# 分離反復解法による大規模非線形固体力学シミュレーション

## Large Scale Non-linear Solid Mechanics Simulation Using Partitioned Coupling Algorithms

游佐泰紀

東京大学大学院工学系研究科システム創成学専攻 指導教員: 吉村忍 教授

Key Words: solid mechanics, large scale simulation, partitioned coupling algorithm

## 1 序論

大規模並列計算分野では、3次元実構造物の線形有限要素解析が行われている[1]。一方、非線形固体力学の分野では各種非線形現象の詳細な解析が行われている。そこで、たとえば大規模弾性解析を弾塑性解析に拡張することを考えるとき、増分ステップ数と増分ステップあたりの Newton-Raphson 反復回数の積の回数だけ連立一次方程式を求解することになり、計算時間は数百倍から数千倍になるのが一般的である。このように線形問題を非線形問題に拡張するときは計算時間が大きくなり、大規模非線形固体力学問題に対する効率的な解析手法が求められる。

さて、固体力学の非線形現象は一般に材料非線形、境界 非線形、幾何学非線形の3つに分類される。本研究では、 非線形が局所的に現れる材料非線形(特に弾塑性)と境界非 線形(特に破壊)に注目し、巨大な解析モデルの大部分に対 して線形解析を行い、局所的な領域に対して非線形解析を 行うような手法の開発を行う。

大規模非線形固体力学問題に対する既存の有限要素解析 手法として、計算時間の増加を許容して通常の有限要素解 析を行う方法[2]の他にいくつかの手法が提案されている。 ズーミング法、重合メッシュ法[3]が該当する。ズーミング 法では、解析領域全体に対して線形有限要素解析を行い、 その後、注目する小領域を切り出し、そのローカルモデル に対してグローバルの解析結果から得た適当な変位・荷重 境界条件を付与して詳細な非線形解析を行う。ズーミング 法は、ローカル領域のグローバル領域への影響が無視でき るような問題には有効であるが、この影響が無視できない 問題に対して適用するには精度の面で難がある。一方、重 合メッシュ法では、ズーミング法と同様にしてグローバル メッシュ、ローカルメッシュを設定し、これらをラグランジュ 乗数で結合して1つの連立一次方程式にして求解する。こ のとき、一般に連立一次方程式の係数行列が悪条件になる ことが知られおり、重合メッシュ法を用いて解くことのでき る問題の総自由度は線形代数ソルバー (特に、直接法ソル バー)の性能の制約を受ける。

本研究では、問題の総自由度が大きく、非線形なローカル領域のグローバル領域への影響が無視できないような大規模非線形固体力学問題に対する効率的な解法を検討する。 具体的な手法として、流体・構造連成、磁場・構造連成、地盤・構造連成などの各連成解析分野で使用されている分離反復解法 [4] を用いて、構造・構造連成解析を行う。また、大規模な問題を扱うとき、ローカル領域は小規模なままであるが、グローバル領域の自由度は非常に大きくなる。こ のグローバル領域のソルバーとして領域分割法 [1,5] を用いる。領域分割法では、解析領域を多数の小領域に分割し、各部分領域の有限要素解析を繰り返すことで全体の解を得る。本研究では、この部分領域の有限要素解析のソルバーに注目する。

分離反復解法による非線形固体力学シミュレーションの例として、2次元の簡単な疲労き裂進展解析を示す。また、これを大規模化するとき、領域分割法の部分領域ソルバーとして直接法を用いるとメモリ不足で解析できないことがしばしばある。そこで、領域分割法の部分領域ソルバーとして省メモリな ICT (Incomplete Cholesky with Threshold)[6] 分解前処理付き共役勾配 (Conjugate Gradient; CG) 法を用いることを考え、その準備段階としての簡単な計測結果を示す。

