OpenMPI

Veljko Petrović Novembar, 2022

Ako imamo OpenMP...

- ...čemu ovo?
- OpenMPI je optimizovan za situacije gde je model deljene memorije jednostavno nije primenjljiv.
- MPI je skraćenica od Message Passing Interface i predstavlja metod kojim se rešava programiranje masivno paralelnih arhitektura.
- U jednom trenutku udarimo u limit na broj procesora koji možemo nagurati u jedno kućište: ako ništa drugo, svi ti procesori se bore oko iste memorije, a transfer stope memorije su prilično oštro ograničene.
- Postoje situacije gde ta ograničenja ne važe (i to će biti vrlo detaljno istraženo kada budemo pričali o OpenACC-

OpenMPI

Model prosleđivanja poruka

u)ali u opštem slučaju podeljena memorija i vrlo pažljiva komunikacija su naša jedina opcija.

Istorija i poreklo

- MPI nije biblioteka nego specifikacija.
- Kolekcija standarda koja specificira način programiranja i protokol mrežne komunikacije.
- Entoni Hoar je principe 'message passing' modela postavio 70-tih godina prošlog veka, a 1992 je tim predstavnika akademije i industrije je postavio MPI specifikaciju vođen stručnjacima kao što je Viljem D. Grop.
- MPI ima verzije (MPI-1, MPI-2, MPI-3 itd.) koje mogu biti implementirane različitim skupovima alata i biblioteka.
- MPICH je referentna implementacija.
- OpenMPI je opšta implementacija.

Struktura

- Kao i OpenMP, OpenMPI nije jezik.
- Odavno je primećeno da posebni jezici retko doživljavaju široku prihvaćenost.
- OpenMPI je:
 - Protokol (OSI nivo 5)
 - Biblioteka koja proširuje postojeće jezike sa konstruktima za paralelizam
 - Alati

• Mnogo specijalizovanih implementacija postoji.

Osnovna implementacija

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>

int main(int argc, char** argv){
    MPI_Init(&argc, &argv);
    printf("Hello, World\n");
    MPI_Finalize();
    return 0;
}
```

Osnovna implementacija

```
$ mpicc hello.c -o hello
$ mpirun -np 4 ./hello
Hello, World
Hello, World
Hello, World
Hello, World
```

Komunikacija

- Kao i većina ovakvih programa, ovo ne radi ništa korisno.
- Da bi OpenMPI bio koristan, programi koji se paralelno izvršavaju moraju da komuniciraju.
- Ovo i nije baš 100% tačno. Moguće je držati programe potpuno nezavisno u tkzv. 'share nothing' modelu koji rešava prilično širok dijapazon problema poznat kao 'throughtput.'
- Rendering je dobar primer.
- Ali za ovo bi koristili SLURM i ništa drugo. OpenMPI je čist višak.
- Ne mogu komunicirati na način na koji to radi OpenMP, preko deljene memorije, zato što iako u našem primeru malopre sve četiri instance su na istom računaru (i istoj

Osnovna implementacija

9165	pts/0	00:00:00	mpirun
9170	pts/0	00:00:00	hello
9171	pts/0	00:00:00	hello
9172	pts/0	00:00:00	hello
9173	pts/0	00:00:00	hello

ps tabeli) OpenMPI je namenjen da radi na potencijalno udaljenim računarima.

Komunikator

- Komunikator u OpenMPI-u je kolekcija procesa tj.
 nezavisnih pokrenutih instanci našeg programa i može
 se porediti sa radio frekvencijom ili kanalom na
 IRC/Discord serveru.
- Proces može učestvovati u proizvoljnom broju komunikatora: oni su tu da bi se komunikacija lakše organizovala.
- Minimalan broj komunikatora je jedan: svaki MPI program apsolutno mora imati barem jedan komunikator koji ne moramo da stvaramo: MPI_COMM_WORLD.

API Komunikatora

- MPI_Comm je tip identifikatora komunikatora
- Postoje komande koje služe za manipulaciju komunikatorom koje sve primaju kao parametar identifikator komunikatora

• MPI_COMM_WORLD je globalni kanal komunikacije: svi procesi su deo njega.

Veličina komunikatora

```
MPI_Init(&argc, &argv);
int size;
MPI_Comm_Size(MPI_COMM_WORLD, &size);
printf("%d\n", size);
MPI_Finalize();
return 0;
```

Red procesa

- Red (rank) procesa je njegov identifikator unutar komunikatora.
- U pitanju je ceo broj nasumično dodeljen u okviru komunikatora u opsegu 0..size-1
- Dobavlja se uz pomoć MPI_Comm_Rank funkcije koja prima identifikator komunikatora i pokazivač na int gde valja smestiti vrednost.

Slanje poruka na neku adresu

- MPI_Send(void *message, int count, MPI_Datatype datatype, int dest, int tag, MPI_Comm comm)
- message—pokazivač na poruku generičkog tipa
- count—koliko elemenata ima u poruci
- datatype—Kog je tipa poruka
- dest—red procesa kome se šalje
- tag—celobrojna vrednost rezervisana za proizvoljnu upotrebu
- comm—komunikator koji se koristi

Nedeterminizam izvršavanja

