

Trafego

November 13, 2021

1 TP2 - Grupo 4

Pedro Paulo Costa Pereira - A88062

Tiago André Oliveira Leite - A91693

2 Problema 1 - Sistema de Tráfego

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]: import networkx as nx
from ortools.linear_solver import pywraplp
import random
```

2.1 Funções para gerar aleatoriamente um digrafo ligado

Primeiramente, vamos começar declarando duas variáveis globais:

NUM_NODES é o número de nodos do digrafo;

MAX_OUT_DEGREE é o número máximo de descendentes de cada nodo.

```
[2]: NUM_NODES = 32
MAX_OUT_DEGREE = 3
```

2.1.1 Método 1

Esta estratégia consiste em, basicamente, manter sempre o grafo orientado (ou digrafo) G ligado à medida que se vão adicionando arestas.

Em primeiro lugar, inserimos todos os nodos n_1, n_2, \dots, n_j em G . De seguida, seleccionamos de forma aleatória dois nodos, aos quais chamaremos s e d , e adicionamos as arestas (s, d) e (d, s) a G . Agora,

vamos ligar cada um dos nodos restantes de G de uma forma aleatória, mas mantendo sempre G ligado.

Portanto, selecionamos um nodo n cujo grau de saída é igual a 0 e um nodo s que já se encontra na parte de G que está ligada. Aqui podemos encontrar dois casos:

1. O grau de saída de s é igual a MAX_OUT_DEGREE . Então, selecionamos outro nodo d (que seja sucessor de s), removemos a aresta (s, d) e colocamos as arestas (s, n) e (n, d) .
2. O grau de saída de s é menor que MAX_OUT_DEGREE . Então, escolhe-se à sorte entre três opções: selecionar um nodo d da parte ligada de G e colocar as arestas (s, n) e (n, d) ou colocar as arestas (s, n) e (n, s) ou realizar o mesmo processo realizado para o caso (1).

Por fim, selecionamos cada nodo cujo grau de saída ainda é menor que MAX_OUT_DEGREE e colocamos um número

$$0 \leq n \leq MAX_OUT_DEGREE - G.out_degree(nodo)$$

de arestas aleatórias, partindo deste nodo.

```
[3]: def graph_generator():
    G = nx.DiGraph()

    nodes = [n for n in range(1, NUM_NODES+1)]
    choosen = []
    G.add_nodes_from(nodes)
    random.shuffle(nodes)

    s = random.choice(nodes)
    nodes.remove(s)
    choosen.append(s)
    d = random.choice(nodes)
    nodes.remove(d)
    choosen.append(d)

    G.add_edge(s, d)
    G.add_edge(d, s)

    while nodes:
        to_add = random.choice(nodes)
        nodes.remove(to_add)
        s = random.choice(choosen)
        option = random.choice([0, 1, 2])
        if G.out_degree(s) == MAX_OUT_DEGREE or option == 0:
            d = random.choice(list(G.successors(s)))
            G.remove_edge(s, d)
            G.add_edge(s, to_add)
            G.add_edge(to_add, d)
        elif option == 1:
            d = random.choice(choosen)
            G.add_edge(s, to_add)
```

```

        G.add_edge(to_add,d)
    else:
        G.add_edge(s,to_add)
        G.add_edge(to_add,s)

    choosen.append(to_add)

nodes = [n for n in G.nodes() if G.out_degree(n)<MAX_OUT_DEGREE]
while nodes:
    s = nodes.pop()
    r = random.randint(0,MAX_OUT_DEGREE - G.out_degree(s))
    candidates = [n for n in G.nodes() if n != s]
    for i in range(r):
        d = random.choice(candidates)
        candidates.remove(d)
        G.add_edge(s,d)

return G

```

2.1.2 Método 2

Neste método, mais simples que o anterior, criamos o digrafo G , adicionamos todos os nodos n_1, n_2, \dots, n_j e criamos um ciclo, ou seja, colocamos as arestas $(n_1, n_2), (n_2, n_3), \dots, (n_{j-1}, n_j)$ e (n_j, n_1) .

Nota-se que, nesse ponto, todos os nodos têm grau de saída igual a 1.

Por fim, iteramos por todos os nodos e adicionamos um número

$$0 \leq n \leq MAX_OUT_DEGREE - 1$$

de arestas aleatórias, partindo deste nodo.

