





Vál.

フラグメント分子軌道法を用いた 生体分子のNMR 化学シフトの計算

気液二相流シミュレーションの 大規模 GPUコンピューティング

大規模並列計算システムを用いた進化的画像・映像符号化

http://www.gsic.titech.ac.jp/TSUBAME_ESJ

フラグメント分子軌道法を用いた 生体分子のNMR化学シフトの計算

Qi Gao*/** 横島智** 中村振一郎** 櫻井実* *東京工業大学バイオ研究基盤支援総合センター ** 三菱化学科学技術研究センター

フラグメント分子軌道法 (fragment molecular orbital method: FMO法)を利用した巨大分子に適用可能なNMR化学シフトの計算法を開発した。FMO法は分子系をいくつかのフラグメントに分割し、フラグメントごとの計算を並列に行うことで計算コストを劇的に減らすことができる計算法である。いくつかの系に適用したところ、FMO法を用いて計算された化学シフトは従来の化学シフトの計算法で得られたものと正確に一致することが示された。

われわれの研究は、タンパク質のような巨大分子であっても、TSUBAMEのような強力な計算資源を用い並列計算を行うことで、 そのさまざまな性質を短時間かつ高精度で評価できる可能性が高いことを示した。

序論

NMRスペクトルにおいて、化学シフトというパラメーターは核のエ ネルギーレベルが分子中の電子的環境に依存することを表している。 言い換えると、核の周囲の分子環境の違いにともなう共振周波数の 違いを表している。それゆえ、化学シフトは分子のコンフォメーション、 化学組成や周囲の溶媒環境の違いによって敏感に変化する。化学 シフトの観測は、他のNMRパラメーター(J-coupling、緩和時間や NOE)の観測と組み合わせると、特に溶液中の分子の3次元構造に関 し、極めて有用な情報を与える。

しかしながら、タンパク質分子のような巨大分子に対して、実験的 なアプローチだけで化学シフトを対応する立体構造に帰属すること は容易ではない。化学シフトの観測に基づいて正確な構造解析を行 うためには、分子の電子波動関数がコンフォメーションや他の構造変 化によってどのような摂動を受けるかについて情報を得る必要があ る。それゆえ、NMRの枠組みの中で分子の構造を決定するためには、 理論的なアプローチが非常に重要な役割を担うことになる。われわ れは、量子力学に基づいてタンパク質の化学シフトを計算する方法を 開発することを目指している。

巨大な分子系における化学シフトの計算はその複雑さから従来の 量子化学計算では不可能であると考えられていた。最も大きな問題 は化学シフトを計算する際に膨大な計算コストが必要なことである。 信頼性のある化学シフトの計算を行うためには摂動論に基づいた高 度な量子化学計算が必要である。残念なことに、これらの方法は計 算コストが高く、小さな分子にしか適用することができなかった。

本研究では、すでに十分確立されてきた ab initio 法に基づく化学 シフト計算法とFMO法を組み合わせる方法を開発した。FMO法で は巨大分子を小さなフラグメントに分割し並列計算を適用すること により計算の高速化を実現できる。今回われわれはこの方法により、 76残基からなる高度に保存されたタンパク質であるユビキチンの全 ての化学シフトを予測した^[1]。さらに、FMO法に基づくNMR計算法 の精度を上げるために、カットオフ距離のパラメーターを用いることで 適切なフラグメントの大きさを決定する方法も開発した^[2,3]。 NMR計算

化学シフトは、ハミルトニアンに外部磁場を表すベクトルポテンシャルを導入したシュレーディンガー方程式を解くことにより、理論的に評価することができる。ここで新たな問題が発生する。現実の計算では有限個の基底関数を使わなければならないため、計算された化学シフトの値はベクトルポテンシャルのゲージ原点の位置に依存する。 ゲージ原点の依存性をなくし、精確に核磁気遮蔽テンソルの値を計算できる手法として、GIAO^[4]とCSGT^[5]という二つの方法がある。

GIAO法では、核磁気遮蔽テンソルσ_{αβ}をエネルギーEの外部磁場 Bと核磁気モーメントμに関する二次微分から計算する。ゲージ依存 性の問題は磁場に依存した原子軌道を用いることで取り除かれる。

$$\sigma_{\alpha\beta} = \frac{\partial^2 E}{\partial \mu_{\alpha} \partial B_{\beta}} \tag{1}$$

一方CSGT法では、テンソル $\sigma_{\alpha\beta}$ を外部磁場Bに対する線形応答 として式(2)を用いて計算する。ここで、 \mathbf{r}_{N} は原子核の位置を表してお り、 $\mathbf{J}^{(1)}(\mathbf{r})$ は一次の誘起電流密度である。

$$\sigma_{\alpha\beta}(\mathbf{r}_{\mathrm{N}}) = -\frac{\mu_{0}}{4\pi} \int d^{3}\mathbf{r} \left[\frac{\partial J^{(1)}(\mathbf{r})}{\partial B_{\beta}} \times \frac{\mathbf{r}_{\mathrm{N}} - \mathbf{r}}{\left|\mathbf{r}_{\mathrm{N}} - \mathbf{r}\right|^{3}} \right]_{\alpha}$$
(2)



CSGT 法においてゲージ原点の問題は、ゲージ原点 R₀ を電流密度 を評価したい位置 r に依存するパラメーター関数として再定義するこ とで対処されている。このパラメーター関数は誘起電流が発生する 場所を意味している。

化学シフトると磁気遮蔽テンソル $\sigma_{\alpha\beta}$ は、基準物質の等方的な磁気遮蔽 σ° により以下の様に関係づけられる。

$$\delta = (\sigma^0 - \sigma^{\text{iso}}) / (1 - \sigma^0) \times 10^6 \approx (\sigma^0 - \sigma^{\text{iso}}) \times 10^6$$

ここで、σ^{iso}は以下のように表わされる。

 $Tr(\sigma_{\alpha\beta})/3$

FMO法

Restricted Hartree-Fock 法 (RHF) レベルの計算では、分子のエネルギー E は以下の方程式を解くことで計算される。

 $\widetilde{\mathbf{F}}\mathbf{C} = \mathbf{S}\mathbf{C}\mathbf{\epsilon}$

(3)

 $\widetilde{\mathbf{F}}$ は Fock 行列、C は分子軌道係数行列、S は重なり行列である。

HF法による方程式を解くための計算時間は系の大きさをNとして O(N³⁻⁴)で増加する。その結果、巨大な生体分子に従来の ab initio 計算法を用いると計算コストがかかりすぎてしまう。それゆえ、水中 のタンパク質のような大きな系に対しては、短時間で系を計算できる FMO法の利用が必要である。

FMO法では、巨大分子はN個の小さなフラグメント(モノマー) に分けられる。すると全エネルギーは以下のように表わされる。

$$E = \sum_{I}^{N} E_{I} + \sum_{I>J}^{N} (E_{IJ} - E_{I} - E_{J})$$
(4)

