

LABORATÓRIO DE PROGRAMAÇÃO AVANÇADA

DÉCIMO QUARTO TRABALHO PRÁTICO

-- PTHREADS --

Neste trabalho vamos exercitar novamente **múltiplas threads**. Vamos utilizar o Posix Threads (**Pthreads**) **necessariamente na linguagem de programação C**. Este trabalho será composto por quatro exercícios. Cada exercício requer a execução da mesma implementação sob diferentes configurações de quantidade de threads e de tamanho dos dados. Estes resultados deverão ser colocados em uma tabela. Com o intuito de minimizar efeitos locais, é exigido que os dados dos relatórios contendam os valores médios de **pelo menos três** execuções em cada configuração.

Este trabalho visa medir o tempo de execução para diversas configurações. Para o cálculo do tempo de execução pode ser usado tanto o **gettimeofday** ou **clock_gettime**.

A data de entrega máxima será no dia 01 de setembro, até meia-noite. É obrigatório entregar os relatórios e os códigos em um arquivo zipado, que deve ser colocado tanto no **Dropbox** quanto enviado por email. A quantidade de threads e o tamanho do vetor devem ser passados como argumento de linha de comando (**argc** e **argv**). Por isso, é importante que seja enviado também um **script** que automatize as várias execuções.

O relatório deve também conter a **arquitetura da máquina** em que você executou os experimentos. No Linux esta informação está no **/proc/cpuinfo**.

EXERCÍCIO 1:

Implemente um programa para **somar** um conjunto de **N** números armazenados em um vetor gerado **aleatoriamente**, utilizando múltiplas threads. As threads vão somar os valores em **uma única variável global protegida por um semáforo MUTEX**.

Antes de criar as threads, você vai “dividir” **o vetor em k partes** e passar os índices de início e fim de cada parte para a respectiva thread. Por exemplo, suponha que **N = 2000** e **k = 4**, nesse caso, cada thread vai ficar responsável por somar 500 valores. A **thread[0]** vai receber os valores 0 (início) e 499 (fim); **thread[1]** vai receber os valores 500 (início) e 999 (fim); **thread[2]** vai receber os valores 1000 (início) e 1499 (fim); e **thread[3]** vai receber os valores 1500 (início) e 1999 (fim).

Escreva uma **relatório** que avalie o tempo de execução para os seguintes valores de **N**: 1024, 2048, 4096, 8192, 16384, 32768, 65536; e para os seguintes valores de **k**: 1, 2, 4, 8, 16, 32 e 64. Quer dizer, avalie **N=1024** e **k=1**, depois avalie **N=1024** e **k=2**, depois avalie **N=1024** e **k=4**; e assim por diante. O relatório deve ter mais ou menos o seguinte formato:

	1024	2048	4096	8192	16384	32768	65536
1							
2							
4							
8							
16							

32							
64							

A estratégia que usa $k=1$ é simplesmente criar uma única thread. A razão é ser mais “justo” na comparação dos tempos com as outras quantidades de threads.

Plote sete **gráficos em linhas**, um para cada tamanho do dado (1024, 2048..., 65536), onde a abscissa é a quantidade de threads (1, 2, 4, ..., 64) e a ordenada é o tempo de execução. **Avalie se é possível colocar os sete gráficos em um único gráfico** (às vezes deve-se usar a escala **logarítmica**). Se conseguir, não esqueça de incluir a legenda.

EXERCÍCIO 2:

Da mesma forma que o exercício anterior, implemente um programa para **somar** um conjunto de N números armazenados em um vetor gerado **aleatoriamente**, utilizando múltiplas threads. Dessa vez, parecido com o que foi feito no TP13, as threads vão somar os valores e **armazenar diretamente em um outro vetor** `soma_parcial` de **dimensão k** , que será usado para armazenar os k valores parciais da soma.

A função `main` deve somar os valores do vetor `soma_parcial`. No cálculo do tempo de execução, inclua o tempo de cálculo do valor da soma final sobre o vetor `soma_parcial`.

As configurações da quantidade de dados e número de threads são das mesmas do exercício 1, isto é, o relatório deve estar no mesmo formato de tabela.

Plote sete **gráficos em linhas**, um para cada tamanho do dado (1024, 2048..., 65536), onde a abscissa é a quantidade de threads (1, 2, 4, ..., 64) e a ordenada é o tempo de execução. **Avalie se é possível colocar os sete gráficos em um único gráfico** (às vezes deve-se usar a escala **logarítmica**). Se conseguir, não esqueça de incluir a legenda.

