МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ

имени М.В. Ломоносова

Факультет вычислительной математики и кибернетики

Практикум по учебному курсу

"Распределенные системы"

Разработка надежной программы для перемножения матриц с использованием алгоритма Кэннона с использованием технологии MPI

Разработка древовидного маркерного алгоритма для прохождения всеми процессами критических секций

Отчет

студента 420 группы

факультета ВМК МГУ

Михельсон Герман Владимирович

Задание 1

Постановка задачи

Все 25 процессов, находящихся на разных ЭВМ сети, одновременно выдали запрос на вход в критическую секцию. Реализовать программу, использующую древовидный маркерный алгоритм для прохождения всеми процессами критических секций. Критическая секция:

```
      <проверка наличия файла "critical.txt">;

      if (<файл "critical.txt" существует>)

      {

      <сообщение об ошибке>;

      <завершение работы программы>;

      }

      else

      {

      <создание файла "critical.txt">;

      Sleep (<случайное время>);

      <уничтожение файла "critical.txt">;

}
```

Для передачи маркера использовать средства MPI.

Получить временную оценку работы алгоритма. Оценить сколько времени потребуется, если маркером владеет нулевой процесс. Время старта (время «разгона» после получения доступа к шине для передачи сообщения) равно 100, время передачи байта равно 1 (Ts=100,Tb=1). Процессорные операции, включая чтение из памяти и запись в память, считаются бесконечно быстрыми.

Решение

Будем считать, что корнем двоичного дерева является 0-ой процесс, у которого находится маркер в начальный момент времени. Проведём эмуляцию одновременного входа в критическую секцию при помощи функции *MPI_Barrier*. Инициализация общей памяти проводится для определения сколько ещё процессов не прошло критическую секцию. Когда все процессы прошли её, работа программы завершается.

Для оценки времени составляется сбалансированное дерево. Где бы не находился маркер, нам необходимо N-1 посылок запросов для инициализации (по каждому ребру либо в одну, либо в другую сторону). Начинаем обход с вершины, где есть маркер, и обходим его в глубину, начиная сначала с правых поддеревьев, переходя к левым. Тогда

по каждому ребру придётся пройти 2 раза (вперёд и назад), кроме последней самой левой цепочки. Ещё стоит учесть М запросов после того, как маркер покидает вершину, в направлении ушедшего маркера (они выполняются, если очередь запросов в узле не пуста). Эту оценку можно улучшить, посылая запрос сразу же вместе с маркером в одном сообщении.

Итого:

$$(25 + \sim 46) \cdot (Ts + 1 \cdot Tb) + M \cdot Tb = 71 \cdot 101 + \sim 21 = 7192$$
 для 25 процессов.

Если маркер в начальный момент времени будет находиться не в 0-ом процессе, то нам потребуется меньше операций, и следовательно время уменьшится.

Древовидный маркерный алгоритм:

• Вход в критическую секцию:

Если есть маркер, то процесс выполняет критическую секцию, если нет маркера, то помещает свой запрос в FIFO-очередь запросов и посылает сообщение «ЗАПРОС» в направлении владельца маркера и ждёт сообщений.

• Поведение процесса при приёме сообщений:

Процесс, не находящийся внутри критической секции, должен реагировать на сообщения двух видов – «МАРКЕР» (-1) и «ЗАПРОС» (номер узла, от 0 до N-1).

- А) Если пришло сообщение «МАРКЕР»
 - а. Взять 1-ый запрос из очереди. Если это свой запрос, то исполнить вход в критическую секцию, изъять его из очереди и вернуться к пункту a. Иначе послать маркер его автору.
 - b. Поменять значение указателя в сторону маркера. (marker pointer)
 - с. Исключить запрос из очереди.
 - d. Если в очереди остались запросы, то послать сообщение «ЗАПРОС» в сторону маркера.
- В) Если пришло сообщение «ЗАПРОС»

Поместить запрос в очередь. Если нет маркера, то послать сообщение «ЗАПРОС» в сторону маркера, иначе (если есть маркер) – перейти на пункт a.

