汎用グラフィクスカードを用いた 並列ボリュームレンダリングシステム

丸	山	悠	樹†	中	田	智	史†	高	山	征	大
篠	本	雄	基†	五	島	ΤĒ	裕†	森	ļ	į —	郎
		中	鳥	康	彦≒	宣	Ħ	旨	治†		

本稿では汎用グラフィクスハードウェアを用いて,並列ボリュームレンダリングを行うシステムの実 装について報告する.実装したシステムでは大規模かつ高速な描画を行うために,適応的サンプリング によるデータの圧縮と,中間画像の圧縮による通信時間の削減を行った.この結果,512×512×1024 のボリュームデータに対し,ほぼ実時間でのレンダリングが可能となった.

A Parallel Volume Rendering System with Commodity Graphics Hardware

Yuki Maruyama,[†] Satoshi Nakata,[†] Motohiro Takayama,[†] Yuki Shinomoto,[†] Masahiro Goshima,[†] Shinichirou Mori,[†] Yasuhiko Nakashima^{††} and Shinji Tomita[†]

In this paper, we report the implementation of parallel volume rendering systems using commodity graphics hardware. In order to render large volume data with high frame rate, we have also implemented two kinds of data compression schemes: volume data compresson based on adaptive sampling technique and intermediate-image compression to reduce communication time. Consequently, we could realize real time rendering of $512 \times 512 \times 1024$ volume data using four commodity graphics hardwares.

1. はじめに

近年の計算機処理能力の向上による大規模シミュ レーションシステムの実用化にともない,より大規模 な3次元データの解析を支援する可視化システムの 実用化が求められている.このような大規模な3次 元データの解析を支援する可視化方法の1つとして ボリュームレンダリング¹⁾があげられる.ボリューム レンダリングを用いることにより,複雑な3次元構造 の理解が容易となるため,工学,医学等の分野で幅広 く利用されている.しかし,膨大な計算量が必要とさ れるため,専用八ードウェアを用いる場合を除き,リ アルタイムに可視化することは一般に困難であった. しかし,汎用グラフィクスハードウェアの機能の向上 とともに,その機能を利用してボリュームレンダリン

† 京都大学大学院情報学研究科 Graduate School of Informatics, Kyoto University

†† 京都大学大学院経済学研究科/JST

グを行うことが可能となってきており,これを並列化 して用いることで大規模なデータの可視化が可能と なった.

本稿では、このような汎用グラフィクスカードを 用いた並列ボリュームレンダリングシステムを ATI 社の RADEON9700PRO ならびに NVIDIA 社の GeForceFX5950Ultra を用いて実際に構築し、その 評価を行った結果を報告する.

以下,2章で研究の背景となるボリュームレンダリ ングについて説明し,3章で汎用グラフィクスハード ウェアによるボリュームレンダリング手法について述 べる.4章では並列化手法について述べ,5章で具体 的な実装について述べた後,6章で評価結果を示す.7 章でシステムの実装および評価結果をふまえた考察を 行ったのち,8章で関連研究について言及し,9章で 結論を述べる.

2. Volume Rendering

我々が対象としているボリュームレンダリングは3

Graduate School of Economics, Kyoto University/JST

次元のスカラー場をボクセルの集合として表現し,2 次元平面へ投影することにより,複雑な内部構造や動 的特性を可視化する手法である.ボリュームレンダリ ングは大別して, すべてのサンプル点の寄与を計算し て全体を表示する直接法と,前処理によって表示する 情報を抽出してデータの一部分を表示する間接法の2 種類に分類され,通常ボリュームレンダリングという 場合は直接法のことを指す.直接法によるボリューム レンダリングでは対象空間内のボクセルすべての寄与 を計算して2次元平面へ投影する.このため表示像が 正確であり,はっきりとした境界を持たない雲や炎と いった自然現象やエネルギー場の可視化に適用できる という特徴を持つ.このようにボリュームレンダリン グを用いると,複雑な3次元構造の理解が容易となる ため,工学,医学等の分野で幅広く利用されている. しかし,膨大な計算時間と記憶容量が必要とされ,大 型計算機や特殊ハードウェアを用いる場合に利用が限 られており、リアルタイムに可視化 することは一般

3. Texture Based Volume Rendering

に困難であった.

ボリュームレンダリングは描画面の各画素から視線 方向に沿ってボクセル値の持つ色情報を積分してい く.これを離散化すると、スクリーン上の各ピクセル ごとに発生する視線に沿って、視線と交差するボクセ ル値のサンプリングを視線上のボクセルがなくなるま で繰り返し、ピクセル値を求めることになる.この方 法は視点から近い順にサンプリングする方法(front to back)と、視点から遠い順にサンプリングする方 法(back to front)に分けられる.back to front の場 合、ボクセルの値を視点に近い順から、 v_0, v_1, \dots, v_n とし、RGB の各色情報 c_k と不透明度 α_k がボクセ ル値 v_k の関数で表されるとすると、ピクセル値は

$$P = \sum_{i=0}^{n} \alpha(v_i) c(v_i) \prod_{j=0}^{i-1} (1 - \alpha(v_j))$$
(1)

と表される.このピクセル値計算式は累積値 C_k を用いて次式のような漸化式に変形される.

 $C_{k-1} = \alpha(v_{k-1})c(v_{k-1}) + (1 - \alpha(v_{k-1}))C_k$ (2) ここで $P = C_0$ である.式 (2) はボリュームのサン プリングを視線方向に従って一定のサンプリングで行 い, 描画面に遠い方から順に RGB 値を α プレンディ



ング²⁾ することでボリュームレンダリングができるこ とを示している. α ブレンディングとは2枚の画像 の持つ RGB 値を, α 値の示す比率で線形内挿して, 合成画像の RGB 値を算出する方法である.ボリュー ムをある軸に対して垂直なスライスの重ね合わせで表 現する.そのスライスをテクスチャとしてポリゴンに マッピングし,それらを視点から遠い順に順次 α ブ レンディングすることでボリュームレンダリングを行 う.この手法を用いることで,汎用グラフィクスハー ドウェアの機能を利用した高速処理が可能である³⁾. グラフィクスハードウェアが 3 次元テクスチャをサ ポートしている場合には,視線に対して垂直な面を用 意し,ボリュームデータを3次元テクスチャとして扱 う方法が可能である(図1(b)).3次元テクスチャが 利用できない場合は、ボリュームデータを各座標軸に 対して垂直なスライスとして3つ用意し,視線方向 とスライスの法線のなす角が一番小さい軸のスライス に対して,2次元テクスチャとしてマップする方法を 用いる (図1(a)). 本稿で用いるグラフィクスハード ウェアはともに3次元テクスチャをサポートしており, ボクセル値を 32 bit の RGBA データ (各要素 8 bit) として描画した場合, 256 × 256 × 256 のボリューム データをリアルタイムに描画することができる.した がって,本稿では3次元テクスチャによるボリューム レンダリングを扱うことにする.

