距離場空間モデルによる汎オフセット概念とその応用

徳	増	眞	司†	巽	久	行†
村	井	保	݆	仁 尾		都††

距離場空間モデルの前身である距離尺度モデルについては,それが空間に距離尺度を導入するもの であること,また,物体と,物体が埋め込まれる母空間を等質的に扱うことによって,従来の形状モ デルの欠点を補間できるロバストで拡張性の高い形状モデルとなりうることを,本誌ですでに報告済 みである.本研究は,本モデルに基づく次なる展開として,汎オフセットの概念を新たに導入し,そ れが本モデルの特有の概念である超球オフセットや超球フィレット,凸包体などの新しい概念を生む こと,それが今まで困難であった形状の生成に有効であることを理論と実証によって示す.なお,今 回の報告では,本論の展開を容易にするために,あらかじめ前記距離尺度モデルを,距離場に基づく 距離場空間モデルとして再構成し,諸概念の整理を行う.

Introduction and Application of a New Concept of Generic Offset to Distance Field Space Model

SHINJI TOKUMASU,[†] HISAYUKI TATSUMI,[†] YASUYUKI MURAI[†] and MISATO NIO^{††}

The Distance Measure Model (DMM) was introduced on this magazine as a more robust and more flexible geometric model than conventional ones. This is because the proposed model implemented a new concept "Distance Measure" and treats an object as a part of the mother space which embeds it. In this paper, a much newer concept: "Distance Field Model (DFM)" is introduced by re-creating the DMM as the new model which is based on "Distance Field" instead of distance measure. Then, in order to make use of the DFM as a geometric model, a new geometric concept "generic offset" is introduced. Moreover, several new concepts of the DFM such as "super ball offset", "super ball fillet" and "convex envelope" are derived from the concept, as the new features never given before. Finally, the DFM is examined and verified by numerical simulations with respect to these concepts.

1. はじめに

我々人間は,様々な物理的な現象を空間の場として とらえて,その実体を解釈する.たとえば,天候を考 える場合には,どこそこの気温や気圧がどうであると か,風速や風向がこれこれであるとかいう.この場合 は,スカラー場としての温度場や圧力場,またはベク トル場としての速度場ないし流れ場を指しているので ある.その他の例として物体の変形などを考える場合 には,テンソル場としての応力場が問題になる.一方 で,我々の知覚の基となる五感は,視覚を除けば,自 分の周囲の非常に限られた近傍でしかこれらの場をと

†† 明星大学情報学部 Faculty of Informatics, Meisei University らえることはできない.これに反して,我々は,視覚 を通して数キロ先,数十キロ先にある物体でさえ,そ れなりの確からしさで,場合によってはその動きまで 含めて認識することができる.さらに,望遠鏡とか, 顕微鏡とかの器具の力を借りればその及ぶ範囲はほぼ 無限である.したがって,物体形状の認識に関しては, この視覚がフルに活用される.多くの場合,遠く離れ た場の認識さえもこの視覚によって補われる.たとえ ば,ティーグラウンドに立つゴルファーは,グリーン 上の旗の揺らぎを見てその風向きを知る.

もっとも,この視覚にも弱みがある.死角に入った ものは見えないことである.このような場合には聴覚 の方が優れているかもしれないが,全体的な空間の把 握力において視覚のそれにはるかに及ばない.

さて,人間の感知しにくい物理の現象を計算機で解 析する技術は,いわゆる計算物理や計算力学という世 界で発展しており,我々の劣悪な知覚を完全に補い,

[†] 神奈川工科大学情報工学科

Department of Information and Computer Sciences, Kanagawa Institute of Technology

かつリードしている.一方,計算機による物体形状の 処理に関しては、人間の視覚の強みと弱みをそのまま 持ち込んだ状況になっている.今日あるグラフィック ディスプレーによる対話型図形処理の隆盛はまさにそ の強みの現れた部分である.しかし,逆にそれは,計 算幾何学の重要な部分, すなわち認識とか理解に相当 する多くの部分を人間に委ねてしまっているというこ とである.そのため,計算機自身の視覚の発達にとっ て,かえってマイナスであったという言い方もできる. たとえば, CAD の世界では,計算幾何学は製品形状 の表現としてはともかく、それにかかわる物体の配置、 加工,組立,さらに,これらの搬入据付,分解などの, いわゆる作業の手順の設計に関しては不十分であり, もっと主体的な役割を負うことが要求されている.そ のためには,人間の視覚能力に依存した対話処理を前 提にする考え方だけでは不十分であり,計算機の視覚 による知覚(認識と理解)に適合した形状表現モデル の設定が必要である.

本誌で報告した文献1)の内容は,その時点では新 しい形状モデルを強く全面に打ち出したものになって いるが、すでにこのような背景を暗に意識したもので あり,計算機の視覚能力が,人間の他の感覚と同じよ うに,そのとき着目する点を中心として,ある限られ た近傍にしか及ばないという仮定を前提にする.本報 告では,本論を進めるうえでの事前の準備として,ま ず,距離尺度モデルの発想の原点に戻りこれを形状モ デルとしてはもとより,むしろ将来的には空間モデル としての特徴を生かした活用を図るために,これを距 離場空間モデルと改名し,空間に距離尺度の新しい解 釈である,距離場を導入して簡明なオブジェクト指向 形式に再構成する^{2)~4)}. すなわち, 距離場空間モデル は,物体ないし物体形状自身を,一般の物理量と同じ ように空間の場として扱う.それは,距離場とも呼ぶ べき場であり,着目する点に関して,対象とする物体 の境界に至る距離に関連するベクトル場である.つい でながら , 詳しい内容については後述するが距離尺度 モデルにおける相対位置データは距離場空間モデルで は距離場データに対応することになる.

本報告では次に,本研究の主たる部分であるが,本 モデルに基づく具体的な展開として,汎オフセットの 概念を新たに導入し,それが本モデルの特有の概念で ある超球オフセットや超球フィレット,凸包体などの 新しい概念を生むこと,それが今まで困難であった形 状の生成に有効であることを理論と実証によって示す. 距離場空間モデルの諸概念と実装形式

本章では,前章で述べた距離場の概念を具体化する ために,距離尺度モデルに代わる,距離場空間モデル の諸概念をオブジェクト指向プログラミングの用語を 用いて定義する.

