



INF01113 Organização De Computadores B

Segundo Trabalho

Benchmarks de Organizações de Computadores

Bruno Alexandre Hofstetter Bourscheid (00550177)
Fernando Longhi de Andrade (00580366)
Luiz Augusto Ponzoni Schmidt (00580108)
Miguel Dutra Fontes Guerra (00342573)
Pedro Lubaszewski Lima (00341810)

Turma B

Algoritmos Selecionados

Bubble Sort

- Tamanho da entrada: 1.400;
- Complexidade: $O(n^2)$;
- Algoritmo de ordenação simples;
- Muitas comparações e trocas;
- Baixo uso de memória;
- Pouco paralelismo (dependência entre as instruções).

Fast Fourrier Transform (FFT)

- Tamanho da entrada: 15.000;
- Complexidade: O(n log(n));
- Operações matemáticas complexas;
- Várias instruções de ponto flutuante;
- Acesso regular à memória;
- Alto paralelismo.

Binary Search

- Tamanho da entrada: 1.200.000;
- Complexidade: O(log(n)) (vetor ordenado);
- Poucas instruções;
- Bastante acesso à memória (depende da cache);
- Depende da latência de acesso à memória.

Parâmetros de Organização

3/11

Grupo 13 Segundo Trabalho 3 de junho de 2025

Configuração Fixa

4 / 11

Resultados mudando o tamanho de cache L1

5/11

Grupo 13 Segundo Trabalho 3 de junho de 2025

Análise dos Resultados

Para testar a solução, foram criadas as seguintes entradas:

$$\bullet \ A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix};$$

$$\bullet \ B = \begin{bmatrix} 4 & 3 \\ 2 & 1 \end{bmatrix};$$

$$\bullet \ B_{NULL} = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix};$$

$$C = \begin{bmatrix} 121 & 10 \\ 50 & 3 \end{bmatrix}.$$

Esperando as seguintes saídas:

•
$$R_1 = \begin{bmatrix} 128 & 15 \\ 70 & 16 \end{bmatrix}$$
, com A , B e C como entradas;

•
$$R_2 = \begin{bmatrix} 121 & 10 \\ 50 & 3 \end{bmatrix}$$
, com A , B_{NULL} e C como entradas.



Resultados mudando a associatividade da cache L1

Como a saída doutr = [128, 15, 70, 16], no modo da memória read first, então foi validado que $R_1 = \begin{bmatrix} 128 & 15 \\ 70 & 16 \end{bmatrix}$.

Grupo 13 Segundo Trabalho 3 de junho de 2025 7 / 11

Análise dos Resultados

Como a saída $doutr = \begin{bmatrix} 121, 10, 50, 3 \end{bmatrix}$, no modo da memória read first, então foi validado que $R_2 = \begin{bmatrix} 121 & 10 \\ 50 & 3 \end{bmatrix}$.

Grupo 13 Segundo Trabalho 3 de junho de 2025 8/11

Resultados mudando o tamanho do fetch buffer

Grupo 13 Segundo Trabalho 3 de junho de 2025 9 / 11

Análise dos Resultados

10 / 11

Grupo 13 Segundo Trabalho 3 de junho de 2025

Algoritmo em C