









Projeto Olímpico de Programação

Algoritmos Gulosos

Algoritmos Gulosos

- Estudamos em aulas anteriores, no tópico de **Complete Search**, alguns problemas de otimização.
- Contudo, como o próprio nome já sugere, algoritmos baseados em Complete Search realizam uma busca por uma parte ou por todo espaço solução.
- Porém, dependendo da dimensão dos casos de entrada do problema, nossas soluções em Complete Search podem não ter um bom desempenho.
- Logo, vamos estudar os algoritmos gulosos para melhorar o desempenho das nossas soluções, caso possível.

- Problema 01: Mochila fracionária.
 - Um ladrão está dentro de uma loja com uma mochila de capacidade C de kilos. Dentro desta loja existem N produtos de peso Pi, de valor Vi e Qi quantidades em estoque, onde 1 <= i <= N.</p>
 - O ladrão quer maximizar seu lucro na escolha dos produtos que devem ser colocados na mochila.
- Como seria uma solução em Complete Search?
- Indiquem uma solução gulosa!
- Porque é uma solução gulosa?

- Um algoritmo guloso sempre faz a escolha que parece ser a melhor no momento em questão.
- Um algoritmo guloso é "míope": ele toma decisões com base nas informações disponíveis na iteração corrente, sem avaliar as consequências que dessas decisões no futuro.
- Um algoritmo guloso jamais se arrepende das suas escolhas.
- A técnica gulosa nem sempre produz a melhor solução.

- Problema 02: Problema do Troco
 - Você têm um estoque muito grande de N moedas de diferentes valores M1, M2, ..., Mn.
 - Você precisa passar um troco para um cliente, mas deseja passar o mínimo de moedas possíveis. Quais e quantas moedas devem ser dadas como troco ao cliente?

Entrada:

- N = 4, MOEDAS = {25, 10, 5, 1} e um troco de 42 centavos, qual seria a resposta?
- N = 3, MOEDAS = {4, 3, 1} e um troco de 6 centavos, qual seria a resposta?

• Podemos observar que no caso do Problema 02 uma solução gulosa talvez não seja a ideal.

Balanceamento de Carga:

- Dadas C pilhas que podem empilhar 0, 1 ou 2 pratos, dados S
 <= 2C pratos e uma lista com o tamanho, em altura, de cada prato, determine onde cada prato deve ser empilhado para minimizar o "imbalance".
- Sendo A a média das alturas dos pratos.

$$A = \left(\sum_{j=1}^{3} H_j\right)/C$$

O "imbalance" é definido da seguinte forma:

$$Imbalance = \sum_{i=1}^{C} |X_i - A|$$

Balanceamento de Carga:

- Give to me solutions, now!!!
- Vamos fazer algumas observações:
 - Observação 01: Se existe uma pilha vazia, é mais benéfico, e nunca pior, mover um prato, de uma pilha com dois pratos, para um prato vazio.
 - Observação 02: Se **S** > **C**, então S C pilhas devem ser colocadas em pilhas que já tem pratos (Princípio da casa dos pombos).
 - Solução!? Ordenação :P
- Aplicações?
 - Algoritmo de Balanceamento de Cargas Algoritmo de Aproximação (Redes, Web, #Amazon).

Balanceamento de Carga:

 Para S > 2C esse problema se torna um NP-Hard e só é resolvido com heurísticas.

Cobertura de intervalos:

- Dado um conjunto S que contém N intervalos encontre a quantidade mínima de intervalos necessários para cobrir o intervalo [0, m], onde m é dado.
- Vamos fazer algumas observações:
 - Dada a configuração já existente dos intervalos, a solução ótima seria tirar todos os intervalos que já foram cobertos?
 - Sempre teremos na solução o intervalo mais a esquerda?
 - How do we do it!?
 - Algoritmo Guloso :P

Cobertura de intervalos:

– Problema: <u>10382 - Watering Grass</u>

Algoritmos Gulosos - Referências

Competitive Programming 3;

 http://www.cs.yorku.ca/~andy/courses/3101/lecture-n otes/IntervalCover.html;