ファジィ理論と最適化手法によるLQR制御の重み行列決定手法

○市原 秀晃_{*1} 入江 寿弘_{*2}
 新宮 清志_{*3}

キーワード:多目的数値最適化、線形制御、最適レギュレータ、ロボットアーム

1. はじめに

我々は障害者の自立援助を目的に自分の手が届か ない範囲での軽い作業が可能なロボットアームの研 究を行ってきた。その制御系にLQI制御を採用した が、制御性の向上を図る為に重み行列の最適化が必 要であると感じ、文献1)によるファジィ理論を用 いたLOR制御系の重み行列の決定方法を検討した。 しかしながら、探索精度的にも時間的にも最良の結 果が得られていなかった。そこで高次元でも解探索 精度が優れる最適化手法であるArtificial Bee Colony (ABC) アルゴリズムを用いることで、解探索の探 索範囲の拡大、探索精度向上、時間短縮を狙う旨の 研究を行い、一定の成果を得た²⁾。しかしながら、 前研究段階ではABC以外の最適化手法を採用した 場合での本アルゴリズム評価があまり行えていなか った。これを踏まえ、本研究は別の最適化手法 (PSO を用いる)とABCとを比較、評価し、ABCの探索性 能をより詳しく見ていくものである。2、3、4章を 通してファジィ理論とABCを用いたLQR制御の重 み行列決定手法についての解説を行い、5章にて本 アルゴリズムを適用するロボットアームのモデルを 示す。6章ではABCとPSOを比較する実験方法、7章 にその結果を示す。

2. LQI 制御系

ロボットアームの制御系に用いた LQI 制御の基本 原理を示す。まず、*n* 次元、*m* 入力、*p* 出力、可制 御、可観測な線形時不変システム

$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$$

$$y(t) = Cx(t)$$
(1)

を用いる。目標値rとの誤差を積分器に入力したときの出力 x_r を状態変数として加えた拡大方程は式(2)のようになる。

$$\dot{x}_a = \begin{bmatrix} A & 0 \\ -C & 0 \end{bmatrix} x_a + \begin{bmatrix} B \\ 0 \end{bmatrix} u(t) + \begin{bmatrix} 0 \\ I \end{bmatrix} r(t)$$
(2)

評価関数、制御入力はそれぞれ式(3)、(4)となる。

$$J = \int_0^\infty \left[x_a^T(t) Q x_a(t) + u^T(t) R u(t) \right] dt$$
(3)

$$u(t) = \begin{bmatrix} -F_1 & -F_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x^T & x_r^T \end{bmatrix}^T$$
(4)

$$PA^{\#} + A^{\#T}P - PB^{\#}R^{-1}B^{\#T}P + Q = 0$$
 (5)

$$A^{\#} = \begin{bmatrix} A & 0 \\ -C & 0 \end{bmatrix}, \qquad B^{\#} = \begin{bmatrix} B \\ 0 \end{bmatrix}$$
(6)

よって A[#]、 B[#]について重み行列 Q、R を決定し、 式(5)のリカッチ方程式を解けば良い。LQI 制御系は 外乱に強く、ロバストなサーボ系が設計可能であり、 携行型ロボットアームの制御系に採用している。図 -1 に LQI 制御系のブロック図を示す。



図-1 LQI 制御系のブロック図²⁾

3. ファジィ理論による重み行列の決定

制御応答を評価基準にするために、制御応答形状 をファジィ理論によって定式化していく。制御系の 設計者が制御応答において特に注目を置くのは、行 き過ぎ量、応答時間、整定時間、制御入力の上、下 限であると考えられる。よって、これらをファジィ 化する。以降、添字*i、 j*は出力番号、入力番号を 意味する。今回、メンバシップ関数の形状は全て同 じものを使用し、図-2のようなものとした。

(1)行き過ぎ量

ピークオーバーシュート M_p^i に関するメンバシッ プ関数を、式(7)のように定義する。 $d_i(M_p)$ は右ス プレッドを表わし、開始時間から整定時間までの応 答によって、メンバシップ値を決定する。