```
veljko@HPC:~/c/mpi1$ mpirun -np 4 ./hello
0
2
3
1
veljko@HPC:~/c/mpi1$ mpirun -np 4 ./hello
2
3
0
1
veljko@HPC:~/c/mpi1$ mpirun -np 4 ./hello
0
2
3
1
veljko@HPC:~/c/mpi1$ mpirun -np 4 ./hello
0
2
3
1
veljko@HPC:~/c/mpi1$ mpirun -np 4 ./hello
3
2
0
1
```

Primanje poruka

- MPI_Recv(void *message, int count, MPI_Datatype datatype, int source, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Status *status)
- message—pokazivač na poruku generičkog tipa gde smeštamo vrednost koju dobijemo
- count—koliko elemenata ima u poruci
- datatype—Kog je tipa poruka
- source—red procesa od koga se prima
- tag—celobrojna vrednost rezervisana za proizvoljnu upotrebu
- comm—komunikator koji se koristi

• status—podaci o poruci uključujući ko je stvarno šalje i šta je poslat tag

Definisanje tipa

```
MPI_Type_create_struct(
    int number_items,
    const int *blocklength,
    const MPI_Aint *array_of_offsets,
    const MPI_Datatype *array_of_types,
    MPI_Datatype *new_datatype)
```

Korisnički tipovi podataka

- Moguće je dodati i naš tip podataka baziran na struct-u
- Nažalost sintaksa je malo kompleksna
- Tip se prvo definiše a zatim upiše

Upisivanje tipa

MPI_Type_commit(MPI_Datatype *new_datatype)

Primer

Primer

```
veljko@HPC:~/c/mpi2$ mpirun -np 4 ./msg
Poruka sa procesa 1 od 4
Poruka sa procesa 2 od 4
Poruka sa procesa 3 od 4
```

```
#include <stdio.h>
#include <mpi.h>

int main(int argc, char** argv){
   int rank, size;
   MPI_Init(&argc, &argv);
   MPI_Comm_Rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
   MPI_Comm_Size(MPI_COMM_WORLD, &size);

int message[2];
   int dest,src,tag = 0;
   MPI_Status status;

