# 3次元環境における無線センサネットワークの 集約型自己組織化ノード位置推定方式とその精度評価

毛利 友紀1 北之馬 貴正1 安達 直世2 滝沢 泰久2

概要:無線センサネットワークにおいて、センシングデータの取得位置は重要な情報である。そこで我々 は、各ノードから得た近傍ノード情報を元にクラウド上で自己組織化マップ(SOM)を用いて位置推定 を行う、集約型自己組織化ノード位置推定方式(集約型 SOL(Self-Organizing Localization))を提案してい る。集約型 SOL は極少数のアンカーノードを使用し、測距デバイスを用いずに、高精度な位置推定が可能 であり、クラウド上で位置推定を行うため各ノードへの負荷も軽減される。現在我々は2次元環境におい て高精度な位置推定を実現出来ているが、都市工学への適用を想定した場合、3次元の位置情報が必須と なる。以上のことから、本稿では3次元の位置推定に対応した集約型自己組織化ノード位置推定方式を提 案し、その精度評価から有用性を示す。

キーワード:無線センサネットワーク,位置推定,3次元

## 1. はじめに

無線センサネットワーク (WSN) は, Internet of Things[1] や, Machine to Machine[2] などの物理情報処理をインター ネットに取り込む試みにおいて,必須技術であり,そのセ ンサノードの位置は重要な情報である.物理情報を利用し たサービスとしては,広範囲に大量のセンシングデバイス を散布することを想定した,環境モニタリング,構造物へ ルスモニタリング,災害対策等が考えられている.

現在,利用もしくは研究されている無線ノード位置推定 方式は,ノード間測距デバイスの使用の観点から分類する と,Range-Based と Range-Free に大別できる.前者は測 距デバイスを用いることにより高精度な位置推定が可能で あるが,特別なデバイスを必要とするためコストが高くな り無線センサノードに不適である.後者は測距デバイスが 不要であるが,高精度な位置推定をするためには,十分な 数のアンカーノードにより構成された空間を必要とし,任 意の広範囲な空間に適用することは困難である.

上記問題を解決するため,我々は自己組織化マップを用 いたノード位置推定方式(SOL: Self-Organizing Localization) [3][4] をクラウド上で適用する集約型 SOL を提案し た.集約型 SOL は,各ノードが近傍ノード情報を取得し, その情報をクラウド環境上に集約して構成した仮想無線セ ンサネットワーク(仮想 WSN)に SOL を適用して位置推 定を行う.また近傍ノー祖情報のみで位置推定可能である ためアンカーノードへの依存度が極めて低く,クラウド上 では多ホップの近傍ノード情報が利用できるため高精度な 位置推定が可能である.さらに各ノードは近傍ノード情報 を収集するだけでよいため,低消費電力が望まれる WSN において特に有効な位置推定であると言える.

現在我々はこの集約型 SOL を用いて 2 次元において他 方式よりも高精度な位置推定を実現しているが,実際に構 造物ヘルスモニタリングなどに適用する場合,2 次元の位 置情報だけでは不十分であり,3 次元の位置推定が必須と なる.

そこで本論文では3次元に適応した集約型 SOL を提案 し、その精度評価を行う.

## 2. 関連研究

現在,利用もしくは研究されている無線ノードの位置推 定方式は,ノード間測距デバイスの使用の観点から分類す ると,Range-Based と Range-Free に分類できる.

#### 2.1 Range-Based

Range-Based 位置推定方式は位置推定処理にノード間の 距離情報を利用するため、センサノードにノード間通信機能 の他にノード間距離を測定するデバイス(以降,測距デバイ ス)を必要とする.ノード間距離の測距には、TDOA(Time