## 2 連成解析手法

2.1 非線形固体力学解析手法の分類 前節で触れた非線形 固体力学シミュレーションの各手法を連成解析の観点から 分類すると、表1のようになる。分離型とは、異なる物理 現象の支配方程式をそれぞれを独立に求解することで全体 の解を得るタイプの手法であり、1つの物理現象の影響が支 配的である場合は片方向、相互作用を見る場合は双方向の 連成を行う。分離型双方向連成として、時差解法と分離反 復解法が知られているが、本研究では高精度の強連成手法 である分離反復解法を用いる。一体型とは、異なる物理現 象の支配方程式を1つの連立一次方程式に離散化すること で、全体の解を得るタイプの手法である。Overlapped、Nonoverlapped の区別は本研究で導入した視点であり、ローカル メッシュをグローバルメッシュに重ね合わせるか否かを表す。 ズーミング法、重合メッシュ法のローカルメッシュはグロー バルメッシュに重ね合わされており、それぞれ分離型片方向 連成、一体型連成である。鈴木らによって、重合メッシュ法 を分離反復的に解く研究も行われている[7]。通常の有限要 素法は、1つの連立一次方程式(全体剛性行列)で複数の領 域 (有限要素) の連立一次方程式 (要素剛性行列) をまとめて 解くと解釈できるので、Non-overlapped の一体型連成と言え る。本研究では、図1のようにモデルを重なり合わないよ うに分割して分離型双方向連成として解く。

2.2 構造・構造連成解析手法 本研究では、構造・構造連成の分離型双方向連成問題として分離反復解法を用いて非線形固体力学問題を図1のようにモデル化する。このようなアプローチは、鈴木ら[7]の重合メッシュ法を分離反復的に解く研究と類似しているが、本研究では大規模問題にこのような手法を適用する利点を主張する。これについては

表 1 計算破壊力学手法の連成解析手法的分類

		Overlapped	Non-overlapped
分離型	片方向	ズーミング法	-
	双方向時差	-	-
	双方向反復	鈴木ら [7]	本手法
一体型		重合メッシュ法	(通常の FEM)

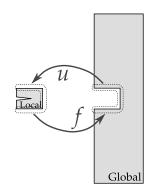


図 1 Non-overlapped 分離型双方向連成モデル

次節で詳細に述べる。

分離反復解法の手法にはブロック Gauss-Seidel 法を用い、 直線探索に Aitken 補外を用いる。具体的に、ブロック Gauss-Seidel 法のアルゴリズムは、

$$k = 0, \omega^{0} = 0.1, \{f^{0}\} = \{0\}$$

$$\{\tilde{u}^{0}\} = [K_{G}]^{-1}\{f^{0}\}$$

$$\{r^{0}\} = -\{\tilde{u}^{0}\}\}$$
**while**  $\|\{r^{k}\}\|/\|\{r^{0}\}\| > \tau$  **do**

$$\{f^{k}\} = [K_{L}]\{u^{k}\}\}$$

$$\{\tilde{u}^{k}\} = [K_{G}]^{-1}\{f^{k}\}\}$$

$$\{r^{k}\} = \{u^{k}\} - \{\tilde{u}^{k}\}\}$$

$$\{u^{k+1}\} = \{u^{k}\} - \omega^{k}\{r^{k}\}\}$$

$$k = k + 1$$

#### end while

のように表される。ここで、 $\{f^k\}$  は荷重ベクトル、 $\{\overline{u}^k\}$ 、 $\{u^k\}$  はそれぞれ緩和前、緩和後の変位ベクトル、 $[K_G]$ 、 $[K_L]$  はそれぞれグローバル領域、ローカル領域の剛性行列、 $\{r^k\}$  は残差ベクトル、 $\tau$  は許容誤差、 $\omega^k$  は緩和係数である。 $[K_G]$ 、 $[K_L]$  は反復中において不変であることに注意する。また、緩和係数  $\omega^k$  は Aitken 補外を用いて、

$$\omega^{k} = -\omega^{k-1} \frac{\{r^{k-1}\}^{\mathrm{T}} \left(\{r^{k}\} - \{r^{k-1}\}\right)}{\|\{r^{k}\} - \{r^{k-1}\}\|^{2}}$$
 (1)

のように動的に求める。 $\omega^k$  の初期値  $\omega^0$  は自由に決めることができるが本研究では [7] に倣って 0.1 とした。

## 3 疲労き裂進展解析

図2のようなメッシュを用いて疲労き裂進展解析を行なった。物性値はヤング率を210 GPa、ポアソン比を0.3 とした。有限要素は平面応力三角形アイソパラメトリック二次要素であり、グローバルメッシュの自由度は15,162、ローカルメッシュの自由度は3,066である。

まず、き裂長さ a を 10 mm から 20 mm まで (a/W を 21 %から 42 %まで) 変化させて 21 通りの解析を行った。このとき、許容誤差 $\tau$  は  $10^{-3}$  とした。21 通りすべての解析は図 3 のような残差履歴で十数回程度で収束し、収束回数の平均は 15.2 回であった。

