

#### Tarefa 11: Impacto das cláusulas Schedule e Collapse

Discente: Quelita Míriam Docente: Samuel Xavier de Souza

### I. INTRODUÇÃO

Neste relatório, avalia-se o impacto das cláusulas *schedule* e *collapse* sobre o desempenho de uma simulação numérica complexa, como as baseadas nas equações de Navier-Stokes. A análise visa compreender como essas diretivas influenciam o tempo de execução da aplicação.

Neste trabalho, foi desenvolvida uma simulação numérica do movimento de um fluido tridimensional ao longo do tempo utilizando a equação de Navier-Stokes simplificada, considerando apenas os efeitos da viscosidade. Para facilitar a implementação, foram desconsideradas as componentes de pressão e quaisquer forças externas. A discretização do domínio foi feita usando o método de diferenças finitas, com espaçamento uniforme no espaço e passos de tempo pequenos para garantir a estabilidade da simulação. A simulação foi feita em um cubo tridimensional de tamanho fixo, com o fluido inicialmente em repouso, exceto por uma pequena perturbação localizada no centro do domínio. Essa perturbação serviu para testar se o campo de velocidades se comportaria de forma esperada, ou seja, se a energia inicial se dissiparia suavemente com o tempo devido à viscosidade.

#### II. METODOLOGIA

Foi utilizado um código<sup>1</sup> em C com OpenMP que simula a propagação de uma perturbação em um fluido tridimensional, aplicando a equação de difusão por diferenças finitas. A malha utilizada é de dimensões 50×50×50 e a simulação ocorre por 100 passos de tempo.

A metodologia envolveu primeiramente a implementação da simulação de forma sequencial, com a atualização iterativa do campo de velocidades utilizando a equação de difusão. Em seguida, o código foi paralelizado com OpenMP, permitindo testar diferentes estratégias de distribuição de trabalho entre os núcleos do processador. Foram utilizadas três formas de escalonamento (*schedule*) para dividir os laços de iteração entre as threads: *static*, *dynamic* e *guided*. Além disso, foi explorada a diretiva *collapse*, que paraleliza mais de um laço aninhado de forma combinada, aumentando o grau de paralelismo. Diversos tamanhos de blocos de iteração (*chunks*) também foram testados.

Ao usar o OpenMP para paralelizar loops, a cláusula *schedule* define como as iterações do laço serão divididas entre as threads. Cada uma dessas estratégias tem um comportamento diferente:

- **Static**: divide as iterações do loop em partes iguais entre as threads, de forma fixa e antecipada, antes do loop começar.
- **<u>Dinamic</u>**: as iterações são divididas em blocos menores (chunks), e as threads pegam um novo bloco assim que terminam o anterior.

-

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Código: https://github.com/guelita2/programacao-paralela/tree/main/topico02/tarefa11



• <u>Guided</u>: os primeiros blocos são maiores e vão diminuindo de tamanho conforme a execução avança.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/time.h>
#include <math.h>
#include <omp.h>
#include <string.h>
#define N 32 //Tamanho da grade (NxNxN)
#define STEPS 100 // Número de passos de tempo
#define DX 1.0 // Espaçamento entre pontos (discretização espacial)
#define DT 0.01 // Passo de tempo
#define VISC 0.1
double u[N][N][N], u new[N][N][N];
// Medição de tempo
double get time() {
  struct timeval tv;
  gettimeofday(&tv, NULL);
  return tv.tv sec + tv.tv usec * 1e-6;
// Inicializa campo
void initialize(int perturb) {
  for (int i = 0; i < N; i++)
     for (int j = 0; j < N; j++)
       for (int k = 0; k < N; k++)
          u[i][j][k] = (perturb && i == N/2 && j == N/2 && k == N/2) ? 1.0 : 0.0;
// Executa um passo da simulação com diferentes opções
void step(const char* schedule, int collapse, int chunk size) {
  if (strcmp(schedule, "static") == 0) {
     if (collapse)
       #pragma omp parallel for collapse(3) schedule(static,chunk size)
       for (int i = 1; i < N-1; i++)
          for (int j = 1; j < N-1; j++)
            for (int k = 1; k < N-1; k++)
               u \text{ new}[i][j][k] = u[i][j][k] + VISC * DT / (DX * DX) *
                 (u[i+1][j][k] + u[i-1][j][k] + u[i][j+1][k] + u[i][j-1][k] + u[i][j][k+1] + u[i][j][k-1] -
6 * u[i][j][k]);
     else
       #pragma omp parallel for schedule(static,chunk size)
       for (int i = 1; i < N-1; i++)
```



