Técnicas de Projeto de Algoritmos - Algoritmo Guloso

Kleber Jacques F. de Souza

- São aqueles que, a cada decisão:
 - Sempre escolhem a alternativa que parece mais promissora naquele instante
 - Nunca reconsideram essa decisão

- · Uma escolha que foi feita nunca é revista
- Não há Retrocesso
- Por fazer a escolha que parece ser a melhor a cada iteração, diz-se que a escolha é feita de acordo com um critério guloso decisão localmente ótima!

- Tipicamente algoritmos gulosos são utilizados para resolver problemas de otimização.
- Uma característica comum dos problemas onde se aplicam algoritmos gulosos é a existência de subestrutura ótima

- Subestrutura ótima: quando uma solução ótima para o problema contém em seu interior soluções ótimas para subproblemas.
- Existe uma função que verifica se um conjunto de candidatos produz uma solução - sem ter uma visão de todo o problema. Uma decisão local!

- A função de seleção é geralmente relacionada com a função objetivo.
- maximizar → candidato que proporcione o maior ganho individual.
- minimizar → candidato que proporcione o menor custo.

Algoritmos Gulosos - Algoritmo Geral

- 1. Definir a subestrutura ótima
 - A. Definir quais subproblemas podem ser resolvido de maneira ótima para alcançar a solução ótima do problema original total

Algoritmos Gulosos - Algoritmo Geral

- 2. Definir o critério guloso
 - A. Tipicamente, um dos "segredos" dos algoritmos gulosos é a escolha de como o conjunto de entrada será ordenado.
 - B. Como será definido a melhor escolha local.

Algoritmos Gulosos - Algoritmo Geral

- 3. Após uma sequência de decisões, uma solução para o problema é alcançada.
 - A. Nessa sequência de decisões, nenhum elemento é examinado mais de uma vez: ou ele fará parte da solução, ou será descartado.

Problema do Caixeiro Viajante

- Um caixeiro viajante deseja visitar N
 cidades e entre cada par de cidades existe
 uma rota;
- Cada rota possui uma distância (ou o custo necessário) para percorrê-la;

Problema do Caixeiro Viajante

- O caixeiro viajante deseja encontrar:
 - um caminho que passe por cada cidade apenas uma vez,
 - o caminho que tenha o menor custo possível.

Problema do Caixeiro Viajante

- Solução:
 - 1. achamos todas as rotas possíveis,
 - 2. calculamos o comprimento de cada uma delas,
 - 3. Selecionamos a melhor rota.

Problema do Caixeiro Viajante!

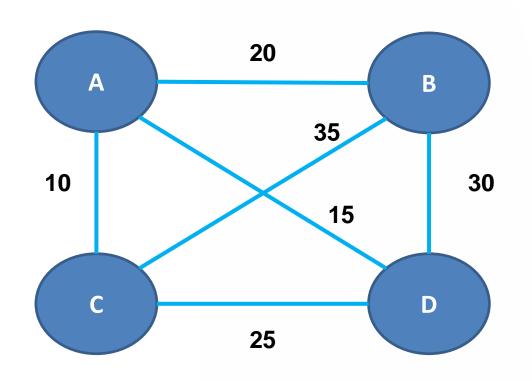
Usando um computador muito veloz, capaz de fazer 1 bilhão de adições por segundo!

# cidades	(n-1)!	Tempo	
5	24	insignificante	
10	362 880	0.003 segundos	
15	87 bilhões	20 minutos	
20	1,2 x 10 ¹⁷	73 anos	
25	$6,2 \times 10^{23}$	470 milhões de anos	

Algoritmos Gulosos: Problema do Caixeiro Viajante

- Critério Guloso: Vizinho mais próximo
 - 1. Selecione arbitrariamente uma cidade inicial
 - 2. Selecione a menor rota até qualquer cidade.
 - 3. Repita até todas as cidades terem sido visitadas.

