

## 2次元反応拡散方程式

$$\frac{\partial u}{\partial t} = D_u \left( \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 v}{\partial y^2} \right) + f(u, v)$$

Schnakenberg kinetics

$$\frac{\partial v}{\partial t} = D_v \left( \frac{\partial^2 v}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 v}{\partial y^2} \right) + g(u, v)$$

$$f(u, v) = k_1 - k_2 u + k_3 u^2 v$$

$$g(u, v) = k_4 - k_3 u^2 v$$

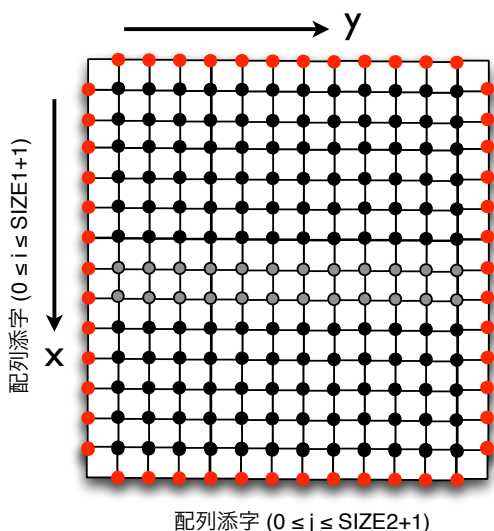
区間  $0 \leq x \leq 100, 0 \leq y \leq 100$ を

- 1) 適当な分割数  $N$  の下で1ノードで計算
- 2) 2ノードを用いて並列計算

## 陽的差分法

1ノードで実行する場合  
(これまでのやり方)

SIZE1 = 101  
SIZE2 = 101  
dx = 1.0



赤は境界条件用の配列要素

```
double u[SIZE1+2][SIZE2+2];  
  
void go_ahead() /* 時刻を dt だけ進める */  
{  
    for(i=1; i<=SIZE1; i++)  
        for(j=1; j<=SIZE2; j++){  
            ud[i][j] = u[i][j] + .....  
        }  
    境界条件の設定  
}
```

配列 (i, j) 成分の座標は (j-1)\*DX, (i-1)\*DX とする

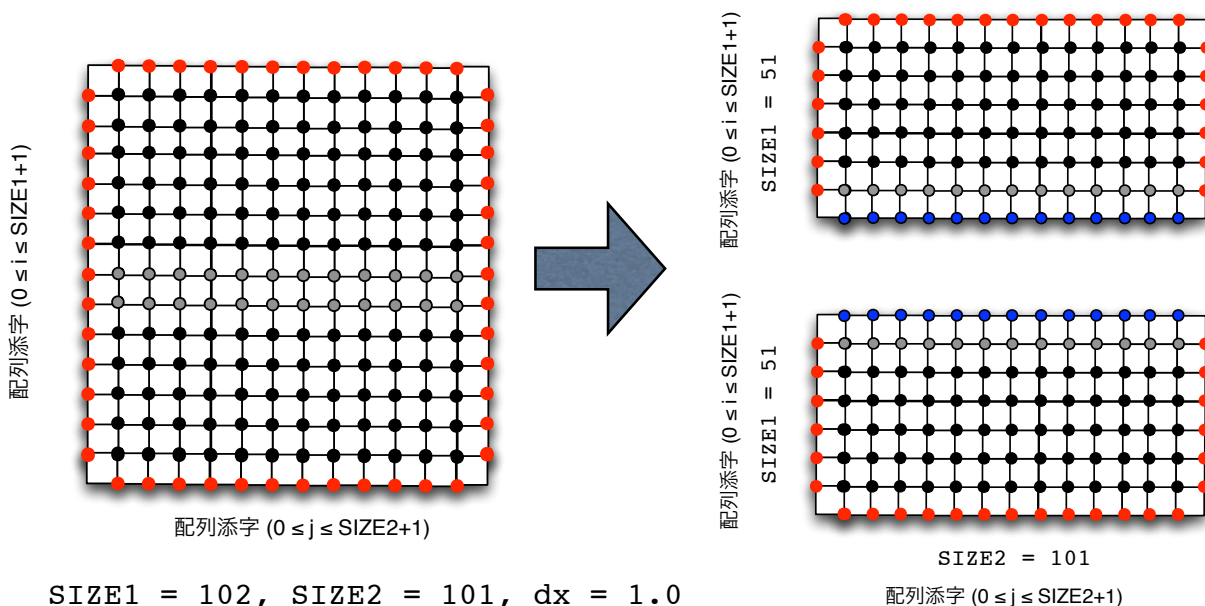
## 陽的差分法 (2次元空間)

- 計算量は空間分割数の二乗に比例  $N = \text{SIZE1} \times \text{SIZE2}$
- 1次元の場合と同じく、空間領域を2分割することにより2つのノードで並列計算が可能となる
- 2分割した領域の境界を接続する必要がある