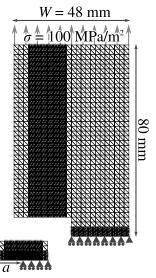


図2 疲労き裂進展解析の有限要素メッシュ

次に、解析結果から直接変位外挿法により応力拡大係数  $K_{\rm I}$  を求めて、応力拡大係数の理論解

$$K_{\rm I} = F(a/W)\sigma\sqrt{\pi a},\tag{2}$$

$$F(\xi) = 1.12 - 0.231\xi + 10.55\xi^{2}$$
$$-21.72\xi^{3} + 30.39\xi^{4}$$
(3)

と比較した結果を図4に示す。よく一致していることがわ かる。

次に、求めた  $K_{\rm I}$  から、 $\Delta K = K_{\rm I} - 0$ 、 $\Delta a = {\rm const.}$  として、Paris 則

$$\frac{\mathrm{d}a}{\mathrm{d}N} = C\Delta K^n \tag{4}$$

を用いて陽的に疲労サイクル数 N を求めた。ただし、材料定数は原子炉容器用フェライト鋼 n=3.07、 $C=3.78\times10^{-12}$  とした [8]。結果を図 5 に示す。

最後に、き裂長さ a を  $10 \, \mathrm{mm}$  から  $20 \, \mathrm{mm}$  まで進展させ たときの計算時間を示す。Intel Core i7-920、DDR3-SDRAM 2 GB×6 の Linux (Ubuntu 10.10) PC で、Intel Compiler 12.0 を 使用して、通常の有限要素解析と本手法の計算時間を計測 した。通常の有限要素解析では 117.71 s であったが、本手 法では 29.27 s であり、4.02 倍の高速化に成功した。この結 果は、グローバル領域の剛性行列  $[K_G]$  が解析全体を通じて 一定であり、解析のはじめに一度コレスキー分解したら後 は前進・後退代入のみを繰り返すという手法によるもので ある。このような  $[K_G]$  一定という性質は、鈴木らの反復的 な重合メッシュ法[7]では得られない。また、ローカル領域 の剛性行列 [K<sub>1</sub>] はき裂が進展する度に生成する必要がある が、反復中は一定であるため同様の手法で必要なときにの み再生成する。3次元の塊状の構造物を仮定し、剛性行列の バンド幅が自由度 N に対して  $O(N^{\frac{2}{3}})$  であると仮定すると、 コレスキー分解の演算量は $O(N^{\frac{7}{3}})$ であり、前進・後退代入の 演算量は $O(N^{\frac{5}{3}})$ であるため、グローバル領域の自由度が大 きくなるほど本手法が効率的になることが考えられる。ま た、 $\Delta a = \text{const.}$  ではなく  $\Delta N = \text{const.}$  として、ローカルメッ シュのリメッシングを伴うような一般的なき裂進展解析の 場合も本手法が有効であることが考えられる。

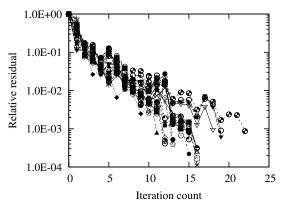


図3 相対残差ノルムの収束履歴

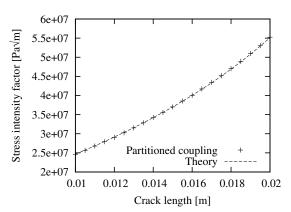


図4 各き裂長さに対する応力拡大係数

## 4 領域分割法

4.1 大規模化 前節のような解析を 3 次元大規模実構造物 に適用するとき、非線形現象の性質から、実際に大規模に なるのはグローバル領域のみであり、ローカル領域は小規 模なままである。そこで、大規模なグローバル領域の解析 には、既存の大規模線形解析手法が適用可能である。本研 究では、グローバル領域を領域分割法[1,5]を用いて求解す る。領域分割法では、解析領域 Ω を図 6 のように複数の小 領域  $\Omega_1, ..., \Omega_n$  に分割し、各部分領域の有限要素解析を並 列に行い、それを繰り返すことで全体の解を得る。このと き、部分領域は1コアに割り当てるのが一般的であり、そ の単体性能は領域分割法全体の実効性能から見て重要であ る。この部分領域ソルバーには、直接法を用いるのが一般 的であるが、直接法はメモリを大量に消費するため、メモ リ不足で解析できないことがしばしばある。そこで、本研究 では省メモリな部分領域ソルバーとして、前処理付き共役 勾配 (Preconditioned Conjugate Gradient; PCG) 法を採用し、そ の前処理には使用メモリ容量を制御できる ICT (Incomplete Cholesky with Threshold)[6] 分解を用いる。また、近年の Byte per Flop (B/F) 値の小さいような階層型メモリ構造を有する スカラー計算機では、キャッシュメモリの有効利用が実効 性能の向上に大きく寄与する。そこで、係数行列と前処理 行列をメインメモリに収めるだけではなく、ラストレベル キャッシュメモリに収めるような実装を試みる。

