Paralelné programovanie Message Passing Interface

Ing. Michal Čerňanský, PhD.

Fakulta informatiky a informačných technológií, STU Bratislava

Prehľad tém

- Základné princípy programátorských modelov zasielania správ
- Základné stavebné kamene: operácie "send" a "receive"
- Topológie a mapovania
- Prelínanie komunikácie a výpočtob
- Kolektívne komunikačné a výpočtové operácie
- Skupiny a komunikátory

Základné princípy programátorských modelov zasielania správ

- Logický pohľad na paralelný systém:
 - P procesov každý s vlastným priestorom adries
- Každý údaj patrí do práve jedného priestoru adries – explicitné rozdelenie do priestorov a umiestnenie údajov do priestorov
- Všetky interakcie vyžadujú kooperáciu dvoch procesov
 - Proces ktorý vlastní údaje
 - Proces ktorý chce pristúpiť k údajom

Základné princípy programátorských modelov zasielania správ

- MPI programy sú často riešené pomocou asynchrónnych a voľne synchrónnych paradigiem.
 - Asynchrónne paradigmy súbežné úlohy sú vykonávané asynchrónne
 - Voľne synchrónne paradigmy úlohy alebo podmnožiny úloh sa synchronizujú v priebehu vykonávania výpočtu, medzi synchronizáciami úlohy sú vykonávané asynchrónne
- Väčšina programov využíva SPMD model

Základné stavebné kamene: operácie "send" a "receive"

Prototypy operácií:

```
send(void *sendbuf, int nelems, int dest)
receive(void *recvbuf, int nelems, int source)
```

Napríklad nasledujúce fragmenty zdr. kódu:

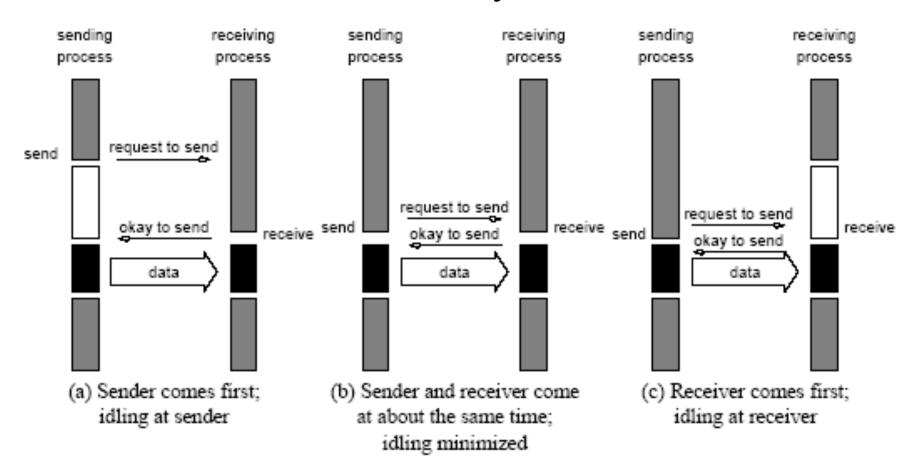
 Sémantika send operácie: po vykonaní hodnota prijatá P1 procesom musí byť 100

Blokujúce operácie zasielania správ bez vyrovnávacej pamäte

- Jednoduchý spôsob realizovania send/ receive sémantiky: send je ukončené len ak je to bezpečné
- Blokujúci "send" bez vyrovnávacej pamäte operácia neskončí, kým nie je vyvolaný prislúchajúci "receive"
- Čakanie a uviaznutie najčastejšie problémy s blokujúcimi "send" operáciami bez vyrovnávacej pamäte

