

仮想オフィス環境におけるマルチクライアント機能の実装と更新反映伝播時間の評価
Implementation of Multi-Client Function and Evaluation of Reflection and Distribution Time of Update in Virtual Office Environment

那須 洋之† 賀来 健一† 富井 尚志‡
 Hiroyuki Nasu Kenichi Kaku Takashi Tomii

1. はじめに

近年、コンピュータ技術の発達とネットワークの広帯域化により、オフィスの形態が変化してきている。例えば、自宅や郊外の小さな事務所で仕事をこなす SOHO などがある。このようなオフィスでは人々がそれぞれ異なる場所で仕事をしている場合が多く、3次元の仮想空間でのコミュニケーションを使用することもできるであろう。

3次元の仮想空間と DB を連携させ、3次元空間の情報を管理する研究事例はいくつか見られる。例えば、共有時空間のためのデータモデルの提案を行っている VWDB[1] がある。しかし、これらのように空間のオブジェクトの位置情報や動きを DB で管理するだけでは、空間内の意味情報はわからない。例えば、オフィスのような共同体意識を持って生活を行う空間においては、その中に存在する物体の「意味」やその中でのみ有効な知識や約束事、共通の「意図」が存在する。そこで、空間の持つ意味を抽出し、空間中のオブジェクトと結びつければ、空間の利用者の意図を表した操作を実現でき、空間内の人々の意思疎通の助けになると考えられる。このような仮想空間を本プロジェクトでは仮想オフィス環境と名付けた。そして既に仮想空間を表示し、意図を表した操作を行う GUI として仮想オフィス環境のためのインタラクティブなプラウザを実装している[2]。

本論文では、この仮想オフィス環境プラウザで行った意図を持った操作を他の利用者のプラウザに反映させるマルチクライアント機能の設計・実装をし、プロトタイプ環境において評価を行った。具体的には、I) ある利用者が操作を行ってから他の利用者のプラウザに反映されるまでの時間は短いほうがよい、II) データの受け渡しは確実性が高いほうがよい、III) DB サーバに対する負荷は少なくする、という設計方針の下に 3つの方法のマルチクライアント機能を設計し、仮想オフィス環境プラウザにマルチクライアント機能を実装した。3つの方法とは、i) 一定時間ごとに DB に問合せを行う Polling、ii) ある利用者が操作を行ったときにそれを知らせる文字列を Broadcast する更新通知、iii) ある利用者が操作を行ったときにその操作により変更された空間内のオブジェクトの情報を Broadcast する差分送信である。そしてそれら 3つの方法のどれが適しているかを評価するために、応答時間から DB サーバの負荷を評価する差分取得時間、ある利用者が操作を行ってから他の利用者のプラウザへ反映されるまでの時間を評価する更新反映伝播時間という 2つの評価基準を定義し、仮想オフィス環境におけるマルチクライアント機能の評価を行った。

†横浜国立大学大学院環境情報学府
 情報メディア環境学専攻

‡横浜国立大学大学院環境情報研究院

2. 仮想オフィス環境

本章では、仮想オフィス環境においての意味や意図とは何か、そして仮想オフィス環境における検索、操作について述べる。

2.1 意味と意図

従来の仮想空間では、空間内のオブジェクトの形状や位置情報、動きといった視覚的な情報のみが利用者に共有され、その空間に存在する暗黙的な意味情報は利用者個々の認識に任されていた。そこで本プロジェクトでは予めそのような意味情報を抽出し、それを 3次元形状データと関連付けて DB に蓄積することにより、視覚的な情報だけでなく意味情報も共有できると考えた。意味情報の共有が可能になれば、仮想空間内を統一された価値基準で検索、操作ができるようになるであろう。そこで本プロジェクトでは、モデル化する意味情報を明確にするために意味と意図を定義した[2]。このように意味と意図を体系的かつ明示的に定義しておく手法としてオントロジ[3]を用いた。

