Operacje grupowego przesyłania komunikatów MPI

Operacje grupowego przesyłania komunikatów

- → Operacje, w ramach których ten sam komunikat lub zbiór komunikatów przesyłany jest pomiędzy więcej niż dwoma procesami nazywane są operacjami komunikacji grupowej (collective communication) lub operacjami globalnymi
- → Przykładami takich operacji są m.in. rozgłaszanie (broadcast), rozpraszanie (scatter), zbieranie (gather), redukcja (reduction) czy wymiana (exchange)
- → Wydajność realizacji takich operacji może być bardzo różna, zależnie od przyjętej strategii
- Optymalna strategia realizacji wymaga często uwzględnienia architektury systemu komputerowego i sposobu przesyłania komunikatów w sieci połączeń

Operacje grupowego przesyłania komunikatów

- → Schematy grupowego przesyłania komunikatów:
 - rozgłaszanie (broadcast) jeden do wszystkich
 - rozpraszanie (scatter) jeden do wszystkich
 - zbieranie (gather) wszyscy do jednego
 - redukcja (gromadzenie, reduction) wszyscy do jednego
 - rozgłaszanie wszyscy do wszystkich (równoważne zbieraniu wszyscy do wszystkich)
 - gromadzenie (redukcja) wszyscy do wszystkich
 - wymiana wszyscy do wszystkich (równoważna rozpraszaniu wszyscy do wszystkich)
- → Nieoptymalna i optymalna realizacja rozgłaszania dla *p* procesorów i różnych technologii i topologii sieciowych

- → Realizacja procedur komunikacja grupowej w MPI polega na wywołaniu odpowiedniej procedury przez wszystkie procesy w grupie
- → Argumentami procedur komunikacji grupowej są i bufory z danymi wysyłanymi i (jeśli trzeba) bufory na dane odbierane
 - w przypadku, gdy bufory danych wysyłanych i odbieranych pokrywają się (np. proces dokonujący rozproszenia danych pozostawia swoją część danych w tym samym miejscu) MPI może wymagać użycia argumentu MPI_IN_PLACE, zamiast jednego z buforów
- → Wszystkie procedury komunikacji grupowej są blokujące (ale zakończenie operacji przez proces nie oznacza koniecznie, że inne procesy także ją zakończyły)

→ bariera

```
int MPI_Barrier( MPI_Comm comm )
```

→ rozgłaszanie jeden do wszystkich

```
int MPI_Bcast( void *buff, int count, MPI_Datatype datatype, int root, MPI_Comm comm )
```

- zbieranie wszyscy do jednego
- int MPI_Gather(void *sbuf, int scount, MPI_Datatype sdtype, void *rbuf,
 int rcount, MPI_Datatype rdtype, int root, MPI_Comm comm)
- zbieranie wszyscy do wszystkich równoważne rozgłaszaniu wszyscy do wszystkich (brak wyróżnionego procesu root)
- int MPI_Allgather(void *sbuf, int scount, MPI_Datatype sdtype,
 void *rbuf, int rcount, MPI_Datatype rdtype, MPI_Comm comm)

→ rozpraszanie jeden do wszystkich

```
int MPI_Scatter(void *sbuf, int scount, MPI_Datatype sdtype, void *rbuf,
    int rcount, MPI_Datatype rdtype, int root, MPI_Comm comm)
```

 rozpraszanie wszyscy do wszystkich równoważne wymianie wszyscy do wszystkich (brak wyróżnionego procesu root)

```
int MPI_Alltoall( void *sbuf, int scount, MPI_Datatype sdtype,
    void *rbuf, int rcount, MPI_Datatype rdtype, MPI_Comm comm )
```

→ redukcja wszyscy do jednego

```
int MPI_Reduce(void *sbuf, void *rbuf, int count, MPI_Datatype datatype, MPI_Op op, int root, MPI_Comm comm)
```

→ redukcja połączona z rozgłaszaniem – MPI_Allreduce

- Operacje stosowane przy realizacji redukcji:
 - predefiniowane operacje uchwyty do obiektów typu MPI_Op (każda z operacji ma swoje dozwolone typy argumentów):
 - MPI_MAX maksimum
 - MPI_MIN minimum
 - MPI_SUM suma
 - MPI_PROD iloczyn
 - operacje maksimum i minimum ze zwróceniem indeksów
 - operacje logiczne i bitowe
 - operacje definiowane przez użytkownika za pomocą procedury:

- → Całkowanie w przedziale (przypomnienie)
 - warianty dekompozycji:
 - dekompozycja w dziedzinie w problemu
 - podział przedziału na podprzedziały
 - zrównoleglenie pętli
 - algorytm sekwencyjny
 - narzędzia zrównoleglenia pętli:
 - » automatyczne (OpenMP)
 - » ręczne (Pthreads,MPI)
 - wyniki w obu przypadkach mogą być różne
 - różne liczby podprzedziałów i ich długości

```
MPI Init( &argc, &argv );
MPI Comm rank( MPI COMM WORLD, &rank );
MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &size);
if( rank == 0 ) scanf("%lf %lf %d", &a, &b, &N);
root=0;
MPI Bcast( &N, 1, MPI INT, root, MPI COMM WORLD );
MPI Bcast( &a, 1, MPI DOUBLE, root, MPI COMM WORLD );
MPI Bcast( &b, 1, MPI DOUBLE, root, MPI COMM WORLD );
n loc = ceil(N/size); dx = (b-a)/N; x1 = a + rank*n loc*dx;
if(rank==size-1) n loc = N - n loc*(size-1); // N > size
c=0;
for(i=0;i< n loc;i++) {
   x2 = x1+dx; c += 0.5*(f(x1)+f(x2))*dx; x1=x2;
MPI Reduce( &c, &calka, 1, MPI DOUBLE, MPI SUM, root, MCW);
```

- → Mnożenie macierz-wektor
 - algorytm sekwencyjny, naiwny
 - dekompozycja danych
 - warianty:
 - wierszowy
 - kolumnowy
 - blokowy
 - algorytmy dla rozmaitych wariantów dekompozycji
 - implementacja
 - procedury MPI wykorzystywane w implementacji

```
double x[WYMIAR], y[WYMIAR], a[WYMIAR*WYMIAR];
// inicjowanie a, x, y
MPI Init( &argc, &argv );
MPI Comm rank( MPI COMM WORLD, &rank );
MPI_Comm_size( MPI_COMM_WORLD, &size );
n wier = ceil(WYMIAR / size);
// dodatkowy kod dla WYMIAR niepodzielnego przez size
MPI_Allgather(&x[rank*n_wier], n_wier, MPI_DOUBLE,
        x, n wier, MPI DOUBLE, MPI COMM WORLD );
// zamiast &x[rank*n_wier] można użyć MPI_IN_PLACE – obszar
// danych od tego adresu pozostaje bez zmian w każdym procesie
for(i=0;i< n_wier;i++)
  int ni = n*i;
  for(j=0;j< n;j++){
    y[i] += a[ni+i] * x[i];
```