<sup>1</sup> 関西大学大学院理工学研究科

<sup>2</sup> 関西大学環境都市工学部

Difference Of Arrival), TOA(Time Of Arrival) が利用さ れている. TOA 方式は,送信側から受信側に信号が到着す るまでの時間を測定し、伝送媒体の伝送速度からノード間 の距離を計算する方式である. TOA 方式を利用した位置 推定方式として最も一般的なものは GPS である. TDOA 方式は,異なる2つの伝送媒体を用いて通信を行い,それら の到着時間の差からノード間の距離を計算する方式である. TDOA 方式を利用した位置推定方式としては, Active Bat [5], Cricket [6], Ubisence [7] <sup>≫</sup> Iterative Multilateration [8] がある. Range-Based はこれらの測距デバイスで得ら れたノード間距離を使用し,三辺測量を用いて位置推定を 行う.しかし, TOA 方式や TDOA 方式を用いた位置推定 技術は精度が高いが、センサノードに特別な測距デバイス を用いる必要があり、センサノードの消費電力やコストの 面において WSN での利用は不向きであると考える. また現 状では GPS 以外どの方式も 3 次元には対応出来ていない.

## 2.2 Range-Free

RangeFree 位置推定方式は、位置推定に測距デバイスを 用いない方式である. Centroid 方式 [9], APIT 方式 [10] や DV-Hop 方式 [11][12] 等がある. Centroid 方式は,通 信可能な複数のアンカーノードの位置情報を位置推定を 行うノードが取得し、それらの重心を利用することで自身 の位置を推定する方式である. APIT 方式は,複数個のア ンカーノードの組み合わせから作成可能な全ての三角形 に対して, 位置推定を行うノードが外側にあるか内側にあ るかを判定することで自身の位置を推定する方式である. DV-Hop 方式は、3 つ以上のアンカーノードからのホップ 数とアンカーノード間の距離から算出された1 ホップの 平均距離を利用して、アンカーノードとの距離を見積もる ことにより自身の位置を推定する方式である. これらの方 式は少なくとも3つ以上のアンカーノードが必要であり, 精度の向上には多量なアンカーノードが必要なため広範囲 な空間への適用には十分な事前準備が必要である. そのた め,適用可能な環境は限定的となる.また RangeFree 位置 推定方式の場合,現在3次元に対応出来ている方式は存在 しない.

## 3. 集約型 SOL

集約型 SOL はノード間通信による電力消費の増大とい う問題を解決するため、クラウドコンピューティングを利 用している. 集約型 SOL は、各センサノードからの隣接 ノード情報をクラウド環境へ集約し、これにより構成する 仮想 WSN へ SOL を適用した方式である.

## 3.1 位置推定のアルゴリズム

SOL は, 3 つのステップにより位置推定を行う. [Step.1] 各ノードは,自己位置をランダムに生成し,



図 2 2 次近傍ノードによる位置修正

これを仮自己位置とする.以降,ノードiの修正t回目の 仮自己位置を $w_i(t)$ と表記する.各ノードはこの仮自己位 置を1次近傍 $(1 \Rightarrow )$ ノードにブロードキャスト送信 する.

[Step.2] 1 次近傍ノード *j* から仮位置情報  $w_j(t)$  を受信 したノード *i* は,仮自己位置  $w_i(t) \ge 1$  次近傍ノード *j* の 仮位置  $w_j(t)$  の直線上かつノード *j* から 1 ホップ距離 *d* で ある位置を入力ベクトル  $m_i^{\{1\}}(t)$  とする.1 ホップ距離 *d* とは,測距デバイスを用いないために用いる相対的なノー ド間距離である.その後,ノード *i* の仮自己位置と入力ベ クトル  $m_i^{\{1\}}(t)$  の距離  $|m_i^{\{1\}}(t) - w_i(t)|$  が最小となるよう な修正ベクトル  $V_i^{\{1\}}(t)$  を生成することにより,ノード *i* の仮自己位置を入力ベクトル  $m_i(t)$  に近づける (図 1).

$$V_i^{\{1\}}(t) = \frac{d - |w_i(t) - w_j(t)|}{|w_i(t) - w_j(t)|} (w_i(t) - w_j(t))$$
(1)

また、1 次近傍ノード jの1 次近傍ノード集合のうち、 ノード i から2 ホップにあたるノード(以降、2 次近傍ノー ド) k の仮位置とホップ数 2d = 2 により推定される位置を 入力ベクトル  $m_i^{\{2\}}(t)$  とする、ここでの入力ベクトルは、 ノード i と2 次近傍ノード k とのホップ数 2d として生成す る、その後、ノード i の仮位置をこの入力ベクトル  $m_i^{\{2\}}(t)$ に近づけるため、次のような修正ベクトル  $V_i^{\{2\}}(t)$  を生成 する (図 2).

$$V_i^{\{2\}}(t) = \frac{d+d-|w_i(t)-w_k(t)|}{|w_i(t)-w_k(t)|} (w_i(t)-w_k(t)) \quad (2)$$

この2つの修正ベクトルを用いて次のように仮自己位置 を修正する.