空間の意味の共有を実現するためには、空間の形状データとの対応が必要になる。本プロジェクトでは図 1 のように空間に存在する意味を形状データと分けて、その間を「仲介者：存在エンティティ」で結ぶ三層構造モデル化手法[4]を提案してきた。この手法により、意味と形状データを分離して管理することができ、構造を持った意味の表現、データの再利用が可能になる。

2.2 意図付き操作モデル

前節で述べたようなモデル化手法をもとに本プロジェクトでは、空間の利用者の検索の定式化と意図を持った操作の形式化を行った[4]。この形式化によって、意味層、存在エンティティ層、形状データ層への意図を持った検索やそれらをまたぐ検索と空間の利用者が指定したオブジェクト群に対して意図を持った操作を実行することが可能となる。本プロジェクトではこのような操作には、利用者が操作の意図を明示的に宣言する操作(明示的操作)と利用者がオブジェクトに対して行った行動についてプログラムがその操作の裏にある意図を読み取る操作(暗示的操作)があると考え、これらを定義した[2]。

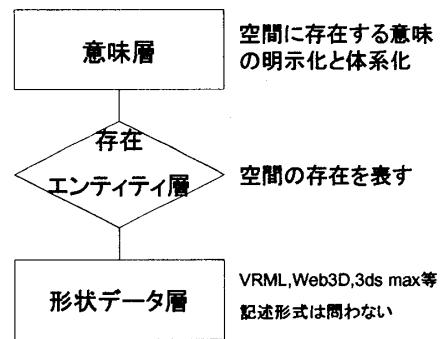


図 1 三層構造モデル

2.3 仮想オフィス環境の共有

前節で述べた操作を行うことによって、変化したオブジェクトの状態が表す意味は、DB 上で explicit な entity として表現される。一方、分散して世界の一部だけを利用する本システムの利用者は、必要に応じてクエリによりビューとして局所空間を共有し、利用できれば、利用者サイドの計算機資源も少なくてすむので、メリットが大きい。そこで、DB のビューとしてオブジェクトの ID や状態の意味を表す entity ID を利用者側に局所的に持たせる構造とした。

すなわち、DBMS によって管理された仮想空間は、任意の利用者固有のクエリにより作成される「意味情報付きシンググラフ」[2]として各利用者が取得する。このシングラフを用いることで、仮想空間をブラウザに表示する。そして、このシングラフに対する操作を DB に反映し、他の利用者の意味情報付きシングラフを更新することで、結果的に DB と意味情報付きシングラフの整合性を保ち、複数の利用者が同一の仮想空間を共有することが可能になる。

2.4 仮想オフィス環境ブラウザ

本プロジェクトでは、図 2 に示すように仮想オフィス環境を表示し、利用者が検索や意図を持った操作を行える仮想オフィス環境ブラウザを実装している[2]。このブラウザに必要な機能として、1) DB に蓄積された仮想空間のデータを XML 形式の意味情報付きシングラフとして取得し、そのシングラフに書かれたデータを読み込むことにより、ブラウザに仮想空間を表示する、2) その空間の中をウォークスルーできる、3) 空間の中のオブジェクトを指定・移動させる、4) 明示的操作と呼ばれるユーザの意図を明示的に宣言した操作を行う、5) 複数の利用者がそれぞれのブラウザからひとつの仮想空間を共有することができる（マルチクライアント機能）、がある。

1) ~ 4) については既に設計・実装について詳しく述べている[2]。そこで本稿では 5) にあるマルチクライアント機能の設計・実装について述べる。特に、オブジェクトの座標だけでなく、DB 上での意味情報と各利用者の保持する意味情報を整合させなければならない。本システムは、5) の有効な実装方法が重要な位置を占める。

3. マルチクライアント機能の設計

ある利用者が行った操作を他の利用者のブラウザに反映させるには、各利用者が所持している意味情報付きシングラフを、操作による変更が反映された DB と整合性が取れた状態にしなければならない。その方法として以下の 2 つが考えられる。