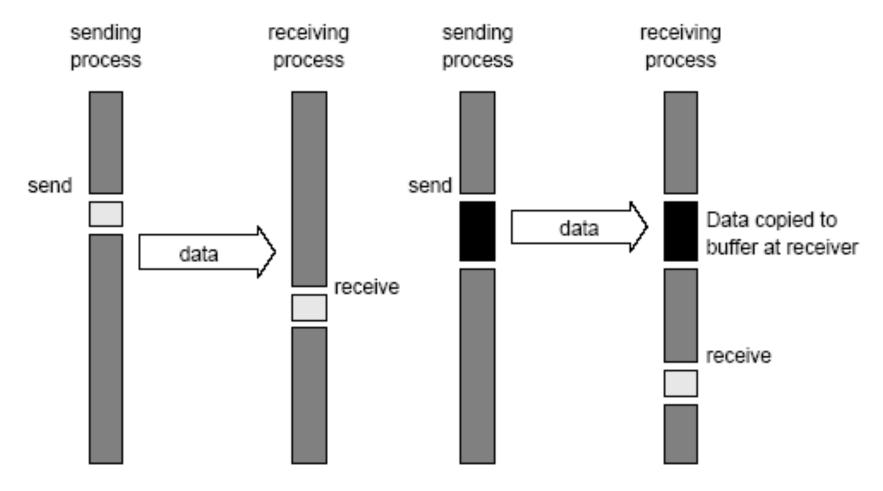
Blokujúce operácie zasielania správ bez vyrovnávacej pamäte

"send" a "receive" v rôznych časoch - réžia



- Jednoduché riešenie vzhľadom na čakanie a uviaznutie – použitie vyrovnávacej pamäte na strane odosielateľa aj príjmateľa
- Pri použití vyrovnávacej pamäte odosielateľ skopíruje údaje do pamäte a skončí po skončení operácie kopírovaia
- Údaje kopírované do vyrovnávacej pamäte aj na strane prijímateľa
- Vyrovnávacia pamäť odľahčuje čakanie za cenu väčšej réžie spojenej s kopírovaním

(a) Použitý komunikačný HW, (b) bez HW - réžia



- Konečná veľkosť vyrovnávacej pamäte značný dosah na výkonnosť
- Konzument pomalší ako producent?

Uviaznutie je možné aj keď použitie "buffer-ov"

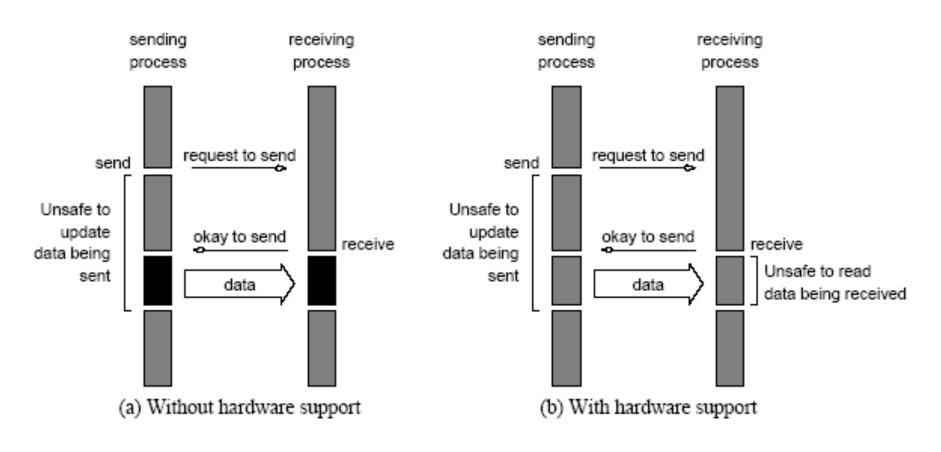
```
P0 P1 receive(&a, 1, 1); receive(&a, 1, 0); send(&b, 1, 1); send(&b, 1, 0);
```

Neblokujúce operácie zasielania správ

- Programátor je zodpovedný za sémanticky správne operácie "send" a "receive"
- "send" a "receive" končia skôr ako je to sémanticky bezpečné
- Neblokujúce operácie sú zvyčajne kombinované operáciami na zistenie stavu
- Možnosť realizovať prelínanie medzi výpočtami a komunikáciou
- Knižnice zasielania správ zvyčajne poskytujú blokujúce aj neblokujúce primitívy

Neblokujúce operácie zasielania správ

(a) Použitý komunikačný HW, (b) bez HW - réžia



Prehl'ad protokolov "send/receive"

Vyrovnávacia pamäť

Bez vyrovnávacej pamäti

Blokujúce operácie

Operácia v odosielajúcom procese skončí po skopírovaní údajov do odosielajúceho buffera

Operácia v odosielajúcom procese je blokovaná (čaká), kým zodpovedajúca "receive" operácia nie je vykonaná

send a receive sémanticky zabezpečené

Neblokujúce operácie

Operácia v odosielajúcom procese skončí po inicializácií kopírovania do vyrovnávacej pamäti.

