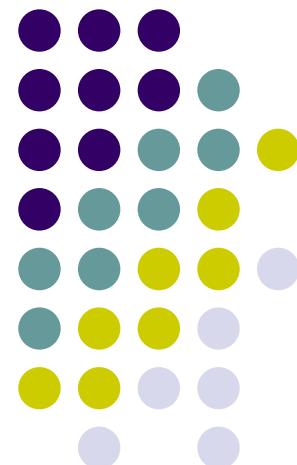


# 2015年度 実践的並列コンピューティング 第3回

OpenMPによる  
共有メモリプログラミング(1)

遠藤 敏夫

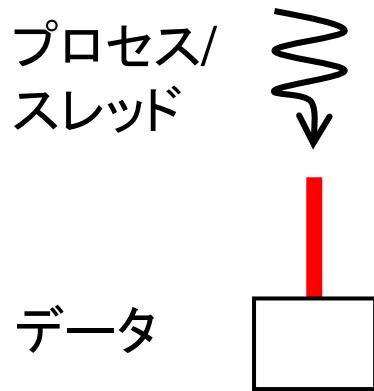
[endo@is.titech.ac.jp](mailto:endo@is.titech.ac.jp)



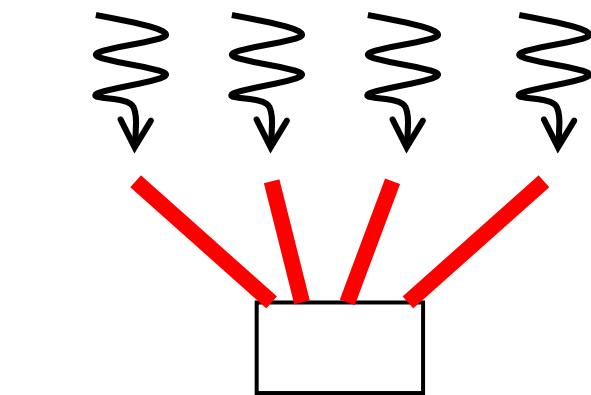
# 並列プログラミングモデルの メモリモデルによる分類



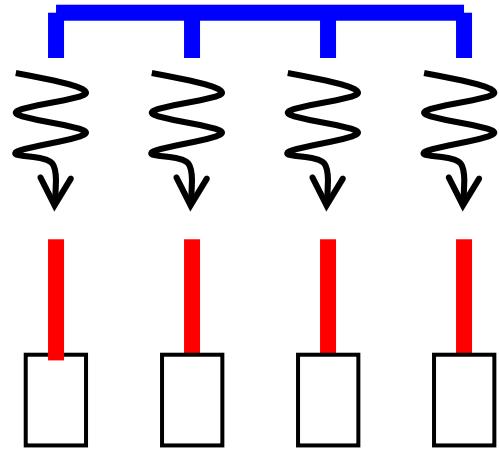
逐次



共有メモリモデル



分散メモリモデル



スレッド達が共通の  
データにアクセス可能

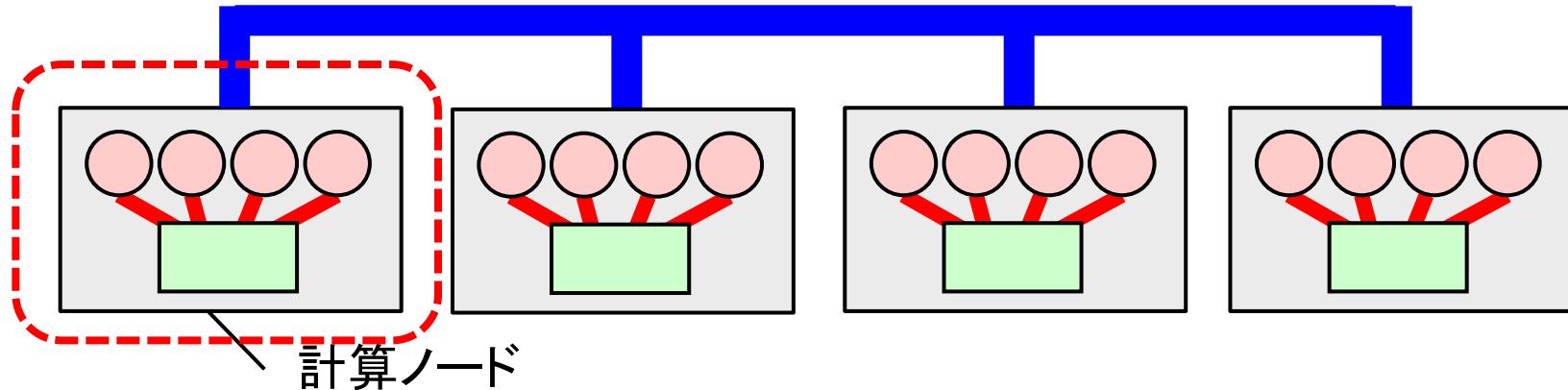
- OpenMP(言語拡張)
- pthread(ライブラリ)

