# 複合格子に対する多重格子法の並列計算

The Application of Multigrid Method to Parallel Computation for Composite Grid Approach

○ 橋本 知久, 京工繊大大学院, 〒 606-8585 京都市左京区松ヶ崎御所海道町, Email: hasimoto@fe.mech.kit.ac.jp
 森西 晃嗣, 京工繊大工芸学部, 〒 606-8585 京都市左京区松ヶ崎御所海道町, Email: morinisi@ipc.kit.ac.jp
 里深 信行, 京工繊大工芸学部, 〒 606-8585 京都市左京区松ヶ崎御所海道町, Email: satofuka@ipc.kit.ac.jp
 Tomohisa HASHIMOTO, Dept. of Mech. and Syst. Eng., Kyoto Inst. Tech., Matsugasaki, Kyoto 606-8585, JAPAN
 Koji MORINISHI, Dept. of Mech. and Syst. Eng., Kyoto Inst. Tech., Matsugasaki, Kyoto 606-8585, JAPAN
 Nobuyuki SATOFUKA, Dept. of Mech. and Syst. Eng., Kyoto Inst. Tech., Matsugasaki, Kyoto 606-8585, JAPAN

The purpose of the study is to develop the efficient parallel computational algorithm for overset grid technique. A data structure by one dimensional listed array is introduced to structured grid so that the domain decomposition suitable for overset grid can go smoothly. In this parer, multigrid method is applied to parallel computation and investigated it's performance. This method is implemented to viscous turbulent flows around multi-element airfoils on the Hitachi SR2201 parallel computer. It is recognized that the convergence acceleration of multigrid method in parallel computing is also effective.

#### 1. 概要

工学において、実用上重要となる複雑形状の流れ場の 解析は、実験的手法あるいは計算的手法においても多くの 困難を伴っているのが現状である.そこで、本研究では複 雑形状を持った物体が複数存在する流れ場に対して、効率 よく並列計算できるアルゴリズムの開発を行う.その際、 問題となるのが格子生成と並列計算における負荷分散で ある.

まず,格子生成に関して,格子の構造には,構造格子と 非構造格子がある.複雑形状を持った物体が複数存在する 流れ場に対して,構造格子で単一の格子系を採用すると, 格子生成が難しくなる.その困難さを軽減するために,領 域分割や重畳格子を組み合わせた複合格子法<sup>(1)</sup>を導入 する.一方,非構造格子では比較的容易に複雑形状が取り 扱えるとされているが,高レイノルズ数流れへの適用では 物体近くの領域に構造格子的セルをとるのが現状で必ず しも絶対的でない.本研究では,多要素翼型周りの流れ場 を取り上げて,各々の翼まわりに他の翼とは無関係に構造 格子を用いて格子生成を行ったが,非構造格子を用いたも の<sup>(2)</sup>も報告されている.しかし,重ね合う格子の数が増 えるに従って,格子どうしが重なり合う場合が増え,格子 間での情報の授受の方法に複雑な手続きを必要とし,効率 的な取り扱いが問題となる.

次に,並列計算に関して, PE(Processor Element)数 に比例した理想的な並列効率を得るために重要なことは, 計算領域の分割において,各PEの負荷を均等にすること である.しかし,さまざまな要因により,並列効率は低下 する.よって,あらかじめ,最適な通信パターンや各PE 間での負荷の不均等,領域分割による収束性の悪化などが 起こる要因を考慮しておいて,効率よく各PEの負荷を均 等に分割できる方法を考えなければならない.本研究で は,計算領域の分割において自由度を高めるために,構造 格子の全格子点に対して通し番号を与えて,その番号を一 次元配列に格納したリスト型データ配列を導入している. その結果,重畳格子に対して,最善な分割法を用いること ができるため,理想的な並列効率を得やすくなると考え られる.また,一次元配列のデータ構造を用いることによ り,構造的データ配列は壊れるが,数値計算法は従来の差 分法が適用できるように工夫した.