2.1 距離場空間モデルと距離場

まず初めに,天下り的になるが,目標とする距離場 空間モデルに対して次のような定義を与えておく.

「距離場空間モデルは,母空間と呼ばれるユークリッ ド空間 Eⁿ において,その部分空間として与えられ る図形が,母空間上で点と図形との距離にかかわり, 後述する形式を有する距離場を形成するという前提 の下に,図形自身の形状,図形と母空間または図形と 図形との位置関係を,逆に距離場を用いて,記述ない し操作を行うことを可能とする空間表現のモデルで ある.」

特に,母空間の次元に注目するときは,n次元距離 場空間モデルという.ここで,nとしては2または3 が当面の対象になるが,本論では可能な限り一般的な 議論を行う.なお,本モデルでは,図形は母空間に部 分空間として埋め込まれたものとして解釈することが でき,点,直線,平面,球など,n次元以下の空間を 原理的に許容しており,伝統的な形状モデルのように 有界なn次元多様体であることを前提としない.

母空間上の任意の1点における距離場に着目すると き、その点を場の空間点(あるいは、単に空間点)と 呼び、さらに着目する図形が生成するその点における 距離場の値を距離場データと呼んで、次式に示すリス ト形式で与える.

(内外判定データ,距離データ,

近地点データ,種別フラグ)

(1)

ここに,図形 G が生成する距離場に対して空間点 P においては,

内外判定データ(**IO**) 空間点 P が

図形 G の中にある場合, "IN".

図形 G の外にある場合, "OUT".

距離データ(d)

空間点 P と図形 G の境界 δG との(最短)距離, またはその下側近似値(距離下界という).

近地点データ(Q) 空間点 P が

境界 δG 上で最短距離をとる点の 1 つ .

上記の点を手順が設定できない場合, "NIL".

種別フラグ(KIND) 距離(d)と近地点(Q)が
 正しく設定された場合, "1".
 それ以外の場合, "2".

情報処理学会論文誌



となる.図1に図形と空間点の位置関係で決定される 距離場データの例を示す.

ところで,図形が陽に定義されている前提の下では, 距離データは(最短)距離として正確に得られるはず であるが,近似的な距離下界として得られても距離 データとして扱うものであり,距離尺度モデルの場合 と同様に,このことが,距離場空間モデルの本質的な 部分である.この意味で,距離場データは種別フラグ が"1"の場合を第一種、"2"の場合を第二種であると いう.また,すべての空間点 P に対して第一種の距離 場データを与える図形 G を第一種の図形といい, そ れ以外の図形を第二種という.ちなみに,この種別は, 個々の点や図形に本質的な属性ではなく,距離データ ないし,近地点データを正確に求める手順を実装した か,近似的な距離下界を求める手順で妥協したかによ る区別を示すものである.ところで,距離場データは 距離尺度モデルにおける相対位置データに対応する概 念であるが,相対位置データにおける(最短)距離上 界を,不要な要素として除去している.

2.2 図形オブジェクト

本論では距離場空間モデルにおける図形を,オブ ジェクト指向言語におけるオブジェクトとして扱う. その意味で図形を指す場合には,図形オブジェクトと いう.図形オブジェクトを記述するクラスは,前述の 点,直線,平面,球など,図形のトポロジーないし図 形どうしの和,差,積など,図形の生成手順を規定す る型を代表するものとする.また,図形オブジェクト は,距離場データを基本的なインスタンス変数(メン バデータ)として含んでおり,図形オブジェクトの記 述や操作のためのメソッド(メンバ関数)を有する. メソッドを介して,空間の記述や操作を支持する指令 をメッセージと呼ぶ.距離場空間モデルは与えられた メッセージ系列を順次実行することによって機能する. 以下,距離場空間モデルの言語体系の基本となる メッセージを LISP 言語に準じて,次のようなリスト 形式で記述する.図形 G に対するメッセージは: (図形 G.メソッド名;パラメータ列;

オペランド図形の列) (2)

ここで,第1要素をメッセージ名と呼んでおく.パ ラメータおよびオペランド図形(図形オブジェクト) とも,メソッド自身を規定するデータである.メッセー ジとして,最も基本的なものは,図形オブジェクトの 生成にかかわる,コンストラクタであり,メソッド名 としては,C++やJavaにならって,クラス名を用い る.メッセージ名の最初の"図形 G."は不要である. この際,式(2)におけるパラメータ列およびオペラン ド図形には,図形を規定するインスタンス変数が対応 しており,コンストラクタはこれらの変数を初期化し 図形オブジェクトを生成する.したがって,これは次 のような形式で表される.

(クラス名; 初期化用パラメータ列;

初期化用オペランド図形の列) (3)

さらに,式(3)で生成された図形オブジェクトに文 字列で表される図形名を,

図形名 = 式 (3) (4)

として定義し, あとでオペランドとして参照する必要のある特定の図形オブジェクトを代表させるものとする.

ところで,最も重要なメッセージは,本モデルの核 をなす距離場関数(メソッド)にかかわるものであり, 与えられた図形 G の空間点 P における距離場データ を算定する.距離場関数名を"距離場"としておくと, (図形名 G.距離場:空間点 P;

オペランド図形)

(5)

と書ける.距離場空間モデルにおける距離場関数は, 距離尺度モデルにおける相対表現手順に対応する関数 であり,図形のクラスごとに一定の処理手順が与えら れる^{1)~4)}.

このほか図形の表示や,図形のマスプロパティの算 定など,伝統的な形状モデルが有する処理もすべてメ ソッドとして表されるので,前記と同様なメッセージ 形式を与えることができる.注意すべきことは,これ らのメソッドは,すべてのクラスに共通な唯一的な手 順として構成できることである.したがって,これら の関数とそれらを規定するパラメータは,すべての個 別図形クラスに共通な1つの上位クラス(スーパーク ラス)に,各々メソッドおよびインスタンス変数とし て記述し,個別クラスに継承させることができる.ま た,距離場データもすべての個別距離場関数に共通で 式(1)のように表されるので,これも上記スーパーク Vol. 42 No. 1

ラスのインスタンス変数とすることができる.