```

[4]: def graph_generator_simple():
    G = nx.DiGraph()

    nodes = [v for v in range(1,NUM_NODES+1)]
    G.add_nodes_from(nodes)
    random.shuffle(nodes)

    for i in range(len(nodes)-1):
        G.add_edge(nodes[i], nodes[i+1])
    G.add_edge(nodes[len(nodes)-1], nodes[0])

    for n in nodes:
        candidates = [v for v in nodes if v != n]
        random.shuffle(candidates)
        num_adj = random.randint(0,MAX_OUT_DEGREE-1)
        for i in range(num_adj):

```

```

        G.add_edge(n, candidates[i])
    return G

```

2.2 Função para gerar subgrafo orientado ligado de G com número mínimo de arestas

Para gerar um subdigrafo S ligado com um número mínimo de arestas a partir de G , vamos utilizar um *solver* SCIP, ao qual chamaremos **solver**, e dois dicionários A e P , onde vamos armazenar as variáveis do *solver*.

Sendo E o conjunto de arestas de G , a variável A_e , com $e \in E$ representa a presença de e em S , ou seja,

$$A_e = 1 \quad \text{se e só se} \quad e \in E_S$$

onde E_S é o conjunto de arestas de S .

Admitamos que $C_{s,d}$ é uma lista de todos os caminhos de s para d em G , e que um caminho é uma lista de arestas (logo, $C_{s,d}$ é uma lista de listas). A variável $P_{s,d,i}$ representa a existência do caminho $C_{s,d}[i]$ em S , com $0 \leq i < \text{len}(C_{s,d})$, ou seja,

$$P_{s,d,i} = 1 \quad \text{se e só se} \quad \forall e \in C_{s,d}[i] \cdot e \in E_S$$

Nota: para verificar que um digrafo é ligado, basta garantir que existe pelo menos um caminho de um nodo s para todos os outros nodos e que, de cada um dos outros nodos, existe pelo menos um caminho para s .

2.2.1 Restrições

Temos, agora, que adicionar as restrições ao *solver*.

Chamaremos s ao nodo a partir do qual terá de existir um caminho para todos os outros e D ao conjunto formado por todos os outros nodos.

As restrições que adicionaremos ao *solver* são:

1. Um caminho i de s para $d \in D$ não pode existir em S se alguma aresta $e \in C_{s,d}[i]$ não existir em S , ou seja, o valor de A_e nunca será menor que o valor de $P_{s,d,i}$.

$$\forall d \in D, 0 \leq i < n, e \in C_{s,d}[i] \cdot P_{s,d,i} \leq A_e, \text{ onde } n = \text{len}(C_{s,d})$$

2. De modo análogo ao raciocínio da restrição (1), um caminho i de $d \in D$ para s não pode existir em S se alguma aresta $e \in C_{d,s}[i]$ não existir em S .

$$\forall d \in D, 0 \leq i < n, e \in C_{d,s}[i] \cdot P_{d,s,i} \leq A_e, \text{ onde } n = \text{len}(C_{d,s})$$

3. Para qualquer $d \in D$, há de existir pelo menos um caminho de s para d e um caminho de d para s .

$$\sum_{0 \leq i < n} P_{s,d,i} \geq 1, \text{ onde } n = \text{len}(C_{s,d})$$

$$\sum_{0 \leq i < n} P_{d,s,i} \geq 1, \text{ onde } n = \text{len}(C_{d,s})$$

Para finalizar, temos que declarar a função objetivo. Como queremos que S tenha o menor número possível de arestas, o objetivo é minimizar $\sum_{e \in E} A_e$.

```
[5]: def sub_graph_generator(G):
    solver = pywraplp.Solver.CreateSolver('SCIP')

    A = {}

    for edge in G.edges():
        A[edge] = solver.BoolVar('%i%i' % edge)

    nodes = [n for n in G.nodes()]
    s = nodes.pop(0)

    P = {}

    #garantir que de s conseguimos chegar a todos os outros nodos d e de todos
    ↪ os nodos d chegamos a s

    for d in nodes:

        #garantir que ha caminho de s para d

        paths = list(nx.all_simple_edge_paths(G, s, d))
        N = len(paths)
        for i in range(N):
            P[(s,d,i)] = solver.BoolVar('%i%i%i' % (s,d,i))
            for edge in paths[i]:
                solver.Add(P[(s,d,i)] <= A[edge])
            solver.Add(sum([P[(s,d,i)] for i in range(N)]) >= 1)

        #garantir que ha caminho de d para s

        paths = list(nx.all_simple_edge_paths(G, d, s))
        N = len(paths)
        for i in range(N):
            P[(d,s,i)] = solver.BoolVar('%i%i%i' % (d,s,i))
            for edge in paths[i]:
                solver.Add(P[(d,s,i)] <= A[edge])
            solver.Add(sum([P[(d,s,i)] for i in range(N)]) >= 1)
```

