



TOHOKU
UNIVERSITY



Cyberscience
Center

Empowered by Innovation **NEC**

2023年度 はじめての並列化

2023年 5月31日

東北大学サイバーサイエンスセンター

日本電気株式会社

本資料は、東北大学サイバーサイエンスセンターと
N E Cの共同により作成された。
無断転載等は、ご遠慮下さい。

-
- 並列化概要編
 - OpenMPプログラミング編

演習問題の準備

■ 演算問題の環境を自分のホームディレクトリ配下にコピーします。

/mnt/stfs/ap/lecture/parallel/

 -- practice_1	演習問題1
 -- practice_2	演習問題2
 -- practice_3	演習問題3
 -- practice_4	演習問題4

```
$ cd <環境をコピーしたいディレクトリ>  
$ cp -r /mnt/stfs/ap/lecture/parallel .
```

並列化概要

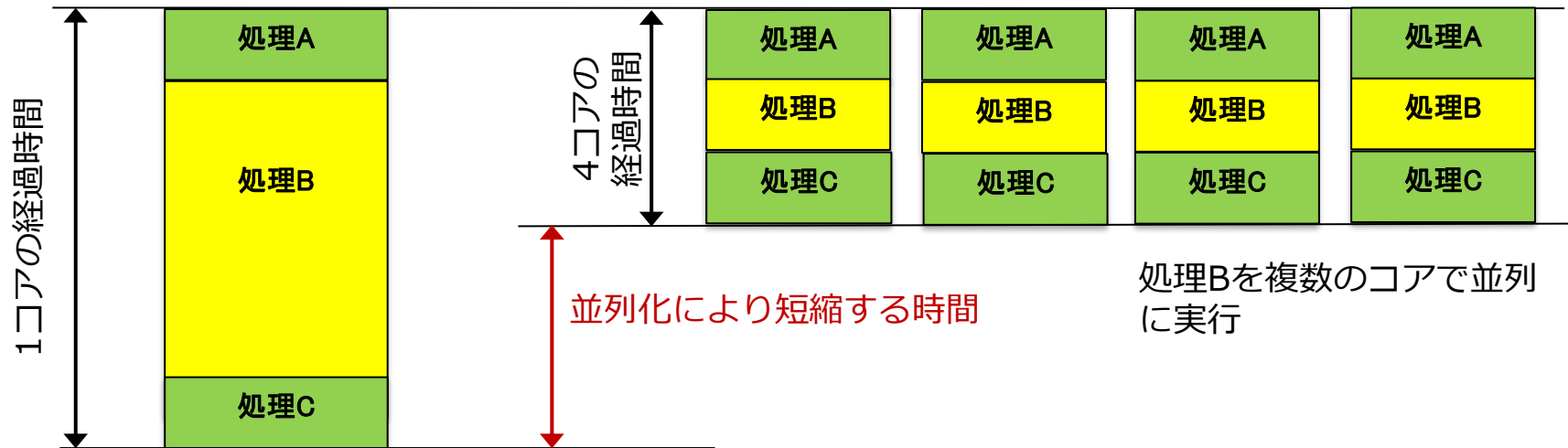
1. 並列化とは

並列処理・並列実行

- 仕事（処理）を複数のコアに分割し，同時に実行すること

並列化

- 並列処理を可能とするために，処理の分割を行うこと



2. 並列化の効果

■ 姫野ベンチマーク (Fortran)

- ・ポアッソン方程式解法をヤコビの反復法で解く場合に主要なループの処理速度を測るもの

プログラムの一部抜粋

```
gosa=0.0
DO K=2,kmax-1
  DO J=2,jmax-1
    DO I=2,imax-1
      S0=a(I,J,K,1)*p(I+1,J,K)+a(I,J,K,2)*p(I,J+1,K)
1      +a(I,J,K,3)*p(I,J,K+1)
2      +b(I,J,K,1)*(p(I+1,J+1,K)-p(I+1,J-1,K))
3      -p(I-1,J+1,K)+p(I-1,J-1,K))
4      +b(I,J,K,2)*(p(I,J+1,K+1)-p(I,J-1,K+1))
5      -p(I,J+1,K-1)+p(I,J-1,K-1))
6      +b(I,J,K,3)*(p(I+1,J,K+1)-p(I-1,J,K+1))
7      -p(I+1,J,K-1)+p(I-1,J,K-1))
8      +c(I,J,K,1)*p(I-1,J,K)+c(I,J,K,2)*p(I,J-1,K)
9      +c(I,J,K,3)*p(I,J,K-1)+wrk1(I,J,K)
      SS=(S0*a(I,J,K,4)-p(I,J,K))*bnd(I,J,K)
      GOSA=GOSA+SS*SS
      wrk2(I,J,K)=p(I,J,K)+OMEGA *SS
    enddo
  enddo
enddo
```

- AOBA-A 1コアの実行時間は約 29.2 秒

***** Program Information *****

Real Time (sec)	:	29.197789
User Time (sec)	:	29.195756
Vector Time (sec)	:	29.140397
Inst. Count	:	48890015000
V. Inst. Count	:	9526901371
V. Element Count	:	2379556386510
V. Load Element Count	:	1290401280363
FLOP Count	:	1411535186639
MOPS	:	98044.806708
MOPS (Real)	:	98038.074875
MFLOPS	:	48347.227656
MFLOPS (Real)	:	48343.908098
A. V. Length	:	249.772334
V. Op. Ratio (%)	:	98.624867
L1 Cache Miss (sec)	:	0.043942
CPU Port Conf. (sec)	:	0.000000
V. Arith. Exec. (sec)	:	14.230997
V. Load Exec. (sec)	:	14.907927
VLD LLC Hit Element Ratio (%)	:	57.370385
FMA Element Count	:	443575440000
Power Throttling (sec)	:	0.000000
Thermal Throttling (sec)	:	0.000000
Memory Size Used (MB)	:	708.000000
Non Swappable Memory Size Used (MB)	:	98.000000

- 複数のコアを用いることで実行時間の短縮が可能に

2. 並列化の効果

■ 姫野ベンチマーク (C/C++)

- ・ポアッソン方程式解法をヤコビの反復法で解く場合に主要なループの処理速度を測るもの

プログラムの一部抜粋

```
gosa = 0.0;
for(k=1; k<kmax-1; ++k)
  for(j=1; j<jmax-1; ++j)
    for(i=1; i<imax-1; ++i){
      s0 = a[0][k][j][i] * p[k][j][i+1]
          + a[1][k][j][i] * p[k][j+1][i]
          + a[2][k][j][i] * p[k+1][j][i]
          + b[0][k][j][i] * ( p[k][j+1][i+1] - p[k][j-1][i+1]
                              - p[k][j+1][i-1] + p[k][j-1][i-1] )
          + b[1][k][j][i] * ( p[k+1][j+1][i] - p[k+1][j-1][i]
                              - p[k-1][j+1][i] + p[k-1][j-1][i] )
          + b[2][k][j][i] * ( p[k+1][j][i+1] - p[k+1][j][i-1]
                              - p[k-1][j][i+1] + p[k-1][j][i-1] )
          + c[0][k][j][i] * p[k][j][i-1]
          + c[1][k][j][i] * p[k][j-1][i]
          + c[2][k][j][i] * p[k-1][j][i]
          + wrk1[k][j][i];
      ss = ( s0 * a[3][k][j][i] - p[k][j][i] ) * bnd[k][j][i];
      gosa = gosa + ss*ss;
      wrk2[k][j][i] = p[k][j][i] + omega * ss;
    }
}
```

- AOBA-A 1コアの実行時間は約 29.0 秒

***** Program Information *****

Real Time (sec)	:	29.017888
User Time (sec)	:	29.016413
Vector Time (sec)	:	29.016411
Inst. Count	:	27317956640
V. Inst. Count	:	9367701968
V. Element Count	:	2339229193808
V. Load Element Count	:	1290401280000
FLOP Count	:	1371210136391
MOPS	:	95132.417639
MOPS (Real)	:	95128.562776
MFLOPS	:	47255.877717
MFLOPS (Real)	:	47253.962860
A. V. Length	:	249.712171
V. Op. Ratio (%)	:	99.349730
L1 Cache Miss (sec)	:	0.000116
CPU Port Conf. (sec)	:	0.000000
V. Arith. Exec. (sec)	:	13.275749
V. Load Exec. (sec)	:	15.740104
VLD LLC Hit Element Ratio (%)	:	56.720855
FMA Element Count	:	403250400000
Power Throttling (sec)	:	0.000000
Thermal Throttling (sec)	:	0.000000
Memory Size Used (MB)	:	568.000000
Non Swappable Memory Size Used (MB)	:	92.000000

- 複数のコアを用いることで実行時間の短縮が可能に

3. 演習問題1 (practice_1)

■ 姫野ベンチマークの1コア実行

項目	対象	備考
作業ディレクトリ	practice_1	
使用ソースファイル	sample1.f	編集 不要
ジョブファイル	run.sh	そのまま投入

- 手順①：作業ディレクトリを移動してください.