## 2ノードによる並列処理

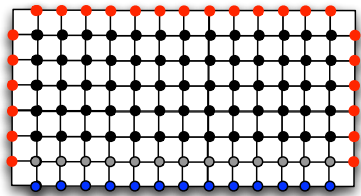
- 空間を二つに分割する

上側の青色の配列要素の値は、下側の配列要素の値と同じ。  
下側の青色の配列要素の値は、上側の灰色の要素の値と同じ。



## 2ノードによる並列処理

配列添字 ( $0 \leq i \leq \text{SIZE1}+1$ )



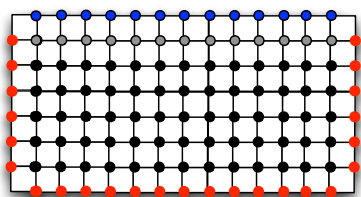
rank 0

2ノードで実行する場合  
(空間を2つに分割)

2つに分割した空間を接続する  
必要がある (ノード間通信)

SIZE1 = 51  
SIZE2 = 101

配列添字 ( $0 \leq i \leq \text{SIZE1}+1$ )



rank 1

青は、2つに分割した空間を接続するための  
境界条件用の配列要素

灰色は、2つに分割した空間を接続するた  
めに相手ノードへ送る必要がある配列要素

配列添字 ( $0 \leq j \leq \text{SIZE2}+1$ )

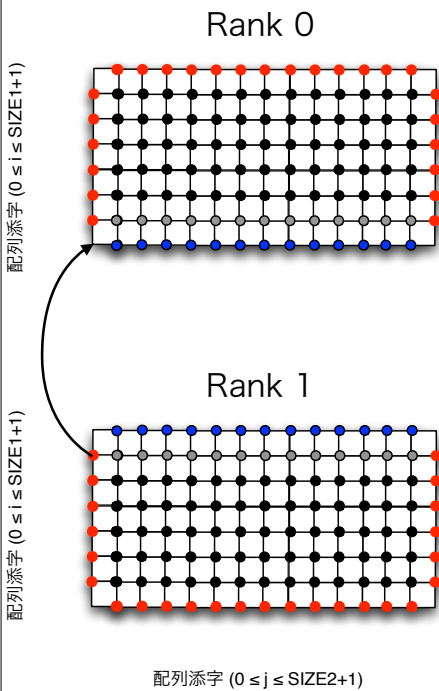
rank 0 の青色の配列要素の値は、rank 1 の配列要素の値と同じ。  
rank 1 の青色の配列要素の値は、rank 0 の灰色の要素の値と同じ。

## 2ノードによる並列処理実装

- 時刻を dt 進める関数 process(int rank) を定義
- rank 0 は上半分の区画、rank 1は下半分の区画を担当

```
void go_ahead(int rank)
{
    if( rank == 0 ) {
        MPI により下端の境界条件を取得 (send/receive)
        陽的差分
        境界条件の設定
    }
    if( rank == 1 ){
        MPI により上端の境界条件を取得 (send/receive)
        陽的差分
        境界条件の設定
    }
}
```

## 2ノードによる並列処理実装



2次元配列 `double u[SIZE1+2][SIZE2+2]` の  
第  $i$  行は、一次元配列 `u[i]` として指定可能  
(アドレス `&u[i][0]` から連続するメモリ領域)

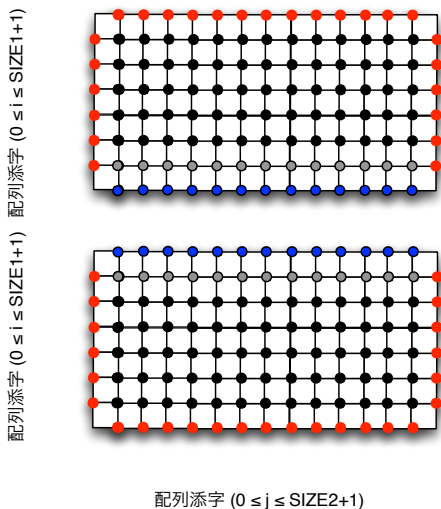
`MPI_Send`, `MPI_Recv` で複数の `double` 型変数を  
一度に送受信できる

Rank 1 の配列第1行を rank 0 の配列第 `SIZE1+1` 行へ送信

```
// In rank 0: Rank 0 の下端の境界条件を rank 1 から取得  
src = 1;  
MPI_Recv(&u[SIZE1+1][0], SIZE2+2, MPI_DOUBLE, src, ...)  
  
// In rank 1: Rank 1 が持つ上端の状態を送信  
dest = 0;  
MPI_Send(&u[1][0], SIZE2+2, MPI_DOUBLE, dest, ...);
```