- ① DB に意味情報付きシングラフ作成クエリを発行し最新のシングラフを得る
- ② 操作により変更が起きたオブジェクトのデータのみを取得し、そのデータを用いてブラウザ側で意味情報付きシングラフを更新する

①の方法では、局所空間すべてのデータが入った意味情報付きシングラフを新たに DB から得る。したがって DB との整合性は保たれる。それに対して②の方法では、操作によって変更されたオブジェクトのデータをブラウザが DB より取得し、そのデータを基にそれぞれの利用者側で意味情報付きシングラフを書き換える。したがって、DB の意味情報との整合性を保つためには、書き換えに必

要となるのに十分なデータを取得する必要がある。この 2 つの方法を比較すると、①の方法では操作が起きたときに数メガバイトのシングラフを作成し、全員に送信しなければならない。したがって DB やネットワークにかかる負荷が大きく大規模な空間では難しい。そこで、②の方法を用いてマルチクライアント機能の設計を行う。

②の方法を行うにあたり、DB と意味情報付きシングラフの整合性を保つ更新に必要な、オブジェクトのデータ（差分データ）を考える。意図を表した操作は、操作の対象となるオブジェクトの意味を変更することはない。そこで、1 オブジェクト当たりの差分データは以下のデータとなると考えられる。

- I. 操作されたオブジェクトを識別するための ID
- II. 操作の対象となる場所のオブジェクトを識別するための ID
- III. 操作されたオブジェクトの位置情報

これらの差分データをすべての利用者に渡すことができれば、DB と整合性を保ったまま意味情報付きシングラフを更新でき、ブラウザ上の仮想空間を更新できる。

そこで、更新時にこれらの差分データを全利用者に渡す方法を、以下のような設計方針の下に設計を行った。

- 利用者が操作を行ってから他の利用者にデータが届くまでの時間は短いほうが良い
- データの受け渡しは確実性が高いほうが良い
- DB への負荷は小さいほうが良い

以下設計した 3 つの方法について詳しく述べる。

3.1 Pull 型差分取得

データの受け渡しの確実性が高いと考えられる方法として TCP を用いる Pull 型差分取得を設計した。この方法ではすべての利用者が一定間隔ごとに DB に更新があったかどうかを問い合わせていく Polling を行う（図 3）。メリット・デメリットとしては以下のようことが挙げられる。

メリット： 少数利用者のとき確実性が高い

デメリット： Polling 間隔と整合性がトレードオフ、利用者数の増加により DB の負荷が増加

3.2 Push 型差分転送

DB の負荷が低く、通信速度が速いと考えられる方法として、UDP を用いて一对多の通信を行う Broadcast を使った Push 型差分転送を設計した。操作が行われると DB サーバが差分データを取得し、すべての利用者に Broadcast する（図 4）。このような UDP を使った通信はネットワークゲーム等のネットワークアプリケーションでデータ送信の際に通信速度を減らす方法としても研究がなされている[5]。メリット・デメリットとしては以下のようことが挙げられる。

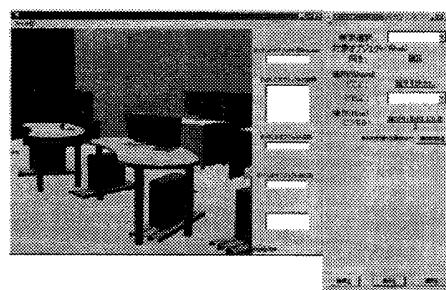


図 2 仮想オフィス環境ブラウザ

メリット：DBへの負荷が少ない、データ転送速度がTCPを用いるより速い
 デメリット：クライアントの伝送路状況に依存しパケット損失（データの不整合）の可能性あり

3.3 更新通知

PollingよりDBの負荷は小さいが、確実性が低くなると考えられ、またBroadcastよりDBの負荷は高いが、UDPを使い送信するデータ量が少ないので確実性が高くなると考えられる方法として、更新通知を設計した。UDPを用いたBroadcastで文字列を送信することにより操作が行われたことを通知し、それを受け取った利用者がDBに問い合わせに依きデータを取得する(図5)。