• Если очередь запросов пуста, то при выходе ничего не выполняется, иначе выполняется пункт a.

Начало работы – запрос входа в критическую секцию осуществляется отедльным условие в main, ожидание маркера (*wait_marker*). При получении маркера – возврат к работе, прохождение критической секции. При завершении критической секции

процессы продолжают «слушать» (*check_query*), отвечая на запросы от соседних процессов, пока не наступит период, за который не будет принято ни одного сообщения (проверка состояния осуществляется при помощи *MPI_Test* через равные промежутки времени).

Программу рекомендуется запускать в UNIX подобной системе:

- 1. Компиляция программы: mpicc Task1.c -o task1
- 2. Запуск программы: mpirun -v -np 25 --oversubscribe ./task1
- (*) Все измерения проводились с помощью --oversubscribe из-за нехватки мощности ноутбука

```
german-rivman@AsusGermar ×
                                                                                                          $ mpicc Task1.c -o task1
$ mpirun -v -np 25 --oversubscribe ./task1
   wee 10 out!
мий процесс: 21, осталось: 20 процессов!
цесс 21 out!
мий прошесс
       ий процесс: 20, осталось: 17 процессов!
ce 20 in!
cc 20 out!
ий процесс: 19, осталось: 16 процессов!
             процесс: 3, осталось: 15 процессов!
3 in!
3 out!
 yecc 3 out!
yaun npouecc: 7, octanoch: 14 npoueccon!
yecc 7 in:
yecc 7 out!
yaun npouecc: 15, octanoch: 13 npoueccon
yeucc 15 in!
yecc 15 in!
yecc 15 out!
yecc 15 out!
yecc 15 out!
       сс 16 оцс:
ий процесс: 8, осталось: 11 процессов!
cc 8 in!
cc 8 out!
Olecc 18 out:

Kywuń npouecc: 17, octanoch: 9 npoueccos

puecc 17 in!

Symin npouecc: 2, octanoch: 8 npoueccos

uecc 2 in!

uecc 2 out!

Ywin npouecc: 5, octanoch: 7 npoueccos!

uecc 5 in!

uecc 5 in!

uecc 5 in!

uecc 12 ut!

uecc 12 out!

uecc 12 ut!

uecc 12 out!

uecc 12 out!

uecc 12 out!

uecc 12 out!

uecc 12 out!
                           сс: 18, осталось: 10 процессов
            . оис:
процесс: 23, осталось: 4 процессов!
23 in!
23 out!
Процес
                           .
cc: 13, осталось: 1 процессов
             процесс: 14, осталось: Ө процессов!
14 in!
             окончена! Это заняло 43.573608 секунд
```

Код программы:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#include <mpi.h>
#include <unistd.h>
#define MPI_TAG 25
int world rank = 0;
int *query, *query_head, *query_tail;
int marker_rank;
int flag;
int *processesRemaining;
MPI_Win wintable;
MPI_Aint winsize;
int windisp;
double start_time, end_time;
char *critical_file = "critical.txt";
void move_query()
  query_head++;
  if (query_head > query_tail)
    query head = query;
    query_tail = query;
    *query = -1;
```

```
void add query(int rank)
  *query_tail = rank;
  query_tail++;
void check_out()
  if (processesRemaining[0] == 0)
    remove(critical file);
    end time = MPI Wtime();
    printf("Работа окончена! Это заняло %f секунд\n", end time-start time);
    exit(0);
void critical section()
  MPI Win shared query(wintable, 0, &winsize, &windisp, &processesRemaining);
  processesRemaining[0] = processesRemaining[0] - 1;
  printf("Текущий процесс: %d, осталось: %d процессов!\n", world_rank,
processesRemaining[0]);
  FILE* fp;
  if (fp = fopen(critical file, "r"))
    fclose(fp);
    printf("Ошибка!: критический файл уже существует! Вызвана процессом:
%d\n",world_rank);
    exit(1);
    if(fp = fopen(critical file, "w"))
```