結局,このようにして構成される距離場空間モデル は,距離尺度モデルの機能である立方体や球などの図 形プリミティブの生成や図形間の集合演算から始まっ て,関数合成による図形生成,写像を用いた形状変形 など,幾何モデルとして有用な各種の図形操作機能を 実現できる^{1),5)~8)}.本論では,これら基本的な事項に ついての議論は割愛して,本モデルに特有の概念とし て導入した汎オフセットによる図形生成について次章 以降で議論する.

3. 図形のオフセットに関する新概念の導入

本章では,実用的な図形処理において典型的な概念 である図形のオフセットに関して新しい考え方を導入 することによって,前章で述べた距離場の概念に基づ いて構成される距離場空間モデルが従来の図形処理モ デルに対して際だった特徴を有することを示す.

3.1 図形の汎オフセット

"図形のオフセット"に代わる概念として,"図形の汎 オフセット"という概念を導入し次のように定義する. [図形の汎オフセット]空でない任意の図形 G が 与えられたとき,G上の各点Pごとに定められた図 形g(P)を対応させ,g(P)をG内の点P全体にわ たって集合和をとる操作を"図形Gの汎オフセット" と呼び,得られる図形G*を"図形Gの汎オフセッ ト図形"という.

この定義による "図形の汎オフセット"は,一見し て明らかに,従来のオフセットとも,図形の拡大とも 異なることが分かる.その本質的な違いは,この概念 が従来のオフセットなどと異なって,図形 G の境界 の位置や,各点における傾きや曲率などの微分幾何学 的な情報を陽に前提としていないところにある^{9),10)}. しかし,それにもかかわらず,汎オフセットの概念は 従来の概念を自然に包含する.すなわち,次のような 解釈が可能である.

前記図形 g(P) は, G 上の各点 P ごとに任意に設 定できるわけであるが,図形が規定される空間の次元 を持つ開なる超球 g^* を,各点 P に対して, g^* の 中心点が点 P に一致するように配置することによっ て g(P) を規定することにすると,結果として得られ る汎オフセット図形 G^* は,元の図形 G を前記半径 だけ外側にオフセットした図形と概念的に等価になる (図 2 (a)).

一方,与えられた図形 G を一度反転し,次に前記 超球 g* を用いてこの反転図形を汎オフセットし,結 果をもう一度反転すれば,得られた図形は元の図形 G



(a)外側へのオフセット
 (b)内側へのオフセット
 図2 超球を用いた図形の汎オフセット(超球オフセット)
 Fig. 2 Generic offset by super-ball (Super-ball offset).

を前記超球の半径だけ内側にオフセットした図形と概 念的に等価になる(図2(b)).したがって,上で述べ たこととあわせると,新たに導入した"汎オフセット" は,いわゆる"オフセット"を拡張した一般的な意味 を持つことになる.

3.2 汎オフセット図形の距離場関数

次に,汎オフセットとして,前節で紹介した超球を ベースとする汎オフセットを取り上げ,この図形に対 する距離場関数を構成する.すなわち,汎オフセット の定義に基づいて,元の図形 G の各点 P に対応させ る図形 g(P)を,点 P に中心をおく半径 r の超球 1 種類に決める.以下,このような超球を用いた汎オフ セットを特に超球オフセットと呼ぶ.

このとき,超球オフセット図形 G^{*}のコンストラク タは式(6)で表現される.

(超球オフセット; 半径 r; 図形 G) (6) または,クラス名をオフセットと簡単化して,さらに 式 (4)に従って,

G^{*} = (オフセット; 半径 r; 図形 G) (7) として用いる.オフセットの手順,すなわち,超球オ フセットの距離場関数は次のようになる.

超球オフセットの距離場関数:

 $(G^*. 距離場; 空間点 P; 図形 G)$

まず, G* が上記のメッセージを受けると, 図形 G に対して距離場メッセージ (G. 距離場; 空間点 P; 図 形 G のオペランド図形)を送る. 図形 G からは, 距 離場データとして

(IO, *d*, *Q*, KIND) (8) が戻される.この後,図形 *G**の距離場データの決定 は,次のように場合分けされる.

(a) IO = "IN" の場合

これは,図3の空間点 P(1)の場合に相当する.式 (8)が第一種の場合には,半直線 PQ と Q を中心と する半径 r の超球との交点を R とする.次に,空間



Fig. 3 Distance field of super-ball offset.

点 *R* に対する距離場メッセージを,図形 *G* に送る. その返信データを,

(IO1, d1, Q1, KIND1)

- とする.ここで,IO1 = "OUT"かつd1 = rである
- 場合には,図形 G*に対する距離場データを,

("IN", d + r, R, 1)

とする.また,これ以外の場合には,

("IN", d + r, NIL, 2)

とする.

(b) IO = "OUT", $d \ge r$ の場合

これは,図3の空間点 P(2)の場合に相当する.式
 (8)が第一種の場合には,図形G*に対する距離場データを,

("OUT", d - r, R, 1)

とする.また,これ以外の場合には,

("OUT", d - r, NIL, 2)

とする .

(c) IO = "OUT", *d* < *r* の場合

これは,図3の空間点 P(3)の場合に相当する.式 (8)が第一種の場合には,半直線 QP と Q を中心と する半径 r の超球との交点を R とする.次に,空間 点 R に対する距離場メッセージを図形 G に送る.そ の返信データを,(IO1, d1, Q1, KIND1)とする.こ こで, d1 = r である場合には,図形 G* に対する距 離場データを,

("IN", r - d, R, 1)

とする.また, $d1 \neq r$ の場合には,

("IN", r - d, NIL, 2)

とする.最後に,式(8)が第二種である場合には,後述の超球判定法により,空間点 Pの内外判定データIOP,距離データ δ を求め,これを用いて,空間点 Pの図形 G^* に対する距離場データを,



(IOP, δ , NIL, 2)

とする.

