

# ポテンシャルゲームを用いたボロノイ分割による被覆制御

学籍番号：90118097 潮 研究室 寺岡 沙織

## 1 緒論

近年、重要度の異なる領域を効率よく覆うように、複数の移動体を配置する被覆制御問題が注目されている [1]。実際に、効率的なセンサネットワークの構築や、可動ロボットによる危険場所の探索、施設の監視などへの応用が期待されている。

本報告では、被覆制御問題をポテンシャルゲームを用いて定式化し、レプリケータダイナミクスにより、評価関数を極大化するセンサ被覆制御法を提案する。

## 2 ポテンシャルゲーム

ポテンシャルゲームは、 $n$  個の集団の集合  $I = \{1, \dots, n\}$  からなる  $n$  集団ゲームである。集団  $i$  は、 $n^i$  の連続体からなるエージェントで構成される。集団  $i$  に属するエージェントが取る戦略の集合を  $S^i = \{1, \dots, m^i\}$ 、全集団での総合計戦略数を  $M = \sum_{i \in I} m^i$  とする。また、集団  $i$  に属し、戦略  $k \in S^i$  を取るエージェントの数を  $x_k^i$ 、集団  $i$  の集団状態を  $X^i = \{x^i \in \mathbf{R}_+^{m^i} : \sum_{k \in S^i} x_k^i = n^i\}$  とする。このとき、 $n$  集団の戦略分布  $X$  は、 $X^i$  の直積となる。さらに、利得でゲームを評価する。集団  $i$  に属するエージェントが戦略  $k$  を取ったときに得られる利得は、連続関数  $F_k^i : X \rightarrow \mathbf{R}$  により表される。このとき、フルポテンシャルゲームは次のように定義される [2]。定義 1 (フルポテンシャルゲーム) 次式をみたすような連続で微分可能な関数  $f : \mathbf{R}_+^M \rightarrow \mathbf{R}$  が存在するとき、ゲーム  $F : \mathbf{R}_+^M \rightarrow \mathbf{R}^M$  をフルポテンシャルゲームという。

$$\nabla f(x) = F(x) \quad \text{for all } x \in \mathbf{R}_+^M \quad (1)$$

## 3 ポテンシャルゲームを用いた被覆制御

被覆制御を行うミッション空間を、凸多角形  $Q \in \mathbf{R}^2$  とする。ミッション空間  $Q$  は  $m$  個の頂点  $v_1, \dots, v_m$  を持つ。今、 $n$  個の可動センサの集合を  $I = \{1, \dots, n\}$ 、センサ  $i$  の位置を  $r^i$  とし、これらのセンサを用いて被覆を行う。なお、ミッション空間  $Q$  には、各点の相対的な重要度を表す可積分関数  $\phi : Q \rightarrow [0, \infty)$  が与えられている。また、各センサは非増加かつ区別微分可能な性能関数  $h : [0, \infty) \rightarrow \mathbf{R}$  を持つ。本報告では、全てのセンサのセンシング能力は同性能とする。以上を踏まえて、被覆の効率性を表す評価関数  $H$  を次のように設定する。

$$H(r) := \int_Q \max_{i \in I} h(\|q - r^i\|) \phi(q) dq \quad (2)$$

本報告の被覆制御では、各センサが距離に依存するセンシング能力を持つことを考慮し、ミッション空間内の各点を、そこから一番近いセンサが被覆すると仮定する。すると、ミッション空間内は重複なく、かつ漏れなく被覆され、各センサのセンシング範囲は、各センサの位置を母点とするボロノイ分割で与えられる。このとき、関数  $h$  の選択によらず、その単調非増加性から、

$$H(r) = H_\nu(r) := \sum_{i=1}^n \int_{\nu_i(r)} h(\|q - r^i\|) \phi(q) dq \quad (3)$$

が成立する。 $\nu_i$  はセンサ  $i$  を母点としたボロノイ分割である。このとき、効率のよい被覆を行うための被覆制御問題は、評価関数  $H(r)$  の最大化問題となる。本報告では、性能関数を  $h(x) = -x^2$  とした。

また、被覆制御問題におけるセンサ  $i$  の位置  $r^i$  は、重心座標系を用いると  $r^i(x^i) = \sum_{k=1}^{m^i} x_k^i v_k$  で表される。ただし、全ての  $i \in I, k \in \{1, \dots, m^i\}$  に対し、 $x_k^i \geq 0$  かつ  $\sum_{k=1}^{m^i} x_k^i = 1$  である。

ここで、各センサを各集団、ミッション空間の頂点を戦略とする。さらに、センサ  $i$  の戦略  $k$  での利得を次のように定義すると、被覆制御問題はポテンシャルゲームに帰着される。

$$F_k^i(x) = \frac{\partial H}{\partial x_k^i}(r) \quad (4)$$

本報告では、被覆制御問題をポテンシャルゲームにより定式化し、次のレプリケータダイナミクスを用いて、評価関数を極大化する解を求める。

$$\dot{x}_k^i = x_k^i \left( F_k^i(x) - \sum_{l=1}^{m^i} x_l^i F_l^i(x) \right) \quad (5)$$

## 4 シミュレーション結果

ミッション空間  $Q$  の頂点数  $m = 8$ 、センサの数  $n = 10$  とし、価値関数  $\phi(q) = \exp(-((x-70)^2 + (y-60)^2))/2000$  を持つ領域でのシミュレーション結果を以下の図 1, 2 に示す。図 1 において、 $\diamond$  印、 $\times$  印はそれぞれセンサの初期位置、収束位置であり、内部の点線は、センサの収束位置を母点としたボロノイ分割である。また、図 2 は、評価関数の推移を示したものである。

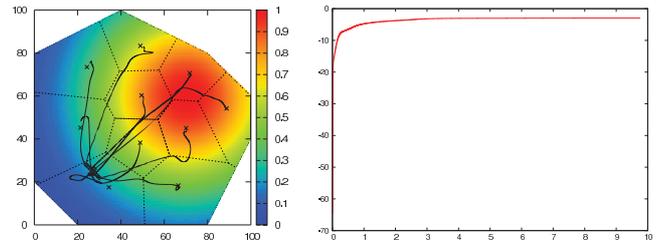


図 1 収束までのセンサの軌道

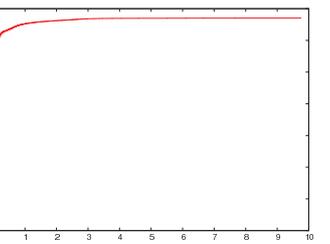


図 2 評価関数  $H(r)$  の推移

## 5 結論

本報告では、被覆制御問題をポテンシャルゲームを用いて定式化し、評価関数を極大化するセンサ被覆制御法を提案した。今後の課題としては、収束位置の安定性の考察などが挙げられる。

## 参考文献

- [1] S. Martinez, J. Cortes, and F. Bullo : *IEEE Control Systems Magazines*, Vol. 27, No. 4, pp. 75-88, 2007
- [2] W. H. Sandholm : *Journal of Economic Theory*, Vol. 144, pp. 1710-1725, 2009