全エネルギーは分子中のモノマー *E*, とダイマー *E*, (2 モノマーの ペア)の合計である。RHF レベルの計算において、モノマーやダイマー の全エネルギーへの寄与は以下のように計算される。

$$\widetilde{\mathbf{F}}^{x} \mathbf{C}^{x} = \mathbf{S}^{x} \mathbf{C}^{x} \boldsymbol{\varepsilon}^{x}$$
(5)

xはモノマー (x=1)、ダイマー (x=1)を表している。ここで、すべてのモ ノマーやダイマーのRHF計算は、系全体から生じる静電ポテンシャ ル(ESP)を考慮して行われる。ESP は、モノマーレベルでのエネルギー が収束するまで、すべてのモノマーの RHF方程式を繰り返し解くこと で求められる。そのあとダイマーレベルでのエネルギーは、モノマー の FMO計算で求められた ESP を用いて、個々のダイマーの RHF 方程 式を1回解くことで得られる。図1にFMO法の計算手順を示した。 これまでの生体分子系を対象としたFMO法の研究^[6-8]によって、 計算コストと必要な計算精度のバランスを保つには、ダイマーレベ ルまでの計算が適切であることがわかっている。



図1

標準的なFMO2の計算手順。個々のモノマーのFock 行列は静電ポテンシャルを含むハミルトニアンを用い て求められる。すべてのモノマーのエネルギーが同時に 収束するまで繰り返して計算する。

FMO-NMR法

4

われわれは FMO 法を GIAO 法か CSGT 法と組み合わせ、巨大な生体分子系の化学シフトの計算をするための手法を開発した。その手法のオプションとして Model-I と Model-II という二つのモデルがある。 Model-I は点電荷近似で一つのフラグメントの遮蔽テンソルを計算する方法である (つまり他のフラグメントからの ESP を点電荷として置き換える)。点電荷はすべてのモノマーの密度行列にから作成される。 Model-II は点電荷近似を使わずに直接にフラグメントの ESP を使用する方法である。遮蔽テンソルを計算するために、われわれはまず隣接したモノマーのペア上に作られたダイマー Fock 行列を計算した。

$$\widetilde{\mathbf{F}}^{\ \ U} = \widetilde{\mathbf{H}}^{\ \ U} + \mathbf{G}^{\ \ U} \quad (J - I = 1)$$
(6)

そして、得られた Fock 行列を用いて CPHF 計算を行うことでダイマーの遮蔽テンソルを計算した。GIAO 法を Model-I に適用し、一方、CSGT 法は Model-I と Model-II 両方に適用した。これら二つのモデルの概念を図2に示す。

われわれは巨大な生体分子の代表例としてユビキチンタンパク質を 取り上げて化学シフトの計算をした。計算は6-31G(d)レベルで行った。 ¹³C,¹⁵Nや¹Hの化学シフトは図3に示しており、実験的に測定された値 と比較してある。すべての原子種の化学シフトの平均誤差は実験データ に近い結果となった。例えば、¹³C_aの平均誤差は1.20 ppm (Model I/ GIAO)、1.59 ppm (Model I/CSGT)、1.68 ppm (Model II/CSGT)である。 標準偏差はそれぞれ 1.16 ppm (Model I/GIAO)、1.65 ppm (Model I/ CSGT)、1.64 ppm (Model II/CSGT)である。しかし、最大誤差は特に ¹⁵Nや¹H において期待されている精度を満たしていない。その原因は これらの原子が¹³C 原子と比べ、周辺環境の影響に敏感であるためで ある。従って、われわれの求めている精度を達成するためには、原子の 周りの電子雲を正しく表すような周辺環境の取り扱いが必要である。





 図2 FMO-NMR計算の概念図。周辺の環境の影響を点 電荷(Model-I(a))や電荷密度分布(Model-II(b))を 使って表すことで目的のフラグメント(赤いブロック)の 化学シフトが求められる。

FMO (merged) -NMR 法

5

FMO-NMR法で得られた化学シフトの値は、実験の測定値や従来 の ab initio 計算値をよく再現することができた。一方でわれわれの目 標として重原子は1ppmまで、水素原子は0.3 ppmの範囲の誤差が 理想的だが、全ての原子種において誤差はそれらの基準より大きくなっ てしまった。より正確な計算結果を得るために、われわれはカットオフ距 離というパラメーターを用いて、mergedフラグメントという概念を導入し た。カットオフ距離パラメーターはNMR計算に最適なmergedフラグ メントの大きさを決定するためのものである。われわれはその方法を FMO (merged)-NMR 法と呼ぶ。



図3 FMO-NMR法を用いて計算したユビキチン(d)の 化学シフトの結果と実験結果との比較(a-c)

FMO(merged)-NMR 法において、それぞれのフラグメントの点電 荷(Model-I)や電荷密度(Model-II)はFMOモノマー計算により求 められる。そして、目的のモノマーの重心から設定されたカットオフ 距離値内にあるすべてのモノマーを集め、mergedフラグメントとす る。その後、周辺の化学的環境を含む形でmergedフラグメントの Fock 行列を求める。最後にそのFock 行列を用いて、GIAO計算や CSGT計算を行うことで、目的モノマーの化学シフトを求める。これら の手順を用いることで、mergedフラグメント内における目的モノマ ーに対する周辺環境の影響を正確に再現することができる。図4に Model-I、Model-IIにおけるFMO(merged)-NMR法を示した。



図4 FMO(merged)-NMR計算の概念図。 Model-I(a)とModel-II(b)の両方において、目的モノマー (オレンジのブロック)の化学シフトを正しく求めるため の最適なフラグメント(merged フラグメント)の大きさ はカットオフを用いて決定している。

FMO(merged)-NMR 法の精度を評価するために緑色蛍光タン パク質中の 198 ~ 229 残基からなる一つのβシートを用いてテスト計 算を行った。カットオフ距離は10Åとした。この値は先行研究により周 辺環境の影響を正確に含めるのに十分な範囲であることが示されて いる^[9]。

図5において、化学シフトの誤差は従来の *ab initio* 計算法による 化学シフトからの差として表わされている。FMO (merged) - NMR 法を 用いて行った計算では全ての原子種の誤差が FMO-NMR 法で得られ たものより小さくなった。例えば炭素原子 ($^{13}C_a$ や $^{13}C_\beta$)の化学シフトの 場合、Model-II において FMO-NMR 法による isotropic 遮蔽定数の 誤差は、最大で 3.88 ppm、平均誤差は 0.89 ppm であった $^{[2]}$ 。一方、 FMO (merged) - NMR 法では、炭素原子の化学シフトの最大平均誤 差と平均誤差の絶対値を減らすことができた (それぞれ 0.15 ppm 以 下と 0.05 ppm 以下となった)。これらの結果によって、FMO (merged) - NMR 法は FMO-NMR 法に比べてより正確に目的原子周辺の化学環 境を再現できることが示された。



図5 FMO(merged) - NMR法(6-31G(d))を用いた緑色 蛍光タンパク質中の一つβシート原子の化学シフトの 結果と従来の ab inito 計算の結果の比較。