メリット：更新時のみDBに問い合わせる

デメリット：操作が行われた時にアクセスが集中する、クライアントの伝送路状況に依存しパケット損失（通知の失敗）の可能性あり

4. マルチクライアント機能の実装

本章では、前章で設計した3つの方法を仮想オフィス環境ブラウザに実装を行う。実装を行うにあたり、以下のよ

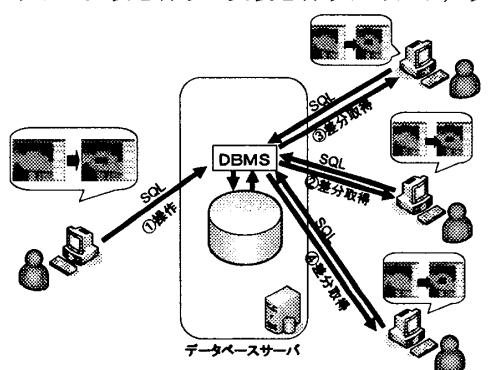


図3 Polling

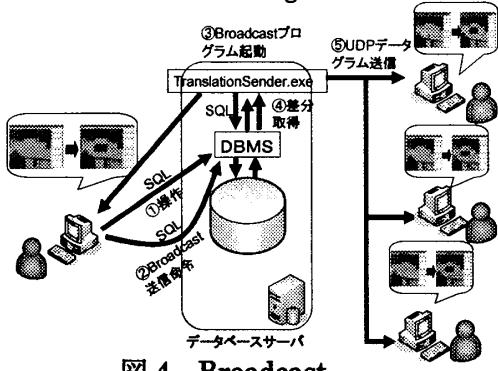


図4 Broadcast

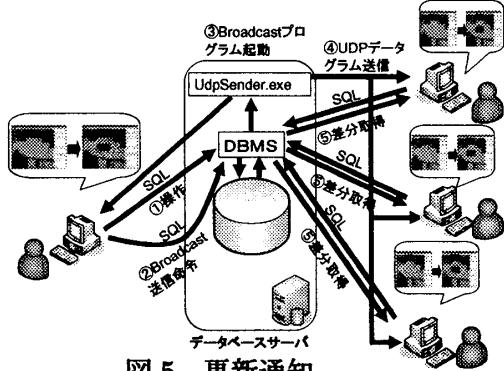


図5 更新通知

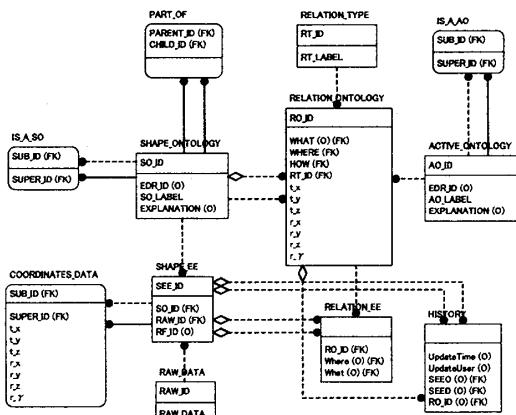


図6 論理データモデル

うなDBサーバ上に図6の論理スキーマを実装した。

ハードウェア：Dell Precision 530, CPU : Intel Xeon 2.4GHz (DUAL構成), Memory : 1GBYTE, OS : Microsoft Windows Server 2003, DBMS : Microsoft SQL Server 2000

差分取得はHistoryテーブルとRELATION_ONTOLOGYテーブルを(図6)結合することにより、操作されたオブジェクトを識別するためのIDであるSEEO、操作の対象となる場所のオブジェクトを識別するためのIDであるSEED、操作されたオブジェクトの位置情報であるt_x~t_zとr_x~r_yを取得するようにした。DBMSがBroadcastプログラムを呼び出す方法としては、Microsoft SQL Server 2000のシステムストアドプロシージャであるxp_cmdshellを使用した。またBroadcastにおいて1オブジェクトの差分データが36Byteであり、1回のBroadcastで送ることが可能なデータ量がヘッダを含めて65536Byteで固定されているため、1回のBroadcastで送信できる差分データは1819オブジェクトが限界であると考えられる。そこで1819以上のオブジェクトが操作されたときには1819オブジェクトごとに分けて送信するようにした。