% cd parallel/practice_1

- 手順②：コンパイルします.

% nfort sample1.f

- 手順③：ジョブを投入します.

% qsub run.sh

3. 演習問題1 (practice_1)

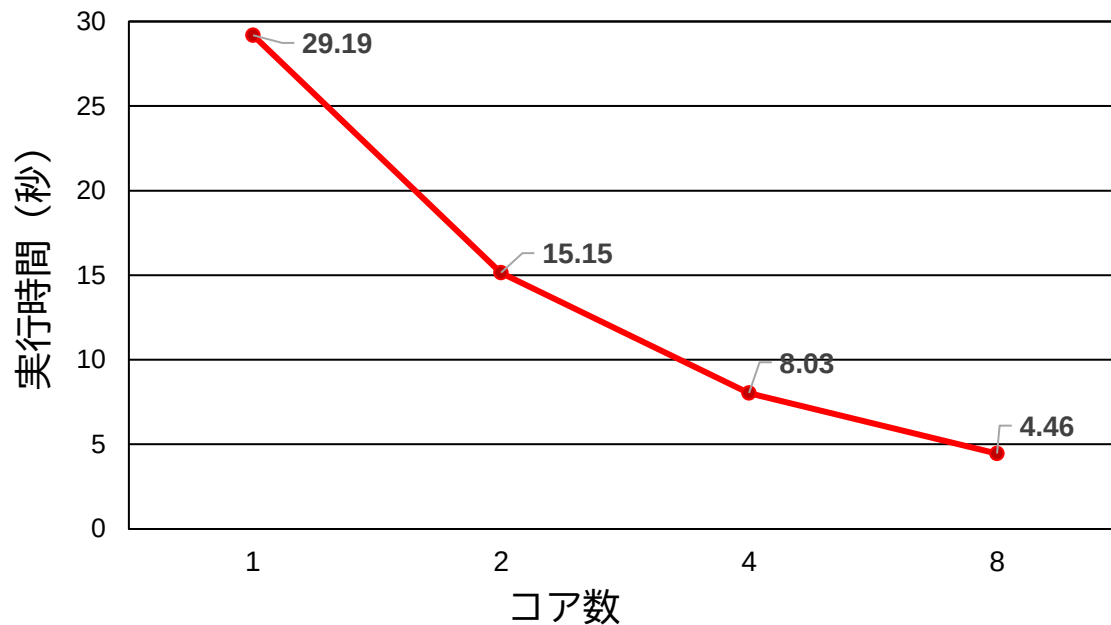
- 手順④：結果を確認します。結果はp1-practice.o.XXXX(XXXXにはジョブIDが入ります)として格納されます。

% cat p1-practice.o.XXXX

4. 並列化の効果（自動並列）

■ 自動並列化により複数のコアを利用し、実行時間を短縮

AOBA-A 1VE (8コア)



5. 演習問題2 (practice_2)

■ 姫野ベンチマークの自動並列実行

項目	対象	備考
作業ディレクトリ	practice_2	
使用ソースファイル	sample2.f	編集 不要
ジョブファイル	run.sh	そのまま投入

- 手順①：作業ディレクトリを移動してください.

% cd parallel/practice_2

- 手順②：コンパイルします.

% nfort -mparallel sample2.f

- 手順③：ジョブを投入します.

% qsub run.sh

5. 演習問題2 (practice_2)

- 手順④：結果を確認します。結果はp2-practice.o.XXXX(XXXXにはジョブIDが入ります)として格納されます。

% cat p2-practice.o.XXXX

ジョブファイル (run.sh) の OMP_NUM_THREADS で設定した数値が、実行時の並列数となります。

OMP_NUM_THREADSの数値を1～8 (AOBA-Aは8コア) に変更することで、実行時間が変化することを確認してください。

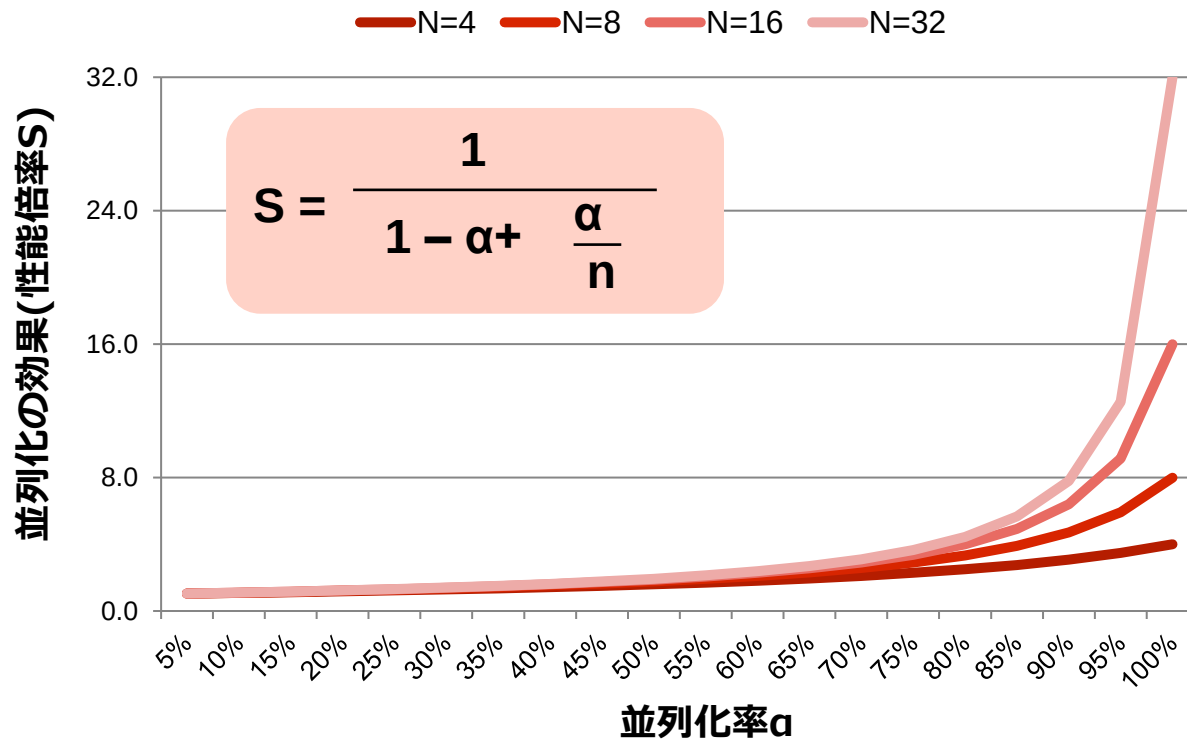
6. 並列化率

■ 並列に実行可能(あるいは効果のある)部分と並列に実行不可(あるいは効果のない)部分を見つけ、並列に実行可能部分を複数のコア(CPU)に割り当てる。

■ できるだけ多くの部分を並列化の対象としなければ、コア数に応じた効果が得られない。

$$\text{並列化率}\alpha = \frac{\text{並列化対象部分の処理時間}}{\text{全体の処理時間}} \\ (\text{並列化の対象部分と非対象部分の時間の合計})$$

7. 並列処理の限界（アムダールの法則）



- Nはコア(CPU)数
- 並列化率が100%から下がるにしたがって性能倍率は急速に低下する

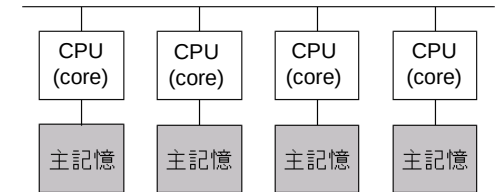
並列化率100%はあり得ない(データの入出力で必ず逐次処理発生)が、可能な限り100%に近づかなければ並列化の大きな効果は得られない

