

Universidade de São Paulo Instituto de Física de São Carlos

Prática 2: Cache

Stefan Taiguara Couperus Leal 10414866

03 de Setembro de 2019

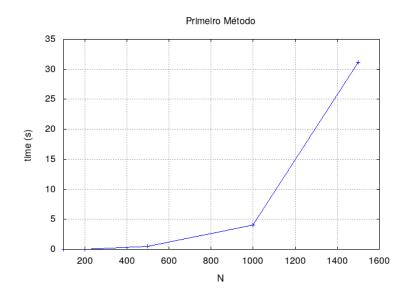
Contents

1										1							
	1.1	Anális	se da Cache														2
		1.1.1	N = 100.								 						2
		1.1.2	N = 1000										•	 			2
2	Seg	undo I	Método														3
	2.1	Anális	se da Cache								 						5
		2.1.1	Para N =	100 .							 						5
		2.1.2	$\mathrm{Para}\ \mathrm{N} =$	1000													5
3	Ter	ceito N	⁄Iétodo														6
	3.1	Anális	se da Cache														7
			Para N =														
		3.1.2	$\mathrm{Para}\ \mathrm{N} =$	1000													8
4	Cor	nparaç	ão dos mé	todos	s a	nte	eri	or	$\mathbf{e}\mathbf{s}$								8

1 Primeiro Método

N	tempo (s)
100	0.0013819
200	0.0128335
500	0.518457
1000	4.03742
1500	31.1972

Table 1:



 $\label{eq:Figure 1:}$ Tempo de execução para dados valores de N

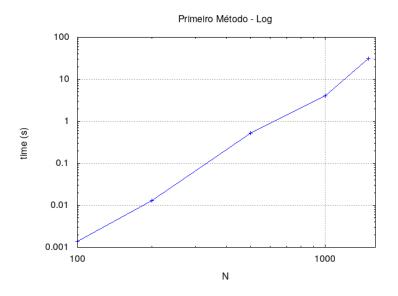


Figure 2: Tempo de execução para dados valores de N

1.1 Análise da Cache

1.1.1 N = 100

I refs: 11,620,342 I1 misses: 2,051 LLi misses: 2,006 I1 miss rate: 0.02% LLi miss rate: 0.02%

D refs: 4,336,811 (3,978,854 rd + 357,957 wr) D1 misses: 147,518 (141,246 rd + 6,272 wr) LLd misses: 13,391 (8,014 rd + 5,377 wr) D1 miss rate: 3.4% (3.5% + 1.8%) LLd miss rate: 0.3% (0.2% + 1.5%)

LL refs: 149,569 (143,297 rd + 6,272 wr LL misses: 15,397 (10,020 rd + 5,377 wr) LL miss rate: 0.1% (0.1% + 1.5%)

1.1.2 N = 1000

I refs: 7,240,270,789

I1 misses: 2,059LLi misses: 2,033I1 miss rate: 0.00%LLi miss rate: 0.00%

D refs: 3,062,721,948 (3,043,551,288 rd + 19,170,660 wr) D1 misses: 1,253,268,733 (1,252,015,869 rd + 1,252,864 wr) LLd misses: 125,514,392 (125,137,346 rd + 377,046 wr)

D1 miss rate: 40.9% (41.1% + 6.5%) LLd miss rate: 4.1% (4.1% + 2.0%)

LL refs: 1,253,270,792 (1,252,017,928 rd + 1,252,864 wr) LL misses: 125,516,425 (125,139,379 rd + 377,046 wr)

LL miss rate: 1.2% (1.2% + 2.0%)

2 Segundo Método

N	tempo (s)
100	0.0017117
200	0.0139805
500	0.51274
1000	4.37631
1500	30.4692

Table 2:

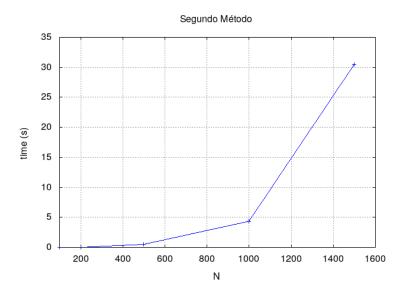
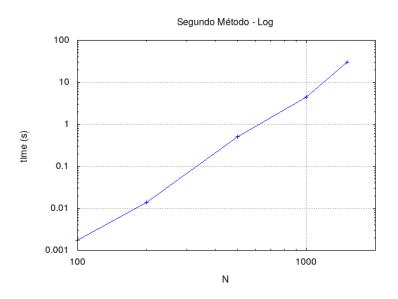