 ノード *i* の仮自己位置が 1 次近傍ノード *j* より 2 次近 傍ノード *k* から遠い場合,2 次近傍ノードとの相対関 係に誤りがないことから 1 次近傍修正ベクトルのみで 修正する. 情報処理学会研究報告

IPSJ SIG Technical Report

 ノード *i* の仮自己位置が 1 次近傍ノード *j* より 2 次近 傍ノード *k* に近い (|w<sub>i</sub>(t) - w<sub>j</sub>(t)| ≥ |w<sub>i</sub>(t) - w<sub>k</sub>(t)|) 場合 (トポロジ矛盾 (図 3)), 1 次近傍ノードとの相対 関係に誤りがあるため,1 次近傍修正ベクトルと 2 次 近傍修正ベクトルの両方から仮自己位置 w<sub>i</sub>(t) を修正 する.

以上の修正を定式化すると次のようになる.

$$w_{i}(t+1) = \begin{cases} w_{i}(t) + \alpha_{i}(t) \cdot V_{i}^{\{1\}}(t) \\ (|w_{i}(t) - w_{j}(t)| < |w_{i}(t) - w_{k}(t)|) \\ w_{i}(t) + \alpha_{i}(t) \cdot (V_{i}^{\{1\}}(t) + V_{i}^{\{2\}}(t)) \\ (|w_{i}(t) - w_{j}(t)| \ge |w_{i}(t) - w_{k}(t)|) \end{cases}$$
(3)

 $\alpha_i(t)$ はt回目の修正時のノードiの学習関数であり、次のようになる.

$$\alpha_i(t) = \eta \alpha_i(t-1) \ (0 < \eta < 1) \tag{4}$$

ただし,ηは正の減衰定数である.

[Step.3] 自身の仮自己位置  $w_i(t)$  に加えて、ランダム に 1 次近傍ノードの仮自己位置  $w_j(t)$  を選択し、これら 2 つのノードの仮自己位置を近傍ノードへブロードキャスト する.

以上の Step.2 および Step.3 を繰り返し,各ノードは自 己位置を推定し,ネットワークトポロジを再現する.

#### 3.2 位置推定補正処理

SOL ではノード間は距離はホップ数を用いているため, ノード推定位置は多くの誤差を含んでいる可能性がある. また,ノード推定位置はネットワーク内での相対位置であ る.従って,次のノード推定位置の補正処理を行う.

- 推定トポロジにおけるトポロジ矛盾の判定
- トポロジ矛盾を抑制するノード間修正距離による推定
   再試行
- 推定トポロジを絶対座標へ変換

#### 3.2.1 推定トポロジにおけるトポロジ矛盾の判定

位置推定処理が収束状態 (学習関数  $\alpha_i(t)$  が一定の閾値 以下)になった段階でトポロジの矛盾の判定を開始する. トポロジ矛盾判定は各ノードにおいて推定位置が1次近傍 ノードより2次近傍ノードに近い場合(図3)をトポロジ 矛盾とする.この判定を複数の1次近傍ノードと2次近傍 ノードで実施し,次式を満たさない場合,当該ノードの推 定位置はトポロジ矛盾ありと判定する.

$$\frac{I_{i}^{\{2\}}}{N_{i}^{\{2\}}} < \lambda \tag{5}$$

 $I_i^{\{2\}}$ は、ノード*i*におけるトポロジ矛盾と判定した 2 次 近傍ノード数、 $N_i^{\{2\}}$ は、判定に用いた 2 次近傍ノード数、  $\lambda$ は、トポロジ矛盾閾値である.

トポロジの矛盾が発生していると判定された場合、全



図 4 ノード間トポロジ矛盾を解消するノード間修正距離

ノードに対して位置推定処理の再試行を通知するメッセージを送信する.メッセージを受信した1次近傍ノードは, 自身の学習関数  $\alpha_i(t)$  を初期値の1に戻し,位置推定処理 を再試行する.

