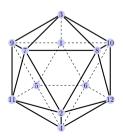
Metaheuristicas - 4 - Algoritmos gulosos (*greedy*)

Alexandre Checoli Choueiri

16/03/2023



- 1 Introdução
- 2 Definições e terminologia
- 3 Exemplo o problema da mochila
- 4 Exemplo mochila
- **5** Exemplo TSP
- 6 Atividade

Introdução

A importância da solução inicial

- 1. As metaheuristicas são procedimentos iterativos que tentam melhorar uma **solução já existente**.
- Ou seja, antes de aplicarmos qualquer metaheuristica precisamos pelo menos ter uma solução inicial (não importa a sua qualidade, e em alguns casos nem a sua factibilidade!).
- 3. Uma família de algoritmos muito utilizada para geração de soluções inicias é chamada de: Algoritmos Construtivos Gulosos.

Algoritmos gulosos

Por quê construtivos?

Construtivos pois a solução é inciada de um conjunto vazio, e a cada iteração um valor é designado para uma variável de decisão (a solução é construída por partes).

Por quê gulosos?

O termo guloso diz respeito a forma de escolha do próximo elemento que fará parte da solução. Os algoritmos gulosos sempre escolhem a **opção mais vantajosa naquele momento** (ou seja, somente olhando a solução parcialmente construída e o próximo movimento).

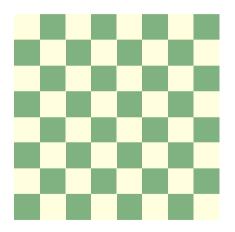
Algoritmos gulosos

Mas se a cada iteração escolhemos a solução mais vantajosa, por quê esse algoritmo não nos leva a solução ótima?

Embora existam algoritmos gulosos que gerem a solução ótima (algoritmo de Prim e Kruskal para árvores geradoras mínimas), uma decisão ótima tomada a cada estágio de decisão do algoritmo não garante que o ótimo global seja atingido no final. Você consegue pensar em um exemplo onde isso pode ocorrer?

Vamos pensar no jogo de xadrez.

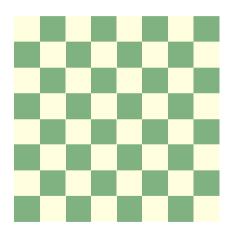
Algoritmos gulosos



Sabemos que no xadrez todas as peças possuem uma pontuação:

Peão:1 Cavalo/Bispo:3 Torre:5 Dama:9

Algoritmos gulosos

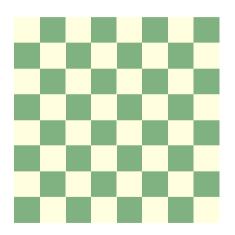


Ainda, podemos pensar na "solução" de um jogo de xadrez como uma sequência de movimentos

$$e_1 \rightarrow e_2 \rightarrow \dots \rightarrow e_n$$
 (1)

Que levam ao fim do jogo.

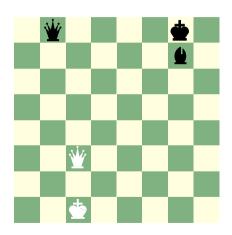
Algoritmos gulosos



Um algoritmo guloso para o xadrez poderia ter o seguinte design:

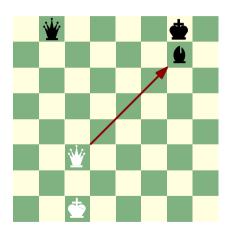
- 1. Quando for a sua vez, faça:
- 2. Faça o movimento e_k que minimize o \sum de pontos das peças do adversário.

Algoritmos gulosos



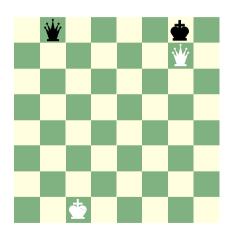
Considerando que as brancas jogam no tabuleiro ao lado. O que o algoritmo guloso faria?

Algoritmos gulosos



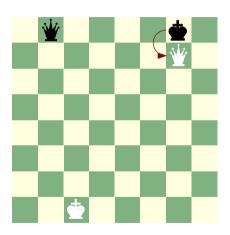
Obviamente o algoritmo eliminaria o bispo com a dama, reduzindo os pontos do adversário em 3 unidades!