プロセス間では通信  
が必要

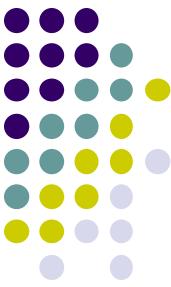
- MPI (ライブラリ)
- socket (ライブラリ)



# OpenMPの利用可能な計算資源



- 一つのOpenMPプログラムが使えるのは一計算ノード中のCPUコアたち
  - TSUBAMEの場合は12コア
- 複数計算ノードを(一プログラムから)用いたい場合は、MPIなどが必要
  - ただしMPIよりOpenMPのほうがとつきやすい



# OpenMPとは

- 共有メモリモデルによる並列プログラミングAPI
- C言語, C++, Fortranに対応
- 並列化のための指示文や, ライブラリ関数
  - 指示文:#pragma omp ~~
- 基本はFork-Joinモデル
- 変数は基本的にスレッド間で共有  
⇒以下を明示的に記述
  - タスク分割
  - スレッド間同期
  - 変数の共有・プライベートの区別



# サンプルプログラムについて

TSUBAME2の~endo-t-ac/ppcomp/15/ ディレクトリ以下

(1) ここから、下記青字のサブディレクトリを、各自のホームディレクトリのどこかにコピーしてください

- 円周率 ([pi](#), [pi-omp](#))
- 行列積 ([mm](#), [mm-omp](#))
- 熱拡散計算 ([diffusion](#))
- …今後増える予定

(2) 各サブディレクトリの中で“make”コマンドで、コンパイルできるようになっている

→ pi, mmなどの実行コマンドができる



# サンプルプログラムについて

## (3-1) 通常版の実行:

- 円周率 (pi)

- 実行例: ./pi 1000000

- 行列積 (mm)

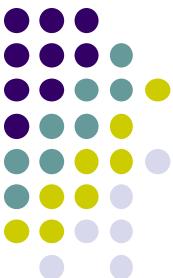
- 実行例: ./mm 500 500 500

- 熱拡散計算 (diffusion)

- 実行例: ./diffusion

## (3-2) OpenMP版の実行 (pi-omp, mm-omp)

- export OMP\_NUM\_THREADS=4 などとしてから上記を実行



# OpenMPプログラムのコンパイル

OpenMP対応コンパイラは近年増加

- PGIコンパイラ (pgcc)
  - コンパイル時・リンク時に`-mp`オプション
- Intelコンパイラ (icc)
  - コンパイル時・リンク時に`-openmp`オプション
- GCC 4.2以降 (gcc)
  - コンパイル時・リンク時に`-fopenmp`オプション

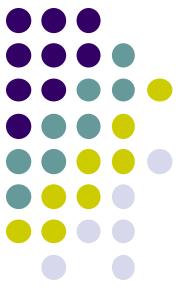


# OpenMP規格のバージョン

- OpenMP規格も年々バージョンアップ → 機能追加
- コンパイラ種類・そのバージョンによって、対応するOpenMPのバージョンが異なる
  - OpenMP 3.0からはタスク並列が追加  
→ 再帰関数などの並列化も可能に
  - OpenMP 4.0からはアクセラレータ対応

```
printf("%d\n", _OPENMP);
```