しかし, さらに大きいサイズのボリュームデータを 描画する場合, 演算速度, メモリバンド幅, メモリ容量 の制限等がボトルネックとなり, 描画速度が低下する. RADEON9700PROの場合, Core Clock: 325 MHz, Pipeline Unit: 8, Memory Pipeline: 310 MHz DDR, Memory: 256 bit 128 MB という仕様である. 一番のボトルネックはメモリ容量で 256 × 256 × 256 のボリュームデータを描画することが限界であるが, 仮にメモリ容量の制限がなかったとしても, 演算速 度は 2.6 Gpixel/sec, メモリバンド幅は 19.8 GB/sec

本稿では 30 FPS のフレームレートを仮定しているが,1GB を 超えるような大規模ボリュームデータに対しては 10 FPS 程度 でもリアルタイムと呼ぶことが多い(cf. IEEE Visualization 会議録等).

であるため,1024³のボリュームデータの場合,たか だか5fps程度しか描画できないということが分かる (7.1.1項参照).このように,現状の汎用グラフィク スハードウェアの性能は大規模なボリュームデータの 描画を行うにはまだまだ性能が不足しており,複数の 汎用グラフィクスハードウェアを用いた並列化を行う 必要がある.

4. 並列化

汎用グラフィクスハードウェアのテクスチャマップ機 能と α ブレンディングを用いることにより, ボリュー ムレンダリングの高速処理が可能になる.しかし,テ クスチャを保持するグラフィクスハードウェアのメモ リ容量には制限があるため,メモリ容量を上回るサイ ズのデータを描画することはできない. 描画するデー タがグラフィクスハードウェアのメモリ容量を超えな い大きさのテクスチャに分割して描画させることに より,そのままでは描画できない大きなサイズのデー タを描画することが可能となる.しかし,保持してい るテクスチャデータのサイズがグラフィクスメモリの 容量を超える場合、テクスチャデータはメインメモリ に格納され,テクスチャは描画に使われるたびにグラ フィクスカードに転送される.このため,テクスチャ データの転送時間がボトルネックとなり描画速度が急 激に低下する.そこで複数の汎用グラフィクスハード ウェアを用いて並列化を行う.これによりデータサイ ズの大きなボリュームデータを扱うことができる²⁰⁾.

4.1 基本方針

まず, $N_x \times N_y \times N_z$ のボリュームデータをx, y, z方向にd等分に分割し, P台のノードそれぞれで 発生させた d^3/P 個のプロセスにそれぞれを割り当 てる.各サブボリュームをそれぞれのグラフィクス カードに与えてボリュームレンダリングを行い,中間 画像を生成する(図2).このようにして生成された d^3 枚の中間画像を2次元テクスチャとして扱い,視点 からの距離の遠いものから α ブレンドして1つの画 像にまとめることにより最終結果を得る.図3にシス テム構成図を示す.図の構成ではMaster ノードから の視線情報を基に4台のSlave ノードで構成するPC クラスタで中間画像を生成し,その結果をマスタに集 めた後に最終合成が行われる.今,ボリュームデータ の分割数dを2とすると,図3のシステム構成では, 各 Slave ノードが2つのサブボリュームを担当するこ

本稿の評価実験においては特に断らない限り, ノード数とは無 関係に d=2 としている.



図 2 中間画像 (d = 2)Fig. 2 Intermediate images (d = 2).



図 3 並列化 Fig.3 Parallel implementation.

とになる.各スレーブノードの動作を図4に示す.な お,現在の実装では描画処理と通信処理のオーバラッ



図 4 Slave ノードの一連の動作 Fig. 4 Rendering sequence on Slave nodes.

プは行っていない.

4.2 適応的サンプリング

並列化により大きなデータを扱うことができるが, さらに大きなデータを扱う方法として,ボリューム データをプロックで分割し,プロック内のデータの局 所性を利用して,データ量を削減することでメモリ利 用の効率化を行う適応的サンプリングという方法が提 案されている⁴⁾.この手法を用いることにより,ほと んど画質を劣化させることなく,データ量を大幅に削 減することができる.

そこで,ボリュームデータの局所性を利用してデー タ量を削減することにより,メモリ利用の効率化を行 うことを考える、他にもグラフィクスハードウェアの メモリ容量を上回るサイズの大きなデータを描画す る方法として,テクスチャデータをメインメモリに保 持しておき,グラフィクスメモリに容量を超えない量 だけデータを転送させる方法が考えられるが,今回 使用する GeFoece4 Ti4600 の場合でも 1 MB あたり 1.85 msec 程度の転送時間を必要とすることが分かっ ている.この方法を用いる場合,1回の描画ごとにグ ラフィクスハードウェアにテクスチャデータを転送す る必要があるため, 256 × 256 × 256 のボリューム データの場合,1フレームあたりの描画に少なくとも 116.4 msec はかかってしまうため,高速な描画処理を 行うことはできない.リアルタイムに可視化するため には, つねにすべてのデータをグラフィクスメモリに 収まりきる形で保持しておくほうが望ましい.そこで, データを固定解像度のブロックで表現し,ブロック内 の局所性を利用して,データ量を削減することでメモ リ利用の効率化を行う 4)

 $N_x \times N_y \times N_z$ のボリュームデータをx,y,z方向 それぞれにb等分に分割した場合を考える.ただし, N_x/b , N_y/b , N_z/b は,OpenGLの制約上,2のベ



図 5 適応的サンプリング Fig. 5 Adaptive sampling.

き乗である必要がある.このようにして分割された各 ブロックに対して,x,y,z方向それぞれのデータサ イズを1/2のサイズとすることで解像度を順に1段階 ずつ減少させ,その際に生じる元のデータとの誤差を 計算していく.解像度を下げる前の各ブロックのサン プル点のうち,解像度を1段階下げたときの各ブロッ クのサンプル点に含まれるボクセル値の平均値を,解 像度を1段階下げたときのボクセル値と定義する.ま た,誤差はサンプリングした値との自乗誤差と定義す る.このようにして解像度の変更された各ブロックを 視点からの距離の遠いブロックから順に描画していく. 図 5 に 2 次元平面に対して行った適応的サンプリン グの例を示す.ブロック全体の誤差が0の場合には画 質をまったく変えずに,データ量を削減することがで きる.すべてのブロックで誤差計算を行い,誤差が許 容値以下であるブロックの解像度を下げていく.この 操作を繰り返すことで,全体としてデータのサイズを 減少させていき、グラフィクスハードウェアで使用す るメモリを最小限に抑えることができる.

ブロックに分割されたボリュームを V とし,ブロッ ク内の座標 (i, j, k) におけるボクセル値を $v_n(i, j, k)$, 解像度を1段階下げたときのボクセル値を $v_{n-1}(i, j, k)$ とすると,各ブロックの誤差は

$$\sum_{(i,j,k)\in V} |v_n(i,j,k) - v_{n-1}(i,j,k)|^2$$
(3)

と定義される.

図 6 に実際のデータに対して誤差の許容値を変え ながら,ブロック単位の適応的サンプリングを行い, データを削減したときの画質の変化を示す.ブロック の数は 8³ である.このとき,元データのサイズに対 する適応的サンプリング後のデータのサイズは許容誤 差 10% で 47.5%,20% で 30.1%,40% で 18.2% に まで縮小できている.一般に,断層撮影等から得られ るボリュームデータは全体の 70% から 95% が透明 領域であり,この部分のデータ量をブロック化により 効果的に削減でき,ブロック単位でこの手法を適用し た場合,分割するブロック数に応じてデータを縮小す ることができる.シミュレーション結果の可視化に対



(a) 元データ







(c) 許容誤差 20%
(d) 許容誤差 40%
図 6 適応的サンプリング
Fig. 6 Adaptive sampling results.