```
fclose(fp);
      printf("Процесс %d in!\n", world_rank);
      check_out();
      printf("Προцесс %d out!\n", world_rank);
      remove(critical file);
      printf("Ошибка! Не удалось открыть файл на запись!\n");
      exit(1);
void send marker(int whither)
  int temp = -1;
  MPI Request request;
  MPI Isend(&temp, 1, MPI INT, whither, MPI TAG, MPI COMM WORLD, &request);
  MPI_Request_free(&request);
void send_request(int marker_rank)
  MPI Request request;
  MPI Isend(&world rank, 1, MPI INT, marker rank, MPI TAG, MPI COMM WORLD,
&request);
  MPI Request free(&request);
void accept_marker()
  marker rank = world rank;
  if (*query_head == world_rank)
```

```
move_query();
    return;
  if (*query_head== -1)
    return;
  marker_rank = *query_head;
  send_marker(*query_head);
  move_query();
  if (*query_head != -1)
    send_request(marker_rank);
void accept_request(int rank)
  add_query(rank);
  if (marker rank == world rank)
    marker_rank = *query_head;
    send_marker(*query_head);
    move_query();
    if (*query_head != -1)
      send_request(marker_rank);
    send_request(marker_rank);
    // отправили свой ранк процессу с маркером
```

```
void wait_marker()
  int buffer = 0;
  MPI_Status status;
  MPI_Request request;
  MPI Irecv(&buffer, 1, MPI INT, MPI ANY SOURCE, MPI TAG,
MPI COMM WORLD, &request);
  MPI_Wait(&request, &status);
  if (buffer==-1)
    accept_marker();
  accept request(buffer);
  wait marker();
void check query()
  int buffer = 0;
  MPI Status status;
  MPI Request request;
  MPI Irecv(&buffer, 1, MPI INT, MPI ANY SOURCE, MPI TAG,
MPI COMM WORLD, &request);
  int flag = 0, counter = 1024;
  MPI Test(&request, &flag, &status);
  while((!flag) && (counter>0))
    sleep(1);
    MPI_Test(&request, &flag, &status);
    counter--;
  if (counter == 0)
    return;
```

```
if (buffer == -1)
    accept_marker();
    accept_request(buffer);
  check_query();
int main(int argc, char ** argv){
  //Инициализируем МРІ, получаем необходимые переменные, инициализируем
очередь
  int status = MPI_Init(&argc, &argv);
  if (status != MPI SUCCESS)
    return status;
  start_time = MPI_Wtime();
  int world size = 1;
  MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &world_size);
  MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &world_rank);
  query = (int*)malloc(world size*sizeof(int)*1024);
  for (int i=0; i<world size; i++)
    query[i] = -1;
  query_head = query;
  query_tail = query;
  int tablesize = 1;
  MPI Comm nodecomm;
```

```
MPI Comm split type(MPI COMM WORLD, MPI COMM TYPE SHARED,
world rank, MPI INFO NULL, &nodecomm);
  MPI_Comm_size(nodecomm, &world_size);
  MPI_Comm_rank(nodecomm, &world_rank);
  int local table size = 0;
  if (world rank == 0)
    localtablesize = tablesize;
  int *model;
  int *localtable;
  MPI Win allocate shared(localtablesize*sizeof(int), sizeof(int), MPI INFO NULL,
nodecomm, &localtable, &wintable);
  MPI Win get attr(wintable, MPI WIN MODEL, &model, &flag);
  if (flag != 1)
    printf("Attribute MPI WIN MODEL not defined\n");
    if (MPI_WIN_UNIFIED == *model)
      if (world rank == 0) printf("Memory model is MPI WIN UNIFIED\n");
      if (world rank == 0) printf("Memory model is *not* MPI WIN UNIFIED\n");
      MPI Finalize();
  processesRemaining = localtable;
```