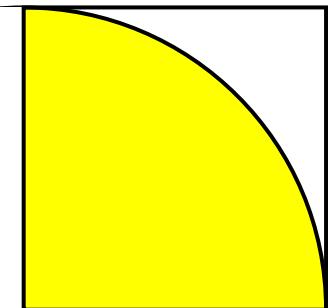
- 200505 が表示 → OpenMP 2.5 (gcc 4.3.4など)
- 200805 が表示 → OpenMP 3.0 (pgcc 15.4など)
- 201307 が表示 → OpenMP 4.0 (icc 15.0など)



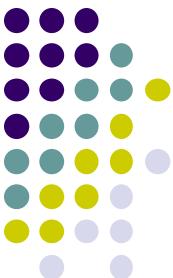
# サンプルプログラム:pi

モンテカルロ法による擬似(いい加減な)円周率計算

- 正方形にランダムにn回矢を射って、四半円に入る確率  
 $\times 4 \doteq$ 円周率
- 実行オプション: ./pi [n]
- 計算量:  $O(n)$
- pi-ompディレクトリにOpenMP版あり



# OpenMP並列実行の基本： 並列Region



```
#include <omp.h>
```

```
int main()
{
```

```
    A;
```

```
#pragma omp parallel
```

```
{
```

```
    B;
```

```
}
```

```
    C;
```

```
#pragma omp parallel
```