## 2ノードによる並列処理実装

- それぞれのノードの計算結果を個別のファイルに書き出す。
- $(x, y, z)$  の形でファイルに書き出す。  $z$  は  $(x, y)$  における物質濃度
- Mathematica で2つのファイルを連結して図示



Rank 0 の配列  $(i, j)$  成分の座標は  
 $((j-1)*DX, (i-1)*DX)$   $1 \leq i \leq \text{SIZE1}, 1 \leq j \leq \text{SIZE2}$

Rank 1 の配列  $(i, j)$  成分の座標は  
 $((j-1)*DX, \text{SIZE1}*DX + (i-1)*DX)$   
 $1 \leq i \leq \text{SIZE1}, 1 \leq j \leq \text{SIZE2}$

## ファイルへの書き出し

```
void write_data(int rank)
{
    int i, j;

    if( rank == 0){
        for(i=1; i<=SIZE1; i+=INTV_THIN)
            for(j=1; j<=SIZE2; j+=INTV_THIN){
                fprintf(fp_u, "%f %f %f ", (j-1)*DX, (i-1)*DX, u[i]);
                fprintf(fp_v, "%f %f %f ", (j-1)*DX, (i-1)*DX, v[i]);
            }
        fprintf(fp_u, "\n"); fprintf(fp_v, "\n");
    }

    if( rank == 1 ){
        for(i=1; i<=SIZE1; i+=INTV_THIN)
            for(j=1; j<=SIZE2; j+=INTV_THIN){
                fprintf(fp_u, "%f %f %f ", (j-1)*DX, SIZE1*DX + (i-1)*DX, u[i]);
                fprintf(fp_v, "%f %f %f ", (j-1)*DX, SIZE1*DX + (i-1)*DX, v[i]);
            }
        fprintf(fp_u, "\n"); fprintf(fp_v, "\n");
    }
}
```

## 課題

- Schnakenberg kinetics を持つ 2次元反応拡散方程式を 2つのノードを用いて並列計算するプログラムを作成せよ。
- 実行時間を測定し、並列化の効果（2ノードを用いると2倍速くなるのか？）について調べよ。特にノード当たりの分割数 SIZE1, SIZE2 を変化させると並列化の効果はどうかに注目せよ。
- パラメータは次の値を用いること。

$$k_1 = 0.2, k_2 = 1.0, k_3 = 1.0, k_4 = 0.5$$

$$D_u = 1.0, D_v = 14.0$$

$$0 \leq x \leq 100 \quad 0 \leq y \leq 100 \quad 1 \text{ノード} : \text{SIZE1} = \text{SIZE2} = 101, \text{DX} = 1.0$$

$$2 \text{ノード} : \text{SIZE1} = 51, \text{SIZE2} = 101, \text{DX} = 1.0$$

# 並列処理の効果

- 時刻を  $dt$  進めるために必要な計算量は分割数  $N$  の二乗に比例
- ノード間通信に要する時間  $T_c$  (通信には時間がかかる)
- 陽的差分の処理時間 + 通信時間が実時間

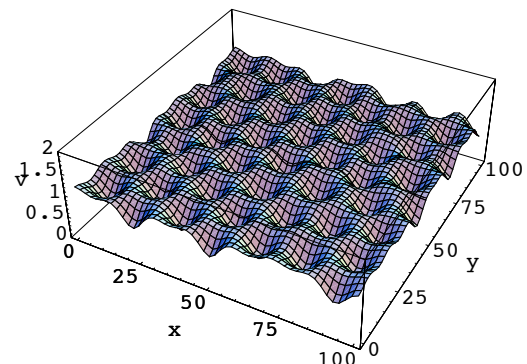
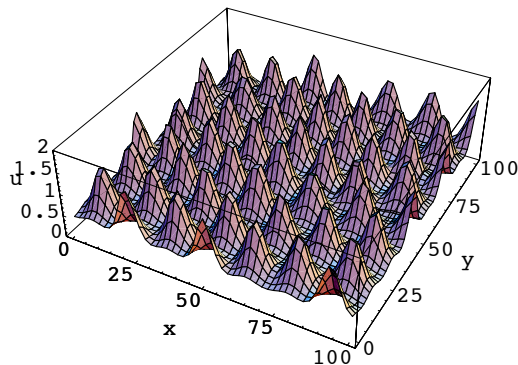
1ノード処理

$$T \propto N^2$$

2ノード処理

$$T \propto N^2/2 + T_c$$

分割数  $N$  が大きいほど 2ノード並列処理が効果的



```
% mpirun -np 2 ./a.out
[Session started at 2009-06-11 16:55:03 +0900.]
Process 0 of 2 on nodel.ics.nara-wu.ac.jp
Process 1 of 2 on nodel.ics.nara-wu.ac.jp
0/1000000
2000/1000000
4000/1000000
...
996000/1000000
998000/1000000
It took 331.436240 seconds
The Debugger has exited with status 0.
```