メンバシップ関数の横軸は $y_i(t) - M_p^i$ である。

$$\mu M_{p}^{i}(y_{i}) = \begin{cases} 1, & y_{i}(t) - M_{p}^{i} \leq 0 \\ 1 - \frac{y_{i}(t) - M_{p}^{i}}{d_{i}(M_{p})}, \\ & 0 \leq y_{i}(t) - M_{p}^{i} \leq d_{i}(M_{p}) \\ 0, & y_{i}(t) - M_{p}^{i} \geq d_{i}(M_{p}) \end{cases}$$
(7)

(2)応答時間

応答時間 T_r^i に関するメンバシップ関数を、式(8) のように定義する。ここで、 RT_i は応答 $y_i(t)$ が目 標値の 95%に最初に達する時間、 $d_i(T_r)$ は右スプレ ッドを意味する。文献 1)では、三角型メンバシップ 関数を用いているが、設定した応答時間 T_r^i よりも応 答速度の早い解はメンバシップ値が0になってしま う。よって本研究では、要求よりも応答の早い解に ついても許容させるため、図-2のような形とした。 メンバシップ関数の横軸は $RT_i - T_r^i$ である。

$$\mu T_{r}^{i}(RT_{i}) = \begin{cases} 1, & RT_{i} - T_{r}^{i} \leq 0 \\ 1 - \frac{RT_{i} - T_{r}^{i}}{d_{i}(T_{r})}, & (8) \\ 0 \leq RT_{i} - T_{r}^{i} \leq d_{i}(T_{r}) \\ 0, & RT_{i} - T_{r}^{i} \geq d_{i}(T_{r}) \end{cases}$$

(3) 整定時間

整定時間 T_s^i に関するメンバシップ関数を、式(9) のように定義する。ここで、 ST_i は応答 $y_i(t)$ が目標 値の±5%以内に収まる最小時間、 $d_i(T_s)$ は右スプ レッドを意味する。こちらも応答時間と同様の理由 により、図-2のような形とした。メンバシップ関数 の横軸は $ST_i - T_s^i$ である。

$$\mu T_{s}^{i}(ST_{i}) = \begin{cases} 1, & ST_{i} - T_{s}^{i} \leq 0\\ 1 - \frac{ST_{i} - T_{s}^{i}}{d_{i}(T_{s})}, & (9)\\ & 0 \leq ST_{i} - T_{s}^{i} \leq d_{i}(T_{s})\\ 0, & ST_{i} - T_{s}^{i} \geq d_{i}(T_{s}) \end{cases}$$

(4)制御入力

制御入力の下限 $\underline{\beta}_{j}$ 、上限 $\overline{\beta}_{j}$ に関するメンバシッ プ関数を式(10)、(11)に示す。ここで $d_{j}(\underline{\beta})$ 、 $d_{j}(\overline{\beta})$ は入力の下限、上限に対する右スプレッドを意味す る。メンバシップ関数の横軸はそれぞれ $\underline{\beta}_{j} - u_{j}(t)$ 、 $u_{j}(t) - \overline{\beta}_{j}$ である。ここまでが制御応答と制御入力 に対してのファジィ化の流れである。以降は重み行 列についてのファジィ化を行う。

$$\mu \underline{\beta}_{j}(u_{j}) = \begin{cases} 1, \quad \underline{\beta}_{j} - u_{j}(t) \leq 0\\ 1 - \frac{\underline{\beta}_{j} - u_{j}(t)}{d_{i}(\underline{\beta})}, \quad (10)\\ 0 \leq \underline{\beta}_{j} - u_{j}(t) \leq d_{j}(\underline{\beta})\\ 0, \quad \underline{\beta}_{j} - u_{j}(t) \geq d_{j}(\underline{\beta}) \end{cases}$$

$$\mu \overline{\beta}_{j}(u_{j}) = \begin{cases} 1, \quad u_{j}(t) - \overline{\beta}_{j} \leq 0\\ 1 - \frac{u_{j}(t) - \overline{\beta}_{j}}{d_{i}(\overline{\beta})}, \quad (11)\\ 0 \leq u_{j}(t) - \overline{\beta}_{j} \leq d_{j}(\overline{\beta})\\ 0, \quad u_{j}(t) - \overline{\beta}_{j} \geq d_{j}(\overline{\beta}) \end{cases}$$