```

solver.Minimize(sum([A[edge] for edge in G.edges]))
status = solver.Solve()
if status == pywraplp.Solver.OPTIMAL:
    S = nx.DiGraph()
    S.add_nodes_from(G.nodes())
    for edge in A:
        if A[edge].solution_value() == 1:
            S.add_edge(edge[0], edge[1])
    return S
else:
    print("Sem solução")

```

2.3 Função para imprimir grafo

```

[6]: def draw_graph(G):
    labels_list =
    ↪ ["OPO", "LIS", "BRA", "BCN", "MAD", "LON", "OSL", "AMS", "PAR", "BER", "MUN", "ROM", "HEL", "WAW", "STO"
    ↪
    ↪ "MOW", "BUD", "BEG", "ZAG", "VIE", "BUC", "BRU", "FRA", "MIL", "ATH", "CPH", "TLL", "SJJ", "GVA", "LUX", "
    labels = {n: labels_list[n-1] for n in G}
    colors = ["orange" for n in G]
    pos = nx.nx_pydot.graphviz_layout(G)
    nx.draw(G, font_size=7, pos=pos, with_labels=True, labels=labels,
    ↪ node_color=colors)

```

2.4 Exemplos

Nota: Uma vez que o kernel do jupyter “morre” para a combição de 32 nodos com um maximo de 3 descendentes, resolvemos os seguintes exemplos com outras combinações.

2.4.1 Exemplo 1

```

[7]: NUM_NODES = 32
    MAX_OUT_DEGREE = 2

```

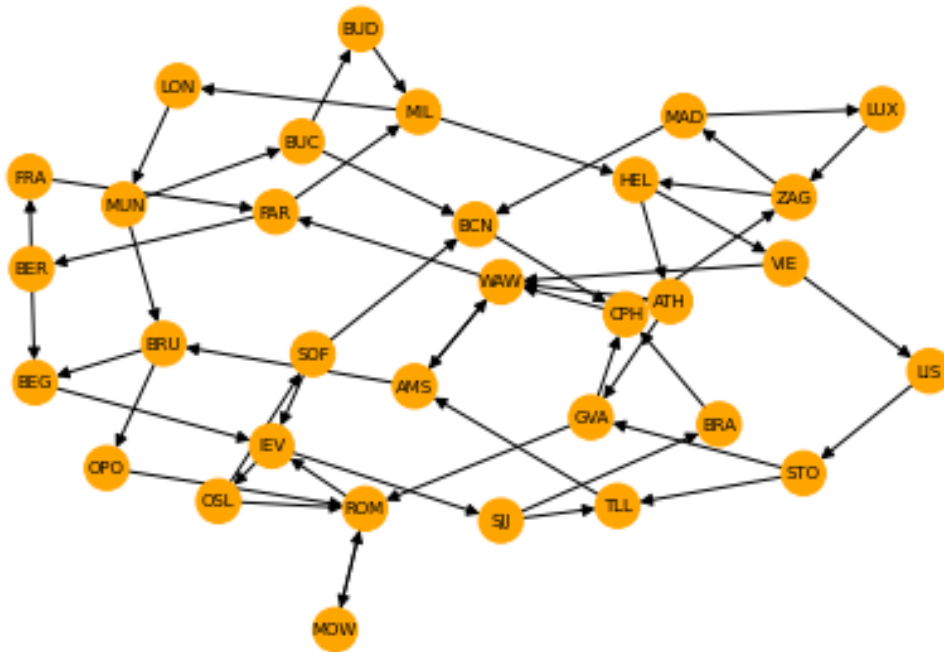
Gerar digrafo - método 1