EXERCÍCIO 3:

Altere a implementação do exercício 2 no sentido de que, agora, os valores são somados em **uma variável local** e só após o loop é que esta variável local deverá ser movida para o vetor `soma_parcial` (dimensão k).

Da mesma forma que o exercício 2, a função `main` deve somar os valores do vetor `soma_parcial`. No cálculo do tempo de execução, inclua o tempo de cálculo do valor da soma final sobre o vetor `soma_parcial`.

As configurações da quantidade de dados e número de threads são das mesmas do exercício 1, isto é, o relatório deve estar no mesmo formato de tabela.

Plote sete **gráficos em linhas**, um para cada tamanho do dado (1024, 2048..., 65536), onde a abscissa é a quantidade de threads (1, 2, 4, ..., 64) e a ordenada é o tempo de execução. **Avalie se é possível colocar os sete gráficos em um único gráfico** (às vezes deve-se usar a escala **logarítmica**). Se conseguir, não esqueça de incluir a legenda.

Adicione no relatório uma comparação/comentários sobre os resultados dos três exercícios.

EXERCÍCIO 4:

Implemente um programa para **ordenar** um conjunto de **N** números armazenados em um vetor gerado **aleatoriamente**, usando a estratégia **Quicksort Sequencial**. Escreva um **relatório** que avalie o tempo de execução para os seguintes valores de N: 512, 1024, 2048, 4096, 8192, 16384.

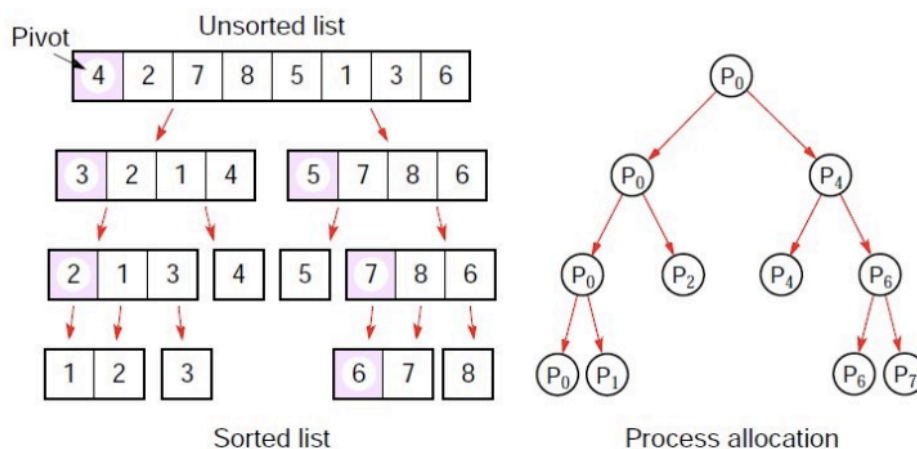
EXERCÍCIO 5:

Implemente um programa para **ordenar** um conjunto de **N** números armazenados em um vetor gerado **aleatoriamente**, usando a estratégia **Quicksort Paralelo**. Apesar de haver estratégias mais eficientes, esta implementação será simples (*naive*).

Uma maneira de paralelizar o quicksort é executá-lo inicialmente em uma única thread. Quando o algoritmo vai fazer as chamadas recursivas, deve-se atribuir SOMENTE um dos subproblemas para outra thread. O algoritmo termina quando o vetor não pode ser mais particionado. Esta formulação paralela do quicksort **usa n threads para ordenar n elementos**. Veja na figura abaixo.

Quicksort em paralelo

Usando uma atribuição de trabalho a processos em árvore.



Um problema dessa implementação é que o particionamento continua sendo feito de forma sequencial. O tratamento desta situação está fora do escopo deste exercício.

Escreva uma **relatório** que avalie o tempo de execução para os seguintes valores de N: 512, 1024, 2048, 4096, 8192, 16384, usando a implementação do quicksort paralelo.

Plote um **gráfico** (pode ser **em linhas**) que compare os tempos de execução do quicksort sequencial com o quicksort paralelo. Neste caso, a abscissa é a tamanho do dado (512, 1024, 2048, 4096, 8192, 16384) e a ordenada é o tempo de execução. Portanto, o gráfico deve conter duas séries: quicksort sequencial; e quicksort paralelo. Às vezes pode ser necessário usar a escala **logarítmica**. Adicione no relatório uma **comparação/comentários** com os resultados do exercício 4.