## 3.2.2 ノード間トポロジ矛盾を解消するノード間修正距離

SOL はホップ数をノード間距離として用いる.しかし, ノード間距離をホップ数1とする入力はノード間距離を均 等化するトポロジ再現へ制御するため,トポロジ矛盾の要 因となる.特に,実トポロジにおいて1次近傍ノードと2 次近傍ノードの距離より該当ノードと1次近傍ノードの距 離が小さく距離の差が大きい場合にトポロジ矛盾の可能性 が高くなる.従って,トポロジ矛盾の場合,該当ノードが 上記のトポロジであると仮定し,該当ノードにおける1次 近傍ノードとの距離をホップ数1より小さい値(正の実数 値)に修正する (図 4).これをノード間修正距離と呼び, 式(6)のように算出して位置推定処理を再試行する.Tは 再試行回数であり, $d_T$ は再試行時のノード間修正距離(初 期値 $d_0$ は1)である.

$$d_{T+1} = \frac{d_T}{T+1} \tag{6}$$

#### 3.3 位置推定処理によるノード間通信の削除

WSN は1つのシンクノードと多数のセンサーノードか ら構成される.各センサノードは自身の隣接ノードへ広 告として自身の ID をデータとするブロードキャストを行 う.この広告ブロードキャストにより各ノードは隣接ノー ド ID を取得する.各センサノードは取得した隣接ノード ID を隣接ノード情報としてシンクノードへ転送し,シン クノードはこれらの情報をクラウド環境へ転送する.集約 型 SOL はその転送された隣接ノード情報により構成する 仮想 WSN へ SOL を適用することで,それぞれのノード は,SOL を実行する必要がなくなり,各センサノードの通 信は広告ブロードキャストと隣接ノード情報のシンクノー ドへの転送のみとなる.従って,SOL の位置推定処理はク ラウド環境で構成される仮想 WSN で実施されるため,各 センサノードは SOL の位置推定処理に伴うノード間通信 は一切必要としない.

## 3.4 SOL のクラウド環境への適用

仮想 WSN はすべてのノードの隣接ノード情報を集約す るため,完全なトポロジ情報を有する.一方,そのトポロ ジのジオメトリ (形状) は全くのランダムである.集約型 SOL は,この完全なトポロジ情報をもつ WSN に SOL を 適用し,推定トポロジの折れ曲がりを防ぐため以下の処理 を行う.

- 多ホップノードによる位置修正
- 共通1次近傍群領域判定によるトポロジ矛盾検知 なお共通1次近傍群領域判定によるトポロジ矛盾検知 については第4章の3次元集約型SOLの章にて説明 を行う.
- 3.4.1 仮想 WSN の構成

各センサノードは次のように近傍ノード情報を収集し, クラウド環境で仮想的なネットワーク (仮想 WSN) を作成 する.

- 自己ノード ID をデータとしてブロードキャスト(広告ブロードキャスト)送信する.
- 各センサノードは受信した広告ブロードキャストから 隣接ノードの ID を取得し,取得したノード ID リスト を隣接ノード情報としてシンクノードに転送する.
- シンクノードはこれをクラウド環境へ転送する.

以上により,クラウド環境は全てノードの隣接ノード情報を取得し,保持する. 集約型 SOL は上記の取得された 隣接ノードを用いてクラウド上で次のように近傍トポロジ を構成する.

- ノード*i*の隣接ノード情報に含まれるノードをノード *i*の1次近傍ノードとする.
- 上記1次近傍ノードjの隣接ノード情報に含まれる ノードで、ノードiおよびノードiの隣接ノード情報 に含まれないノードをノードiのノードjを中継する 2次近傍ノードとする。
- 同様に、n次近傍ノード xの隣接ノード情報に含まれて、(n-1)次までの近傍ノード群の隣接ノード情報に含まれないノードをノード iのノード x を中継する(n+1)次近傍ノードとする。
- 上記処理を再帰的に繰り返し、ノードiの近傍トポロジを拡大し、ネットワーク全体を通してノードiの多次近傍ノードを設定する。

以上の処理をクラウド上で全てのノードに実施し、個々 のノード毎に多次近傍ノードを設定し、これを仮想 WSN とする.