```

[137]: G = graph_generator()
    draw_graph(G)
    ligado = '0 grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(G) else '0 grafo não é
    ↪ ligado.'
    print(ligado)

```

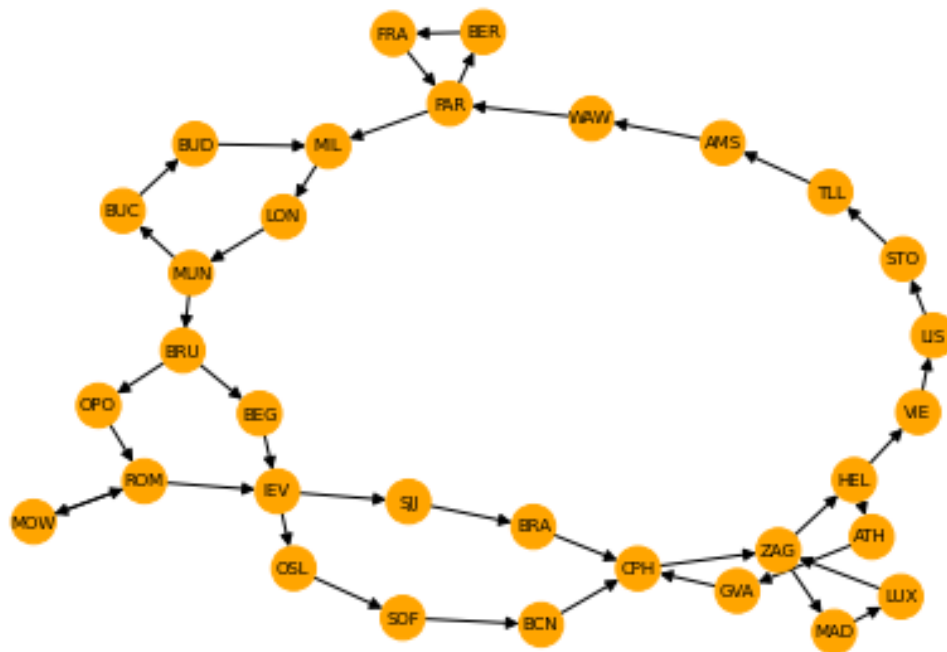
O grafo é ligado!



Gerar subgrafo minimal

```
[138]: S = sub_graph_generator(G)
draw_graph(S)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(S) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
print(f'Foram removidas {len(G.edges()) - len(S.edges())} arestas.')
```

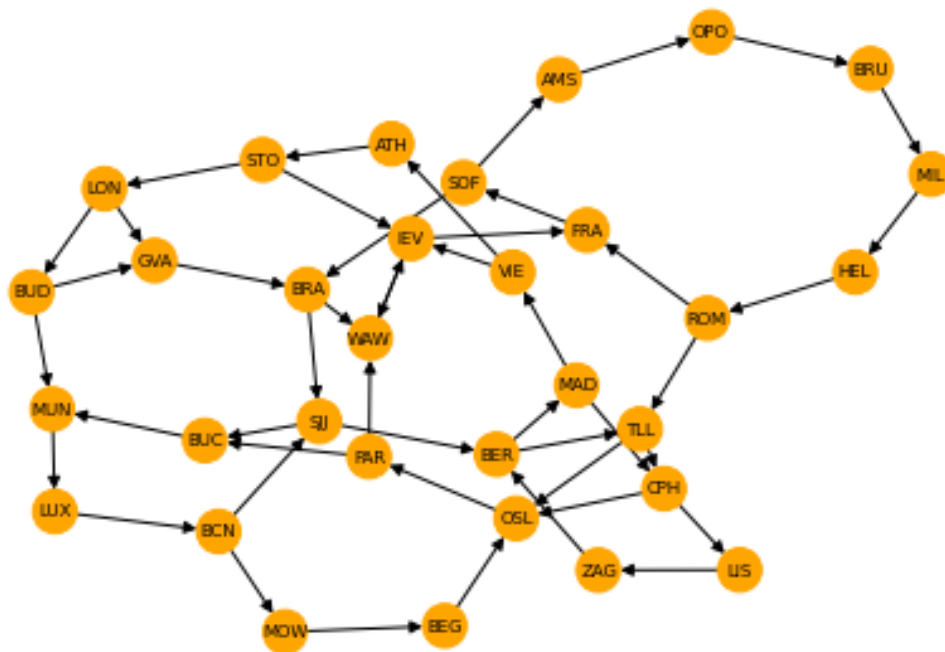
O grafo é ligado!
Foram removidas 14 arestas.



Gerar digrafo - método 2