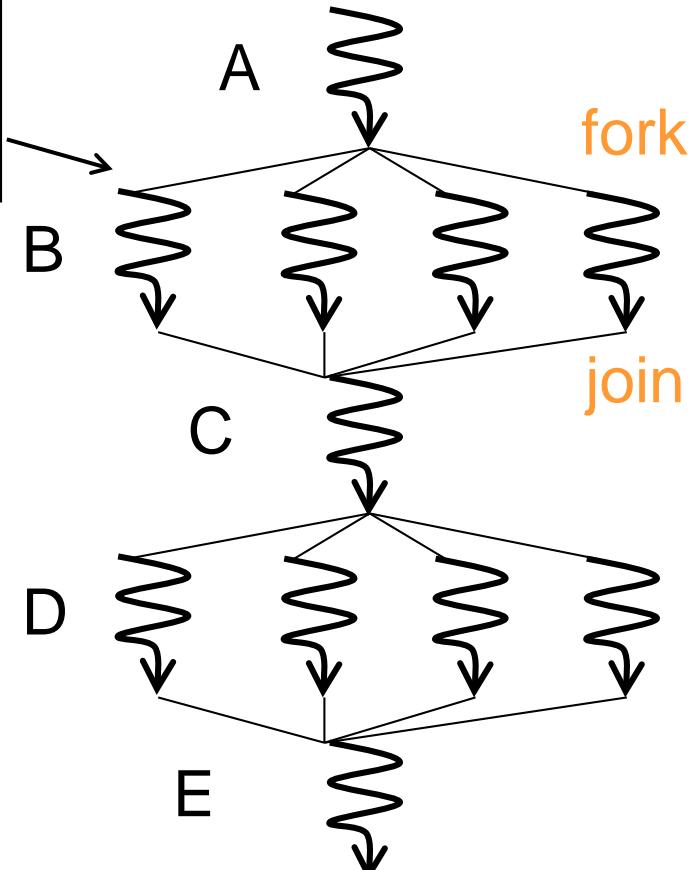
```
{
```

```
    D;
```

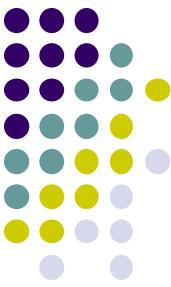
```
    E;
```

```
}
```

ここから  
4threadsで  
並列実行

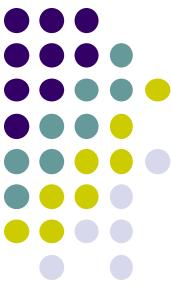


#pragma omp parallelの直後の文・ブロックは並列Regionとなる  
並列Regionから呼ばれる関数も並列実行



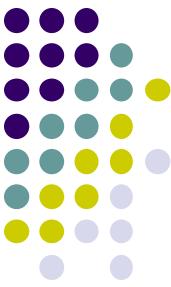
# スレッド数の指定

- (1) プログラム外で、OMP\_NUM\_THREADS環境変数
  - インタラクティブノードなら コマンドラインで  
  `export OMP_NUM_THREADS=12`など
  - t2subを使う場合には「TSUBAME利用の手引き」など参照
- (2) プログラム内で
  - `omp_set_num_threads(n)`関数
  - `#pragma omp parallel num_threads(n)`



# スレッド数の取得

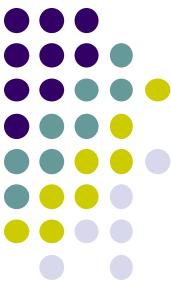
- 全スレッド数の取得
  - `omp_get_num_threads()`関数  
「全体で何人いるか？」
- 自スレッドの番号の取得
  - `omp_get_thread_num()`関数
    - 0以上、「全スレッド数」未満  
⇒番号によって違う処理をさせることができる



# OpenMPの指示文

以下は並列region内で使われる

- `#pragma omp critical`
  - 次のブロック・文が「critical section」となる
  - 同時にcritical sectionを実行できるのは1スレッドのみ、となる
- `#pragma omp barrier`
  - スレッド間でバリア同期をとる: 全スレッドの進行がそろうまで待つ
  - ただし並列regionの終わりでは、自動的に全スレッドを待つ(暗黙のbarrier)
- `#pragma omp single`
  - 次のブロック・文を1スレッドのみで実行する
- `#pragma omp for` (後述)



# 変数のデータ共有属性(1)

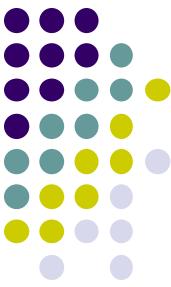
OpenMPでは、変数はスレッドによって共有されるか否か、注意  
「基本的には」

- 並列Region外で宣言された変数 ⇒ **共有変数**
- 並列Region内で宣言された変数 ⇒ **プライベート変数**

明示的に指定もできる

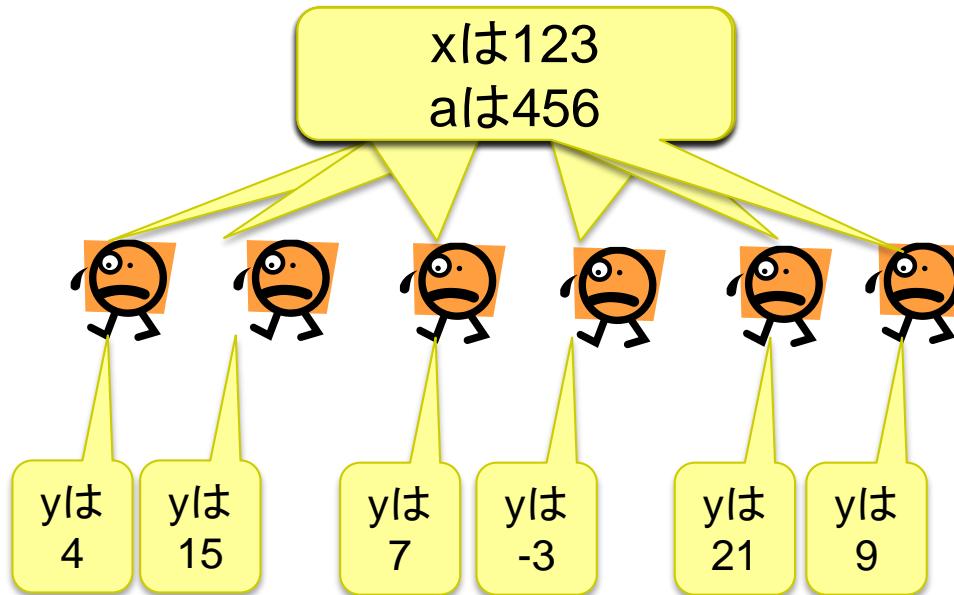
```
{  
    int s = 1000; shared  
#pragma omp parallel  
{  
    int i; private  
    i = func(s, omp_get_thread_num());  
    printf( "%d\n" , i );  
}  
}
```

```
int func(int a, int b)  
{  
    int rc = a+b; private  
    return rc;  
}
```



