Obliczenia Równoległe II

Temat: Komunikacja między procesami oraz redukcja danych (MPI)

Prowadzący: prof. dr hab. inż. Zbigniew Czech

Wstęp

Standard MPI (ang. Message Passing Interface) sięga wczesnych lat dziewięćdziesiątych ubiegłego wieku. W ramach warsztatów dotyczących standardów przesyłania wiadomości w środowiskach z pamięcią rozproszoną (kwiecień 1992 r.) powołano grupę roboczą nazwaną później Message Passing Interface Forum, której zadaniem było opracowanie jednolitego standardu biblioteki. Pierwszą opublikowaną wersją tego standardu było MPI-1 (maj 1994r.), kolejne ważniejsze wersje to MPI-2 (lipiec 1997r.), MPI-2.2 (wrzesień 2009r.), oraz MPI-3 (wrzesień 2012r.). Implementacje bibliotek MPI wchodzą w skład oprogramowania praktycznie wszystkich komercyjnych komputerów równoległych. W ramach tej pracy postanowiłem opisać najpopularniejszą bibliotekę OpenMPI, której aktualna wersją jest zgodna ze standardem MPI-2.2, a wersją rozwojowa ma być zgodna MPI-3.

Ogólnym założeniem standardu MPI jest ujednolicenie interfejsu bibliotek pomocnych przy implementacji programów równoległych, w których zadania współpracują ze sobą korzystając z przesyłanych wiadomości. Zastosowanie znajduje w sieciach komputerowych stanowiących klastry obliczeniowe oraz superkomputerach zbudowanych nierzadko w oparciu o hybrydowe architektury. OpenMPI w wersji rozwojowej obsługuje także bezpośrednie przesyłanie komunikatów między jednostkami obliczeniowymi wykorzystującymi procesory graficzne oparte o architekturę CUDA, dzięki czemu znalazł zastosowanie w wielu superkomputerach znajdujących się na liście TOP500.

Komunikacja między procesami

Biblioteka OpenMPI służy do implementacji obliczeń rozproszonych z przesyłaniem wiadomości. Zakłada się że system który wykonuje obliczenia, składa się z pewnej liczby procesorów wyposażonych w pamięci lokalne, oraz że nie występuje pamięć wspólna. Umożliwia przesyłanie wiadomości między dowolną parą lub zdefiniowaną grupą procesów (zdefiniowanej przez użytkownika w ramach komunikatora). Procesy w OpenMPI ponumerowane są od 0 do *p*-1, gdzie 0 to proces zarządcy, a *p* to ilość wszystkich procesów.

Funkcje MPI_Send oraz MPI_Isend

Funkcje ta służą do przesyłania wiadomości między parą procesów (ang. point-to-point-communication), wywoływana jest po stronie procesu wysyłającego, po stronie procesu odbierającego należy wywołać analogicznie *MPI_Recv* lub *MPI_Irecv* z odpowiednimi parametrami. Dla *MPI_Send* proces wywołujący tę funkcję wstrzymuje swoje obliczenia aż wysyłana wiadomość zostanie odebrana przez proces odbierający (operacja blokująca). Dla *MPI_Isend* proces wywołujący tę funkcję wstrzymuje swoje obliczenia aż wysyłana wiadomość zostanie odebrana przez proces odbierający (operacja blokująca).

Składnia poleceń:

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest, int
tag, MPI_Comm comm)
int MPI_Isend(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int dest, int
tag, MPI Comm comm, MPI Request *request)
```

Parametry wejściowe:

Nazwa	Тур	Opis
buf	void*	Adres bufora danych wysyłanych
count	int	Ilość wysyłanych elementów
datatype	MPI_Datatype	Typ wysyłanych elementów
dest	int	Numer procesu docelowego
tag	int	Znacznik wiadomości
comm	MPI_Comm	Komunikator

Nazwa	Тур	Opis
request	MPI_Request	Wskaźnik na strukturę służącą do sprawdzenia stanu przesyłu

Funkcje MPI_Recv i MPI_Irecv

Funkcje analogiczne do *MPI_Send* i *MPI_Isend*, lecz wywoływane po stronie procesu odbierającego. W przypadku *MPI_Recv* jest to operacja blokująca, czyli wstrzymuje wykonywanie obliczeń procesu odbierającego aż do otrzymania wiadomości, oraz dla *MPI_Irecv* operacja nieblokująca.

Składnia poleceń:

```
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int source, int
tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
int MPI_Irecv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype, int source, int
tag, MPI_Comm comm, MPI_Request *request)
```

Parametry wejściowe:

Nazwa	Тур	Opis
buf	void*	Adres bufora dla danych odbieranych
count	int	Ilość odbieranych elementów
datatype	MPI_Datatype	Typ odbieranych elementów
source	int	Numer procesu źródłowego
tag	int	Znacznik wiadomości
comm	MPI_Comm	Komunikator

Nazwa	Тур	Opis
status	MPI_Status	Struktura przechowująca dane dotyczące odebranej wiadomości
request	MPI_Request	Wskaźnik na strukturę służącą do sprawdzenia stanu przesyłu

Funkcja MPI_Test

Wykorzystywana jest dla struktury *MPI_Request* zwracanej przez *MPI_Isend* and *MPI_Irecv*. Służy do sprawdzenia czy operacja nieblokującego przesyłu została zakończona.

Składnia polecenia:

```
int MPI Test(MPI Request *request, int *flag, MPI Status *status)
```

Parametry wejściowe:

Nazwa	Тур	Opis
request	MPI_Request	Wskaźnik na strukturę służącą do sprawdzenia stanu przesyłu

Parametry wyjściowe:

Nazwa	Тур	Opis
flag	int*	Wpisuje true jeżeli operacja została zakończona
status	MPI_Status	Struktura przechowująca dane dotyczące przesyłanej wiadomości

Funkcja MPI_Wait

Wykorzystywana jest dla struktury *MPI_Request* zwracanej przez *MPI_Isend* and *MPI_Irecv*. Służy do zatrzymania procesu aż do zakończenia zadanej operacji przesyłu.

Składnia polecenia:

```
int MPI Wait(MPI Request *request, MPI Status *status)
```

Parametry wejściowe:

Nazwa	Тур	Opis
request	MPI_Request	Wskaźnik na strukturę służącą do sprawdzenia stanu przesyłu

Nazwa	Тур	Opis
status	MPI_Status	Struktura przechowująca dane dotyczące przesyłanej wiadomości

Funkcje MPI Probe i MPI Iprobe

Wykorzystywane są do sprawdzenia czy na proces oczekuje wiadomość do odebrania. *MPI_Probe* jest operacją blokującą – zatrzymuje proces aż do nadejścia wiadomości, *MPI_Iprobe* jest operacją nieblokującą – zwraca tylko informację czy określona wiadomość oczekuje na odbiór.

Składnia poleceń:

```
int MPI_Probe(int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
int MPI_Iprobe(int source, int tag, MPI_Comm comm, int *flag, MPI_Status
*status)
```

Parametry wejściowe:

Nazwa	Тур	Opis
source	int	Numer procesu źródłowego
tag	int	Znacznik wiadomości
comm	MPI_Comm	Komunikator

Nazwa	Тур	Opis
flag	int*	Wpisuje true jeżeli istnieje oczekująca wiadomość
status	MPI_Status	Struktura przechowująca dane dotyczące oczekującej wiadomości

Funkcja MPI Bcast

Funkcja ta służy do przesyłania wiadomości między wieloma procesami poprzez operację rozgłaszania (ang. one-to-all), należy ją wywołać we wszystkich procesach które uczestniczą w tej komunikacji (proces wysyłający oraz wszystkie procesy odbierające w ramach wybranego komunikatora). Jest to operacja blokująca, zatem proces wysyłający czeka aż wszystkie procesy odbierające otrzymają wiadomość.

Składnia polecenia:

```
int MPI_Bcast(void *buffer, int count, MPI_Datatype datatype, int root,
MPI Comm comm)
```

Parametry wejściowe:

Nazwa	Тур	Opis
buffer	void*	Adres bufora danych wysyłanych/odbieranych
count	int	Ilość przesyłanych elementów
datatype	MPI_Datatype	Typ przesyłanych elementów
root	int	Numer procesu wysyłającego
comm	MPI_Comm	Komunikator

Przykładowa implementacja przy pomocy MPI Send i MPI Recv:

Operacja redukcji – funkcja MPI_Reduce

Funkcja ta służy do przesyłania wiadomości między wieloma procesami typu "wszystkie do jednego" (ang. All-to-one), oraz jednocześnie wykonuje operację redukcji – czyli wykonanie na wszystkich otrzymanych danych określonej operacji aby otrzymać dokładnie jedną danę wynikową. Należy ją wywołać we wszystkich procesach które uczestniczą w tej komunikacji (proces odbierający oraz wszystkie procesy wysyłające w ramach wybranego komunikatora). Jest to operacja blokująca, zatem proces odbierający czeka aż wszystkie procesy wysyłające nadadzą swoje wiadomości.

Składnia polecenia:

```
int MPI_Reduce(void *sendbuf, void *recvbuf, int count, MPI_Datatype
datatype, MPI Op op, int root, MPI Comm comm)
```

Nazwa	Тур	Opis
sendbuf	void*	Adres bufora dla danych wysyłanych (istotne tylko dla procesów wysyłających)
recvbuf	void*	Adres bufora dla danych odbieranych (istotne tylko dla procesów odbierających)
count	int	Ilość przesyłanych elementów
datatype	MPI_Datatype	Typ przesyłanych elementów
op	MPI_Op	Typ wykonywanej operacji
root	int	Numer procesu do którego dane zostaną zgromadzone
comm	MPI_Comm	Komunikator

Obsługiwane operacje (typ MPI_Op):

Nazwa	Typ danych w języku C
MPI_MAX	Maximum ze wszystkich wartości
MPI_MIN	Minimum ze wszystkich wartości
MPI_SUM	Suma
MPI_PROD	Iloczyn
MPI_LAND	Iloczyn logiczny
MPI_BAND	Iloczyn logiczny na bitach
MPI_LOR	Suma logiczna
MPI_BOR	Suma logiczna na bitach
MPI_LXOR	Suma modulo 2
MPI_BXOR	Suma modulo 2 na bitach

Przykładowa implementacja redukcji liczb całkowitych z operacją sumy przy pomocy MPI_Send i MPI_Recv:

```
void MPI_Reduce_sum_ints(int *send, int *recv, int root, MPI_Comm comm) {
       int me, numprocs, buffer;
       MPI Status status;
       MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &me);
       MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &numprocs);
       if(root == me) {
              *recv = *send;
              for(int i = 0; i < numprocs; ++i) {</pre>
                     if(i!=me) {
                            MPI_Recv(&buffer, 1, MPI_INT, i, 0, comm, &status);
                             *recv += buffer;
                      }
              }
       }
       else {
              MPI Send(send, 1, MPI INT, root, 0, comm);
       }
}
```

Podstawowe typy danych zdefiniowane w bibliotece OpenMPI (typ *MPI_Datatype*)

Nazwa	Typ danych w języku C
MPI_CHAR	signed char
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char
MPI_BYTE	dane o rozmiarze 1 bajta (dla przesyłania własnych struktur)
MPI_SHORT	signed short int
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short int
MPI_INT	signed int
MPI_UNSIGNED	unsigned int
MPI_LONG	signed long int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long int
MPI_FLOAT	float
MPI_DOUBLE	double
MPI_LONG_DOUBLE	long double
MPI_PACKED	dane spakowane za pomocą funkcji MPI_Pack()

Symulacja firmy "Macierz" – komunikacja niesynchroniczna w MPI

Firma "Macierz" posiada trzy zakłady: Zakład A, Zakład B i Zakład C. Każdy z zakładów zajmuję się mnożeniem macierzy dostarczanych przez klientów (w symulacji dla uproszczenia należy przyjąć losowe wymiary macierzy, nie większe niż 100 oraz losowe wartości elementów macierzy). Ponadto każdy z zakładów specjalizuje się w obsłudze całej firmy w zakresie jednej funkcji wsparcia:

- Zakład A zajmuje się obsługą kadrową, głównie rekrutacją
- Zakład B zapewnia obsługę prawna w przypadku wystapienia sporów
- Zakład C dostarcza serwisu informatycznego w przypadku awarii.

Na podstawie wieloletnich obserwacji wiadomo, że w każdym zakładzie potrzeba rekrutacji pojawia się średnio co 10 wymnożonych macierzy, spór prawny – średnio co 20 wymnożonych macierzy, a problem informatyczny – średnio co 5 wymnożonych macierzy. Obsługa sytuacji nadzwyczajnych ma zróżnicowany czas:

- Rekrutacja trwa tyle co podniesienie do kwadratu macierzy o wymiarze 10
- Rozwiązanie problemu prawnego trwa tyle co podniesienie do kwadratu macierzy o wymiarze 1000
- Rozwiązanie problemu informatycznego trwa tyle co podniesienie do kwadratu macierzy o wymiarze 100.

W czasie realizacji funkcji wsparcia zakład nie zajmuje się mnożeniem macierzy dla klientów. Zakład w którym wystąpił problem prowadzi w dalszym ciągu działalność usługową i jednocześnie oczekuje na rozwiązanie zgłoszonego problemu.

Stworzyć program współbieżny symulujący działanie firmy "Macierz" przy pomocy trzech procesów odpowiadających trzem zakładom. Przyjąć, że sprawdzanie czy został zgłoszony problem ma miejsce po każdym wymnożeniu macierzy dla klienta. Symulację należy prowadzić do czasu, aż którykolwiek z zakładów wykona 100 wymnożeń macierzy dla klientów. Po zakończeniu symulacji każdy z procesów wyświetla na ekranie statystykę: ile czasu zajmował się mnożeniem macierzy dla klientów, ile czasu zajmował się obsługą funkcji wsparcia oraz ile czasu czekał na rozwiązanie problemu przez inny zakład.

W drugim etapie zadanie można uogólnić na n zakładów, które zajmują się obsługą w zakresie trzech funkcji wsparcia. Należy także wprowadzić 1 proces klienta, generującego zamówienia do losowo wybranego zakładu.

Do zaimplementowania opisanej symulacji należy wykorzystać funkcje:

- MPI_Probe i/lub MPI_Iprobe do cyklicznego "przepytywania", czy w buforze odbiornika pojawiła się wiadomość gotowa do odebrania;
- MPI_Send i MPI_Recv do wysyłania i odbierania (do zrealizowania zadania nie jest konieczne wprowadzanie innych trybów komunikacji);
- MPI_Wtime, MPI_Barrier mogą się przydać;

UWAGA: Można w razie potrzeby manipulować wartościami podanych w treści zadania parametrów. Operacje mnożenia, rozmiary mnożonych macierzy i liczba mnożeń są najmniej istotnym elementem zadania. Proszę zająć się tym na samym końcu. Zadanie może być zaliczone również wtedy, jeżeli zamiast mnożenia przedsiębiorstwa/procesy będą wykonywały cokolwiek innego (stopień "skomplikowania" czynności wpłynie wtedy na ocenę końcową).

Opis rozwiązania

Proces zerowy pełni funkcję nadzorcy, oraz generuje macierze od klientów. Pozostałe procesy są równo dzielone pomiędzy kolejne zakłady.

Wyniki uruchomienia programu

```
marius@marius-pc: ~/p/p/O/l/s/lab3|masterf* $ make
mpicc -O -std=c99 -c systest.c
mpicc -O -o systest.out systest.o -lm
marius@marius-pc: ~/p/p/O/l/s/lab3|masterf* $ make run
mpirun -n 7 systest.out
Klient: wyslano 68655 macierzy
Zakład 0: rozwiązywano macierze 0.048774s, rozwiązywano problemy 0.005283s
Zakład 0: rozwiązywano macierze 0.050338s, rozwiązywano problemy 0.004817s
Zakład 2: rozwiązywano macierze 0.001561s, rozwiązywano problemy 0.057079s
Zakład 2: rozwiązywano macierze 0.001859s, rozwiązywano problemy 0.060081s
Zakład 1: rozwiązywano macierze 0.000198s, rozwiązywano problemy 0.245448s
Zakład 1: rozwiązywano macierze 0.000306s, rozwiązywano problemy 0.282974s
```

Listing programu