本論文では、重畳格子に対する並列計算において、さらに計算時間の効率化を図るために、多重格子法を工夫して

## 組み込み、その収束加速効果について検討する

## 2. 基礎方程式

tを時間,  $\rho$ , p および T を密度, 圧力および温度, u, v を デカルト座標系 (x, y) における速度成分とし,  $\hat{q}$  を保存量 ベクトル,  $\hat{E}$ ,  $\hat{F}$  を非粘性流束ベクトル,  $\hat{E}_v$ ,  $\hat{F}_v$  を粘性流 束ベクトルとすると一般座標系  $(\xi, \eta)$  における二次元ナ ビエ・ストークス方程式は以下のように書ける.

$$\partial_t \hat{q} + \partial_\xi E + \partial_\eta F = 1/Re(\partial_\xi E_v + \partial_\eta F_v) \tag{1}$$

$$\hat{q} = J \begin{bmatrix} \rho \\ \rho u \\ \rho v \\ e \end{bmatrix}, 
\hat{E} = J \begin{bmatrix} \rho U \\ \rho u U + \xi_x p \\ \rho v U + \xi_y p \\ (e+p)U \end{bmatrix}, \quad \hat{F} = J \begin{bmatrix} \rho V \\ \rho u V + \eta_x p \\ \rho v V + \eta_y p \\ (e+p)V \end{bmatrix} (2)$$

ここで, e は単位体積あたり全エネルギであり, 比熱比γの理想気体と仮定すると

$$e = \frac{p}{\gamma - 1} + \frac{1}{2}\rho(u^2 + v^2) \tag{3}$$

である.反変速度成分 U, V は

$$U = \xi_x u + \xi_y v , \quad V = \eta_x u + \eta_y v \tag{4}$$

と定義される また 変換のヤコビヤン J は

$$J = x_{\xi} y_{\eta} - x_{\eta} y_{\xi} \tag{5}$$

であり、次のような関係式がある.

$$\begin{aligned} \xi_x &= J^{-1} y_\eta \,, \quad \xi_y = -J^{-1} x_\eta \\ \eta_x &= -J^{-1} y_\xi \,, \quad \eta_y = J^{-1} x_\xi \end{aligned} \tag{6}$$

Copyright © 2000 by JSCFD

## 粘性流束ベクトルは

 $\hat{E}_v = J[\xi_x E_v + \xi_y F_v], \quad \hat{F}_v = J[\eta_x E_v + \eta_y F_v]$ (7)であり、デカルト座標系の成分は次のように表される。

$$E_{v} = \begin{bmatrix} 0 \\ \tau_{xx} \\ \tau_{xy} \\ u\tau_{xx} + v\tau_{xy} + k\partial_{x}T \end{bmatrix},$$

$$F_{v} = \begin{bmatrix} 0 \\ \tau_{yx} \\ \tau_{yy} \\ u\tau_{yx} + v\tau_{yy} + k\partial_{y}T \end{bmatrix}$$
(8)

$$\tau_{xx} = 2\mu\partial_x u - \frac{2}{3}\mu(\partial_x u + \partial_y v)$$
  

$$\tau_{yy} = 2\mu\partial_y v - \frac{2}{3}\mu(\partial_x u + \partial_y v)$$
  

$$\tau_{xy} = \tau_{yx} = \mu(\partial_y u + \partial_x v)$$
(9)

ただし,乱流モデルを導入することにより,粘性係数 μ,熱 伝導係数 k は

$$\mu = \mu_l + \mu_t , \quad k = \frac{\gamma}{\gamma - 1} \left( \frac{\mu_l}{Pr_l} + \frac{\mu_t}{Pr_t} \right)$$
(10)

と表せられ,  $Pr_l$  と  $Pr_t$  はそれぞれ層流, 乱流のプラント ル数である なお、簡略化のため以後「^」は省略する。

数値計算法

3.1 陰的法 式(1)を後退オイラー法により陰的差分近似すると

$$[I + \alpha \Delta t (\partial_{\xi} A + \partial_{\eta} B)] \Delta q = \Delta t R \tag{11}$$