## 3.4.2 多次近傍ノードによる位置更新

集約型 SOL は, 3.2.1 節で述べたように, 各ノード毎に 多次近傍ノード情報を保持する.この多次近傍ノード情報 を用いることにより、位置更新に用いる近傍ノードの範囲 を大幅に拡大することが出来る.多次近傍ノード情報は, ホップ数に応じてノード間距離が増加するように構成され ている. すなわち, 選択されるノードは, ノード *i* から *n* 次近傍ノード以下であり、かつノード i からの (n-1) 次 近傍ノードのいずれのノードよりもノード*i*から遠方に位 置する条件を満たす.従って,一定距離 d×ホップ数 n に より位置更新を行う.多ホップによる n 次近傍修正ベクト ルは式 (7) から求める.  $w_n(t)$  は n 次近傍ノードの仮自己 位置である. さらに, 位置修正の初期段階は広い範囲の近 傍ノードを用いて大域的なトポロジを形成し、修正段階の 進行に伴い、位置修正に使用する近傍ノードのホップ数を 減少させて,局所的かつ詳細なトポロジを形成し,収束さ せる.従って,次式(8)のように仮自己位置情報の更新を 行う.  $\tau_N$  は推定の段階を分ける閾値である.

$$V_{i}^{\{n\}}(t) = \frac{nd - |w_{i}(t) - w_{n}(t)|}{|w_{i}(t) - w_{n}(t)|} (w_{i}(t) - w_{n}(t))$$
(7)  
$$w_{i}(t) = \begin{cases} w_{i}(t) + \alpha_{i}(t) \cdot (V_{i}^{\{1\}}(t) + V_{i}^{\{n\}}(t)) \\ (t < \tau_{n}) \\ w_{i}(t) + \alpha_{i}(t) \cdot (V_{i}^{\{1\}}(t) + V_{i}^{\{n-1\}}(t)) \\ (\tau_{n} < t < \tau_{n-1}) \\ \vdots \\ w_{i}(t) + \alpha_{i}(t) \cdot (V_{i}^{\{1\}}(t) + V_{i}^{\{3\}}(t)) \\ (\tau_{4} < t < \tau_{3}) \\ w_{i}(t) + \alpha_{i}(t) \cdot (V_{i}^{\{1\}}(t) + V_{i}^{\{2\}}(t)) \\ (otherwise) \end{cases}$$
(8)

## 4. 3次元集約型 SOL

集約型 SOL の位置推定アルゴリズムや更新方法などは, ノードの位置関係を利用して計算を行っているため,3次 元環境においてもノード間距離を求めて利用することで2 次元集約型 SOL と同様の方式を利用出来る.本章ではそ の中で3次元にするにあたって変更された部分について記 述する.

#### 4.1 共通1次近傍群領域判定によるトポロジ矛盾検知

位置推定精度の劣化の主要因である推定トポロジの折れ 曲がりは、各ノードからの1次近傍と2次近傍の距離によ るトポロジ矛盾判定(図3)で検知できない場合がある.

図 5(a) に検知不可である折れ曲がりの場合を示す.こ の共通1次近傍群領域判定によるトポロジ矛盾検知は3次 元で行っているため実際には通信範囲は球体,領域を分け



図 5 推定ノードの矛盾領域

る境界は面となるが、紙面の都合上、図5は2次元に次数 を落として説明する.

ノード*i*, ノード*i*の1次近傍ノード*j*, ノード*i*の2次近 傍かつノード*j*の1次近傍ノード*l*のそれぞれの推定位置 を $w_i$ ,  $w_j$ ,  $w_l$ , ノード*l*の真位置 $W_l$ とすると,  $w_l$  は折 れ曲がりトポロジの要因となる.この場合,  $w_i \ge w_j$ を基 準点とする $w_l$ のトポロジ矛盾判定は $w_l$ のトポロジ矛盾を 検知できる範囲 $|w_l - w_i| \le |w_j - w_i|$ の外にある(トポロ ジ矛盾なしの条件を満たす)ため、 $w_l$ による折れ曲がりを 検知できない.すなわち、トポロジ矛盾判定は折れ曲がり トポロジを十分に検知可能とする領域をカバーできていな い.従って、折れ曲がり推定トポロジの検知可能性を高め るためトポロジ矛盾判定の適応領域の拡大を図る.

