

**FCT/Unesp – Presidente Prudente**  
**Departamento de Matemática e Computação**

# Projeto e Análise de Algoritmos: Algoritmos Gulosos

Prof. Danilo Medeiros Eler  
danilo.eler@unesp.br

# Algoritmos Gulosos

- Algoritmo guloso, ou ganancioso
  - Em inglês *greedy algorithms*
- Para resolver um problema ele escolhe o objeto mais “apetitoso” que vê pela frente
- A definição de “apetitoso” é estabelecida a priori
- O objeto escolhido passa a fazer parte da solução que o algoritmo constrói

# Algoritmos Gulosos

- Podemos dizer que um algoritmo guloso é “míope”, pois toma as decisões com base nas informações disponíveis na iteração atual
  - Ele espera que a escolha de um ótimo local em cada etapa leve a um ótimo global
- Em alguns casos, algoritmos gulosos podem funcionar bem para problemas de otimização
  - Esses problemas não buscam encontrar uma solução, mas sim a melhor solução

# Algoritmos Gulosos - Exemplo

- Suponha que tenhamos que fazer um algoritmo que devolva um determinada quantia de troco (*change-making problem*), usando o menor número de moedas possível
- Um algoritmo guloso para esse problema faria em cada passo
  - pegue a maior nota ou moeda possível que não ultrapasse o valor restante

# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos

# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 289

# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 189



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 89





# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 39



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 14



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 4



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 3



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 2



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 1



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 50, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 0



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 289
- Se retirarmos a moeda de 50 centavos, o algoritmo ainda funcionaria?





# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 89



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 14



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 4



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- Restante: 0



# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 2,89
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - R\$ 1,00 = 100 centavos
- O algoritmo guloso funciona bem para esse sistema monetário
- Ele ainda encontraria a melhor solução para outro sistema monetário?
  - Ex.: sistema fictício com moedas 1, 7 e 10

# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 0,15
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - 10 e 5
- Moedas: 1, 7 e 10
  - 10, 1, 1, 1, 1 e 1
  - É a melhor solução?

# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 0,15
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - 10 e 5
- Moedas: 1, 7 e 10
  - 10, 1, 1, 1, 1 e 1
  - É a melhor solução?
  - Não
  - A melhor solução seria: 7, 7 e 1

# Algoritmos Gulosos

- Exemplo R\$ 0,15
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - 10 e 5
- Moedas: 1, 7 e 10
  - 10, 1, 1, 1, 1 e 1 (**ótimo local**)
  - É a melhor solução?
  - Não
  - A melhor solução seria: 7, 7 e 1 (**ótimo global**)

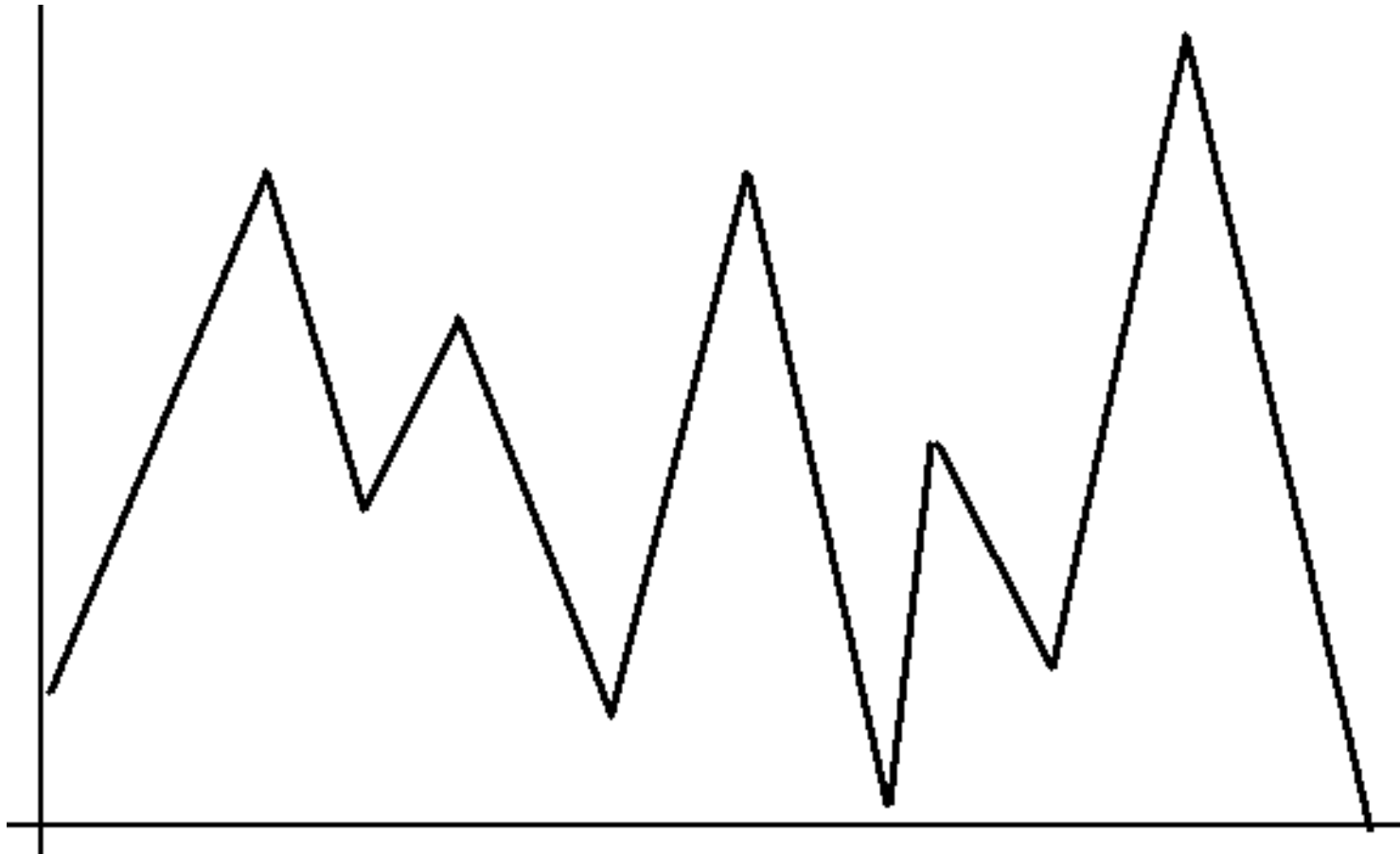


# Algoritmos Gulosos

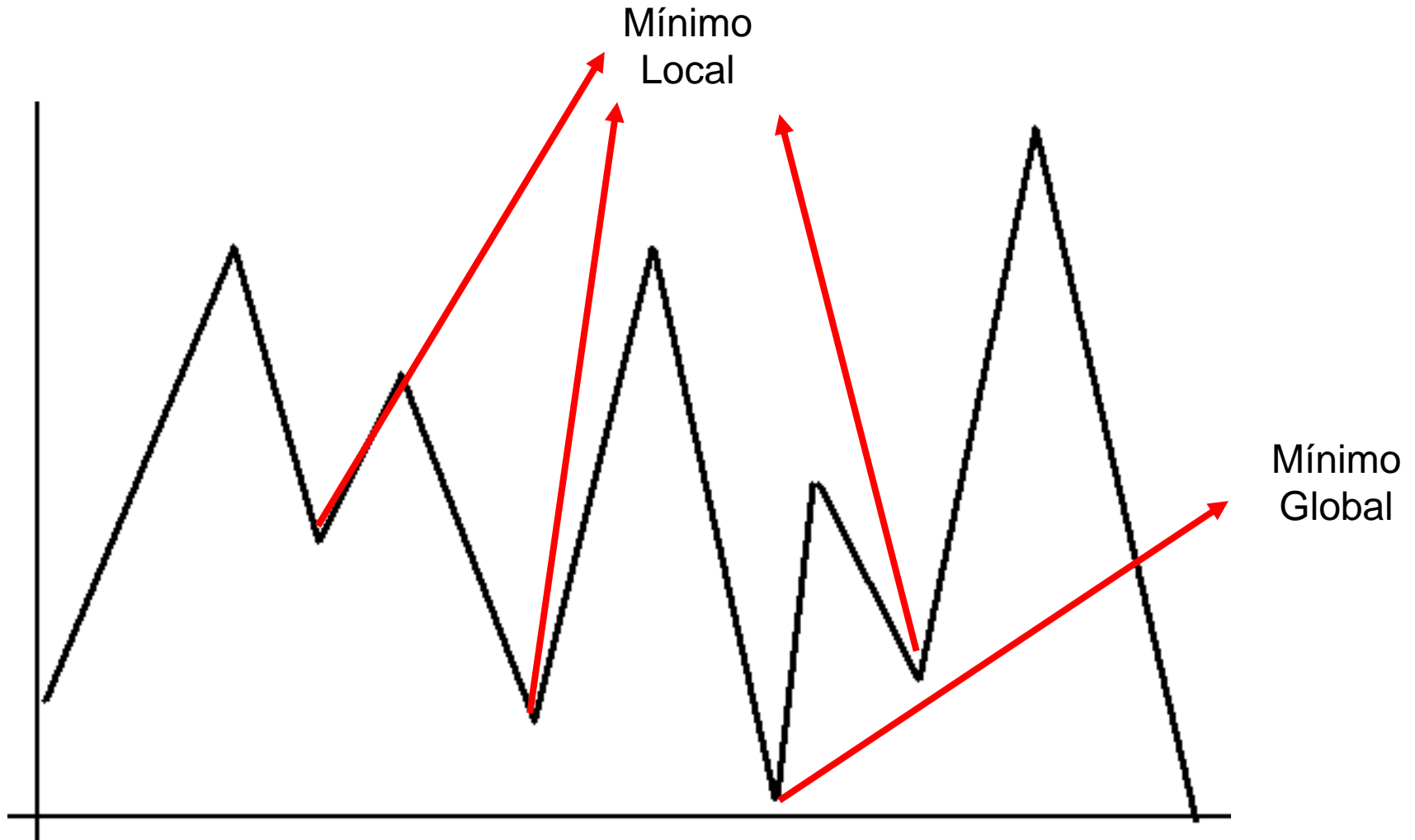
- Exemplo R\$ 0,15
- Moedas: 1, 5, 10, 25, 100
  - 10 e 5
- Moedas: 1, 7 e 10
  - 10, 1, 1, 1, 1 e 1 (**ótimo local**)
  - É a melhor solução?
  - Não
  - A melhor solução seria: 7, 7 e 1 (**ótimo global**)