```
Symulacja firmy Macierz - komunikacja niesynchroniczna w MPI
Data wykonania ćwiczenia: 2013-11-27
#include "mpi.h"
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#include <string.h>
#include <time.h>
//Numeracja zakładów (!= numeracja procesów)
#define ZAKLAD A 0
#define ZAKLAD B 1
#define ZAKLAD C 2
//Tagi
#define END PROGRAM 0
#define MESSAGE 1
#define PROBLEM SOL 2
//Limit wykonanych działań
#define ILOSC MACIERZY 100
//Średnie występowanie problemów
#define PORTZ REKRUTACJA 10 //Zakład A
#define PORTZ SPOR PRAWN 20 //Zakład B
#define PORTZ INFOR 5
                      //Zakład C
//Trudności problemów
#define ROZW REKRUTACJA 10
#define ROZW SPOR PRAWN 1000
#define ROZW_PROB_INFOR 100
//Oznaczenie problemu
enum Problem {NONE = 0, REKRUTACJA, SPOR PRAWNY, INFORM};
//Struktura do przesyłania informacji o każdym zakładzie
```

```
struct ZakladInfo
int typ;
bool problemRekrutacja;
bool problemSporPrawny;
bool problemInform;
//Strunktura do przesyłania opisu problemu
struct Message
{
int problemSource;
int matrixSize;
enum Problem problemType;
};
//Generacji macierzy
void getMatrix(int size, double **values)
{
*values = malloc(size * size * sizeof(double));
for (int i = 0; i < size*size; ++i)</pre>
  (*values)[i] = rand()%1000;
//Zwraca wielkość macierzy do rozwiązania
int getProblemSize(enum Problem p)
switch(p)
 case NONE:
 default:
 return rand()%100 + 1;
 case REKRUTACJA:
 return ROZW REKRUTACJA;
 case SPOR PRAWNY:
 return ROZW SPOR PRAWN;
 case INFORM:
 return ROZW PROB INFOR;
}
//Generacja problemu
enum Problem getProblem()
unsigned int s = rand();
if(s % PORTZ SPOR PRAWN == 0)
 return SPOR PRAWNY;
else if ((s+1) % PORTZ REKRUTACJA == 0)
 return REKRUTACJA;
else if ((s+2) % PORTZ INFOR == 0)
 return INFORM;
```

```
else
 return NONE;
}
//Rozwiązanie zadanego problemu
double solveProblem(int size, double *values)
double start time = MPI Wtime();
size t num bytes = sizeof(double) *size*size;
double *macierz src = malloc(num bytes);
memcpy(macierz src, values, num bytes);
for(int i = 0; i < size*size; ++i)</pre>
 values[i] = macierz src[i] *macierz src[i];
}
free (macierz src);
return MPI Wtime()-start time;
//Przekształca numer procesu na numer zakładu
inline int zakladNr(int me)
return (me-1) % 3;
//Dla numeru zakładu zwraca numer rozwiązywanego problemu
enum Problem rozwiazuje(int zaklad)
switch (zaklad)
 case ZAKLAD A:
 return REKRUTACJA;
 case ZAKLAD B:
 return SPOR PRAWNY;
 case ZAKLAD C:
 return INFORM;
 default:
 return NONE;
//Zwraca numer zakładu który może rozwiązać zadany problem
int has Problem (enum Problem p, struct ZakladInfo *zaklady, int mpi size)
{
for(int i = 1; i < mpi size; ++i)</pre>
 if (p == REKRUTACJA)
  if(zaklady[i].problemRekrutacja)
  return i;
 else if (p == SPOR PRAWNY)
  if(zaklady[i].problemSporPrawny)
```

