

Łukasz Oprych Gr. Lab. 5 Informatyka Techniczna	Podstawy komunikacji MPI	Data 23.12.2023
---	--------------------------	--------------------

Cel ćwiczenia:

Zapoznanie się z podstawowym przesyłaniem komunikatów, składnią, kompilacją MPI.

Przebieg ćwiczenia:

Po przygotowaniu środowiska, struktury katalogowej, instalacji paczki mpicc zgodnie z poleceniem prowadzącego, przystąpiono do wykonania programu MPI_Simple.c

Zdefiniowanie liczby procesów w Makefile, w tym przypadku 6:

```
run: MPI_simple
    $(MPI_run) -np 6 ./MPI_simple
# zależności i komendy
```

Utworzenie tablicy hostname w celu przesłania do kolejnych procesów adresu nadawcy oraz receive_hostname w celu odebrania przez proces owego adresu. Użyto funkcji gethostname() do pobrania adresu nadawcy.

Użyto MPI_Send do przesłania ID procesu, oraz hostname'a który składa się z m.in. jego rozmiaru, typu zmiennej, docelowego procesu, oznaczenia wiadomości, komunikatora COMM_WORLD

Użyto MPI_Recv do odebrania ID procesu oraz hostname'a, który składa się z m.in. jego rozmiaru (tablica o wymiarze 100, ID o wymiarze 1), typu zmiennej, docelowego procesu, tagu wiadomości, aby rozróżnić procesy w przypadku przesłania więcej niż jednej wiadomości, komunikatora oraz statusu.

Na koniec wypisano ID procesu oraz hostname nadawcy.

```
16  if(size>1){
17
18      if( rank != 0 ){ dest=0; tag=0;
19          char hostname[100];
20          gethostname(hostname, 100);
21          MPI_Send( &rank, 1, MPI_INT, dest, tag, MPI_COMM_WORLD );
22          MPI_Send( &hostname, 100, MPI_CHAR, dest, tag+1, MPI_COMM_WORLD);
23      } else {
24          char receive_hostname[100];
25          for( i=1; i<size; i++ ) {
26              MPI_Recv( &ranksent, 1, MPI_INT, i, 0, MPI_COMM_WORLD, &status );
27              MPI_Recv( &receive_hostname, 100, MPI_CHAR, i, 1, MPI_COMM_WORLD, &status );
28              printf("Dane od procesu o randze (status.MPI_SOURCE ->) %d: %d (i=%d) otrzymany
hostname: %s\n", status.MPI_SOURCE, ranksent, i, receive_hostname );
29          }
30      }
31  }
32
33  }
34  else{
35      printf("Pojedynczy proces o randze: %d (brak komunikatów)\n", rank);
36  }
```

Wynik:

```
loprych@loprych-VirtualBox:~/Desktop/PR_lab/lab_11/MPI_simple/simple$ make run
mpiexec -oversubscribe -np 6 ./MPI_simple
Dane od procesu o randze (status.MPI_SOURCE ->) 1: 1 (i=1) otrzymany hostname: loprych-VirtualBox
Dane od procesu o randze (status.MPI_SOURCE ->) 2: 2 (i=2) otrzymany hostname: loprych-VirtualBox
Dane od procesu o randze (status.MPI_SOURCE ->) 3: 3 (i=3) otrzymany hostname: loprych-VirtualBox
Dane od procesu o randze (status.MPI_SOURCE ->) 4: 4 (i=4) otrzymany hostname: loprych-VirtualBox
Dane od procesu o randze (status.MPI_SOURCE ->) 5: 5 (i=5) otrzymany hostname: loprych-VirtualBox
loprych@loprych-VirtualBox:~/Desktop/PR_lab/lab_11/MPI_simple/simple$
```

