## Tomasz Ligęza

## Programowanie równoległe. Przetwarzanie równoległe i rozproszone.

Sprawozdanie z laboratorium 11.

Cel zajęć:

Opanowanie podstaw programowania z przesyłaniem komunikatów MPI.

W ramach zajęć zrealizowałem następujące kroki:

- Utworzyłem katalog roboczy lab\_11.
- 2. Uzupełniłem kod pliku MPI\_simple.c tak, aby wysyłana była tablica znaków zawierająca adres internetowego węzła nadawcy:

```
[ligeza_tomasz@ESTERA lab_11]$ make
/usr/lib64/openmpi/bin/mpiexec -np 4 ./MPI_simple
Dane od procesu o randze: -2063445776 (status.MPI_SOURCE -> 2) (i=1) (sender=ESTERA)
Dane od procesu o randze: -2063445776 (status.MPI_SOURCE -> 3) (i=2) (sender=ESTERA)
Dane od procesu o randze: -2063445776 (status.MPI_SOURCE -> 1) (i=3) (sender=ESTERA)
[ligeza_tomasz@ESTERA lab_11]$
```

3. Utworzyłem kolejny podkatalog roboczy sztafeta.

4. Na podstawie kodu z pliku MPI\_simple.c zaimplementowałem system sztafety - najpierw działającej na zasadzie "otwartego klucza":

```
/usr/lib64/openmpi/bin/mpiexec -np 4 ./sztafeta
Proces 0 wyslal liczbe 12 do procesu 1
Proces 1 otrzymal liczbe 12 od procesu 0
Proces 1 wyslal liczbe 13 do procesu 2
Proces 2 otrzymal liczbe 13 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 14 do procesu 3
Proces 3 otrzymal liczbe 14 od procesu 2
[ligeza_tomasz@ESTERA sztafeta]$
```

5. Następnie system sztafety na zasadzie zamkniętego klucza, gdzie ostatni proces podaje liczbę do pierwszego procesu:

```
while (size > 0) {
   int prev = rank - 1;
   int next = rank + 1;
   if (rank == 0) {
      prev = size - 1;
   }
}
```

```
Proces 0 wyslal liczbe 1 do procesu 1
Proces 1 otrzymal liczbe 1 od procesu 0
Proces 1 wyslal liczbe 2 do procesu 2
Proces 2 otrzymal liczbe 2 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 3 do procesu 3
Proces 3 otrzymal liczbe 3 od procesu 2
Proces 3 wyslal liczbe 4 do procesu 0
Proces 0 otrzymal liczbe 4 od procesu 3
Proces 0 wyslal liczbe 5 do procesu 1
Proces 1 otrzymal liczbe 5 od procesu 0
Proces 1 wyslal liczbe 6 do procesu 2
Proces 2 otrzymal liczbe 6 od procesu 1
```

6. W kolejnym zadaniu utworzyłem podkatalog struktura oraz skopiowałem do niego kod z pierścieniem otwartym. Utworzyłem strukturę zawierającą pola typu: double, int oraz char[8]. Wypełniłem ją oraz obliczyłem wielkość paczki zawierającej trzy zmienne:

```
struct record
{
   double scalar;
   int number;
   char name[8];
};
[...]

   struct record rekord;
   rekord.scalar = 5.0;
   rekord.number = 10;
   strncpy(rekord.name, "hello", 8);

   int aux = 0;
   MPI_Pack_size(1, MPI_DOUBLE, MPI_COMM_WORLD, &aux);
```

```
int packet_size = aux;
MPI_Pack_size(1, MPI_INT, MPI_COMM_WORLD, &aux);
packet_size += aux;
MPI_Pack_size(8, MPI_CHAR, MPI_COMM_WORLD, &aux);
packet_size += aux;
```

 Następnie dodałem kod odpowiedzialny za pakowanie, odpakowywanie oraz wysyłanie i odbieranie paczki. Procesy odbierające paczkę i wysyłające ją zmieniają również jej zawartość.

Kod dla procesu rozpoczynającego i kończącego jest analogiczny do tego powyżej z tą różnicą, że rozpoczynający jedynie pakuje i wysyła wiadomość, a kończący jedynie paczkę odbiera i odpakowuje.

```
/usr/lib64/openmpi/bin/mpiexec -np 4 ./struktura
Proces 0 - wysyla strukture: 5.000000, 10, tomasz
Proces 1 - odebral strukture: 5.000000, 10, tomasz
Proces 1 - wysyla strukture: 5.100000, 11, tomasz
Proces 2 - odebral strukture: 5.100000, 11, tomasz
Proces 2 - wysyla strukture: 5.200000, 12, tomasz
Proces 3 - odebral strukture: 5.200000, 12, tomasz
[ligeza_tomasz@ESTERA struktura]$
```

## Wnioski:

Aby zapętlić pierścień należało w jakiś sposób "wystartować" pracę pierścienia. W tym celu sprawdzam czy proces ma rangę 0 i czy wartość liczby wynosi 0 - wtedy jedyne co robię to wysyłam liczbę do następnego procesu. W przeciwnym przypadku oczekuję na wysłanie mi liczby z poprzedniego procesu. Dzięki temu pierwszy proces nie oczekuje w nieskończoność na wiadomość, która nigdy nie nadejdzie.

Ciekawe zjawisko występuje, gdy uruchomimy nasz zapętlony pierścień bez żadnego oczekiwania po działaniu jednego procesu:

```
Proces 3 wyslal liczbe 21588 do procesu 0
Proces 3 otrzymal liczbe 21591 od procesu 2
Proces 3 wyslal liczbe 21592 do procesu 0
Proces 3 otrzymal liczbe 21595 od procesu 2
Proces 3 wyslal liczbe 21596 do procesu 0
Proces 3 otrzymal liczbe 21599 od procesu 2
Proces 3 wyslal liczdo procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21414 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21415 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21418 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21419 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21422 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21423 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21426 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21427 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21430 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21431 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21434 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21435 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21438 od procesu 1
Proces 2 wyslal liczbe 21439 do procesu 3
Proces 2 otrzymal liczbe 21442 od procesu 1
```

Występuje tutaj race condition którego zasobem jest terminal (stdout). Jak widać cała komunikacja przebiega poprawnie, gdyż widzimy, że proces 3 wysyła liczbę 21588 od procesu 0 i otrzymuje liczbę 21591 od procesu 2.

```
[3] - 21588 -> [0], [0] - 21589 -> [1], [1] - 21590 -> [2], [2] - 21591 -> [3]
```