Algoritmos gulosos



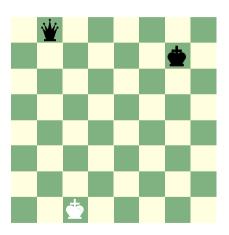
Note que a jogada foi de fato a melhor a ser realizada naquele momento (de forma gulosa, não tem outra jogada e_k que reduz mais os pontos do adversário).

Algoritmos gulosos



Mas o que vai acontecer agora? Pretas jogam...

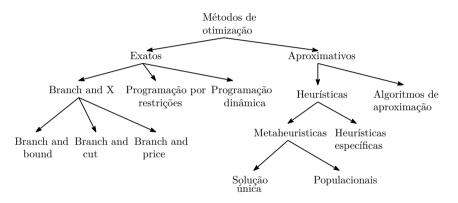
Algoritmos gulosos



PERDEU A DAMA!

Onde eles se encaixam

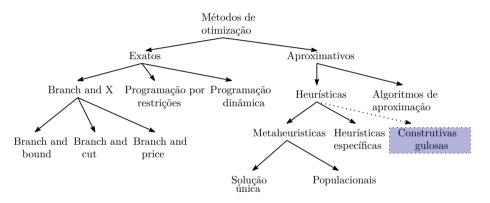
Algoritmos gulosos



Onde eles se encontram na nossa árvore de métodos de resolução?

Onde eles se encaixam

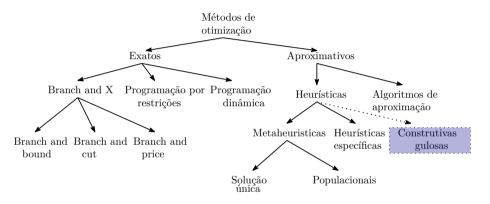
Algoritmos gulosos



A verdade é que eles são difíceis de classificar (gerando disputas)...eu me sinto confortável colocando-os na categoria de heurísticas (embora possam ser exatos!).

Onde eles se encaixam

Algoritmos gulosos



Eles são específicos...mas também existe um template genérico!

Conclusões

Algoritmos gulosos

Conclusões

Vantagens: os algoritmos gulosos (greedy) são muito populares pois são fáceis de se criar. Além do mais, sua complexidade é geralmente reduzida em relação aos algoritmos iterativos, o que é um atrativo quando se precisa de uma solução rápida (porém não tão boa).

Conclusões

Desvantagens: os algoritmos gulosos (greedy), de forma geral são considerados míopes na construção de uma solução. Alguns deles podem incluir capacidades de previsão (*lookahead*), em que as consequências futuras de uma decisão são estimadas e levadas em consideração na tomada de decisão atual.

Terminologia

Considere um problema de otimização em que a solução pode ser definida pela presença/ausência de um conjunto finito de elementos:

$$E = \{e_1, e_2, ..., e_n\}$$
 (2)

Uma solução parcial s pode ser vista como um subconjunto

$$\{e_1, e_2, ..., e_k\}$$
 (3)

de elementos de e_i do conjunto E. O conjunto inicial é $s = \emptyset$ (solução vazia).

Terminologia

Considere um problema de otimização em que a solução pode ser definida pela presença/ausência de um conjunto finito de elementos:

$$E = \{e_1, e_2, ..., e_n\}$$
 (2)

Uma solução parcial s pode ser vista como um subconjunto

$$\{e_1, e_2, ..., e_k\}$$
 (3)

de elementos de e_i do conjunto E. O conjunto inicial é $s=\emptyset$ (solução vazia). A cada iteração uma heurística é usada para selecionar um novo elemento para ser adicionado no conjunto s. Quando um elemento é selecionado para entrar em s ele **nunca mais é removido**.

Pseudocódigo

Abaixo é mostrado um pseudocódigo genérico de algoritmos gulosos.

```
Algorithm 1 Template de algoritmo guloso s = \emptyset \qquad \qquad \triangleright \text{Solução inicia sem elementos}  while Solução s for incompleta do e_i = \text{seleciona-elemento}(E \setminus \{e:e \in s\}) \qquad \triangleright \text{Elementos que ainda não estão em } s if s \cup e_i é factível then s = s \cup e_i \qquad \qquad \triangleright \text{Adiciona } e_i \text{ em s} end if end while return s.
```

Definição Design

As duas maiores questões de design para os algoritmos gulosos são então:

- 1. A definição do conjunto de elementos: Para um problema específico, é preciso conseguir identificar uma solução como um subconjuntos de elementos.
- 2. A heurística de seleção de elementos: A cada iteração essa heurística é a responsável por determinar o melhor elemento do conjunto. Portanto, ela calcula o "custo/lucro" da inserção de cada elemento e seleciona o que mais contribui para a função objetivo. Esse cálculo não precisa ser em termos da contribuição do elemento para a função objetivo, qualquer quantificador pode ser criado para a seleção do elemento.

