram [(1, 17), (1, 4), (2, 16), (2, 12), (3, 14), (4, 11), (5, 3), (5, 11), (6, 10), (7, 11), (9, 3), (10, 9), (11, 4), (16, 12), (17, 12), (18, 5), (19, 4), (19, 13)] 0 número de arestas removidas foi 18

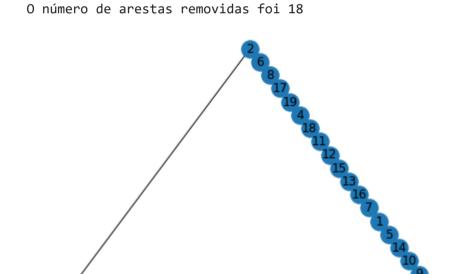


#### **Outra Forma**

Nesta segunda versão acrescentamos uma condição que limita inferiormente e superiormente os valores do dicionário com o auxílio da função <a href="mailto:simple\_cycles">simple\_cycles</a>

```
def remove_paths(grafo):
    N = len(list(grafo.nodes()))
    sol = Optimize()
    d = {}
```

```
for s,t in grafo.edges:
       d[(s,t)] = Int(f''d({s},{t})'')
       sol.add(0 \le d[(s,t)], d[(s,t)] \le 1)
   # Deve haver sempre um caminho entre cada par de nodos
   for s in grafo.nodes:
       for t in grafo.nodes:
           if(s == t): continue
           1 = []
           for p in nx.all_simple_paths(grafo, s, t):
               paths = path_edges(p)
               1.append(Product([d[(x,y)] for x,y in paths]))
           sol.add(Sum(1) >= 1)
   # Criação de um limite mínimo
   sol.add(sum(d.values()) >= grafo.number_of_nodes())
   # Criação de um limite máximo
   ciclos = [len(ciclo) for ciclo in nx.simple_cycles(grafo)] # buscar o ciclo mais longo
   ciclo = max(ciclos)
   sol.add(sum(d.values()) <= grafo.number_of_nodes() + (grafo.number_of_nodes() - ciclo) * 2)</pre>
   # Minimizar o número de arestas
   sol.minimize(sum(d.values()))
   # Verificar a satisfabilidade
   if sol.check() == sat:
       m = sol.model()
       rem_edges = [(i,j) for i,j in grafo.edges if m[d[i,j]]==0]
       print(f"As arestas removidas foram {rem_edges}")
       print("O número de arestas removidas foi", len(rem_edges))
       r = nx.DiGraph.copy(grafo)
       r.remove_edges_from(rem_edges)
   else:
       r = None
       print("Sem solução")
   return r
graph=remove_paths(grafo)
nx.draw(graph, with_labels=True, pos = nx.planar_layout(graph))
     As arestas removidas foram [(1, 17), (1, 4), (2, 16), (2, 12), (3, 14), (4, 11), (5, 3), (5, 11), (6, 10), (7, 11), (9, 3), (10, 9), (11, 4), (16, 12), (17, 12), (18, 5), (19, 4), (19, 13)]
```



#### **Outra Tentativa**

Também tentamos fazer uma implementação através da função set\_cover que dada a matriz de incidência determine quais os conjuntos que pertencem à cobertura mínima.

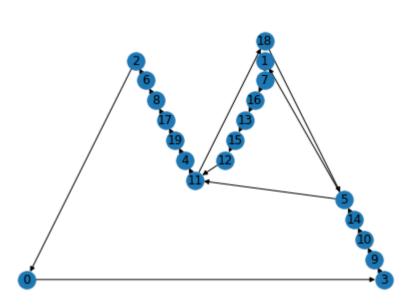
• O objectivo é minimizar o somatório de todos os  $x_j$ , onde cada elemento de A tem que pertencer a pelo menos um conjunto da cobertura.

$$Minimize \; (orall i \in A \cdot \sum_{j=0}^{N-1} A_{i,j} imes x_j \geq 1)$$

Mas acabou por não funcionar como esperavamos...

```
ciclos = list(nx.simple_cycles(grafo))
A = np.zeros((len(ciclos), N))
```

```
for ciclo in range(len(ciclos)):
   for nodo in range(N):
       A[ciclo, nodo] = int(nodo in ciclos[ciclo])
def set_cover(A):
   s = Optimize()
   sets = len(A)
   elems = len(A[0])
   x = \{\}
   for j in range(sets):
       x[j] = Int(str(j))
       s.add(0 \le x[j], x[j] \le 1)
   # Todos os nodos têm de estar presentes
   for i in range(elems):
       s.add(sum(A[j][i]*x[j] for j in range(sets)) >= 1)
   soma = sum(A[j][i]*x[j] for j in range(sets) for i in range(elems))
   #s.add((soma <= elems+sum(x.values()) and soma >= elems+1))
   s.add(soma == elems+sum(x.values()))
   # Minimizar as vezes que um nodo está presente
   s.minimize(soma)
   if s.check() == sat:
       m = s.model()
       return [j for j in range(sets) if m[x[j]] == 1]
   else:
       print('No optimal solution')
show = nx.DiGraph()
for n in set_cover(A):
   print(ciclos[n])
   show.add_nodes_from(ciclos[n])
   make_cycle(show, ciclos[n])
print(len(show.edges))
nx.draw(show, with_labels=True, pos = nx.planar_layout(show))
    [0, 3, 9, 10, 14, 5, 11, 4, 19, 17, 8, 6, 2]
[1, 7, 16, 13, 15, 12, 11, 18, 5]
22
```



√ 0 s concluído à(s) 18:59 • ×