のように表せられ、Rは残差

$$R = -(\partial_{\xi}E + \partial_{\eta}F) + 1/Re(\partial_{\xi}E_{v} + \partial_{\eta}F_{v})$$
(12)

であり、Iは単位行列を示す.ただし $\Delta q$ は

$$\Delta q = q^{n+1} - q^n \tag{13}$$

であり、()<sup>n</sup>は時間段階を示す。また、流束ヤコビヤン行 列ABは 0.0 0.0

$$A = \frac{\partial E}{\partial q}, \quad B = \frac{\partial F}{\partial q} \tag{14}$$

と定義され、例えば、次のように与えられる.

$$A = \begin{bmatrix} 0 & \xi_{x} \\ \xi_{x}\tilde{a} - Uu & U - \xi_{x}u(\gamma - 2) \\ \xi_{y}\tilde{a} - Uv & \xi_{x}v - \xi_{y}u(\gamma - 1) \\ U(\tilde{a} - \tilde{h}) & \xi_{x}\tilde{h} - Uu(\gamma - 1) \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} \xi_{y} & 0 \\ \xi_{y}u - \xi_{x}v(\gamma - 1) & \xi_{x}(\gamma - 1) \\ U - \xi_{y}v(\gamma - 2) & \xi_{y}(\gamma - 1) \\ \xi_{y}\tilde{h} - Uv(\gamma - 1) & U\gamma \end{bmatrix}$$
(15)

$$\tilde{a} = \frac{\gamma - 1}{2} (u^2 + v^2) , \quad \tilde{h} = \frac{e + p}{\rho}$$
 (16)

3.2 LU 分解ガウス・ザイデル法

式 (11) の空間微分項を離散化すると  $\Delta q$  を未知数とす る連立方程式が得られるが、その係数行列は多くの成分を 持ち、直接解法には多くの演算と記憶容量が必要である. これらの欠点を改善するために以下に示す LU-SGS 法<sup>(3)</sup> による解法を試みる

式(11)の左辺を1次精度風上差分法に基づく流束分割 法により差分表示すると次のようになる

$$\left[I + \alpha \Delta t (\partial_{\xi}^{-} A^{+} + \partial_{\xi}^{+} A^{-} + \partial_{\eta}^{-} B^{+} + \partial_{\eta}^{+} B^{-})\right] \Delta q$$
$$= \Delta t R \qquad (17)$$

ここで、 $\partial^+$ 、 $\partial^-$ は、それぞれ前進差分、後退差分を示す. さ らに、LU 分解を行うことにより次式が得られる。

$$LD^{-1}U\Delta q = \Delta tR \tag{18}$$

$$L = I + \alpha \Delta t (\partial_{\xi}^{-} A^{+} + \partial_{\eta}^{-} B^{+} - A^{-} - B^{-})$$
  

$$D = I + \alpha \Delta t (A^{+} - A^{-} + B^{+} - B^{-})$$
(19)  

$$U = I + \alpha \Delta t (\partial_{\xi}^{+} A^{-} + \partial_{\eta}^{+} B^{-} + A^{+} + B^{+})$$

流束ヤコビヤン行列は次のように分割される

$$A^{\pm} = \frac{1}{2} \left[ A \pm \tilde{\rho}(A)I \right] , \quad B^{\pm} = \frac{1}{2} \left[ B \pm \tilde{\rho}(B)I \right]$$
(20)

ただし、

$$\tilde{\rho}(A) = \kappa \max\left[|\lambda(A)|\right], \quad \kappa \ge 1$$
 (21)

ここで、ヤコビヤン行列の [+], [-] は非負の固有値の行 列および非正の固有値の行列を示す $\lambda(A)$ はヤコビヤン 行列 A の固有値である. 式 (18) は次のように解かれる.

$$\Delta q^* = \Delta t L^{-1} R$$
  

$$\Delta q^{**} = D \Delta q^*$$
  

$$\Delta q = U^{-1} \Delta q^{**}$$
(22)