結論

われわれの目的は巨大な牛体分子系の化学シフトを短時間で正確 に予測する ab initio 計算法の開発であった。計算精度と計算速度は 通常は両立しないものであるが、本研究では電子波動関数を得るの に FMO 法を導入することによってこれを達成した。われわれは最初に 開発した方法をFMO-NMR法と呼んでいるが、ここではフラグメント分 割を通常のFMO計算のスキームに従って行っている。従って、基本的に はダイマーフラグメントを用いて、ターゲットアミノ酸の化学シフトを計算 する。この方法により、ユビキチンの全原子の化学シフトを計算したと ころ実験値をよく再現した。しかしながら、¹⁵Nや¹H核については、われ われの要求する精度には達していなかった。これは、局所的環境の効 果が正確に評価されていないためであると考えられた。そこで、この点 を改良するため、FMO (merged) - NMR 法を開発した。この方法では、 フラグメントサイズをカットオフ距離で定義できるようになっており、ター ゲットアミノ酸の化学シフトを精度高く計算するのに最適なサイズのフラ グメントを選択できる。この方法をGFPの一部である一つのβ-シート ペプチドに適用したところ、満足すべき結果が得られた。したがって、わ れわれとしては、今後巨大分子の化学シフト計算法としてはこの方法を 推薦する。

量子化学計算は、多くの未知な現象やメカニズムを含むナノレベル の物理現象を解き明かにするのに役立つ。しかし、従来の量子化学計

フラグメント分子軌道法を用いた 生体分子のNMR 化学シフトの計算

算法は計算コストがかかりすぎるため、小さい分子にしか適用することができなかった。本研究では、並列計算に適合するような理論の定式 化とTSUBAMEのような強力な計算資源の利用により、そのような欠点 が克服できることを示した。今後は、巨大分子の様々な物理的性質が 同様な手法により解き明かされるであろう。

参考文献

- Gao, Q.; Yokojima, S.; Kohno, T.; Ishida, T.; Fedorov, D. G.; Kitaura,K.; Fujihira, M.;Nakamura, S. Chem. Phys. Lett. 2007, 445,331.
- [2] Yokojima, S.; Gao, Q.; Nakamura, S. AIP Conf. Proc. 2009, 1102, 164.
- [3] Gao. Q.; Yokojima. S. Fedorov. D. G.; Kitaura. K.; Sakurai. M.;Nakamura. S. J. Chem. Theory Comput. 2010, 6, 1428.
- [4] Ditchfield, R. Mol. Phys. 1974, 27, 789.
- [5] Keith, T. A.; Bavder, R. F. W. Chem. Phys. Lett. 1993, 210, 223.
- [6] Fedorov, D. G.; Kitaura, K.; in: Starikov, E. B.; Lewis, J. P.; Tanaka, S. (Eds.), Modern Methods for Theoretical Physical Chemistry of Biopolymers, Elsevier, Amsterdam, 2006.
- [7] Fedorov, D. G.; Kitaura, K. J. Chem. Phys. **2004**, 120, 6832.
- [8] Fedorov, D. G.; Kitaura, K. J. Chem. Phys. **2004**, 389, 129.
- [9] Sitkoff, D.; Case, D. A. Prog. NMR Spectr. **1998**, 32, 165.

気液二相流シミュレーションの 大規模 GPUコンピューティング

青木尊之* 杉原健太**

*東京工業大学 学術国際情報センター **東京工業大学大学院理工学研究科

水と空気が激しく入り混じる流れは日常的に目にするが、その数値計算は意外に難しく計算量も多い。 気液二相流シミュレーションに最新の界面捕獲法、疎行列計算手法、高次移流計算スキームを導入し、 高速演算が可能なGPUで実行できるようになった。従来は不可能であった高解像度の砕波計算ができるようになり、 小さな気泡の巻き込みも再現できる。

また、複数 GPU でも十分良い効率で計算できることが示された。

はじめに

最近のハリウッド映画では、水と空気が激しく入り混じるような流れの シーンを制作するために流体計算を行い、コンピュータグラフィクスで 処理することで、実写できないような映像を作り出している。そこでは 科学技術計算より大規模で高精細な計算が行われていることに驚か される。GPUコンピューティングが当初は重力多体問題での粒子計 算で成功したことが影響し、気液二相流などのGPU計算に対しても、 SPH(Smoothed Particle Hydrodynamics)法などの粒子法が使わ れてきた。粒子法は計算したい粒子に着目し、カーネル半径という影 響範囲内の全ての粒子と相互作用して及ぼされる力を求め、粒子を移 動することで流体運動を計算している。3次元計算になると、低次精 度にもかかわらずカーネル半径内の粒子数が増え、ランダムなメモリ アクセス、演算量、計算精度の三つの観点から効率が悪くなる。特に半 陰解法では圧力のPoisson方程式の非ゼロ要素数が多くなり、疎行 列解法の収束性および分散メモリ環境での並列計算という点からも 効率が低い。また、気液界面での非物理的振動の発生や単一粒子 が界面から離れた場合の精度(スプラッシュに似ているが非なるもの)、 強過ぎる数値粘性(渦を維持できない)等の問題も抱えている。



図1 Level Set 関数の等高線表示

** 現·日本原子力研究開発機構

有限差分法、有限体積法、有限要素法などの格子法では、1格子点 (要素)の計算が隣接格子点へのアクセスだけで済み、特に有限差 分法では高次精度スキームの導入が容易であるため、高精度かつ高 効率な計算を行うことができる。ハリウッドの映画制作においても、 リアルな水のシーンの計算の殆どは粒子法から格子法に変わってきて いる。格子法で気液二相流を計算する代表的な計算手法として界面 捕獲法がある。気体と液体を密度や粘性などの物性パラメータが異な るだけの同じ流体として統一的に扱い、気体と液体を区別するために 識別関数を導入して界面を表現する手法である。また、界面で密度比 が1000倍近く変化する流体に対するNavior-Stokes方程式を非圧縮 性流体として解くため、圧力のPoisson方程式の係数行列がかなり悪 条件になり、従来の反復解法では解き難くいという欠点がある。

本稿では、格子法による気液二相流計算の全ての部分をGPUコン ピューティングで実装し、CPU計算では困難であった高解像度・大規 模気液二相流の計算を実行する。

気液界面の捕獲法

2

気液界面は2次元面であるが、これを表現するために3次元空間の 関数の断面を利用する手法がよく使われる。3次元の識別関数を用 いると情報量としては冗長に思えるが、気泡の合体・分離などのトポロ ジー変化を容易に表現することができるという利点がある。代表的な 識別関数としてLevel Set 関数を使う方法^[1]や気体・液体の流体の 体積率分布を用いる VOF (Volume of Fluid)法^[2]等が知られてい る。Level Set 関数は界面からの符号付距関数であり、例えば図1の ように液体側の領域は界面からの距離に正の符号を付け、気体側の 場合は距離に負の符号を付ける。こうすることにより界面はLevel Set 関数のゼロの等値面として表現される。識別関数はなめらかなプロ ファイルになるため、曲率等を精度よく求めることができる。Level Set 法(特にParticle Level Set法)は界面形状を表現する精度が高い が、本来保存されるべき気体・液体の体積保存が保証されず小さな 気泡や液滴が消失する可能性がある。一方、VOF法は気体・液体の それぞれの体積を保存するが、格子サイズに近い曲率半径を持つ気

気液二相流シミュレーションの 大規模GPUコンピューティング

液界面形状を精度よく表現することができない。この両者を十分満 足させる界面捕獲手法はまだ開発されていない。ここでは、THINC^[3] WLIC法^[4]というVOF法をベースにし、気液界面の広がりを阻止する アンチ拡散性が入った手法で界面を捕獲し、表面張力や接触角を 評価するためだけにLevel Set 法を導入している。

