

Caixeiro Viajante

1. Objetivo

O objetivo deste trabalho é implementar diferentes soluções para o problema clássico do Caixeiro Viajante.

2. Introdução

O Problema do Caixeiro Viajante (*Traveling Salesman Problem*, doravante chamado de TSP) compõe um clássico da carreira de algoritmos, teoria dos grafos, otimização combinatória e tantas outras áreas de estudos computacionais e matemáticos. Além disso, é um problema fascinante e pertence ao seletor grupo de problemas NP-Completos (o que o torna ainda mais fascinante!).

A forma assimétrica do TSP (*Asymmetric Traveling Salesman Problem*, doravante chamado de ATSP), é uma variante menos explorada do problema original e será também objeto de estudo deste trabalho.

3. Definições

Um caixeiro viajante deve visitar várias cidades partindo de uma cidade inicial qualquer, passando por todas as cidades exatamente uma vez e voltando à cidade inicial do percurso. Sabendo os custos entre todas as cidades, o caixeiro deve fazer esse caminho de forma que o custo total percorrido seja o menor possível. Chamamos uma rota, ou caminho, de tour. Chamamos o caminho de menor custo possível de tour ótimo.

No ATSP os custos entre duas cidades são não simétricos. Este fato torna sua matriz de custos uma matriz assimétrica. O ATSP é fácil de ser resolvido: geram-se todas as permutações possíveis e calcula-se o custo de cada uma delas. A permutação com o menor custo é o caminho procurado. Esta seria uma ótima solução, se não fosse por um detalhe: dadas N cidades, são geradas $N!$ permutações, o que torna esta solução intratável do ponto de vista computacional. Basta observar-se que para se obter uma

solução de rota com 21 cidades, seriam explorados $21! = 51.090.942.171.709.440.000$ tours diferentes.

Computacionalmente sabe-se que o ATSP pertence à classe de problemas com complexidade $O(N!)$ e à classe de problemas NP-Completo. Devido a essa alta complexidade, existem diversas heurísticas que encontram soluções para o problema num tempo computacional satisfatório (polinomial), mas nenhuma delas garante que a solução encontrada é a ótima.

Neste trabalho você deverá implementar soluções para os problemas ATSP e TSP simétrico que utiliza como distância entre cidades a distância euclidiana entre dois pontos. Mais detalhes serão discutidos a seguir.

4. Implementação I: Solução Ótima para o ATSP

Inicialmente o seu trabalho é implementar um algoritmo para o ATSP que gera todas as permutações possíveis das cidades e retorna a permutação de menor custo. Sua implementação deverá ser na linguagem C. Caso a solução não seja viável, não retorne nenhuma resposta (retorne apenas *).

5. Implementação II – Heurística Vizinho mais Próximo para o ATSP

O seu trabalho agora é implementar para o ATSP a heurística Vizinho Mais Próximo (*Nearest Neighbour*, doravante chamado de NN) para construir um tour. No algoritmo NN, o tour se inicia com uma cidade qualquer (neste trabalho, a cidade escolhida como inicial é a cidade de índice 0). Enquanto não se insere todas as cidades, o tour ainda é um caminho e não um ciclo. Só se tornará um ciclo quando, ao final, liga-se a última cidade à primeira. Sua implementação deverá ser na linguagem C.

6. Implementação III – Heurística de Melhoramento 2-opt ou 3-opt para o ATSP

Há casos em que o NN pode gerar tours com custos finais absurdos devido à falta de opções de escolha de arcos com custos viáveis. Portanto, o seu trabalho agora é implementar uma heurística de melhoramento para o tour gerado pela heurística NN.

No algoritmo 2-opt, elimina-se 2 arestas não adjacentes, reconecta-as usando duas outras arestas (formando um tour) e verifica-se se houve melhora. Este processo é repetido para todos os pares de arestas. A melhor troca (o novo tour com menor custo) é então realizada.

Você poderá escolher entre implementar a heurística de melhoramento 2-opt ou 3-opt para o ATSP. A heurística 3-opt segue o mesmo princípio da heurística 2-opt, diferenciando-se apenas no fato de que são selecionadas 3 arestas no processo. Sua implementação deverá ser na linguagem C.

7. Implementação IV – Heurística Envoltório Convexo para o TSP simétrico

O seu trabalho agora é implementar a heurística que tem por base o algoritmo Envoltório Convexo para resolução do problema do TSP simétrico que utiliza como distância entre cidades a distância euclidiana. Nesta heurística, inicialmente, cria-se um Envoltório Convexo que engloba todas as cidades (algumas cidades ficam internas ao envoltório) e utiliza-se este envoltório como tour inicial. Para cada cidade que não pertença ao tour, inseri-la de forma que sua inserção acarrete o menor custo possível. Sua implementação deverá ser na linguagem C.