```
for (int j = 1; j < N-1; j++)
             for (int k = 1; k < N-1; k++)
                u \text{ new}[i][j][k] = u[i][j][k] + VISC * DT / (DX * DX) *
                  (u[i+1][j][k] + u[i-1][j][k] + u[i][j+1][k] + u[i][j-1][k] + u[i][j][k+1] + u[i][j][k-1] -
6 * u[i][j][k]);
  } else if (strcmp(schedule, "dynamic") == 0) {
     if (collapse)
        #pragma omp parallel for collapse(3) schedule(dynamic,chunk_size)
        for (int i = 1; i < N-1; i++)
          for (int j = 1; j < N-1; j++)
             for (int k = 1; k < N-1; k++)
                u \text{ new}[i][j][k] = u[i][j][k] + VISC * DT / (DX * DX) *
                  (u[i+1][j][k] + u[i-1][j][k] + u[i][j+1][k] + u[i][j-1][k] + u[i][j][k+1] + u[i][j][k-1] -
6 * u[i][j][k]);
     else
       #pragma omp parallel for schedule(dynamic,chunk size)
        for (int i = 1; i < N-1; i++)
          for (int j = 1; j < N-1; j++)
             for (int k = 1; k < N-1; k++)
                u \text{ new}[i][j][k] = u[i][j][k] + VISC * DT / (DX * DX) *
                  (u[i+1][j][k] + u[i-1][j][k] + u[i][j+1][k] + u[i][j-1][k] + u[i][j][k+1] + u[i][j][k-1] -
6 * u[i][j][k]);
  } else if (strcmp(schedule, "guided") == 0) {
     if (collapse)
        #pragma omp parallel for collapse(3) schedule(guided,chunk_size)
        for (int i = 1; i < N-1; i++)
          for (int j = 1; j < N-1; j++)
             for (int k = 1; k < N-1; k++)
               u \text{ new}[i][j][k] = u[i][j][k] + VISC * DT / (DX * DX) *
                  (u[i+1][j][k] + u[i-1][j][k] + u[i][j+1][k] + u[i][j-1][k] + u[i][j][k+1] + u[i][j][k-1] -
6 * u[i][j][k]);
       #pragma omp parallel for schedule(guided,chunk_size)
       for (int i = 1; i < N-1; i++)
          for (int j = 1; j < N-1; j++)
             for (int k = 1; k < N-1; k++)
               u_new[i][j][k] = u[i][j][k] + VISC * DT / (DX * DX) *
                  (u[i+1][j][k] + u[i-1][j][k] + u[i][j+1][k] + u[i][j-1][k] + u[i][j][k+1] + u[i][j][k-1] -
6 * u[i][j][k]);
  // Copia de volta para preparar o próximo passo de tempo
  for (int i = 1; i < N-1; i++)
     for (int j = 1; j < N-1; j++)
        for (int k = 1; k < N-1; k++)
          u[i][j][k] = u_new[i][j][k];
// Inicializa a matriz u com ou sem pertubação
```



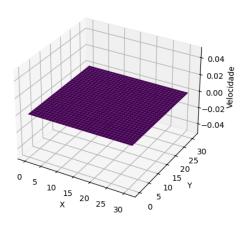
```
double simboraaa(const char* schedule, int collapse, int chunk size, int perturb) {