# Algoritmos Gulosos

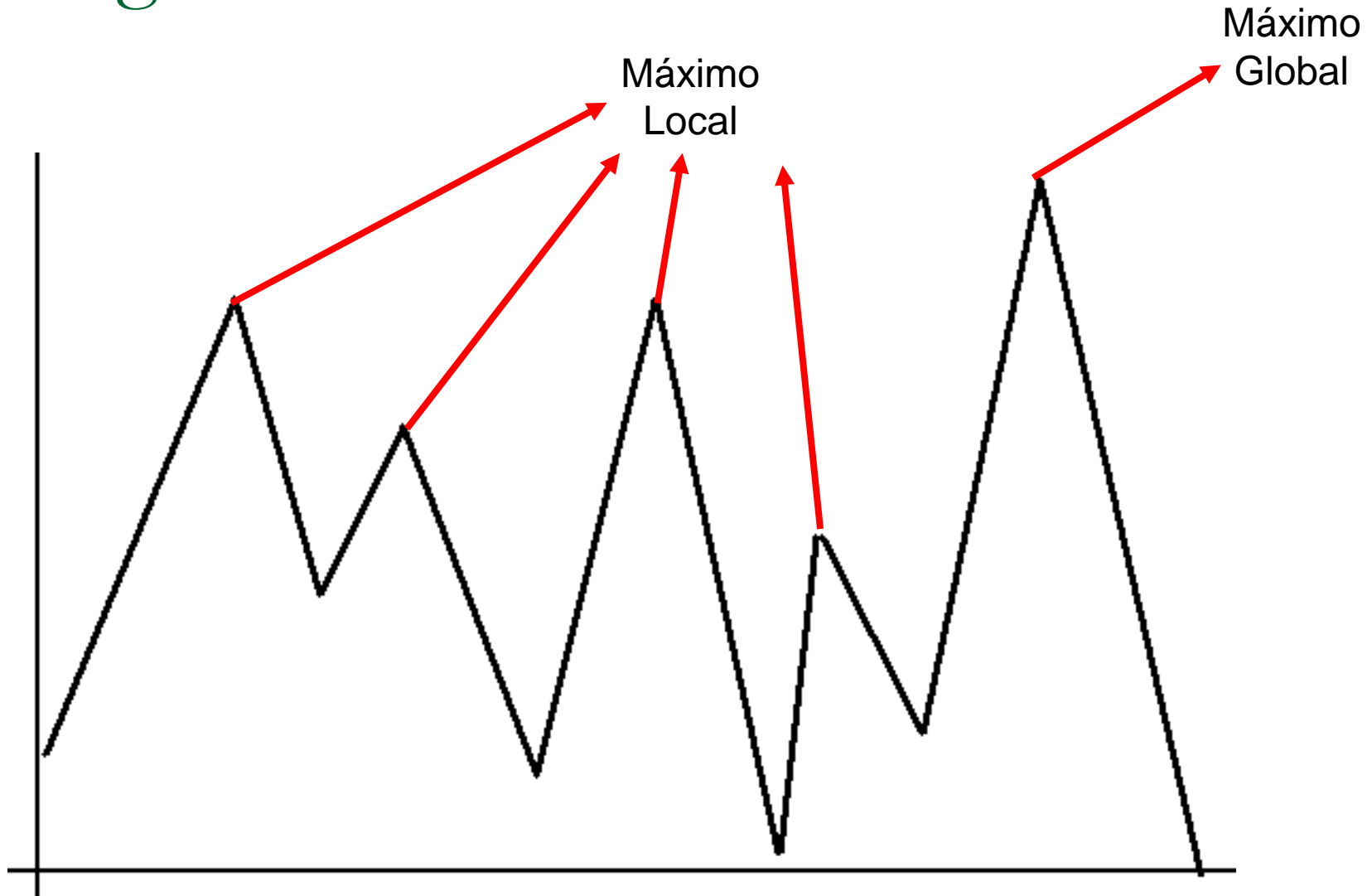
## Possibilidades de troca



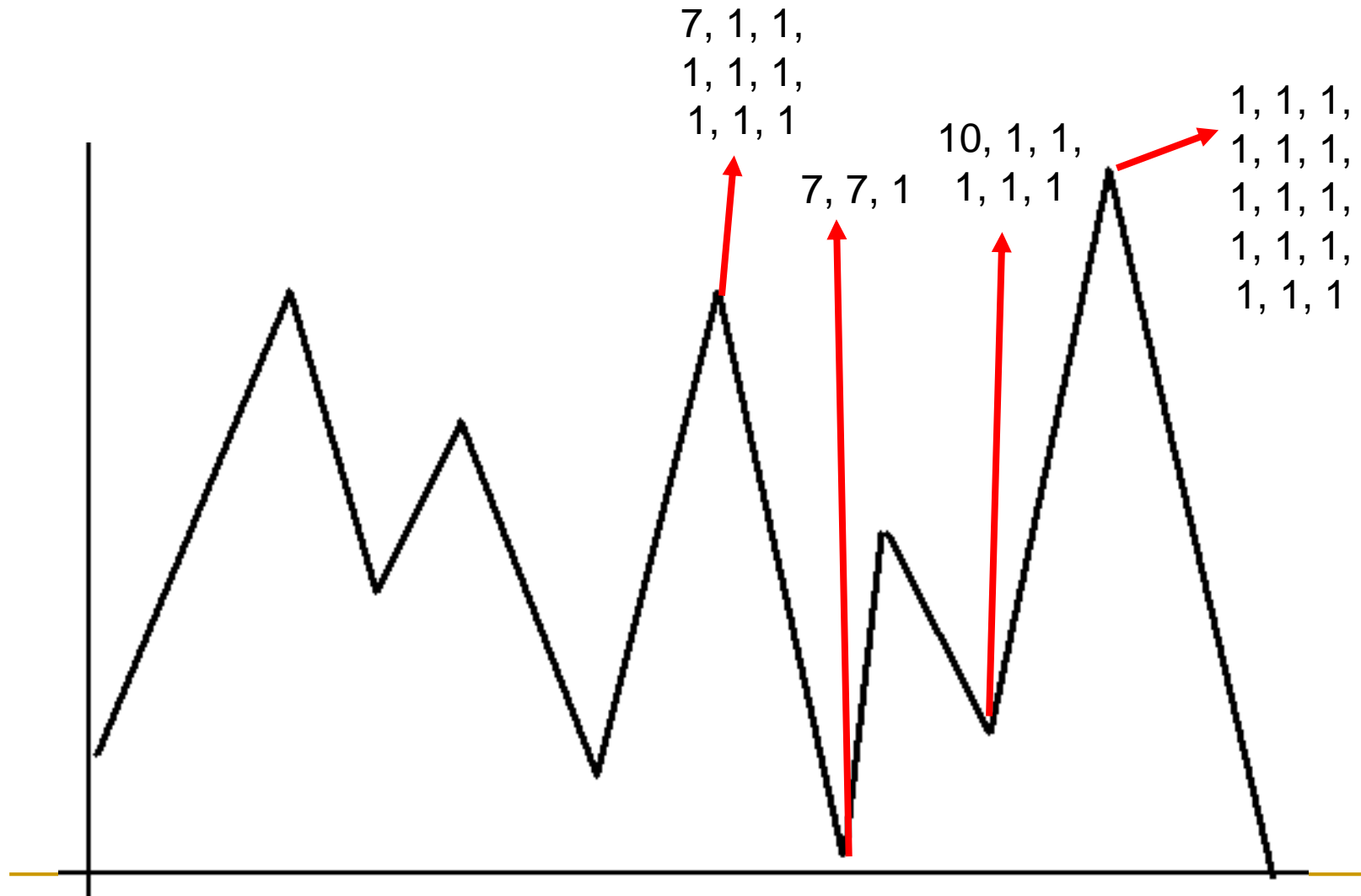
# Algoritmos Gulosos



# Algoritmos Gulosos



# Algoritmos Gulosos





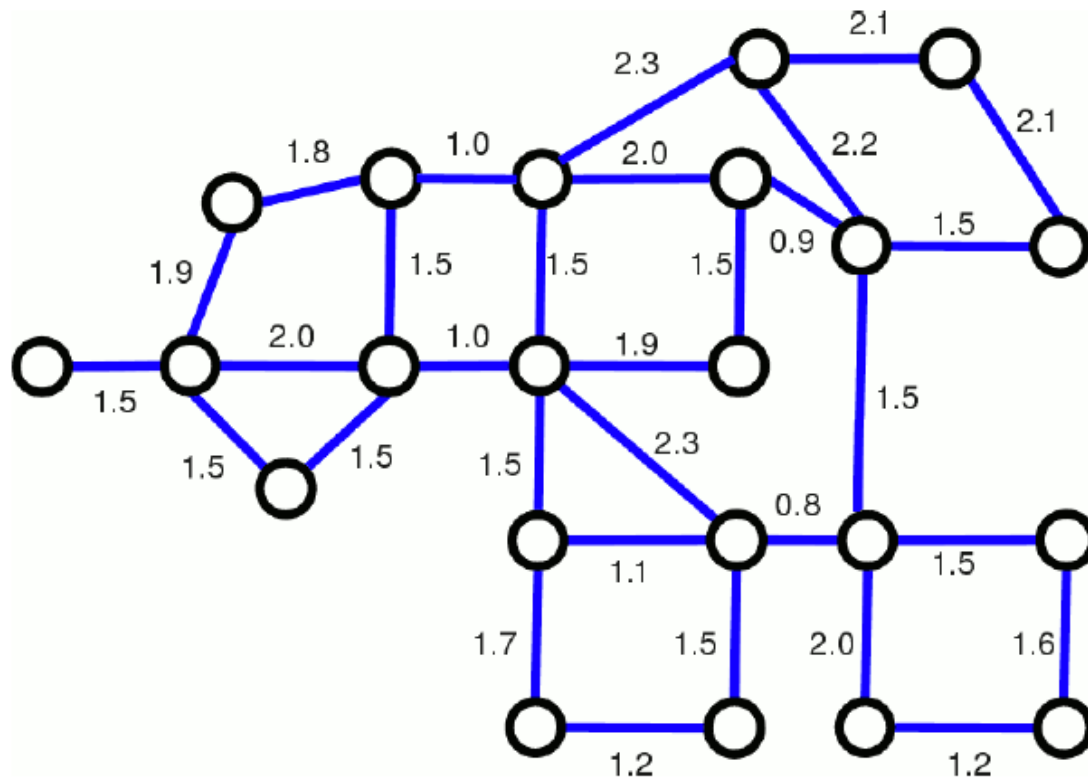
# Outro Exemplo





# Comunicação em uma empresa

- Como construir uma linha privada de comunicação entre os escritórios, com o menor custo?

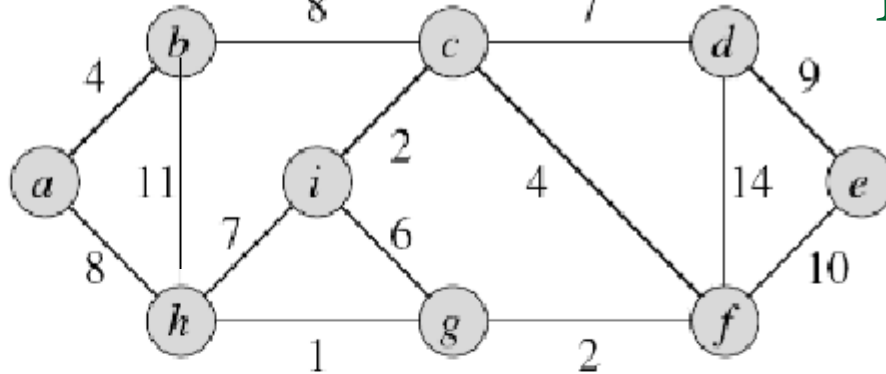






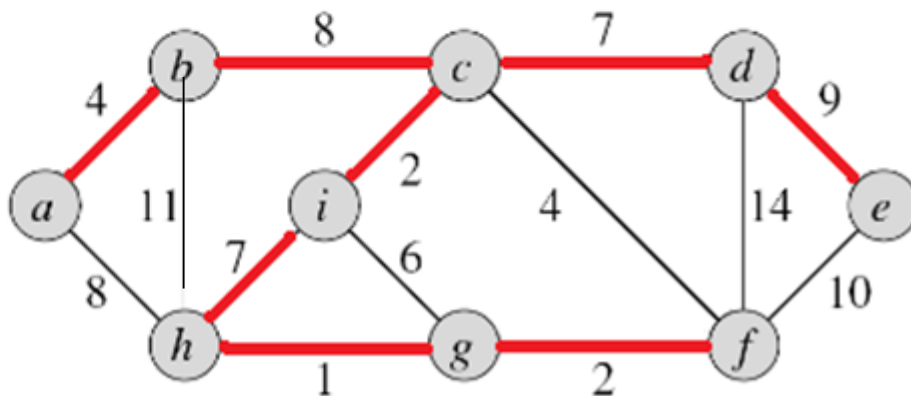
# Árvore Geradora Mínima – Exemplo

$$G = (V, A)$$



$$\min w(X) = \sum_{(u,v) \in X} w(u,v) = 40$$

$$G' = (V, X)$$

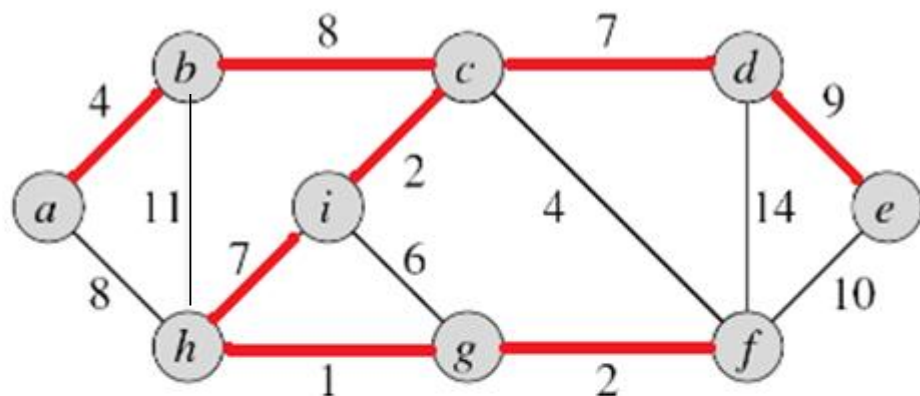


Não é a Árvore que tem a menor soma de pesos das arestas

# Árvore Geradora Mínima – Exemplo

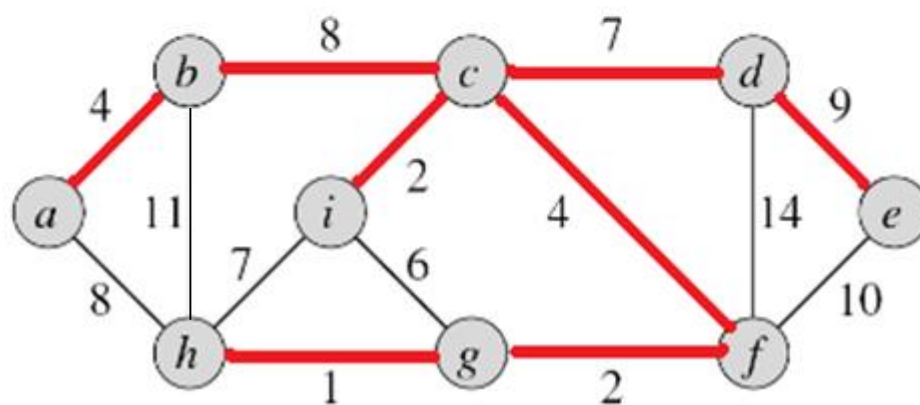
$$\min w(X) = \sum_{(u,v) \in X} w(u,v) = \mathbf{40}$$