しても変化量の少ない領域に対して,この手法により 効果的にデータ量を削減することができる.一般にボ リュームの縮小化を進めるほど画質は劣化するが,こ の手法を用いるとほとんど画質の劣化なく,データ量 を大幅に削減することができる.

我々の実装においては,前節で述べた d^3 個のサプボ リュームごとに独立に適応的サンプリングを行う.また,適応的サンプリングにより1つのサブボリューム が複数のブロックに分割されるが(d < bの場合),サ ブボリューム内のすべてのブロックの描画結果を1枚 の中間画像に合成した後 Master ノードへ転送を行う.

4.3 中間画像の圧縮による高速化

一般に断層撮影等から得られるボリュームデータは 全体の70%から95%が透明領域である.このことか ら、生成される中間画像には透明領域が多数含まれて いることが多い.この透明領域ではRGBの値はどの ような値をとっても影響はない.したがって,不透明 度Aが0であるピクセルの情報を圧縮することによ り,通信データ量を削減することができる.生成され た中間画像のデータはすべてのピクセルのRGBA値 (各1Byte)が順に並んだ1次元配列である.*A*=0 となるピクセルがいくつか連続するとき,最初のピク セルのRGB成分に相当する3Byte分の情報を使っ て,連続するピクセルの個数を表し,4Byte目を0と して圧縮することにより通信データ量の削減を行う (図7).たとえば,*A*=0となるピクセルが*N*個続 いた場合,4*N*Byteから4Byteへデータを圧縮する





ことができる.この手法を用いることにより,中間画 像の通信によるオーバヘッドを低下させ,描画の高速 化を図る.

5. 実 装

OpenGL1.2 グラフィクスライブラリを用いて PC クラスタ上に実装した.今回行った実装は 2 種類の環 境で評価を行う.表1 に示す実装環境の PC クラス タをクラスタ1,表2 に示す実装環境の PC クラス タをクラスタ2とする.なお,Master は生成された 中間画像を2次元テクスチャとして扱い,α ブレンド して1つの画像にまとめるためのノード,Slave はサ ブボリュームのボリュームレンダリングを行うための ノードである.Slave ノード数は特に断りのない場合 は4台で測定したデータを用いている.両表でのネッ トワークの実測性能は,簡単な pinpong プログラム を用いて,128² ピクセルの中間画像に相当するサイ ズ(64KB)のデータを送受した場合の通信性能の実 測値を示している.

OpenGL1.2 では, α ブレンディングを行う際に前後の2枚の画像が持つ RGBA 値に乗じる α 値を混合係数として設定する. 色情報(source)が, バッファ に保存されている色情報(destination)と, α ブレ ンドされて処理されるとすると, source と destination の RGB 値を C_s , C_d , α 値を A_s , A_d , 混合 係数(B_s , B_d)をとして, α ブレンド後のバッファの RGB 値と α 値は次式のように表される.

 $C = B_s C_s + B_d C_d \tag{4}$

 $A = B_s A_s + B_d A_d \tag{5}$

並列化を行う場合,スクリーンに対して後方にある サプボリュームから生成した画像と,その前方にある サプボリュームから生成した画像とを重ね合わせなけ ればならない.そのため,各サプボリューム全体の不 透明度を計算しておく必要がある.RGB 値と α 値の

	Master		
CPU	Pontium 4.1.8 CHz		
M	510 MD /DC122		
Memory	512 MB/PC133		
Motherboard	DFI NB72-SC		
Gfx Card	GeForce4 Ti4600		
Gfx Memory	$128 \mathrm{MB} \mathrm{DDR}$		
Gfx Driver	nvidia Ver.1.0-5328 ($2003/12/17$)		
OS	Red Hat Linux 8.0 (kernel $2.4.18$)		
	Slave		
CPU	Pentium3 1.0 GHz		
Memory	$512 \mathrm{MB/PC133}$		
Motherboard	EPOX EP-3S2A5L		
Gfx Card	RADEON9700PRO		
Gfx Driver	fglrx (2003/09/23)		
Gfx Memory	$128 \mathrm{MB} \mathrm{DDR}$		
OS	Red Hat Linux 7.3 (kernel 2.4.18)		
NODE	4 台		
Network	100 BaseTX Ethernet		
(スイッチ)	PLANEX 社 FGX-08-TXS		
(カード)	INTEL EXPRES-PRO-100 カード		
(ライブラリ)	gcc+LAM6.5.9/MPI		
(実測性能)	約 90 Mbps (64 KB 転送時)		

表1 クラスタ1の実装環境 Table 1 Specifications of cluster 1.

表 2	クラスタ 2 の実装環境	
Table 2	Specifications of cluster	2.

	Master		
CPU	Pentium4 3.0 GHz		
Memory	$1.0\mathrm{GB}/\mathrm{DDR400}$		
Motherboard	ASUS P4C800-E Delux		
Gfx Card	GeForceFX5950 Ultra		
Gfx Memory	256 MB DDR		
Gfx Driver	nvidia Ver.1.0-5328 (2003/12/17)		
OS	Debian Linux (kernel 2.4.22)		
	Slave		
CPU	Pentium4 3.0 GHz		
Memory	$1.0\mathrm{GB}/\mathrm{DDR400}$		
Motherboard	ASUS P4C800-E Delux		
Gfx Card	GeForceFX5950 Ultra		
Gfx Memory	256 MB DDR		
Gfx Driver	nvidia Ver.1.0-5328 (2003/12/17)		
OS	Debian Linux (kernel 2.4.22)		
NODE	4 台		
Network	1000 BaseT Ethernet		
(スイッチ)	Bufferlo LSW-GT-8W		
(カード)	Onboard CSA-base GbE コントローラ		
(ライブラリ)	gcc+LAM6.5.9/MPI		
(実測性能)	約 700 Mbps (64 KB 転送時)		

計算式は RGB 値の混合係数を $(A_s, 1 - A_s)$ とし, α 値の混合係数を $(1, 1 - A_s)$ として次式のように表される.

 $C = A_s C_s + (1 - A_s) C_d \tag{6}$

$$A = A_s + (1 - A_s)A_d \tag{7}$$

OpenGL1.2 では混合係数は RGBA 値共通の値と





(a) Engine

(b) Bonsai





(c) Chest
(d) Tree
図 8 ボリュームデータ
Fig. 8 Volume data.

して設定され, RGBA の各要素ごとに異なる混合係数 を設定することができないため,式(6)の RGB 値と 式(7)の α 値を同時に求めることはできない. RGB 値と α 値を別々に求める方法も考えられるが,この方 法だと α ブレンディングを 2 回行うことになるため 処理速度が低下する.そこで,テクスチャデータが透 明度を考慮したカラー値(intensity)を持つというモ デルであると考え,各ボクセルの持つ RGB 値にあら かじめ α 値を乗じておくようにする.このように,テ クスチャデータの RGBA 値を (AR, AG, AB, A) と しておき,混合係数を($1, 1 - A_s$)として計算するこ とで正確な画像を得ることができる.