表面張力および壁との接触角についてはBrackbillのCSF (Continuous Surface Force) モデルにより有限幅に力を分散させ て計算している。

非圧縮性 Navior-Stokes 方程式の計算

3

3-1 移流計算

Navior-Stokes方程式の移流項の計算とLevel Set 関数の再初期 化計算には、5次のWENO スキームを用いる。単調性の確保が高波 数成分をフィルタリングし、安定性の確保に貢献している。5次WENO スキームのステンシル・アクセスは図2のようになり、NVIDIA GPU のshared メモリをSoftware Managed Cacheとして使うことにより (FermiコアのGPUではL1キャッシュが導入されたため、このように sharedメモリを使う必要性は低下した)ビデオ・メモリへのアクセスを 低減できる。この部分だけなら1GPUで300 GFLOPSを超える高い実 行性能が得られている。

3-2 単一気泡の上昇の検証

気液二相流計算において最も計算時間を要する部分がPoisson方 程式の計算である。ここでは構造格子を用いているため、有限差分法 で離散化した連立一次方程式の係数行列は非ゼロ要素の位置は 規則的であるが、気液を統一的に解くために界面に急峻な密度変化 が生じ、かなり悪条件の疎行列となる。そこで、クリロフ部分空間での 反復法であるBiCGSTAB法をVサイクルのマルチグリッド法(図3)によ る前処理と組み合わせた収束性の高い疎行列解法をみずほ情報総 研と共同研究し、GPU用のライブラリとして開発している。マルチグリッ ド法は大規模並列計算にも適用可能なアルゴリズムであり、Red & Black法を用いたILU(0)法をスムーザとして用いることで安定した収 束性を確保している。







単一気泡の上昇の検証

4

気液二相流計算の基本的な検証として単一気泡の上昇を計算した。 Graceダイヤグラム^[5]によると、単一気泡の上昇は無次元のEotvos 数、Morton数、Reynolds数に応じて球型、楕円型、スカート型、くぼみ 付き楕円型に分類される。その典型的なパラメータに対して得られた 計算結果を図4に示す。定常の上昇速度になったときの気泡形状は Graceダイヤグラムの分類と良く一致しており、さらに上昇速度は実 験値^[6]と非常によく一致している。



図4 無次元パラメータの違いによる上昇する 単一気泡の形状変化

TSUBAME e-Science Journal

ミルククラウンの検証

静止している比較的浅い液面に液滴を落下すると、ミルククラウンが 形成されることは良く知られている。フィンガーがでるメカニズムや本数 などは未だに議論が続いているが、実際と同じ粘性、表面張力の下で、 実験と同じ速度で液滴を落下させミルククラウンの形成を計算した。 落下速度や液の厚さに応じてミルククラウンの形成の様子が大きく変 化するが、図5に示すように実験と非常に良く一致する数値計算結果 が得られた。

また、乾いた床にミルクを滴下すると、図6のように広がった液膜の先 端が床から跳ね上がる様子も良く捉えられている。

図6 ミルクの乾いた床への滴下

複雑な気液二相流としてダムブレークの計算を行い、九州大学・応用 力学研究所のグループとの共同研究で行った実験との比較も行った。 通常はプレートで仕切り、溜めておいた水を乾いた床に浸水させ、その 先端の速度などを実験と比較するが、ここでは濡れた床へ水を浸水さ せる計算と実験を行った。濡れた床の場合、浸水を塞き止める効果が 大きいため、後から押し寄せる水の速度が先端速度を上回り浸水直 後から砕波が起こり先端は大きく乱れる。

ダムブレークの濡れた床への浸水



計算条件は72cm×13cm×36cmの計算領域に1.8cmの浅い 水面を設定し、初期に幅15cm、高さ36cmの水柱を置く。気相およ び液相の物性値はそれぞれ空気、水の値を用いた。576×96×288 格子を用いて計算した結果を図8の最初の3つに示す。最後の1つ が実験のスナップショットである。



図5 ミルククラウンの形成過程













図8 ダムブレーク計算と実験の比較

計算と実験の比較は水槽のサイズ等が必ずしも同一条件ではない が、計算は砕波の過程を良く再現している。また、壁との衝突により小 さな気泡が水中に巻き込まれている様子も良く捉えられている。砕波 の水面形状は初期の水柱高さと濡れた床面の水深の比が大きいほ ど噴流の角度が浅く、進行方向に大きく巻き込む^[7]。

実験では、壁への衝撃圧を高感度センサーで測定しており、今後、 定量的な比較・検討を行う予定であり、空気の巻き込みが重要であ ることが示唆されている。遡上する津波が建物に及ぼす影響の評価 にも利用でき、震災の復興支援にも貢献できるものと思われる。

気液二相流の複数 GPU による計算

本計算では、気液二相流計算のためのコンポーネントを全てGPU計 算として実装し、速度、圧力、Level Set 関数、VOF 関数と言った従属変 数をGPU上のメモリに置いている。CPU 側からはGPU計算を実行す るカーネル関数をcall (実行命令)するだけとなり、CPUとGPUの頻繁 なデータ交換を排除した。これによりGPU本来の演算性能、メモリバ ンド幅を有効に利用して実行することができ、単一 CPUコア(シングル CPUスレッド)に対して単一 GPUを用いて数10倍の実行性能を達成 している。

大規模計算に対しては、複数のGPUを用いて各GPUのビデオ・メ モリのサイズで計算可能になるように領域分割を行い各GPUは割り 当てられた領域だけを計算する。CPU計算と同じように分割領域間 のデータ通信が必要になり、図9のようにGPUからCPU上のメモリを 介してMPIライブラリを使う3ステップからなるデータ通信を行う。GPU スパコンでは、しばしばノードの演算性能に対してノード間のインター コネクションの通信性能が不足するため、GPU数を増やすにつれて通 信時間が大きなオーバーヘッドになり、計算と通信をオーバーラップす ることにより通信時間を隠ぺいするような工夫が必須となる¹⁸



図9 GPU計算におけるノード間通信

ここではTesla S1070が搭載されていた時期のTSUBAME 1.2の 60 ノード(120GPU: 2GPU/node)のうち1個~108 個のGPUを用い て計算を行った。計算格子192³,384³,768³のサイズの二相流計算 に対し、複数 GPUを用いた計算の実行性能を図10に示す。よい並列 スケーリングが示されていて、768³格子のケースでは108GPUを用い て4 TFLOPSの実行性能を達成している^[9]。





図10 二相流計算における複数 GPUの実行性能

おわりに

数値流体力学の中では、難しいとされる気液二相流計算がフルGPU で計算可能になったため、さらなる大規模計算が可能になった。今後 は浮遊物体等との相互作用を含んだ計算に期待が寄せられている。 また、いくら高解像度計算が可能になったとしても、乱流状態の二相 流に対して、格子解像度では捉えきれない小さな気泡などに対しては LES (Large-Eddy Simulation)のモデル化を導入する必要があり、 まだまだ課題は多い。