```
[139]: G = graph_generator_simple()
draw_graph(G)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(G) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
```

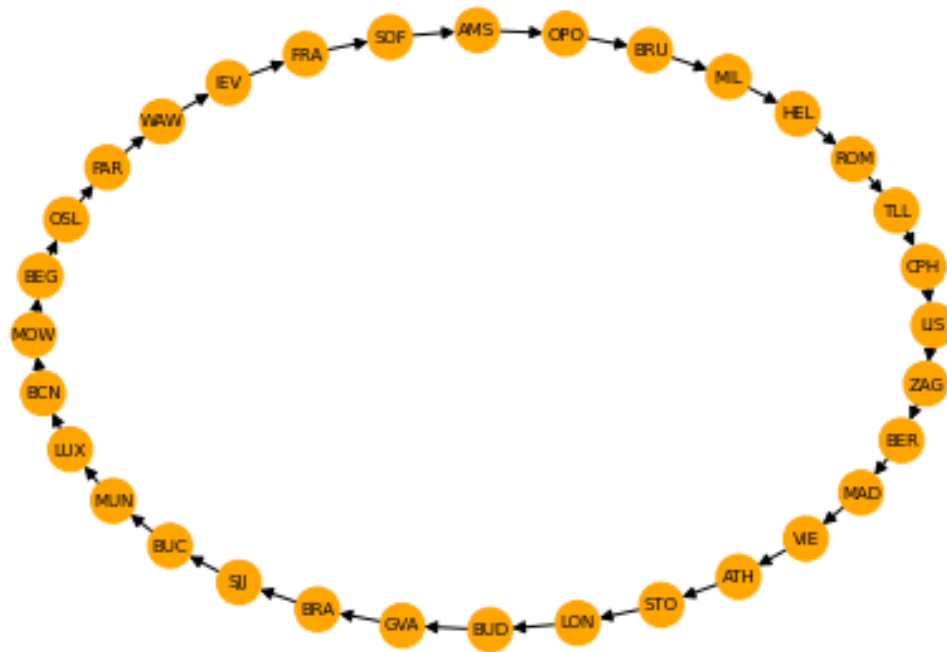
O grafo é ligado!



Gerar subgrafo minimal

```
[140]: S = sub_graph_generator(G)
draw_graph(S)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(S) else 'O grafo não é
↳ligado.'
print(ligado)
print(f'Foram removidas {len(G.edges()) - len(S.edges())} arestas.')
```

O grafo é ligado!
Foram removidas 15 arestas.



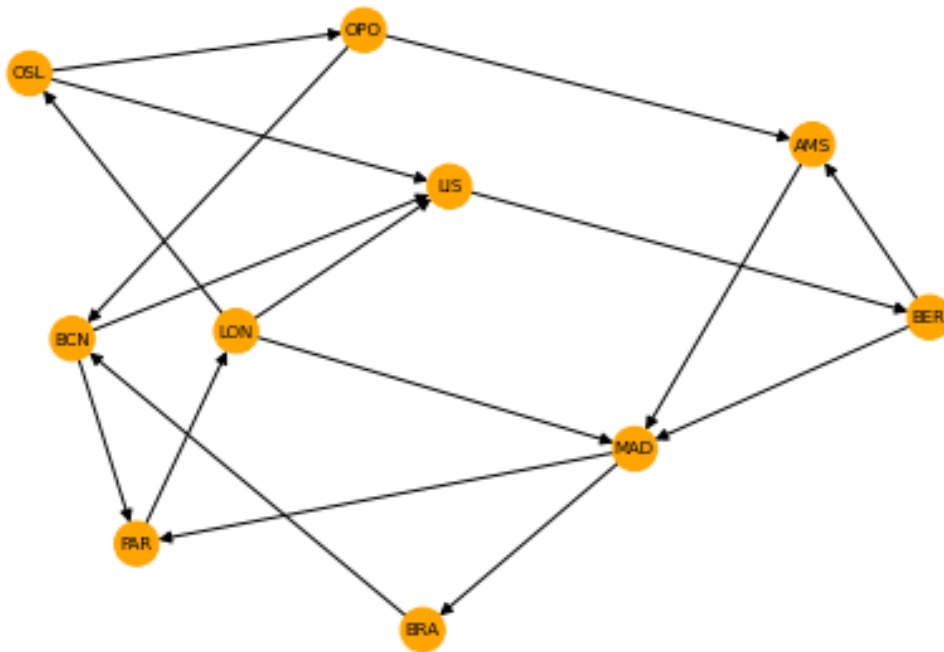
2.4.2 Exemplo 2