$$G' = (V, X)$$



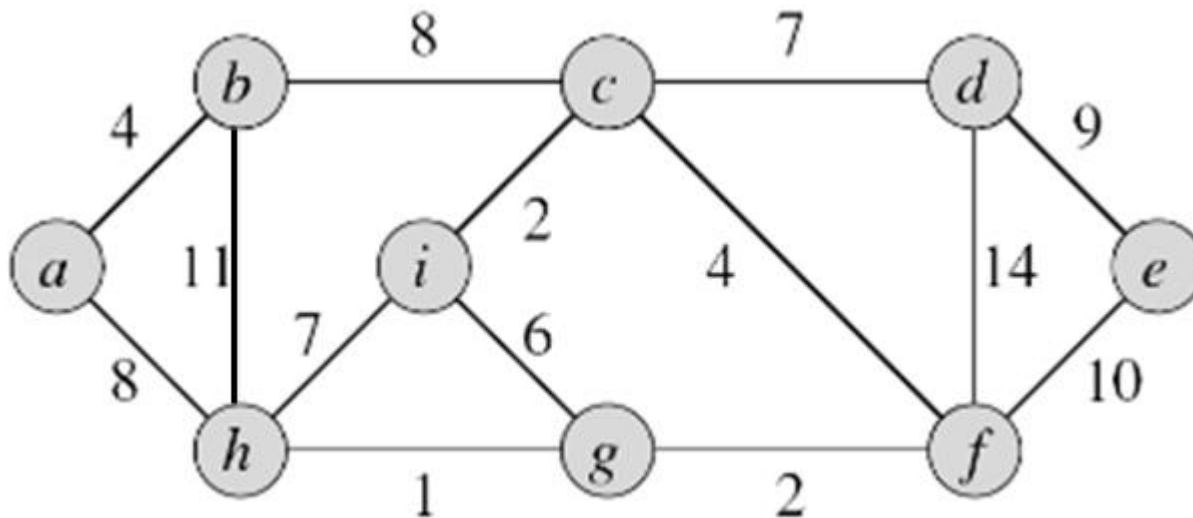
$$\min w(X) = \sum_{(u,v) \in X} w(u,v) = \mathbf{37}$$

$$G' = (V, X)$$



# Árvore Geradora Mínima – Exemplo

- Aplicar um algoritmo guloso para o grafo abaixo



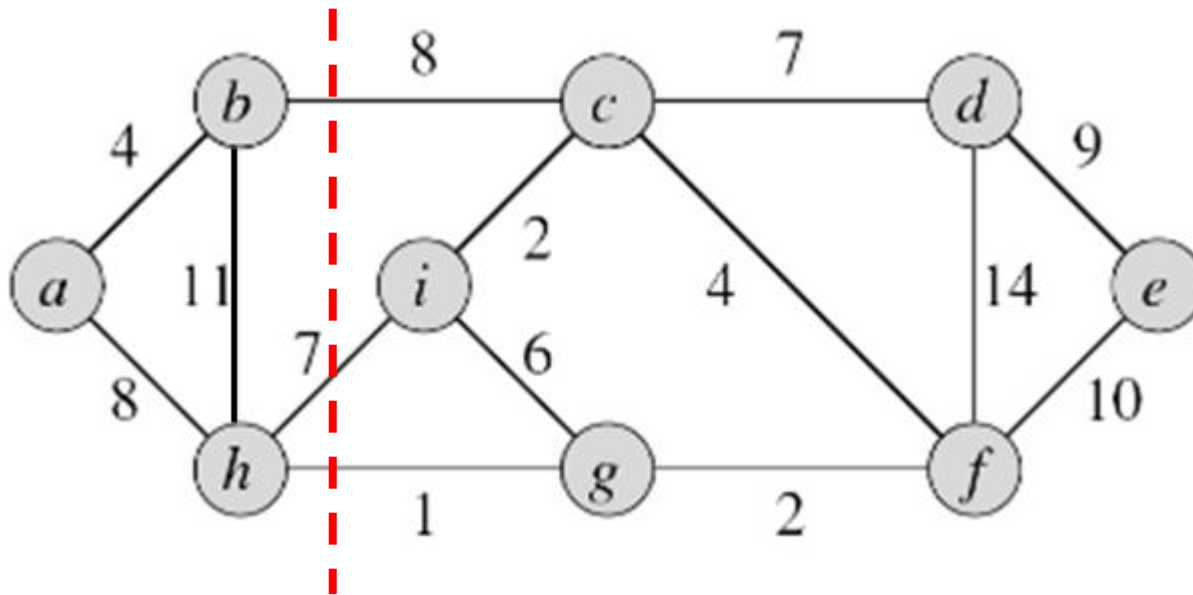
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

## ■ Corte em Grafo

□ Separar em dois conjuntos  $S$  e  $V-S$

■  $S = \{a, b, h\}$

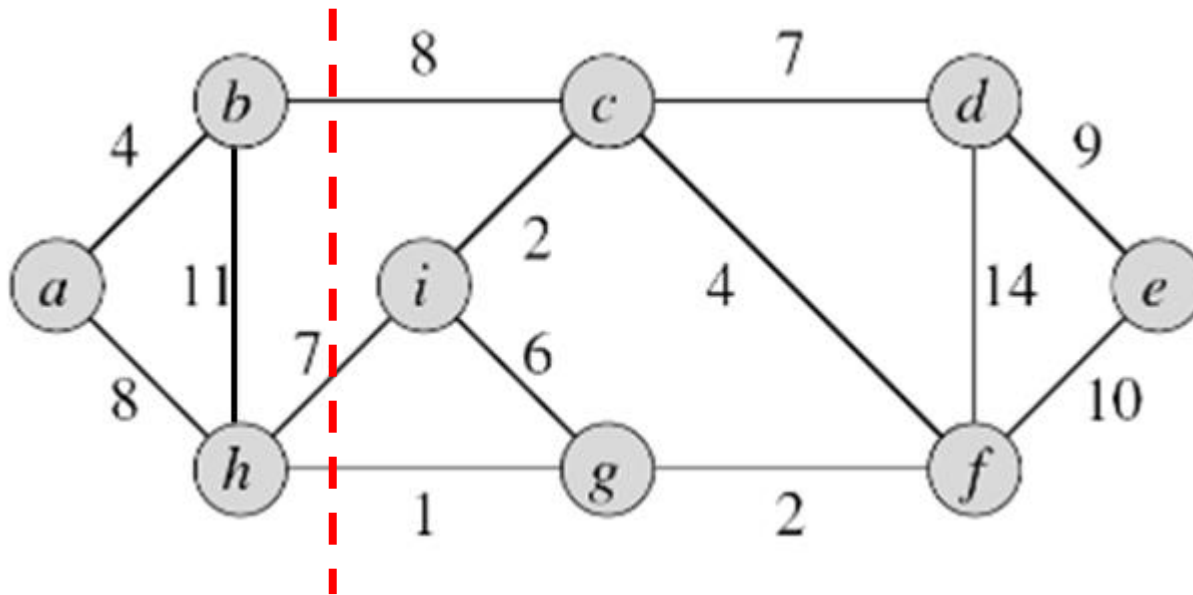
■  $V-S = \{i, c, d, e, f, g\}$



# Exemplo de um Algoritmo Guloso

## ■ Aresta Leve

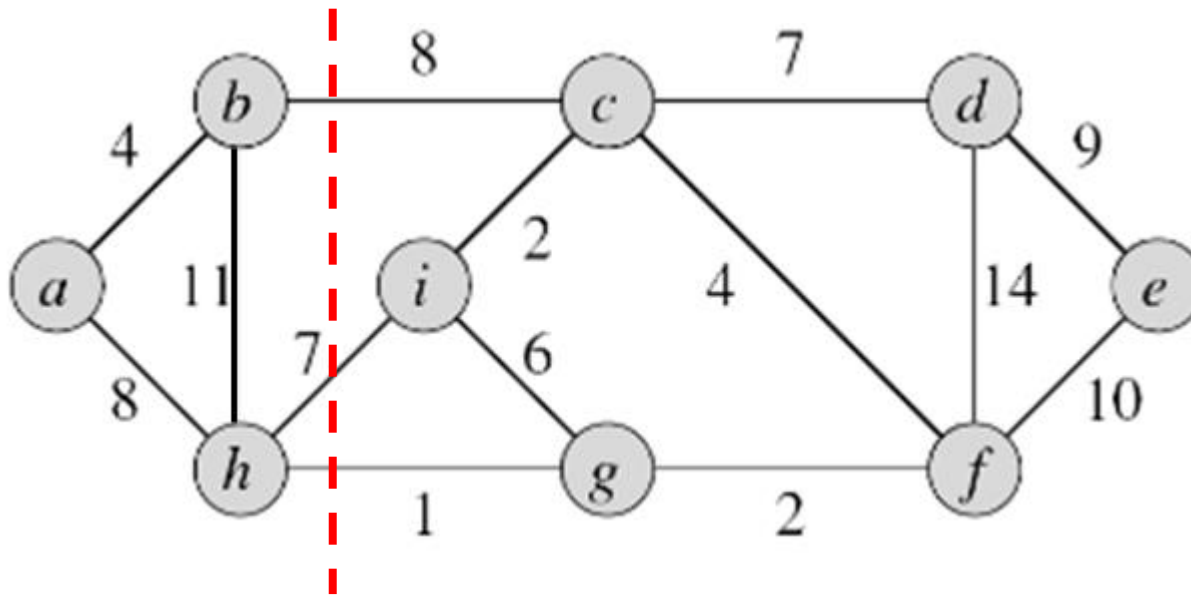
- Aresta de menor peso que cruza o corte
  - Aresta (h,g) com peso 1



# Exemplo de um Algoritmo Guloso

## ■ Aresta Leve

- Aresta de menor peso que cruza o corte
  - Aresta (h,g) com peso 1



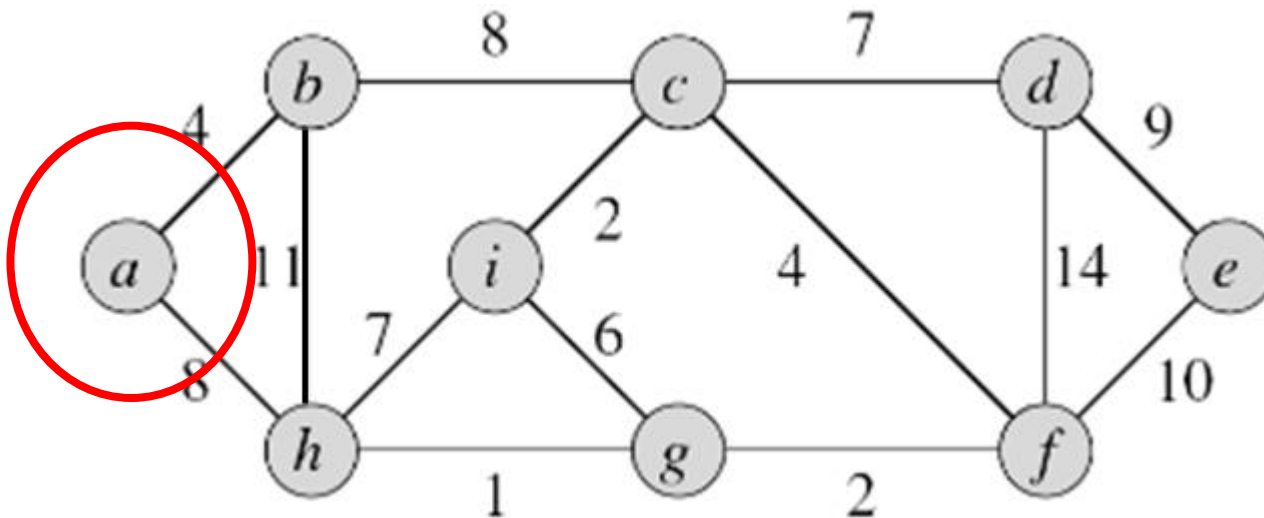
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

1. Selecionar um vértice inicial para o conjunto  $S$ 
  1. Assim, um corte inicial é definido
2. Encontrar a aresta leve  $(i,j)$  que cruza o corte e adicionar como solução
3. Atualizar o conjunto  $S$  adicionando o vértice 'i' ou 'j', isto é, aquele que não pertencia ao conjunto  $S$ 
  1. Assim, o corte foi atualizado para que as arestas do conjunto solução não cruzem o corte
4. Se  $V-S$  diferente de vazio, repetir a partir do Passo 2



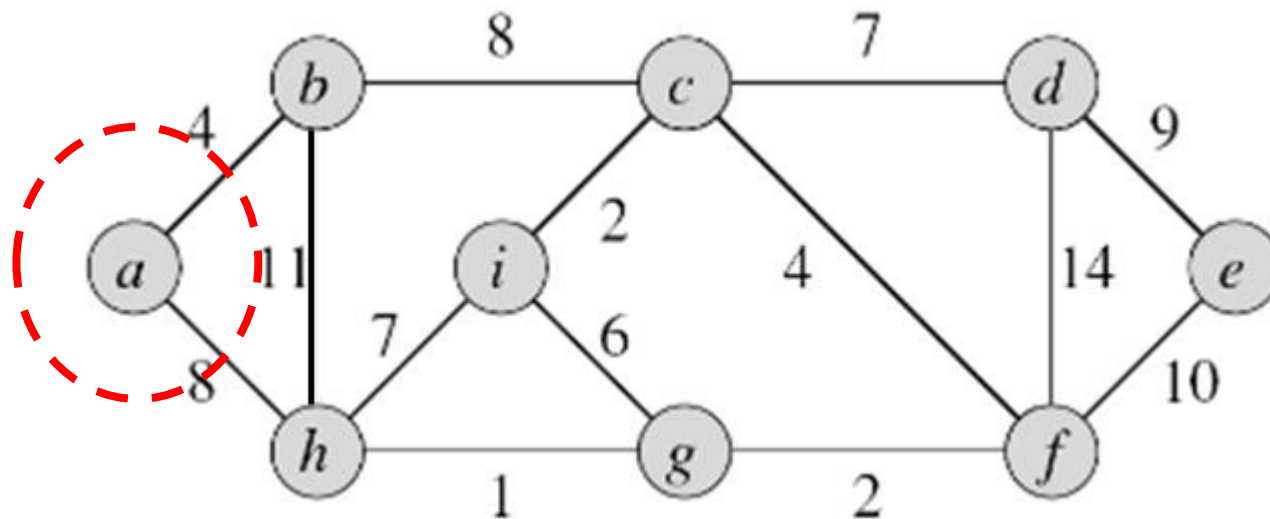
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{\}$
- $V-S = \{a, b, c, d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{\}$
- Aresta Leve:



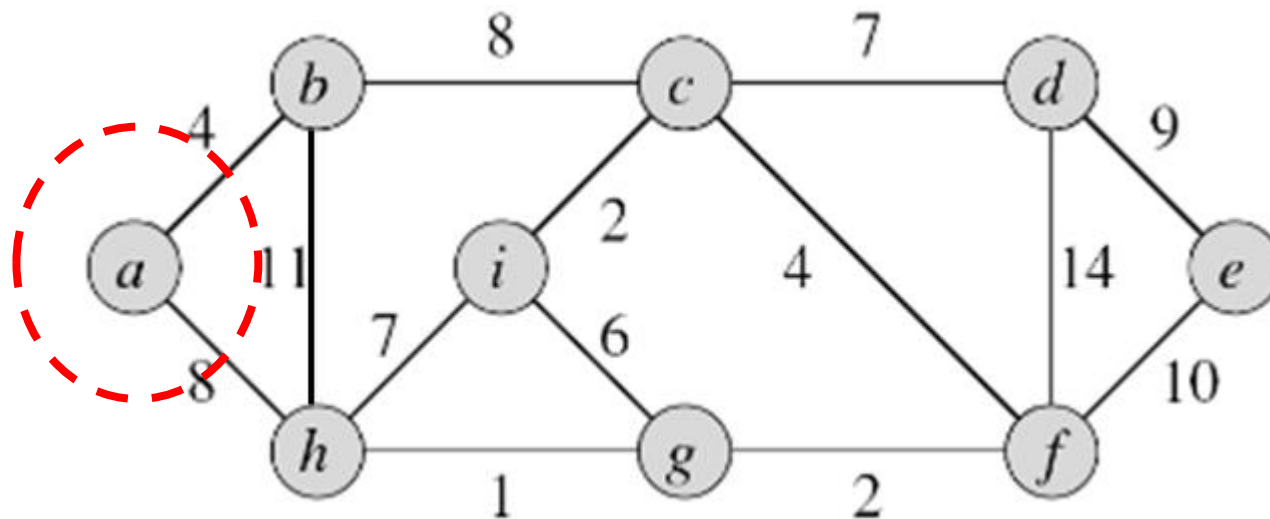
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a\}$
- $V-S = \{b, c, d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{\}$
- Aresta Leve:  $(a,b)$



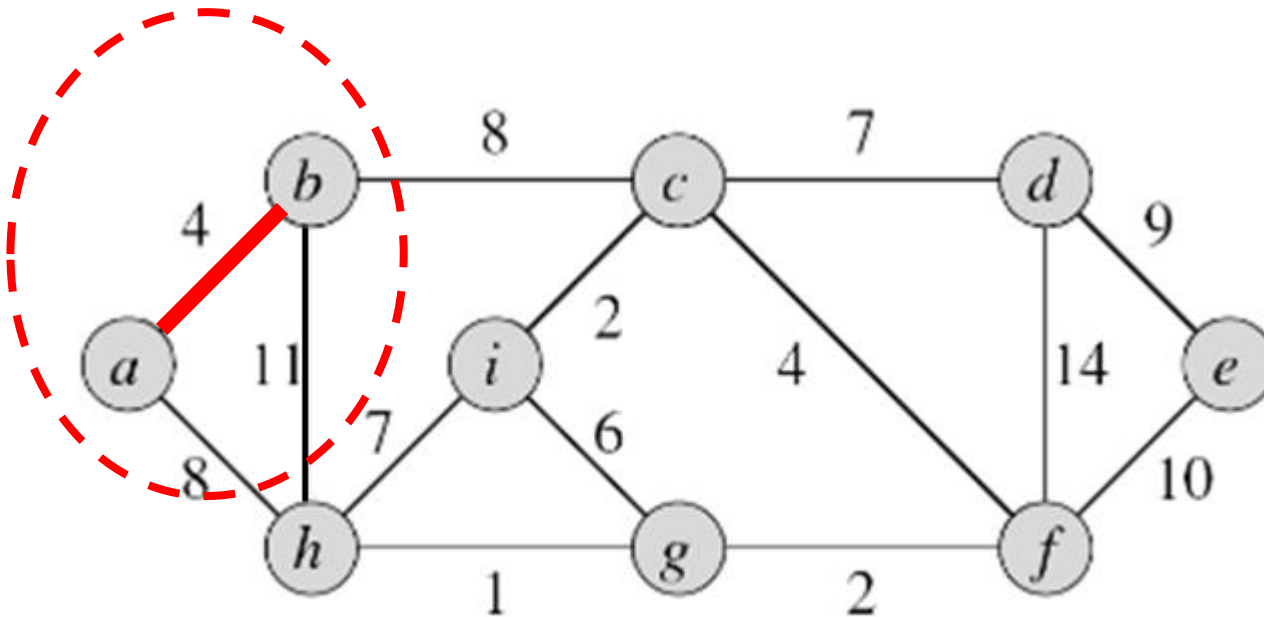
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b\}$
- $V-S = \{c, d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{\}$
- Aresta Leve:  $(a,b)$



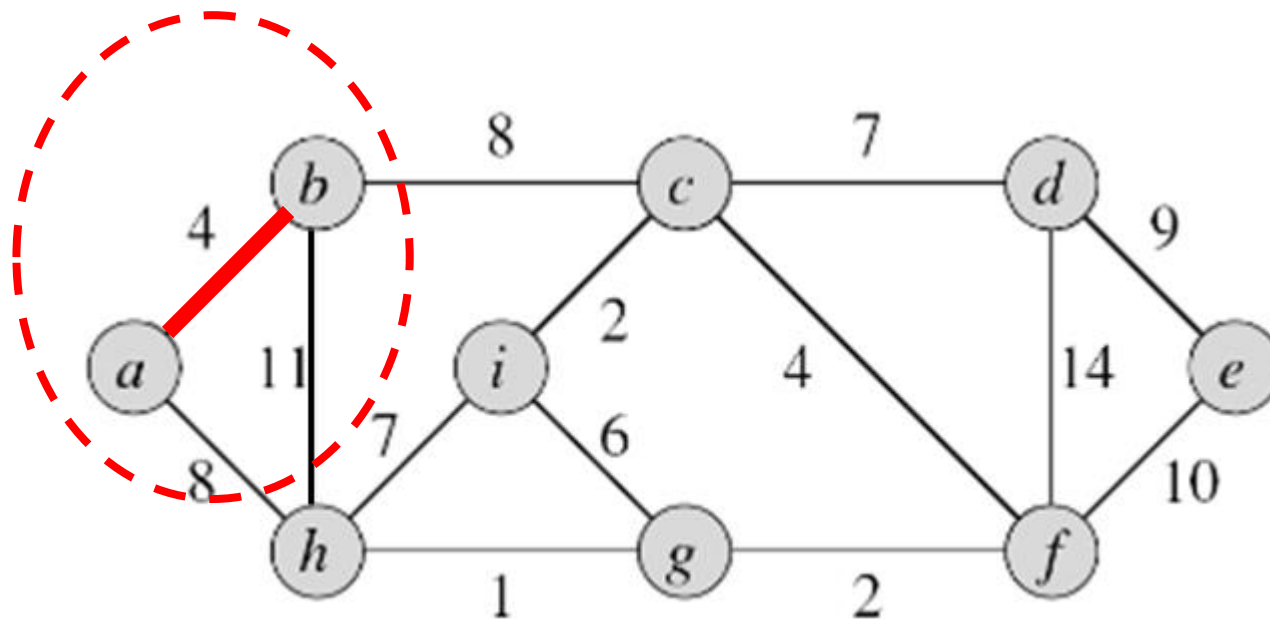
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b\}$
- $V-S = \{c, d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{(a,b)\}$
- Aresta Leve:



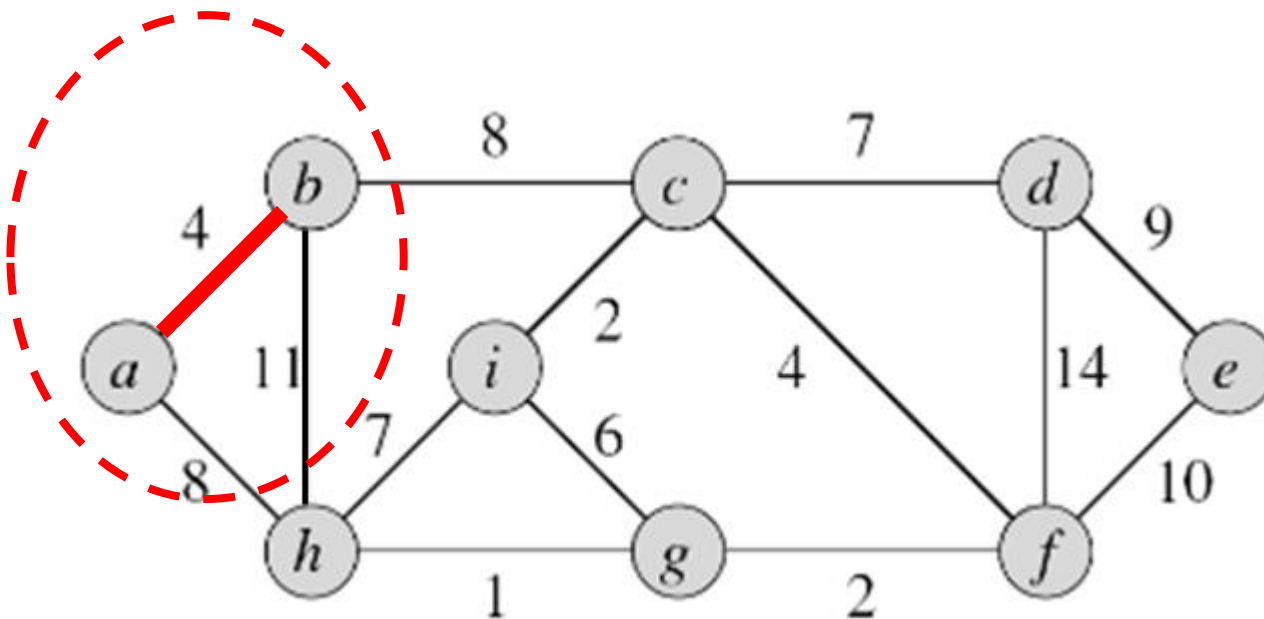
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b\}$
- $V-S = \{c, d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{(a,b)\}$
- Aresta Leve:  $(b,c)$  e  $(a,h)$



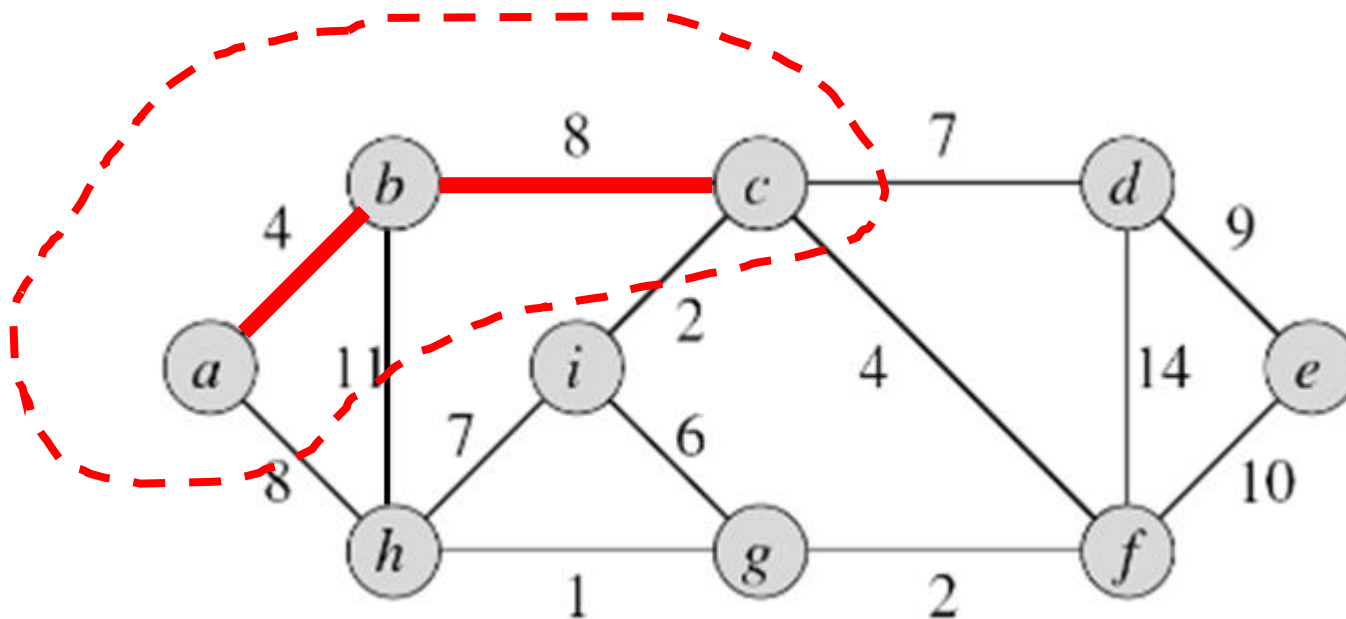
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c\}$
- $V-S = \{d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{(a,b)\}$
- Aresta Leve:  $(b,c)$  e  $(a,h)$