超球判定法

次に,超球判定法について,図4を用いて説明す る. 超球判定法とは, 空間点 P が図形 G に対して外 (IO = "OUT") で d < r,かつ距離場データが第二 種 (KIND = 2) であるときに,空間点 P の図形 G* に対する内外判定を行う手順のことである.図4に (a), (b) および (c) として 3 種類の考え方を示す.ま ず, (a) では, 点 P を中心として, 半径 r の超球を描 く.次にこの超球と図形 G との交差をチェックする. 交差する場合には,内外判定を"IN"とし,そうでな い場合には, "OUT"とする. 点 P(1) は, 前記超球 が,図形Gと交差するので,"IN"であり,また,点 P(2) は, 超球が図形 G と交差しないので, "OUT" である.(b)の方法は,超球の代わりに,超球境界を 用いることを除けば,(a)とまったく同じである.た だし (b) の場合は図形 G が前記超球内部に含まれて しまう場合に対するチェックが必要である.なお,交 差チェックの方法としては、たとえば、三次元の場合、 (a) には八分木法を,(b) には,四分木法を適用する ことができる . (c) の方法は , (b) の方法を効率化する ためにモンテカルロ法を適用したものである.すなわ ち,あらかじめ一定数 N を設定し,前記超球境界上 に最大 N 個の点を一様乱数を用いて発生させ,各サ ンプル点に対して,逐一,図形 G に距離場メッセー ジを送って内外判定を行う.点 P(1)の場合のように, 前記超球境界上に発生させた前記点群の中に,図形 Gに属する点が検知された時点で,点 Pの属性を "IN" と判定する.また,点 P(2)の場合のように,N 個 すべての点群が図形 G の外にあるとき,点 Pの属性 を "OUT"と判定する.この場合には,図形 Gに対 するサンプル点の距離データから,図形 G^* に対する 空間点 Pの距離データ(δ)を推定することができる (詳細略).

以上述べた超球判定法の妥当性については,超球オフセットの定義により明らかであるが,同様の理由から,超球の手順を,図形 g(P)として超球の代わりに, 点 P に中心をおく1種類の点対称図形を用いた場合にも容易に拡張可能である.

汎オフセット操作を用いた形状変形による 図形の生成

ここでは,オフセットの拡張概念である,図形の汎 オフセットを用いた図形操作について述べる.汎オフ セットの概念は解釈の仕方によっていろいろな応用が 考えられるが,本章における汎オフセットは,超球に よる汎オフセット(略して,超球オフセット)に限る ものとする.

4.1 滑らかな図形の生成

超球オフセット操作を用いてあらかじめ与えられた 図形 G を変形して,至るところ滑らかな別の図形を 生成することを考える.まず,以下の議論のためにい くつかの概念を導入する.

定義1 図形 G の境界点 P に関し,点 P に端点を 置く1本のベクトルを考える.このベクトル上に中心 を置き,点 P に接する球の中に,その内部の点がす べて図形 G に属するものが存在するとき,そのベク トルを,図形 G における,点 P に関する"許容され た向き"であるという.また,このような開球を"境 界球"という.

定義2 図形 G の境界点 P に関し,許容された向き ごとに,境界球の半径の上限をとり,さらに許容され た向きの全体にわたって下限をとって得られる値を, 図形 G の点 P における"境界曲率半径"という.さ らに,図形 G の境界点全体にわたって,この境界曲 率半径の下限をとって得られる値を,図形 G の境界 曲率半径という.

図形 G が境界曲率半径 r を持ち,かつ連結な位相 多様体になっている場合には,次のような解釈ができ る.すなわち「境界上の任意の2点に関し,半径が r より小さい球を,境界に接しながら,かつ,図形の外 にはみでないように転がして,連続的に一方から他方





へ移動させることができる」. この命題は, このあと で定理1として証明する.

定義3 図形 G を,半径 r をパラメータとする超球 オフセット((r)超球オフセットと表す)して得た図 形 G* が,r 以上の境界曲率半径を持つとき,超球オ フセットは"曲率制約を満たす"という.

(r) 超球オフセットは、その定義から、任意の図形 G に作用してこれを多様体に代えようとする効果があ り,実際,結果としての図形 G*は,いわゆる位相多 様体となり,図形 G で境界であった点を内点として 取り込み,かつ新たに境界となった点,すなわち,図 形 G* のすべての境界点において, 半径 r 以上の境界 球を持つ許容された向きが少なくとも1つ存在する. したがって,定義3で述べた内容は,多くの場合にお いて成立する.図5はこのような状況を説明してい る. すなわち, 図 5(a) は曲率制約を満たす超球オフ セットの場合であるが,図で,境界点X は無数の許 容された向きを持つが,いずれの向きに関しても半径 r以上の境界球を持つ.他の境界点では,許容された 向きは1つしか存在しない.図5(b)は曲率制約を満 たさない場合である.明らかに,境界点 Y および Z における境界曲率半径は r より小さいからである. 定理1 境界曲率半径 r を持つ図形 G の反転を (r1) 超球オフセットして得られる図形 G1 は, すなわち,

G1 = (**オフセット**; 半径 <math>r1; (反転; ; G))(9) は,r > r1 > 0のとき,境界を含めてn次元位相多 様体となる.すなわち,G1の閉包は境界を有するn次元位相多様体であり,かつ境界は至るところ滑らか. すなわち,境界はn-1次元 C^1 級可微分多様体とな る.さらにG1は曲率制約を満たす.

(証明)(図6を参照)図形 G1の任意の境界点を P とする.また,図形 G における点 P の近地点を Q とする.このとき,長さ PQ = r1 である.点 Q を 中心とし,半径 r1 の球 C1 の内部は,超球オフセッ トの定義により図形 G1 に属する.したがって,図形 G1 の境界は,点 P で球 C1 に接し,球 C1 の外に ある.次に,点 P を中心とし PQ を半径とする球は,



図 6 定理 1 の説明図 Fig. 6 Auxiliary map for Theorem 1.

