

## Implementação Algorítmica

### Atividade 3 — Seleção do $k$ -ésimo menor elemento

#### 1 Descrição

Encontrar o elemento mínimo ou máximo em um conjunto de números é uma tarefa computacional básica que aprendemos resolver na primeira disciplina de programação de um curso superior da área da Computação. Nesta atividade, devemos solucionar uma generalização desse problema, conforme estudamos nas aulas:

**Problema da seleção do  $k$ -ésimo menor elemento:** dados um conjunto  $A$  com  $n$  números inteiros e um número inteiro  $k$ , onde  $1 \leq k \leq n$ , encontrar o elemento  $x$  em  $A$  que é maior ou igual a exatamente  $k - 1$  elementos de  $A$ .

Você deverá implementar quatro estratégias para solucionar tal problema, conforme descrição a seguir. Além disso, você deve medir os tempos de execução desses algoritmos e compará-los. Para realizar essa tarefa, será necessário gerar conjuntos de dados para realização de experimentos dessas estratégias.

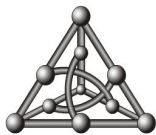
Você deve implementar as seguintes estratégias para resolver o problema da seleção do  $k$ -ésimo menor elemento em um vetor  $A$ :

1. Ordene o vetor  $A$  e devolva o elemento na posição  $k$ . Este é o  $k$ -ésimo menor elemento do vetor  $A$ ;
2. Construa uma lista de min-prioridades no vetor  $A$ . Remova os  $k$  primeiros elementos dessa lista de min-prioridades, imprimindo o valor do último elemento removido. Esse elemento é o  $k$ -ésimo menor elemento de  $A$ ;
3. Faça a seleção aleatorizada. Isto é, execute o algoritmo RANDOMIZED-SELECT para encontrar o  $k$ -ésimo menor elemento de  $A$ ;
4. Faça a seleção (de tempo de execução pior caso linear). Ou seja, execute o algoritmo SELECT para encontrar o  $k$ -ésimo menor elemento de  $A$ .

Observe que você pode escolher qualquer algoritmo de ordenação por comparação que estudamos para implementar a estratégia 1.

#### 2 Programa, entrada e saída

Considere os seguintes parâmetros para execução dos experimentos, que são fornecidos como entrada:



- **inc** é o tamanho inicial de um vetor de entrada;
- **fim** é o tamanho final;
- **stp** é o intervalo entre dois tamanhos; e
- **rpt** é o número de repetições a serem realizadas.

Para realizar experimentos com esses algoritmos, você deve construir 4 tipos de conjuntos de dados de entrada, conforme a descrição a seguir:

1. **Vetor aleatório:** cada conjunto de entrada  $A$  deve conter números inteiros não negativos escolhidos (pseudo)aleatoriamente. Um tal conjunto de números  $A$  deve ter  $n$  números. Os valores de  $n$  variam, para cada conjunto construído, de acordo com os parâmetros **inc** (valor inicial), **fim** (valor final) e **stp** (intervalo entre dois tamanhos). Por exemplo, se **inc** = 100, **fim** = 1000 e **stp** = 10, então os tamanhos dos vetores de entrada  $A$  que devem ser construídos são  $n = 100, 110, 120, \dots, 990, 1000$ . Suponha que o valor máximo possível é 20000.

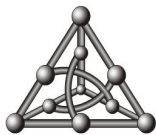
Em seguida, você deve sortear um número  $k$  no intervalo de 1 a  $n$ . Um conjunto  $A$  com  $n$  elementos e um número  $k$ , com  $1 \leq k \leq n$ , assim gerados são chamados de **caso de teste**. Para cada caso de teste, você deve executar os quatro algoritmos mencionados na seção 1 para selecionar o  $k$ -ésimo menor elemento desse conjunto  $A$  de  $n$  números inteiros. Para cada  $n$ , você deve repetir o processo acima um determinado número **rpt** de vezes, obtendo então a média dos tempos medidos.

A saída deste experimento consiste de uma primeira linha contendo o rótulo [ **RANDOM** ], especificando o conjunto de dados sendo usado, uma segunda linha contendo os rótulos da quantidade de elementos  $n$  e a identificação de cada um dos algoritmos. Cada linha a seguir contém o valor da quantidade de elementos  $n$  de um caso de teste e as médias dos tempos gastos da execução de cada algoritmo.

