

# Relatório - Análise de Desempenho de Programas em C - João Comini César de Andrade

---

## Atividade 01 - Análise de Desempenho

### Conceitos

#### Localidade de memória e cache

Os programas executam de forma mais eficiente quando acessam dados próximos na memória, aproveitando os níveis de cache do processador. Isso se chama localidade espacial e temporal. Acessos sequenciais (STRIDE=1) são mais eficientes, enquanto acessos com saltos grandes (ex.: STRIDE=16) causam mais cache misses.

#### Predição de desvio

Instruções condicionais (if) criam pontos de decisão. Processadores modernos usam predição de desvio para tentar adivinhar o resultado e manter o pipeline cheio. Se errar, há perda de desempenho. Versões sem if podem ser mais rápidas.

#### Ponto flutuante vs. inteiros

Operações em ponto flutuante exigem unidades específicas (FPU) e geralmente são mais custosas que operações inteiras. Apesar de CPUs modernas possuírem boas FPUs, em alguns casos substituir float por int pode trazer ganhos.

#### Otimizações de compilador (-O0 vs -O2)

O nível -O0 gera código direto e pouco otimizado, enquanto -O2 aplica técnicas como eliminação de redundâncias, unrolling e vectorization. Isso reduz bastante o tempo de execução, embora torne a depuração mais difícil.

### Questões sobre o código

a) Onde ocorre o uso de ponto flutuante (float) e de inteiros (int)?

- O código utiliza float quando está no modo MODE=0 ou MODE=1, pois as matrizes e operações matemáticas (multiplicação, somas) são feitas com números de ponto flutuante.
- Já em MODE=2, o programa substitui as operações em ponto flutuante por int, realizando cálculos apenas com inteiros.

b) Onde aparece o desvio condicional (if) e como ele pode afetar o desempenho?

- O desvio aparece no laço principal, dentro do cálculo (modo MODE=0). O if verifica uma condição para decidir qual operação aplicar ao elemento da matriz.
- Esse desvio pode prejudicar a predição de desvio da CPU, especialmente se os resultados da condição forem imprevisíveis. Quando a predição falha, a CPU perde ciclos e precisa reexecutar instruções, aumentando o tempo total de execução.

c) Como o parâmetro STRIDE altera o padrão de acesso à memória?

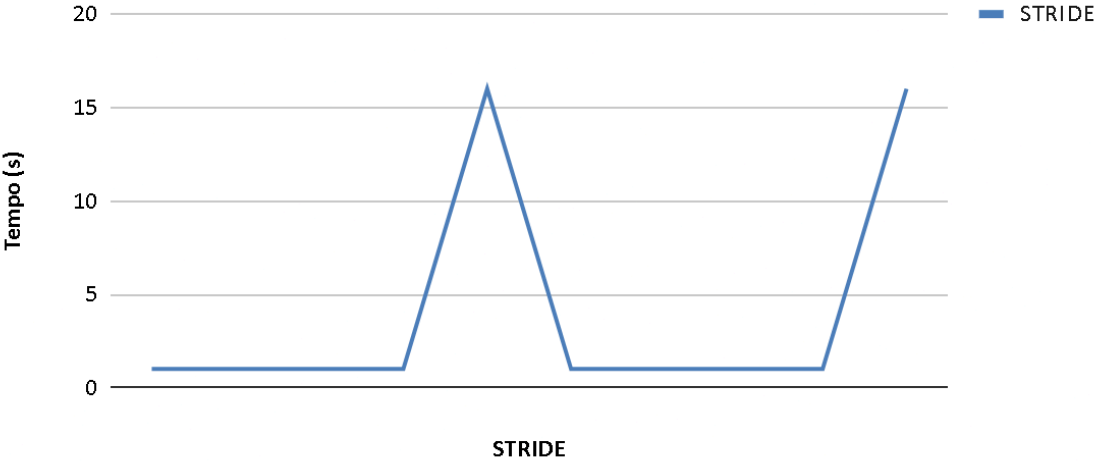
- O parâmetro STRIDE define o passo de acesso aos elementos da matriz.
- Quando STRIDE=1, o acesso é sequencial (boa localidade espacial de cache → mais rápido).
- Quando STRIDE é maior (ex.: 16 ou 32), os acessos ficam salteados, o que gera mais cache misses, reduzindo o aproveitamento da hierarquia de memória e aumentando o tempo de execução.