Programátor musí explicitne zabezpečiť sémantickú správnosť

MPI – Message Passing Interface

- MPI štandardná knižnica pre paralelné programátorské modely zasielania správ – prenositeľné programy
- Štandard MPI syntax a sémantika množiný základných funkcií
- Väčšina HW výrobcov paralelných platforiem poskytuje implementáciu MPI
- Rozsiahla knižnica, ale malá podmnožina funkcií môže byť postačujúca

MPI – Message Passing Interface

Základné MPI funkcie:

MPI_Init	Inicializácia MPI
MPI_Finalize	Ukončenie MPI
MPI_Comm_size	Zistenie počtu procesov
MPI_Comm_rank	Číslo MPI procesu
MPI_Send	Odoslanie správy
MPI_Recv	Prijatie správy

Inicializácia a ukončenie používania MPI knižnice

- MPI Init inicializácia MPI prostredia
- MPI_Finalize ukončenie práce s MPI prostredím, uvoľnenie pamäte a pod.
- Prototypy operácií:

```
int MPI_Init(int *argc, char ***argv)
int MPI Finalize()
```

- MPI_Init spracovanie argumentov príkazového riadku
- MPI operácie, dátové typy a konštantymajú prefix "MPI_"
- Návratový kód v prípade úspechu MPI SUCCESS

Komunikátory

- Komunikátor definuje komunikačnú doménu
 množinu operácií, ktorým je povolené spolu komunikovať
- Informácie o komunikačnej doméne sú v premennej typu MPI_Comm.
- Komunikátory sú uvádzané ako argumenty
- Proces môže patriť viacerým (aj prekrývajúcim sa) komunikačným doménam
- Predvolený komunikátor MPI COMM WORLD
 - všetky procesy

Získavanie informácii od prostredia

- Funkcie MPI_Comm_size a MPI_Comm_rank - určenie počtu procesov a číslo procesu v skupine procesov.
- Prototypy operácií:

```
int MPI_Comm_size(MPI_Comm comm, int *size)
int MPI_Comm_rank(MPI_Comm comm, int *rank)
```

 "rank" procesu – číslo od 0 po veľkosť komunikátora mínus 1.

MPI "Hello World" program

```
#include <mpi.h>
main(int argc, char *argv[])
  int npes, myrank;
  MPI Init(&argc, &argv);
  MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &npes);
  MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &myrank);
  printf("From process %d out of %d, Hello World!
  \n''
     myrank, npes);
  MPI Finalize();
```

Zasielanie a prijímanie správ

- Základné operácie zasielania a príjmania správ:
 MPI Send a MPI Recv
- Prototypy funkcií:

```
int MPI_Send(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
    int dest, int tag, MPI_Comm comm)
int MPI_Recv(void *buf, int count, MPI_Datatype datatype,
    int source, int tag, MPI Comm comm, MPI Status *status)
```

- MPI poskytuje dátové typy ekvivalentné s C prenositeľnosť
- MPI BYTE byte (8 bitov)
- MPI PACKED štruktúra vytvorená z rôznych typov
- Značka správy (tag) od 0 po MPI TAG UB.

Dátové typy MPI

MPI Dátové typy	C Dátové typy
MPI_CHAR	signed char
MPI_SHORT	signed short int
MPI_INT	signed int
MPI_LONG	signed long int
MPI_UNSIGNED_CHAR	unsigned char
MPI_UNSIGNED_SHORT	unsigned short int
MPI_UNSIGNED	unsigned int
MPI_UNSIGNED_LONG	unsigned long int
MPI_FLOAT	float
MPI_DOUBLE	double
MPI_LONG_DOUBLE	long double
MPI_BYTE	
MPI_PACKED	

Zasielanie a prijímanie správ

- MPI podpruje "žolíka" (wildcard) pre značku
- Zdroj MPI_ANY_SOURCE ľubovoľný proces u komunikačnej domény môže byť zdrojom
- Zdroj MPI_TAG_ANY správa s ľubovoľnou značkou je akceptovaná
- Na strane prijímateľa dĺžka správy musí byť rovnaká alebo menšia ako pole dĺžka