Figure 3: Tempo de execução para dados valores de N



 $\label{eq:Figure 4:}$ Tempo de execução para dados valores de N

2.1 Análise da Cache

2.1.1 Para N = 100

I refs: 11,641,536 I1 misses: 2,053 LLi misses: 2,008 I1 miss rate: 0.02% LLi miss rate: 0.02%

D refs: 4,356,615 (3,998,657 rd + 357,958 wr) D1 misses: 158,574 (143,553 rd + 15,021 wr) LLd misses: 13,391 (8,014 rd + 5,377 wr) D1 miss rate: 3.6% (3.6% + 4.2%)

D1 miss rate: 3.6% (3.6% + 4.2%) LLd miss rate: 0.3% (0.2% + 1.5%)

LL refs: 160,627 (145,606 rd + 15,021 wr) LL misses: 15,399 (10,022 rd + 5,377 wr) LL miss rate: 0.1% (0.1% + 1.5%)

2.1.2 Para N = 1000

I refs: 11,641,536 I1 misses: 2,053 LLi misses: 2,008 I1 miss rate: 0.02% LLi miss rate: 0.02%

D refs: 4,356,615 (3,998,657 rd + 357,958 wr) D1 misses: 158,574 (143,553 rd + 15,021 wr) LLd misses: 13,391 (8,014 rd + 5,377 wr) D1 miss rate: 3.6% (3.6% + 4.2%)

D1 miss rate: 3.6% (3.6% + 4.2%) LLd miss rate: 0.3% (0.2% + 1.5%)

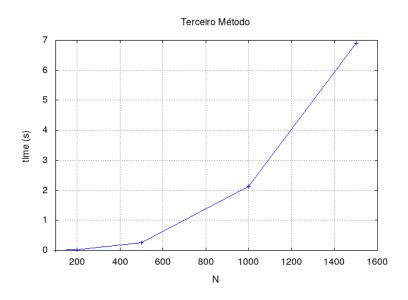
LL refs: 160,627 (145,606 rd + 15,021 wr LL misses: 15,399 (10,022 rd + 5,377 wr)

LL miss rate: 0.1% (0.1% + 1.5%)

3 Terceito Método

N	tempo (s)
100	0.0014775
200	0.0132012
500	0.256493
1000	2.12084
1500	6.89262

Table 3:



 $\label{eq:Figure 5:}$ Tempo de execução para dados valores de N

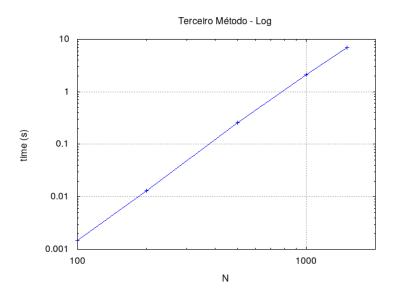


Figure 6: Tempo de execução para dados valores de N

3.1 Análise da Cache

3.1.1 Para N = 100

I refs: 11,661,234 I1 misses: 2,052 LLi misses: 2,006 I1 miss rate: 0.02% LLi miss rate: 0.02%

D refs: 5,346,915 (3,988,956 rd + 1,357,959 wr) D1 misses: 149,987 (143,715 rd + 6,272 wr) LLd misses: 13,392 (8,015 rd + 5,377 wr)

D1 miss rate: 2.8% (3.6% + 0.5%) LLd miss rate: 0.3% (0.2% + 0.4%)

Total:

LL refs: 152,039 (145,767 rd + 6,272 wr) LL misses: 15,398 (10,021 rd + 5,377 wr)

LL miss rate: 0.1% (0.1% + 0.4%)

3.1.2 Para N = 1000

I refs: 7,244,279,903 I1 misses: 2,055 LLi misses: 2,029 I1 miss rate: 0.00% LLi miss rate: 0.00%