8. 並列処理モデル

コンピュータアーキテクチャに応じた処理の分担(分割)のさせ方によって幾つかの並列処理がある

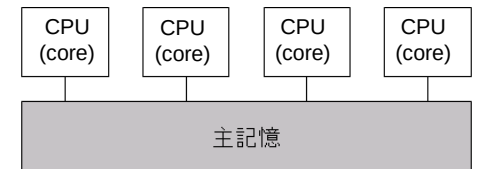
1. 分散メモリ並列処理

- AOBA-A(マルチノード)
- AOBA-B(マルチノード)



2. 共有メモリ並列処理

- AOBA-A(シングルノード)
- AOBA-B(シングルノード)



- MPI(Message Passing Interface)は分散メモリ並列処理のための並列手法
- OpenMPは共有メモリ並列処理のための並列手法

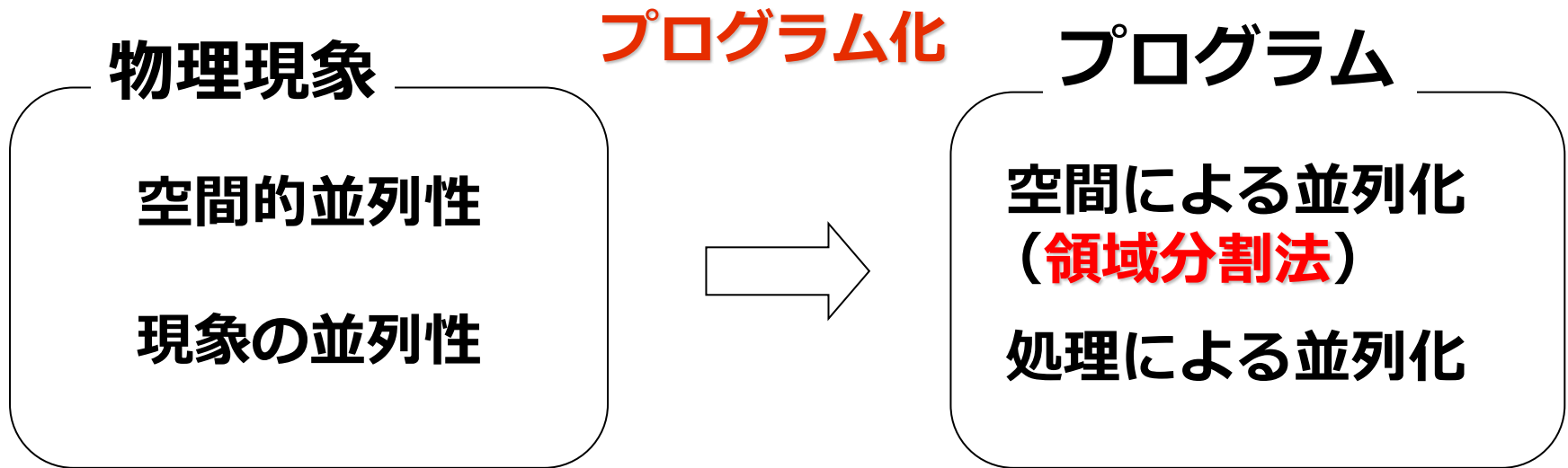
8. 並列処理モデル

並列処理モデルの特徴

	共有メモリ並列処理	分散メモリ並列処理
メモリ空間	すべてのコアが同じメモリ空間をアクセス可能	ネットワーク上のすべてのメモリ空間をデータ通信によりアクセス可能
利用可能な並列化手法	自動並列化 OpenMP並列化 MPI並列化	MPI並列化 (※1)
利用可能なAOBA-Aのコア数	8コア(1VE)	2,048コア(256VE)
利用可能なAOBA-Aのメモリ容量	48GByte	約12TByte