Zasielanie a prijímanie správ

- Na strane prijímateľa premenná definujúca stav vykonanej MPI Recv operácie
- Zodpovedajúca dátová štruktúra:

```
typedef struct MPI_Status {
  int MPI_SOURCE;
  int MPI_TAG;
  int MPI_ERROR; };
```

Funkcia MPI_Get_count vráti presný poćet prijatých údajov

Možnosť uviaznutia

```
int a[10], b[10], myrank;
MPI Status status;
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &myrank);
  (myrank == 0) {
    MPI Send(a, 10, MPI INT, 1, 1, MPI COMM WORLD);
   MPI Send(b, 10, MPI INT, 1, 2, MPI COMM WORLD);
else if (myrank == 1) {
    MPI Recv(b, 10, MPI INT, 0, 2, MPI COMM WORLD);
    MPI Recv(a, 10, MPI INT, 0, 1, MPI COMM WORLD);
```

Možnosť uviaznutia

Cyklické zasielanie správ: proces i posiela procesu i+1

```
int a[10], b[10], npes, myrank;
MPI Status status;
MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &npes);
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &myrank);
MPI Send(a, 10, MPI INT, (myrank+1)%npes, 1,
            MPI COMM WORLD);
MPI Recv(b, 10, MPI INT, (myrank-1+npes)%npes, 1,
     MPI COMM WORLD);
```

Možnosť uviaznutia

```
int a[10], b[10], npes, myrank;
MPI Status status;
MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &npes);
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &myrank);
if (myrank%2 == 1) {
  MPI Send(a, 10, MPI INT, (myrank+1)%npes, 1,
             MPI COMM WORLD);
  MPI Recv(b, 10, MPI INT, (myrank-1+npes)%npes, 1,
             MPI COMM WORLD);
else {
  MPI Recv(b, 10, MPI INT, (myrank-1+npes)%npes, 1,
             MPI COMM WORLD);
  MPI Send(a, 10, MPI INT, (myrank+1)%npes, 1,
             MPI COMM WORLD);
```

Simultánne zasielanie a prijímanie správ

Vzájomná výmena správ – MPI poskytuje nasledujúcu funkciu:

Argumenty zahŕňajú argumenty "send" a "receive" funkcií. Možnosť použiť rovnaký "buffer" pre "send" a "receive":

Topológie a mapovania

- MPI umožňuje programátorovi organizovať procesory do logických k-dimenzionálnych mriežok
- ID procesorov z MPI_COMM_WORLD môžu byť mapované do iných komunikátorov zodpovedajúcich viac-dimenzionálnych mriežok rôznymi spôsobmi
- Vhodnosť mapovania je určená programom a topológiou paralelného počítačového svstému

Topológie a mapovania

Mapovanie procesorov na 2D mriežku

0	1	2	3
4	5	6	7
8	9	10	11
12	13	14	15

(a)	Row-major
	mapping

0	4	8	12
1	5	0	13
2	6	10	14
3	7	11	15

(b) Column-major mapping

9	с)	-4	щ
1	()	j	©
14	3-	-@	ф
15	12	-44	-10

(c) Space-filling curve mapping

0	1	3	2
4	5	7	6
12	13	15	14
8	0	11	10

(d) Hypercube mapping

Vytváranie a používanie kartézskych topológií

Vytvorenie kartézskych topológií:

```
int MPI_Cart_create(MPI_Comm comm_old, int ndims,
  int *dims, int *periods, int reorder,
  MPI_Comm *comm_cart)
```

- ID zo starého komunikátora nový komunikátor s dimenziami podľa dims
- Každý procesor môže byť identifikovaný v novej kartézskej topológií vektorom domenzií

Vytváranie a používanie kartézskych topológií

 Zasielanie a prijímanie správ vyžaduje jednodimenzionálne id – rank do kartézskych súradníc a späť:

```
int MPI_Cart_coord(MPI_Comm comm_cart, int rank,
   int maxdims, int *coords)
int MPI_Cart_rank(MPI_Comm comm_cart, int *coords,
   int *rank)
```