```
return i;
 else if (p == INFORM)
  if(zaklady[i].problemInform)
  return i;
}
return 0;
//Główny proces zakładu
voidproces zaklad(int me, int typ zakladu, double *times)
//Zapisywane łączne czasy wykonywanych operacji
double *timeWork = times+0, *timeProblems = times+1, *timeMyProblems = times+2, *timeWait =
times+3;
//Czy ten zakład ma nierozwiązany problem
bool problemRekrutacja = false, problemSporPrawny = false, problemInform = false;
//Licznik rozwiązanych macierzy od klientów
int matrixes solved = 0;
//Rodzaj rozwiązywanych problemów przez zakład
enum Problem rozwiazujeP = rozwiazuje(typ zakladu);
//Maksymalna liczba rozwiązanych macierzy
while (matrixes solved < 10000)
 MPI Status status, status tmp;
 int tag, source, flag = 0;
 //Sprawdzenie czy istnieje oczekująca wiadomość
 MPI Iprobe (MPI ANY SOURCE, MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &flag, &status);
 if(flag) //Oczekująca wiadomość na odebranie
  source = status.MPI SOURCE; //Nadawca wiadomości
  tag = status.MPI TAG; //Tag wiadomości
  if(tag == END PROGRAM) //Oczekująca wiadomość to informacja o zakończeniu programu
   //Opcjonalne, odebranie wiadomości o zakończeniu programu
   MPI Recv(0, 0, MPI CHAR, source, tag, MPI COMM WORLD, &status tmp);
   return;
  else if (tag == MESSAGE) //Oczekująca wiadomość to problem do rozwiązania
   struct Message m;
   //Odebranie wiadomości
   MPI Recv(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, source, tag, MPI COMM WORLD, &status tmp);
   if(m.problemType == NONE) //Wiadomość to macierz do rozwiązania od klient
    //Rozwiązanie macierzy od klienta
    double *values = NULL;
    int size = m.matrixSize;
    getMatrix(size, &values);
    *timeWork += solveProblem(size, values);
    free (values);
    matrixes solved++;
```

```
//"Generacja" problemu
    enum Problem p = getProblem();
    switch(p)
    case REKRUTACJA:
    problemRekrutacja = true;
    break;
    case SPOR PRAWNY:
    problemSporPrawny = true;
    break;
    case INFORM:
    problemInform = true;
    break;
    if (p!=NONE) //Wystąpił problem, powiadomienie procesu nadzorcy o oczekującym na
rozwiązanie problemie
    struct Message mx;
    mx.matrixSize = getProblemSize(p);
    mx.problemType = p;
    mx.problemSource = me;
    MPI Send(&mx, sizeof(struct Message), MPI CHAR, 0, MESSAGE, MPI COMM WORLD);
   else if (m.problemType == rozwiazujeP) //Wiadomość to problem który może rozwiązać ten
zakłąd
    //Rozwiązanie problemu
    double *values = NULL;
    int size = m.matrixSize;
    getMatrix(size, &values);
    *timeProblems += solveProblem(size, values);
    free (values);
    //Powiadomienie procesu nadzorcy o rozwiązaniu problemu
    MPI Send(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, 0, PROBLEM SOL, MPI COMM WORLD);
    //Powiadomienie "autora" problemu o rozwiązaniu problemu
    MPI Send(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, m.problemSource, PROBLEM SOL,
MPI COMM WORLD);
   }
  else if (tag == PROBLEM SOL) //Oczekująca wiadomość to informacja o rozwiązaniu problemu
   //Odebranie wiadomości
   struct Message m;
   MPI Recv(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, source, tag, MPI COMM WORLD, &status tmp);
   switch(m.problemType)
   case REKRUTACJA:
    problemRekrutacja = false;
    break;
    case SPOR PRAWNY:
    problemSporPrawny = false;
    break;
```