Exemplo - problema da mochila

EXERCÍCIO: Resolva as duas questões básicas do design de um algoritmo guloso considerando o problema da mochila. Escreva um pseudo-código para o algoritmo. Relembrando o problema da mochila:

	Ipod	Abobrinha	H_2O	Canivete	Carne	Arroz	Aveia	PS4
Valor	10	8	5	15	25	17	8	30
Peso	50	55	60	45	15	25	35	25

Quais itens selecionar de forma a maximizar a utilidade (Valor), respeitando o limite de peso da mochila?

- 1. A definição do conjunto de elementos: Para um problema específico, é preciso conseguir identificar uma solução como um subconjunto de elementos.
- 2. A heurística de seleção de elementos: A cada iteração essa heurística é a responsável por determinar o melhor elemento do conjunto. Portanto ela calcula o "custo/lucro" da inserção de cada elemento e seleciona o que mais contribui para a função objetivo. Esse cálculo não precisa ser em termos da contribuição do elemento para a função objetivo, qualquer quantificador pode ser criado para a seleção do elemento.

1. A definição do conjunto de elementos: Para o problema da mochila essa questão é fácil. O conjunto E é o próprio conjunto de elementos que podem ser adicionados à mochila. A cada iteração um novo item é adicionado à mochila.

- 1. A definição do conjunto de elementos: Para um problema específico, é preciso conseguir identificar uma solução como um subconjunto de elementos.
- 2. A heurística de seleção de elementos: A cada iteração essa heurística é a responsável por determinar o melhor elemento do conjunto. Portanto ela calcula o "custo/lucro" da inserção de cada elemento e seleciona o que mais contribui para a função objetivo. Esse cálculo não precisa ser em termos da contribuição do elemento para a função objetivo, qualquer quantificador pode ser criado para a seleção do elemento.

- 1. A definição do conjunto de elementos: Para o problema da mochila essa questão é fácil. O conjunto E é o próprio conjunto de elementos que podem ser adicionados à mochila. A cada iteração um novo item é adicionado à mochila.
- 2. A heurística de seleção de elementos: Podemos selecionar os elementos de forma gulosa escolhendo aquele que mais contribui para a função objetivo do problema (ou seja, o elemento com maior "valor/custo").

Algorithm 2 Algoritmo guloso

```
\begin{array}{ll} s = \emptyset \\ E_s = \mathsf{ordena\_por\_valor}(\mathsf{E}) & \qquad \qquad \triangleright \mathsf{Ordena} \; \mathsf{os} \; \mathsf{elementos} \; \mathsf{por} \; \mathsf{valor} \\ \mathbf{for} \; e_i \in E_s \; \mathbf{do} & \qquad \qquad \triangleright \mathsf{Verifica} \; \mathsf{se} \; \mathsf{o} \; \mathsf{peso} \leq \mathsf{capacidade} \\ s = s \cup e_i & \qquad \qquad \triangleright \mathsf{verifica} \; \mathsf{se} \; \mathsf{o} \; \mathsf{peso} \leq \mathsf{capacidade} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{if} & \qquad \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{if} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{return} \; s & \qquad \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{if} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{for} & \qquad \mathsf{end} \; \mathsf{for} \\ \mathbf{end} \; \mathsf{
```

EXEMPLO:

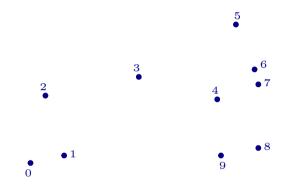
- 1. Implemente o algoritmo proposto e use-o para resolver duas instancias do conjunto: uma grande e uma pequena. Compare o seu resultado com o ótimo.
- 2. Você consegue pensar em uma outra forma (mais inteligente) de avaliar as elementos do conjunto? Implemente uma nova forma e compare com as soluções encontradas anteriormente.