式 (18) に対して, 両辺を  $\Delta t$  で割り, かつ  $\Delta t \rightarrow \infty$ ,  $\alpha = 1$ とし,式(20)を用いて簡略化すると

$$L = \tilde{\rho}I - A^{+}_{i-1,j} - B^{+}_{i,j-1}$$
  

$$D = \tilde{\rho}I$$
  

$$U = \tilde{\rho}I + A^{+}_{i+1,j} + B^{+}_{i,j+1}$$
(23)

ただし、

$$\tilde{\rho} = \tilde{\rho}(A) + \tilde{\rho}(B) \tag{24}$$

と表せられ、以下のように2段階に分けて解くことがで きる.

$$\Delta q_{i,j}^* = \frac{1}{\tilde{\rho}} \left[ R_{i,j} + (A^+ \Delta q^*)_{i-1,j} + (B^+ \Delta q^*)_{i,j-1} \right]$$
(25)

$$\Delta q_{i,j} = \Delta q_{i,j}^* - \frac{1}{\tilde{\rho}} \left[ \left( A^- \Delta q \right)_{i+1,j} + \left( B^- \Delta q \right)_{i,j+1} \right]$$
(26)

この $\Delta q_{i,j}$ を式 (13) に代入してn+1時間段階を求める. 3.3 空間微分項の離散化

式(11)の右辺の移流項の離散化には2次精度中心差分 法に Jamesone<sup>(4)</sup>の人工粘性項を付加したもの(CD法) を用い、粘性項の離散化には2次精度中心差分法を用い る.乱流モデルには.Baldwin-Lomaxモデル<sup>(5)</sup>を用いた.

#### 4. 重畳格子法

図 1(a) に後で取り上げる2要素翼での計算格子を用い て重畳格子法の手続きについて説明する。まず、各々の格 子に対して HOLE 点と呼ばれる物体内または物体近傍の 格子点は、計算から除外するようにしなければならない その HOLE 点を除外したものを図 1(b)(c)(d) に示す 図 1(b) において、全計算領域を覆うデカルト格子である主 格子に対しては、主翼とフラップの2つの物体の部分に対 して HOLE 点を設ける。また、図 1(c) において、主翼の 補助格子に対しては、他の物体としてフラップが存在する ために、その部分に HOLE 点を設ける. 図 1(d) において も同様に、フラップの補助格子に対しては、主翼の部分に HOLE 点を設ける、次に、各々の格子の HOLE 点の周り に内挿点を設けて、その格子点を囲む他の格子のセルより物理量を内挿し、格子間で情報の授受を行う、同様にし て補助格子の外部境界も内挿する しかし 格子が重なり 合っている場合はどこの格子を優先して内挿してくるか が問題となるため、本研究では、あらかじめ以下のような 手順で決定しておいて格子間での内挿を行った。これにより重ね合う格子の数がいくつ増えた場合においても、対応 できるようになる

- (1) 各々の格子で HOLE 点を探す.
- (2) 各々の格子で HOLE 点のまわりの内挿点を探し,格 子ごとにまとめて同じ配列に含める.この時に補助 格子の外部境界の内挿点も含める.
- (3) 最初に各々の格子に対して、格子の密なものから優 先順位を与えておいて、各々の格子の内挿点に対して 内挿に用いるセルを探す、ただし、セルをつくる格子 点の4点の中に HOLE 点が存在する場合には、次の 順位の格子から探す。



(a)overset grid



(c)minor grid(main) (d)minor grid(flap) Fig. 1: Overset grid after cutting holes.