4.2 ICT 分解前処理付き CG 法部分領域ソルバー ICT 分解前処理付き CG 法の最適な実装のために、領域分割法の部分領域ソルバーの特徴を述べる。まず、問題は線形弾性

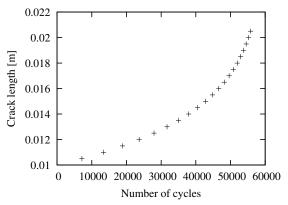


図5 き裂長さに対する疲労サイクル数

体解析であるので連立一次方程式の係数行列は正定値対称である。続いて、連立一次方程式の係数行列は解析全体を通じて一定であり、前処理行列の生成時間は相対的に無視できる。そして、実構造物は一般に薄肉であるために係数行列の性質が悪くなることが知られているが、領域分割後の部分領域は塊状であり係数行列の性質は良好である。最後に、部分領域の自由度は数百から数万の範囲に収まり、自由度に応じて適切な線形代数ソルバーを選択することが可能である。本研究では、1,000 自由度から 10,000 自由度を対象とする。

さて、ICT 分解前処理では、閾値を用いて前処理行列の 非ゼロ成分を棄却することで非ゼロ成分数を制御できるため、前処理行列と係数行列がちょうどキャッシュメモリに収 まるような状態にできる。部分領域ソルバーでは前処理行 列の生成に多くの時間を費やすことが可能であるため、オ リジナルの ICT 分解とは若干異なる方法で、オリジナルよ りも強力な前処理行列を生成することを試みる。具体的に は、まず係数行列を完全コレスキー分解し、分解後のスカ イライン行列に対して適当な閾値で非ゼロ成分を棄却する。 そのアルゴリズムは

$$\begin{aligned} &\textbf{for } i = 1 \textbf{ to } n \textbf{ do} \\ &d_{ii} \leftarrow d_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} d_{kk} l_{ik}^2 \\ &\textbf{for } j = i+1 \textbf{ to } n \textbf{ do} \\ &l_{ij} \leftarrow l_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} d_{kk} l_{ik} l_{jk} \\ &\textbf{end for} \\ &\textbf{end for} \\ &\textbf{for } i = 1 \textbf{ to } n \textbf{ do} \\ &\tau_i \leftarrow \tau \sqrt{\sum_{j=1}^n l_{ij}^2} \\ &\textbf{for } j = 1 \textbf{ to } i-1 \textbf{ do} \\ &\textbf{ if } |l_{ij}| < \tau_i \textbf{ then} \\ &l_{ij} \leftarrow 0 \\ &\textbf{end if} \\ &\textbf{end for} \end{aligned}$$

のようになる。このとき、閾値を小さめに設定すれば、直接法のスカイライン行列に近い前処理行列が生成され、かなり少ない反復で収束することが期待できる。逆に、閾値を大きめに設定すれば、生成される前処理行列はほとんど対角スケーリングと同等になるが、対角スケーリングよりもいくらか少ない反復回数で収束することが期待できる。ICT 分解の閾値を変化させたときの PCG 反復回数を測定