※1：共有メモリ内は共有メモリ並列処理，分散メモリ間は分散メモリ並列処理のハイブリッド並列処理が可能

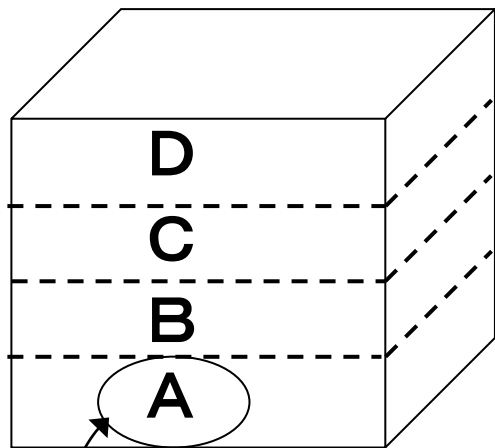
9. 並列化の対象



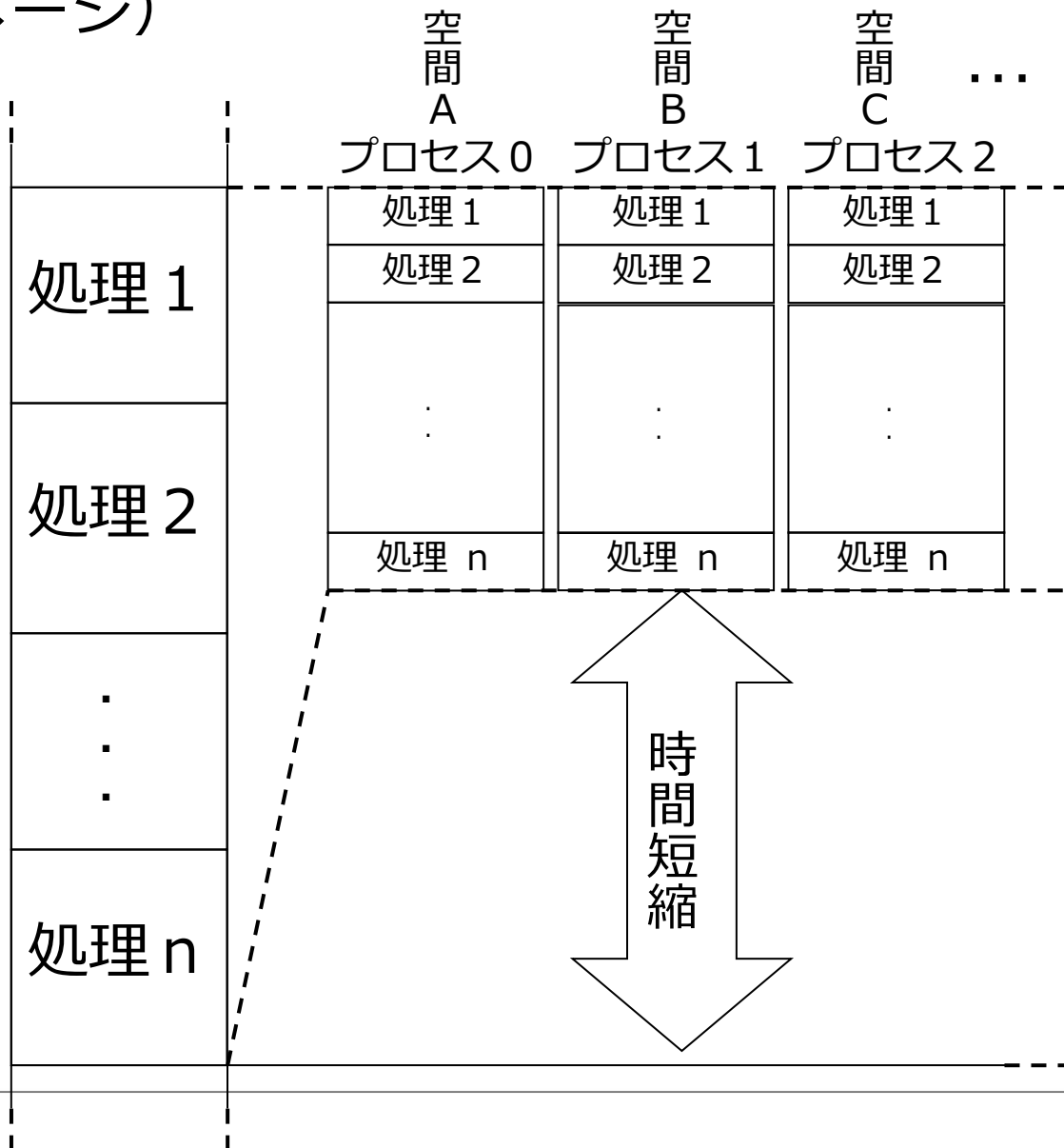
9. 並列化の対象

空間による並列化（イメージ）

領域分割法



各々，コア(CPU)に
割り当てる



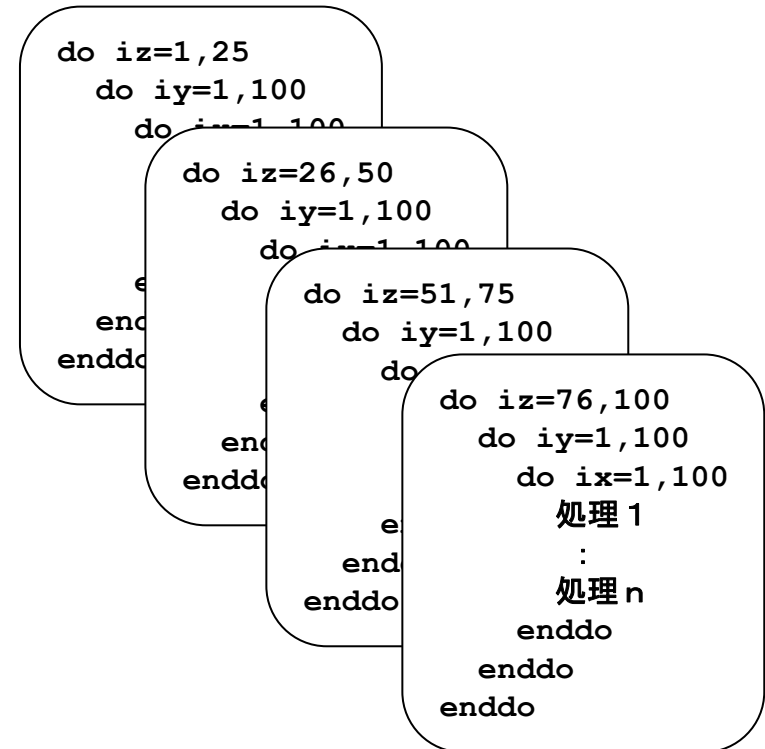
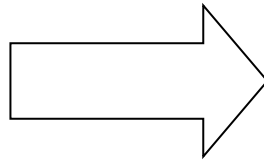
9. 並列化の対象

空間による並列化の例：Fortran

DOループ単位での並列処理

例) 領域分割法

```
do iz=1,100
  do iy=1,100
    do ix=1,100
      処理 1
      :
      処理 n
    enddo
  enddo
enddo
```



より外側のループで並列化することが重要

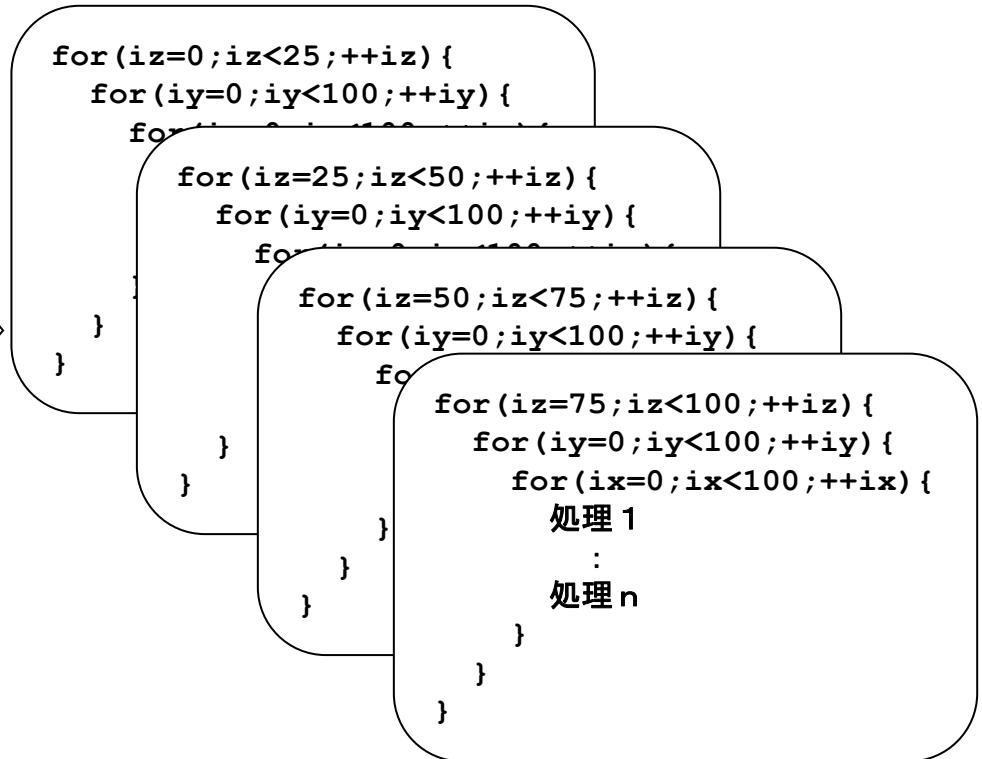
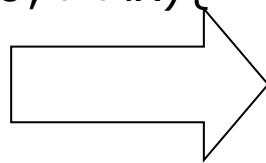
9. 並列化の対象

空間による並列化の例：C/C++

forループ単位での並列処理

例) 領域分割法

```
for(iz=0;iz<100;++iz){  
  for(iy=0;iy<100;++iy){  
    for(ix=0;ix<100;++ix){  
      処理 1  
      :  
      処理 n  
    }  
  }  
}
```



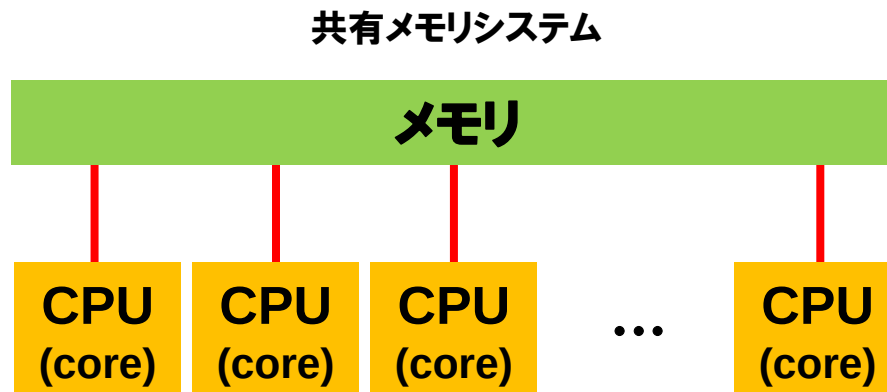
より外側のループで並列化することが重要

OpenMPプログラミング編

1. OpenMP概要

OpenMPとは

- 共有メモリマシン環境における並列化方法の1つ.
- 指示行によって並列化可能な場所を指示.
- プログラム実行時に, 並列数を指定して実行.
- Fortranおよび, C/C++言語で使用可能.

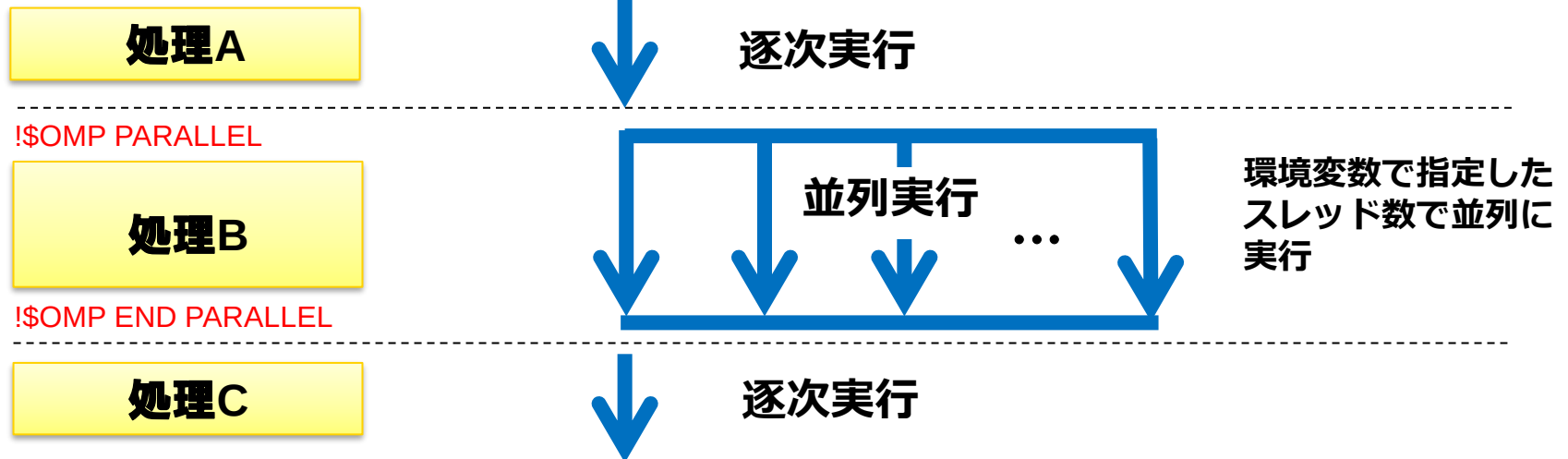


1. OpenMP概要

OpenMP並列の基本構造

- OpenMP並列指示文で指定された処理を複数のスレッドで実行する.
- スレッド数は実行時の環境変数で指定する.