(5) 最適重み行列探索のための評価関数

解探索を行うために、式(7)、(8)、(9)、(10)、 (11)より評価関数を式(12)のように定義する。

 $\min f(x)$

$$= (3p + 2m) - \{\mu M_p^1(y_1) + \dots + \mu M_p^p(y_p) + \mu T_r^1(RT_1) + \dots + \mu T_r^p(RT_p) + \mu T_s^1(ST_1)$$

$$+ \dots + \mu T_s^p(ST_p) + \mu \underline{\beta_1}(u_1) + \dots + \mu \underline{\beta_m}(u_m) + \mu \overline{\beta_1}(u_1) + \dots + \mu \overline{\beta_m}(u_m) \}$$

$$(12)$$

評価関数の最良値を0とするために、右辺第一項か らメンバシップ値を引く形に定義した。p出力には 行き過ぎ量、応答、整定時間の3つ、m入力には上 限、下限の2つが関係しているので、第一項のよう な形とした。例えば今回適用するロボットアームの 場合は3出力2入力であるので、第一項は10とな る。設計者の要望を満足する制御応答形状が得られ ると第二項は10に近づいていき、評価値は最小で0 となる。

4. ABC アルゴリズム

ABC アルゴリズム 4はミツバチの餌場探索を元に したメタヒューリスティクスである。PSO や DE な どの最適化手法と比べ、局所解に陥りにくく、高次 元多峰性関数の最適化に強いとされている。ベンチ マークテスト等でも、優れた結果が得られている⁵⁾。 ABC アルゴリズムではミツバチの巣の中には 「Employed bee」、「Onlooker bee」、「Scout bee」の3 つのグループがあると定義している。また餌場は最 適化問題の変数を、蜜の量は解の適合度を表してい る。ABC アルゴリズムによる最適化の手順は次の① ~④で、これを指定回数繰り返して最適化を行う。 その流れを図・3 に示す。

 パラメータの初期化および、ランダムに探索点を 決定する。

②Employed bee が他のミツバチの持つ餌場の情報を 元に周辺により良い餌場がないか探索する。

③Onlooker bee がルーレット選択し Employed bee に

蜜の量の多い餌場を優先して探索を行わせる

- ④周辺にそれ以上良い餌場が見つからなくなったら その餌場周辺の探索を止め、Scout bee がランダム に新しい餌場を探して記憶する。
- また、アルゴリズムの詳細についてはここでは省く が、文献 4) や 5) などで紹介されている。



図-3 ABC アルゴリズムの最適化手順²⁾

5. 実機への適用

アームの状態方程式を導出する。図-4のようなア ームを簡略化したものを考える。ここで、アームの 各リンクは、質量 m_1 、 m_2 と重心まわりの慣性モー メント I_1 、 I_2 、回転軸からリンクの重心までの距離 S_1 、 S_2 、全長 l_1 、 l_2 を持つ。ラグランジュの運動 方程式を用いて、この系の線形化した状態方程式(直 線状)を求め、製作した実機の各パラメータを代入 したものを以下に示す。





$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ -79 & -3.3 & 73 & 7.2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 91 & 7.2 & -244 & -20 \end{pmatrix}, B = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 326 & -720 \\ 0 & 0 \\ -720 & 2033 \end{pmatrix}$$
(13)
$$C = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, x = \begin{bmatrix} \theta_1 & \dot{\theta}_1 & \theta_2 & \dot{\theta}_2 \end{bmatrix}^T$$

この状態方程式(13)を用いて、ファジィ理論を 用いた制御系の設計を行う。

6. 実験手順

ABC と PSO を比較するためのパラメータ条件は 文献 4) を参照し決定している。ABC についての詳 しいパラメータは Employed bee=50、Onlooker bee =50, limit=Ns*D=300, Iterations=5000 & UTV る。また、PSO については、population size=100、 $\omega = 0.6$ 、 ϕ_1 、 $\phi_2 = 1.8$ 、Iterations = 5000、 v_{max} は探 索領域の上限から下限までの距離の50%で、 $v_{min} = -v_{max}$ としている。本研究では重み行列 R は 0.01 で固定することとし、Qのみ1~10000の探索 範囲で最適化を行う。これはQとRでトレードオフ の関係があるためである。この条件で各10回最適 化を行い、最適化手法の評価を行っていく。実機の リンク目標角度は共に 0.1745[rad]とし、モータへ の電圧入力の上限下限は±12[V]とする。要求する制 御応答形状のパラメータとファジィ理論に用いる許 容度のパラメータは表-1、2に示す。