  initialize(perturb);
  double start = get time();
  for (int t = 0; t < STEPS; t++) step(schedule, collapse, chunk size);
  double end = get time();
  return end - start;
int main() {
  FILE *fp = fopen("resultados.csv", "w");
  fprintf(fp, "schedule,collapse,chunk size,tempo,estado inicial\n");
  const char* schedules[] = {"static", "dynamic", "guided"};
  int chunk sizes[] = \{1, 2, 4, 8, 16\};
  int collapses [] = \{0, 1\};
  for (int s = 0; s < 3; s++) {
     for (int c = 0; c < 2; c++) {
       for (int cs = 0; cs < 5; cs++) {
          for (int pert = 0; pert < 2; pert++) {
            double tempo = simboraaa(schedules[s], collapses[c], chunk sizes[cs], pert);
            fprintf(fp, "%s,%d,%d,%.6f,%s\n", schedules[s], collapses[c], chunk sizes[cs], tempo,
pert ? "perturbado" : "parado");
            printf("%s collapse=%d chunk=%d tempo=%.6f (%s)\n", schedules[s], collapses[c],
chunk sizes[cs], tempo, pert ? "perturbado" : "parado");
       }
  fclose(fp);
  return 0;
```

#### III. RESULTADOS E DISCUSSÕES

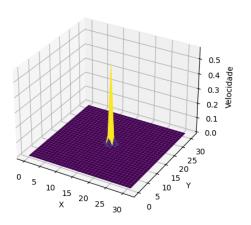
Abaixo, os gráficos representam os campos de velocidades iniciais do fluido antes e após qualquer perturbação. Cada ponto da superfície mostra a velocidade do fluido em uma posição (x, y) da malha, sendo o eixo Z a indicação da intensidade da velocidade em cada ponto da grade. Apresentando desempenho esperado para a simulação de movimento de um fluido.





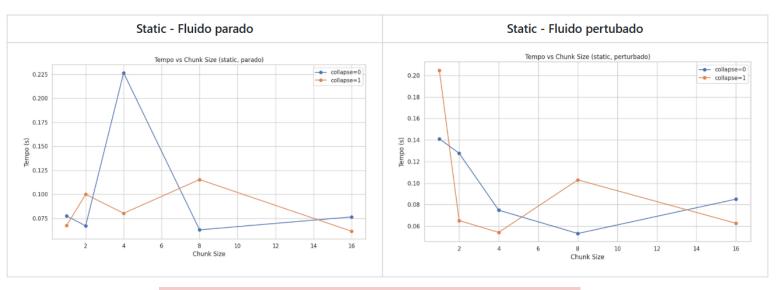


Campo de Velocidade - Após Perturbação



Os resultados obtidos demonstraram comportamentos distintos para cada tipo de escalonamento. O escalonamento *static* divide as iterações igualmente entre as threads no início da execução, sendo mais eficiente quando a carga de trabalho é equilibrada e previsível. No entanto, isso pode não ser ideal quando há variações no custo das iterações.

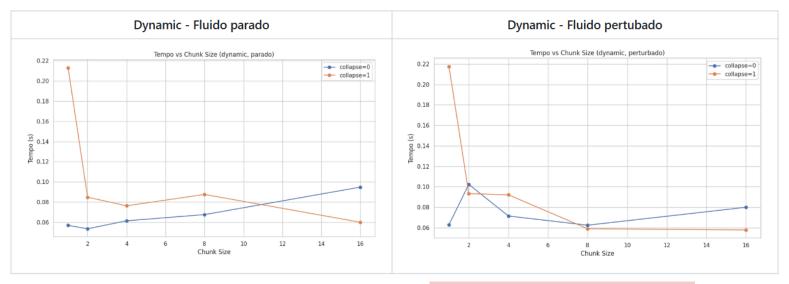
Seu desempenho foi estável e bom com *collapse*=0, enquanto que com *collapse*=1 o tempo oscilou bastante, parecendo ineficiente, provavelmente porque a sobrecarga de colapsar dois *loops* paralelos não compensa com essa configuração.



Já o *dynamic* atribui os blocos de iteração às *threads* conforme elas ficam disponíveis, o que é vantajoso quando a carga de trabalho é irregular, pois ajuda a manter todas as *threads* ocupadas. Os tempos com dynamic foram consistentemente baixos com ou sem collapse, mostrando boa eficiência.

