

## Caminho mais Curto

# Caminho mais curto

Como *Google Maps* encontra o melhor caminho até o meu destino?

Como pacotes são roteados na internet até o destino?

# Caminho mais curto

Como *Google Maps* encontra o melhor caminho até o meu destino?

Como pacotes são roteados na internet até o destino?

...

# Caminho mais curto

Como *Google Maps* encontra o melhor caminho até o meu destino?

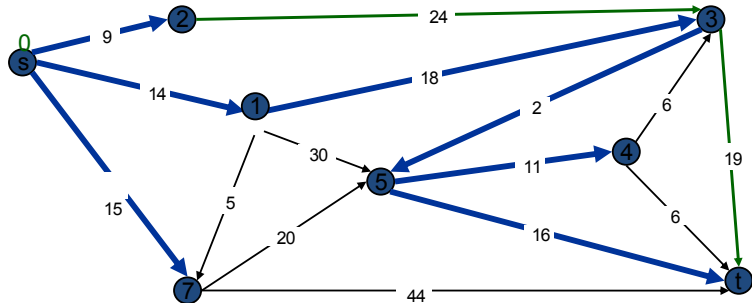
Como pacotes são roteados na internet até o destino?

...

Problemas de **caminho mais curto** em grafos:

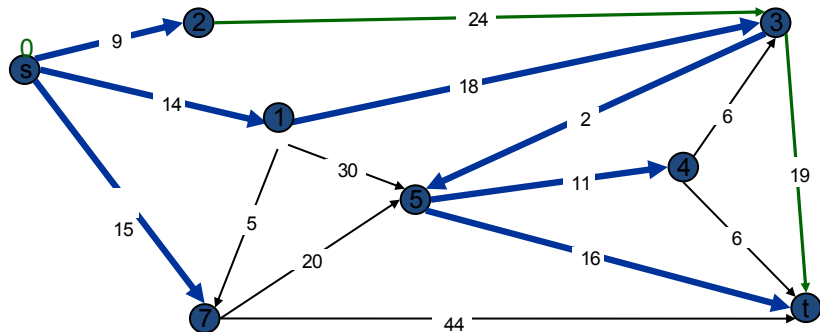
Vamos considerar grafos direcionados onde cada aresta  $e$  tem um comprimento  $w(e)$  **positivo**

O comprimento de um caminho é a soma dos comprimentos de suas arestas



# Caminho mais curto

**Problema de Caminho mais curto:** Dado um grafo direcionado com comprimentos positivos nas arestas, origem  $s$  e destino  $t$ , encontre um menor caminho de  $s$  a  $t$ .



**Pergunta:** Algoritmo?

**Pergunta:** Algoritmo?

Uma possibilidade é força bruta: gerar todos os caminhos entre  $s$  e  $t$  e selecionar o de menor peso

**Problema:** Muito cara computacionalmente, o número de caminhos pode ser **exponencial** no número de vértices do grafo

Vamos desenvolver um algoritmo muito mais eficiente



# Caminho mais curto

Começamos com a seguinte observação

## Lema

*Seja  $P$  o menor caminho de  $u$  a  $v$ , e seja  $w$  um vértice de  $P$ . O subcaminho de  $P$   $u \rightsquigarrow w$  é o caminho mais curto entre  $u$  e  $w$ .*

# Caminho mais curto

Começamos com a seguinte observação

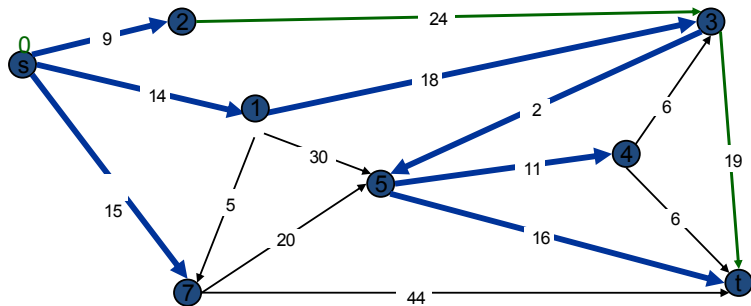
## Lema

*Seja  $P$  o menor caminho de  $u$  a  $v$ , e seja  $w$  um vértice de  $P$ . O subcaminho de  $P$   $u \rightsquigarrow w$  é o caminho mais curto entre  $u$  e  $w$ .*

**Prova.** Se isso não fosse verdade, poderíamos obter um caminho mais curto que  $P$  substituindo o subcaminho de  $P$   $u \rightsquigarrow w$  por um menor