```
case INFORM:
    problemInform = false;
    break;
  }
 else //Brak oczekującej wiadomości, żądanie otrzymania zadania do wykonania
  struct Message m;
  m.problemType = NONE;
  MPI Send(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, 0, MESSAGE, MPI COMM WORLD);
}
//Powiadomienie procesu nadzorcy o zakończeniu programu
MPI Send(0, 0, MPI CHAR, 0, END PROGRAM, MPI COMM WORLD);
//Główny proces klienta (nadzorcy)
void proces klient(int me, int mpi_size, int *send_matrixes)
{
//Tablica przechowująca informacje o zakładach
struct ZakladInfo zaklady[mpi size];
//Inicjalizacja w/w tablicy
for (int i = 1; i < mpi size; ++i)
 zakladv[i].tvp = zakladNr(i);
 zaklady[i].problemRekrutacja = false;
 zaklady[i].problemSporPrawny = false;
 zaklady[i].problemInform = false;
while(true)
 MPI Status status, status tmp;
 int source, tag;
 //Czekanie na nową oczekującą wiadomość
 MPI Probe (MPI ANY SOURCE, MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &status);
 source = status.MPI SOURCE; //Nadawca wiadomości
 tag = status.MPI TAG; //Tag wiadomości
 if(tag == END PROGRAM) //Zakończenie programu
  //Odebranie wiadomości
  MPI_Recv(0, 0, MPI_CHAR, source, tag, MPI COMM WORLD, &status tmp);
  //Powiadomienie pozostałych procesów o zakończeniu programu
  for(int i = 1; i < mpi size; ++i)</pre>
   if(i!=source)
   MPI Send(0, 0, MPI CHAR, i, END PROGRAM, MPI COMM WORLD);
   }
  }
  //Informacja o zakończeniu programu może dojść do zakładów w momencie kiedy będą
  //na operacji wysyłania, należy ich wiadomości odebrać aby mogły się normalnie zakończyć
  int flag = 0;
  do
   MPI Iprobe (MPI ANY SOURCE, MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &flag, &status tmp);
```

```
if(flag)
    struct Message m;
    MPI Recv(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, status tmp.MPI SOURCE, status tmp.MPI TAG,
MPI COMM WORLD, &status_tmp);
  } while(flag);
  return;
 else if (tag == MESSAGE)
  //Odebranie wiadomości
  struct Message m;
  MPI_Recv(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, source, tag, MPI COMM WORLD, &status tmp);
  if(m.problemType == NONE) //Zakład wysłał rządanie problemu do rozwiązania
   //Sprawdzenie czy oczekuje jakiś problem oczekujący na rozwiązanie dla tego zakładu
   enum Problem p = rozwiazuje (zakladNr (source));
   int todoProblem = hasProblem(p, zaklady, mpi size);
   if(todoProblem)
   m.problemSource = todoProblem;
    m.problemType = p;
    m.matrixSize = getProblemSize(p);
   else //Wygenerowanie macierzy "od klienta"
    m.problemSource = 0;
   m.problemType = NONE;
   m.matrixSize = getProblemSize(NONE);
   //Wysłanie wiadomości
   MPI Send(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, source, MESSAGE, MPI COMM WORLD);
   //Zliczanie wysłanych macierzy
   (*send matrixes)++;
  else //Zakład zgłosił wystąpienie problemu
   switch(m.problemType)
    case REKRUTACJA:
    zaklady[source].problemRekrutacja = true;
    case SPOR PRAWNY:
    zaklady[source].problemSporPrawny = true;
    break;
    case INFORM:
    zaklady[source].problemInform = true;
    break;
   }
  }
 else if (tag == PROBLEM SOL) //Zakład zgłosił rozwiązanie problemu
```

```
struct Message m;
  MPI Recv(&m, sizeof(struct Message), MPI CHAR, source, tag, MPI COMM WORLD, &status tmp);
  switch(m.problemType)
  case REKRUTACJA:
  zaklady[m.problemSource].problemRekrutacja = false;
  case SPOR PRAWNY:
  zaklady[m.problemSource].problemSporPrawny = false;
  break;
  case INFORM:
  zaklady[m.problemSource].problemInform = false;
  }
 }
}
int main(int argc, char *argv[])
int me, size;
double times [4] = \{0.\};
int send matrixes = 0;
//Inicjalizacja OpenMPI
MPI Init (&argc, &argv);
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &me);
MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &size);
//Na jednym komputerze wszystkie procesy dochodzą do tego momentu jednocześnie
//+me gwarantuje różne ziarna generatora liczb pseudolowych we wszystkich procesach
srand(time(0)+me);
//Wypisanie danych wynikowych
if (me != 0)
 proces_zaklad(me, zakladNr(me), times);
 printf("Zakład %d: rozwiązywano macierze %lfs, rozwiązywano problemy %lfs\n", zakladNr(me),
times[0], times[1]);
}
else
 proces klient(me, size, &send matrixes);
 printf("Klient: wysłano %d macierzy\n", send matrixes);
//Zwolnienie zasobów OpenMPI
MPI Finalize();
```