6.評価

6.1 評価データの仕様と測定方法

評価では, サイズの異なる以下の4種類のボリュー ムデータを使用した. Chest 以外は, ボリュームレン ダリング処理の評価によく用いられるデータセットで ある.

• Engine

エンジンのボリュームデータでサイズは 256 × 256 × 128 である(図8(a)). 3D テクスチャ表 現では 32 MB となる.

• Bonsai

盆栽のボリュームデータでサイズは 256×256× 256 である(図8(b)).3D テクスチャ表現では 64 MB となる. • Chest

人間の胸部のボリュームデータでサイズは 512× 512×512 である(図8(c)).3D テクスチャ表現 では 512 MB となる.

• Tree

クリスマスツリーのボリュームデータでサイズは 512×512×1024 である(図8(d)).3Dテクス チャ表現では1GBとなる.

不透明度については各ボリュームデータともにボク セル値と等しい値をとっている.スクリーンのサイズ は各ボリュームデータともに 256²,中間画像を生成 する各ノードのサブスクリーンのサイズは 128² とし た.スライスの数はボリュームデータの各軸方向のサ イズの最大値とした.

ボリュームレンダリングにかかる描画速度は視点を 変更しながら 256 枚の描画を行い,それに要した時間 から平均の描画速度を求めている .特に指定しない 場合,視点はボリューム空間の中心を原点とし,原点 を通る水平面上(z=0の平面,z軸は紙面の上下方向 とする)の半径 Rの円周上を 360 度ずつ移動するも のとする.なお R はボリュームデータの各軸方向の サイズの最大値の2倍とした.

6.2 単純な並列化の効果

並列化を行わずに1台で実行させたときの描画速度 と,適応的サンプリングも中間画像の圧縮も行わずに 並列化を行ったときの描画速度を表3,表4に示す. 一括は1つのサブボリュームを単一の3次元テクス チャとしてグラフィクスカードで描画させたときの描 画速度を,分割は個々のサブボリュームをさらに8等 分(元のボリュームデータを4³個の3次元テクスチャ に分割したものと等価)して描画させたときの描画速 度を示している.表中の「-」は,3次元テクスチャが グラフィクスカードのメモリに入りきらずに描画がで きなかったことを示す.

クラスタ1では並列化による著しい通信時間のオー バヘッドが見られ,クラスタ2ではリニアではないも のの並列化による速度向上がみられる.これはネット ワークの通信性能の違いが原因である.4章で述べた とおり,今回の実装ではSlave ノードで作成された中 間画像(128² ピクセル × 4B/ピクセル = 64 KB)を

	表 3	単純な並列化の効果 ― クラスタ 1
Table 3	Effect	s of parallel implementation — cluster 1

	描画速度 [fps]						
Data	1	台	4 台				
	一括	分割	一括	分割			
Engine	102	39.9	17.7	18.0			
Bonsai	78.3	34.8	17.2	17.6			
Chest	-	0.066	-	13.2			
Tree	-	0.007	-	0.77			

	表 4	単純	転な並列化	,の欬	り果 —	クラスタ	72		
Table 4	Effect	s of	parallel	imp	oleme	ntation		cluster	2.

	描画速 度 [fps]					
Data	1	台	4 台			
	一括	分割	一括	分割		
Engine	34.8	31.1	106	97.4		
Bonsai	28.5	24.5	92.4	84.1		
Chest	0.49	0.77	31.8	27.9		
Tree	-	0.05	0.73	10.7		

すべて Master ノードに送っている.1回のボリュー ムレンダリング処理につき, Master ノードは8枚の 中間画像を受け取ることになり合計で512 KBのデー タを受信する必要がある.クラスタ1およびクラスタ 2の通信時間の実測性能(表1および表2参照)を元 に計算すると,このデータ受信に要する時間は,それ ぞれ44 ms および5.7 ms となる.したがって,ネッ トワーク性能に起因する描画速度の上限は,22.5 FPS ならびに175 FPS となる.これ以外にも,グラフィク スカードからの画像読み出し等のオーバヘッドが存在 することから,4台構成のクラスタ1での性能低下の 原因は合成処理であることが分かる.

次に分割の効果を見ると,クラスタ1においては Engine,Bonsaiのボリュームデータがグラフィクス メモリに入りきるサイズであるため,分割して描画処 理が増加したことによる描画速度の低下が見られる. 一方,Chest,Treeは一括の場合,描画が不可能であ るが,分割することで低速度ながらも描画可能となっ た.さらにChestは並列化によって使用可能なグラ フィクスカードの総メモリ量が増えたため,Engine, Bonsaiに近い描画速度を達成している.クラスタ2で も同様の特徴が見られるが,グラフィクスメモリがク ラスタ1の2倍あるため,単純な並列化だけでChest の高速描画が可能となっていることが分かる.

6.3 適応的サンプリングの効果について

適応的サンプリングを行うブロックの大きさは,小 さいと描画時のオーバヘッドや使用メモリが増加し, 大きいとデータの局所性を利用しにくくなるため,最 適値は処理系とデータに依存する.誤差の許容値を 5%,分割数を d = 2, slave マシンを4台とし,分割

OpenGL の API を介してグラフィクスカードに送られた描画 命令はパイプライン処理される.また,処理の終了を通知する 手段も別段設けられていないため,1枚の描画時間を計測する ことができない.そのためパイプラインが十分定常状態に落ち 着く程度の連続描画を行い,それに要した時間から平均描画速 度を求めている.

Data	ブロック数	描画速度	縮小率	前処理
		[fps]	[%]	[sec]
Engine	2^{3}	17.7	(非圧縮)	
	4^{3}	18.2	93.6	0.79
	8^3	16.9	50.2	1.14
	16^{3}	11.3	34.2	1.48
Bonsai	2^{3}	17.2	(非)	王縮)
	4^{3}	17.8	84.4	1.30
	8^3	15.8	53.9	1.66
	16^{3}	10.4	37.5	2.30
Chest	2^{3}	-	(非)	王縮)
	4^{3}	13.5	100	3.69
	8^3	15.8	77.2	6.03
	16^{3}	10.4	66.8	8.81
Tree	2^{3}	-	(非)	王縮)
	4^{3}	1.11	71.9	19.9
	8^3	12.7	44.9	20.9
	16^{3}	8.14	22.3	22.5

表 5 適応的サンプリングの効果 — クラスタ 1 Table 5 Effects of adaptive sampling — cluster 1.

してできるブロックの数を変えながら,描画速度,元 データに対する適応的サンプリング後のデータサイズ の比率(縮小率),適応的サンプリングにかかった時 間を比較した結果を表5,表6に示す.

クラスタ 1 においては, Engine, Bonsai はブロッ クの数が 4^3 のとき, Chest, Tree はブロックの数が 8^3 のときが最も効率が良いことが分かる.一方, クラ スタ 2 においては, Engine, Bonsai, Chest はブロッ クの数が 8^3 のとき, Tree はブロックの数が 16^3 の ときが最も効率が良い.