### Coleta de Dados

Tabela_1							
	N	REPEAT	STRIDE	MODE	Flag (-O0/-O2)	Tempo (s)	
1							
2	4096	3	1	0	-O0	0.68	
3	4096	3	1	0	-O0	0.35	
4	4096	3	1	1	-O0	0.80	
5	4096	3	1	2	-O0	0.48	
6	8192	6	16	1	-O0	0.54	
7	4096	3	1	0	-O2	0.36	
8	4096	3	1	0	-O2	0.18	
9	4096	3	1	1	-O2	0.44	
10	4096	3	1	2	-O2	0.18	
11	8192	6	16	1	-O2	0.47	

### Gráfico STRIDE vs TEMPO

Desempenho - STRIDE vs Tempo



## Atividade 02 - Escalabilidade e Programação Paralela (OpenMP)

### Conceitos

#### Processos e threads

Um processo é uma instância independente de um programa em execução, com seu próprio espaço de endereçamento. Uma thread é uma unidade menor de execução dentro de um processo, que compartilha a memória e os recursos do processo.

#### Speedup

Mede o ganho de desempenho da versão paralela em relação à sequencial. Se  $T_1$  é o tempo com 1 thread e  $T_p$  com  $p$  threads,  $\text{Speedup} = T_1/T_p$ .

#### Eficiência

É o speedup dividido pelo número de threads ( $\text{Eficiência} = \text{Speedup}/p$ ). Mede quão bem os recursos paralelos estão sendo usados.

### Questões sobre o código

a) O que faz a diretiva `#pragma omp parallel for` ?

- Essa diretiva instrui o compilador a dividir automaticamente as iterações de um laço `for` entre várias threads.
- Cada thread executa uma parte do laço em paralelo, explorando o paralelismo do hardware (multicore).

b) Qual o comando no código que modifica o número de threads?

- Normalmente, o código usa a função `omp_set_num_threads(n)` para definir quantas threads o programa vai usar.
- Em alguns casos, o número de threads também pode ser controlado por variáveis de ambiente (`OMP_NUM_THREADS`).

c) Quantos processadores/núcleos possui o computador em uso e qual seria o número ideal de threads?

- Isso depende do seu computador: em Linux/macOS pode ser visto com `lscpu` ou `nproc`, no Windows pelo Gerenciador de Tarefas → Desempenho → CPU.
- O número ideal de threads geralmente é igual ao número de núcleos físicos ou lógicos (com hyper-threading).

- Exemplo: se sua CPU tem 8 núcleos/16 threads, o ideal é usar até 16 threads.

- Se usar muito mais do que os núcleos disponíveis, o sistema pode sofrer overhead de escalonamento, piorando o desempenho.

## Coleta de Dados

	Tabela_2						
1	Threads	N	t_best	t_avg	Checksum	Speedup	Eficiência
2	1	1048576	0.7	523773	1	1	
3	2	1048576	0.3	523773	2.025	1.012	
4	4	1048576	0.17	523773	3.9	0.98	
5	8	1048576	0.09	523773	7.5	0.93	
6	1	524288	0.34	261886	1	1	
7	2	1048576	0.35	1047546	0.98	0.5	
8	4	2097152	0.36	1047546	0.95	0.24	
9	8	4194304	0.37	2095093	0.92	0.12	

Eficiência não apareceu no terminal:

```
PS C:\Users\jujuc\Desktop\ESTUDOS\AC 2\EXERCICIOS\Exercicio 02> ./exe02_ativ2 strong 1048576 3 5 64
# mode=strong N0=1048576 MAX_POW_THREADS=3 REPEAT=5 WORK=64
# Columns: threads N t_best(s) t_avg(s) checksum speedup(best) efficiency(best)
1 1048576 0.672055 0.682644 523773.300577 1.0000 1.0000
2 1048576 0.346962 0.375410 523773.300577 1.9370 0.9685
4 1048576 0.177728 0.181124 523773.300577 3.7814 0.9453
8 1048576 0.094033 0.101745 523773.300577 7.1470 0.8934
```

## Gráfico Speedup vs Threads

Escalabilidade - Speedup vs Threads