2. **Vetor reverso:** cada conjunto de entrada  $A$  deve conter números inteiros não negativos escolhidos (pseudo)aleatoriamente e arranjados em ordem decrescente. Um tal conjunto de números  $A$  deve ter  $n$  números. Os valores de  $n$  variam, para cada conjunto construído, de acordo com os parâmetros **inc** (valor inicial), **fim** (valor final) e **stp** (intervalo entre dois tamanhos). Por exemplo, se **inc** = 10, **fim** = 100 e **stp** = 5, então os tamanhos dos vetores de entrada  $A$  que devem ser construídos são  $n = 10, 15, 20, \dots, 95, 100$ . Suponha que o valor máximo possível é 20000.

Em seguida, você deve sortear um número  $k$  no intervalo de 1 a  $n$ . Um conjunto  $A$  com  $n$  elementos e um número  $k$ , com  $1 \leq k \leq n$ , assim gerados são chamados de **caso de teste**. Para cada caso de teste, você deve executar os quatro algoritmos mencionados na seção 1 para selecionar o  $k$ -ésimo menor elemento desse conjunto  $A$  de  $n$  números inteiros. Para cada  $n$ , você deve repetir o processo acima um determinado número **rpt** de vezes, obtendo então a média dos tempos medidos.

A saída deste experimento consiste de uma primeira linha contendo o rótulo [ **REVERSE** ], especificando o conjunto de dados sendo usado, uma segunda linha contendo os rótulos da



quantidade de elementos  $n$  e a identificação de cada um dos algoritmos. Cada linha a seguir contém o valor da quantidade de elementos  $n$  de um caso de teste e os tempos gastos da execução de cada algoritmo.

3. **Vetor ordenado:** cada conjunto de entrada  $A$  deve conter números inteiros não negativos escolhidos (pseudo)aleatoriamente e arranjados em ordem crescente. Um tal conjunto de números  $A$  deve ter  $n$  números. Os valores de  $n$  variam, para cada conjunto construído, de acordo com os parâmetros **inc** (valor inicial), **fim** (valor final) e **stp** (intervalo entre dois tamanhos). Por exemplo, se **inc** = 1000, **fim** = 10000 e **stp** = 1000, então os tamanhos dos vetores de entrada  $A$  que devem ser construídos são  $n = 1000, 2000, 3000, \dots, 9000, 10000$ . Suponha que o valor máximo possível é 20000.

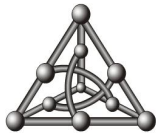
Em seguida, você deve sortear um número  $k$  no intervalo de 1 a  $n$ . Um conjunto  $A$  com  $n$  elementos e um número  $k$ , com  $1 \leq k \leq n$ , assim gerados são chamados de **caso de teste**. Para cada caso de teste, você deve executar os quatro algoritmos mencionados na seção 1 para selecionar o  $k$ -ésimo menor elemento desse conjunto  $A$  de  $n$  números inteiros. Para cada  $n$ , você deve repetir o processo acima um determinado número **rpt** de vezes, obtendo então a média dos tempos medidos.

A saída deste experimento consiste de uma primeira linha contendo um rótulo [ **[SORTED]** ], especificando o conjunto de dados sendo usado, uma segunda linha contendo os rótulos da quantidade de elementos  $n$  e a identificação de cada um dos algoritmos. Cada linha a seguir contém o valor da quantidade de elementos  $n$  de um caso de teste e os tempos gastos da execução de cada algoritmo.

4. **Vetor quase ordenado:** cada conjunto de entrada  $A$  deve conter números inteiros não negativos escolhidos (pseudo)aleatoriamente e “quase” ordenado crescentemente. Para obter um vetor dessa forma, você deve arranjar o vetor crescentemente, escolher 10% dos seus elementos e então embaralhá-los. Um tal conjunto de números  $A$  deve ter  $n$  números. Os valores de  $n$  variam, para cada conjunto construído, de acordo com os parâmetros **inc** (valor inicial), **fim** (valor final) e **stp** (intervalo entre dois tamanhos). Por exemplo, se **inc** = 200, **fim** = 20000 e **stp** = 200, então os tamanhos dos vetores de entrada  $A$  que devem ser construídos são  $n = 200, 400, 600, \dots, 19800, 20000$ . Suponha que o valor máximo possível é 20000.