表からは,ボリュームデータがグラフィクスメモリ に入りきらないデータ(Chest, Tree)に関してはデー タを圧縮することにより高速描画が可能となること、 また,ボリュームデータがグラフィクスメモリに入り きるデータ (Engine, Bonsai) に関しても, 分割し て描画処理が増加したことによる描画速度の低下はブ ロック数 16³ の場合を除きほぼ見られないことが確 認できる.また, Tree に関してはブロック数が8³か ら 16³ に変わるとボリュームデータが半分に圧縮さ れるにもかかわらず, グラフィクスメモリが少ないク ラスタ1でブロック数8³が最適であるのに対して, クラスタ2ではブロック数16³が最適となっている. これは,クラスタ1では分割にともなう処理に起因す る Slave ノードの CPU 負荷の増加が, データ量が半 分になることの効果よりも大きかったためである.以 上のように,適応的サンプリングを用いたデータ圧縮

Data	ブロック数	描画速度	縮小率	前処理
		[fps]	[%]	[sec]
Engine	2^{3}	106	(非)	王縮)
	4^{3}	98.7	93.6	0.087
	8 ³	106	50.2	0.260
	16^{3}	62.1	34.2	0.368
Bonsai	2^{3}	92.4	(非)	王縮)
	4^{3}	91.0	84.4	0.28
	8^3	100	53.9	0.47
	16^{3}	61.9	37.5	0.70
Chest	2^{3}	31.8	(非)	王縮)
	4^{3}	27.9	100	0.82
	8^3	33.6	77.2	2.02
	16^{3}	32.6	66.8	2.87
Tree	2^{3}	0.73	(非)	王縮)
	4^{3}	13.7	71.9	6.64
	8^3	19.2	44.9	8.11
	16^{3}	21.7	22.3	10.0

表 6 適応的サンプリングの効果 — クラスタ 2 Table 6 Effects of adaptive sampling — cluster 2.

表 7 中間画像の圧縮効果

Table 7 Effects of intermediate image compression.

	クラス	9 1	クラス	9 2	
Data	描画速度 [fps]		描画速度 [fps]		縮小率 [%]
	非圧縮	圧縮	非圧縮	圧縮	
Engine	18.2	34.6	106	116	$48 \sim 79$
Bonsai	17.8	38.1	100	105	$37 \sim 64$
Chest	15.8	27.5	33.6	33.4	$42 \sim 82$
Tree	12.7	14.4	21.7	21.6	$41 \sim 73$

は,ブロック分割数を適切に設定することで良い効果 が得られることが分かった.

しかし,今回使用しているボリュームデータは時系 列によって変化の起こらない静的なデータを用いてお り,シミュレーション結果の実時間可視化のように時 間変化する動的なデータ可視化の場合は適応的サンプ リングにかかる時間を考慮しなければならない.この ため,適応的サンプリングは静的なデータに対しては 有効な手法であるといえるが,動的なデータに対して はデータの更新頻度との関係で必ずしも有効でない場 合も存在する.

6.4 中間画像の圧縮効果

中間画像の圧縮効果は,透明領域が多ければ通信 データ量を減らすことができるが,透明領域が少ない 場合は圧縮にかかる時間が逆にオーバヘッドとなって しまう.slave マシンを4台とし,中間画像の圧縮を 行ったときと行わないときの描画速度の比較を行った 結果を表7に示す.縮小率は中間画像が最も小さなサ イズに圧縮されたときと最も大きなサイズに圧縮され たときの縮小率を示している.分割数は *d* = 2,適応 的サンプリングの誤差の許容値は5%,プロックの数

Engine に関しては表では 2^3 と同じであるが,小数点以下まで見ると 8^3 がわずかに優れている.

はクラスタ1で Engine, Bonsai が 4³, Chest, Tree は 8³, クラスタ2で Engine, Bonsai, Chest が 8³, Tree は 16³ とした.クラスタ1では中間画像の圧縮 による描画速度の高速化が見られる.一方,クラスタ 2では描画速度の高速化はほとんど見られず,むしろ 低下してるものも見られる.

まずクラスタ1に着目すると、6.2節で議論したと おり、Master ノードの受信データ量とネットワーク 性能で決まる非圧縮時の描画速度の上限は22.5 FPS であったのが、圧縮することで仮にデータ量が50%に なると上限が45 FPS となる.表7の結果を見ると、 Tree を除き、ほぼ圧縮率に比例した速度向上が得られ ており、このことから、クラスタ1ではグラフィクス カードの描画性能ではなく、合成処理の性能が全体の 性能を支配していることが分かる.ただし、Tree に関 してはメモリ容量に起因する描画速度の上限が支配的 であり、圧縮率に見合った速度向上は得られていない.

次にクラスタ2に着目すると,ネットワーク性能 に起因する非圧縮時の描画速度の上限は175 FPS で あった.したがってクラスタ2では非圧縮の状態でも ネットワークの飽和状態は発生しない.しかしながら, 描画速度が高くネットワークが高負荷状態になる Engine および Bonsai では,中間画像の圧縮により各々 10%および5%の速度向上が得られている.一方,描 画速度が低くネットワークが低負荷状態である Chest や Tree では,わずかではあるが圧縮/解凍処理のオー バヘッドに起因する速度低下が起こっている.

6.5 並列化の効果

ここでは,適応サンプリングと中間画像の圧縮の両 方を適用した場合における並列化の効果を評価する. 並列化を行わずに1台で実行させたときの描画速度と 並列ボリュームレンダリングを行ったときの描画速度 を表 8 に示す. 分割数は d = 2, 適応的サンプリン グの誤差の許容値は5%,ブロックの数は中間画像の 圧縮効果の実験で使った値を用いる. Engine, Bonsai, Chest に関してはほぼリアルタイムに可視化でき ていることが分かる.データのサイズが大きくなると 描画速度が著しく低下してしまうが,これはグラフィ クスカードが保持するテクスチャデータのサイズがグ ラフィクスメモリの容量を超えてしまったためだと考 えられる.逆に,512×512×512のサイズ以下のボ リュームデータは各ノードの汎用グラフィクスカード のメモリ容量以下であったため,高速な描画が可能で あることが分かる.クラスタ2で1台構成の場合に, Tree が Chest よりも高速に描画ができるという逆転 現象が起きているが,これは,適応サンプリングの結

表8 並列化の効果 Table 8 Overall effects.

	クラ	スタ 1	クラスタ 2				
Data	描画速	度 [fps]	描画速度 [fps]				
	1台	4 台	1台	4 台			
Engine	34.5	34.6	35.0	116			
Bonsai	34.7	38.1	31.4	105			
Chest	0.45	27.5	1.35	33.4			
Tree	0.33	14.4	6.30	21.6			

果 Tree のデータサイズが元のデータの 22.3% に圧縮 されたのに対して, Chest では 77.2% にしか圧縮され ておらず, 圧縮後のデータサイズが逆転したのが原因 である.同じ状況で4台構成の場合に逆転が起こらな いのは,データサイズの逆転によるメモリアクセス時 間短縮の効果が1台の場合に比べて少ないからである.

7.考察

本章では,汎用グラフィクスカードを用いた並列ボ リュームレンダリングシステムの実装をふまえたいく つかの考察を行う.