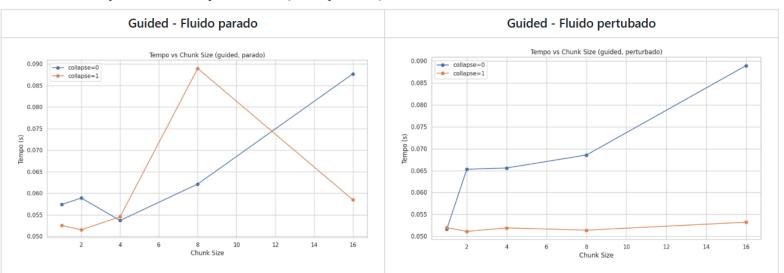


O *dynamic* teve bom desempenho para *chunks* pequenos e sem *collapse*. O *collapse*=1 parece piorar o desempenho, possivelmente por conflito com a alocação dinâmica e maior sobrecarga de balanceamento.



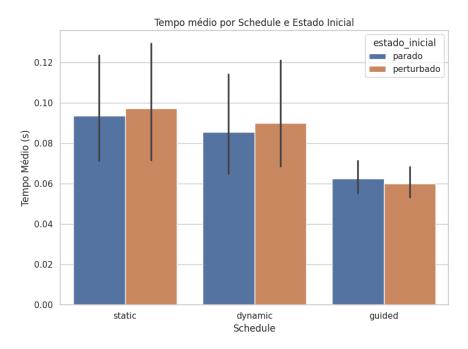
Por fim, o *guided* é uma abordagem intermediária, onde blocos maiores são atribuídos inicialmente e vão diminuindo com o tempo. Isso combina o balanceamento de carga com a redução de *overhead*, e apresentou os melhores tempos de execução entre todas as estratégias.

O *guided* é eficiente quando bem configurado, mas muito sensível a *chunk size*, especialmente com *collapse*=1. Foi ideal para a simulação de perturbação.



O gráfico abaixo representa os *schedules* usados e seu tempo médio de execução. As linhas pretas são linhas de erro (*error bars*), indicando a incerteza ou variação dos dados. As linhas pequenas representam medições consistentes, enquanto linhas grandes medições instáveis ou com muita flutuação.





Quando o fluido está parado, geralmente há menos trabalho computacional a ser feito, e isso pode ser percebido nos tempos mais baixos na maioria das execuções com esse estado. Já no estado perturbado, é comum observar tempos um pouco maiores, pois há mais variações e cálculos associados à propagação do movimento no fluido.

A variação dos tempos com diferentes tamanhos de *chunk* mostra que nem sempre um *chunk* maior resulta em melhor desempenho. Isso é esperado, pois *chunks* muito grandes podem sobrecarregar algumas *threads* e causar desequilíbrio na carga, enquanto *chunks* muito pequenos geram sobrecarga na criação e gerenciamento de tarefas. O comportamento ideal depende do tipo de schedule usado.

#### IV. CONCLUSÃO

Conclui-se que a paralelização do código trouxe benefícios significativos de desempenho, especialmente com o uso do escalonamento guided e da cláusula collapse. O trabalho demonstrou, de forma prática, como diferentes estratégias de distribuição de tarefas impactam no desempenho de simulações científicas, e reforça a importância de uma escolha adequada de parâmetros de paralelismo para explorar ao máximo os recursos computacionais disponíveis.