謝辞

本研究の一部は科学研究費補助金・基盤研究(B)課題番号 23360046「GPUスパコンによる気液二相流と物体の相互作用の超 大規模シミュレーション」、科学技術振興機構CREST「次世代テクノ ロジーのモデル化・最適化による低消費電力ハイパフォーマンス」お よび「ポストペタスケール高性能計算に資するシステムソフトウェア技 術の創出」、日本学術振興会(JSPS)グローバルCOE プログラム「計 算世界観の深化と展開」(CompView)から支援を頂いた。記して謝 意を表す。

参考文献

- M. Sussman, P. Smereka and S. Osher: A Level Set Approach for Computing Solutions to Incompressible Two-Phase Flow, J. Comp. Phys., Vol. 114, pp.146-159 (1994)
- [2] C. W. Hirt, et al.: SOLA-VOF: A solution algorithm for transient fluid flow with multiple free boundaries, Los Alamos Scientific Laboratory, pp.1-32 (1980)

- [3] F. Xiao, Y. Honma and T. Kono: A simple algebraic interface capturing scheme using hyperbolic tangent function, Int. J. Numer. Method. Fluid., Vol. 48, pp.1023-1040 (2005)
- [4] K. Yokoi: Efficient implementation of THINC scheme: A simple and practical smoothed VOF algorithm, J. Comp. Phys., Vol. 226, pp.1985-2002 (2007)
- [5] J.R.Grace: Transactions of the Institution of Chemical Engineers, Vol. 51, pp.116-120 (1973)
- [6] M. van Sint Annaland, N.G.Deen and J.A.M.Kuipers: Chemical Engineering Science, Vol. 60, pp.2999-3011 (2005)
- [7] Takayuki Aoki and Kenta Sugihara: Two-Phase Flow Simulation on GPU cluster using an MG Preconditioned Sparse Matrix Solver, SIAM conference on Computational Science and Engineering 2011, Reno, Nevada (2011)
- [8] T.Shimokawabe, T.Aoki, C.Muroi, J.Ishida, K.Kawano, T.Endo, A.Nukada, N.Maruyama, S.Matsuoka, "An80-foldspeedup,15.0 TFlops full GPU acceleration of non-hydrostatic weather model ASUCA production code" in Proceedings of the 2010 ACM/IEEE International Conference for High Performance Computing, Networking, Storage and Analysis, SC'10, IEEE Computer Society, New Orleans, LA, USA (2010)
- [9] 杉原健太,青木尊之:大規模高次精度移流計算の複数GPUによる高速化と強スケーラビリティ,日本計算工学会誌,Transactions of JSCES, Paper No.20100018 (2010)

大規模並列計算システムを用いた 進化的画像・映像符号化

高村誠之

日本電信電話株式会社 NTTサイバースペース研究所

概要:遺伝的プログラミング(Genetic Programming, GP)に基づいた進化的手法による動的なアルゴリズム生成は、 プラント制御、ロボット制御、株価予測など多くの分野に応用されている。

一方、JPEGやMPEG-2, MPEG-4, AVC/H.264等の従来の画像・映像符号化アルゴリズムは例外なく固定的な(動的でない)ものであった。この制約を突破することを目標とし、GPを画像ごとに個別に用い画素値予測アルゴリズムを生成する試みがなされ、 一定の成功を収めている。しかしながらその課題の一つが演算量の膨大さであった。

本稿ではGPに基づく画像特化型符号化アルゴリズムを紹介し、その並列計算との整合性の高さを述べ、いくつかの高速化の 試み、特にTSUBAME2.0やGPGPUを用いた大規模並列計算システムでの高速化について述べる。

はじめに

JPEGやAVC/H.264のような画像・映像符号化方式において予測モードや量子化パラメータ、予測のための係数群、コンテクスト分類閾値 等は適応的に選択され、符号化効率を最適化している。これら従来 の画像・映像符号化方式においては、そうした「符号化パラメータ」 は動的に最適化されるものの、「符号化アルゴリズム」自体は方式ご とに固定であった。換言すれば、新たな符号化の枠組みは人間が試 行錯誤の末生み出し、かつ人間が実装するしかなかった。したがって、 符号化コーデックの複雑さは人間が記述しうる程度を超えることはで きなかった。さらに、画像・映像毎に最適なアルゴリズムを個別に開 発することは現実的ではなかった。そこで、計算機により画像・映像毎 に最適な符号化アルゴリズムを開発する方法を確立することを目的と した「進化的画像・映像符号化」が検討されている。本稿ではその 検討内容をいくつか紹介する。 遺伝的アルゴリズム(Genetic Algorithm, GA)は最適化問題を解 く一手法である。GAは「解のパラメータ」を一次元配列(個体の 遺伝子)とみなし、適者生存に基づく世代交代を繰り返すことによっ て実用解を得る探索手法であり、遺伝的プログラミング(Genetic Programming, GP)^[1]は遺伝子を木構造にすることで「解の手順」 の最適化を行えるよう拡張した手法である。GA, GPは「進化的手 法」と呼ばれ、プラント制御やロボット制御、アナログ回路設計等

従来の進化的手法の画像・映像符号化応用例として、田中らは 二値画像符号化におけるコンテクストテンプレートの最適化を行っ た^[2]。高木ら^[3]は映像符号化における分割領域を最適化した。こ れらはGAをパラメータ最適化に利用したものであり、符号化アル ゴリズム自体は固定である。

2-1 アルゴリズム最適化手法

進化的手法と性能

広範に応用されている。

GP を利用することで動的なアルゴリズムを生成でき、プラント制御など様々な分野で応用されている。GP を用い画像ごとに画素予測手順を自動生成する方法は次のようになる^[4,5]。

まず、予測アルゴリズムを木により表現する。木の葉には即値や 周辺の復号済み画素値などが、木の枝には加減乗除やsin, cos等 の算術関数や条件分岐が配置される。次いで母集団を、乱数で 生成した木やMED(JPEG-LS^[6]の用いる予測器)、GAP(CALIC^[7]の 用いる予測器)等から生成する。次いで複製選択(親の選択)、子 の生成(交叉・突然変異)、生存選択により予測器を進化させる。 世代交代モデルにはminimal generation gap^[8]を用いた。

生存選択のための評価尺度として、二つの情報量の和(IT+IR [bits])を用いる。ITは木を表現するための情報量であり、全ノード の情報量の和となる。IRはその木が示す手順により画素値を予測 した残差の情報量である。

2-2 予測性能

実験では4つの512x512,8bit,グレースケール画像(Lena, Baboon, Airplane, Peppers)を用いた。比較方式は前述のMEDやGAP、 最小二乗予測器(LS)、予測残差エントロピが最小となるよう線形 予測係数をオフラインで多次元探索した予測器(LE)および本進 化的手法による予測器(EP)である。用いる復号済み画素値の個 数は4,12とし、EP(4),LS(12)などのように表記する。予測残差は すべてCALICと同じコンテクスト分離^[7]を施したのちエントロピを 計測した。結果を表1に示す。進化的予測器EPの予測性能の高 さがわかる。特にEP(4),LS(12)を性能で上回っているのは、非線 形予測が線形予測の限界を超える結果と言え、興味深い。

EP(12)の木サイズ(IT+IR)の平均は2062.2bitsであった。生成 予測器の例としてPeppersのものを図1に示す。人手による生成は 困難なほど多数の複雑な数式となっている。

