

 <p>UNIVERSIDADE DE COIMBRA FACULDADE DE CIÊNCIAS E TECNOLOGIA</p> <p>Departamento de Engenharia Informática</p>	<p>Trabalho nº 3 de Algoritmos e Estruturas de Dados</p> <p>2012-2013 – 2º Semestre</p> <p>Submissão Mooshak Tarefas A e B: 21 de Abril de 2013 23:00.</p> <p>Submissão Mooshak Tarefas C: 29 de Abril de 2013 23:00.</p> <p>Entrega Tarefa D: 3 de Maio de 2013 17:00 no cacifo do docente das aulas teóricas.</p>
<p><i>Nota Importante: A fraude denota uma grave falta de ética e constitui um comportamento não admissível num estudante do ensino superior e futuro profissional licenciado. Qualquer tentativa de fraude pode levar a anulação da componente prática tanto do facilitador como do prevaricador.</i></p> <p><i>A utilização de código disponível na net, relativo a algoritmos de ordenamento, desde que não infrinja direitos de autor é permitido neste trabalho. É assumido que este código foi compreendido com nível de detalhe idêntico ao esperado se tivesse sido desenvolvido pelo aluno. A explicação do código é matéria de avaliação desta ficha.</i></p> <p><i>**Só são aceites para defesa trabalhos para os quais os alunos tenham entregue o relatório dentro dos prazos definidos.**</i></p>	

Objectivos:

Estudo de algoritmos de ordenamento incluídos no plano da Disciplina.

Tarefas

- Tarefa A – Ordenamento por Inserção
- Tarefa B – Ordenamento à escolha do aluno
- Tarefa C – Ordenamento à escolha do aluno
- Tarefa D – Relatório

A escolha de um algoritmo de ordenamento representa um compromisso entre eficiência temporal, espaço de memória ocupada e complexidade do algoritmo, não havendo um que seja universalmente superior a todos os outros.

Na escolha do algoritmo a adoptar é importante ter em atenção a utilização específica que este vai ter, nomeadamente a dimensão dos ficheiros a ordenar e o número de vezes que o programa vai ser utilizado.

A empresa NovasRotas Lda dedica-se ao desenvolvimento de software para gestão de frotas de veículos. O software utilizado envolve a existência de equipamento de localização a bordo das viaturas, das quais são recebidos registos com os seguintes campos:

- Identificador do registo (“integer”)
- Identificador da viatura (“integer”)
- “timestamp” (AAAA-MM-DD HH:MM:SS)
- latitude (“float”)
- longitude (“float”)
- cidade (“string”)

A seguir apresenta-se uma amostra dos registos recebidos, em que a primeira linha contém o nome das colunas (os ficheiros de entrada de teste não contém a linha de cabeçalho):

```
id,id_vehicle,date,latitude,longitude,city
1245619,879,2009-12-09 00:00:47,38.832,-9.09474,Lisbon
1245618,320,2009-12-09 00:00:53,38.7401,-9.22841,Lisbon
1245617,720,2009-12-09 00:00:55,38.7206,-9.12267,Lisbon
```

Nas tarefas de ordenamento:

- Para as medições de tempo deve adoptar soluções que minimizem a contaminação do tempo de execução pelo tempo de leitura e escrita dos dados, medindo dentro do possível só os tempos de ordenamento. Se em alguma situação tal não for possível deve ser identificada.
- Na tarefa C não se exige que o ordenamento seja estável.
- Não se deve preocupar com a existência de registos duplicados.
- Considerando que vai ter uma chave principal e uma secundárias para ordenamento, o método que usar para combinar estes dois ordenamentos deve ser consistente ao longo das várias tarefas.

Tarefa A :: ordenamento por inserção

- Ordene os registos por ordem crescente do “identificador da viatura” (chave principal) seguido de ordem crescente do timestamp (chave secundária).
- Ordene os registos por distância crescente ao ponto de origem¹².
- Teste no mooshak.