#### 5. 多重格子法

Jameson の多重格子法<sup>(3)</sup>を用いる。最初に基本格子 上で得られた保存変数を粗格子上の保存変数となるよう に制限補間を行う。粗格子上の保存量を基本格子上のその 点周りの重み付きの相加平均として次のように求める。た だし、HOLE 点を含む場合は粗格子上の点を HOLE 点と する。

$$q_{2h}^{(0)} = I_h^{2h} J_h q_h / J_{2h} \tag{27}$$

添え字h, 2hは格子幅で表した格子レベルである。平均化 演算子 $I_h^{2h}$ によって物理量は保存される。粗格子上での残 差は次のように書き換えられる。

$$R_{2h}^*(q_{2h}) = R_{2h}(q_{2h}) + P_{2h} \tag{28}$$

ここで、P<sub>2h</sub>は求める解が基本格子上での精度を保存するように加えられる強制項で次式で定義される。

$$P_{2h} = I_h^{2h} R_h(q_h) - R_{2h}(q_{2h}^{(0)})$$
(29)

粗格子上で得られた予想値を用いて基本格子上での保存 量が修正される。

$$q_h^{new} = q_h + I_{2h}^h \left( q_{2h} - q_{2h}^{(0)} \right) \tag{30}$$

予想値  $q_{2h}$ ,  $q_{2h}^{(0)}$  との差が修正量として基本格子上へと延 長補間が行われる. ここでは, 延長補間として線形内挿演 算子  $I_{2h}^h$  を用いる.

3層以上においても同様に計算し、定常解への収束を加速する.

6.1 翼面上境界

翼面上では、滑りなし条件として、速度成分を零とし、圧 力は運動方程式より導かれる次式より求める。また、密度 は断熱条件より求める。

$$(x_{\xi}x_{\eta} + y_{\xi}y_{\eta}) p_{\xi} - (x_{\xi}^{2} + y_{\xi}^{2}) p_{\eta} = \rho U (-y_{\xi}u_{\xi} + x_{\xi}v_{\xi}) \quad (31)$$

6.2 主格子外部境界

主格子外部境界では、境界に垂直な方向に対する一次元 リーマン不変量の概念を用いて、次のように与える.すな わち、速度ベクトルを <sup>*i*</sup>、外向き法線ベクトルを <sup>*i*</sup>とすれ ば、流入および流出に対する特性量は

$$R_{\infty} = (\vec{u}_{\infty}, \vec{n}) - \frac{2c_{\infty}}{\gamma - 1}, R_e = (\vec{u}_e, \vec{n}) + \frac{2c_e}{\gamma - 1} \quad (32)$$

のように定義される.この特性量を用いて,速度の法線方向成分および音速は

$$(\vec{u}, \vec{n}) = \frac{1}{2}(R_e + R_\infty), \quad c = \frac{\gamma - 1}{4}(R_e - R_\infty)$$
 (33)

のように求めることができる.ここで,添字 [∞] および [e] はそれぞれ一様流の値および計算領域内から境界点上 の外挿値を示す.なお、境界における流れの流入出は、この 速度の法線方向成分で判定される.そして,流入境界なら ば,接線速度成分とエントロピに一様流の値を与える.流 出境界ならば、それらを内点からの外挿値により与える.

## 7. 並列計算

7.1 計算領域の分割

並列計算おいて、PE数に比例した理想的な並列効率 を得るために問題となるのは、PE間でのデータ通信に要 する時間、PE間での計算負荷の不均等、領域分割による 収束性の悪化である.よって、計算領域の分割は、効率よ く各PEの計算負荷が均等になるように分割を行い、デー タ通信量、通信回数を最小限にし、領域分割による収束性 の悪化がなるべく起こらないようにすることが望ましい、 以上のことを考慮して、本研究では、重畳格子の計算領域 の分割は、図2のように主格子、補助格子の順に格子線上 に沿って格子点をとるようにして、なるべく各々のPEに 割り当てられる格子点数が均等になるようにした.このと き、乱流モデルの Baldwin-Lomax モデルは物体からの格 子線上に沿って計算を行うために格子線上で領域が分か れることのないようにした.また、C型格子の接続境界の 格子点は上下の点の平均で求めているために同じ領域に 入れるようにした.さらに、収束性の悪化を考慮して領域 の境界部分で孤立した格子線が存在しないような分割に している.この分割の方法では格子間での内挿を行うのに 内挿されてくる格子点とその格子点を囲むセルが同じ領 域に存在しない場合ができるためにPE間でデータ通信 により内挿を行った.