Predictor	Lena	Baboon	Airplane	Peppers	Avg.(incr.)
LS(4)	4.551	5.521	3.654	4.465	4.548(5.6%)
LS(12)	4.549	5.374	3.635	4.410	4.492(4.3%)
LE(4)	4.529	5.506	3.619	4.417	4.517(4.9%)
LE(12)	4.522	5.361	3.595	4.382	4.465(3.6%)
GAP(4)	4.539	5.556	3.568	4.468	4.533(5.2%)
MED(3)	4.692	5.592	3.644	4.646	4.643(7.9%)
EP4	4.481	5.462	3.521	4.352	4.454(3.4%)
EP12	4.385	5.175	3.411	4.262	4.308

表1 残差エントロピー(付加情報込)およびEP12からの 増分("INCR"[%]). 予測器の次の数字は参照画素数

Peppers: if $D - I_{10} \ge 0$ then $I_{gap} \leftarrow PredD$ else if $-D - 31.1797 \ge 0$ then $0.50196|xor(min(max(I_{03}, 0.578125(D + I_{00} + I_{02})), |I_{07} - I - max(I_{00}, \text{if } x \ge 0 \text{ then } \rho \text{ else } min(90.7501, I_{01})) + 2.5939|), I_{01}|| + 0.50196I_{gap} \leftarrow PredD$ else if $-\sqrt{I_{11} - I_{02}} - \sqrt{I_{10} - I}| + min(||D| - I_{1s}/2 - 75.91195|, I_{07}, I_{09}/2 + I_{00}/2) + \theta} - max(I_{03}, I_{00}, I_{07}) + 29.498 \ge 0$ then $0.75147|0.28107|0.54697|0.24244I_{09} - 0.70967||I_{04} - I_{00} - I_{1s}| - I_{02} + I_{1s}|| + 0.18145||I_{07} - I_{04} + I_{00}| - I_{05} + I_{03}| - 0.23255I_{04} + 1.59610|| + 0.09227I_{06} - 0.617188I_{00} - 0.24171I_{03}| + 0.21722I_{03} + 0.25049I_{01} \leftarrow Pred2$ else or $(min(I_{app}, max(min(I_{02}, |I + y + min(I_{01}, I_{03}, |I + I_{1s}| - I_{06})| - I_{08}, I_{10}^{-2}), I_{09})), |I_{07} - |\tan x| - I_{00} - I_{02} - I_{1s}|/2)/2 + I_{gap}/2 \leftarrow Pred3$

図1 画像 Peppers 専用に生成された予測器 (EP12)と、その条件分岐構造。 lxxは周辺の復号済み画素値(詳細は⁽⁵⁾参照)

2-3 評価基準の調整

前節では、木の評価基準は「木サイズと残差情報量の和(IT+IR)」 であった。GPにより最小化すべきこの評価基準を調整することで、 新たに好ましい効果を得ることができる。

(a) 高速コーデックの生成評価基準に符号化時間(EncTime)と復 号時間(DecTime)の項を導入する:

$IT + IR + \lambda_1 EncTime + \lambda_2 DecTime$

 λ_1 と λ_2 を調整することである程度の符号化効率を維持しながら高速な符号化器あるいは高速な復号器が生成できる^[9]。

(b) 木サイズへのペナルティ

上で述べた評価基準には木のサイズITも含まれているため、木 の過度の肥大化(bloatと呼ばれる)はある程度抑制されている。 しかしながら、時として大きなサイズの木が生存する可能性は残 る。大きなサイズの木の変異の可能性は幅広いため、例えば符 号化効率がほぼ等しい大小二つのサイズの木があった場合、小 さな木よりも大きな木を進化させ効率化する方が難しい。

そこで評価基準をIT+IRでなく、ITへの重み(w)をつけることを 考える^[10]。 新たな評価基準は

w IT + IR

となる。

結果を図2に示す。木サイズへのペナルティを与えることで、期 待された通り進化の高速化およびよりコンパクトな木の生成が 図れている。



図2 木サイズへのペナルティの違いによる木の成長 (左上から右下へ)の違い

並列化による進化の高速化

3

進化計算をシングルプロセスで行う場合、高速化手段として(GPの) ツリー評価の能率化や高速プロセッサの利用などが考えられるが、 期待できる高速化は高々2-3倍のオーダに留まる。

そこで並列動作向けに進化計算のプログラムフローを変更する。 すなわち、共有ファイルに全体最良個体を記録し、母集団が一世代 経る毎(10 秒程度)に、そのタイムスタンプを確認し、変化があった 場合(他プロセスによる記録更新があった場合。数十回に一回程度 の頻度)、自己の最良個体へ取り込みあるいは共有ファイルの全体 最良個体へ上書きする(サイズは数百バイト程度)。こうして複数プ ロセス間で全体最良個体が共有される。またファイル I/O 負荷は無 視できる程度である。

しかる後、図3に示すような複数プロセスによる進化計算を行う。 ファイル共有によるプロセス間通信のため、ソースコードも実行環境 も、OSに依存しない。またプロセス間は非同期に実行できるため、 プロセスの途中離脱・途中追加が随時可能であり、かつスケーラビ リティが1~∞となる。またプロセス間の同期をとらないので各コ アの load は常に100%となる。さらに各プロセッサ/コアは均質で ある必要もない。

3-1 大規模並列クラスタTSUBAMEによる高速化

東京工業大学学術国際情報センターのクラスタ型スーパーコンピュー タ TSUBAME^[11] は、1 ノードあたり AMD Dual-Core Opteron(2.4 GHz), 8CPU, 32GB Memory のスペックの PC の集合体である。OS は SUSE Linux Enterprise Server 10 (x86_64) Patchlevel 2 である。 この1万個以上のコアのうち約1,500コアを実験に用いた。また、 2010 年末に TSUBAME2.0 に更新され、thin ノードは Intel Xeon X5670 2.93GHz、各ノード 12 コア、OS は SUSE Linux Enterprise Server 11 (x86_64) SP1となった。この約1.5万コアのうち2,400 コアを実験に用いた。

図4,5は並列度による進化速度の違いを示したものである。並 列化の効果は明白である。進化速度を定量化するために、総符号 量が4.407bits/pelに到達するまでの所要時間を求め、表2に示す。 右の列がシングルコアに対する速度向上度合である。コア数と速度 向上度の関係を図6に示す。両者の間にはほぼ線形な関係が観察 され、並列化の効果が確認された。

3-2 GPUによる高速化

近年の GPU ハードウェアの進歩は著しく、並列化可能なアプリケーションの性能を著しく高めている。画素値予測は各ピクセルを独立 に予測するため、GPU などの並列化において理想的な応用先と考え られる。

我々は進化処理を CUDA プラットホームに実装した^[12]。デュア ル Xeon X5670 2.93 GHz (計12コア) での実装と、NVIDIA Tesla C2050 (448 CUDA コア) を4 個搭載するグラフィックカードにて実 験を行った。OS は Ubuntu Server Edition 10.04 (64-bit)、コンパ イラは GCC4.4 である。1CPU コアと 1Tesla C2050 とで、木の評価 速度の比較を行った。結果を表3に示す。用いた様々な予測器のサ イズを通し、GPU により約 140 倍の高速化が実現できた。