Em seguida, você deve sortear um número  $k$  no intervalo de 1 a  $n$ . Um conjunto  $A$  com  $n$  elementos e um número  $k$ , com  $1 \leq k \leq n$ , assim gerados são chamados de **caso de teste**. Para cada caso de teste, você deve executar os quatro algoritmos mencionados na seção 1 para selecionar o  $k$ -ésimo menor elemento desse conjunto  $A$  de  $n$  números inteiros. Para cada  $n$ , você deve repetir o processo acima um determinado número **rpt** de vezes, obtendo então a média dos tempos medidos.

A saída deste experimento consiste de uma primeira linha contendo o rótulo [ **[NEARLY SORTED]** ], especificando o conjunto de dados sendo usado, uma segunda linha contendo os rótulos da quantidade de elementos  $n$  e a identificação de cada um dos algoritmos. Cada linha a seguir contém o valor da quantidade de elementos  $n$  de um caso de teste e os tempos gastos da execução de cada algoritmo.

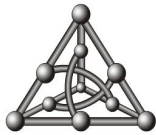


## 2.1 Exemplo de entrada e saída

Um exemplo de execução, para casos de teste com  $n$  variando de acordo com os parâmetros **inc** = 1000, **fim** = 20000 e **stp** = 1000, é mostrado a seguir. O parâmetro relativo ao número de repetições foi adotado como **rpt** = 10. As médias dos tempos de execução dos algoritmos são mostradas em segundos. O algoritmo de ordenação escolhido foi o QUICKSORT.

| [[RANDOM]] |           |          |          |          |  |
|------------|-----------|----------|----------|----------|--|
| n          | QuickSort | PrQueue  | RSelect  | Select   |  |
| 1000       | 0.000031  | 0.000033 | 0.000008 | 0.000096 |  |
| 2000       | 0.000029  | 0.000049 | 0.000004 | 0.000034 |  |
| 3000       | 0.000047  | 0.000042 | 0.000009 | 0.000052 |  |
| 4000       | 0.000061  | 0.000033 | 0.000005 | 0.000067 |  |
| 5000       | 0.000090  | 0.000061 | 0.000030 | 0.000102 |  |
| 6000       | 0.000102  | 0.000144 | 0.000012 | 0.000099 |  |
| 7000       | 0.000120  | 0.000029 | 0.000022 | 0.000114 |  |
| 8000       | 0.000139  | 0.000189 | 0.000037 | 0.000165 |  |
| 9000       | 0.000156  | 0.000165 | 0.000025 | 0.000142 |  |
| 10000      | 0.000165  | 0.000201 | 0.000028 | 0.000170 |  |
| 11000      | 0.000184  | 0.000178 | 0.000025 | 0.000167 |  |
| 12000      | 0.000208  | 0.000202 | 0.000040 | 0.000195 |  |
| 13000      | 0.000221  | 0.000140 | 0.000033 | 0.000196 |  |
| 14000      | 0.000245  | 0.000448 | 0.000021 | 0.000212 |  |
| 15000      | 0.000251  | 0.000336 | 0.000029 | 0.000236 |  |
| 16000      | 0.000265  | 0.000307 | 0.000035 | 0.000256 |  |
| 17000      | 0.000292  | 0.000421 | 0.000054 | 0.000266 |  |
| 18000      | 0.000316  | 0.000278 | 0.000039 | 0.000301 |  |
| 19000      | 0.000334  | 0.000078 | 0.000071 | 0.000294 |  |
| 20000      | 0.000356  | 0.000385 | 0.000053 | 0.000305 |  |