図 5(b) に示すように,基準点 w<sub>i</sub> と w<sub>i</sub> において,線分  $\overline{w_i - w_i}$ の中心において $\overline{w_i - w_i}$ を法線とする平面を用い て $w_i$ と $w_i$ のいずれかに近い領域に空間を2分割する(線 分 $\overline{w_i - w_i}$ の垂直2等分面の左側が $w_i$ に近い領域,右側 が $w_i$ に近い領域). ノードlはノードiの2次近傍であ るので、 $w_l$ は $w_i$ に近い領域内に位置しなければならな い. 従って,  $w_i$  に近い領域にある  $(|w_l - w_i| \le |w_l - w_j|)$ 場合トポロジ矛盾と判定する. さらに, 折れ曲がりトポ ロジの検知領域を拡大するため、図 5(c) に示すように、 ノードiに加えて、ノードiとノードlの共通の1次近傍 ノード k 基準点として用いて、その推定位置  $w_k$  と  $w_i$  に よりそれぞれに近い領域に2分割し, wi に近い領域にあ る  $(|w_i - w_l| \le |w_k - w_l|)$  場合トポロジ矛盾と判定する. 以上のように,全ての共通1次近傍ノードを順次選択して いき判定を繰り返すことでトポロジ矛盾の検知範囲を拡大 し,折れ曲がり検知の可能性を高める.

この判定の実施結果において式 (9) を満たさない場合, トポロジ矛盾と判定する. *A* は共通1次近傍群領域判定を 行った回数, *a* はトポロジ矛盾の発生回数, *β* は判定閾値 である.

$$\frac{a}{A} \le \beta. \tag{9}$$

#### 4.2 絶対座標変換

SOL の推定位置はネットワーク内における相対位置で ある. この相対位置をアンカーノードの真位置と推定位置 を用いて絶対位置へ変換する. アンカーノードの真位置  $W_A = (X_A, Y_A, Z_A)$  は推定位置  $w_A = (x_A, y_A, z_A)$  を用い て以下のように表される.

$$X_A = ax_A + by_A + cz_A + t_x$$
  

$$Y_A = dx_A + ey_A + fz_A + t_y$$
  

$$Z_A = gx_A + hy_A + iz_A + t_z$$
(10)

4 つのアンカーノードから構成される連立方程式 (10) から 12 個の係数  $a, b, c, t_x, d, e, f, t_y g, h, i, t_z$  を得ることによ  $b, すべてのノードは以下のように推定位置 <math>w_i = (x_i, y_i, z_i)$ から絶対座標  $\hat{w}_i = (\hat{x}_i, \hat{y}_i, \hat{z}_i)$  へ変換される.

$$\begin{pmatrix} \hat{x}_{i} \\ \hat{y}_{i} \\ \hat{z}_{i} \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & b & c & t_{x} \\ d & e & f & t_{y} \\ g & h & i & t_{z} \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \\ 1 \end{pmatrix}.$$
 (11)

## 5. 評価方式

5.1 相対位置評価と絶対位置評価

以下の2方式での比較評価を行う.

- 2 次元集約型 SOL
- 3 次元集約型 SOL

評価は、相対位置評価と絶対位置評価の2通り行う.相 対位置評価は推定されたノード位置により構成されるネッ トワークの形状(推定ネットワーク形状)とオリジナル ネットワークの形状の相似性を、次の式により評価する.

$$r_{ij} = \frac{d_{ij}}{D_{ij}}, \ \bar{r} = \frac{1}{|N|C_2} \sum_{i=1}^{|N|-1} \sum_{j=i+1}^{|N|} r_{ij}$$
 (12)

$$V[r_{ij}] = \frac{1}{|N|C_2} \sum_{i=1}^{|N|-1} \sum_{j=i+1}^{|N|} (1 - r_{ij}/\bar{r})^2$$
(13)

*d<sub>ij</sub>* は推定位置におけるノード*i* とノード*j* の距離 (推定 距離), *D<sub>ij</sub>* はオリジナルのネットワークにおけるノード i とノード jの距離, N は位置推定ノードの集合, |N|は ノード数 (集合 N の要素数)を示す.  $V[r_{ij}]$ が0に近づけ ば推定ネットワーク形状はオリジナルのネットワーク形状 と相似となる.すなわち,  $V[r_{ij}]$ が0の場合,推定ネット ワーク形状はオリジナルのネットワーク形状に一致する.