#### 7.2 一次元配列による統合的データ構造

並列計算における領域分割の自由度を高めるために,計 算領域の全格子点に対して,通し番号を与えて,その番号 を一次元配列に格納したデータ構造を導入する.このデー タ構造を用いて統合的に計算が行えるように,通し番号を 与える必要がある.流体の数値計算では,内点と固体壁境 界,外部境界,インターフェース(接続)境界に対する処 理はまとまって存在するためにまとめて番号を付ける.こ れにより,各々の領域の始点と終点の番号を与えれば領域 ごとにまとめて計算することができるようになる.図3 に重畳格子の領域を分割した概略図を示す.図3におい て,f1, f2, f3, f4は主格子の外部境界,f5は内部領域であ る.また,g1は補助格子の翼面上あるいはC型格子の接続 境界,g2, g3, g4は外部境界,g5は内部領域である.通し番 号は図4(a)に示すように,主格子,補助格子の順に各々の 領域ごとにまとあて規則的に付けていく.このようにする と格子ごとにまとまっているのでHOLE点や内挿点の決 定を行いやすい.また,補助格子の数が増えた場合には後 に追加していく.また,多重格子を含む場合は図4(b)よう に通し番号を付ける.各々のPEが持つデータ構造は図4 のように付けた格子点番号を用いて,分割された領域ごと に同じ計算条件をまとめた構造にして,データ通信によっ て計算に必要となる格子点を含めて,各々のPEで格子点 の番号を,新たに通し番号に付けなおす.

#### 7.3 PE間でのデータ通信

各々のPEが他のすべてのPEにデータ通信できるようにする必要がある。データの送受信の方法について、例えば、PE1からPE2への場合を取り上げて、図5に示す概略図を用いて説明する。図5において、PE1はPE2が必要とするデータの格子点番号に対応したPE1の持つ格子点番号を格納していて、その番号に基づいてPE1からデータを取ってきてPE2に送信する。PE2はその格子点番号に対応したPE2の持つ格子点番号を格納していて、データを受信し、その番号に基づいてデータを戻す。通信ライブラリは MPI (Massage Passing Interface)を用いている。

## 7.4 リスト型データ配列

一次元配列のデータ構造を用いると、図 6(a)の二次元 配列の構造的データ配列の場合のように隣接する格子点 の番号があらかじめ定められていないので、図 6(b)のよ うに、各々の格子点において隣接する4点の格子点の番号 を記憶させておく必要がある.また、多重格子法を導入す る場合は、多重格子間でも対応する格子点の番号を記憶さ せておく必要がある。例えば、2層の場合では粗格子の格 子点から基本格子の対応する格子点を記憶させる。3層の 場合では、さらに3層の格子点から2層の対応する格子点 を記憶させる。







Fig. 3: Divided field of overset grid.

f1 f2 f3 f4 f5	g1 g2 g3 g4 g5	h1 h2 h3 h4 h5
----------------	----------------	----------------

major grid	minor grid	minor grid						
(a) not including multigrid								
f1 f2 f3 f4 f5	f1 f2 f3 f4 f5	g1 g2 g3 g4 g5						
1st level	and level	1st level						
l∗ majo	minor grid							
g1 g2 g3 g4 g5	h1 h2 h3 h4 h5	h1 h2 h3 h4 h5						
2nd level	1st level	2nd level						
	* minor grid *							

(b) including multigrid

Fig. 4: Initial data structure.







Fig. 6: Listed neighbouring points.