| [[REVERSE]] |           |          |          |          |  |
|-------------|-----------|----------|----------|----------|--|
| n           | QuickSort | PrQueue  | RSelect  | Select   |  |
| 1000        | 0.000010  | 0.000015 | 0.000001 | 0.000017 |  |
| 2000        | 0.000021  | 0.000019 | 0.000006 | 0.000030 |  |
| 3000        | 0.000034  | 0.000029 | 0.000007 | 0.000043 |  |
| 4000        | 0.000044  | 0.000075 | 0.000007 | 0.000063 |  |
| 5000        | 0.000065  | 0.000128 | 0.000006 | 0.000073 |  |
| 6000        | 0.000072  | 0.000019 | 0.000002 | 0.000092 |  |
| 7000        | 0.000084  | 0.000158 | 0.000009 | 0.000100 |  |
| 8000        | 0.000104  | 0.000149 | 0.000011 | 0.000121 |  |
| 9000        | 0.000128  | 0.000216 | 0.000019 | 0.000130 |  |
| 10000       | 0.000136  | 0.000241 | 0.000015 | 0.000147 |  |
| 11000       | 0.000135  | 0.000172 | 0.000019 | 0.000156 |  |
| 12000       | 0.000156  | 0.000063 | 0.000014 | 0.000173 |  |
| 13000       | 0.000174  | 0.000383 | 0.000014 | 0.000189 |  |
| 14000       | 0.000194  | 0.000234 | 0.000036 | 0.000204 |  |
| 15000       | 0.000194  | 0.000085 | 0.000025 | 0.000213 |  |
| 16000       | 0.000214  | 0.000118 | 0.000028 | 0.000237 |  |
| 17000       | 0.000227  | 0.000096 | 0.000011 | 0.000240 |  |
| 18000       | 0.000238  | 0.000211 | 0.000040 | 0.000255 |  |
| 19000       | 0.000262  | 0.000392 | 0.000040 | 0.000275 |  |
| 20000       | 0.000273  | 0.000608 | 0.000031 | 0.000302 |  |



| [[SORTED]] |           |          |          |          |  |
|------------|-----------|----------|----------|----------|--|
| n          | QuickSort | PrQueue  | RSelect  | Select   |  |
| 1000       | 0.000009  | 0.000007 | 0.000001 | 0.000013 |  |
| 2000       | 0.000019  | 0.000030 | 0.000002 | 0.000025 |  |
| 3000       | 0.000030  | 0.000027 | 0.000005 | 0.000036 |  |
| 4000       | 0.000042  | 0.000082 | 0.000005 | 0.000054 |  |
| 5000       | 0.000056  | 0.000022 | 0.000008 | 0.000060 |  |
| 6000       | 0.000064  | 0.000099 | 0.000012 | 0.000074 |  |
| 7000       | 0.000089  | 0.000162 | 0.000010 | 0.000086 |  |
| 8000       | 0.000093  | 0.000203 | 0.000009 | 0.000100 |  |
| 9000       | 0.000112  | 0.000207 | 0.000011 | 0.000111 |  |
| 10000      | 0.000121  | 0.000009 | 0.000010 | 0.000130 |  |
| 11000      | 0.000130  | 0.000184 | 0.000013 | 0.000138 |  |
| 12000      | 0.000143  | 0.000113 | 0.000026 | 0.000156 |  |
| 13000      | 0.000160  | 0.000343 | 0.000016 | 0.000166 |  |
| 14000      | 0.000171  | 0.000056 | 0.000026 | 0.000179 |  |
| 15000      | 0.000189  | 0.000118 | 0.000016 | 0.000187 |  |
| 16000      | 0.000203  | 0.000313 | 0.000029 | 0.000205 |  |
| 17000      | 0.000206  | 0.000349 | 0.000028 | 0.000212 |  |
| 18000      | 0.000224  | 0.000418 | 0.000025 | 0.000243 |  |
| 19000      | 0.000245  | 0.000459 | 0.000030 | 0.000246 |  |
| 20000      | 0.000283  | 0.000060 | 0.000022 | 0.000260 |  |