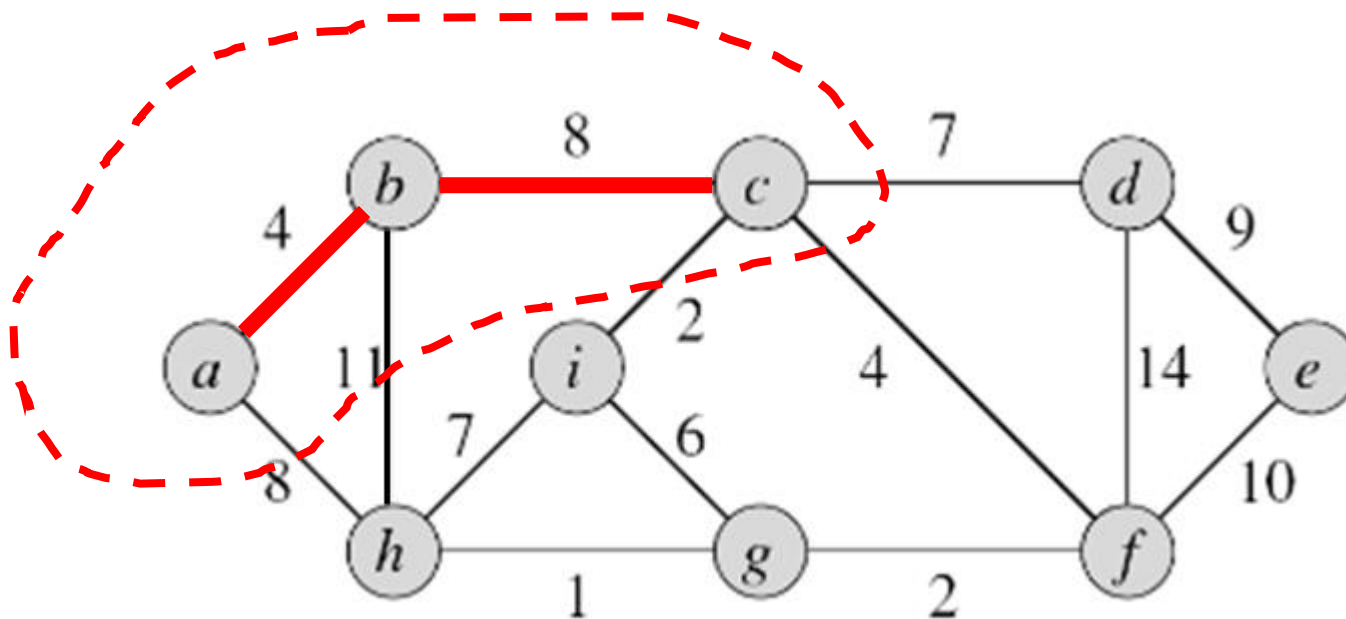
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c\}$
- $V-S = \{d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c)\}$
- Aresta Leve:



# Exemplo de um Algoritmo Guloso

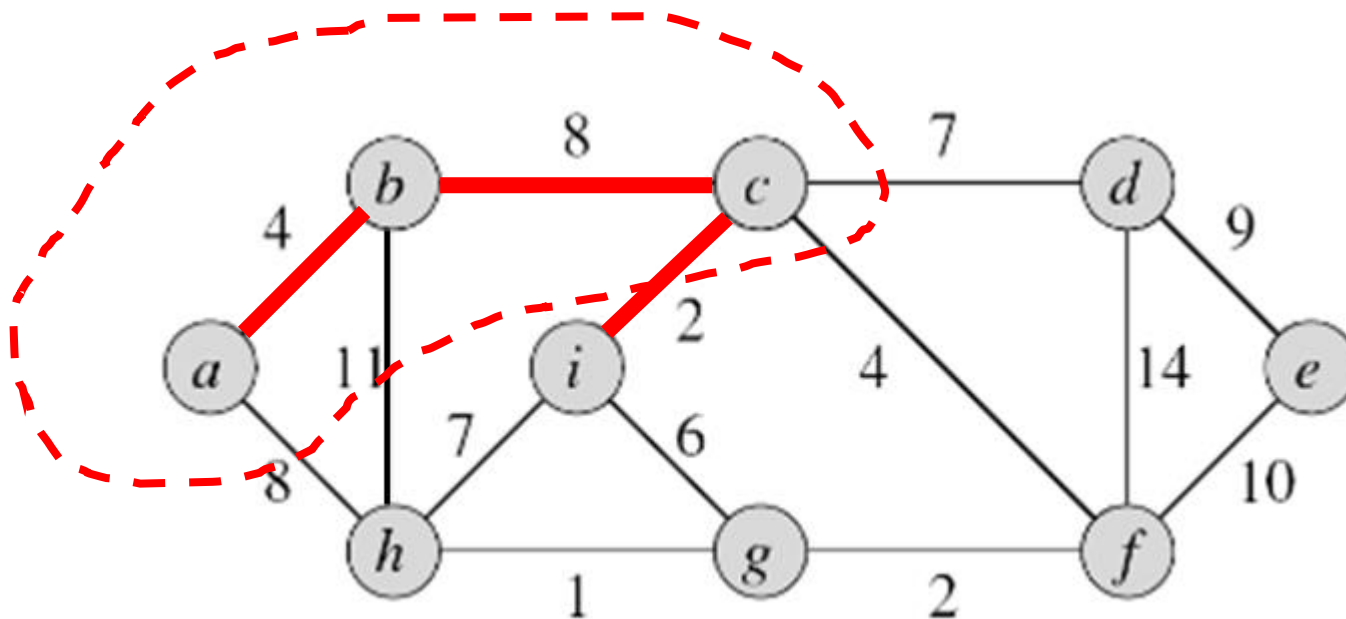
- $S = \{a, b, c\}$
- $V-S = \{d, e, f, g, h, i\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c)\}$
- Aresta Leve:  $(c,i)$





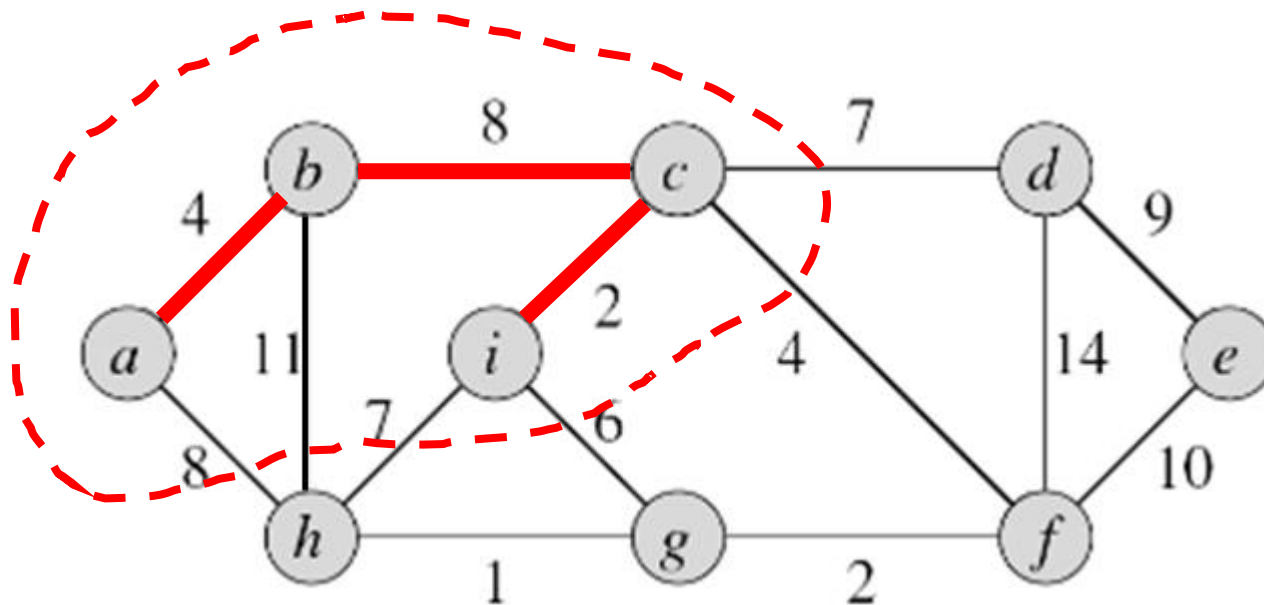
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i\}$
- $V-S = \{d, e, f, g, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i)\}$
- Aresta Leve:



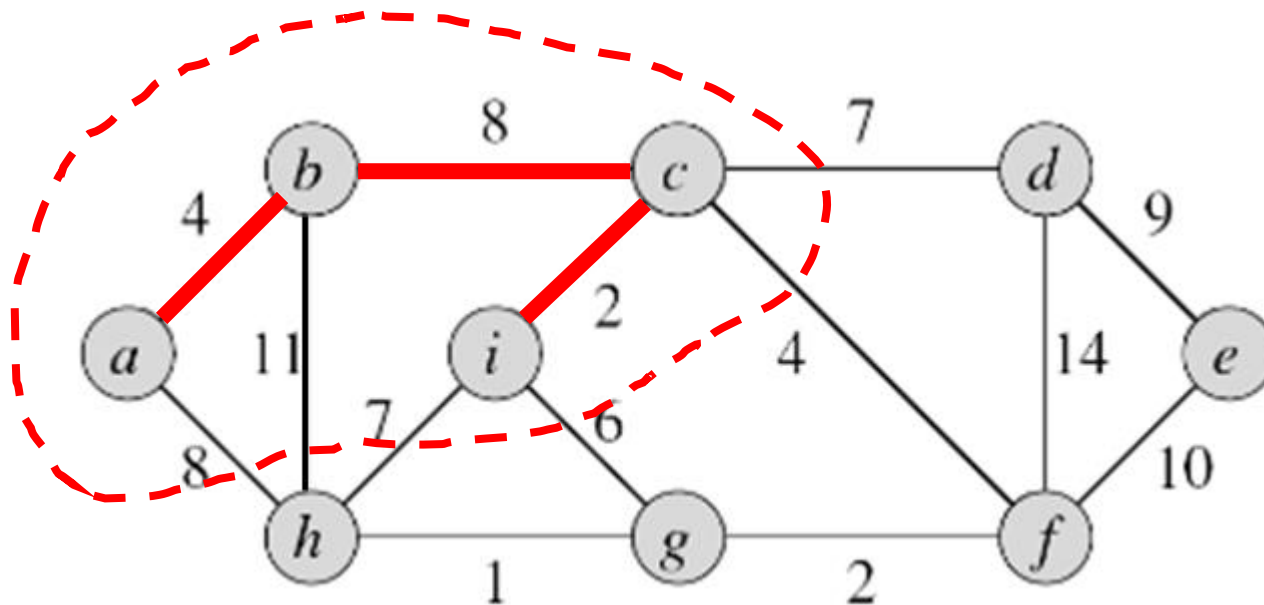
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i\}$
- $V-S = \{d, e, f, g, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i)\}$
- Aresta Leve:



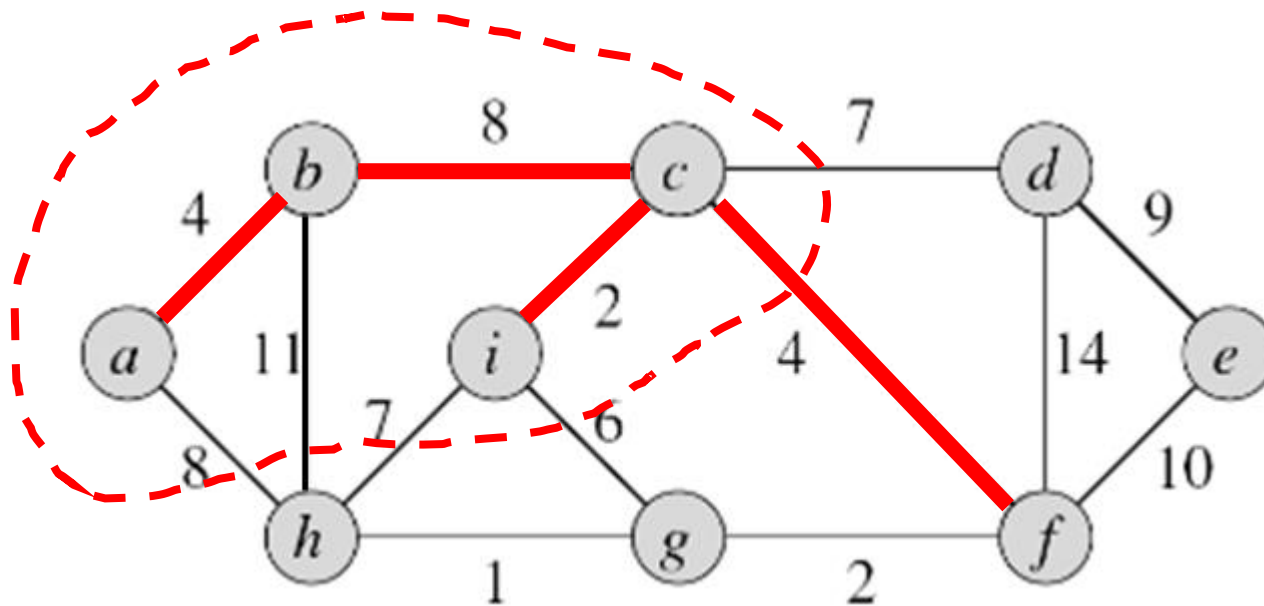
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i\}$
- $V-S = \{d, e, f, g, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i)\}$
- Aresta Leve:  $(c,f)$