絶対位置評価は,推定された各ノードの位置と真位置の ユークリッド距離の総和の平均である位置推定誤差 *Errave* を用いて評価する. *Errave* は次の式 (14) のように求める.

$$Err_{ave} = \frac{1}{|N|} \sum_{i=1}^{N} |W_i - w_i|$$
 (14)

 $W_i$ はノード iの真位置,  $w_i$ は推定位置を示す.

5.2	評価結果
-----	------

表1 シミュレーション条件			
評価条件	2D	3D	
フィールド範囲	$1.0 \times 1.0$	$1.0 \times 1.0 \times 1.0$	
通信半径	0.23	0.23	
アンカノード数	3	4	
位置修正回数	300	300	
評価トポロジ数	15	15	

シミュレーションの評価条件を表1に示す.この条件で シミュレーションを行った結果のジオメトリ相似性が図6, 位置推定誤差が図7,である.また集約型SOLにおいて重 要な要素は近傍ノード数であるため,比較基準として評価 結果の横軸に近傍ノード数を設定することで,2次元と3 次元の次数の違いを正規化している.

まず図 6 のジオメトリ相似性について見てみると,同程 度の近傍ノード数において 3 次元集約型 SOL は,他方式と 比べて高精度であった 2 次元集約型 SOL と比較してほぼ 同等の精度となる.また,近傍ノード数が増える毎に 2 次 元集約型 SOL と同様に V[r<sub>ij</sub>] は極めて 0 に近づいている. 従って,3 次元集約型 SOL の位置推定はネットワークのオ リジナルジオメトリを高い精度で再現出来ていることが分 かる.また3 次元にすることで 2 次元と同じノード数では 空間におけるノードの密度が下がることから近傍ノード数 は減少するが,図 6 の近傍ノード数増加毎の精度上昇を見 るとどちらも同じ傾向が見られ,およそ近傍ノード数 30 前後の時点で 2 次元集約型 SOL および 3 次元集約型 SOL 共に,V[r<sub>ij</sub>] は 0.01 程度まで収束していることが分かる.

次に図7の位置推定誤差を見てみると,先ほどのジオメ トリ相似性と同様に、3次元集約型SOLの近傍ノード数毎 の位置推定誤差や近傍ノード数増加による精度の上昇は2 次元集約型SOLと比較しても大きな差が見られず、高い 精度での位置推定が行えていることが分かる.また位置推 定誤差についても2次元集約型SOLと同様の傾向が見ら れ、近傍ノード数が30前後でErraveは0.05前後、近傍 ノード数が50前後でErraveは0.03程度となる. 以上のことから,近傍ノード数が同程度であれば,3次 元集約型 SOL は2次元集約型 SOL と比較してもほとんど 精度の劣化は無いと言える.



図 6 近傍ノード数毎のジオメトリ相似性





次にこの3次元集約型 SOL のシミュレーションで位置 推定を行ったネットワークのオリジナルジオメトリと推定 ジオメトリとを比較した図を見てみる.ノード数100の場 合のオリジナルジオメトリと推定ネットワークジオメトリ をそれぞれ図8と図9に、ノード数200の場合のオリジナ ルジオメトリと推定ネットワークジオメトリをそれぞれ図 10 と図 11 に示す. ノード数 100 個の場合, 各ノードの近 傍ノード数はおよそ 10 個程度となるため、シュミレーショ ン結果で示したグラフを見てみると、位置推定精度として は 0.2 程度の誤差があり、大きな値である. しかし、図 8 と図9を比較すると分かるように、ネットワークのジオメ トリの特徴は良く捉えられており、位置推定精度の誤差が 高くとも、その有用性が高いと考える。次にノード数 200 個の場合は、各ノードの近傍ノード数は15個程度となり、 ノード数 100 個の場合よりも更に推定ジオメトリがオリジ ナルジオメトリを再現出来ている事が分かる.以上の2つ

