

Universidade Federal do Rio Grande do Norte
Instituto Metr pole Digital
IMD1116 - COMPUTA  O DE ALTO DESEMPENHO - T01 (2025.1)
Tarefa 1: Mem ria cache

Docente: SAMUEL XAVIER DE SOUZA

Discente: Iago Gabriel Nobre de Macedo (20220037927)

Link do reposit rio da atividade no Github:

https://github.com/IagoGMacedo/IMD1116-Computacao-de-Alto-Desempenho/blob/main/exercicios/multiplacao_matrizes/MultiplicacaoMatrizes.c

Implementa  o dos m todos de multiplica  o

Para a realiza  o desta atividade, desenvolvi inicialmente o programa "MultiplicacaoMatrizes", que cont m m todos para alocar, preencher com valores aleat rios e multiplicar matrizes utilizando as diferentes abordagens descritas. Logo no in cio do programa, os tamanhos das matrizes s o definidos de forma parametriz vel, permitindo ajustes pr ticos e r pidos.

Cada abordagem de multiplica  o possui um m todo espec fico, respons vel pelo processamento e pelo registro do tempo de execu  o no console.

Resultados obtidos

Para garantir uma an lise consistente, comparei o tempo de processamento de cada algoritmo multiplicando matrizes de diferentes dimens es: 64 64, 128 128, 256 256, 512 512 e 1024 1024. Os tempos de execu  o obtidos (**em segundos**) foram os seguintes:

	64�64	128�128	256�256	512�512	1024�1024
acesso por linhas	0.001735	0.01726 4	0.07526 1	0.639508	7.393510
acesso por colunas	0.001670	0.01322 0	0.06905 4	0.626917	6.885076

Considera  es

Nesse sentido, observa-se que os tempos de execu  o divergem significativamente em matrizes de tamanho 1024 1024. Nesse ponto, o m todo de acesso por colunas passa a ser notavelmente mais r pido que o acesso por linhas, com uma diferen a de aproximadamente 0.5 segundos.

A hierarquia de mem ria (L1, L2, L3) tem um papel cr tico para esse acontecimento. Nos casos em que a matriz   pequena (valores menores que 1024), seus dados cabem totalmente na cache, minimizando o custo de acesso   mem ria RAM. Por m, para matrizes maiores, os dados ultrapassam a capacidade da cache, levando a cache misses frequente.

Nesse sentido, a abordagem de acesso por colunas se torna mais vantajosa por permitir que o processador otimize melhor o pr -carregamento dos blocos de mem ria e reutilize os dados que j  est o na cache, mesmo quando os dados totais da matriz ultrapassam a capacidade dos n veis L1, L2 e L3. Ou seja, apesar de as matrizes grandes provocarem cache misses frequentes, o acesso por colunas pode reduzir a sobrecarga de recarregamento dos dados, aproveitando melhor os blocos de dados j  presentes na hierarquia de mem ria, o que reflete na melhoria do desempenho em cen rios com matrizes maiores.