Następnie utworzono katalog o nazwie sztafeta i utworzono plik sztafeta.c, gdzie skopiowano początkowo kod z pliku MPI_simple.c i dostosowano do polecenia:

```
7  int rank, size;
8  MPI_Status status;
9
10 MPI_Init(&argc, &argv);
11 MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
12 MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
13
14 int send_value = 10;
15 int receive_value;
16
17 if (size > 1) {
18     //proces początkowy
19     if (rank == 0) {
20         MPI_Send(&send_value, 1, MPI_INT, 1, 0, MPI_COMM_WORLD);
21     }
22     //proces środkowy
23     else if (rank < size - 1) {
24         MPI_Recv(&receive_value, 1, MPI_INT, rank - 1, 0, MPI_COMM_WORLD, &status);
25         printf("Wątek %d odebrał liczbę %d, od wątku %d\n", rank, receive_value, rank - 1);
26         receive_value++;
27         MPI_Send(&receive_value, 1, MPI_INT, (rank + 1) % size, 0, MPI_COMM_WORLD);
28     }
29     //proces końcowy
30     else {
31         MPI_Recv(&receive_value, 1, MPI_INT, rank - 1, 0, MPI_COMM_WORLD, &status);
32         printf("Wątek %d odebrał liczbę %d, od wątku %d\n", rank, receive_value, rank - 1);
33     }
34 } else {
35     printf("Pojedynczy wątek o ranku: %d (brak komunikatów)\n", rank);
36 }
37
38 MPI_Finalize();
```

Początkowo program zaczyna się od inicjowania MPI oraz pobrania liczby procesów za pomocą MPI_Comm_Size oraz własnego identyfikatora (rangi) dla poszczególnego procesu.

W celu identyfikacji procesów użyliśmy zmiennej rank odpowiadającej za rangę procesu. Dostępne procesy podzielono na 3 grupy, proces początkowy, procesy środkowe oraz proces końcowy. Proces początkowy nr 0 odpowiada w tym przypadku jedynie za przesłanie zmiennej send_value o nadanej wartości 10 do procesu nr 1 używając MPI_Send. W skład procesów środkowych wchodzi wszystkie wątki poza początkowym i ostatnim, te procesy kolejno odbierają wartość zmiennej receive_value od poprzedniego za pomocą MPI_Recv, podbijają jej wartość o 1 i przesyłają dalej do kolejnego procesu przy użyciu MPI_Send. Proces końcowy jedynie odbiera wartość receive_value za pomocą MPI_Recv, ostatni proces kończy sztafetę.

Wynik programu sztafeta:

```
loptrych@loptrych-VirtualBox:~/Desktop/PR_lab/lab_11/MPI_simple/sztafeta$ make run
mpicc -c -g -DDEBUG sztafeta.c
mpicc -g -DDEBUG sztafeta.o -o sztafeta -lm
mpiexec -oversubscribe -np 6 ./sztafeta
Wątek 1 odebrał liczbę 10, od wątko 0
Wątek 2 odebrał liczbę 11, od wątko 1
Wątek 3 odebrał liczbę 12, od wątko 2
Wątek 4 odebrał liczbę 13, od wątko 3
Wątek 5 odebrał liczbę 14, od wątko 4
loptrych@loptrych-VirtualBox:~/Desktop/PR_lab/lab_11/MPI_simple/sztafeta$
```

Wnioski:

Na podstawie programu sztafeta.c możemy zauważyć standardową komunikację typu punkt-punkt, która odnosi się do bezpośredniej wymiany informacji między parą konkretnych procesów. MPI_Send oraz MPI_Recv są funkcjami o blokującej charakterystyce polecenia. Program wstrzymuje wykonanie aż do wysłania/odebrania wiadomości, pomaga to nam łatwo obsługiwać synchronizację i sterować przebiegiem programu. Nieblokującymi zastępnikami owych funkcji są MPI_Isend oraz MPI_Irecv, które natychmiast przekazują sterowanie dalszym instrukcjom programu, pozwala to na komunikację asynchroniczną i program może być wykonywany natychmiastowo. Można również stosować mieszaną kombinację blokujących i nieblokujących procedur. Zależnie od postawionego przed nami rodzaju problemu oba rodzaje funkcji będą mieć swoje zastosowanie.