図形 G の反転図形の外にあるので,図形 G に属する. したがって, 定義1により, ベクトル QP は, 点 Q の図形 G に関する許容された向きとなる.これと定 義 2 により,図形 G は,ベクトル QP 上に中心 (R) を置き,点Qで境界に接する半径rの球(C2)を内 部に含む.したがって,Gの反転図形および,その境 界 δG は,球 C2 の外にある.したがって,(r1) 超 球オフセットの定義により,図形 G1は,R を中心と し,半径 RP (= r - r1)の球 (C3)と点 P で接し, 球 C3 の外にある.したがって,結局図形 G1 の境界 は点 P を通り, 点 P で互いに接している球 C1 と C3 の外にある.この事実と,境界 δG 上の各点が少 なくとも1つ半径 r の境界球を含むという事実をあ わせると,図形 G1の点 Pにおける近傍が,点 Pを 通る,球C1とC3に共通な平面 Пの, 点Q側の 半球と同相になることが分かる.ちなみに具体的な同 相写像は,上記近傍の各点を通る RP 方向の線分を, その点を通る直線が,前記半球を切る線分と1対1に 対応させることによって得られる (この写像を ϕ と する).したがって,任意の境界点は,空間 Eⁿの半 空間と同相な近傍を持つことになり,これと図形 G1 の内点が空間 Eⁿ と同相な近傍を持つこととあわせる と,結局,図形 G1の閉包は,境界を有する n 次元 位相多様体であることが分かる.また,図形 G1 の境 界は,点 P の近傍で平面 Π と同相(この写像 φ は 写像 φ を境界に限定することによって得られる)に なる.次に,ドメイン φ にあり,点 Pに距離 ε で 近接する任意の境界点 P'を考える.点 P'について

も、点 P と同じく接平面 Π' が存在し、この場合に も上と同様な同相写像 ψ を考えることができる.点 P' と平面 Π の距離のオーダーは、 ε^2 である.同様 に、点 P と平面 Π' の距離は ε^2 のオーダーである. このことから点 P と、点 P' で計測した関数 $\psi\varphi^{-1}$ の偏微係数は、オーダー ε で近接していなければな らない.したがって、点 P' が点 P に近接する任意 の境界点であったことを考慮すると、 $\psi\varphi^{-1}$ の偏微係 数が点 P に関して連続であることになる.結局、図 形 G1 が境界に関して、n-1次元 C^1 級可微分多様 体であることが分かる、次に、図形 G1 は、任意の境 界点 P において球 C2 を境界球として持つが、ベク トル PQ は点 P で平面 Π に直交するので、これが 唯一の許容される方向である.したがって、G1 の境 界曲率半径は r1 以上となり、曲率制約は満たされる.

定理1の系1 定理1の条件の下で,超球オフセット 図形 G1の任意の境界点に対する,図形 G上の近地 点は,ただ1つ存在する.逆に,図形 Gの任意の境 界点 Pに対する図形 G1上の任意の近地点 Qに対 して $\overline{PQ} = r1$ である.

(証明)定理1の証明で,図形Gの境界が球C2の 外になることにより,点Pの近地点は点Q1つしか 存在しないことが分かる.ついでながら,逆に図形Gの任意の境界点Qの任意の許容された方向と図形G1の境界との交点Pは,点Qに対する図形G1の近 地点であり, $\overline{PQ} = r1$ である.

4.2 フィレット図形の生成

製品設計の際,製品形状に現れる凸部や凹部の角は, それがシャープすぎると安全上,または美観上問題が あるので,そこに一定の丸み付けをするのが普通であ る.これをフィレット処理というが,図形処理的な観 点からするとフィレット図形の生成はそれ自身複雑な オフセット処理と比べてはるかに高度な処理を必要と する.特に,凸部と凹部が会合する部分では困難な問 題が発生し,処理のロバスト性に大きな影響を与える. しかし,ここでも超球オフセットが有効であり,この 概念が巧妙に問題を解決する.以下にその方法を述べ る. 与えられた図形 G の凸部を半径 r1 の球で丸め, 凹部を半径 r2 の球で丸めるフィレット図形は,(a) まず図形 G を (r2) 超球オフセットし, (b) この図形 (G1)の反転図形を (r1 + r2) 超球オフセットし, (c) 次にこの図形 (G2) の反転図形を (r1) 超球オフセッ トした図形 (G3) として得られる. すなわち,

- (a) G1=(オフセット; 半径 r2; G)
- (b) G2=(オフセット; 半径 r1+r2; (反転;;G1))



Fig. 7 Auxiliary map for fillet operation.

(c) G3=(オフセット;半径 r1;(反転;;G2))
 である.このようにして得られるフィレット図形を図
 形 Gの(r1,r2)型フィレット図形といい、

(フィレット;半径 r1,半径 r2;図形名 G,

または図形オブジェクトデータ)(10)

と表す.

定理1の系2 図形Gの(r1, r2)型フィレット図形 (G3)の閉包は,第2段の超球オフセットが曲率制約 を満たすならば,位相多様体であり,かつ,境界上至 るところ滑らかである.ここに,r1,r2>0とする. (証明)第2段の超球オフセット(b)が,曲率制約 を満たすならば,図形G2の境界曲率半径(r)は, r1+r2以上である.したがって,定理1により題意がい える.

図7に, (r, r)型フィレット図形の生成手順を図示する.図で梨地表示の部分がオペランド図形Gであり, 点で連結された曲線部 $\delta G1$ は,前記手順(a)で図形Gを,外側にr2 = rだけ超球オフセットした図形G1の境界であり,同様に 点で連結された曲線部 $\delta G2$ は,前記手順(b)で図形G1を,内側にr1 + r2 = 2rだけ超球オフセットした図形G2の境界である.図で,曲線部 $\delta G2$ の上部が図形G2の内部である.最後に,太線で示した曲線部 δG は,前記手順(c)で図形G2を,内側にr1 = rだけ超球オフセットした超球オフセット回形G3の境界である.図で,曲線部 δG の下部が図形G3の内部である.これは,上記[定理1の系2]の事実を説明する好例となっており,図で,2つの同心円によって図6に相当する部分を示している.