```
if (world_rank != 0)
  MPI_Win_shared_query(wintable, 0, &winsize, &windisp, &processesRemaining);
MPI_Win_fence(0, wintable);
if (world\_rank == 0)
  processesRemaining[0] = world_size;
MPI Win fence(0, wintable);
marker_rank = (world_rank == 0) ? 0 : (world_rank - 1) / 2;
//Используем барьерную синхронизацию
MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
if (world rank != marker rank)
  accept_request(world_rank);
  wait_marker();
critical_section();
check query();
MPI Finalize();
return 0;
```

Задание 2

Постановка задачи

Доработать МРІ-программу, реализованную в рамках курса "Суперкомпьютеры и параллельная обработка данных".

Добавить контрольные точки для продолжения работы программы в случае сбоя. Реализовать один из 3-х сценариев работы после сбоя:

- продолжить работу программы только на "исправных" процессах;
- вместо процессов, вышедших из строя, создать новые МРІ-процессы, которые необходимо использовать для продолжения расчетов;
- при запуске программы на счет сразу запустить некоторое дополнительное количество MPI-процессов, которые использовать в случае сбоя.

Решение

В случае сбоя программы выбран сценарий, когда при запуске программы на счет сразу запустить дополнительное количество МРІ-процессов, которые будут использованы в случае сбоя.

В старую программу было добавлено:

- функция-обработчик ошибок (*verbose_errhandler*), в которой описано, как реагировать процессу в случае возникновения сбоя. В случае смерти одного из процессов во всех процессах управление переходит в *verbose_errhandler*. По итогу сбоя все процессы должны удалить из своей рабочей группы мертвые процессы с помощью функции *MPIX Comm shrink*;
- в качестве дополнительного процесса используется один;

• функции чтения и сохранения данных: data save и data load.

Алгоритм работы:

- Основная работа начинается с цикла количество проходов, которого равно числу процессов, однако в данном случае количество проходов на 1 меньше общего числа процесса. Также важный момент, что необходимо при запуске программы подавать количестве процессов на 1 больше квадрата числа;
- каждую итерацию для каждого процесса перемножаются матрицы A и B, а результат записывается в матрицу C. В файл data сохраняются все матрицы последнего процесса в конечном итоге;
- после сохранения, мы проверяем, на какой итерации все процессы находятся. Если номер процесса совпадает с заранее вложенным(в данном случае взяли половину от общего числа, но можно и любое другое), то убиваем последний из процессов в процессорной решётке;
- после этого, когда остальные (оставшиеся в живых) процессы доходят до барьера, они замечают потерю и вызывается функцию *verbose_errhandler*. А в нем уже находится номер упавшего процесса, делается *MPIX_Comm_shrink*, чтобы получить новый коммуникатор без мертвых процессов, и на его основе пересоздается *Cart* с помощью функции *MPI Cart create*;
- для нового *Cart* мы переопределяем номера процессов(так как упал у нас последний, новый просто займёт его место, получив его ранк). Потом в функции *load_data* этот новый процесс получает сохраненные данные от упавшего. И теперь новый процесс обладает и ранком, и данными упавшего процесса и может выполнять его задачи.

Результаты замеров времени выполнения

Работа задачи рассмотрена на ноутбуке с процессором 12th Gen Intel(R) Core(TM) i7-12700H с различным числом нитей (от 5 до 26) и различными размерами матрицы (от 500 до 2000).

Каждое измерение проводилось 3 раза. В таблице записаны усредненные результаты времени выполнения.

(*) Все измерения проводились с помощью --oversubscribe из-за нехватки мощности ноутбука.

Таблица с результатами

| Узлы/размер 500 матрицы | 1000 | 1500 | 2000 |
|----------------------------|------|------|------|
|----------------------------|------|------|------|

| 5 | 0.2093s | 1.3845s | 4.5512s | 14.6779s |
|----|---------|---------|---------|----------|
| 10 | 0.1074s | 0.8587s | 3.0666s | 8.3872s |
| 17 | 0.0972s | 0.7369s | 2.2731s | 6.8588s |
| 26 | 0.0588s | 0.4699s | 1.2818s | 5.9865s |

Программу рекомендуется запускать в UNIX подобной системе:

- 3. Компиляция программы: mpicc Cannon.c -o cannon
- 4. Запуск программы, где после названия исполняемого файла необходимо указать размер матриц для перемножения: *mpirun -v -np 5 --enable-recovery --with-ft=ulfm --oversubscribe ./cannon 500*

```
german-rivman@AsusGerman: ~/Distributed_Systems/Task!$ mpicc Cannon.c -o cannon
german-rivman@AsusGerman: ~/Distributed_Systems/Task!$ mpicc Cannon.c -o cannon
german-rivman@AsusGerman: ~/Distributed_Systems/Task!$ mpicn -v -np 5 --enable-recovery --with-ft=ulfm --oversubscribe ./cannon 500

WARNING: The selected 'topo' module 'basic' is not tested for post-failure
operation, yet you have requested support for fault tolerance.
When using this component, normal failure free operation is expected;
However, failures may cause the application to abort, crash or deadlock.

