

UFRJ

Universidade Federal do Rio de Janeiro Engenharia de Computação e Informação

Trabalho prático 2 Sistemas distribuídos COS 470 Prof. Daniel Ratton Figueiredo

Lucas Máximo Dantas Amanda Aparecida Cordeiro Lucio

1. Decisões de Implementação

1.1. Linguagem de programação

A linguagem de programação escolhida foi **c e go**, sendo as mesmas linguagens de baixo nível, desta forma, facilitando e permitindo a interação com o hardware. A escolha da linguagem baseou-se, principalmente, na nossa proximidade com a linguagem, visto que era necessário otimizar o tempo devido às nossas outras demandas da faculdade.

1.2. Sistema Operacional

Para o desenvolvimento, decidimos utilizar a *SysCall* do Linux, sendo a distribuição utilizada o Ubuntu.

1.3. Implementação

A implementação pode ser acompanhada através do seguinte repositório:

https://github.com/AmandaACLucio/Sistemas-Distribuidos

2. Implementações

2.1. Spinlock

A implementação do lock, foi realizada utilizando a biblioteca atômica "sync/atomic", na linha 91, a função atomic.CompareAndSwap, realizar papel similar ao test_and_set do C, primeiro ele compara os valores, e se for true, alterar o valor de forma atômica, evitando assim o Race Condicional

```
type Mylock struct {
    held uint32

func (l Mylock) acquire() {
    for !atomic.CompareAndSwapUint32(&l.held, 0, 1) {
    }

func (l Mylock) release() {
    l.held = 0
}
```

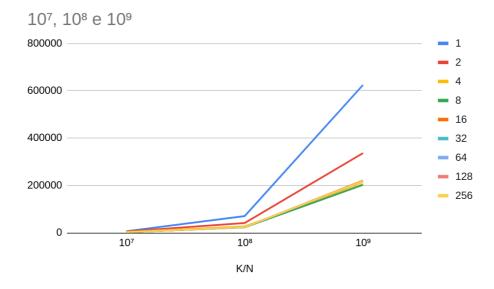
No trecho de código a seguir, podemos observar o momento que o lock é utilizado, para realizar a soma dos valores das threads na variável Valor Final

2.2. Resultados

A tabela de resultado pode ser acompanhada a seguir:

K/N	107	10 ⁸	10°	
1	6584,5	70596,5	624294,5	
2	5671	41433,5	336416,5	
4	3873,5	27330,5	206248	
8	2826,5	23069,5	202277,5	
16	2498	23733,5	220988	
32	2446	24285,5	217108	
64	2424,5	23651	217750,5	
128	2477	24483,5	217755	
256	2532	24352,5	218287,5	

Podemos observar que a partir de 4 threads rodando em paralelo, a diferença de tempo de execução do programa pouco se alterou.



2.3. Alteração de hardware

Para se poder obter um melhor entendimento dos resultados e comportamento das threads, foi realizada a execução de comandos no terminal do sistema Unix, com o objetivo de desativar os núcleos do processador e rodar novamente os resultados.

O processador utilizado para a execução do código foi o modelo Ryzen 5 3600 que conta com 6 núcleos, mais informações da especificações do processador podem ser obtidas a seguir, ou no site da fabricante.

AMD Ryzen™ 5 3600				
General Specifications	Plataforma: Boxed Processor	Família de produto: AMD Ryzen™ Processors	Linha de produto: AMD Ryzen™ 5 Desktop Processors	
	N° de núcleos de CPU: 6	N° de threads: 12	Clock de Max Boost: Até 4.2GHz	
	Clock básico: 3.6GHz	Cachê L1 total: 384KB	Cachê L2 total: 3MB	
	Cachê L3 total: 32MB	TDP / TDP Padrão: 65W	Processor Technology for CPU Cores: TSMC 7nm FinFET	
	Desbloqueado 1: Sim	CPU Socket: AM4	Solução térmica (PIB): Wraith Stealth	
	Solução térmica (MPK): Wraith Stealth	Temps máx: 95°C	Data de lançamento: 7/7/2019	

O seguinte comando tem a função de desativar núcleos do processador, na imagem, está sendo desativado o núcleo 11 do processador. Para reativar o núcleo, é preciso executar o mesmo comando, porém com o parâmetro 0 alterado para 1

root@elementaryosdesktop712ef8a3:/sys/devices/system/cpu# echo 0 > /sys/devices/system/cpu/cpu11/online

E para ser possível identificar os núcleos ativos, o seguinte comando realiza essa finalidade.

root@elementaryosdesktop712ef8a3:/sys/devices/system/cpu# cat /sys/devices/
system/cpu/online

Se quisermos observar os núcleos desativados, poderíamos alterar o caminho de "online" para "offline".

2.4. Resultado 2

Com essa possibilidade de controlar os núcleos do processador, foi realizado o mesmo procedimento novamente, porém utilizando 1,2,4,8 e 12 núcleos, para cada uma das situações. O resultado para o vetor de tamanho 10⁷ pode ser observado.