# 変数のデータ共有属性(2)

- 変数xとaが共有
- 変数yがプライベートのとき



- 共有変数を誰かが書き換えると、ほかのスレッドにも伝わる



# 共有/プライベートの落とし穴

- 二重以上のループがあり、並列性を持つプログラム
- 外側ループを並列化することにした
- 以下の「いかにもokそうなプログラム」はバグあり
  - コンパイルは通るのに、期待通りに動かないやつかいなケース

```
int i, j;  
#pragma parallel for  
for (i = 0; i < m; i++) {  
    for (j = 0; j < n; j++) {  
        ...  
    } } 
```

i,jの宣言がparallelの外側にあるので共有変数。**jがまずい**

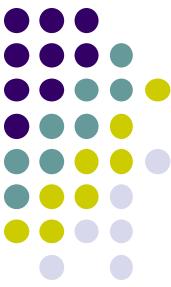


# 共有/プライベートの落とし穴(2)

- 修正方法

```
int i;  
#pragma parallel for  
for (i = 0; i < m; i++) {  
    int j; // j はプライベート  
    for (j = 0; j < n; j++) {  
        ...  
    } }
```

```
int i, j;  
#pragma parallel for private(j)  
// jは外側で宣言されているがプライベートに  
for (i = 0; i < m; i++) {  
    for (j = 0; j < n; j++) {  
        ...  
    } }
```



# 時間計測の手法

- `gettimeofday`関数
  - 実時間(CPU時間でなく)が計れ, かつ精度がマイクロ秒
  - `clock`関数は精度が低い

```
#include <stdio.h>
#include <sys/time.h>
:
{
    struct timeval st, et;
    long us;
    gettimeofday(&st, NULL); /* 開始時刻を記録 */
    ...計測したい部分...
    gettimeofday(&et, NULL); /* 終了時刻を記録 */
    us = (et.tv_sec-st.tv_sec)*1000000+
        (et.tv_usec-st.tv_usec); /* 時刻の差分 */
}
```

# OpenMPのワークシェアリング

## 構文: for



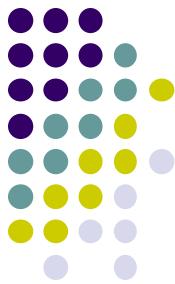
単なる"omp parallel"よりも、気軽に並列化の記述可能！

```
{  
    int s = 0;  
#pragma omp parallel  
{  
    int i;  
#pragma omp for  
    for (i = 0; i < 100; i++) {  
        a[i] = b[i]+c[i];  
    }  
}  
}
```

- “omp for”の直後のfor文は、複数スレッドにより並列実行される
- 左のプログラムが、もし4スレッドで実行されるならスレッドあたり25ずつ仕事
- ループ回数 ÷ スレッド数が割り切れなくてもok

- omp parallelとomp forをまとめてomp parallel forとも書ける
- 残念ながら、どんなforでも対応できるわけではない。詳細は次回以降

# For指示文のオプション: reduction



- For文にありがちなこと: 各反復の結果を一変数に集計する(例: piプログラムのカウンタ)
- Criticalセクションで更新することもできるが非効率 ⇒ reductionオプションが用意されている

```
{  
    int count = 0;  
#pragma omp parallel  
    {  
#pragma omp for reduction (+:count)  
        for (i = 0; i < 100; i++) {  
            count += f(i);  
        }  
    }  
}
```