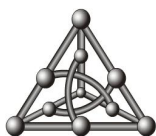
| [[NEARLY SORTED]] |           |          |          |          |  |
|-------------------|-----------|----------|----------|----------|--|
| n                 | QuickSort | PrQueue  | RSelect  | Select   |  |
| 1000              | 0.000010  | 0.000006 | 0.000001 | 0.000015 |  |
| 2000              | 0.000022  | 0.000013 | 0.000006 | 0.000028 |  |
| 3000              | 0.000034  | 0.000015 | 0.000007 | 0.000044 |  |
| 4000              | 0.000047  | 0.000010 | 0.000005 | 0.000058 |  |
| 5000              | 0.000063  | 0.000092 | 0.000008 | 0.000064 |  |
| 6000              | 0.000080  | 0.000092 | 0.000012 | 0.000080 |  |
| 7000              | 0.000092  | 0.000057 | 0.000013 | 0.000097 |  |
| 8000              | 0.000105  | 0.000063 | 0.000018 | 0.000113 |  |
| 9000              | 0.000130  | 0.000103 | 0.000009 | 0.000120 |  |
| 10000             | 0.000131  | 0.000174 | 0.000023 | 0.000125 |  |
| 11000             | 0.000147  | 0.000089 | 0.000022 | 0.000144 |  |
| 12000             | 0.000160  | 0.000258 | 0.000027 | 0.000154 |  |
| 13000             | 0.000178  | 0.000333 | 0.000021 | 0.000167 |  |
| 14000             | 0.000196  | 0.000079 | 0.000018 | 0.000203 |  |
| 15000             | 0.000230  | 0.000428 | 0.000025 | 0.000192 |  |
| 16000             | 0.000230  | 0.000249 | 0.000031 | 0.000221 |  |
| 17000             | 0.000250  | 0.000270 | 0.000027 | 0.000233 |  |
| 18000             | 0.000267  | 0.000266 | 0.000034 | 0.000281 |  |
| 19000             | 0.000285  | 0.000568 | 0.000022 | 0.000244 |  |
| 20000             | 0.000299  | 0.000226 | 0.000032 | 0.000274 |  |

### 3 Entrega

#### 1. O que entregar?

Um arquivo compactado a ser entregue deve conter o seguinte:

- programa(s) desenvolvido(s) (e um arquivo **Makefile**, se for o caso),



- tabelas dos tempos de execução dos algoritmos (em texto), de acordo com a formatação apresentada na seção 2.1, e
- gráficos (no formato **.pdf**) gerados a partir das tabelas dos tempos de execução dos algoritmos. Exemplos relativos às tabelas da seção 2.1 usando o software **gnuplot** são mostrados na Figura 1.

Compacte todos esses arquivos com o compactador de sua preferência e entregue um único arquivo (com extensão **.tgz**, **.bz2**, **.zip**, **.rar**, ...).

## 2. Forma de entrega

A entrega será realizada diretamente no Sistema (**AVA/UFMS**), na disciplina de Implementação Algorítmica – T01. Um fórum de discussão deste trabalho já se encontra aberto. Após abrir uma sessão digitando seu *login* e sua senha, vá até a sessão “Atividades” e escolha “Entrega da atividade 3”. Você pode entregar a atividade quantas vezes quiser até às **23 horas e 59 minutos** do dia **6 de outubro de 2022**. A última versão entregue é aquela que será corrigida. Encerrado o prazo, não serão mais aceitos trabalhos.

## 3. Linguagem de programação

Use a linguagem de programação de sua preferência para desenvolver esta atividade.

## 4. Atrasos

Trabalhos atrasados não serão aceitos. Não deixe para entregar seu trabalho na última hora. Para prevenir imprevistos como queda de energia, problemas com o sistema, e/ou falha de conexão com a internet, sugerimos que a entrega do trabalho seja feita pelo menos um dia antes do prazo determinado.

## 5. Erros

Trabalhos com erros de compilação/interpretação receberão nota **ZERO**. Faça todos os testes necessários para garantir que seu programa está livre de erros de compilação/interpretação.

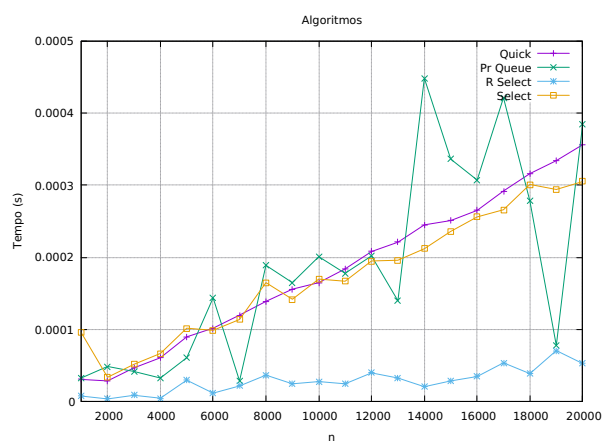
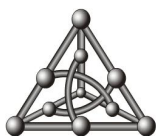
## 6. Arquivo com o programa fonte