Fortran の例 :



2. OpenMP指示文(指示行)の書き方

- Fortranプログラムの場合

「!\$OMP [指示文]」を1カラム目から指定する。DO文を並列化する場合はDO文の前に「parallel do」を指示し、ENDDO文の後ろに「end parallel do」を指示する。

(例) !\$OMP parallel do
 do k=1,nz
 do j=1,ny
 :
 enddo
 enddo
 !\$OMP end parallel do

- Cプログラムの場合

「#pragma omp [指示文]」で指定する。for文を並列化する場合は「parallel for」と指示する。

(例) #pragma omp parallel for
 for(i=0;i<100;i++){
 :
 }

3. OpenMP化の例（総和計算プログラム：Fortran）

- 1から1000の総和を求める(逐次実行プログラム)

```
program sample1
parameter(n=1000)
integer sum
sum=0
do i=1,n
  sum=sum+i
enddo
print *, "Total = ", sum
stop
end
```

- 並列化の対象はDOループ
- ✓ 1から1000の総和を計算するループが対象.
- ✓ ループ内の変数sumは総和演算を行っており, **各スレッドが個々に変数sumの内容を更新すると正しい結果が得られない.**

3. OpenMP化の例（総和計算プログラム：C/C++）

- 1から1000の総和を求める(逐次実行プログラム)

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int n=1000;
    int sum;
    sum=0;
    for(int i=1 ; i<=n ; ++i){
        sum+=i;
    }
    printf("Total = %d¥n",sum);
    return 0;
}
```

- 並列化の対象はforループ
- ✓ 1から1000の総和を計算するループが対象.
- ✓ ループ内の変数sumは総和演算を行っており、**各スレッドが個々に変数sumの内容を更新すると正しい結果が得られない.**

3. OpenMP化の例（総和計算プログラム：Fortran）

- DOループの並列化は `parallel do ~ end parallel do` 指示文でスレッド並列化を指示

```
!$OMP parallel do
  do i=1,n
    sum=sum+i
  enddo
!$OMP end parallel do
```

- !\$OMP parallel do~!\$OMP end parallel do で囲んだDOループはスレッド数で分割され並列に実行される
- この例では、8スレッドで実行する場合、ループは1~125, 126~250, 251~375, 376~500, 501~625, 626~750, 751~875, 876~1000とスレッドに割り当てられる

スレッド0

```
do i=1,125
  sum=sum+i
enddo
```

スレッド1

```
do i=126,250
  sum=sum+i
enddo
```

スレッド2

```
do i=251,625
  sum=sum+i
enddo
```

...

スレッド7

```
do i=876,1000
  sum=sum+i
enddo
```

3. OpenMP化の例（総和計算プログラム：C/C++）

- forループの並列化は parallel for指示文でスレッド並列化を指示

```
#pragma omp parallel for
for(int i=1 ; i<=n ; ++i){
    sum+=i;
}
```

- #pragma omp parallel forで指示したforループはスレッド数で分割され並列に実行される
- この例では、8スレッドで実行する場合、ループは1～125, 126～250, 251～375, 376～500, 501～625, 626～750, 751～875, 876～1000とスレッドに割り当てられる

スレッド0

スレッド1

スレッド2

...

スレッド7

```
for(int i=1 ; i<=125 ; ++i){
    sum+=i;
}
```

```
for(int i=126 ; i<=250 ; ++i){
    sum+=i;
}
```

```
for(int i=251 ; i<=625 ; ++i){
    sum+=i;
}
```

```
for(int i=876 ; i<=1000 ; ++i){
    sum+=i;
}
```

3. OpenMP化の例（総和計算プログラム）

複数のスレッドが同時に同じ変数に書き込む可能性がある場合には注意が必要

- 各スレッドの計算結果は変数`sum`に格納するが、**全スレッドが同じ領域の値を更新すると正しい結果は得られないため、特別な指定が必要**。
- スレッドごとに部分和を格納する領域を用意し、各スレッドの計算結果の部分合を変数`sum`に足し込む必要がある。
- このような演算を「リダクション演算」と呼ぶ。
- 変数`sum`に対する演算はリダクション演算であることを明示する。

Fortranの例：

```
!$OMP parallel do reduction(+:sum)
  do i=1,n
    sum=sum+i
  enddo
!$OMP end parallel do
```

C/C++の例：

```
#pragma omp parallel for reduction(+:sum)
for(int i=1 ; i<=n ; ++i){
  sum+=i;
}
```

- `reduction(オペレータ:変数名リスト)` オプションを記述する。オペレータの種類として和(+), 差(-), 積(*)のほかに最大・最小値を求めるMAX, MINやビット操作を行うIAND, IOR, IEO, 論理演算のAND., .OR., .EQV., .NEQV.を使用することができる。
- 複数の変数を指定する場合は、変数名リストをカンマ(,)で区切って記述する。

4. OpenMPの記述法

スレッドごとに独立した変数が必要になる場合には注意が必要

● PRIVATE指定

スレッドごとに独立した変数が必要な場合には、**PRIVATE句**が必要である。

- ①ループ中で作業配列・変数として使用されている
- ②並列化の対象となるループ変数の次元を持たない配列

Fortranの例：

```
do k=1,nz
  do j=1,ny
    do i=1,nx
      a(i,j) = b(i,j,k)*c(i,k)
      d(i,j,k) = d(i,j,k) + a(i,j)*e(j,k)
    :
```

```
!$OMP parallel do private(a)
  do k=1,nz
    do j=1,ny
      do i=1,nx
        :
```

C/C++の例：

```
for(int k=0 ; k<nz ; ++k){
  for(int j=0 ; j<ny ; ++j){
    for(int i=0 ; i<nx ; ++i){
      a[j][i] = b[k][j][i]*c[k][i];
      d[k][j][i] = d[k][j][i] + a[j][i]*e[k][j];
    :
  }
}
```

```
#pragma omp parallel for private(a)
for(int k=0 ; k<nz ; ++k){
  for(int j=0 ; j<ny ; ++j){
    for(int i=0 ; i<nx ; ++i){
      :
    }
  }
}
```

- 配列aはi,jの次元しか持たず、ループ中で定義・参照されている。
- このような配列はスレッドごとに領域を確保しなければ、正しい結果を得ることができない。
- 配列aに対して指示文でprivate指定を行うことにより、配列aはスレッドごとに独立した領域に確保される。
- private(a,b,c)のように複数の配列、変数を指定することが可能。

4-1. OpenMPの記述法 (Fortran)

- do～end do指示文(parallel～end parallel)
- ✓ 連続する複数のループが並列化の対象となる場合, parallel do～end parallel do指示文を複数書くのではなく, do～end do指示文を組合せる.

!\$OMP parallel

!\$OMP do

並列化対象のループ

!\$OMP end do

!\$OMP do

並列化対象のループ

!\$OMP end do

!\$OMP end parallel

- ✓ parallel～end parallelの範囲を広げることにより, OpenMPによるオーバーヘッドを軽減することが可能になる.

4-1. OpenMPの記述法 (Fortran)

- 実行時の総スレッド数や自スレッド番号は関数呼出しで取得可能.
`omp_get_num_threads( )`:総スレッド数の取得
`omp_get_thread_num( )`:自スレッド番号の取得
- スレッド番号で処理を制御する際に使用.
- OpenMP実行時ルーチンを使用する場合は, moduleのomp_libを使用することを宣言する.