画像 Lena に対し、4.493 bits/pel に到達するまでの時間を比較 すると CPU で 18.86 時間、GPU で 217 秒であった。この場合は GPU が 312 倍高速であったことになる。時間と総情報量推移の様 子を図 7 に示す。



図3 非同期並列進化の実行イメージ(時間は上から下へ、楕円が母集団、球が個体、赤い球が最優良個体)

TSUBAME e-Science Journal



図4並列度ごとの符号量の時間変化の比較



図5 並列度ごとの符号量の時間変化の比較







図7 Lena用予測器の性能の時間変化。赤がCPU、緑がGPU。

#cores	Time (hours)	Speed-up factor (vs. one thread)
1	2075.3	1
16	129.7	16.0
80	67.78	30.6
320	19.02	109.1
800	7.98	260.1
1,568	3.10	669.4
2,400	1.80	1152.9

表2 4.407bits/pelに到達するまでの所要計算時間と 速度向上度

predictor size [nodes] / info. (IT) [bits]	CPU [msec]	GPU [msec]	speed-up factor (vs. CPU)
240 / 1631	1195	8.0277	148.8x
345 / 2251	1882	13.429	140.2x
422 / 2719	2311	16.564	139.5x
469 / 3079	2692	18.724	143.8x

表3 画像LENAに対する画素値予測時間と シングルコア比速度向上度

3-3 クラス分類による高速化

進化的手法により得られた予測器には条件分岐が含まれることが ある。例えば Peppers において生成された予測器は、以下のような 構造をもっていた(図1参照):

for each pixel

if (Condition0) Pred0 else if (Condition1) Pred1

else if (Condition2) Pred2

else Pred3

含まれている条件に従い、予測器 (Pred0…3) は画素ごとに使い 分けられている。予測器の分布を図8に示す。性能を高めるため、 エッジの方向・強度により予測器を使い分けるよう進化しているこ とがわかる。

この進化挙動にヒントを得て、復号済み画素からエッジ方向を推 定し9通りに画素を分類し(図9参照)する。画像 Peppersの分 類結果を図10に示す。この分類結果に対応して9個の予測器を独 立に進化させた^[13]。特定のビットレートに至るまでの時間を表4に 示す。従来比べ25.4-344.0倍(平均180倍)ほど進化が高速化した。 図11に Peppersの進化高速化の様子を示す。

大規模並列計算システムを用いた 進化的画像・映像符号化



図8 Peppersの予測器分布。白,青,緑,黒の各色が 4予測器(Pred0…Pred3)のいずれかに対応



図9 エッジ方向に応じたクラス分類(0は平坦部)



図10 Peppersの各画素を分類した結果 (色は図9に対応)

	表4	特定のビットレートに至るる 得られた予測器規模の比較	までの時間 鮫	Ł、
4.36	-	Conventi	anal(single)	clas

Processing time [mins]

Conventional Proposed

21.3

11.9

37 5

170.8x

344.0x

25.4x

180.1x

3638.5

4093.9

953.6

Speed-up Predictor size (IT) [bits]

factor Conventional Proposed

691.6

1628.7

549.4

956.6

807.9

1094.7

1452.6

1118.4

Target bit rate

[bits/pel]

4.435

4.263

5 200

Image

Lena

Peppers

Baboon

Avo



図11 進化予測器の性能遷移。赤:従来進化方法、 緑:画素分類を用いた進化方法(画像はPeppers)

今後の展望

4

4-1 究極の圧縮率

図2において、木の規模と符号化性能が直線的な関係にあるという実験事実は非常に興味深い。この傾向は他の画像についての試行でも同様に見られた。そこで

IT + IR = rate + k IT

但し k = -50...-35 (図 2 の傾きに対応)、という予想が立てられる。 8bit 画像の典型的な可逆符号化では rate ≒ 4 bits/pel (原画像サ イズの約半分)である。 IT、IR は非負であるので、上記の関係式から、IR=0 のとき(予測が 完全に当たり、予測残差が全て0となる、つまり予測器そのものが 画像情報を含むと考えられる状態のとき)の圧縮率が究極となり、 それは次の値となる:

IT + IR (= IT) = rate / (1 - k).

可逆符号化においてこの符号量(原画像サイズの1%程度)はあま りに低い。この理由は画像に元々含まれている雑音(元来圧縮でき ない信号)の影響を考慮していないためである。それであっても、雑 音の情報量を若干超える程度までは圧縮ができるであろうこと(そ の際は予測残差が無相関雑音となる)が予想できる。



図13 自己圧縮アーカイブのイメージ



4-2 画像のリバースエンジニアリング

上記の議論の敷衍から、究極の予測器は画像に隠れているモデル を示唆しているかもしれないという考えに至る。簡単な例を用い、 GPがモデルを推定する能力を持つかどうかを確認する実験を行った。 まず図 12 に示すように、単純な数学モデルを三種用意し、対応する 画像を生成した。



図12 単純なモデルと対応する画像

次いで、画像のみを進化予測生成器に与え(モデルは与えない)、 予測器を生成させた。結果はそれぞれ次のようになった:

$\max(|y|, |x|), |(x^2+y^2)/2|, \cos(x+y)$

これらはすべて初期モデルと数学的に等価である。言い換えれば、 進化的手法により画像のリバースエンジニアリングができる可能性 が示されたことになる。

4-3 自己圧縮アーカイブ

進化的画像・映像符号化の応用先の一つとして、画像・映像アーカ イブが挙げられる。クラウド等からの余剰計算資源を利用し、アーカ イブ自身が符号化アルゴリズムを日夜更新し続ける。画像・映像ファ イルのサイズは減り続け、新たな画像・映像をアーカイブする余地が 作られていく(図13)。

4-4 カテゴリ特化型符号化

ここまで、常に画像に特化した符号化アルゴリズムを議論してきた が、あるカテゴリの画像に適し、適度に良好な性能を持つ「カテゴリ 特化型」符号化アルゴリズムもあると便利である。

3種のカテゴリ(雲、街の夜景、自然)の画像(各10枚、サイズ 128x128,8bit グレイスケール)計30枚を用意し、アンカーとして全 30枚の符号量を最小化する符号化器を生成した。同様に、カテゴリ 毎および画像毎に符号量を最小化する符号化器も生成した^[14]。

category	anchor	for category	for image	JPEG2000
clouds	2.925	2.884(-1.4%)	2.887(-1.3%)	3.142(6.9%)
city lights	5.507	5.496(-0.2%)	5.499(-0.2%)	6.029(8.7%)
nature	6.406	6.387(-0.3%)	6.389(-0.3%)	6.846(6.4%)

表5 符号量およびアンカー比符号量増分

アンカーおよびカテゴリ特化型は、アルゴリズムを復号器でも既知と できるため伝送しなくてよい。表5に実験結果を示す。カテゴリ特化型、 画像特化型、アンカー、JPEG2000可逆符号化の順で符号化性能が 高いという結果が得られ、カテゴリ特化型の有効性が確認できた。 またいずれも JPEG2000 可逆符号化よりも 6-8%程度符号量が少な かった。