## 8. 多要素翼型周りの流れ場への適用

図7に2要素 (NLR7301), 3要素 (NHLP-2D) 翼の重畳 格子の計算格子を示す.格子点数は2要素が主格子 129× 129,補助格子はC型格子で主翼 185×65 (翼面上 125 点),フラップ 121×65 (翼面上 81 点), 3要素が主格子 129×129,補助格子はC型格子で主翼 401×65 (翼面 上 333 点),フラップ 193×65 (翼面上 153 点),スラット 177×65 (翼面上 141 点),ともに最小格子幅は約 6×10<sup>-6</sup>, 外部境界までの距離は主翼の翼弦長の約 15 倍である.初 期条件は,計算領域内の全格子点に一様流の値を与える 衝撃出発とし,流入マッハ数,仰角,レイノルズ数は2要 素が $M_{\infty} = 0.185, \alpha = 6.0^{\circ}, Re = 2.51 × 10^{6}, 3要素が$  $<math>M_{\infty} = 0.197, \alpha = 4.01^{\circ}, Re = 3.52 × 10^{6}$ として,計算領 域を16分割まで行い、並列計算を行う. 乱流モデルは補助格子のみに適用する. 多重格子は4層までとし、粗格子における境界は基本格子の値で固定する.また、各粗格子上で分割された境界では、外側に2点データ通信するようにし、基本格子上のすべての格子点で修正量が計算できるような取り扱いにした. 収束判定はL2-残差が初期の最大値から5桁落ちた時点とする. このときの等マッハ線図を図7, 翼面上の圧力分布を図8, 収束履歴を図9に示す.ただし、収束履歴は領域分割と多重格子なしの場合である.また、表1にSR2201で計算した加速率と並列効率を示し、図10に加速率を示す.表1における並列効率は次のように定義する.

$$Efficiency = \frac{1}{N} \cdot \frac{T_1}{T_N} = \frac{1}{N} \cdot \frac{n_1}{n_N} \cdot \frac{t_1}{t_N}$$
(34)

ただし,

N: Number of PEs T: Total CPU time t: CPU time per step n: Number of time steps  $n_N/n_1$ : Number of time steps ratio  $t_1/t_N$ : Speedup ratio per step

2要素翼について、等マッハ線図を見ると格子間の接続 は良好に行われていることがわかる. 圧力分布ではフラッ プ上面を少し大きく評価しているものの,主翼は適切に推 算され、残差は良好に落ちている. 並列計算の結果では、 表1からわかるように本研究の分割法では、PE数が1 6まで、収束するまでの time step 数の割合はほぼ変わら ず、領域分割による収束性の悪化はほとんど起こらなかっ た.また、1 time step 当りの加速率が95%以上であっ たため、全体としてほぼ理想的な並列効率が得られた. 3 要素翼について、重ね合う格子の数が増えた場合には格 子間での情報の授受が複雑化するが等マッハ線図を見る と良好に接続されていることがわかる. 圧力分布ではス ラット上面を小さく評価しているものの、主翼とフラップ はほぼ適切に推算されている. 残差は2要素翼に比べて落 ちにくかった. 並列計算の結果では、表1からわかるよう にほぼ理想的な並列効率が得られ、2要素翼と同様の傾向 の結果が得られた.

多重格子を組み込んだ場合は1 time step 当りの計算 時間は増えるが収束するまでの time step 数が減るので、 全体として計算時間は短縮されることになる.この加速効 果について検討するために表 2~表4に計算結果をまと めたものを示す.表2と表3はそれぞれ1層のときを基準 にとった time step 数比、1 time step 当りの CPU time 比である.表4 は P E 数が1,1層を基準にとった計算に 要した CPU time 比であり、計算時間がどれだけ短縮さ れているかを表している.表4より、P E 数が1において は、4層では1層に比べて、2要素翼、3要素翼でそれぞれ 約3.3倍、約4.2倍、P E 数が16においては、それぞ れ約2.6倍、約3.4倍の加速効果が得られている.2要 素翼に比べて3要素翼のほうが加速効果が大きいのは、各 P E あたりに割り当てられる格子点数が多いためである.

#### 9. 結論

多要素翼型周りの流れ場に対して、重畳格子を用いて格 子を生成し、一次元配列の統合的データ構造を導入して多 重格子法の並列計算を行った結果、以下の結論を得た.