演算子:  
+, -, \*, &&, || など

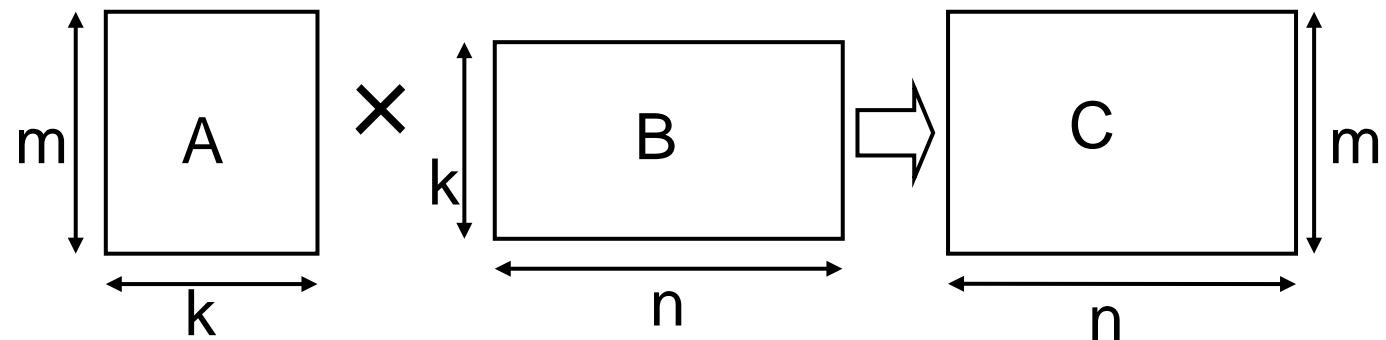
- Max, minは無し
- Fortran版には有り

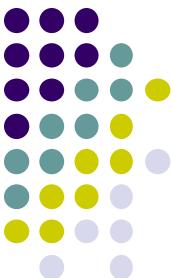


# サンプルプログラム:mm

$(m \times k)$ 行列と $(k \times n)$ 行列の積

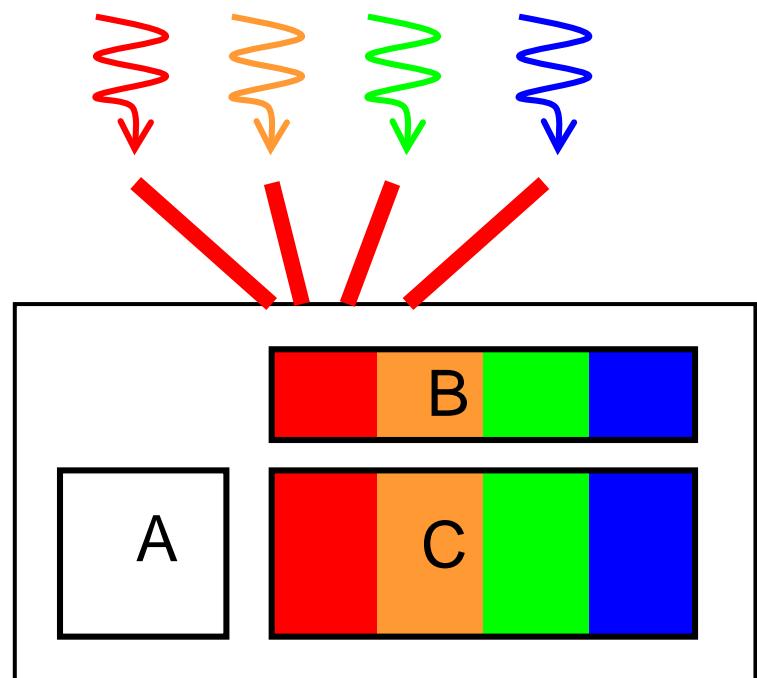
- 三重のforループで記述
- 動的な長さの配列。二次元を一次元で表現
  - Column major format
- 実行オプション: ./mm [m] [n] [k]
- 計算量:  $O(mnk)$





