Relatório Projeto 4.1 AED 2020/2021

Nome: Miguel António Gabriel de Almeida Faria Nº Estudante: 2019216809

TP (inscrição): PL8 Login no Mooshak: 2019216809

Nº de horas de trabalho: 8 *H* Aulas Práticas de Laboratório: 3 *H* Fora de Sala de Aula: 5 *H*

(A Preencher pelo Docente) CLASSIFICAÇÃO:

Comentários:

Registar os tempos computacionais do B-SS e das 4 variantes selecionadas do I-SS para os diferentes tipos de sequências. O tamanho das sequências (N) deve ser crescente e terminar em 10,000,000. Só deve ser contabilizado o tempo de ordenamento. Exclui-se o tempo de leitura do input e de impressão dos resultados. Devem apresentar e discutir as regressões para a melhor variante em cada tipo de sequência.

Gráfico para SEQ_ALEATORIA

SEQ_ALEATORIA 20000 18000 16000 14000 2000 0 2000000 4000000 8000000 10000000 12000000 Núm. Elementos 185-2 185-3 185-4 185-4 185-2 185-3 185-4 185-3 185-4 185-3 185-4 185-3 185-1 185-2 185-3 185-3 185-4 185-3

Gráfico para SEQ_QUASE_ORDENADA_1%

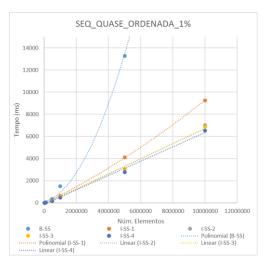


Gráfico para SEQ_ORDENADA_DECRESCENTE

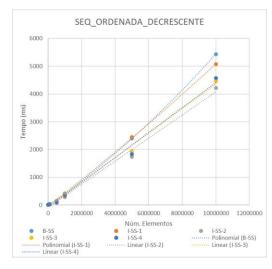
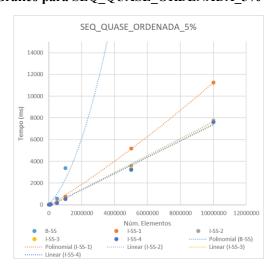


Gráfico para SEQ QUASE ORDENADA 5%



Sequência de incremento ou regra de incremento de cada variante (B-SS, I-SS-1, I-SS-2, I-SS-3, I-SS-4):

```
B-SS: 2^k; I-SS-1: 2^k-1; I-SS-2: 4^k+3*2^{k-1}+1; I-SS-3: 9*(2^k-2^{k/2})+1 para k par, 8*2^k-6*2^{(k+1)/2}+1 para k impar;
```

I-SS-4: sequência de números determinada experimentalmente por Ciura (1,4,10,23,57,132,301,701,1750, calculando os próximos números multiplicando o último número por 2.25).

Análise dos resultados:

Como esperado, o B-SS é o que possui a pior sequência de incremento, com tempos de execução bem mais elevados, à exceção da SEQ_ORDENADA_DECRESCENTE, onde os tempos de todos os SS se encontram bastante próximos. Relativamente à SEQ_ALEATORIA, o I-SS-4 é o que obteve melhores tempos, tendo o I-SS-3 valores muito próximos. Em ambas as SEQ_QUASE_ORDENADAS o I-SS-2, I-SS-3 e I-SS-4 possuem os tempos mais baixos, estando o último ligeiramente mais baixo. A proximidade entre o I-SS-2 e o I-SS-3 pode dever-se ao facto de a sua pior complexidade ser a mesma, O(N^{4/3}), e o distanciamento de I-SS-1 relativamente aos outros I-SS devido à sua pior complexidade ser O(N^{3/2}).