4.3 スキニング図形の生成

与えられた図形 G の境界を内側の面として持つ一 定厚さの図形を生成することが,実際上しばしば必要 になる.このような図形を(図形 G の)スキニング 図形というが,スキニング図形の生成は,図形の汎オ フセットを用いて簡単に生成できる.すなわち,図形 G の (r) 超球オフセットから図形 G の集合差をとれ ばよい.すなわち,たとえば反転と集合和(+)を用い て,集合差(-)の手順がすでに定義されているとす れば,

(-;;(汎オフセット;半径 r;

図形G), 図形G) (11)

と書ける.こうするのではなく,スキニングの手順を, (スキニング;厚さr;図形G) (12)

として,独立に構成したいときには,図形 G の内部 の点がスキニング図形の外部になることを考慮して, すでに述べた汎オフセットの手順を少し変更するだけ でよい.

4.4 擬凸包体の生成

ユークリッド空間において, 凸集合は一般に次のように定義されている.

定義 4 点集合 *S* に属する任意の 2 点を結ぶ線分が 集合 *S* に属するとき , 集合 *S* は凸である , または凸 集合であるという .

この定義は,集合 S が閉である場合には次の定義 と同値であることが証明される.

定義 4' 集合 *S* は , 集合 *S* に属さない任意の一点 *P* に関して , 点 *P* を含み , 集合 *S* と素な , 開半空間 が存在するとき凸である .

すなわち,定義4'で凸な集合は,定義4でも凸で ある.ただし,その逆は集合Sが閉集合の場合を除 いて必ずしも成立しない.ところで定義4'において 任意の半空間は,超球の半径を無限に引き伸ばしたも のと解釈できるので,定義4'を用いて,"擬凸"を次 のように定義する.

定義 5 集合 S は,集合 S に属さない任意の1点 P に関して,点 P を含み,集合 S と素な,あらかじめ 定められた一定半径 r の,超球が存在するとき,クラ ス r の擬凸集合であるという.

さらに,集合 S の凸包体に対応して, "擬凸包体" の概念を,次のようにして導入する.

定義6 集合 S を含む, クラス r の極小な擬凸集合 を,集合 S のクラス r の擬凸包体という.また, ク ラス r の擬凸包体 S_r に関して, $S_{\infty} = \bigcup_{r=0}^{r<\infty} S_r$ で定 義される S_{∞} を, クラス ∞ の擬凸包体という. ここで,次のような図形を定義する. $G_r = ($ **フィレット**; 半径<math>r1 = 0;

半径 r2 = r; 図形 G) (13)

- 定理 2 閉図形 G に関して,下記が成立する.
- (1) 式 (13) で表される図形 G_r は,図形 G に関す
 るクラス r の閉擬凸包体である.
- (2) 式 (13) で表される G_r , $G_{r'}$ (r < r') に関し, $G_r \subseteq G_{r'}$ である.
- (3) 図形 G に関するクラス ∞ の擬凸包体 G_{∞} の 閉包 $\overline{G_{\infty}}$ は,図形 G が開集合の閉包であると き,その閉凸包体である.

(証明)

(1) フィレットの定義より, $G_r' = (オフセット; 半径=r; 図形 G)$ $G_r'' = (オフセット; 半径=r; (反転; ; G_r'))$ $G_r = (オフセット; 半径=0; (反転; ; G_r''))$ $= (反転; ; G_r'')$

である.半径 r の超球は開球であるから, G_{r}' , G_{r}'' は開集合であり、したがって G_r は閉集合である.ま た,明らかに $G_r \supseteq G$ である.さらに, G_r の補集合 G_r "の点は G_r "内の半径 rの超球に含まれるので, G_r はクラス r の擬凸集合である . 次に G_r の点 Pと(反転;; G_r')との距離は r 以上である.このこと は, G_r 内の任意の点Pを中心とする半径rの超球 C(P)の内部にある任意の点と図形Gとの距離は,rより小さいことを意味する.したがって,点Pを含 む半径 r の任意の超球は, その中心が超球 C(P) に 含まれるので,図形 Gと交わる.すなわち,点 Pを 含み図形 G と素な半径 r の超球は存在しないことに なる.したがって点 Pは,図形 Gを含むすべてのク ラスrの擬凸集合に含まれるので,図形 G_r はこの なかで極小な擬凸集合となる.これから,図形 G_r は 図形 G に関するクラス r の閉擬凸包体であることが いえる.

(2) 一般に点集合 S のクラス r'の擬凸包体は、
 S を含むクラス r の擬凸集合でもある.したがって、
 (1)の事実から題意がいえる.

(3) まず,図形 G の任意の 2 つの内点 P, Q を 選んだとき,これらの点は G 内部に近傍を有するの で,2 つの点を結ぶ線分上の任意の点は,ある値以上 の r を持つ G_r の内点であり,したがって G_∞ に含 まれる.数学的帰納法により一般に,図形 G の任意 個数の内点の凸結合で表される任意の点は,図形 G_∞ の内点であることが示される.このような点の集合を S_∞ とすると, S_∞ は凸集合である.さらに,その閉 包 $\overline{S_\infty}$ も凸集合であり,これは図形 G の凸包体であ る.ところで, G_{∞} は S_{∞} を含むので,その閉包 $\overline{G_{\infty}}$ は S_{∞} の閉包 $\overline{S_{\infty}}$ を含む.しかるに, $\overline{S_{\infty}}$ 外部の任意の点は,定義4'により,その点を含み図形Gと素な開半空間が存在するので,その近傍を含めて,いずれの G_r ($0 \le r < \infty$)にも属さない.これは, $\overline{S_{\infty}}$ 外部の任意の点が, $\overline{G_{\infty}}$ に含まれないことを意味する.結局, $\overline{G_{\infty}} = \overline{S_{\infty}}$ であり,図形Gの凸包体となることが分かる.

5. 数値実験による検証

距離場空間モデルのプロトタイプを, PowerMac G4/400 上に, ThinkC++を用いて実装し, 本モデル の数値実験による検証を行った.