```
program sample2
  use omp_lib
!$OMP parallel
  print *, "Hello World", omp_get_num_threads(), omp_get_thread_num()
!$OMP end parallel
stop
end
```

▶ 総スレッド数と自スレッド番号を取得しprintする



```
# setenv OMP_NUM_THREADS 4
# ./a.out
Hello World      4      0
Hello World      4      1
Hello World      4      2
Hello World      4      3
```

4-2. OpenMPの記述法 (C/C++)

- for指示文(parallel)
- ✓ 連続する複数のループが並列化の対象となる場合, parallel for指示文を複数書くのではなく, for指示文を組合せる.

#pragma omp parallel

#pragma omp for

並列化対象のループ

#pragma omp for

並列化対象のループ

- ✓ parallelの範囲を広げるにより, OpenMPによるオーバーヘッドを軽減することが可能になる.

4-2. OpenMPの記述法 (C/C++)

- 実行時の総スレッド数や自スレッド番号は関数呼出しで取得可能.
`omp_get_num_threads( )`: 総スレッド数の取得
`omp_get_thread_num( )`: 自スレッド番号の取得
- スレッド番号で処理を制御する際に使用.
- OpenMP実行時関数を使用する場合は, ヘッダのomp.hを使用することを宣言する.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main()
{
    #pragma omp parallel
    printf("Hello World %d %d\n", omp_get_num_threads(), omp_get_thread_num());
    return 0;
}
```

➤ 総スレッド数と自スレッド番号を取得しprintする



```
# setenv OMP_NUM_THREADS 4
# ./a.out
Hello World 4 0
Hello World 4 3
Hello World 4 2
Hello World 4 1
```

5. コンパイル・実行スクリプト

- OpenMPプログラムをコンパイルするには、OpenMP専用のコンパイルオプションを指定してコンパイルする必要がある。
- 並列数は、実行時環境変数（OMP_NUM_THREADS）で指定する。

□ AOBA-Aの場合

➤ コンパイル

Fortran :

```
nfort -fopenmp [オプション] ソースファイル名
```

C/C++ :

```
ncc -fopenmp [オプション] ソースファイル名 ...Cプログラムのコンパイル  
nc++ -fopenmp [オプション] ソースファイル名 ...C++プログラムのコンパイル
```

※OpenMPを利用する場合は-fopenmpオプションが必須

※自動並列化-mparallelとの併用が可能

5. コンパイル・実行スクリプト

➤ 実行スクリプト（AOBA-Aの場合）

実行スクリプトの例

```
#!/bin/sh
#PBS -q ①
#PBS --venode ②
#PBS -l elapstim_req=③
#PBS -v OMP_NUM_THREADS=④

cd $PBS_O_WORKDIR
./a.out (実行文)
```

- ① AOBA-Aのキューを指定.
通常利用の場合は「sx」と指定. ※占有利用の方は別途お知らせします. (必須)
- ② 使用VE数を指定. (必須)
- ③ 使用計算時間（経過時間）を設定.
「hh:mm:ss」のように指定.
例えば1時間半の場合には
#PBS -l elapstim_req=01:30:00
と指定. (設定を強く推奨)
- ④ スレッド数を指定（最大は8）.
(共有並列の場合必須)

5. コンパイル・実行スクリプト

□ AOBA-Bの場合

AOBA-BでもOpenMPの使用は可能. 使い方はAOBA-Aと同じ.

フロントエンド(front.cc.tohoku.ac.jp)上で, 以下のようにコンパイルする.

Fortran :

- AOCCコンパイラ

flang -fopenmp [オプション] ソースファイル名

- GCCコンパイラ

gfortran -fopenmp [オプション] ソースファイル

- Intelコンパイラ

ifort -qopenmp [オプション] ソースファイル名

C/C++ :

- AOCCコンパイラ

clang -fopenmp [オプション] ソースファイル名 ...Cプログラムのコンパイル

clang++ -fopenmp [オプション] ソースファイル名 ...C++プログラムのコンパイル

- GCCコンパイラ

gcc -fopenmp [オプション] ソースファイル ...Cプログラムのコンパイル

g++ -fopenmp [オプション] ソースファイル ...C++プログラムのコンパイル

- Intelコンパイラ

icc -qopenmp [オプション] ソースファイル名 ...Cプログラムのコンパイル

icpc -qopenmp [オプション] ソースファイル名 ...C++プログラムのコンパイル

5. コンパイル・実行スクリプト

コンパイルオプションについては、以下を参照

AOBA-A 「AOBA-A 利用方法」

<https://www.ss.cc.tohoku.ac.jp/sx-aurora/#toc4>

「Fortran Compiler ユーザーズガイド」

<https://www.hpc.nec/documentation>

AOBA-B 「AOBA-B 利用方法」

<https://www.ss.cc.tohoku.ac.jp/lx406rz-2/#toc4>

「AMD Optimizing C/C++ Compiler」

<https://developer.amd.com/amd-aocc/>

5. コンパイル・実行スクリプト

● AOBA-Aのジョブクラス

利用形態	キュー名	VE数	実行形態(※)	最大経過時間 既定値/最大値	メモリサイズ
無料	sxf	1	1VE	1時間/1時間	48GB×VE数
共有	sx	1	1VE	72時間/720時間	
		2～256	8VE単位で確保 (VHを共用しない)		
	sxmix	2～8	1VE単位で確保 (VHを共用する)		

※OpenMPのみの並列では複数VEは利用できません.

※MPIとのハイブリッド実行については後期の講習会にて詳しく説明します.

● AOBA-Bのジョブクラス

利用形態	キュー名	ノード数 (-bオプション)	最大経過時間 既定値/最大値	メモリサイズ
共有	lx	1～16	72時間/720時間	256GB×ノード数

※OpenMPのみの並列では複数ノードは利用できません.

※MPIとのハイブリッド実行については後期の講習会にて詳しく説明します.

6. 演習問題 3 (practice_3)

- 姫野ベンチマークコードをOpenMPで並列化し，逐次実行（1core実行），自動並列実行と実行性能を比較する.

項目	対象	備考
作業ディレクトリ	practice_3	
使用ソースファイル	sample3.f	編集 必要
ジョブファイル	run.sh	そのまま投入

- 手順①：作業ディレクトリを移動してください.
% cd parallel/practice_3
- 手順②：エディタでソースファイルを編集し，OpenMP並列化を実施してください.

6. 演習問題 3 (practice_3)

- ◆ ヒント：サブルーチンjacobiの以下のループで202行目のループは並列化不可
(ただし、204行目、224行目からの3重ループは並列化可能)

```
202: +----->      DO loop=1, nn
203: |                gosa=0. 0
204: +----->      DO K=2, kmax-1
205: | +----->      DO J=2, jmax-1
206: || +----->      DO I=2, imax-1
207: |||          S0=a(I, J, K, 1)*p(I+1, J, K)+a(I, J, K, 2)*p(I, J+1, K)
208: |||          1      +a(I, J, K, 3)*p(I, J, K+1)
209: |||          2      +b(I, J, K, 1)*(p(I+1, J+1, K)-p(I+1, J-1, K)
210: |||          3      -p(I-1, J+1, K)+p(I-1, J-1, K))
211: |||          4      +b(I, J, K, 2)*(p(I, J+1, K+1)-p(I, J-1, K+1)
212: |||          5      -p(I, J+1, K-1)+p(I, J-1, K-1))
213: |||          6      +b(I, J, K, 3)*(p(I+1, J, K+1)-p(I-1, J, K+1)
214: |||          7      -p(I+1, J, K-1)+p(I-1, J, K-1))
215: |||          8      +c(I, J, K, 1)*p(I-1, J, K)+c(I, J, K, 2)*p(I, J-1, K)
216: |||          9      +c(I, J, K, 3)*p(I, J, K-1)+wrk1(I, J, K)
217: |||          SS=(S0*a(I, J, K, 4)-p(I, J, K))*bnd(I, J, K)
218: |||          GOSA=GOSA+SS*SS
219: |||          wrk2(I, J, K)=p(I, J, K)+OMEGA *SS
220: |||          enddo
221: |||          enddo
222: |||          enddo
223: |||          C
224: +----->      DO K=2, kmax-1
225: | +----->      DO J=2, jmax-1
226: || +----->      DO I=2, imax-1
227: |||          p(I, J, K)=wrk2(I, J, K)
228: |||          enddo
229: |||          enddo
230: |||          enddo
231: |||          C
232: +----->      enddo
```

S0
(エスゼロ)

6. 演習問題 3 (practice_3)

- 手順③：コンパイルします.

```
% nfort -fopenmp sample3.f
```

- 手順④：ジョブを投入します.

```
% qsub run.sh
```

- 手順⑤：結果を確認します. 結果はp3-practice.o.XXXX(XXXXにはジョブIDが入ります)として格納されます.

```
% cat p3-practice.o.XXXX
```

ジョブファイル (run.sh) の OMP_NUM_THREADS で設定した数値が、実行時の並列数となります.