表-1 ピークオーバーシュートと応答時間、 整定時間の中心と許容度

	M_{p}^{1}	M_p^2	T_r^1	T_r^2	T_s^1	T_s^2		
中心	0.1745	0.1745	0.5	0.5	1.0	1.0		
許容度	0.02	0.02	0.5	0.5	0.5	0.5		

表-2 入力上限、下限の中心、許容度

	$\underline{\beta_1}$	$\overline{eta_1}$	$\underline{\beta}_2$	$\overline{eta_2}$
中心	-12	12	-12	12
許容度	2	2	2	2

7. 実験結果、考察

まずは ABC、PSO を用いた最適化中の評価関数値 推移を図-5 に示す。比較の為に Iterations が 300 回 になった時点までの結果で表記している。図-5では PSOの方が最適解を短時間で探索できていることが 分かる。前研究段階では PSO のパラメータの調整が 満足に行われておらず、ABC と比較すると探索精度 が劣っていたが、パラメータ調整後は飛躍的に探索 精度が向上された。加えて、本アルゴリズムの場合 次元数は6であり、高次元の最適化に強い ABC を 用いずとも、PSO の最適化で十分な効果が得られて いると考えられる。また、本実験ではオリジナルの ABCを使用し最適化を行っているが、文献5)など では改良型の ABC も発表されている。よって、改 良型の ABC を用いることにより PSO よりも優れた 結果が得られる可能性もあり、今後の課題となって いる。ここで、PSO のvmax の数値を文献 6) を参照 し、探索領域の上限から下限までの距離の15%に変 更し、最適化を行った。その結果を図-6に示す。速 度を 50%に設定した場合と比較して、15%の場合に は局所解に陥り、探索性能が極端に落ちていること がわかる。本アルゴリズムでは LQR の制御対象が変 更された場合や制御系設計者の制御応答形状の要求 により評価関数の特性などが逐次変化していくので、 それに応じて、PSOのパラメータを調整する必要性 があると考えられる。

PSO で求められた最適解の一つを表-3 に示す。こ の重み行列より得たステップ応答を図-7、8 に示す。 リンク 1、2 共にオーバーシュートもなく、応答、 整定時間も要求を満たしている。



Iterations 評価関数値の推移比較(ABC-PSO)





8. まとめ

図-5

本アルゴリズムにおける最適化手法は PSO で十 分な効果が得られている。但し、評価関数各々で PSO のパラメータ設定を行う必要がある。一方 ABC ア ルゴリズムであれば設定するパラメータは蜂の数と 反復回数程度なので、評価関数の特性に依らない最 適化が行えると考えられる。

また、今後は評価関数の変化と PSO の探索精度の 相関関係を明らかにすることが課題になる。

表-3 設計結果 (PSO)

q_{11}	q_{22}	q_{33}	$q_{\scriptscriptstyle 44}$	q_{55}	$q_{_{66}}$
187.7	1	198.6	1	8741.3	10000



[参考文献]

- 市原秀晃・入江寿弘・新宮清志 「ファジィ理論と ABC アルゴリズムによる LQI 制御系設計-携行型ロ ボットアームの制御-」 計算工学講演会論文集 vol.17 ROMBUNNO.F-7-4 2012
- 野波健蔵・西村秀和・平田光男 「Matlabによる制 御系設計」 東京電機大学出版局 pp. 96-97 1998
- Dervis Karaboga · Bahriye Akay 「A comparative study of Artificial Bee Colony algorithm」 Applied Mathematics and Computation Vol.3 pp.1980-1987 2009
- 5) 宇谷明秀 「ABCアルゴリズムによる高次元多峰性 関数の最適化」 日本建築学会シンポジウムソフト コンピューティングの最前線講演論文集 pp.11-20 2011
- 飯村伊智郎・中山茂 「高次元関数最適化における Artificial Bee Colonyアルゴリズムの探索性能評価」 システム制御情報学会論文誌 vol.24 No.4 pp.97-99 2011
- *1 日本大学大学院理工学研究科精密機械工学専攻
- *2 日本大学理工学部精密機械工学科 教授
- *3 日本大学理工学部海洋建築工学科 特任教授