7.1 汎用グラフィクスカードの利用に関して

汎用グラフィクスカードを用いたボリュームレンダ リング処理に関しては,すでに多くの報告があったが, 並列システムとして実装を行った結果,グラフィクス環 境(OpenGL,X Window 等ならびにカードのドライ バ)と通信ライブラリ(MPI/PVM,LAM/MPICH 等ならびにカードのドライバ)との相性等,主にソフ トウェア環境の整備に注意が必要であることが分かっ た.

また,今回の実験結果の中にはクラスタ1の方がク ラスタ2より高速な場合が存在する.この原因は十分 に解析できていないが,グラフィクスカードのドライ バの影響が考えられる.ハードウェア仕様上はクラス タ2の方が本来高速であるが,クラスタ2で仕様した グラフィクスカードが2003年度末に市販されたもの で,ドライバが十分に最適化できていないことが要因 の1つとして考えられる.

次に,汎用グラフィクスカードを用いてボリューム レンダリングを行ううえで注目すべきグラフィクス カードの諸元について考察を行う.表9は今回使用し たグラフィクスカードの諸元である.

7.1.1 メモリ関係

今回の実験でも分かるとおり,まず第1に注目する 必要があるのはビデオメモリの容量である.1枚のグ ラフィクスカードが担当するボリュームデータのサイ

動作するが組み合わせ方によっては非常に遅い等.

	RADEON	GeForce
	9700PRO	FX5950Ultra
Core Clock	$325\mathrm{MHz}$	$475\mathrm{MHz}$
Pixel Pipeline Unit	8	8
ピクセル計算性能	$2.4\mathrm{G}$ pixel/sec	$3.8\mathrm{G}~\mathrm{pixel/sec}$
Memory Clock	$310 \mathrm{MHz} \mathrm{DDR}$	$475\mathrm{MHz}\ \mathrm{DDR2}$
Memory bit 幅	$256 \mathrm{bit}$	$256 \mathrm{bit}$
Memory バンド幅	$19.3\mathrm{GB/s}$	$30.4\mathrm{GB/s}$
Memory 容量	$128\mathrm{MB}$	256 MB

表 9 グラフィクスカードの主な諸元 Table 9 Specifications of Graphics Cards.

ズの合計がビデオメモリの容量を超えていると,著し い速度低下が発生する.現在の大半の汎用グラフィク スカードでは,ビデオメモリをフレームバッファ領域, 一時的な作業領域,テクスチャ領域等の複数の用途で 共有する構成をとっているため,メモリ容量すべてを ボリュームデータの格納にあてることはできない.ま た,OpenGLの仕様では3Dテクスチャのサイズは2 の巾乗の定数倍という制約があるため,立方体の3D テクスチャを仮定すると,3Dテクスチャの最大サイ ズはメモリ容量の約半分までと考えるのが妥当である.

次に,重要な要因はビデオメモリのメモリバンド幅 である.1ボクセルを4バイトで表現した3Dテクス チャでは, N^3 サイズのボリュームデータに対応する 3Dテクスチャサイズは $4N^3$ バイトとなる.1回のレ ンダリングでボリュームデータ全体に対して1回だけ アクセスが起こると仮定すると,秒間F枚の描画性能 を出すためには, $4FN^3$ [Byte/sec]のメモリバンド幅 が最低限必要である.仮にN=1024とした場合,秒 間5枚の描画でも20GB/sのメモリバンド幅が必要 である.

7.1.2 演算性能関係

サイズ NxN の T 枚のテクスチャを α ブレンディ ングし秒間 F 枚の画像を生成するには , $N^2 \times T \times F$ [pixel/sec] のピクセル計算性能が必要である . この とき , N および T を 512 とすると , 32 FPS の描画性 能を得るのには , 4Gpixel/sec のピクセル計算性能が 必要である .

7.1.3 視点依存性

3D テクスチャを用いたボリュームレンダリングで は,3D テクスチャをサンプリングしたスライス(2D テクスチャ)を一時的に作成しなければならないが (図1),この際のメモリ・アクセスパターンは視点位 置によって大きく変化する.したがって,メモリの実 効転送速度が低下し,これによる描画速度の視点依存 性が発生する.さらに,グラフィクスカード内には2D テクスチャのアクセスに最適化されたプリフェッチ機



構付きキャッシュが存在しており,これも視点依存性 を助長する一因となっている.視点位置に依存した描 画性能の大幅な変動が許容できないシステムにおいて は注意を要する項目の1つである.しかしながら,メ モリ関係の詳細仕様(HW,SWともに)は公開され ていないため事実上事前の評価はできない.

参考までに, クラスタ 2 上で実際に測定した視点 依存性のグラフを図 9 に示す.いままでの測定では, z=0 平面上の半径 R の円周上で視点移動を行ったが, この円周を x 軸の回りに仰角 $\phi(90 \ge \phi \ge -90, 15)$ 度間隔)だけ回転し,その円周上で視点移動を行い描 画時間を測定したものである.測定は 4 ノード構成 のクラスタ 2 において,何ら最適化を行わない状態で 行った.サブボリュームの分割も行っていない(表 4 の4台,一括に相当する構成).

図の縦軸は仰角0度の場合の描画速度を1として正 規化した描画速度である.Engine,Bonsai,Chestの 3つのデータに対して計測を行っているが,いずれの 場合も,±45度付近で最も速度が低下している.この とき,最も高速な場合に比べて,Engine,Bonsaiで は5%,Chestでは20%もの速度低下が起こっている ことが分かる.

7.2 最適化に関して

今回の実装では,データ圧縮に関する最適化として, ボリュームデータの圧縮ならびに中間画像の圧縮を実 装した.これらの最適化は本来レンダリング対象に依 存するため,実用的なシステムで導入する場合にはレ ンダリング時のパラメータとして GUI で設定できる のが好ましいと考えられる.また,今回実装したアル ゴリズム以外の圧縮法も多数存在するので,これらと の組合せに関しては今後の研究課題としたい.

今回実装していない最適化として,早期視線終端

(Early Ray Termination: ERT)⁵⁾ があるが,本来は ピクセル単位の最適化であるため,スライス単位で処 理を行うテクスチャマッピングベースのボリュームレ ンダリングへはそのままは適用はできない.しかしな がら,我々が提案した ERT-table 法^{6),7)} と,今回実 装した適応的サンプリング法を組み合わせることで, テクスチャマッピングベースのボリュームレンダリン グアルゴリズムへの適用が可能であると考える.

7.3 スケーラビリティに関して

テクスチャマッピングペースのボリュームレンダリ ング処理に必要なグラフィクスハードウェアに対する 性能要求は前述のとおりであり,1台のグラフィクス カードで不足する分は並列化により解決することが可 能である.

スケーラビリティの障害になるのは,並列化によっ て生じる中間画像の合成処理のオーバヘッドである. 今回の評価では,Slave ノードがたかだか4台であるた め,合成処理に関する最適化はまったく行っていない. 特に,サブボリュームごとの中間画像をすべて Master ノードに送り Master ノードで合成するという手法は まったくスケーラビリティがないことは自明である.