```
[8]: NUM_NODES = 10
     MAX_OUT_DEGREE = 3
```

Gerar digrafo - método 1

```
[153]: G = graph_generator()
       draw_graph(G)
       ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(G) else 'O grafo não é
       ↳ligado.'
       print(ligado)
```

O grafo é ligado!

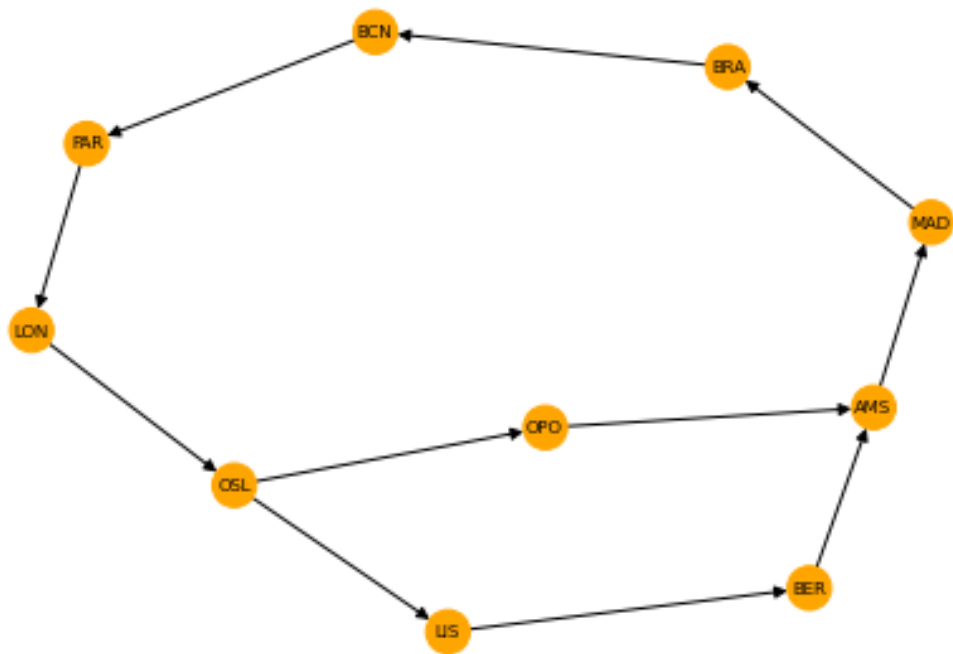


Gerar subgrafo minimal

```
[154]: S = sub_graph_generator(G)
draw_graph(S)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(S) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
print(f'Foram removidas {len(G.edges()) - len(S.edges())} arestas.')
```

O grafo é ligado!

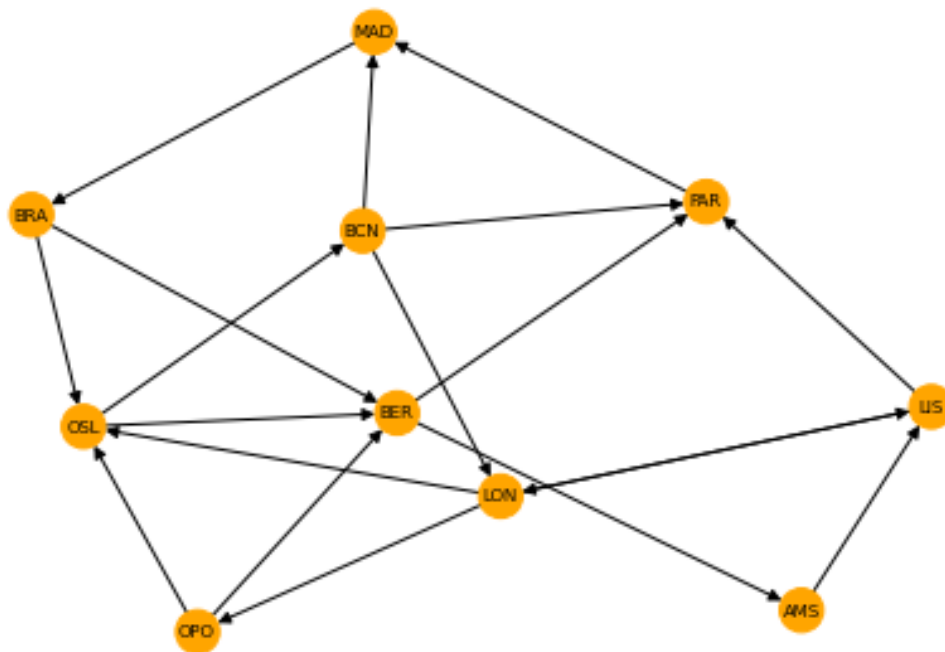
Foram removidas 6 arestas.



Gerar digrafo - método 2

