Fundamentos de Algoritmos e Estrutura de Dados – Lecture 06 – Max Flow

Prof. André Gustavo Hochuli

gustavo.hochuli@pucpr.br aghochuli@ppgia.pucpr.br

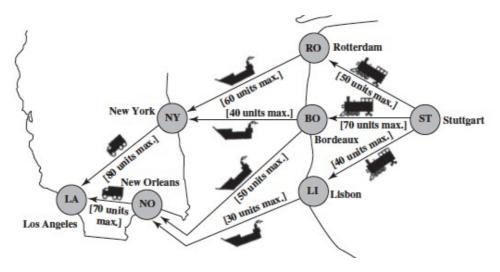
Plano de Aula

- Lecture 05
 - Busca em Grafos
 - Caminho Mínimo
- Lecture 06
 - Fluxo Máximo: Ford-Fulkerson
 - Dinâmica de Grupos com Mentoria do Professor

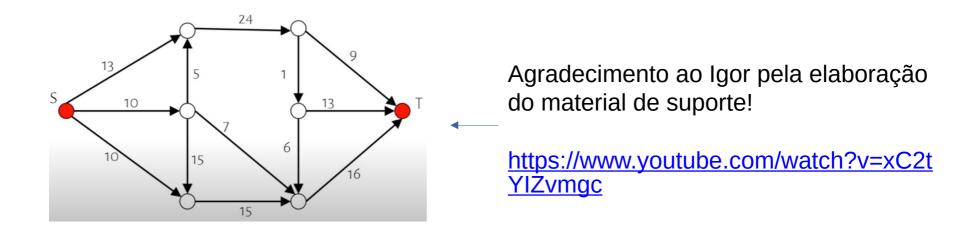
Problema de Fluxo Máximo Algoritmo de Ford-Fulkerson

Fluxo Máximo

- <u>Como otimizar a distribuição de recursos em redes (grafos) para maximizar o fluxo total entre origem e destino, considerando restrições de capacidade ?</u>
 - Redes de tráfego (maximizar veÃculos que passam de um ponto a outro sem congestionamento).
 - Redes de dados (maximizar pacotes transmitidos entre servidores).
 - Logística de transporte (maximizar mercadorias distribuídas de um depósito a lojas).
 - Distribuição de Energia, etc.



- Busque um caminho da origem ao destino com capacidade disponível
- Determine o gargalo (capacidade mínima) do caminho.
- Atualizar rede residual
- Repetir ou finalizar: Repita até não haver mais caminhos

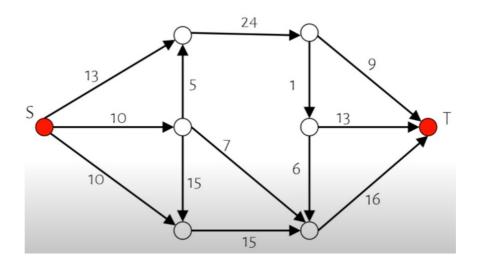


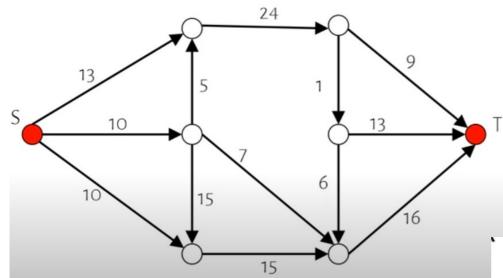
Seja:

P={p1,p2,...,pk} o conjunto de caminhos aumentantes escolhidos pelo algoritmo

b(pi) o bottleneck (capacidade mínima residual) do caminho pip_ipi Então o fluxo máximo total pode ser escrito como:

$$F_{ ext{max}} = \sum_{i=1}^k b(p_i)$$





1. Busque um caminho da fonte ao destino com capacidade disponível.

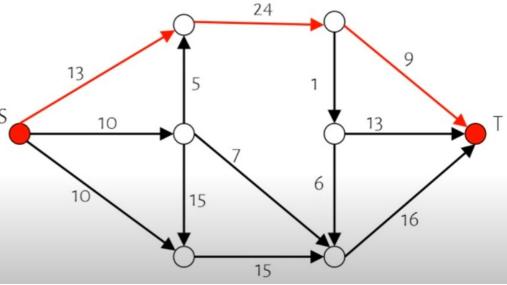
INTERAÇÕES:

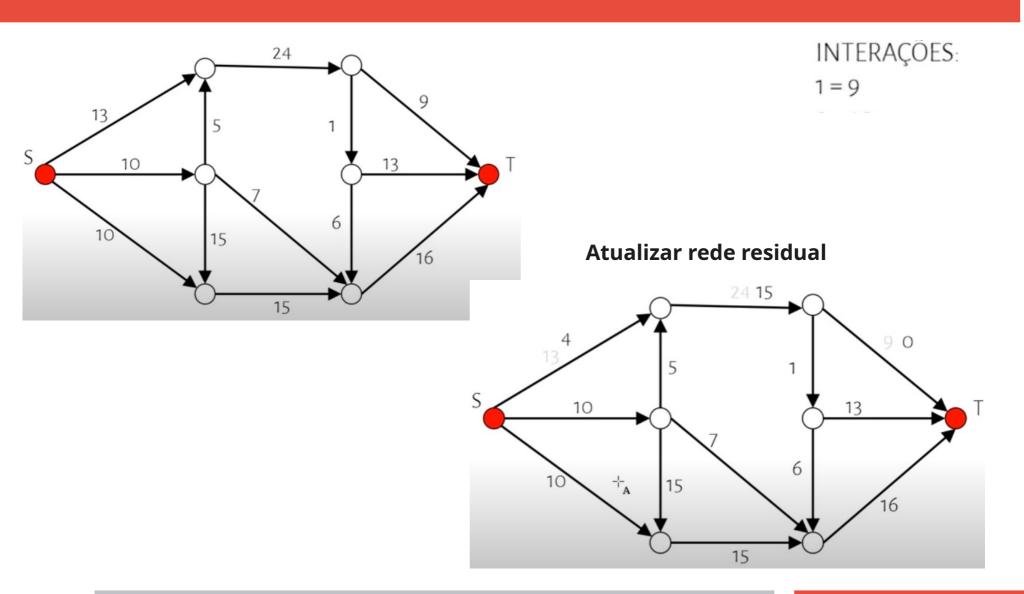
2. Determine o gargalo (capacidade mínima) do

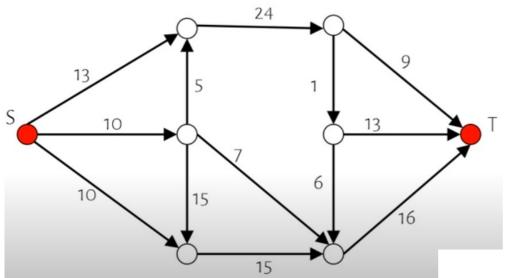
caminho.

1 = 9

Rede Residual





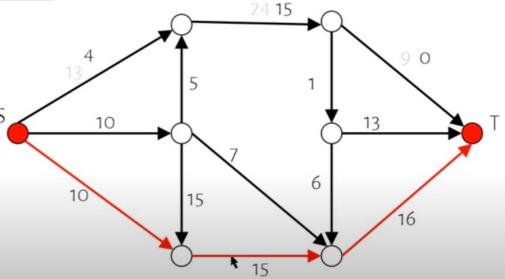


INTERAÇÕES:

1 = 9

2 = 10

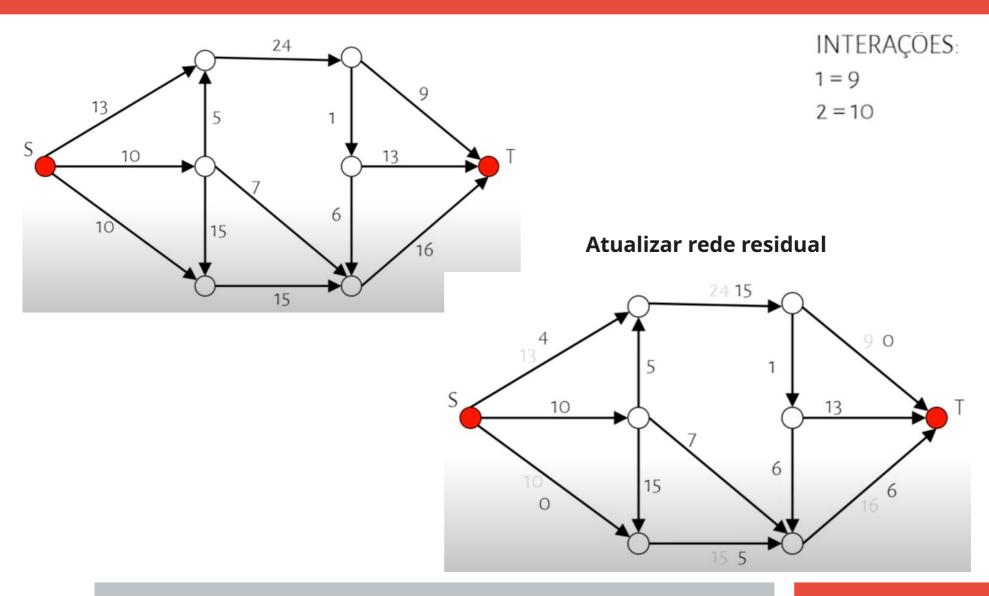
1. Busque um caminho da fonte ao destino com capacidade disponível.