In this framework, the following components are tested to operate under
failure scenarios: {}

DEAD
Rank 4 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 0 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 1 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 1 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 1 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 1 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 1 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED: Process Failure. 1 found dead: { 3 }
Rank 2 / 5: Notified of error MPI_ERR_PROC_FAILED:
```

Код программы:

```
#include <stdio.h>

#include <stdlib.h>

#include <math.h>

#include <mpi.h>

#include <signal.h>

#include <mpi-ext.h>
```

```
MPI_Comm ACTIVE_COMM = MPI_COMM_WORLD, cannon_comm;
int N1;
double *A, *B, *C;
int global_rank, global_size;
int coords[2];
int left, right, up, down;
int ndims = 2;
int dims[2];
int periods[2];
static void data_save()
  if (global_rank == global_size - 2) {
    FILE* f = fopen("data", "wb");
    fwrite(&A[0], sizeof(double), Nl * Nl, f);
    fwrite(&B[0], sizeof(double), Nl * Nl, f);
    fwrite(&C[0], sizeof(double), Nl * Nl, f);
    fclose(f);
  MPI Barrier(ACTIVE COMM);
static void data_load()
```

```
if (global_rank == global_size - 1) {
    FILE* f = fopen("data", "rb");
    fread(&A[0], sizeof(double), Nl * Nl, f);
    fread(&B[0], sizeof(double), Nl * Nl, f);
    fread(&C[0], sizeof(double), N1 * N1, f);
    fclose(f);
    printf("Proc %d\n", global_rank);
  MPI_Barrier(ACTIVE_COMM);
static void verbose_errhandler(MPI_Comm* pcomm, int* perr, ...) {
  MPI_Comm comm = *pcomm;
  int err = *perr;
  char errstr[MPI_MAX_ERROR_STRING];
  int i, rank, size, nf, len, eclass;
  MPI_Group group_c, group_f;
  int *ranks_gc, *ranks_gf;
  MPI_Error_class(err, &eclass);
  if( MPIX ERR PROC FAILED != eclass ) {
    MPI_Abort(comm, err);
```

```
MPI_Comm_rank(comm, &rank);
MPI_Comm_size(comm, &size);
MPIX_Comm_failure_ack(comm);
MPIX_Comm_failure_get_acked(comm, &group_f);
MPI Group size(group f, &nf);
MPI_Error_string(err, errstr, &len);
printf("Rank %d / %d: Notified of error %s. %d found dead: { ", rank, size, errstr, nf);
ranks gf = (int*)malloc(nf * sizeof(int));
ranks_gc = (int*)malloc(nf * sizeof(int));
MPI Comm group(comm, &group c);
for(i = 0; i < nf; i++) {
  ranks_gf[i] = i;
MPI Group translate ranks(group f, nf, ranks gf,
group c, ranks gc);
for(i = 0; i < nf; i++) {
  printf("%d", ranks gc[i]);
printf("}\n");
MPIX Comm shrink(comm, &ACTIVE COMM);
MPI_Comm_rank(ACTIVE_COMM, &global_rank);
MPI Cart create(ACTIVE COMM, ndims, dims, periods, 0, &cannon comm);
```