Seu(s) arquivo(s) contendo o(s) fonte(s) do(s) programa(s) na linguagem escolhida deve(m) estar bem organizado(s). Um programa tem de ser muito bem compreendido por uma pessoa. Verifique se seu programa tem a indentação adequada, se não tem linhas muito longas, se tem variáveis com nomes significativos, entre outros. Não esqueça que um programa bem descrito e bem organizado é a chave de seu sucesso. Também não esqueça da **documentação** de seu programa.

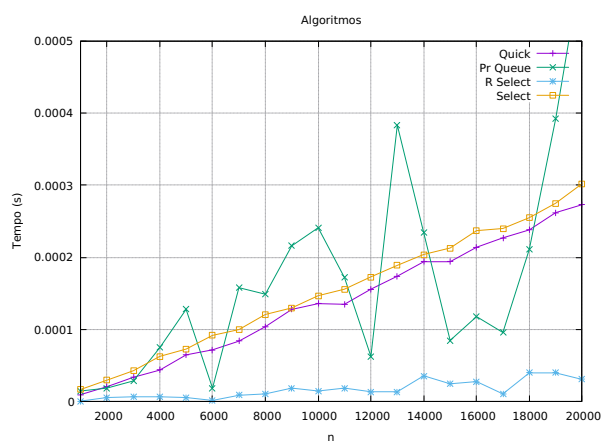
## 7. Conduta Ética

O trabalho deve ser feito **INDIVIDUALMENTE/COM SEU GRUPO**. Cada estudante tem responsabilidade sobre cópias de seu trabalho, mesmo que parciais. Não compartilhe seu programa ou trechos de seu programa. Você pode consultar seus colegas para esclarecer dúvidas e discutir idéias sobre o trabalho, ao vivo ou no fórum de discussão da disciplina, mas **NÃO** copie o programa!

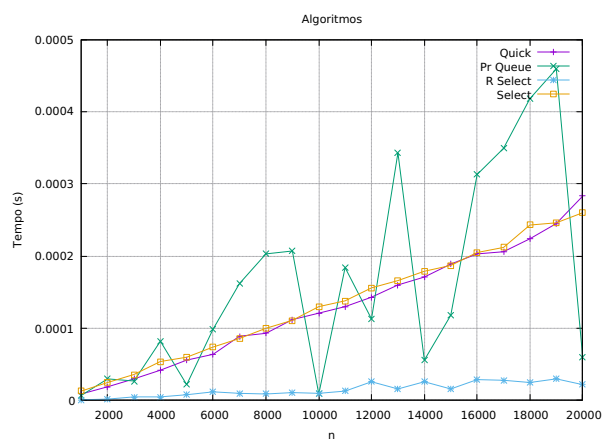
Trabalhos considerados plagiados terão nota **ZERO**.



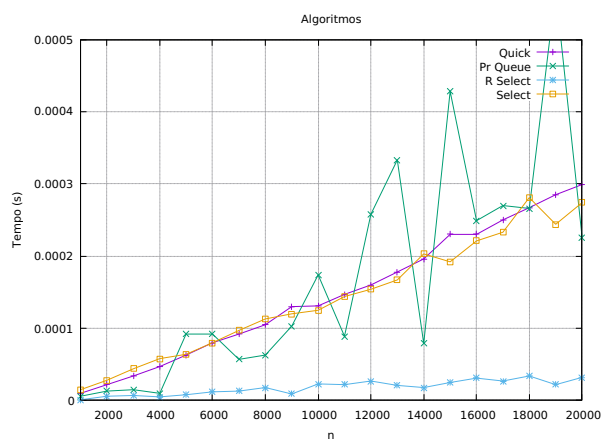
(a) Vetor aleatório.



(b) Vetor reverso.



(c) Vetor ordenado.



(d) Vetor quase ordenado.

Figura 1: Gráficos da execução dos algoritmos de seleção para o caso de teste com **inc** = 1000, **fim** = 20000, **stp** = 1000 e **rpt** = 10.