8. Requisitos

Seu programa vai receber como parâmetro o número n de cidades que o caixeiro viajante deverá visitar.

Para os algoritmos que resolvem o problema ATSP (exato, nn e opt), seu programa lerá do stdin a matriz $M(n, n)$ de distâncias entre os pares de cidades. Exemplo de entrada para $n = 3$ cidades:

```
999999 331 450
```

```
162 999999 970
```

```
856 424 999999
```

A primeira cidade será identificada pelo índice 0, a segunda pelo índice 1 e assim sucessivamente. A matriz deve ser lida de forma que ao se acessar o valor de $M[1][2]$, o resultado obtido seja 970, que indica que o custo de ir da cidade de índice 1 até a cidade de índice 2 é 970. Os números de cada linha são separados por um espaço.

Já para o algoritmo que resolve o problema TSP simétrico (envoltório convexo), seu programa lerá do stdin as coordenadas cartesianas das cidades. A primeira cidade será identificada pelo índice 0, a segunda pelo índice 1 e assim sucessivamente. As coordenadas de cada ponto (cada linha) são separados por um espaço. Exemplo de entrada para $n = 4$ cidades:

1.0 1.0

1.0 5.0

5.0 5.0

5.0 1.0

A saída do programa deve conter a ordem das cidades que o caixeiro deve visitar (uma cidade por linha), de acordo com o algoritmo. Em seguida, deve-se imprimir o custo do tour encontrado de acordo com esse algoritmo, seguido de um asterisco. Por exemplo, a saída do programa para a entrada acima (matriz 3x3 apresentada) utilizando o algoritmo NN deve ser a impressão na tela de:

0

1

2

2157

*

9. Formatação de Entrada e Saída

O trabalho será testado da seguinte maneira:

./trab1 n algoritmo

onde:

- ***algoritmo*** é o algoritmo que utilizaremos para criar o tour. Pode ser *exato*, *nn*, *opt* e *hull*.
- ***n*** é o número de cidades que o caixeiro viajante deverá visitar.

10. Documentação

Na documentação deverá ser apresentada uma comparação minuciosa dos métodos implementados (tempos de execução e qualidade das soluções). Deverá, ainda, descrever como estes foram implementados. A documentação deverá ser feita em LaTeX.

11. Avaliação

- A nota do trabalho terá um total de 10 pontos;
- Serão contemplados com nota zero os trabalhos que se enquadrarem em uma ou mais situações abaixo:
 - × Plágio;
 - × Programa não compila;
 - × Não está de acordo com as especificações.

12. Considerações Importantes

- Modularize o seu código adequadamente. Crie arquivos .c e .h para cada módulo do seu sistema. Em especial, crie arquivos exclusivos para manipular as estruturas de dados dos tipos abstratos de dados que você estiver representando.
- Seu programa deve ser, obrigatoriamente, compilado com o utilitário make. Crie um arquivo Makefile que gere como executável para o seu programa um arquivo de nome trab1.

13. Entrega

Este trabalho deve ser feito em grupo de até **2** componentes e entregue até o dia **03 de setembro de 2015, às 23:59:59hs.**

Ele deve ser enviado para mberger@inf.ufes.br.

O assunto da mensagem deve ser

[ed2:trab1:nome1:nome2](#)

Ex:

[ed2:trab1:Mariella Berger:Jociel Andrade](#)

O nome do arquivo com o trabalho enviado em anexo deve ser trab1.tar.gz. Ele será descompactado da seguinte forma:

```
tar -xvzf trab1.tar.gz
```

e deverá gerar um arquivo chamado Makefile, com as regras de compilação do

programa, os arquivos com os códigos dos programas e o arquivo com a documentação [em latex](#).

Ao digitar:

make all

deve ser gerado o executável trab1 e a documentação em PDF a partir dos fontes em Latex.

O recebimento dos trabalhos é automatizado. Siga as instruções à risca pois algum erro na submissão pode inviabilizar a entrega do seu trabalho.

Não deixe para entregar seu trabalho no último instante. Você poderá perder o prazo e ter seu trabalho invalidado.

No dia seguinte à data de entrega será disponibilizado na página da disciplina a lista com os nomes de todos os trabalhos entregues no prazo. Verifique se seu nome estará na lista para evitar problemas futuros.

14. **Observação Importante**

Mais detalhes serão discutidos em sala de aula. Considerações feitas em sala terão mais relevância do que as contidas nesta especificação.

15. **Dúvidas**

Em caso de dúvidas no trabalho contate-me em mariellaberger@gmail.com.