4-5 非可逆符号化への応用

進化的画像・映像符号化技術は、ここまでみてきた可逆符号化以外にも応用ができる。GPにより画像特化型非線形画像復元フィルタを生成することで、フィルタ情報量を加味しても、現在標準化策定中の次世代映像符号化方式である HEVC の高効率モード比で 0.9%ほど符号量を削減できることが報告されている^[15]。

おわりに

5

本稿では、進化的画像・映像符号化の概念、特性、ポテンシャル および将来展望について概説した。特筆すべきは並列計算との親和 性の高さであり、TSUBAME/TSUBAME2.0 等の High-Perfomance Computing プラットホームの利用は、この実用性を大いに高める ものと期待できる。

大規模並列計算システムを用いた 進化的画像・映像符号化

参考文献

- [1] J. Koza, "Genetic Programming II, Automatic Discovery of Reusable Programs," The MIT Press, (1998)
- [2] M. Tanaka, H. Sakanashi, M. Mizoguchi, T. Higuchi, "Bi-level image coding for digital printing using genetic algorithm," Electronics and Communications in Japan part III: Fundamental Electronic Science, vol. 84, no. 9, pp. 1-10, (Apr. 2001)
- [3] K. Takagi, A. Koike, S. Matsumoto and H. Yamamoto, "Motion Picture Coding Based on Region Segmentation Using Genetic Algorithm," Systems and Computers in Japan, vol. 33, no. 5, pp. 41-50, (Mar. 2002)
- S. Takamura, M. Matsumura and Y. Yashima, "Automatic Pixel Predictor Construction Using an Evolutionary Method," Proc. PCS2009, pp. 1-4, (May 2009)
- [5] S. Takamura, M. Matsumura and Y. Yashima, "A Study on an Evolutionary Pixel Predictor and Its Properties," Proc. ICIP2009, (Nov. 2009)
- [6] "Lossless and Near-Lossless Compression of Continuous Tone Still Images," ISO/IEC 14495-1, (2000)
- [7] X. Wu and N. Memon, "Context-Based, Adaptive, Lossless Image Coding," IEEE Trans. Commun. vol. 45, no. 4, pp. 437-444, (Apr. 1997)
- [8] H. Satoh, M. Yamamura and S. Kobayashi, "Minimal Generation Gap Model for GAs Considering both Exploration and Exploitation," Proc. 4th Int. Conf. Soft Computing, pp. 494-497, (Oct. 1996)
- [9] M. Matsumura, S. Takamura and H. Jozawa, "Evolutive Image Coding Based on Automatic Optimization for Coding Tools Combination," Proc. IWAIT2010, (Jan. 2010)
- [10] S. Takamura, "Evolutive Video Coding ~From Generic Algorithm towards Content-Specific Algorithm~," PCS2010 tutorial talk (T1), (Dec. 2010)
- [11] http://www.gsic.titech.ac.jp/en
- [12] M. McCawley, S. Takamura and H. Jozawa, "GPU-Assisted Evolutive Image Predictor Generation," IEICE Tech. Rep., vol. 110, no. 275, IE2010-88, pp. 25-28, (Nov. 2010)
- [13] S. Takamura, M. Matsumura and H. Jozawa, "Accelerating Pixel Predictor Evolution Using Edge-Based Class Separation," Proc. PCS2010, P1-22, pp. 106-109, (Dec. 2010)
- [14] M. Matsumura, S. Takamura and H. Jozawa, "Generating Subject Oriented Codec by Evolutionary Approach," Proc. PCS2010, P3-13, pp. 374-377, (Dec. 2010)
- [15] S. Takamura and H. Jozawa, "A Basic Study on Automatic Construction of Nonlinear Image Denoising Filter", Proc. PCSJ2011, (Oct. 2011) [to appear]

• TSUBAME e-Science Journal No.4

2011年10月31日 東京工業大学学術国際情報センター発行 © ISSN 2185-6028

デザイン・レイアウト:キックアンドパンチ

- 編集: TSUBAME e-Science Journal 編集室 青木尊之 ピパットポンサー・ティラポン 渡邊寿雄 佐々木淳 仲川愛理
- 住所: 〒152-8550 東京都目黒区大岡山 2-12-1-E2-1
- 電話: 03-5734-2087 FAX:03-5734-3198
- E-mail: tsubame_j@sim.gsic.titech.ac.jp
- URL: http://www.gsic.titech.ac.jp/

TSUBAME

TSUBAME 共同利用サービス

『みんなのスパコン』TSUBAMEは、 当初は主に東工大学内の研究・教育のために利用されておりましたが、 平成21年7月よりTSUBAME共同利用サービスを開始し、 学術・産業・社会へと広く貢献しております。

課題公募する利用区分とカテゴリー

共同利用サービスには、「学術利用」、「産業利用」、「社会貢献利用」の3つの利用区分があり、さらに「成果公開」と「成果非公開」のカテゴリーがあります。現在は随時申請を受け付けており、申請課題は厳正な審査の下、採択の可否を決定します。採択課題の利用期間は当該年度末までです。

東工大学内のみならず、より多くの方にTSUBAMEサービスを提供

TSUBAME 共同利用とは…

他大学や公的研究機関の研究者の学術利用[有償利用]

民間企業の方の産業利用[有償・無償利用]

その他の組織による社会的貢献のための社会貢献利用[有償利用]

共同利用にて提供する計算資源

共同利用サービスの利用区分・カテゴリー別の利用課金表を下に示しました。TSUBAME 2.0 における計算機資源の割振りは口数を単位としており、1口は標準1ノード(12CPUコア, 3GPU, 55.82GBメモリ搭載)の3000時間分(≒約4ヵ月)相当の計算機資源です。この計算機資源は、1000CPUコアを1日半とか、100GPUを3.75日といった利用も可能です。

利用区分	利用者	制度や利用規定等	カテゴリー	利用課金
学術利用	他大学または 研究機関等	共同利用の 利用規定に基づく	成果公開	1口:100,000円
産業利用	民間企業を中心	[佐湖西の佐部井田	成甲八明	トライアルユース (無償利用)
		一 元 端 研 究 施 設 共 用 促 准 重 挙 し よ ゴ く	ケテゴリー 利用 成果公開 1ロ:100 市 成果公開 成果公開 1ロ:100 成果非公開 1ロ:400 成果非公開 1ロ:400	1口:100,000円
	20/27/10/2	促進事業」に至りて		1口:400,000円
社会貢献利用	非営利団体、	共同利用の	成果公開	1口:100,000円
	公共団体等	利用規定に基づく 成果非公開 1	1口:400,000円	

産業利用トライアルユース制度(先端研究施設共用促進事業)

共同利用サービスの「産業利用」は、東京工業大学学術国際情報センターが実施する文部 科学省先端研究施設共用促進補助事業を兼ねております。その中のトライアルユース制度 では、初めてTSUBAMEを利用する民間企業の方に限り、無償での利用(1利用期間は最長 1年間、2回まで)が可能です。この制度でスパコンTSUBAMEの敷居を下げることで、より 多くの方にスパコンの魅力を体験していただいております。

お問い合わせ

●東京工業大学 学術国際情報センター 共同利用推進室 ●e-mail kyodo@gsic.titech.ac.jp Tel.03-5734-2085 Fax.03-5734-3198 詳しくは http://www.gsic.titech.ac.jp/tsubame/をご覧ください。