## 情報処理学会研究報告 IPSJ SIG Technical Report



図8 100 ノードでのネットワークのオリジナルジオメトリ



図 9 100 ノードでの推定ネットワークジオメトリ

の図を見てからも分かるように,推定されたネットワーク ジオメトリはオリジナルのネットワークジオメトリの特徴 を再現できており,3次元集約型 SOL は2次元集約型 SOL と同様に高い精度でネットワークのジオメトリを再現でき ていることが確認出来た.

以上のことから,集約型 SOL の位置推定は 3 次元環境 においても有効であると考えられる.

# 6. まとめ

本論文は、クラウド環境を想定した集約型 SOL の 3 次 元環境への適用を提案した.また、3 次元集約型 SOL のシ ミュレーション評価から、3 次元環境においても 2 次元環 境と同程度の高い位置推定精度を維持可能であることを確 認した.

今後は3次元集約型 SOL の障害物混在環境での精度評



図 10 200 ノードでのネットワークのオリジナルジオメトリ



図 11 200 ノードでの推定ネットワークジオメトリ

価および実環境での精度評価を検討する予定である.

## 参考文献

- Kortuem, G., Kawsar, F., Fitton, D. and Sundramoorthy, V., "Smart objects as building blocks for the Internet of things," *IEEE Internet Computing*, Vol.14, No.1, pp.44–51 (2010).
- [2] Geng, Wu., Talwar, S., Johnsson, K., Himayat, N. and Johnson, KD., "M2M : From mobile to embedded internet," *IEEE Communications Magazine*, Vol.49, No.4, pp.36–43 (2011).
- [3] 大野翔平,安達直世,滝沢泰久, "無線センサネットワークにおける自己組織化位置推定方式の提案," 情報処理学会論文誌, Vol.53, No.7, pp.1774–1782, (2012).
- [4] Kitanouma, T.; Takashima, Y.; Adachi, N.; Takizawa, Y., "Cloud-based Self-Organizing Localization for wireless sensor networks in mixture environments of LOS and NLOS,"Proc. IEEE IWCMC 2015, pp.1230-1235 (2015).
- [5] Harter, A., Hopper, A., Steggles, P., Ward, A., and

Webstar, P., "The anatomy of a context-aware mobile applications," *Proc. ACM/IEEE MobiCom 99*, Vol.8, pp.187-197 (1999).

- [6] Priyantha, N., Miu, A., Balakrishman, H., and Teller, s., "The cricket compass for context-aware mobile applications," *Proc. MOBICOM 2001* (2001).
- [7] Wozniak, M., Odziemzyk, W., and Nagorski, K., "Investigation of Practical and Theoretical Accuracy of Wireless Indoor Positionings System Ubisense," *Reports on Geodesy and Geoinformatics*, Vol. 95, No.1, pp.36–48 (2013).
- [8] Savvides, A., Han, C., and Srivastava, M., "Dynamic Fine-Grained Localization in Ad-Hoc Networks of Sensors," *Proc. ACM MobiCom 2001*, pp. 1-14 (2001).
- [9] Bulusu, N., Heidemann, J. and Estrin, D., "GPS-less low cost outdoor localization for very small devices," *IEEE Pers. Commun.*, Vol.7, No.5, pp. 28-34 (2000).
- [10] He, C., Huang, C., M.Blum, B., A.Stankovic, J., and F.Abdelzaher, T., "Range-free localization and its impact on large scale sensor networks," ACM TECS, Vol.4, No.4, pp.877-906 (2005)
- [11] Niculescu, D. and Nath, B. "DV-based positioning in ad hoc networks," *Telecommun.Syst*, Vol.22, No.1-4, pp267-280, (2003).
- [12] Zhou, Z., Xiao, M., Liu, L., Chen, Y. and Lv, J., "An Improved DV-HOP Localization Algorithm," *Proc. ISISE 2009*, pp.598-602, (2009).