 Posunutie – najčastejšia operácia v kartézskych topológiach – zistenie zdrojového a cieľového procesu:

```
int MPI_Cart_shift(MPI_Comm comm_cart, int dir,
  int s_step, int *rank_source, int *rank_dest)
```

Prelínanie komunikácie a výpočtov

Neblokujúci "send" a "recieve":

```
int MPI_Isend(void *buf, int count, MPI_Datatype
  datatype, int dest, int tag, MPI_Comm comm,
  MPI_Request *request)
```

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

Návrat z funkcií skôr ako operácie zaslanie alebo prijatia skončené - funkcia MPI_Test testuje stav operácie:

MPI Wait čaká na dokončenie opeácie.

```
int MPI_Wait(MPI_Request *request, MPI_Status
    *status)
```

Riešenie uviaznutia

```
int a[10], b[10], myrank;
MPI Status status;
MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &myrank);
if (myrank == 0) {
  MPI Send(a, 10, MPI INT, 1, 1, MPI COMM WORLD);
  MPI Send(b, 10, MPI INT, 1, 2, MPI COMM WORLD);
else if (myrank == 1) {
  MPI Recv(b, 10, MPI INT, 0, 2, &status, MPI COMM WORLD);
  MPI Recv(a, 10, MPI INT, 0, 1, &status, MPI COMM WORLD);
```

Nahradenie blokujúcich operácií neblokujúcimi odstráni uviaznutie

Kolektívne komunikačné a výpočtové operácie

- MPI široká množina funkcií pre bežné kolektívne operácie
- Každá kolektívna operácia definovaná na skupine danej komunikátorom
- Všetky procesy musia zavolať operáciu

Barierová synchronizácia:

int MPI_Barrier(MPI_Comm comm)

Broadcast (jeden pre všetkých):

int MPI_Bcast(void *buf, int count, MPI_Datatype
 datatype, int source, MPI_Comm comm)

Redukcia (všetky do jedného):

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

Preddefinované operácie redukcie

Operation	Meaning	Datatypes
MPI_MAX	Maximum	C integers and floating point
MPI_MIN	Minimum	C integers and floating point
MPI_SUM	Sum	C integers and floating point
MPI_PROD	Product	C integers and floating point
MPI_LAND	Logical AND	C integers
MPI_BAND	Bit-wise AND	C integers and byte
MPI_LOR	Logical OR	C integers
MPI_BOR	Bit-wise OR	C integers and byte
MPI_LXOR	Logical XOR	C integers
MPI_BXOR	Bit-wise XOR	C integers and byte
MPI_MAXLOC	max-min value-location	Data-pairs
MPI_MINLOC	min-min value-location	Data-pairs

- MPI_MAXLOC kombinuje dvojice (v_i, l_i) a vráti dvojicu (v, l) takú, že v je maximum zo všetkých v_i a l je zodpovedajúce l_i (ak viaceré, tak najmenšie l_i)
- MPI MINLOC minimum z v_i .

 Value
 15
 17
 11
 12
 17
 11

 Process
 0
 1
 2
 3
 4
 5

```
MinLoc(Value, Process) = (11, 2)

MaxLoc(Value, Process) = (17, 1)
```

Dátové typy pre MPI MAXLOC a MPI MINLOC

MPI dátový typ	C dátový typ
MPI_2INT	dvojica int-ov
MPI_SHORT_INT	short a int
MPI_LONG_INT	long a int
MPI_LONG_DOUBLE_INT	long double a int
MPI_FLOAT_INT	float a int
MPI_DOUBLE_INT	double a int

Ak je výsledok redukčnej operácie potrebný vo všetkých procesoch:

```
int MPI_Allreduce(void *sendbuf, void *recvbuf,
int count, MPI_Datatype datatype, MPI_Op op,
    MPI_Comm comm)
```

Výpočet čiastočnej redukcie:

```
int MPI_Scan(void *sendbuf, void *recvbuf,
  int count, MPI_Datatype datatype,
  MPI_Op op, MPI_Comm comm)
```

Operácia "zhromaždenia" (gather):

```
int MPI_Gather(void *sendbuf, int sendcount,
    MPI_Datatype senddatatype, void *recvbuf,
    int recvcount, MPI_Datatype recvdatatype,
    int target, MPI_Comm comm)
```