5.1 数值実験

(0,0,0) に中心を置く1辺長さ10の立方体と、(5,5,5) に中心を置く半径6の球を組み合わせた、図形G0を 基本的なテスト形状とする.この図形は、表示メソッ ドによって、図8(a-1)または同図(a-2)のように2通 りの方法で表示される.前者はいわゆる八分木法によ る"八分木表示"であり、後者は、八分木表示で得た 立方体セルに含まれる図形の境界を多面体として切り 出して表示したものであり、以降、"多面体表示"とい う^{6),8),11)}.以下、距離場空間モデルに特有ないくつか の図形生成の方法とその結果を示す.なお、処理時間 の測定結果についても図中に並記した.

(1) スキニング図形の生成

図 8 (b-1), (b-2) に示す図形は,元になる図形 G0 の表面を外側に一定厚さ (= 2) だけ厚み付けした図 形を,内部を覗くために中心 (8,1,1),半径 7 の球で くり抜いたものである.

(2) 擬凸包体の生成

図 8 (c-1), (c-2) で図形 G2 は,図形 G0 のクラス r2 (= 20)の擬凸包体である.図形 G2 は半径 r2 を 十分大きくとってあるので,図 8 (c-1)のように真の 凸図形に近いものになる.このうち図 8 (c-2) は,図 形 G2 から元の図形 G0 を除去した図形 G20 である. ここで,図形 G2 は図形 G0 の近似的な凸包体となる ので,図形 G20 は,図形 G0 を凸な部材から切り出 す場合に切削で除去しなければならない,近似的な最 小領域として解釈できる.

(3) フィレット図形の生成

凸部半径 r1 と凹部半径 r2 を等しく,2 と 2 および 3 と 3 にした,図形 G0 に関する 2 つのフィレット図形 G32 と G33 を生成する.

これらの図形は,図8(d-1),(d-2)のように表示される.図形 G32に相当する図形は従来の方法でも可



距離場空間モデルによる汎オフセット概念とその応用

Fig. 8 Results of geometric simulation.

能であるが,ここに示した図形は従来法において典型 的な双3次曲面パッチなどを用いて近似したものでは なく,完全な超球を転がして得られたものである.さ らに,図形 G33の場合には,フィレットの凸部と凹 部が互いに干渉してしまうため,従来法ではできない か,言い換えれば制限事項になっているか,あるいは 滑らかさを確保するための特別な例外処理を必要とす るケースである.これに反して,本モデルではいずれ も同一の操作で達成される.

(4) 凹凸に関する図形フィーチャの抽出

Vol. 42 No. 1

擬凸包体の概念を延長して,距離尺度モデルにおける2つの形状フィーチャを導入する.

定義 7 図形 G に関して,次の2つの式

G' = (-; 図形 G, (**フィレット**; 半径 r1,

半径 r2 = 0;図形 G))

G'' = (-; (フィレット; 半径 r1 = 0, 半径 r2; 図形 G),図形 G) (14)

で表される図形 *G'* および *G''* を , それぞれ , 図形 *G* にかかわる "クラス *r*1 の残差擬凸領域" および "クラ ス *r*2 の残差擬凹領域" という .

クラス r1 の残差擬凸領域とは,半径 r1 の超球を 元の図形 G の境界面内側に沿って転がしたとき,超球 によってスキャンすることのできない境界側の領域で あり,残差擬凹領域は半径 r2の超球に関して前記の 内側を外側として逆にした場合に得られる領域である, と解釈できる.この概念に基づく図形生成を示したの が図 8 (e-1), (e-2)であり,図 8 (e-1) および図 8 (e-2) は,それぞれ,図形 G0にかかわるクラス r1 (= 1)の 残差擬凸領域およびクラス r2 (= 1)の残差擬凹領域 である.これから,これらの概念に基づく図形生成を 行うことによって,俗にいう凸なる図形辺と凹なる図 形辺を識別することができる.ちなみに,先に言及し た図形 G20は,図形 G0にかかわるクラス r2 (= 20) の残差擬凹領域でもある.ただし,この場合には,前 述したような別の解釈も与えられる.

5.2 結果に関する考察

以上の実験結果から,まず距離場空間モデルは,従 来の幾何モデルが困難としている空間認識・理解の問 題を,距離場という唯一の概念のもとで統一的に処理 する機能を有することが分かる.さらに,本モデルは 当初意図したように幾何モデルとしての機能をほとん ど備えている.しかしながら,幾何モデルとして位置 付けた場合には,その拡張された機能に対する処理性 能は,通常設計過程で要求される応答性に関しては, はなはだ不十分である.もちろん,図形生成そのもの は,コンストラクタが動作するだけなのでほとんど瞬 時に終わるが,問題は図形の表示である.本モデルは, 空間ないし図形に関して,点とそれにかかわる距離場 の概念しか持たないため , モデルの統一性という利点 と引き替えに境界面や境界線については探索的に表示 しなければならない.したがって表示は,最も時間の かかる処理の1つであるといえる.図8(a-1), (b-1) に示したように,八分木表示メソッドは,簡略表示手 段として用意したものであり,確かに,多面体表示メ ソッドより高速である.ここで示した数値実験(多面 体表示)のうち,テスト形状やスキニング図形のよう な通常の図形表示は,数秒ないし十数秒で完了するが, その他の場合で,特に大きな半径の超球オフセットが 絡む,擬凸包体生成やフィレット操作,図形フィーチャ 抽出などでは,十数分のオーダー,場合によってはそ れ以上の処理時間を必要とした.これらの場合では, 3章で述べた超球探索法にかかわる CPU 負荷が大き くなるからである.したがって,本モデルを幾何モデ ルとして位置付ける場合,その柔軟で広範な図形表現 能力は自負できるが,実用的な性能面からいえば,さ らに一段の工夫が必要である.しかし,従来のモデル で困難であった図形操作を簡単に実現できたという成 果を主張することはできる.現状でも,厳密な意味で のオフセットやフィレット図形などによる精密設計を 意図する場合には,本モデルの利用価値は大きいと思 われる.一方,本モデルを空間認識・理解モデルと考 えた場合には、様相は異なる.この場合には、生成し た図形の全体像の精密な情報を必要としないことが多 いので,距離場による空間の局所的な認識・理解の機 能が一段と効果的となる.今回の実験は,幾何モデル の見地からの検証を主眼にしたので,この点に関して 深く踏み込んでいないが , 上記の実験結果からもある 程度,この考え方に対する裏付けが得られた.