```
MPI Cart coords(cannon comm, global rank, 2, coords);
  MPI_Cart_shift(cannon_comm, 1, 1, &left, &right);
  MPI_Cart_shift(cannon_comm, 0, 1, &up, &down);
  data load();
int main(int argc, char **argv)
  if (argc != 2)
    printf("ERROR: Please enter NODE NUMBERA: \n./run NODE NUMBERS\n");
  double start, end;
  double *buf, *tmp;
  long long int N = atoi(argv[1]);
  MPI_Status status;
  MPI_Init(&argc, &argv);
  MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &global rank);
  MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &global size);
  MPI_Errhandler errh;
  MPI_Comm_create_errhandler(verbose_errhandler, &errh);
```

```
MPI_Comm_set_errhandler(MPI_COMM_WORLD, errh);
int new_rank = global_rank, new_size = global_size;
dims[0] = 0;
dims[1] = 0;
periods[0] = 1;
periods[1] = 1;
MPI_Dims_create(global_size-1, 2, dims);
if(dims[0] != dims[1])
  if(global_rank == 0)
    printf("The number of processors must be a square.\n");
  MPI Finalize();
  return 0;
Nl = N / dims[0];
A = (double*)malloc(Nl * Nl * sizeof(double));
B = (double*)malloc(Nl * Nl * sizeof(double));
buf = (double*)malloc(Nl *Nl * sizeof(double));
C = (double*)calloc(Nl * Nl, sizeof(double));
for(int i=0; i<N1; i++)
```

```
for(int j=0; j<N1; j++)
      A[i*Nl+j] = global_rank; //5 - (int)(10.0 * rand() / (RAND_MAX + 1.0));
      B[i*Nl+j] = global\_rank;//5 - (int)(10.0 * rand() / (RAND\_MAX + 1.0));
      C[i*N!+j] = 0.0;
  MPI_Comm new_comm;
  MPI Comm split(MPI COMM WORLD, global rank != global size-1, global rank,
&new_comm);
  if (global_rank != global_size-1)
    MPI_Cart_create(new_comm, ndims, dims, periods, 0, &cannon_comm);
    MPI Cart coords(cannon comm, global rank, 2, coords);
    MPI_Cart_shift(cannon_comm, 1, coords[0], &left, &right);
    MPI_Cart_shift(cannon_comm, 0, coords[1], &up, &down);
    if (coords[0]) {
      MPI Sendrecv(A, NI * NI, MPI DOUBLE, left, 1, buf, NI * NI, MPI DOUBLE,
right, 1, cannon comm, &status);
      tmp = buf;
      buf = A;
      A = tmp;
```

```
if (coords[1]) {
       MPI_Sendrecv(B, NI * NI, MPI_DOUBLE, up, 2, buf, NI * NI, MPI_DOUBLE,
down, 2, cannon_comm, &status);
       tmp = buf;
       buf = B;
       B = tmp;
    MPI_Cart_shift(cannon_comm, 1, 1, &left, &right);
    MPI_Cart_shift(cannon_comm, 0, 1, &up, &down);
  start = MPI_Wtime();
  for(int shift=0; shift < dims[0]; shift++)</pre>
    for(int i=0; i<N1; i++)
       for(int k=0; k<Nl; k++)
         for(int j=0; j<Nl; j++)
           C[i*Nl+j] += A[i*Nl+k]*B[k*Nl+j];
```

```
data_save();
    if(shift == dims[0] / 2)
      if (global_rank == global_size - 2) {
         printf("DEAD\n");
         raise(SIGKILL);
    MPI_Barrier(ACTIVE_COMM);
    if(shift == dims[0] - 1)
      break;
    if (global_rank != global_size-1)
      MPI_Sendrecv(A, Nl * Nl, MPI_DOUBLE, left, 1, buf, Nl * Nl, MPI_DOUBLE,
right, 1, cannon_comm, &status);
      tmp = buf;
      buf = A;
      A = tmp;
      MPI_Sendrecv(B, NI * NI, MPI_DOUBLE, up, 2, buf, NI * NI, MPI_DOUBLE,
down, 2, cannon_comm, &status);
      tmp = buf;
```

```
buf = B;
    B = tmp;
MPI_Barrier(ACTIVE_COMM);
end = MPI_Wtime();
if(new_rank == 0)
  printf("Time: %.4fs\n", end-start);
free(A);
free(B);
free(buf);
free(C);
MPI_Finalize();
return 0;
```