if(rank != 0){
   message[0] = rank;
   message[1] = rank;
}
```

Primer

- Ovo je klasična implementacija radnik-menadžer obrasca u MPI.
- Nema ničeg posebnog oko procesa sa redom 0, ali ga je lako naći.
- Primetite da je izlaz ovog procesa sada deterministički.

Barijerna sinhronizacija

- Neke komande nisu namenjene posebnom procesu: neke služe za adresiranje više procesa
- To su kolektivne komande (collectives)
- Primer toga je MPI_Barrier(MPI_Comm communicator)
- Ovo je zaustavljanje izvršavanja dok svi procesi u komunikatoru nisu stigli na isto mesto.
- Ovo je 1:1 ekvivalentno sa #pragma omp barrier

Broadcast

- Broadcast služi da podatak sa jednog procesa premesti na sve ostale ciljane procese.
- Može da koristi da osveži nekakvu tabelu međurezultata, ali je najkorisnije prilikom početka rada procesa.
- Divan primer broadcast-a se može videti ako razmišljamo o onoj fibonači implementaciji i njenom prvom koraku

Kolektivna komunikacija

- Kolektivna komunikacija opisuje situaciju gde imamo više procesa koji komuniciraju sa više procesa.
- Može se isprogramirati štagod da je to što želim, ali ovaj tip komunikacije pada uglavnom u četiri obrasca:
 - emitovanje (broadcast)
 - rasipanje (scatter)
 - skupljanje (gather)
 - sinhronizovano skupljanje (allgather)

Broadcast

int MPI_Bcast(void* shared_data, int number, MPI_Datatype datatype, int source_process, MPI_Comm communicator) Svi procesi pozivaju istu funkciju. Razlika je u tome što onaj proces čiji je red jednak source_process parametru čita iz shared_data, a ostali samo smeštaju ono što dobiju tu.

Scatter

- Scatter, kao i broadcast, jeste slučaj slanja sa jednog na više procesa
- Razlika je u tome što proces koji šalje takođe podeli ono što šalje u onoliko (tipično ne-preklapajućih) podskupa koliko ima procesa kojima se šalje.
- Ako se razmisli, u onom fibonači primeru posle broadcast-a treba scatter koji podeli skup rednih brojeva fibonačijevog broja koji se računa između procesa

Gather

- Gather je obrnut proces od scatter (očigledno).
- Više procesa šalje jednom procesu delove nekog većeg skupa podataka koji se zatim spaja.
- Posle broadcast i scatter faze, naš fibonači algoritam bi imao gather da iz procesa izvadi podatke o sledećih m brojeva i skupi ih u niti koja upravlja podacima.

Scatter

MPI_Scatter(void *send_data, int send_number, MPI_Datatype datatype, void *put_data, int put_number, int source_rank, MPI_Comm communicator) send_data/number je bafer za slanje (prazan i nebitan za sve osim za proces koji ima source_rank red) put_data/number je bafer za primanje koji svi koriste.

Gather

MPI_Gather(void *send_data, int send_number, MPI_Datatype datatype, void *put_data, int put_number, int destination_rank, MPI_Comm communicator) send_data/number je bafer za slanje (koji svi koriste) put_data/number je bafer za primanje (koji je prazan i nebitan za sve osim procesa sa redom koji je ravan destination_rank)

Allgather

- Allgather je isto što i gather samo što ga odmah prati broadcast onoga što se gather-uje.
- Fibonači program bi, u stvari, imao allgather operaciju umesto gather operacije za sve blokove osim poslednjeg.

Redukcije

- Redukcije su olakšica koja omogućava kompleksnu komunikaciju neophodnu da se paralelizuje, npr. sumiranje niza i slične operacije.
- Apsolutno je ista namena kao ekvivalentne OpenMP konstrukcije.
- Veoma je slična sintaksi gather komande:
- int MPI_reduce(const void *send_data, void *put_data, int send_number, MPI_Datatype, MPI_OP operation, int destination_rank, MPI_Comm comm)

Allgather

MPI_Allgather(void *send_data, int
send_number, MPI_Datatype datatype, void
*put_data, int put_number, MPI_Comm
communicator) send_data/number je bafer za slanje
(koji svi koriste) put_data/number je bafer za primanje
(koji svi koriste)

Naravno, mogli bi i da radimo gather praćen sa broadcast -om, ali nema razloga.

 Jedina razlika jeste operacija koja služi za kombinovanje koja može biti korisnički definisana ili jedna od osnovnih operacija

Redukcioni operatori

MPI_MAX			
MPI_MIN			
MPI_SUM			
MPI_PROD			
MPI_LAND			
MPI_BAND			
MPI_LOR			
MPI_BOR			
MPI_LXOR			

Sinhronizovana redukcija

- Kao što je Reduce bazirano na Gather, Allgather proizvodi Allreduce
- int MPI_Allreduce(const void *send_data, void *put_data, int send_number, MPI_Datatype datatype, MPI_OP operation, MPI_Comm comm)

Operacija	Operator		
Bit XOR	MPI_BXOR		
Maksimalna vrednost i lokacija	MPI_MAXLOC		
Minimalna vrednost i lokacija	MPI_MINLOC		

Svi/svi komunikaciona šema

- To je šema komunikacije koja:
 - Aranžira sve procese tako da formiraju matricu gde su
 - Redovi procesi
 - Kolone particije podataka kao što bi ih scatter komanda napravila
 - Formira transfer podataka iz izlaznog u ulazni bafer tako da efektno transponira podatke

Obrazac svi/svi komunikacione šeme

Particije podataka				Particije podataka				
P r	1	2	3	4	P r	1	5	9
0 C	5	6	7	8	0 c	2	6	10
e 6	9	10	11	12	e s	3	7	11
	13	14	15	16	i l	4	8	12

Neblokirajuća usmerena komunikacija

- Do sada, svo slanje podataka je blokirajuće
- Ako nema Recv za svako Send program stane.
- Takođe, imamo nužno sinhrono ponašanje, to može da uspori program: ako ne moramo da sinhronizujemo, ne treba.
- Radi isto kao ranije, ali vraća MPI_Request objekat
- int MPI_Isend(void *message, int count, MPI_Datatype datatype, int dest, int tag, MPI_Comm comm, MPI_Request *send_request)
- int MPI_Irecv(void *message, int count, MPI_Datatype datatype, int source, int tag,

Svi/svi komunikaciona šema

int MPI_Alltoall(void *send_data, int
send_number, MPI_Datatype send_datatype,
void *put_data, int put_number, MPI_Datatype
put_datatype, MPI_Comm communicator)

MPI_Comm comm, MPI_Request
*receive_request)

MPI_Request

- Ovo je promenljiva koja pokazuje na potencijalno neispunjenu operaciju slanja/primanja
- Kada je imamo, možemo je koristiti da sačekamo da se operacija završi, sinhronizujući naš poziv kada zaželimo:
- int MPI_Wait(MPI_Request *req, MPI_Status *status)
- Ovo će vratiti status kada se operacija bude završila.
- Moguće je i asinhrono proveriti da li se operacija završila kroz:
- int MPI_Test(MPI_Request *req, int *flag, MPI_Status *status)

• Ovo se odmah završi i postavi flag na true ako je operacija gotova i status na vrednost statusa ako je flag true.