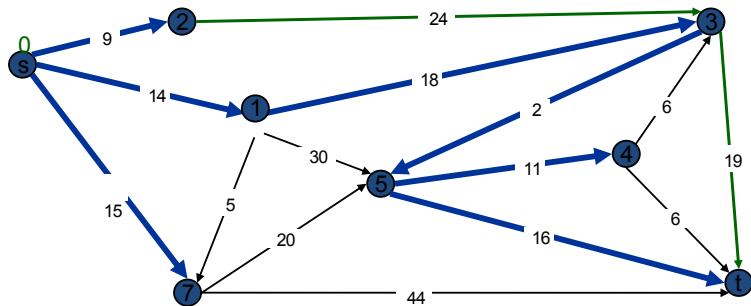
# Caminho mais curto

A **distância** de  $s$  a  $v$  é o tamanho do caminho mais curto entre eles



# Caminho mais curto

A **distância** de  $s$  a  $v$  é o tamanho do caminho mais curto entre eles



O nosso algoritmo irá encontrar o caminho mais curto até o vértice mais próximo da origem  $s$ , depois o caminho mais curto até o segundo vértice mais próximo da origem  $s$  e assim por diante ...

# Caminho mais curto

Seja  $S_k$  o conjunto dos  $k$  vértices mais próximos de  $s$

## Caminho mais curto

Seja  $S_k$  o conjunto dos  $k$  vértices mais próximos de  $s$

Assuma que já conhecemos o caminho mais curto de  $s$  a cada um dos vértices em  $S_{k-1}$ . Vamos tentar encontrar  $P_{s,v_k}$ , o caminho mais curto de  $s$  até  $v_k$ , onde  $v_k$  é o  $k$ -ésimo vértice mais próximo de  $s$

**Pergunta:** Mas quem é  $v_k$ ?

[desenho]

## Caminho mais curto

Sabemos o seguinte sobre  $v_k$

Lema

*Seja  $u$  o predecessor de  $v_k$  no caminho mais curto  $P_{s,v_k}$  entre  $s$  e  $v_k$ .  
Então  $u \in S_{k-1}$*

**Prova.** O subcaminho de  $P_{s,v_k}$   $s \rightsquigarrow u$  é menor que o caminho total

Então  $u$  está mais próximo de  $s$  do que  $v_k \Rightarrow u \in S_{k-1}$

## Caminho mais curto

Então o caminho mais curto de  $s$  a  $v_k$  é composto de um caminho mais curto de  $s$  a **algum** vértice  $u \in S_{k-1}$  e de uma aresta de  $u$  a  $v_k$ .

Portanto, para encontrar o caminho mais curto de  $s$  a  $v_k$  consideramos todos os caminhos com a estrutura acima



EncontraCaminhoPesoMínimo( $s, t$ )

$S_1 \leftarrow \{s\};$

**For**  $k = 2$  **to**  $n$

$\mathcal{L} = \emptyset$  //caminhos candidatos a  $P_{s, v_k}$

**Para** todo vértice  $u \in S_{k-1}$

**Para** todo vértice  $v \notin S_{k-1}$  adjacente a  $u$

Inclua o caminho ( $P_{s, u} \rightarrow v$ ) na lista  $\mathcal{L}$  dos caminhos candidatos

**Fim Para**

**Fim Para**

$P \leftarrow$  o menor caminho na lista  $\mathcal{L}$  dos caminhos candidatos

$v_k \leftarrow$  último vértice do caminho  $P$

$P_{s, v_k} \leftarrow P$

$S_k = S_{k-1} \cup \{v_k\}$

**Fim Enquanto**

Retorne caminho  $P_{s, t}$

# Caminho mais curto

**Exemplo:**

Em *Análise de Algoritmos* veremos uma implementação bastante eficiente desse algoritmo, chamado **Algoritmo de Dijkstra**

**Exercício 1:** Mostre que o algoritmo acima **não** retorna o caminho mais curto de  $s$  a  $t$  caso exista aresta com comprimento **negativo**

**Exercício 2:** Considere um problema diferente: agora os “custos” estão **nos nós**, e **não nas arestas**

O custo de um caminho é a soma dos custos de seus nós.

Nessa situação, como você pode encontrar o caminho mais barato de  $s$  a  $t$  usando um algoritmo de caminho mais curto?

# Modelando como caminhos mais curtos

Podemos modelar **diversos problemas** como problema de caminho mais curto

**Exercício 3:** Você tem uma pequena empresa de consultoria, com clientes no Rio e São Paulo

Em cada mês você pode escolher basear seu escritório no Rio ou SP (Começa no Rio)

No fim do mês  $i$  você decide se mantém o escritório no lugar atual ou muda pra próxima cidade, e paga **custo**. Os custos estão na tabela abaixo

Você quer decidir aonde o escritório deve estar em cada momento de forma a **minimizar** o custo total. **Modele usando caminho mais curto**

movimento	mes 1	mes 2	mes 3	mes 4
SP-SP	-	3	20	30
SP-R	-	30	12	14
R-R	50	20	2	4
R-SP	11	33	30	40

**Dica:** Use um grafo com 4 “colunas” de nós, cada uma com 2 nós