5. マルチクライアント機能の評価

本章では、前章で実装したマルチクライアント機能を用いた実験を行い評価する。

実験におけるDBの規模は、我々が現在使っている研究室（使用人数15人）をモデルに構築した空間に存在する全オブジェクト数が1000なので、それより十分に大きな規模としてその10倍である10000オブジェクトの規模まで実験を行った。

利用者はDBの更新が起きた場合、現在所持している意味情報付きシンググラフとDBとの差分のみを取得することで空間を共有する。そこで、利用者数15人のうち1人の利用者が更新を行い、前章で実装した3種類の差分取得方法を用いて、他の利用者がその差分を受け取るとき、一回の更新で取得する変更オブジェクト数（差分オブジェクト数）を変化させることにより、どの差分取得方法が優れているかを評価した。同じ評価基準で評価するために、差分取得時間と更新反映伝播時間という評価基準を以下に定義する。

- 差分取得時間：各利用者が差分取得クエリを発行してから差分データを取得するまでの時間
- 更新反映伝播時間：ある利用者が操作を行ってから他の利用者が差分データを取得するまでの時間

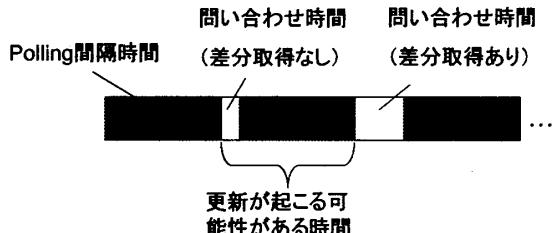


図7 Pollingの更新反映伝播時間の近似

Polling の更新反映伝播時間は、Polling 間隔時間の中のどこで更新が起きたかによって変わってしまう。そこで Polling にかかる時間の詳細（図 7）を見ると、差分取得なしの問い合わせは Polling 間隔時間に比べて十分に小さく、また利用者全員の平均を考えれば、Polling の更新反映伝播時間は Polling 間隔時間の 1/2 と差分取得時間の和であると近似できることと考えられる。したがって、今回の実験ではそのように近似し評価を行った。

5.1 差分取得時間の評価

Polling と更新通知で差分を取得する場合、利用者が自ら DB にクエリを発行し差分を取得する。そこで DB への負荷を評価するために差分オブジェクト数を変化させたときの差分取得時間を測定した。結果は図 8 に示す。この結果より、Polling 間隔が短いと DB への負荷が大きいことがわかる。これは、Polling 間隔が短いと DB に問い合わせる回数が多くなるので、DB の負荷が大きくなり差分取得時間が長くなつたと考えられる。また差分オブジェクト数が多くなると Polling の DB への負荷の増え方が更新通知よりも大きいことがわかる。これは、Polling は差分オブジェクト数が多くなると 1 利用者あたりの差分取得時間が長くなる影響で、ある利用者が差分を取得中に既に差分を取得した利用者の Polling が来る回数が多くなり、それだけ DB の負荷が大きくなるからだと考えられる。この結果より、差分オブジェクト数が多くなると Polling より更新通知が有効であるとわかる。また、各利用者が差分取得クエリを出さないことから Broadcast の差分取得時間を測定していないが、Local の DB に自らの 1 回のみのアクセスで済む Broadcast が一番 DB への負荷が小さいと考えられる。したがって DB の負荷は、Polling > 更新通知 > Broadcast であると考えられる。