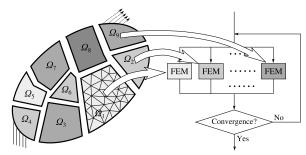


図 6 領域分割法

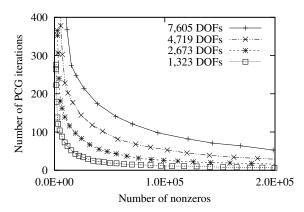


図7 ICT 前処理付き CG 法の反復回数

した。解析モデルは立方体状のモデルを使用し、解析領域 全体への荷重状況を鑑みてせん断荷重を負荷した。相対残 差ノルムの閾値は 10-12 とした。測定結果を図7に示す。横 軸が前処理行列の非ゼロ成分数、縦軸が PCG 反復回数で ある。グラフは右下がりであり、非ゼロ成分数(消費メモリ 容量)に応じて反復回数が削減できることがわかる。また、 2,673 自由度の部分領域モデルにおいて、ICT 分解、対角ス ケーリング、IC (0) 分解の各前処理付き CG 法の反復回数を 図8に示す。ここで、対角スケーリング前処理行列の非ゼ ロ成分数は自由度と同じく、IC(0)のそれは係数行列のそれ と同じであるため、これらはグラフ上で点で表されること に注意する。対角スケーリング前処理と比較すると、非ゼ ロ成分数が小さいときに ICT 分解前処理の方が若干反復回 数が大きくなるが、概ね反復回数は同等である。また、対 角スケーリングよりも非ゼロ成分数を少し大きくするだけ で、反復回数をかなり削減できることがわかる。一方、同 じ非ゼロ成分数で比較すると、ICT 分解前処理を使用する 方が IC (0) 分解前処理よりも反復回数を約2分の1に削減 できることがわかる。以上から、ICT 分解前処理は対角ス ケーリングや IC(0)と同等以上の収束性を有することがわ かり、ICT 分解前処理付き CG 法による部分領域ソルバー が有効であることが考えられる。

#### 5 結論と今後の展望

疲労き裂進展解析に連成解析手法である分離反復解法を 用いることで、通常の有限要素解析と同等の精度で、約4 倍の高速化に成功した。これは、グローバル領域の剛性行 列が解析全体を通じて一定であることに起因し、グローバ ル領域の規模が大きくなるほどスピードアップが大きくな ることが予想される。

また、このような問題を大規模化するときに問題となる

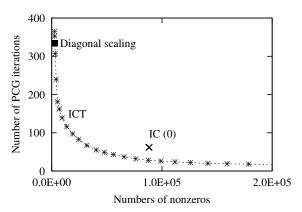


図 8 ICT 分解、対角スケーリング、IC (0) 分解の各前処理 付き CG 法の反復回数

グローバル領域の線形解析に対して、領域分割法を適用することを想定し、領域分割法の部分領域ソルバーに ICT 前処理付き CG 法を用いることが有効であることがわかってきた。

今後の展望として、まず、非線形固体力学解析として新たに弾塑性解析を行う予定である。また、疲労進展解析、 弾塑性解析の両者を3次元に拡張し、グローバル領域の解析に領域分割法を用い、大規模非線形固体力学シミュレーションを行う予定である。

## 参考文献

- [1] M. Ogino, R. Shioya, H. Kawai and S. Yoshimura. Seismic response analysis of nuclear pressure vessel model with ADVEN-TURE system on the Earth Simulator. *Journal of the Earth Simulator*, Vol. 2, pp. 41–54, 2005.
- [2] 岡田裕, 荒木宏介, 河合浩志. 大規模破壊力学解析のための応力拡大係数計算手法 (混合モード/複雑形状き裂解析のための四面体要素用仮想き裂閉口積分法 (VCCM)). 日本機械学會論文集 A 編, Vol. 73, No. 733, pp. 997-1004, 2007
- [3] 菊池正紀, 和田義孝, 高橋真史. 重合メッシュ法を用いた 疲労き裂進展シミュレーション. 日本機械学會論文集 A 編, Vol. 74, No. 742, pp. 812-818, 2008.
- [4] H. Matthies and J. Steindorf. Partitioned strong coupling algorithms for fluid-structure interaction. *Computers and Structures*, Vol. 81, pp. 805–812, 2003.
- [5] A. Toselli and O. Widlund. Domain Decomposition Methods— Algorithms and Theory (Springer Series in Computational Mathematics). Springer, 2005.
- [6] Y. Saad. ILUT: a dual threshold incomplete LU factorization. Numerical Linear Algebra with Applications, Vol 1, No. 4, pp. 387–402, 1994.
- [7] 鈴木克幸, 大坪英臣, 閔勝載, 白石卓士郎. 重合メッシュ 法による船体構造のマルチスケール解析. *Transactions of JSCES*, Paper No. 19990020, 1999.
- [8] 日本機械学会: 発電用原子力設備規格維持規格 (JSME S NA1-2004).