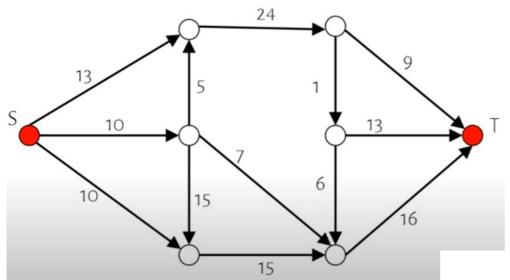


2. Determine o gargalo

(capacidade mínima) do

caminho.





2. Determine o gargalo (capacidade mínima) do caminho.

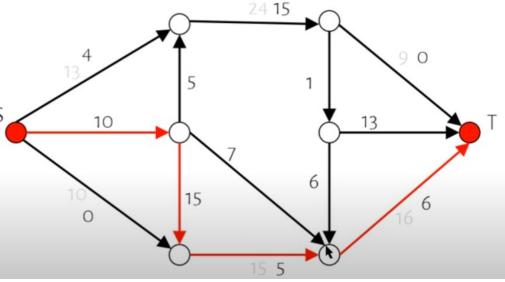
INTERAÇÕES:

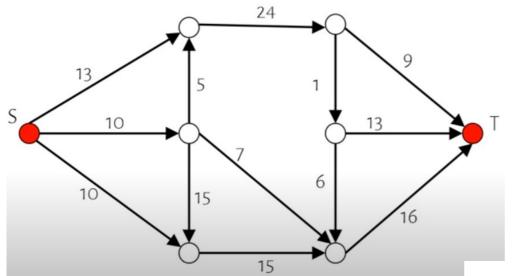
1 = 9

2 = 10

3 = 5

1. Busque um caminho da fonte ao destino com capacidade disponível.





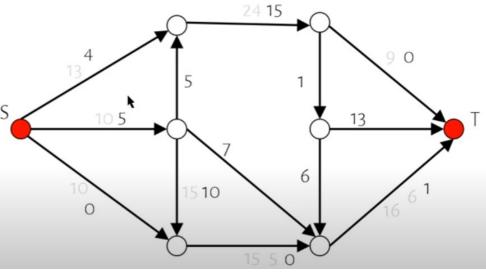
INTERAÇÕES:

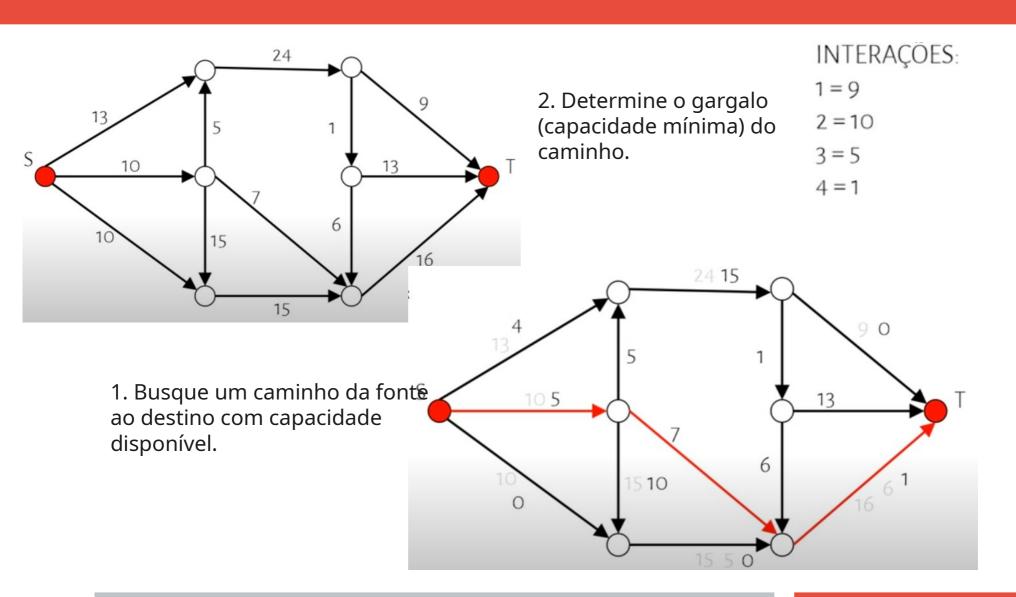
1 = 9

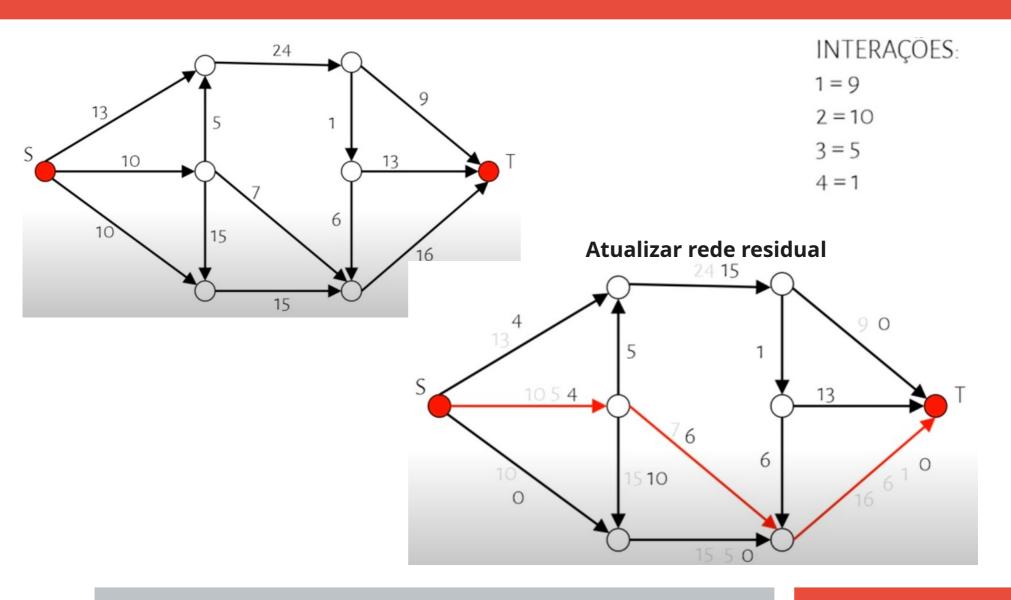
2 = 10

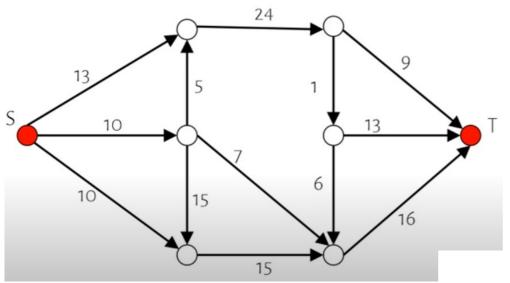
3 = 5

Atualizar rede residual









INTERAÇÕES:

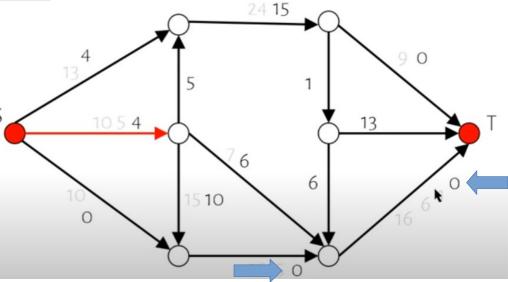
1 = 9

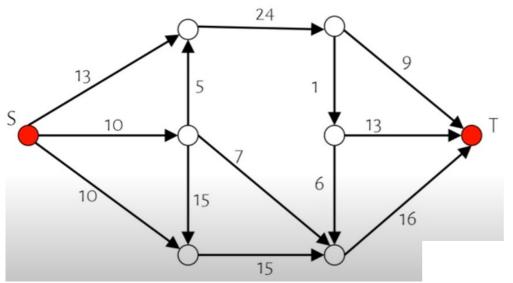
2 = 10

3 = 5

4 = 1

1. Busque um caminho da fonte ao destino com capacidade disponível.





2. Determine o gargalo (capacidade mínima) do caminho.

INTERAÇÕES:

1 = 9

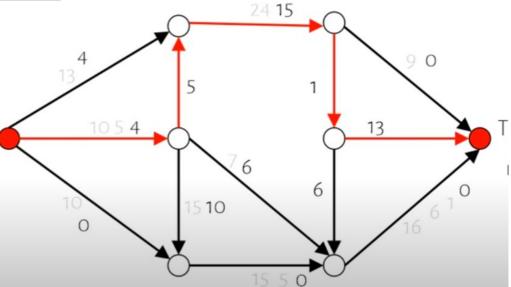
2 = 10

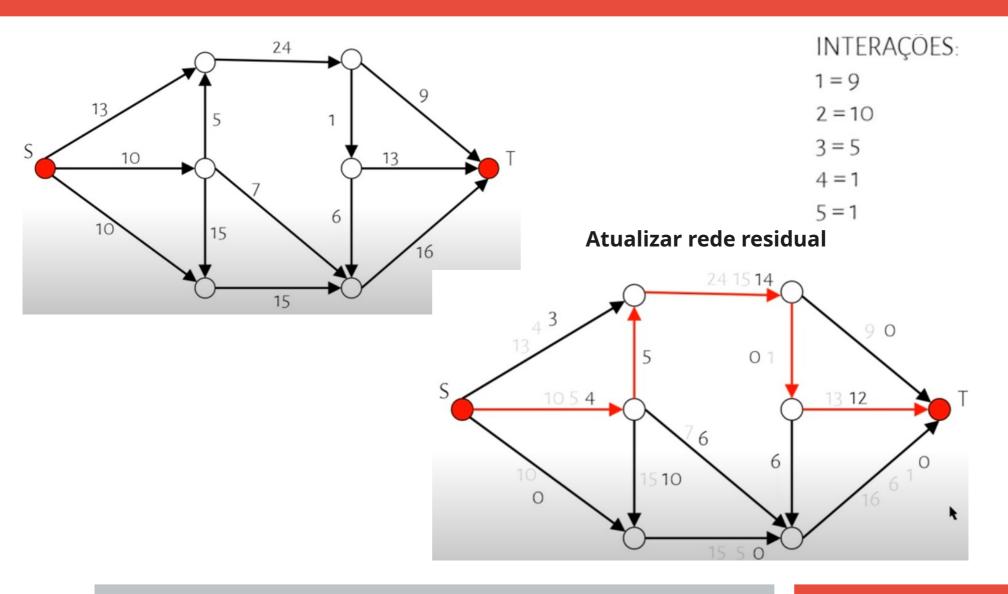
3 = 5

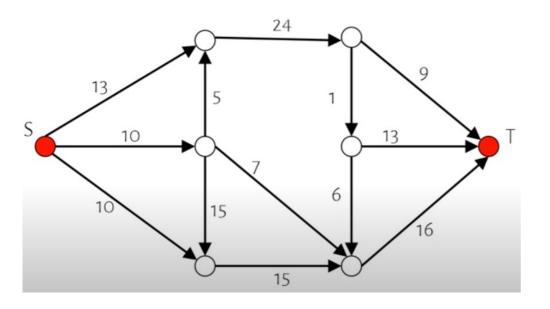
4 = 1

5 = 1

1. Busque um caminho da fonte ao destino com capacidade disponível.







INTERAÇÕES:

$$1 = 9$$

$$2 = 10$$

$$3 = 5$$

$$4 = 1$$

$$5 = 1$$

$$F_{ ext{max}} = \sum_{i=1}^k b(p_i)$$
 26

Let's Code!

```
class Graph: 1 usage
   def __init__(self, vertices):
        self.V = vertices
        self.graph = defaultdict(dict)
   def add_edge(self, u, v, w): 13 usages
        self.graph[u][v] = w
       if v not in self.graph or u not in self.graph[v]:
            self.graph[v][u] = 0 # Aresta reversa inicial
   def dfs(self, s, t, visited, path): 2 usages
        if s == t:
            return path
        visited[s] = True
        for v in self.graph[s]:
           if not visited[v] and self.graph[s][v] > 0:
                res_path = self.dfs(v, t, visited, path + [(s, v)])
                if res_path is not None:
                    return res_path
        return None
```

```
# Algoritmo Ford-Fulkerson

def ford_fulkerson(self, source, sink): 1 usage

    max_flow = 0
    while True:
        visited = [False] * self.V
        path = self.dfs(source, sink, visited, path: [])
        if not path:
            break
        # Encontrar capacidade minima do caminho (gargalo)
        flow = min(self.graph[u][v] for u, v in path)

        # Atualizar capacidades
        for u, v in path:
            self.graph[u][v] -= flow
            self.graph[v][u] += flow
            return max_flow
```