中間画像の合成処理の問題に関しては,並列計算機 やPCクラスタでのボリュームレンダリング処理向け に提案されている最適化手法等^{8),9)}を適用することで スケーラビリティを改善することは可能と考えられる.

大規模システムを構築する場合には,中間画像の合 成処理時間も考慮したうえで並列度の決定を行う必要 がある.

8. 関連研究

ボリュームレンダリング処理は,計算量ならびにメ モリバンド幅要求が高い処理であるため,従来より並 列処理に関する多くの研究が行われている.1990年代 には共有メモリ/分散メモリを問わず汎用並列計算機 向けの並列ボリュームレンダリングシステムが多く提 案され(たとえば文献10),11)),最近ではPCクラ スタベースの並列ボリュームレンダリングシステムが 多く開発されている(たとえば文献 12)~14)). 文献 13) では, SIMD 命令を活用したアセンブリ言語レベ ルの最適化やキャッシュのプリフェッチ命令,医用画像 向けの最適化技術等を駆使して,100 Mbps のイーサ ネットで接続した 8 台の Pentium III (933 MHz)を 用いて 512³ のボリュームデータを 256 × 256 のスク リーンに秒間 12 枚の描画性能を得ている. 文献 14) では ERT 最適化と静的負荷分散を行うことで 128 台 の Pentium3 (1 GHz) を Myrinet (2 Gbps) で接続 したシステムを用いて,データサイズ 512×512×448 のボリュームデータを 512² のスクリーンに秒間 5 枚 レンダリングできたことが報告されている.これに対 し,今回我々が実装したクラスタ 2 は汎用グラフィク スカードを登載した4 台の PC で,512³ のボリュー ムデータを 256² のスクリーンに秒間 30 枚以上の描 画性能を得ている.

テクチャマッピングを応用したボリュームレンダリ ング手法自体 10 年近く前に提案されていたが¹⁵⁾,高 価な専用グラフィクスアクセラレタを登載した八イエ ンドのシステムでしか利用できなかった.汎用グラフィ クスカードにテクスチャマッピングや α ブレンディ ングの機能が登載され,かつ3次元テクスチャが扱え るようになった頃を契機に汎用グラフィックカードを 用いたボリュームレンダリングシステムが多く開発/ 発表されるようになった(たとえば文献3),16)).グ ラフィクスカードのメモリ不足問題に対して適応的サ ンプリング法を提案した文献4)等もその1つである.

PC クラスタの各ノードに汎用グラフィクスカード を登載したシステムも複数存在している(たとえば文 献 17)~19)). 文献 17)のシステムは我々同様, すべ てを汎用部品で構成している.このシステムは3世代 前のグラフィクスカード (GeForce3)を用いた 2Dテ クスチャを前提にした実装であり,当時の環境下で何 が性能のボトルネックになるかを議論している.文献 18) では,サブボリュームのレンダリングノードへの割 当てや部分合成の並列処理におけるスクリーンの分割 法に関する議論を行っている. 文献 19) は, ボリュー ムレンダリング専用アクセラレータを搭載したシステ ム²⁰⁾ のグラフィクスハードウェア部分を汎用グラフィ クスカードに置き換えたものである.ただし,部分画 像の合成に専用のネットワークと専用のハードウェア を別途用意している.いずれのシステムもボリューム データや部分画像の圧縮と組み合わせた評価は行って いない.また,視点依存性に関する議論や OpenGL1.2 を用いた α ブレンディングを並列実装する場合の問 題点の指摘はなされていない .

一方で,我々も含めボリュームレンダリング専用の ハードウェアを用いて,描画速度の視点依存性や合成処 理のオーバヘッドを軽減するボリュームレンダリング 専用並列計算機の研究も継続して行われている^{20)~25)}.

なお、OpenGL2.0 対応のグラフィクスカードでは、RBG 値の計算と α 値の計算で係数を独立に設定できる EXT_blend_func_separate 命令を用いることでこの問題を 回避することができる.

Vol. 45 No. SIG 11(ACS 7)

本稿では汎用グラフィクスカードを用いた並列ボ リュームレンダリングシステムの実装の報告を行うと ともに,プロック化による適応的サンプリング,ならび に中間画像の圧縮を用いたデータ圧縮技術を併用した 場合の性能評価結果を示した.この結果,サンプルとし て使用したボリュームデータを4台のクラスタを用い てほぼリアルタイムに描画することができた.しかし, 時系列によって変化の起こりうる動的なデータの可視 化には圧縮処理に時間がかかるため,適応的サンプリ ングによるボリュームデータの圧縮方法は向かない. また,中間画像の圧縮はネットワークが100 BaseTX のクラスタでは効果があったものの,ネットワークが 1000 BaseT のクラスタでは効果が見られなかった.

現在の実装ではクラスタ1とクラスタ2で多くの構 成パラメータが異なるため,両者の比較という形での 議論は行わず,異なる2つのシステムでの実験結果の 提示にとどめている.構成パラメータを変更した場合 の比較に関しては今後,別論文としてまとめたいと考 えている.

謝辞 日頃よりご討論いただく京都大学大学院情報 学研究科富田研究室の諸氏に感謝します.

本研究の一部は文部省科学研究費補助金(基盤研究 (B)13480083 および(S)16100001 ならびに特定領 域研究(C)「情報学」13224050)による.

本稿で用いた胸部のボリュームデータは (株)ケ イジーティー宮地英生氏よりご提供いただいたもの である.また,エンジン,盆栽のボリュームデータ は volvis から,クリスマスツリーのボリュームデー タは The Computer Graphics Group XMas-Tree Project から利用させていただいた.

参考文献

- Lichtenbelt, B., et al.: Introduction to Volume Rendering, Hewlett-Packard Professional Books, Prentice Hall PTR (1998).
- Porter, T. and Duff., T.: Compositing Digital Images, ACM Computer Graphics (SIG-GRAPH '84), Vol.18, No.3, pp.253–259 (1984).
- 3) Rezk-Salama, C., Engel, K., Bauer, M., Greiner, G. and Ertl, T.: Interactive Volume Rendering on Standard PC Graphics Hardware Using Multi-Texturesand Multi-Stage Rasterization, Proc. Eurographics/SIGGRAPH Work-

http://www.volvis.org/

shop on Graphics Hardware, 2000.