Tarefa B :: ordenamento eficiente

- Decida sobre o algoritmo temporalmente mais eficiente para organizar a amostra 6 por ordem crescente do “identificador da viatura” (chave principal) seguido de ordem crescente do timestamp (chave secundária).
- Teste no mooshak.
- Teste no ambiente de desenvolvimento com a amostra que lhe vai ser disponibilizada.

¹ Ponto de origem dado pelas coordenadas 38.750, -9.110 .

² Para cálculo da distância entre dois pontos usar o algoritmo com a fórmula haversine, descrito em <http://stackoverflow.com/questions/365826/calculate-distance-between-2-gps-coordinates>

Tarefa C :: ordenamento eficiente

- Decida sobre o algoritmo temporalmente mais eficiente para organizar a amostra 6 por distância crescente ao ponto de origem.
- Teste no mooshak.
- Teste no ambiente de desenvolvimento com a amostra que lhe vai ser disponibilizada.

Tarefa D :: relatório

O relatório deve compreender três partes:

1. Avaliação Experimental

Medições de desempenho na forma de gráfico para os algoritmos considerados nas tarefas A a C, utilizando a amostra 6, a 1%, 20%, 40%, 60%, 80%, 100% dos dados desta amostra³.

2. Tomada de Decisão 1 (max. 1000 caracteres)

Justificação da decisão tomada na escolha do algoritmo de ordenamento por “identificador da viatura” e “timestamp”.

3. Tomada de Decisão 2 (max. 1000 caracteres)

Justificação da decisão tomada na escolha do algoritmo de ordenamento por “distância ao ponto de origem”.

Referências

Introduction to Algorithms, 2nd Edition

Thomas H. Cormen, Charles Leiserson, Ronald Rivest, Clifford Stein
The MIT Press, 2001, 2005

Algorithms in C, Third Edition

Parts 1-4

Robert Sedgewick

Addison-Wesley

Materiais da disciplina de AED (2009-2010)

Testes no Mooshak

Input

O *input* é composto por uma linha com o número de elementos a ordenar. Seguido das linhas com os registos de seguimento dos veículos.

³ Para o algoritmo de ordenamento por inserção, caso os tempos de execução se tornem demasiado longos, terminar as medições de tempo com uma porção da amostra que julgue razoável.

Deve ainda ter em atenção, nas opções tomadas, de que se pretende que estes algoritmos manipulem ficheiros com um número de registos da ordem de 10^6 , com quantidades consideráveis de chaves repetidas, com comprimento da chaves variável e em que se privilegia a rapidez de processamento relativamente à quantidade de memória ocupada.

Output

O output deverá compreender um conjunto de linhas, cada linha com a chave/chaves em causa por ordem crescente e mantendo a informação original.

Nota: tanto a última linha de input como de output terminam com o carácter de mudança de linha.

Exemplo de *input*

```
4[\n]
1245619,879,2009-12-09 00:00:47,38.832,-9.09474,Lisbon[\n]
1245618,320,2009-12-09 00:00:53,38.7401,-9.22841,Lisbon[\n]
1245617,720,2009-12-09 00:00:55,38.7206,-9.12267,Lisbon[\n]
1245618,320,2009-12-09 00:00:59,38.7402,-9.22849,Lisbon[\n]
```

Exemplo de *output* (ordenamento por identificador da viatura e timestamp)

```
1245618,320,2009-12-09 00:00:53,38.7401,-9.22841,Lisbon[\n]
1245618,320,2009-12-09 00:00:59,38.7402,-9.22849,Lisbon[\n]
1245617,720,2009-12-09 00:00:55,38.7206,-9.12267,Lisbon[\n]
1245619,879,2009-12-09 00:00:47,38.832,-9.09474,Lisbon[\n]
```

Exemplo de *output* (ordenamento por distância ao ponto de referência)

```
1245617,720,2009-12-09 00:00:55,38.7206,-9.12267,Lisbon[\n]
1245619,879,2009-12-09 00:00:47,38.832,-9.09474,Lisbon[\n]
1245618,320,2009-12-09 00:00:53,38.7401,-9.22841,Lisbon[\n]
1245618,320,2009-12-09 00:00:59,38.7402,-9.22849,Lisbon[\n]
```

Bom trabalho,

Carlos Lisboa Bento