OMP_NUM_THREADSの数値を1~8 (AOBA-Aは8コア) に変更することで、実行時間が変化することを確認してください.

また、OpenMPの実行結果と、演習問題1, 演習問題2の実行結果を比較してください.

6. 演習問題 3 (practice_3) つづき

◆ 時間計測は以下のように修正済み.

```
38 C -----  
39 C "use portlib" statement on the next line is for Visual fortran  
40 C to use UNIX libraries. Please remove it if your system is UNIX.  
41 C -----  
42 ! use portlib  
43 use omp_lib  
44 IMPLICIT REAL*4(a-h,o-z)  
45 real*8 t1,t2
```

行追加

(省略)

```
81 ! cpu0=ctime(time0)  
82 t1=omp_get_wtime()  
83 C  
84 C Jacobi iteration  
85 call jacobi(nn,gsa)  
86 C  
87 ! cpu1= ctime(time1)  
88 t2=omp_get_wtime()  
89 ! cpu = cpu1  
90 cpu = t2-t1  
91 flop=real(kmax-2)*real(jmax-2)*real(imax-2)*34.0*real(nn)
```

修正(一つ上の行と置換)

6. 演習問題 3 (practice_3) つづき

◆ サブルーチンinitmtの以下の の部分を埋めてください。

```
148           
149           
150     do k=1,mkmax
151         do j=1,mjmax
152             do i=1,mimax
153                 a(i,j,k,1)=0.0
154                 a(i,j,k,2)=0.0
155                 a(i,j,k,3)=0.0
156                 a(i,j,k,4)=0.0
157                 b(i,j,k,1)=0.0
158                 b(i,j,k,2)=0.0
159                 b(i,j,k,3)=0.0
160                 c(i,j,k,1)=0.0
161                 c(i,j,k,2)=0.0
162                 c(i,j,k,3)=0.0
163                 p(i,j,k) =0.0
164                 wrk1(i,j,k)=0.0
165                 bnd(i,j,k)=0.0
166             enddo
167         enddo
168     enddo
169           
```

①

③

```
171           
172     do k=1,kmax
173         do j=1,jmax
174             do i=1,imax
175                 a(i,j,k,1)=1.0
176                 a(i,j,k,2)=1.0
177                 a(i,j,k,3)=1.0
178                 a(i,j,k,4)=1.0/6.0
179                 b(i,j,k,1)=0.0
180                 b(i,j,k,2)=0.0
181                 b(i,j,k,3)=0.0
182                 c(i,j,k,1)=1.0
183                 c(i,j,k,2)=1.0
184                 c(i,j,k,3)=1.0
185                 p(i,j,k) =float((k-1)*(k-1))/float((kmax-1)*(kmax-1))
186                 wrk1(i,j,k)=0.0
187                 bnd(i,j,k)=1.0
188             enddo
189         enddo
190     enddo
191           
192           
```

②

③

- ① 150行目から168行目までのループが並列化可能か検討します。
- ② 172行目から190行目までのループが並列化可能か検討します。
- ③ ①および②ともに並列化可能であれば、2つの連続するループが並列化の対象となるため、OpenMP並列化のオーバーヘッドを軽減するよう、parallel~end parallel 指示文およびdo~end do指示文を組み合わせで記述します。

6. 演習問題 3 (practice_3) つづき

◆ サブルーチン jacobi の以下の の部分を埋めてください.

```

218 DO loop=1,nn
219   gosa=0.0
220   [redacted]
221   [redacted]
222     DO K=2,kmax-1
223       DO J=2,jmax-1
224         DO I=2,imax-1
225           S0=a(I,J,K,1)*p(I+1,J,K)+a(I,J,K,2)*p(I,J+1,K)
226           1 +a(I,J,K,3)*p(I,J,K+1)
227           2 +b(I,J,K,1)*(p(I+1,J+1,K)-p(I+1,J-1,K)
228           3 -p(I-1,J+1,K)+p(I-1,J-1,K))
229           4 +b(I,J,K,2)*(p(I,J+1,K+1)-p(I,J-1,K+1)
230           5 -p(I,J+1,K-1)+p(I,J-1,K-1))
231           6 +b(I,J,K,3)*(p(I+1,J,K+1)-p(I-1,J,K+1)
232           7 -p(I+1,J,K-1)+p(I-1,J,K-1))
233           8 +c(I,J,K,1)*p(I-1,J,K)+c(I,J,K,2)*p(I,J-1,K)
234           9 +c(I,J,K,3)*p(I,J,K-1)+wrk1(I,J,K)
235           SS=(S0*a(I,J,K,4)-p(I,J,K))*bnd(I,J,K)
236           GOSA=GOSA+SS*SS
237           wrk2(I,J,K)=p(I,J,K)+OMEGA *SS
238         enddo
239       enddo
240     enddo
241   [redacted]

```

```

243 [redacted]
244     DO K=2,kmax-1
245         DO J=2,jmax-1
246             DO I=2,imax-1
247                 p(I,J,K)=wrk2(I,J,K)
248             enddo
249         enddo
250     enddo
251 [redacted]
252 [redacted]
253 C
254 enddo

```

Diagram illustrating nested loops and a function call:

- Line 243: [redacted]
- Line 244: DO K=2,kmax-1
- Line 245: DO J=2,jmax-1
- Line 246: DO I=2,imax-1
- Line 247: p(I,J,K)=wrk2(I,J,K)
- Line 248: enddo
- Line 249: enddo
- Line 250: enddo
- Line 251: [redacted]
- Line 252: [redacted]
- Line 253: C
- Line 254: enddo

Annotations:

- ②: A bracket groups lines 247, 248, and 249.
- ③: A bracket groups lines 244, 245, 246, 247, 248, 249, 250, 251, and 252.

- ① 222行目から240行目までのループが並列化可能か検討します。並列化に必要なプライベート指定とリダクション演算指定を検討します。
- ② 244行目から250行目までのループが並列化可能か検討します。
- ③ ①および②ともに並列化可能であれば、2つの連続するループが並列化の対象となるため、OpenMP並列化のオーバーヘッドを軽減するよう、`parallel~end parallel` 指示文および`do~end do`指示文を組み合わせることで記述します。

7. 演習問題 4 (practice_4)

■ 姫野ベンチマークコードをOpenMPで並列化し，AOBA-Bで実行し，AOBA-Aと比較する．

項目	対象	備考
作業ディレクトリ	practice_4	
使用ソースファイル	sample3.f	演習問題3の結果を使用
ジョブファイル	run.sh	そのまま投入

- 手順①：作業ディレクトリを移動してください．

```
% cd parallel/practice_4
```

- 手順②：ソースファイルをコピーします．

```
% cp ../practice_3/sample3.f .
```

- 手順③：コンパイルします．

```
% flang -fopenmp sample3.f
```

7. 演習問題 4 (practice_4)

- 手順③：ジョブを投入します.

```
% qsub run.sh
```

- 手順④：結果を確認します. 結果はp4-practice.o.XXXX(XXXXにはジョブIDが入ります)として格納されます.

```
% cat p4-practice.o.XXXX
```

ジョブファイル (run.sh) の OMP_NUM_THREADS で設定した数値が、実行時の並列数となります.

OMP_NUM_THREADSの数値を8以上 (AOBA-Bは最大128コア) に変更することで、実行時間が増えることを確認してください.

また、OpenMPの実行結果と、演習問題3の実行結果を比較してください.