Algoritmos Gulosos: Problema do Caixeiro Viajante



$$A \rightarrow C \rightarrow D \rightarrow B \rightarrow A = 85$$

$$B \rightarrow A \rightarrow C \rightarrow D \rightarrow B = 85$$

$$C \rightarrow A \rightarrow D \rightarrow B \rightarrow C = 90$$

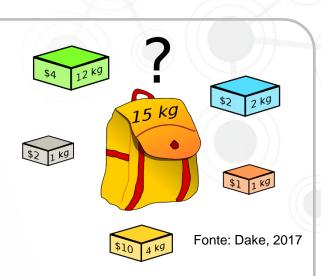
$$D \rightarrow A \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow D = 90$$

Ótimo Local ≠ Ótimo Global

PUC Minas Virtual

Problema da Mochila

- Dados n itens
 - Pesos: p₁, p₂, ..., p_n
 - Valores: v₁, v₂, ..., v_n
 - Uma mochila de capacidade C
- Problema:
 - Encontrar o subconjunto mais valioso de itens que caibam dentro da mochila.

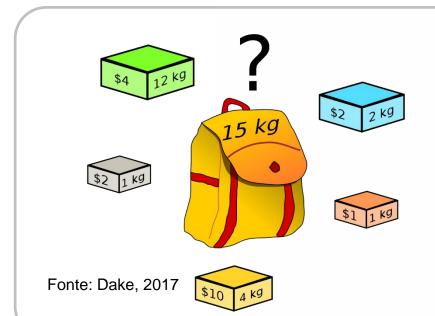


Problema da Mochila

- Como o número de subconjuntos de um conjunto de n elementos é 2ⁿ, a busca exaustiva leva a um algoritmo O(2ⁿ).
- Assim, a busca exaustiva leva a algoritmos que s\u00e3o extremamente ineficientes

Algoritmos Gulosos: Problema da Mochila

- Objetivo:
 - maximizar → candidato que proporcione o maior ganho individual.
- Critério Guloso:
 - Selecionar o item com o maior valor possível.



Item	Peso	o Valor		
1	12	4		
2	2	2		
3	1	1		
4	4	10		
5	1	2		

Item	Peso Valo		
1	12	4	
2	2	2	
3	1	1	
4	4	10	
5	1	2	

- 1. Selecionar item 4 Valor Total = 10
 - Peso Restante = 11
- 2. Selecionar item 2 Valor Total = 12
 - Peso Restante = 9
- 3. Selecionar item 5 Valor Total = 14
 - Peso Restante = 8
- 4. Selecionar item 3 Valor Total = 15
 - Peso Restante = 7

Item	Peso	Valor	
1	11	4	
2	2	2	
3	1	1	
4	4	10	
5	1	2	

- 1. Selecionar item 4 Valor Total = 10
 - Peso Restante = 11
- 2. Selecionar item 1 Valor Total = 14
 - Peso Restante = 0

Algoritmos Gulosos: Problema da Mochila

- Objetivo:
 - maximizar → candidato que proporcione o maior ganho individual.
- Critério Guloso:
 - Selecionar o item com a maior proporção Valor/Peso valor possível.

Item	Peso	Valor	V/P
1	11	4	0.36
2	2	2	1
3	1	1	1
4	4	10	2.5
5	1	2	2

- 1. Selecionar item 4 Valor Total = 10
 - Peso Restante = 11
- 2. Selecionar item 5 Valor Total = 12
 - Peso Restante = 10
- 3. Selecionar item 2 Valor Total = 14
 - Peso Restante = 8
- 4. Selecionar item 3 Valor Total = 15
 - Peso Restante = 7

Referências Bibliográficas

Ziviani, Nivio. **Projeto de Algoritmos:** com implementações em JAVA e C++. CENGACE Learning, 2012. (Livro Eletrônico)

CORMEN, Thomas H. et al. **Algoritmos**: teoria e prática. Elsevier, RJ, 2012.

Dake. **File:Knapsack.svg**. Disponível em: commons.wikimedia.org/wiki/File:Knapsack.svg, 2017.