5.2 更新反映伝播時間の評価

操作が行われてから最も速く更新が反映できる方法を求めるために、差分オブジェクト数を変化させたときの更新反映伝播時間を測定した。結果は図 9 に示す。この結果より、操作が行われてから利用者が更新を受け取るまでの時間が一番短いのは Broadcast であることがわかる。しかし、Broadcast は差分オブジェクト数 6000 以上では、データの損失が起こりすべての差分を受け取ることができなかった。これは、UDP を用いているのでデータの損失が起きたと考えられるが、その原因については、ネットワークが混雑している環境やサーバを強化して実験を行うなどして今後確かめていきたい。

今回は、操作を行う利用者は 1 人という限定の下で実験を行ったが、本来はそれぞれの利用者が自由に操作を行っているはずである。また、大きなオフィスになると利用者数や仮想空間内のオブジェクト数も増加すると考えられる。したがって、DB の負荷が大きい方法では操作に支障をきたすと考えられる。今回の実験では Broadcast が一番よい

結果であったが、差分オブジェクト数が増えるとデータを損失することがわかった。そこで、今後、1 オブジェクト当たりの差分データのデータ量の削減方法の提案や利用者数を増やした環境やネットワークが混雑している環境での実験を進めていきたいと考えている。

6. まとめ

本プロジェクトでは、オントロジによる空間内の意味の統一により、利用者間で意味を共有し、意味を持った操作、検索が可能な仮想空間である「仮想オフィス環境」の提案と実装を行っている。そこで、本論文では複数の利用者の仮想オフィス環境プラウザを使った仮想空間共有の機能の設計・実装方法を示し、プロトタイプシステムにより評価を行った。実用に近い環境やさらに大規模な仮想空間での評価が今後の課題である。

謝辞

本研究の一部は文部科学省科学研究費補助金（課題番号 17700097）の支援による。

参考文献

- [1]渡辺知恵美,増永良文,“仮想世界データベースシステムにおける仮想世界同期法”,TOD,Vol.43,No.SIG9(TOD18),2003
- [2]賀来 健一,那須洋之,南博康,富井尚志,“複数利用者間で意味を共有した検索・操作が可能な仮想空間プラウザの提案”,データ工学ワークショップ論文集 (DEWS2005) ,Mar,2005
- [3]溝口理一郎,“オントロジー研究の基礎と応用”,人工知能学会誌,Vol.14,No.6,Nov,1999
- [4]南博康,賀来健一,富井尚志,“意図共有を実現するオフィス仮想環境の設計”,信学技法,Vol.104,No.345,DE2004-114,pp.1-6,Oct,2004
- [5]井芹威,堀真人,藤川和利,下条真司,宮原秀夫,“多人数参加型ネットワークアプリケーションの広域ネットワーク環境における利用実験”,信学技法,IN2000-121,pp.21-28,2000

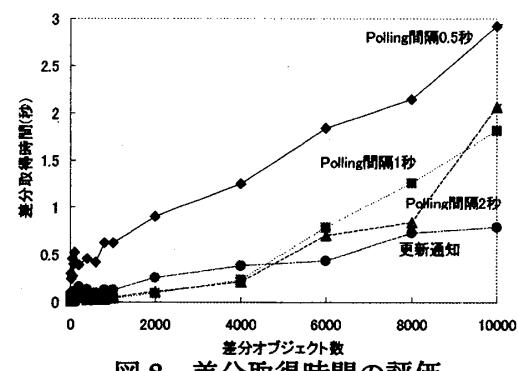


図8 差分取得時間の評価

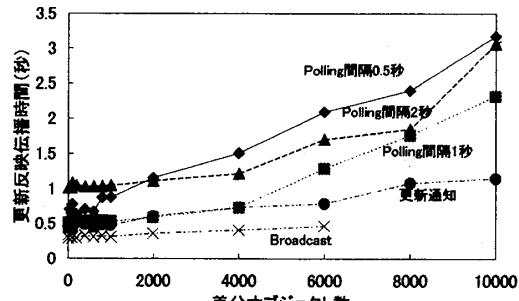


図9 更新反映伝播時間の評価