		107				
1 Núcleo		4 Núc	4 Núcleos		12 Núcleos	
Média		N	Média		Média	
Threads 1	827.037,5	Threads 1	685.046,0	Threads 1	651.953,0	
Threads 2	833.468,0	Threads 2	408.447,5	Threads 2	354.903,0	
Threads 4	850.244,0	Threads 4	345.605,5	Threads 4	239.612,5	
Threads 8	846.387,5	Threads 8	362.114,5	Threads 8	236.336,0	
Threads 16	830.489,5	Threads 16	313.199,5	Threads 16	243.270,5	
Threads 32	831.765,0	Threads 32	306.495,5	Threads 32	240.391,0	
Threads 64	843.791,5	Threads 64	312.753,5	Threads 64	237.926,0	
Threads 128	834.435,5	Threads 128	300.413,5	Threads 128	239.514,5	
Threads 256	833.498,5	Threads 250	303.638,5	Threads 250	238.831,0	
2 Núcleos		8 Núc	8 Núcleos			
	Média		Иédia			
Threads 1	751.474,0	Threads 1	649.600,5			
Threads 2	544.989,5	Threads 2	360.173,0			
Threads 4	520.935,5	Threads 4	255.488,5			
Threads 8	545.370,0	Threads 8	252.944,0			
Threads 16	509.536,5	Threads 16	242.512,5			
Threads 32	521.275,0	Threads 32	243.483,0			
Threads 64	496.356,0	Threads 64	243.763,0			
Threads 128	502.808,0	Threads 128	243.748,0			
Threads 256	500.908,5	Threads 250	244.677,5			

E para 108, a seguir:

			O ⁸			
1 Núcleo		4 Nú	cleos	12 N	12 Núcleos	
Média			Média		Média	
Threads 1	1.067.153,0	Threads 1	635.129,0	Threads 1	639.983,0	
Threads 2	1.049.879,5	Threads 2	373.078,0	Threads 2	371.107,0	
Threads 4	1.101.940,5	Threads 4	285.160,0	Threads 4	235.972,5	
Threads 8	1.067.875,5	Threads 8	267.385,0	Threads 8	218.434,0	
Threads 16	1.056.284,0	Threads 16	258.740,5	Threads 16	228.040,0	
Threads 32	1.110.134,0	Threads 32	254.121,5	Threads 32	226.302,5	
Threads 64	1.137.195,0	Threads 64	247.039,5	Threads 64	224.491,0	
Threads 128	1.045.286,0	Threads 128	242.207,0	Threads 128	€ 225.292,5	
Threads 250	1.040.250,5	Threads 256	245.469,5	Threads 256	€ 224.081,5	
2 Núc	cleos	8 Nú	cleos			
	Média		Média			
Threads 1	664.211,0	Threads 1	635.013,0			
Threads 2	433.852,0	Threads 2	338.521,5			
Threads 4	408.589,0	Threads 4	220.656,5			
Threads 8	409.363,0	Threads 8	219.497,0			
Threads 16	405.271,5	Threads 16	220.608,5			
Threads 32	399.696,0	Threads 32	214.311,0			
Threads 64	400.164,5	Threads 64	212.208,5			
Threads 128	393.140,0	Threads 128	209.535,5			
Threads 250	393.382,0	Threads 250	208.604,5			

Podemos realizar algumas observações desses resultados:

- Quanto maior o tempo de execução, mais o programa se beneficia com a utilização de mais threads.
- Com a presença de um único núcleo, a utilização de várias threads perde o sentido, pois nada ocorre em paralelo, causando assim um empate técnico nesses resultados.
- Com a dobra no número de núcleos, o tempo não consegue acompanhar linearmente a proporção.
- Irá sempre existir uma possível melhor otimização do código, se considerarmos o hardware utilizado na aplicação, correlacionando o tempo de execução do programa, a quantidade de núcleos do processador e a quantidade de threads da aplicação.

2.5. Semáforo

2.5.1. Produtor

O produto irá atuar procurando um espaço vazio na lista de memória. Encontrando, o valor 0 será substituído por um outro número aleatório.

A função executará em loop enquanto o número de "produced", quantidade produzida, for menor que o "objectiveProduction", quantidade total que será produzida. Essa região de código que realiza alteração na matriz e em variáveis globais é protegida por semáforo.

2.5.2. Consumidor

Enquanto o produtor procura um espaço vazio, o consumidor procura um espaço preenchido. Ao encontrá-lo o valor será lido e transferido para a função é primo, que analisará se o mesmo é um número primo ou não. O printf printa o resultado da função, sendo o mesmo desativado para cálculo de desempenho.

A função executará em loop enquanto o número de "consumed", quantidade consumida, for menor que o "objectiveProduction", quantidade total que será produzida. Essa região de código que realiza alteração na matriz e em variáveis globais é protegida por semáforo.

2.5.3. Execução

Para facilitar a execução a mesma foi realizada por um programa em python. Todos os resultados são salvos em um csv, sendo a inscrição no arquivo feita no main do programa Semáforo.

2.5.4. Resultados

A partir dos dados inseridos no CSV foi calculada uma média de tempo para o agrupamento por Np, Nc e N. Esses valores foram representados no gráfico abaixo:

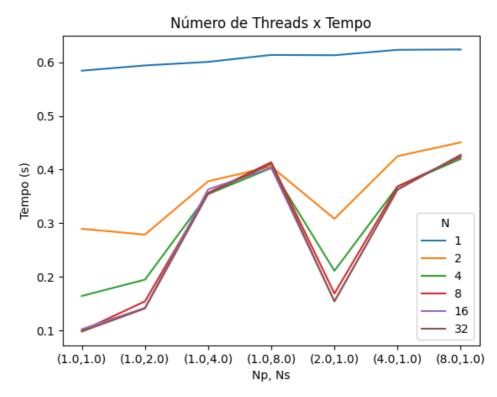


Figura 2: Gráfico de tempo x Número de Threads Produtor, Consumidor

Analisando o resultado foi percebido que os melhores resultados são para (1, 2) e (2, 1), o que não é esperado, visto que o desempenho deveria aumentar com o aumento da quantidade de consumidores. Isso pode está ocorrendo pois a função de busca por uma posição vazia/ocupada está demandando muito tempo, sendo esse maior que o da troca de contexto, beneficiando um menor número de threads no código. A sugestão de melhoria para que isso não ocorra é a utilização de pilha, diminuindo o tempo de busca de O(n) para O(1).