D refs: 4,063,723,087 (3,044,552,444 rd + 1,019,170,643 wr) D1 misses: 125,771,870 (125,394,008 rd + 377,862 wr) LLd misses: 125,764,936 (125,387,890 rd + 377,046 wr)

D1 miss rate: 3.1% (4.1% + 0.0%) LLd miss rate: 3.1% (4.1% + 0.0%)

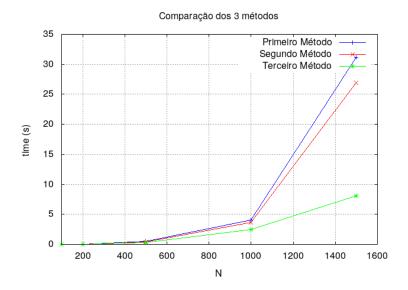
LL refs: 125,773,925 (125,396,063 rd + 377,862 wr) LL misses: 125,766,965 (125,389,919 rd + 377,046 wr)

LL miss rate: 1.1% (1.2% + 0.0%)

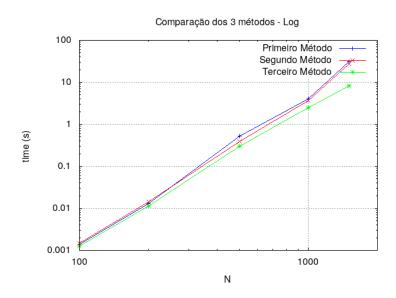
4 Comparação dos métodos anteriores

N	Primeiro Método t(s)	Segundo Método t(s)	Terceiro Método t(s)
100	0.0013819	0.0014704	0.001236
200	0.0128335	0.0141117	0.0115682
500	0.518457	0.391628	0.296568
1000	4.03742	3.61946	2.49403
1500	31.1972	26.9204	8.12806

Table 4: Comparação de três diferentes métodos de multiplicação de matrizes



 $\label{eq:Figure 7:} Figure \ 7:$ Comparação de tempos de execuções para dados valores de N



 $\label{eq:Figure 8:} Figure~8:$ Comparação de tempos de execuções para dados valores de N

É possível notar que para valores de $N \leq 200$, não há uma diferença tão significativa nos tempos de execução para os diferentes métodos, mas

para valores maiores é notado diferenças em relação a performance entre os métodos

Analisando o funcionamento da cache com o valgrind nota-se que para N=100 os valores de miss rates para os diferentes métodos não diferem muito.

	Primeiro Método		Segundo Método		Terceiro Método	
	rd	wr	rd	wr	rd	wr
D1 refs	3.5%	1.8%	3.6%	4.2%	3.6%	0.5%
Lld	0.2%	1.5%	0.2%	1.5%	0.2%	0.4%

Table 5: Mas quando é analisado para ${\cal N}=1000$ nota-se valores mais destoantes.

		Primeiro Método		Segundo Método		Terceiro Método	
		rd	wr	rd	wr	rd	wr
Ī	O1 refs	41.1%	6.5%	3.6%	4.2%	4.1%	0.0%
Ι	Lld	4.1%	0.2%	0.2%	1.5%	4.1%	0.0%

Table 6:

Nota-se que para o primeiro método a porcentagem de cache miss atinge 41.1% na parte de leitura dos dados e 3.6% na parte de escrita (levando 4.03742 s) isso indica que a CPU passou uma parte considerável do tempo esperando a liberação da memória.

Pode ser observado que para o segundo método a quantidade de cache miss cai para 3.6% para escrita e 4.2% para a leitura, o que faz seu tempo ser significativamente menor (levou 3.61946 s). O segundo método apresenta essa melhora em performance já que percorre por (j,i,k), com isso há um aproveitamento maior da cache dado que a equação usada é : "soma += A[i][k] * B[k][j]".

Já no terceiro método é notado que ouve uma queda significativa no cache miss para a escrita 0.0% e um valor de leitura 4.1% (o que levou o programa a rodar em 2.46403 s). Já para com o terceiro método foi utilizado da ordem (i,k,j) e foi usado C[i][j] += A[i][k] * B[k][j], com isso ouve um aproveitamento melhor da cache tornando o programa mais eficiente que os demais métodos.