# MmのOpenMPによる並列化

- 三重ループの最外ループを並列化
  - #pragma omp parallel for
  - nをスレッド間で分割することになる

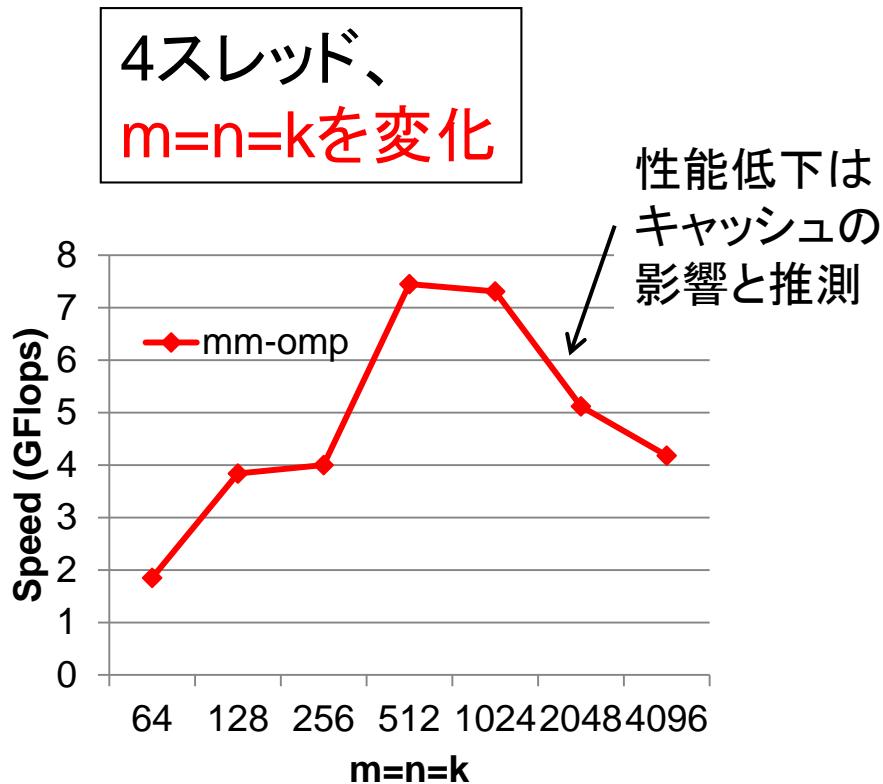
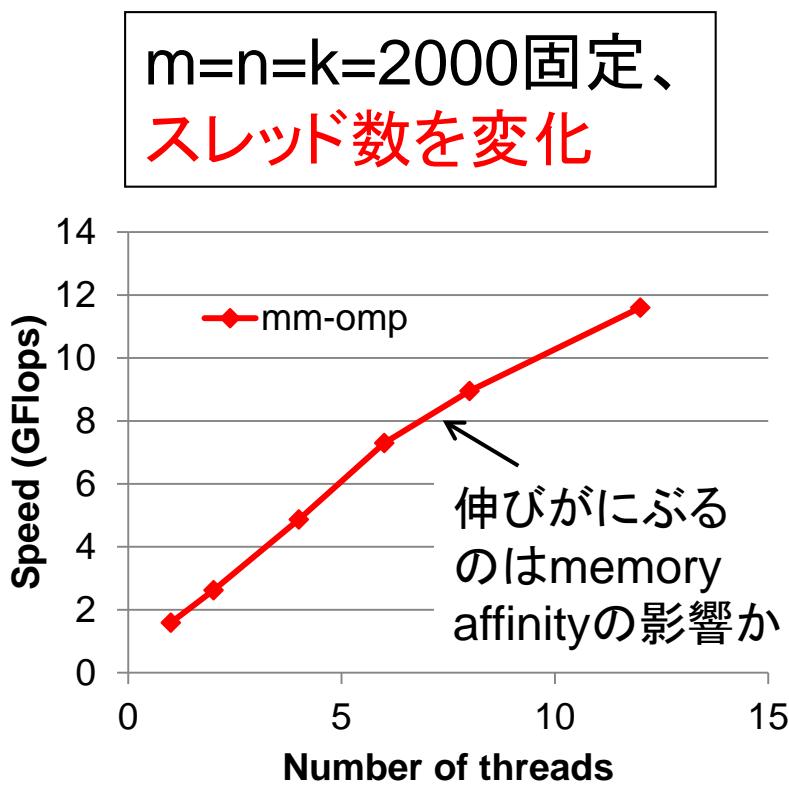