Um algoritmo guloso muito famoso para o TSP é chamado de vizinho-mais-próximo. As questões de design do algoritmo guloso são respondidas da seguinte forma:

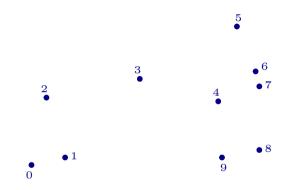
- 1. A definição do conjunto de elementos: Os elementos da solução são definidos como os arcos do grafo.
- A heurística de seleção de elementos: A cada iteração, o arco com a menor distância até o último ponto da rota é selecionado (o ponto inicial é selecionado aleatóriamente).

Vizinho mais próximo simplificado

Simplificando: De forma simplificada, a cada iteração o algoritmo seleciona o ponto mais próximo do último selecionado, que ainda não está contido na solução parcial atual.

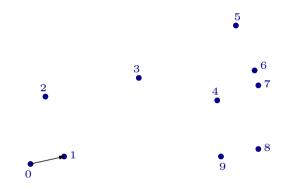


Considerando o conjunto de 10 pontos acima. Inicialmente inserimos um ponto na solução s (a seleção deste ponto pode ser aleatória).



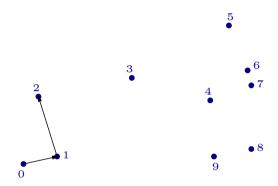
Por exemplo, inserindo o ponto 0 na solução:

$$s = \{0\}. \tag{4}$$



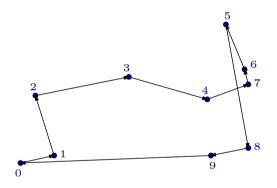
Em seguida selecionamos o ponto (arco) com a menor distância até o ponto 0, nesse caso o ponto 1:

$$s = \{0, 1\}. \tag{5}$$



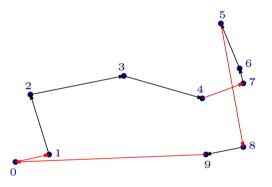
Da mesma forma agora selecionamos o ponto mais perto de 1 que ainda não está na rota! Neste caso 2.

$$s = \{0, 1, 2\}. \tag{6}$$

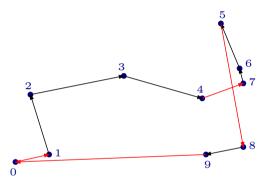


E assim sucessivamente, até obtermos a rota final:

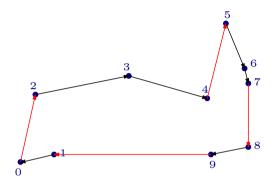
$$s = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}. \tag{7}$$



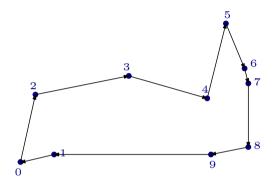
Note que a miopia do método gerou arcos ruins (sempre que uma rota possui cruzamentos, ela pode ser melhorada - a solução ótima nunca têm cruzamentos).



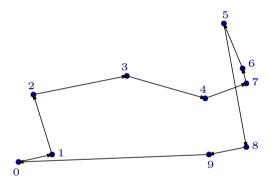
Note que a miopia do método gerou arcos ruins (sempre que uma rota possui cruzamentos, ela pode ser melhorada - a solução ótima nunca têm cruzamentos).



Uma rota melhorada fica como mostrado acima.



Uma rota melhorada fica como mostrado acima.



OBSERVAÇÃO: Note que o ponto inicial escolhido altera a solução gerada!

Atividade 1

- 1. O que é um algoritmo guloso? Quais as suas vantagens e desvantagens? Quais as questões chave de *design* do algoritmo que devemos determinar?
- 2. Implemente o algoritmo guloso do vizinho mais próximo para o TSP, e use as instancias dantzig42 e gr17 como teste. Compare as suas soluções com os ótimos.
- 3. É possível melhorar a eficácia do vizinho-mais-próximo? Como? Implemente e teste novamente nas instâncias.

Atividade 2

Considerando o problema que você escolheu para tratar na disciplina.

- 1. Pense no design de um algoritmo guloso para o problema.
- 2. Busque referências na literatura (pelo menos 3) sobre a geração de soluções iniciais para o problema de otimização que você escolheu na disciplina. Escolha pelo menos um deles e o entenda.
- Implemente um algoritmo para a geração de uma solução inicial para o seu problema em VBA (pode ser o guloso desenvolvido, algum dos artigos ou mesmo uma combinação)
- 4. Anote a ideia geral da solução no formato de relatório que será entregue no fim da disciplina.