Operácia "zhromaždenia" pre všetky procesy:

```
int MPI_Allgather(void *sendbuf, int sendcount,
    MPI_Datatype senddatatype, void *recvbuf,
    int recvcount, MPI_Datatype recvdatatype,
    MPI_Comm comm)
```

Operácia "rozptýlenia" (scatter):

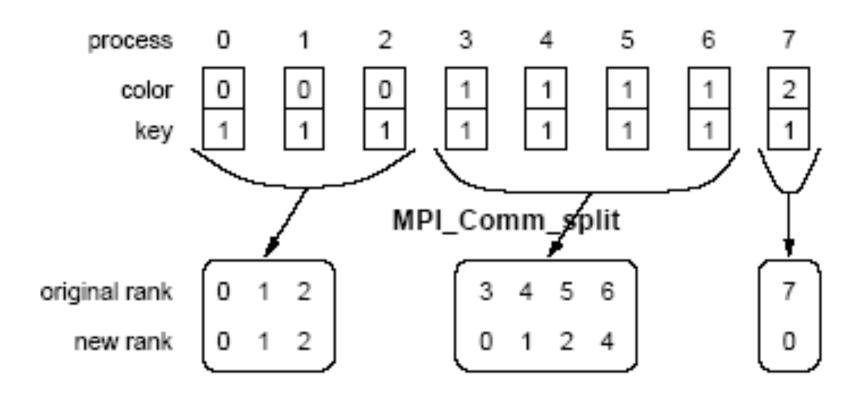
```
int MPI_Scatter(void *sendbuf, int sendcount,
    MPI_Datatype senddatatype, void *recvbuf,
    int recvcount, MPI_Datatype recvdatatype,
    int source, MPI_Comm comm)
```

"Osobná" komunikácia každý s každým:

 Množina funkcií pre bežné kolektívne operácie - významné uľahčenie implementácie mnohých problémov

- V mnohých paralelných algoritmoch komunikácia musí byť zúžená na podmnožinu procesov
- MPI mechanizmy na rozdeľovanie skupiny procesov zodpovedajúcich komunikátoru do podskupín každá zodpovedajúca inému komunikátoru
- Najjednoduchší takýto mechanizmus:

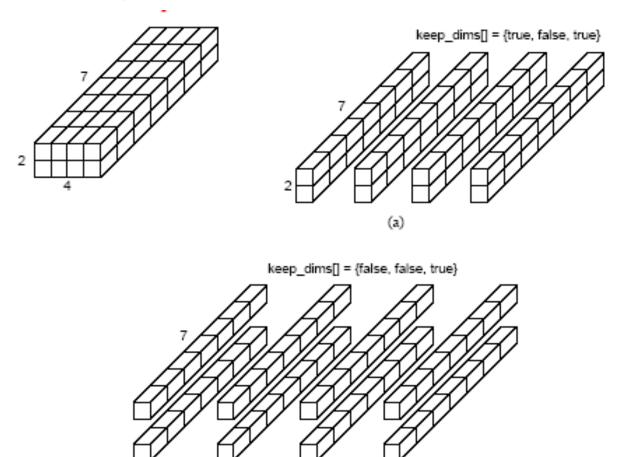
```
int MPI_Comm_split(MPI_Comm comm, int color,
  int key, MPI Comm *newcomm)
```



- V mnohých paralelných algoritmoch procesy sú organizované do virtuálnej mriežky, a v rôznych krokoch algoritmu komunikácia musí byť obmedzená na rôzne podmnožiny mriežky
- MPI poskytuje možnosť rozdeliť kartézsku topológiu do mriežok nižších dimenzíí:

- Ak keep_dims[i] je "true" tak i-ta dimenzia je ponechaná v topológií
- Súradnice procesu v pod-mriežke vytvorenej pomocou MPI_Cart_sub môžu byť získané zo súradníc pôvodnej topológie ignorujúc súradnice "maskovaných" dimenzií

 Rozdelenie kartézskej topológie 2x4x7 ba 4 podskupiny 2x1x7 a 8 podskupín 1x1x7



Zdroje

- openmp.org
- https://computing.llnl.gov/tutorials/openMP