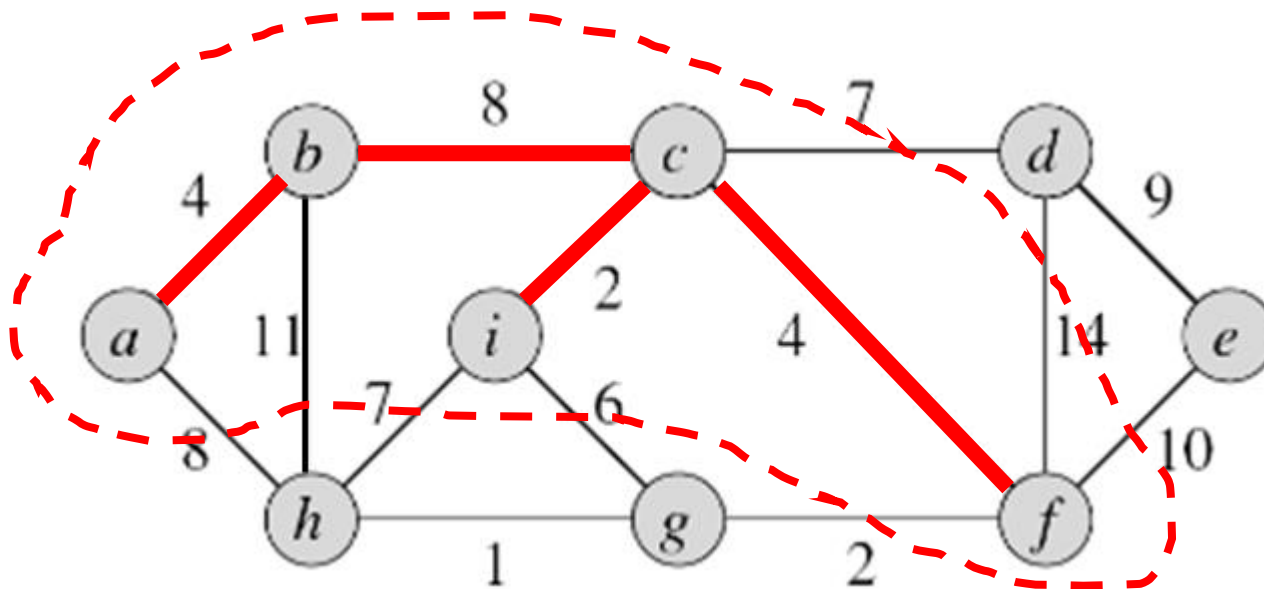
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f\}$
- $V-S = \{d, e, g, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f)\}$
- Aresta Leve:



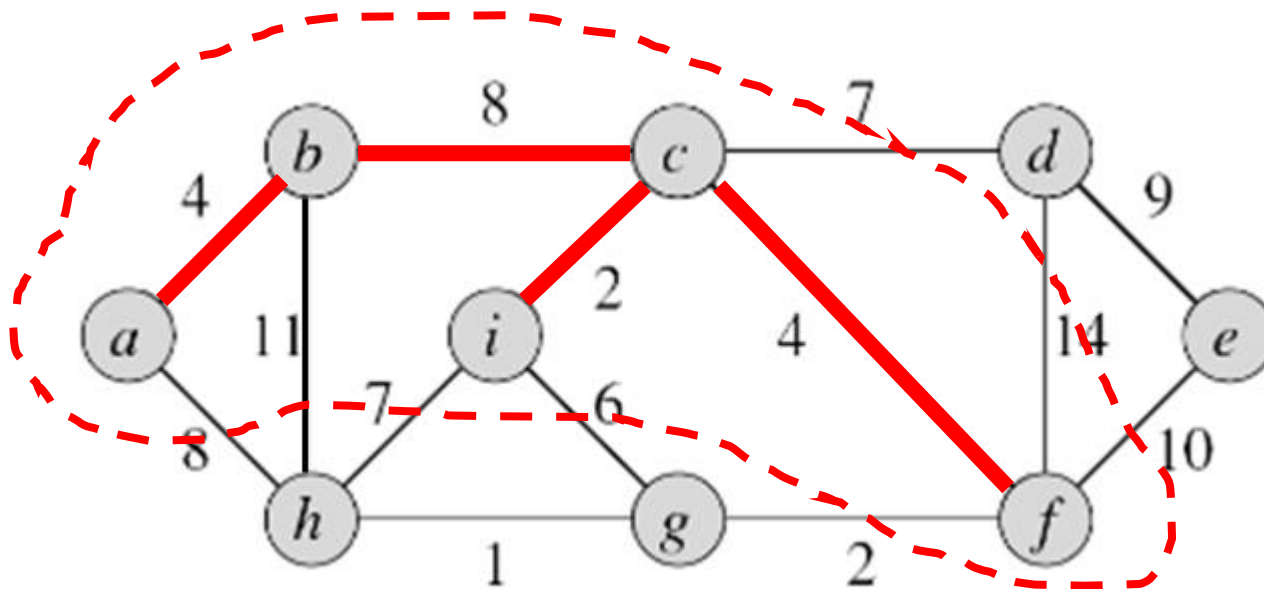
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f\}$
- $V-S = \{d, e, g, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f)\}$
- Aresta Leve:



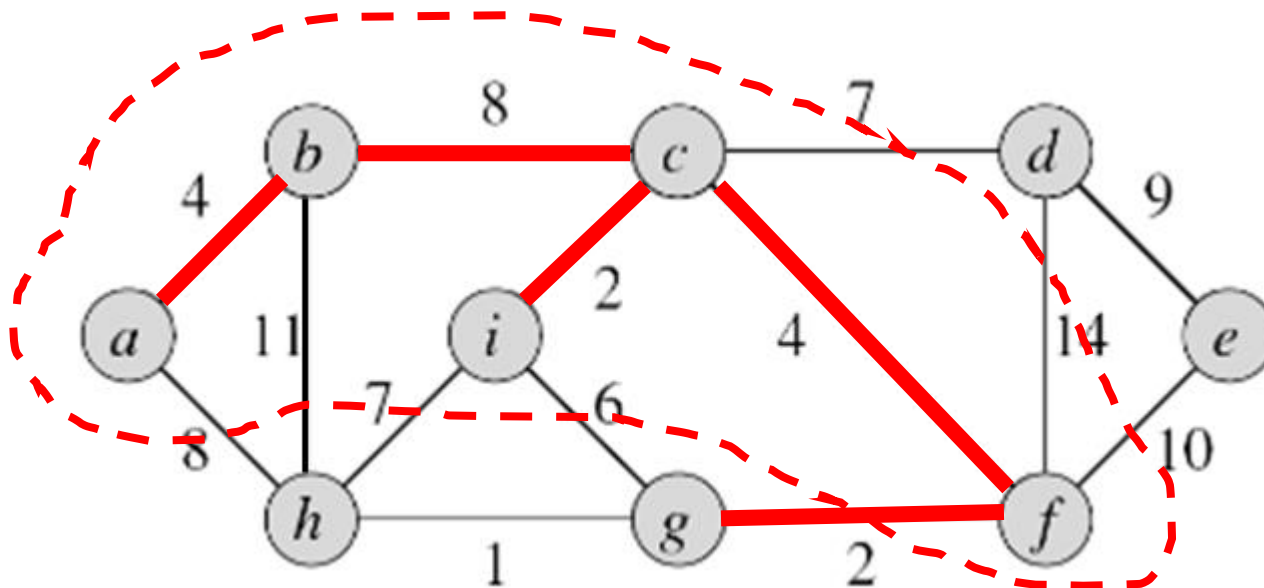
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f\}$
- $V-S = \{d, e, g, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f)\}$
- Aresta Leve:  $(f,g)$



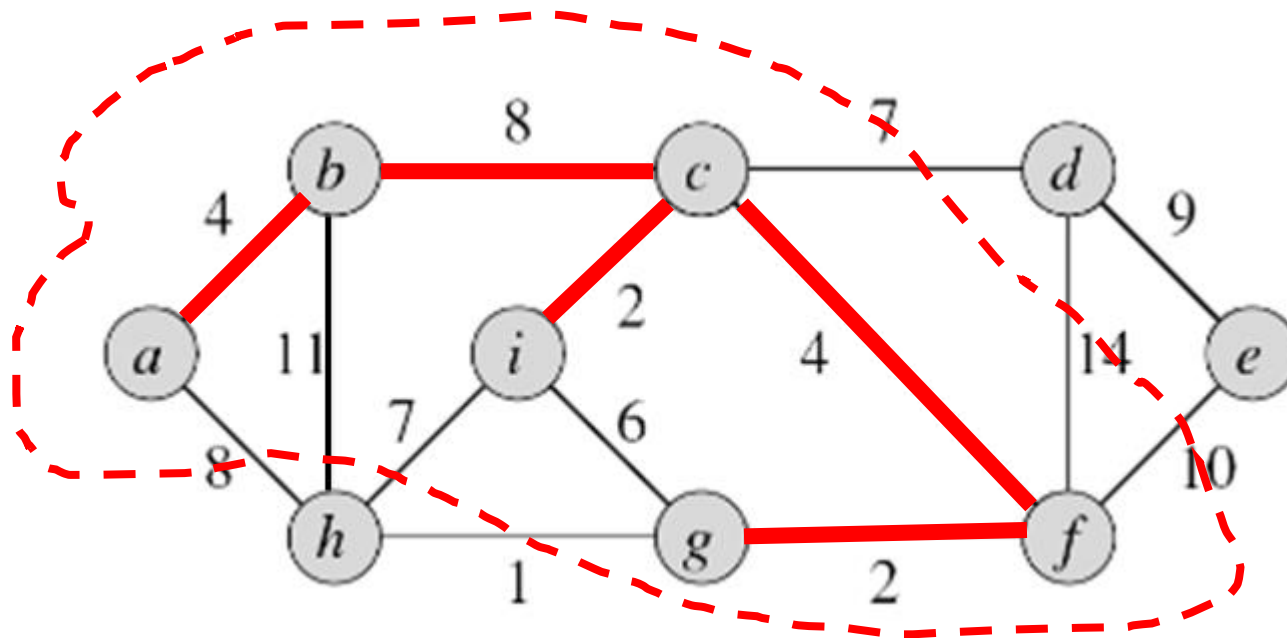
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g\}$
- $V-S = \{d, e, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g)\}$
- Aresta Leve:



# Exemplo de um Algoritmo Guloso

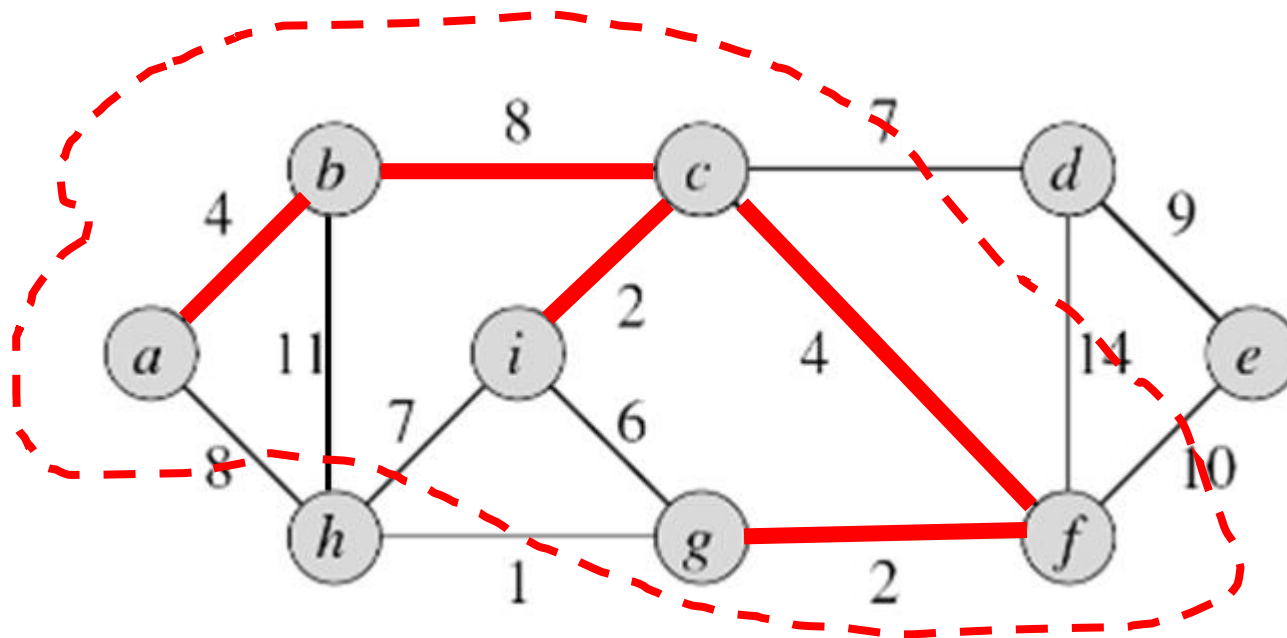
- $S = \{a, b, c, i, f, g\}$
- $V-S = \{d, e, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g)\}$
- Aresta Leve:





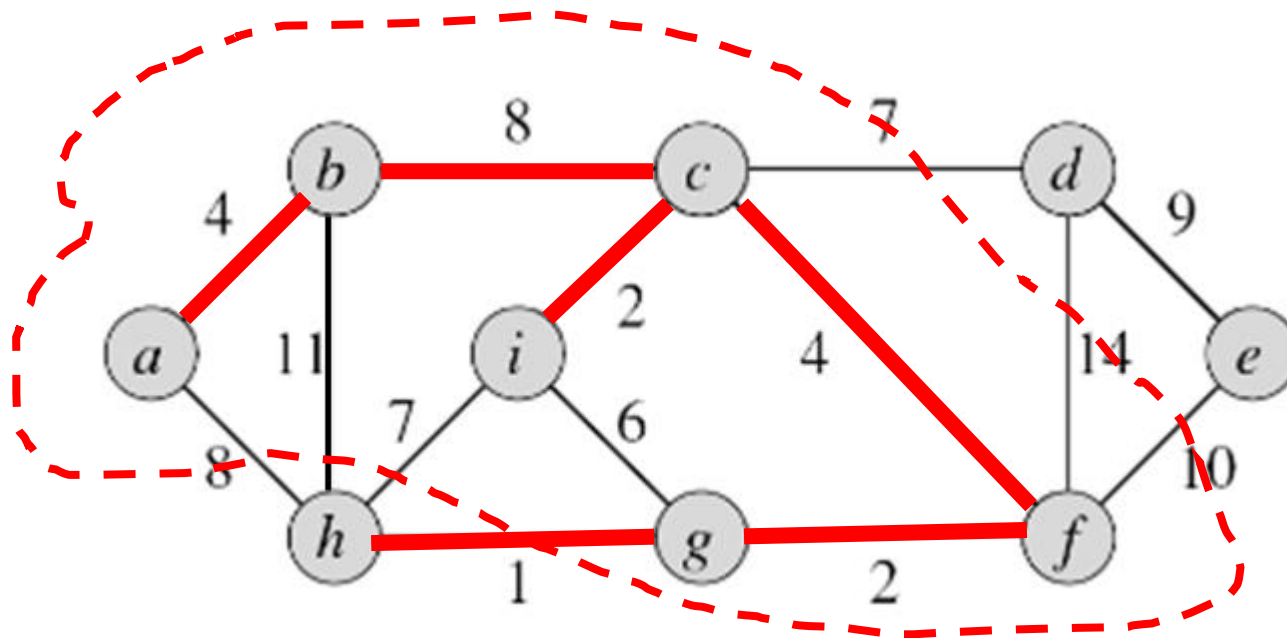
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g\}$
- $V-S = \{d, e, h\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g)\}$
- Aresta Leve:  $(g,h)$



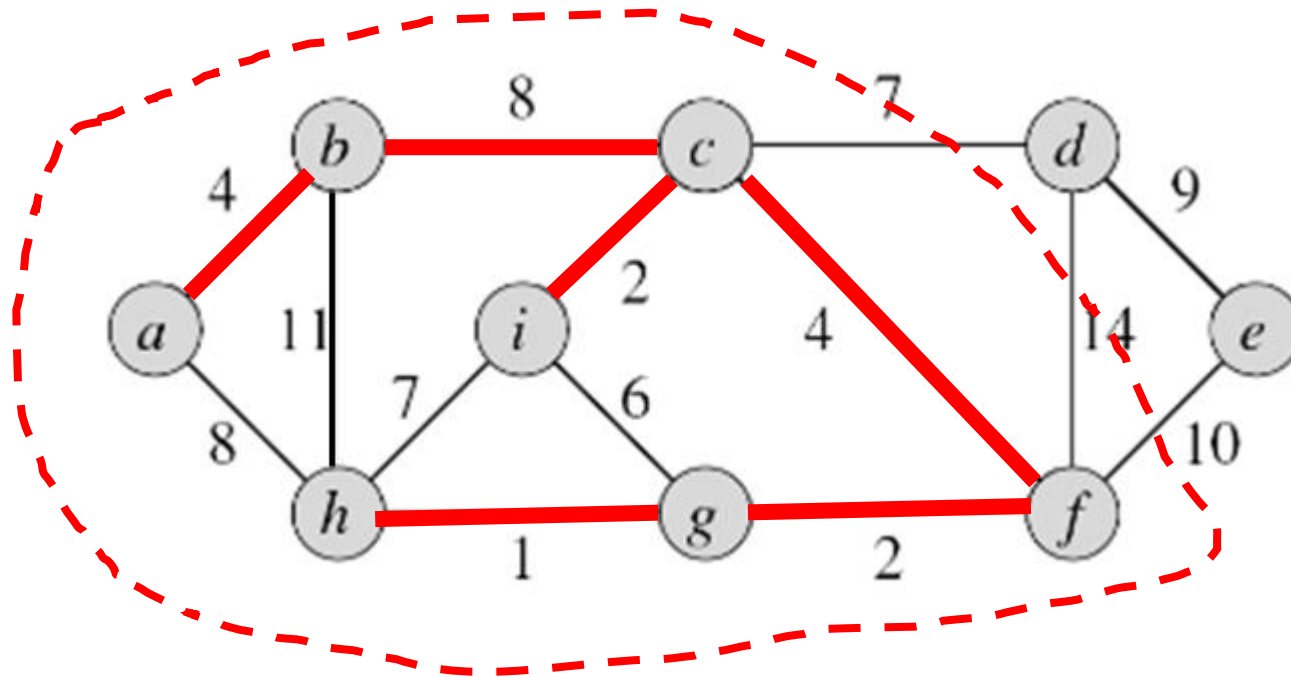
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g, h\}$
- $V-S = \{d, e\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h)\}$
- Aresta Leve:



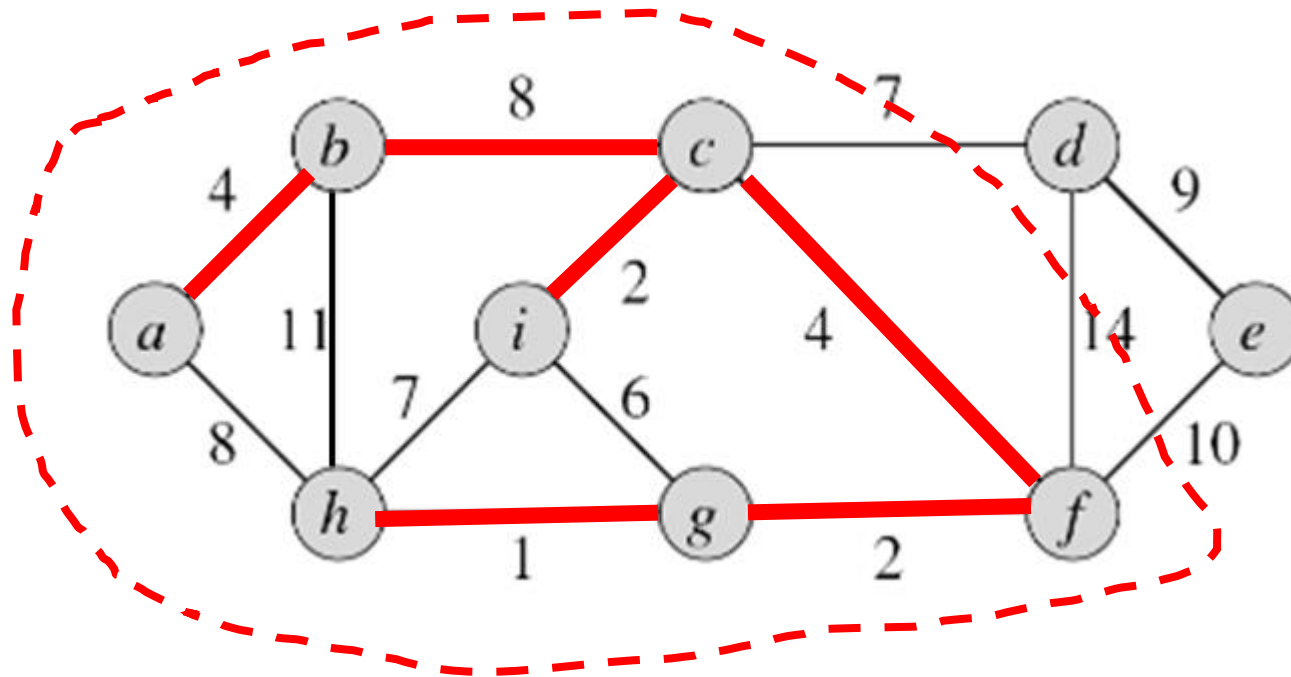
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g, h\}$
- $V-S = \{d, e\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h)\}$
- Aresta Leve:



# Exemplo de um Algoritmo Guloso

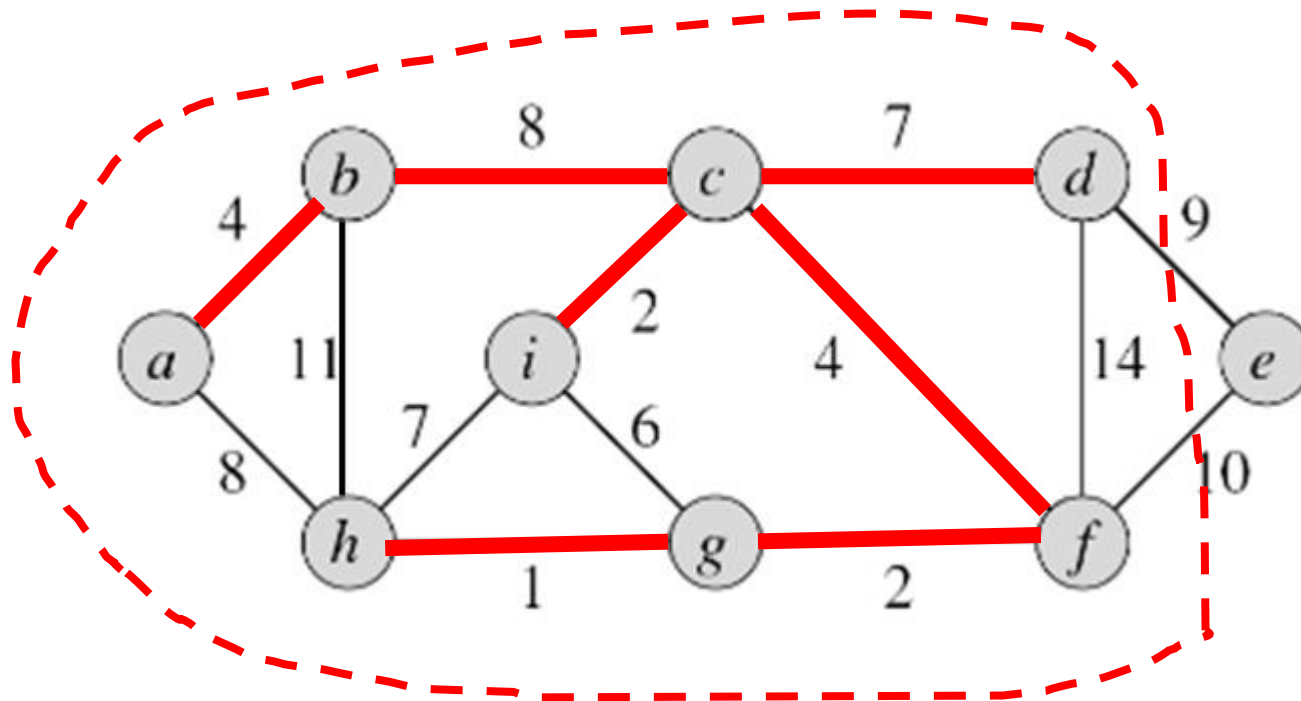
- $S = \{a, b, c, i, f, g, h\}$
- $V-S = \{d, e\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h)\}$
- Aresta Leve:  $(c,d)$





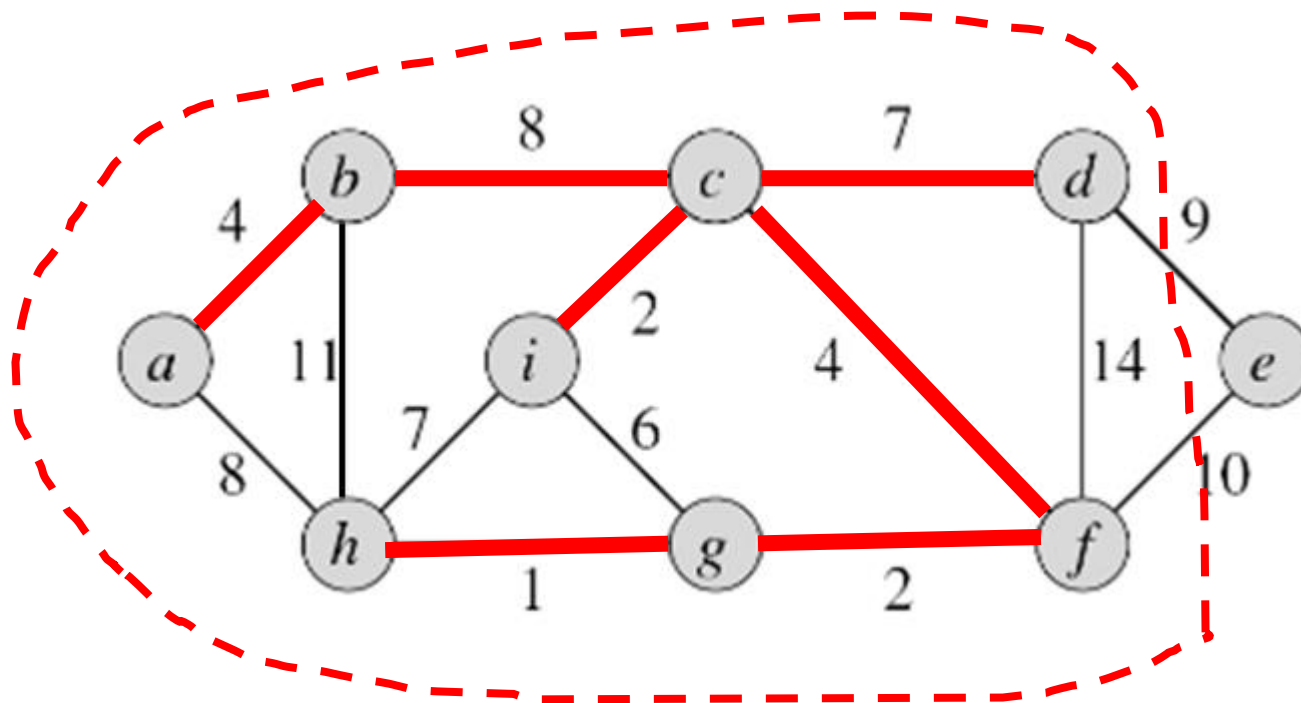
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g, h, d\}$
- $V-S = \{e\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h), (c,d)\}$
- Aresta Leve:



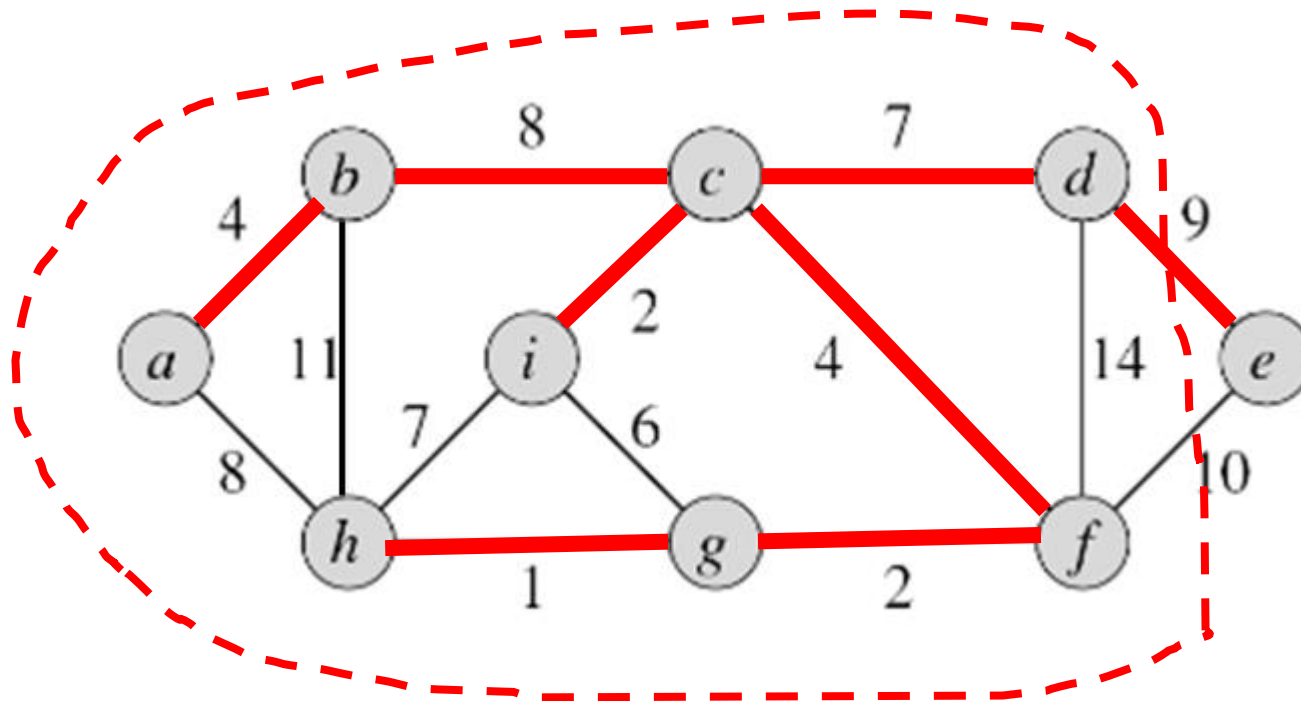
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g, h, d\}$
- $V-S = \{e\}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h), (c,d)\}$
- Aresta Leve:  $(d,e)$



# Exemplo de um Algoritmo Guloso

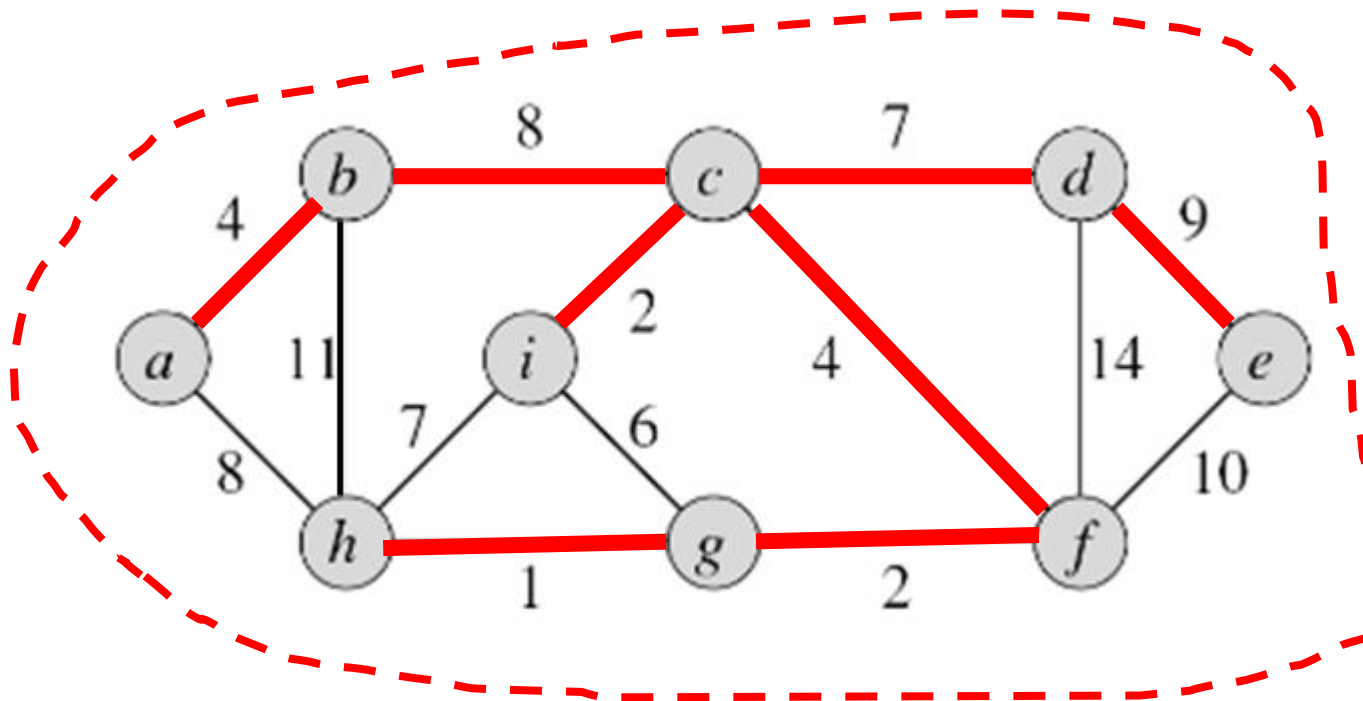
- $S = \{a, b, c, i, f, g, h, d, e\}$
- $V-S = \{ \}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h), (c,d), (d,e)\}$
- Aresta Leve:





# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- $S = \{a, b, c, i, f, g, h, d, e\}$
- $V-S = \{ \}$
- Solução =  $\{(a,b), (b,c), (c,i), (c,f), (f,g), (g,h), (c,d), (d,e)\}$
- Aresta Leve:



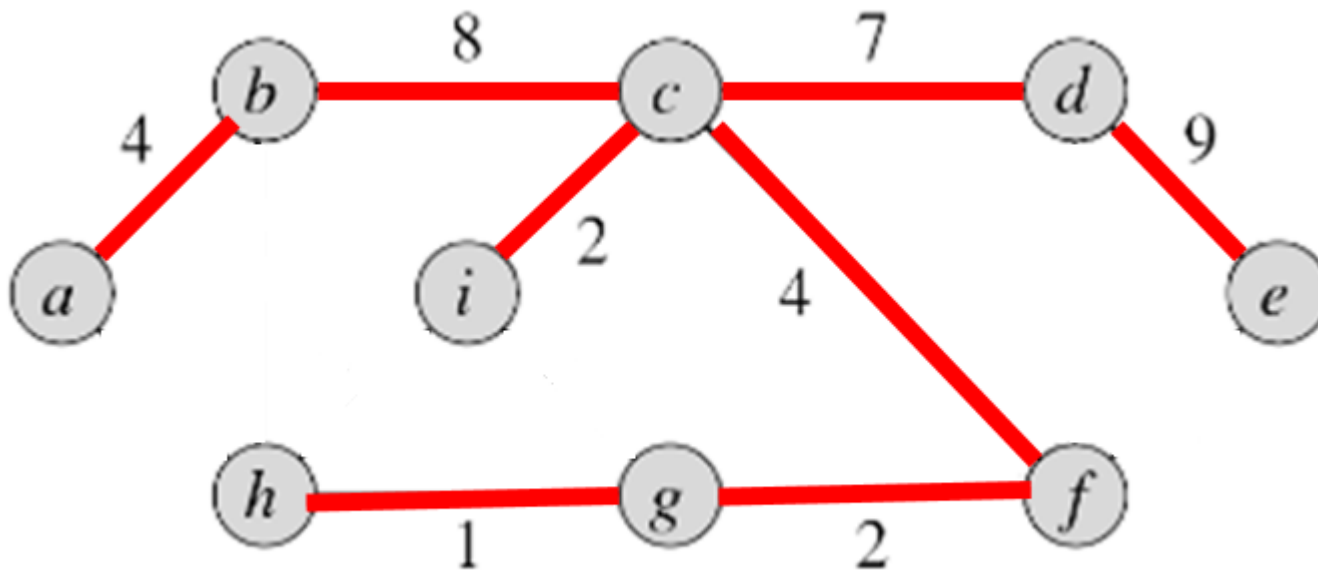
# Exemplo de um Algoritmo Guloso

## Algoritmo PRIM

1. Selecionar um vértice inicial para o conjunto  $S$ 
  1. Assim, um corte inicial é definido
2. Encontrar a aresta leve  $(i,j)$  que cruza o corte e adicionar como solução
3. Atualizar o conjunto  $S$  adicionando o vértice 'i' ou 'j', isto é, aquele que não pertencia ao conjunto  $S$ 
  1. Assim, o corte foi atualizado para que as arestas do conjunto solução não cruzem o corte
4. Se  $V-S$  diferente de vazio, repetir a partir do Passo 2

# Exemplo de um Algoritmo Guloso

- Árvore Geradora Mínima
  - Custo 37



# Bibliografia

- LEVITIN, A. Introduction to The Design & Analysis of Algorithms, Addison Wesley, 2003, 497p.
- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.; (2002). Algoritmos –Teoria e Prática. Tradução da 2ª edição americana. Rio de Janeiro. Editora Campus
- TAMASSIA, ROBERTO; GOODRICH, MICHAEL T. (2004). Projeto de Algoritmos -Fundamentos, Análise e Exemplos da Internet
- ZIVIANI, N. (2007). Projeto e Algoritmos com implementações em Java e C++. São Paulo. Editora Thomson

# Bibliografia

## **BIBLIOGRAFIA BÁSICA**

1. CORMEN, T. H.; LEISERSON C. E.; RIVEST, R. L.; STEIN, C. **Algoritmos**: teoria e prática, 2ª ed. Rio de Janeiro: Editora Campus, 2002. 916p.
2. SEDGEWICK, R. **Algorithms in C**: graph algorithms, 3ª ed. Part 5, Addison Wesley, 2002. 482p.
3. NETTO, P. O. B. **Grafos**: teoria, modelos, algoritmos. 2ª ed. São Paulo: Editora Edgard Blücher Ltda, 2001. 304p.
4. SZWARCFITER, J. L. **Grafos e Algoritmos Computacionais**. Rio de Janeiro: Editora Campus, 1984. 216p.
5. ZIVIANI, N. **Projeto de algoritmos**: com implementações em PASCAL e C. 2ª ed. São Paulo: Pioneira Thomson Learning Ltda, 2004. 552p.

## **BIBLIOGRAFIA COMPLEMENTAR**

1. DROZDEK, A. **Estrutura de Dados e Algoritmos em C++**. São Paulo: Pioneira Thomson Learning Ltda, 2002. 579p.
2. GOODRICH, M. T.; TAMASSIA, R. **Estruturas de Dados e Algoritmos em JAVA**. 2ª ed. Bookman Companhia Editora, 2002. 584p.
3. SCHEINERMAN, E. R. **Matemática discreta**: uma introdução. São Paulo: Pioneira Thomson Learning, 2003. 532 p.
4. WILSON, R. J.; WATKINS, J. J. **Graphs**: an introductory approach. New York: John Wiley & Sons, Inc, 1990. 340p.