- (1) 実験データと良好に一致し、本手法の有効性が確認 できた。
- (2) 並列計算において問題となる収束性の悪化はほとん ど見られずPE数に比例したほぼ理想的な並列効率 が得られ、本研究で導入した一次元配列の統合的デー 夕構造は、並列計算において有効であることが示せた。

(3) 多重格子法を組み込んだ場合, PE数が16,4層に おいて,計算時間は2要素翼では約41分の1,3要 素翼では約56分の1に短縮され,各PEあたりに 割り当てられる格子点数に依存するが,その有効性 が示せた。



(a)two-element airfoil



(b)three-element airfoil





(b)three-element airfoil

Fig. 8: Comparison of pressure distributions.



Fig. 10: Speedup ratio per step.

Tab. 1: Speedup and efficiency

two-element airfoil/three-element airfoil						
	Number of PEs					
	1 2 4 8 16					
Number of time steps	5806	5804	5802	5831	5782	
	7176	7134	7190	6960	7158	
Number of time steps ratio	1.0	1.00	1.00	1.00	1.00	
	1.0	0.99	1.00	0.97	1.00	
Speedup ratio per step	1.0	1.91	3.84	7.97	15.54	
	1.0	1.94	3.83	7.77	16.33	
Efficiency	1.0	0.96	0.96	1.00	0.97	
	1.0	0.98	0.96	1.00	1.02	

## 参考文献

- 1. Steger, J. L. and Benek, J. A., On the Use of Compsite Grid Schemes in Computational Aerodynamics, Computer Methods in Applied Mechanics and Engeneering, 64,301-320,(1987).
- 2. 中橋和博, 富樫史弥, 非構造格子法重ね合わせによる 計算法について, 第12回数値流体力学講演論文集, 305-306,(1998).
- 3. Yoon, S. and Kwak, D., Multigrid Convergence of an LU Scheme, Frontiers of Computational Fluid Dynamics, 319-338,(1994).
- 4. Jameson, A. and Baker, T. J., Solution of the Euler Equations for Complex Configurations, AIAA Paper, 83-1929,(1983).
- 5. Baldwin, B. S., and Lómax, H., Thin Layer Approximation and Algebraic Model for Separated Turbulent Flows, AIAA Paper, 78-257,(1978).

Tab. 2: Number of time steps ratio

two-element airfoil/three-element airfoil						
	Number of PEs					
Muligrid levels	1 2 4 8 16					
1	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	
	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	
2	0.44	0.44	0.44	0.45	0.46	
	0.41	0.42	0.41	0.43	0.39	
3	0.27	0.27	0.27	0.27	0.29	
	0.24	0.25	0.25	0.25	0.24	
4	0.20	0.20	0.20	0.20	0.20	
	0.16	0.16	0.16	0.20	0.19	

Tab.	3:	$\mathrm{CPU}$	$_{\mathrm{time}}$	ratio	$\mathbf{per}$	step
------	----	----------------	--------------------	-------	----------------	------

1 1						
two-element airfoil/three-element airfoil						
	Number of PEs					
Muligrid levels	1 2 4 8 16					
1	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	
	1.0	1.0	1.0	1.0	1.0	
2	1.41	1.40	1.41	1.44	1.64	
	1.42	1.41	1.40	1.43	1.46	
3	1.49	1.47	1.49	1.53	1.72	
	1.50	1.48	1.48	1.50	1.57	
4	1.51	1.49	1.52	1.58	1.90	
	1.52	1.50	1.49	1.52	1.59	

Tab. 4: Total CPU time ratio

two-element airfoil/three-element airfoil							
	Number of PEs						
Muligrid levels	1	2	4	8	16		
1	1.0	1/1.91	1/3.81	1/7.82	1/15.58		
	1.0	1/1.95	1/3.83	1/8.00	1/16.39		
2	1/1.59	1/3.08	1/6.10	1/12.15	1/20.69		
	1/1.72	1/3.31	1/6.62	1/12.82	1/28.57		
3	1/2.48	1/4.82	1/9.49	1/18.92	1/31.70		
	1/2.76	1/5.24	1/10.20	1/21.28	1/43.48		
4	1/3.26	1/6.34	1/12.75	1/24.65	1/40.89		
	1/4.15	1/8.00	1/15.87	1/27.03	1/55.56		