6. おわりに

本研究では,距離尺度モデルの発想の原点に戻りこ れを形状モデルとしてはもとより,むしろ将来的には 空間モデルとしての特徴を生かした活用を図るために, これを距離場空間モデルと改名し,空間に距離尺度の 新しい解釈である距離場を導入して,簡明なオブジェ クト指向形式に再構成した.すなわち,距離場空間モ デルは,物体ないし物体形状自身を,一般の物理量と 同じように空間の場として扱う.それは,距離場空間モ 呼ぶべき場であり,着目する点に関して,対象とする 物体の境界に至る距離に関連するベクトル場である. 具体的には,距離尺度モデルにおける相対位置データ を,距離場空間モデルでは距離場データに対応させ諸

概念を精密化させることによって達成した.さらに, このように再構成して得たモデルの基礎を与え,将来 の応用展開に対する裏付けとするために新たな図形操 作にかかわる汎オフセットの概念を導入し、それが本 モデルに特有の概念である超球オフセットや超球フィ レット,凸包体などの新しい概念を生むこと,それが 今まで困難であった複雑な形状の生成手段として有効 であることを理論と実証によって示した.しかし,本 モデルを幾何モデルとして位置付ける場合,その柔軟 で広範な図形表現能力は自負できるが,実用的な性能 面からいえば,さらに一段の工夫が必要である.一方, 本モデルを空間認識・理解モデルと考えた場合には、 生成した図形の全体像の精密な表示を必要としないこ とが多いので,距離場による空間の局所的な認識・理 解の機能が一段と効果的となる.今回の実験は,幾何 モデルの見地からの検証を主眼にしたのでこの点に関 して深く踏み込んでいないが,上記の実験結果からも ある程度,この考え方に対する裏付けが得られた.

今後の展開の方向は2つある.1つは,幾何モデルと しての展開,特に,超球オフセットを含む汎オフセッ トの性能向上や,新たな幾何形状の創生を指向した研 究であり,他の1つは,加工や組立の工程設計や,機械 装置の配置,搬入,据付,ないし搬出の作業設計など に対して本モデル特有の機能,すなわち,空間認識・ 理解モデルの側面を強調した応用展開を図ることで ある.

参考文献

- 1) 徳増,野中,仁尾,原島,松本:距離尺度に基 づく形状表現法,情報処理学会論文誌,Vol.39, No.1, pp.50-59 (1998).
- 2)野中,川島,徳増:距離尺度モデルに基づく統一的な形状表現法の研究,第6回設計自動化工学 講演論文集,pp.31-33 (1988).
- 3)野中,川島,徳増:オブジェクト指向型の図形処 理法,第37回情報処理学会全国大会論文集(3), 2T-8, pp.1677-1678 (1988).
- 4) Nonaka, S., Tokumasu, S., Kawashima, Y. and Takahashi, K.: A New Geometric Model: Distance Measure Model, Proc. 15th (ASME) Design Automation Conference on Advances in Design Automation, Vol.1, pp.135–141 (1989).
- 5) 杉山,渡邊,巽,徳増:空間表現のための2次元 距離尺度モデルの構築,第55回情報処理学会全 国大会論文集(4),6AD-6,pp.321-322 (1997).
- 6) 渡邊, 杉山, 巽, 徳増:2次元距離尺度モデルに よるボロノイ/メタボール図形の生成, 第55回情 報処理学会全国大会論文集(4), 6AD-7, pp.323-324 (1997).

- 7)田中, 舘原, 巽, 徳増:空間表現のためのオブ ジェクト指向プログラミング, 第57回情報処理学 会全国大会論文集(4), 3N-7, pp.121-122 (1998).
- 8) 舘原,田中,巽,徳増:オブジェクト表現による複雑な物体形状の生成,第57回情報処理学会 全国大会論文集(4),3N-8,pp.123-124 (1998).
- 5) 近藤ほか:逆オフセット法を基にした形状加工 処理,精密工学会誌, Vol.54, No.5, pp.168-172 (1988).
- Hoschek, J.: Spline Approximation of Offset Curves, Computer Aided Geometric Design 5, pp.33–40, North Holland (1988).
- Hunter, G.M.: Efficient Computation and Data Structures for Graphics, PhD. Dissertation, Electrical Engineering and Computer Science Department, Princeton University (1978).

(平成 12 年 1 月 24 日受付)(平成 12 年 11 月 2 日採録)



徳増 眞司(正会員)
1940年生.1963年横浜国立大学
工学部卒業(株)日立製作所日立研
究所入社.1973~74年米国スタン
フォード大学大学院OR学科修士課
程修了,1984年工学博士(京都大)

学), 1995年退社.現在神奈川工科大学情報工学科教授.生産情報システム(CAD/CAM/CAE,CG等), システム工学,OR,計算幾何学の研究に従事.米国 IEEE,OR学会,電気学会各会員.



巽 久行(正会員)
1956年生.1979年明治大学工学
部卒業.1985年同大学院工学研究科
博士後期課程修了.工学博士.1986年神奈川工科大学情報工学科助手.
明治大学工学部,同経営学部兼任講

師等を経て現在に至る.多値論理,ニューラルネット に興味を持つ.電子情報通信学会,日本ファジィ学会, 米国 IEEE 各会員.



村井保之(正会員)

1960年生.1996年産能大学経営 情報学部卒業.1998年神奈川工科 大学大学院工学研究科博士前期課程 修了.現在同大学院工学研究科博士 後期課程在学中.知能ロボットの研 電子情報通信学会会員

究に興味を持つ.電子情報通信学会会員.



仁尾 都(正会員)
 1945年生.1969年京都大学理学
 部卒業.工学博士.同年(株)日立製
 作所に入社.CAD端末,グラフィックス,3次元 CAD/CAM,高齢者

支援情報システムを研究.現在明星

大学情報学部教授.電子情報通信学会,日本健康医学 会各会員.