```
[144]: G = graph_generator_simple()
draw_graph(G)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(G) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
```

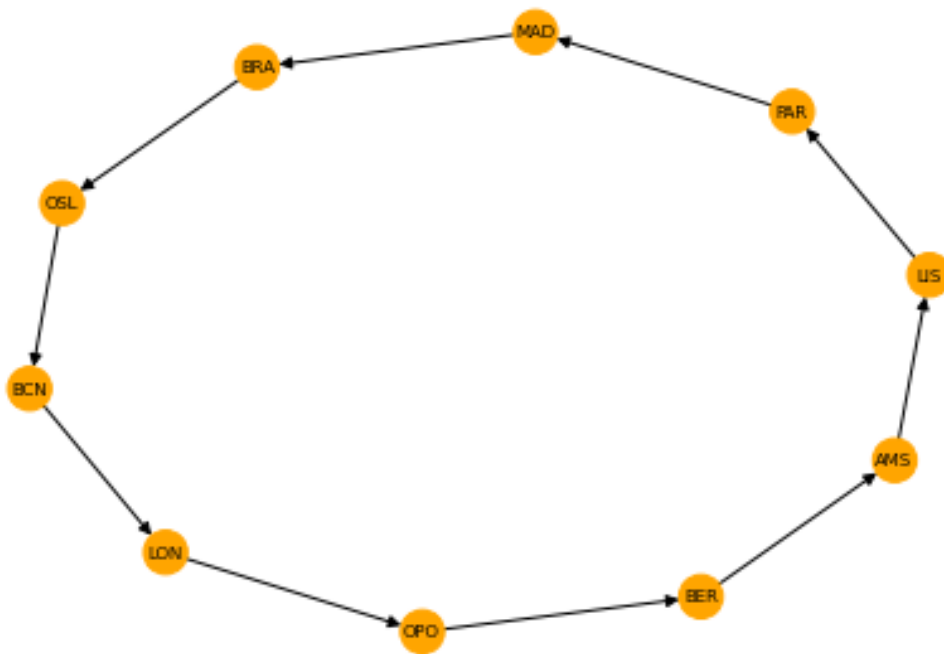
O grafo é ligado!



Gerar subgrafo minimal

```
[145]: S = sub_graph_generator(G)
draw_graph(S)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(S) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
print(f'Foram removidas {len(G.edges()) - len(S.edges())} arestas.')
```

O grafo é ligado!
Foram removidas 9 arestas.



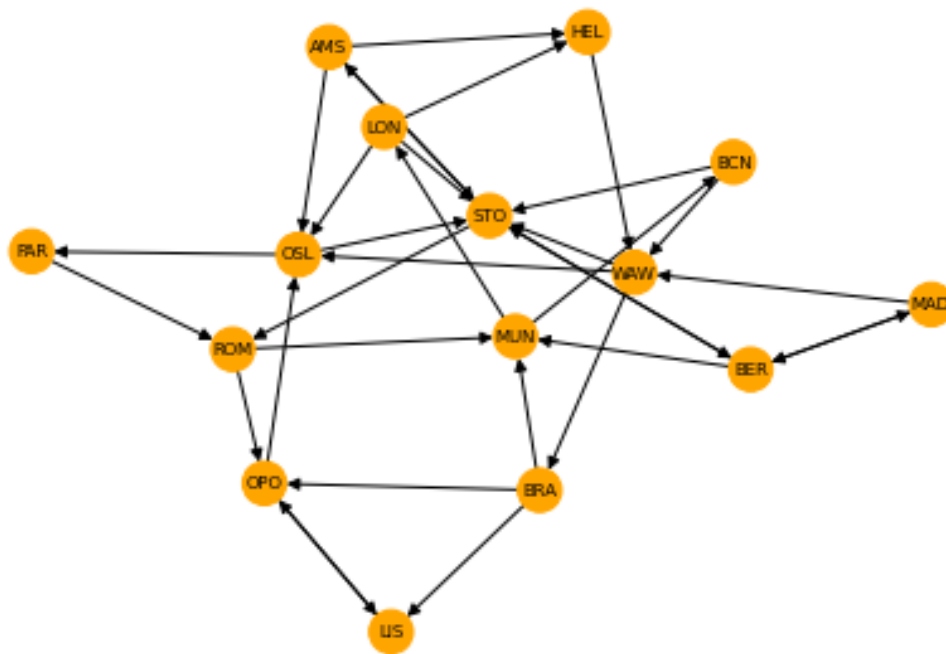
2.4.3 Exemplo 3