8. 参考(参考文献)

- OpenMPの仕様は<http://www.openmp.org/>で公開されている。
- 現在日本語で出版されている参考書籍は「OpenMPによる並列プログラミングと数値計算法」(牛島省著,丸善株式会社)や「OpenMP並列プログラミング」(菅原清文著, 株式会社カッタシステム)などがある。



演習問題解答例

演習問題3 回答例

```
C*****
C
C (省略)
C -----
C      !      use portlib
C      !      use omp_lib
C      !      IMPLICIT REAL (4) (a-h, o-z)
C      !      real (8) :: t1,t2
C
C      PARAMETER (mimax=513,mjmax=257,mkmax=257)
C      PARAMETER (mimax=257,mjmax=129,mkmax=129)
C      PARAMETER (mimax=129,mjmax=65,mkmax=65)
C      PARAMETER (mimax=65,mjmax=33,mkmax=33)
C
C      ttargt specifys the measuring period in sec
C      PARAMETER (ttargt=60.0)
CC Arrey
C      common /pres/ p(mimax,mjmax,mkmax)
C      common /mtrx/ a(mimax,mjmax,mkmax,4),
C      +      b(mimax,mjmax,mkmax,3), c(mimax,mjmax,mkmax,3)
C      common /bound/ bnd(mimax,mjmax,mkmax)
C      common /work/ wrk1(mimax,mjmax,mkmax), wrk2(mimax,mjmax,mkmax)
CC Other constants
C      common /others/ imax, jmax, kmax, omega
C
C      !      dimension time0(2),time1(2)
C
C      !      integer ts, te, tr
```

演習問題3 回答例

```
C
    omega=0.8
    imax=mimax-1
    jmax=mjmax-1
    kmax=mkmax-1
CC Initializing matrixes
    call initmt
    write(*,*) ' mimax=',mimax,' mjmax=',mjmax,' mkmax=',mkmax
    write(*,*) ' imax=',imax,' jmax=',jmax,' kmax=',kmax
CC Start measuring
C
    nn=10000
    write(*,*) ' Start rehearsal measurement process.'
    write(*,*) ' Measure the performance in 10000 times.'
C
!    cpu0=dtimе(time0)
    t1=omp_get_wtime()
C
C Jacobi iteration
    call jacobi(nn, gosa)
C
!    cpu1= dtimе(time1)
    t2=omp_get_wtime()
!    cpu = cpu1
    cpu=t2-t1
    flop=real(kmax-2)*real(jmax-2)*real(imax-2)*34.0*real(nn)
    xmflops2=flop/cpu*1.0e-6
    write(*,*) ' MFLOPS:', xmflops2
!    write(*, ' (a10, f10.3)') ' time(s):', (te-ts)/dble(tr)
    write(*, ' (a10, f10.3)') ' time(s):', cpu
    write(*,*) ' gosa:', gosa
```

演習問題3 回答例

```
C
C      end the test loop
!      nn=ifix(ttargt/(cpu/3.0))
!      write(*,*) 'Now, start the actual measurement process.'
!      write(*,*) 'The loop will be excuted in',nn,' times.'
!      write(*,*) 'This will take about one minute.'
!      write(*,*) 'Wait for a while.'
C
C      Jacobi iteration
!      cpu0=ctime(time0)
!      call jacobi(nn, gosa)
C
!      cpu1= ctime(time1)
!      cpu = cpu1
!      flop=real(kmax-2)*real(jmax-2)*real(imax-2)*34.0*real(nn)
!      xmflops2=flop*1.0e-6/cpu
C
CCC      xmflops2=nflop/cpu*1.0e-6*float(nn)
C
!      write(*,*) ' Loop executed for ',nn,' times'
!      write(*,*) ' Gosa :', gosa
!      write(*,*) ' MFLOPS:', xmflops2, ' time(s):', cpu
!      score=xmflops2/82.84
!      write(*,*) ' Score based on Pentium III 600MHz :', score
C
!      pause
!      stop
!      END
```

演習問題3 回答例

```
C
C
C*****
      subroutine initmt
C*****
      IMPLICIT REAL (4) (a-h, o-z)

C
C      PARAMETER (mimax=513, mjmax=257, mkmax=257)
C      PARAMETER (mimax=257, mjmax=129, mkmax=129)
C      PARAMETER (mimax=129, mjmax=65, mkmax=65)
C      PARAMETER (mimax=65, mjmax=33, mkmax=33)
C

CC Arrey
      common /pres/ p(mimax, mjmax, mkmax)
      common /mtrx/ a(mimax, mjmax, mkmax, 4),
+      b(mimax, mjmax, mkmax, 3), c(mimax, mjmax, mkmax, 3)
      common /bound/ bnd(mimax, mjmax, mkmax)
      common /work/ wrk1(mimax, mjmax, mkmax), wrk2(mimax, mjmax, mkmax)

CC other constants
      common /others/ imax, jmax, kmax, omega

C
!$OMP parallel
!$OMP do
      do k=1, mkmax
        do j=1, mjmax
          do i=1, mimax
            a(i, j, k, 1)=0.0
            a(i, j, k, 2)=0.0
```

演習問題3 回答例

```
        a(i, j, k, 3)=0.0
        a(i, j, k, 4)=0.0
        b(i, j, k, 1)=0.0
        b(i, j, k, 2)=0.0
        b(i, j, k, 3)=0.0
        c(i, j, k, 1)=0.0
        c(i, j, k, 2)=0.0
        c(i, j, k, 3)=0.0
        p(i, j, k) =0.0
        wrk1(i, j, k)=0.0
        bnd(i, j, k)=0.0
    enddo
enddo
enddo
!$OMP end do
C
!$OMP do
do k=1, kmax
do j=1, jmax
do i=1, imax
a(i, j, k, 1)=1.0
a(i, j, k, 2)=1.0
a(i, j, k, 3)=1.0
a(i, j, k, 4)=1.0/6.0
b(i, j, k, 1)=0.0
b(i, j, k, 2)=0.0
b(i, j, k, 3)=0.0
c(i, j, k, 1)=1.0
c(i, j, k, 2)=1.0
```

演習問題3 回答例

```
        c(i, j, k, 3)=1.0
        p(i, j, k) =float((k-1)*(k-1))/float((kmax-1)*(kmax-1))
        wrk1(i, j, k)=0.0
        bnd(i, j, k)=1.0
    enddo
enddo
enddo
!$OMP end do
!$OMP end parallel
C
    return
end
C
C*****
    subroutine jacobi(nn, gosa)
C*****
    IMPLICIT REAL (4) (a-h, o-z)
C
C    PARAMETER (mimax=513, mjmax=257, mkmax=257)
    PARAMETER (mimax=257, mjmax=129, mkmax=129)
C    PARAMETER (mimax=129, mjmax=65, mkmax=65)
C    PARAMETER (mimax=65, mjmax=33, mkmax=33)
C
CC Arrey
    common /pres/ p(mimax, mjmax, mkmax)
    common /mtrx/ a(mimax, mjmax, mkmax, 4),
+      b(mimax, mjmax, mkmax, 3), c(mimax, mjmax, mkmax, 3)
    common /bound/ bnd(mimax, mjmax, mkmax)
    common /work/ wrk1(mimax, mjmax, mkmax), wrk2(mimax, mjmax, mkmax)
```


演習問題3 回答例

```
CC other constants
    common /others/ imax, jmax, kmax, omega
C
C
    DO loop=1, nn
        gosa=0.0
        !$OMP parallel
        !$OMP do private(S0, SS) reduction(+:GOSA)
            DO K=2, kmax-1
                DO J=2, jmax-1
                    DO I=2, imax-1
                        S0=a(I, J, K, 1)*p(I+1, J, K)+a(I, J, K, 2)*p(I, J+1, K)
1                            +a(I, J, K, 3)*p(I, J, K+1)
2                            +b(I, J, K, 1)*(p(I+1, J+1, K)-p(I+1, J-1, K)
3                            -p(I-1, J+1, K)+p(I-1, J-1, K))
4                            +b(I, J, K, 2)*(p(I, J+1, K+1)-p(I, J-1, K+1)
5                            -p(I, J+1, K-1)+p(I, J-1, K-1))
6                            +b(I, J, K, 3)*(p(I+1, J, K+1)-p(I-1, J, K+1)
7                            -p(I+1, J, K-1)+p(I-1, J, K-1))
8                            +c(I, J, K, 1)*p(I-1, J, K)+c(I, J, K, 2)*p(I, J-1, K)
9                            +c(I, J, K, 3)*p(I, J, K-1)+wrk1(I, J, K)
                        SS=(S0*a(I, J, K, 4)-p(I, J, K))*bnd(I, J, K)
                        GOSA=GOSA+SS*SS
                        wrk2(I, J, K)=p(I, J, K)+OMEGA *SS
                    enddo
                enddo
            enddo
        !$OMP end do
```

演習問題3 回答例

```
C
!$OMP do
    DO K=2, kmax-1
        DO J=2, jmax-1
            DO I=2, imax-1
                p(I, J, K)=wrk2(I, J, K)
            enddo
        enddo
    enddo
!$OMP end do
!$OMP end parallel
C
    enddo
CC End of iteration
return
end
```