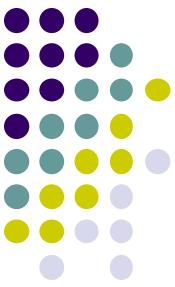
行列Aは全スレッドによって  
アクセスされる



# Mm-ompの性能

- TSUBAME2ノード上(Xeon X5670 2.93GHz 12core)
- OMP\_NUM\_THREADS環境変数によりスレッド数指定
- (2mnk/経過時間)にてFlops単位の速度を取得



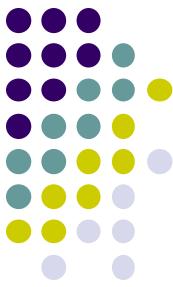


# 本授業のレポートについて

- 各パートで課題を出す。2つ以上のパートのレポート提出を必須とする

予定パート：

- OpenMPパート
- MPIパート
- GPUパート



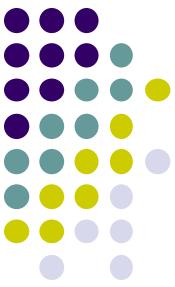
# OpenMPパート課題説明 (1)

以下の[O1]—[O3]のどれか一つについてレポートを提出してください

[O1] diffusionサンプルプログラム(次回に説明)を、  
OpenMPで並列化してください。

オプション：

- 配列サイズや時間ステップ数を可変パラメータにしてみる。引数で受け取って、配列をmallocで確保するようになる、など。
- より良いアルゴリズムにしてみる。ブロック化・計算順序変更でキャッシュミスを減らせないか？



# OpenMPパート課題説明 (2)

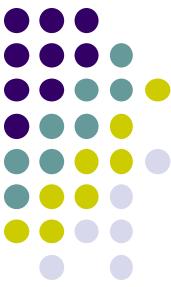
[O2] 準備中 (タスク並列を用いる予定)



# OpenMPパート課題説明 (3)

[O3] 自由課題: 任意のプログラムを, OpenMPを用いて並列化してください.

- 単純な並列化で済む問題ではないことが望ましい
  - スレッド・プロセス間に依存関係がある
  - 均等分割ではうまくいかない、など
- たとえば, 過去のSuperConの本選問題  
<http://www.gsic.titech.ac.jp/supercon/>  
たんぱく質類似度(2003), N体問題(2001)…  
入力データは自分で作る必要あり
- たとえば, 自分が研究している問題



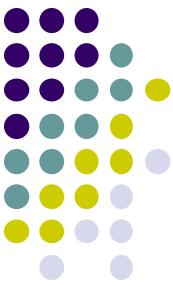
# 課題の注意

- いずれの課題の場合も、レポートに以下を含むこと
  - 計算・データの割り当て手法の説明
  - TSUBAME2などで実行したときの性能
    - プロセッサ(コア)数を様々なに変化させたとき
    - 問題サイズを様々なに変化させたとき(可能な問題なら)
    - 「XXコア以上で」「問題サイズXXX以上で」発生する問題に触れているとなお良い
- 高性能化・機能追加などのための工夫が含まれているとなお良い
  - 「XXXのためにXXXをしてみたが高速にならなかった」のような失敗でもgood
- 作成したプログラムについても、zipなどで圧縮して提出
  - 困難な場合、TSUBAME2の自分のホームディレクトリに置き、置き場所を連絡



# 課題の提出について

- OpenMPパート提出期限
  - 6/1 (月) (予定)
- OCW-i ウェブページから下記ファイルを提出のこと
- レポート形式
  - レポート本文: PDF, Word, テキストファイルのいずれか
  - プログラム: zip形式に圧縮するのがぞましい
- OCW-iからの提出が困難な場合、メールでもok
  - 送り先: [ppcomp@el.gsic.titech.ac.jp](mailto:ppcomp@el.gsic.titech.ac.jp)
  - メール題名: ppcomp report



# 次回:

- OpenMP(2)
  - Diffusion: ステンシル計算のサンプルプログラム
  - 排他制御