```
[9]: NUM_NODES = 15
     MAX_OUT_DEGREE = 3
```

Gerar digrafo - método 1

```
[147]: G = graph_generator()
draw_graph(G)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(G) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
```

O grafo é ligado!

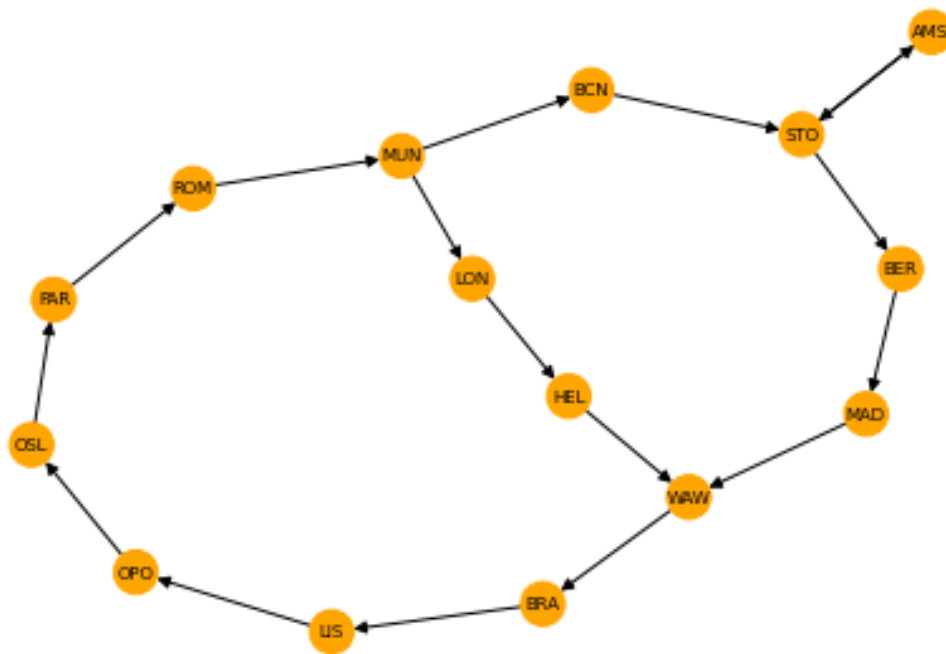


Gerar subgrafo minimal

```
[148]: S = sub_graph_generator(G)
draw_graph(S)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(S) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
print(f'Foram removidas {len(G.edges()) - len(S.edges())} arestas.')
```

O grafo é ligado!

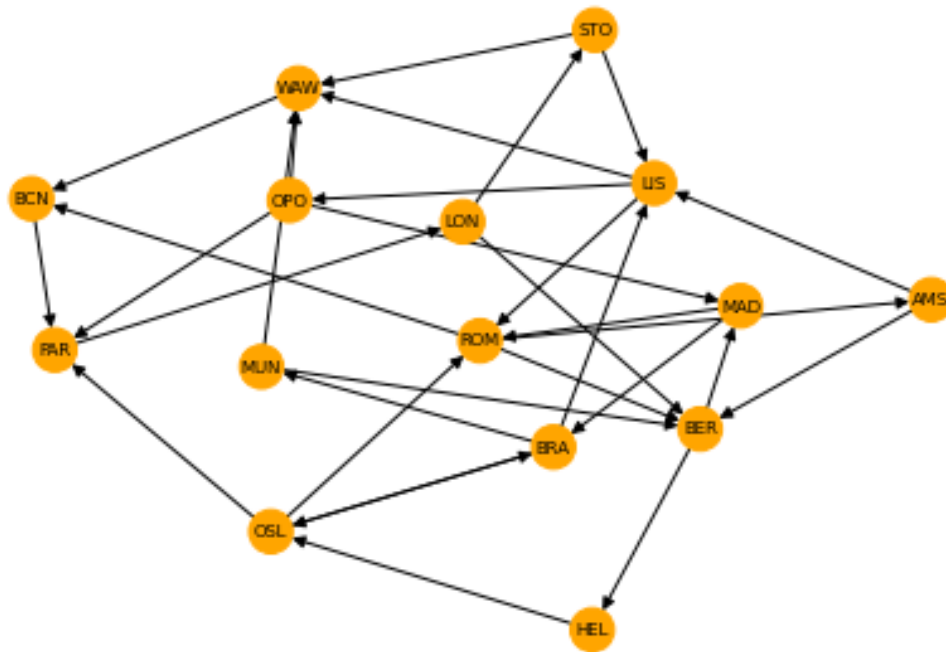
Foram removidas 16 arestas.



Gerar digrafo - método 2

```
[149]: G = graph_generator_simple()
draw_graph(G)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(G) else 'O grafo não é
↳ligado.'
print(ligado)
```

O grafo é ligado!



Gerar subgrafo minimal

```
[150]: S = sub_graph_generator(G)
draw_graph(S)
ligado = 'O grafo é ligado!' if nx.is_strongly_connected(S) else 'O grafo não é
↳ ligado.'
print(ligado)
print(f'Foram removidas {len(G.edges()) - len(S.edges())} arestas.')
```

O grafo é ligado!
Foram removidas 16 arestas.