- 4) 山崎,加瀬,池内: PC グラフィクスハードウェ アを利用した高精度・高速ボリュームレンダリング 手法,情報処理学会 CVIM-130-10 (Nov. 2001).
- Levoy, M.: Efficient Ray tracing of volume data, ACM Trans. Graphics, Vol.9, No.3, pp.245–261 (1990).
- 高山征大:大規模非構造格子データの並列可視 化における動的負荷分散,京都大学大学院情報学 研究科修士論文 (2004).
- 高山征大ほか:セル投影型並列ボリュームレンダ リングへの Early Ray Termination の適用, Visual Computing シンポジウム 2004, pp.169–174 (2004).
- Fuchs, H., Abram, G.D. and Grant, E.D.: Near real-time shaded display of rigid objects, *Proc. ACM SIGGRAPH*, pp.65–72 (1983).
- 9) Ma, K.-L., et al.: Parallel volume rendering using binary-swap compositing, *IEEE Computer Graphics and Applications*, Vol.14, No.4, pp.59–68 (1994).
- Ma, K.-L., et al.: A Data Distributed, Parallel Algorithm for Ray-Traced Volmue Rendering, *Proc. Parallel Rendering Symposium*, pp.15–22 (1993).
- 11) 板倉憲一ほか:並列データ流に対する並列可視 化,並列処理シンポジウム JSPP2001 予稿集, pp.189-196 (2001).
- 12) 原瀬史靖:並列ボリュームレンダリング処理の 高速化,京都大学工学部卒業論文 (2001).
- 13) 吉岡政洋,森 健策,末永健仁,鳥脇純一郎: ソフトウェアによる高速ボリュームレンダリング 手法の開発と仮想化内視鏡システムへの応用,医 用画像工学会誌 Medical Imaging Technology, Vol.19, No.6, pp.477–486 (2001).
- 14) 松井 学,竹内 彰,伊野文彦,萩原兼一:累 積不透明度の伝搬による並列ボリュームレンダリ ングの計算量削減,信学技報(CPSY2002-31), Vol.103, No.249, pp.13–18,電子情報通信学会 (2003).
- 15) Cabral, B., Cam, N. and Foran, J.: Accelerated Volume Rendering and Tomographic Reconstruction Using Texture Mapping Hardware, *Proc. Symp. Volume Visualization*, pp.91–98 (1994).
- 16) 松田浩一,大田敬太,藤原俊朗,土井章男:普 及型 PC における 2 次元テクスチャを用いた 3 次元画像の任意断面表示手法,電子情報通信学会 論文誌 D-II, Vol.J85-D-II, No.8, pp.1351–1354 (2002).
- 17) Magallon, M., Hopf, M. and Ertl, T.: Parallel Volume Rendering Using PC Graphics Hardware, *Proc. Pacific Graphics* (2001).
- 18) Garcia, A. and Shen, H.-W.: An Inter-

http://ringlotte.cg.tuwien.ac.at/datasets/XMasTree/

leaved Parallel Volume Renderer with PC-Clustes, *Proc. Eurographics Workshop on Parallel Graphics and Visualization*, pp.51–59 (2002).

- 19) Muraki, S., et al.: A PC Cluster System for Simultaneous Interactive Volumetric Modeling and Visualization, Proc. IEEE Symp. on Parallel and Large-Data Visualization and Graphics, pp.95–102 (2003).
- 20) Muraki, S., Ogata, M., Ma, K., Koshizuka, K., Kajihara, K., Liu, X., Nagano, Y. and Shimokawa, K.: Next-Generation Visual Supercomputing using PC Clusters with Volume-Graphics Hardware Devices, *Proc. IEEE/ACM* Supercomputer Conference (2001).
- 21) 生雲公啓,高山征大,丸山悠樹,津邑公暁,五島 正裕,森眞一郎,中島康彦,富田眞治:実時間イ ンタラクティブシミュレーションのための並列ボ リュームレンダリング環境,平成14年度情報処 理学会関西支部大会,pp.121–124 (Nov. 2002).
- 22) Mori, S., et al.: ReVolver/C40: A Scalable Parallel Computer for Volume Rendering — Design and Implementation, *IEICE Trans. Inf. & Syst.*, Vol.E86-D, No.10, pp.2006–2015 (2003).
- 23) 森眞一郎ほか:大規模ボリュームデータの並列 可視化環境の構築—専用ハードウェアを用いた実 装,先進的計算基盤システムシンポジウム SAC-SIS2003 論文集(ポスターセッション), pp.165– 166 (May 2003).
- 24) Meissner, M., et al.: VIZARD II:A Reconfigurable Interactive Volume Rendering System, *Proc. Graphics Hardware Workshop*, pp.137– 146 (2002).
- 25) Lombeyda, S., et al.: Scalable Interactive Volume Rendering Using Off-the-Shelf Compornents, Proc. Symp. on Parallel and Large-Data Visualization and Graphics, pp.115–121 (2001).

(平成 16 年 1 月 31 日受付)(平成 16 年 5 月 29 日採録)



丸山 悠樹(正会員) 1979年生.2002年京都大学工学 部電気電子工学科卒業.2004年京都 大学大学院情報学研究科通信情報シ ステム専攻修士課程修了.現在,松 下電器産業(株)勤務.音響情報処

理等に興味を持つ.



中田 智史

1980年生.2004年京都大学工学 部情報学科卒業.現在(株)菱化シ ステム勤務.画像処理認識,CG等 に興味を持つ.

1979年生.2002年京都大学工学

部情報学科卒業.2004年京都大学

大学院情報学研究科通信情報システ

ム専攻修士課程修了.現在(株)東

高山 征大(正会員)





篠本 雄基

芝勤務.

1980年生.2004年京都大学工学 部情報学科卒業.現在,京都大学大 学院情報学研究科通信情報システム 専攻修士課程在籍.



五島 正裕(正会員)

1968年生.1992年京都大学工学 部情報工学科卒業.1994年京都大 学大学院工学研究科情報工学専攻修 士課程修了.同年より日本学術振興 会特別研究員.1996年京都大学大

学院工学研究科情報工学専攻博士後期課程退学,同年 より同大学工学部助手.1998年同大学大学院情報学 研究科助手.博士(情報学).高性能計算機システム の研究に従事.2001年情報処理学会山下記念研究賞, 2002年同学会論文賞受賞.IEEE 会員.



森 眞一郎(正会員)

1963年生.1987年熊本大学工学 部電子工学科卒業.1989年九州大 学大学院総合理工学研究科情報シス テム学専攻修士課程修了.1992年 九州大学大学院総合理工学研究科情

報システム学専攻博士課程単位取得退学.同年京都 大学工学部助手.1995年同助教授.1998年同大学大 学院情報学研究科助教授.工学博士.並列/分散処理, 可視化,計算機アーキテクチャの研究に従事.電子 情報通信学会,可視化情報学会,IEEE CS,ACM, EUROGRAPHICS 各会員.



中島 康彦(正会員) 1963年生.1986年京都大学工学 部情報工学科卒業.1988年京都大 学大学院修士課程修了.同年富士通 入社.スーパコンピュータ VPP シ リーズの VLIW 型 CPU,命令エ

ミュレーション,高速 CMOS 回路設計等に関する研 究開発に従事.工学博士.1999年京都大学総合情報 メディアセンター助手.同年同大学院系座員学研究科 助教授.現在に至る.2002年より(兼)科学技術振 興機構さきがけ研究21(情報基盤と利用環境).計算 機アーキテクチャに興味を持つ.IEEE CS,ACM 各 会員.



富田 眞治(フェロー)
1945年生.1968年京都大学工学
部電子工学科卒業.1973年京都大学
大学院博士課程修了.工学博士.同年京都大学工学部情報工学教室助手.
1978年同助教授.1986年九州大学

大学院総合理工学研究科教授.1991年京都大学工学 部教授.1998年同大学大学院情報学研究科教授,現在 に至る.計算機アーキテクチャ,並列処理システム等 に興味を持つ.著書『並列コンピュータ工学』(1996), 『コンピュータアーキテクチャ(第2版)』(2000)等. 電子情報通信学会フェロー, IEEE, ACM 各会員.