

리산하밀톤-야코비방정식의 한가지 풀이법

최효심, 허명송

비선형최량조종문제의 최량반결합조종을 구성하는데서 벨만의 최량성원리에 의해 유도된 하밀톤-야코비방정식의 점성풀이를 구하는것이 기본문제이다.

한편 하밀톤-야코비방정식은 비선형편미분방정식이므로 수값풀이법에 대하여 많이 연구되고있다.[1-4] 직4각형그물우에서 등방성아이코날형하밀톤-야코비방정식에 대한 수값풀이법(Dijkstra-형알고리즘)[4]은 일반적으로 비등방성을 가진 최량조종문제의 풀이법에는 적용불가능하다. 비구조화된 그물우에서 일부 비등방성아이코날방정식의 수값풀이계산방법(FMM)[4]은 특수한 경우의 비등방성을 가진 최량조종문제의 풀이법이라고 볼수 있다.

선행연구[1]에서는 비구조화된 그물우에서 제기된 방법들[2-4]의 제한성들을 극복하기 위하여 단체그물우에서의 최소시간조종문제에 대응되는 리산화된 하밀톤-야코비방정식의 풀이법을 제기하였다.

최소시간조종문제가 아닌 일반적인 비선형최량조종문제에 대하여 선행연구[1]의 수법이 가능하다는 담보는 아직 없다.

본문에서는 한 형태의 최량조종문제에 대응되는 리산하밀톤-야코비방정식의 풀이알고리즘을 제기하고 그 수렴성을 증명하였다.

다음과 같이 주어지는 조종계를 생각하자.

$$\frac{dy(t)}{dt} = f(y(t), \alpha(t)) \cdot \alpha(t), \quad t > 0 \quad (1)$$

$$y(0) = x \in \Omega \quad (2)$$

여기서 $y(t)$ 는 t 시각 계의 상태이고 $f: \mathbf{R}^d \times A \rightarrow \mathbf{R}$ 이며 $\alpha(\cdot): [0, +\infty) \rightarrow A$ 는 단편연속조종이며 Ω 는 \mathbf{R}^d 의 유계리프쉬츠열린구역이다. 그리고

$$A = \{a \in \mathbf{R}^d \mid \|a\| = 1\}, \quad \Lambda := \{\alpha(\cdot) \mid \alpha: [0, +\infty) \rightarrow A\}.$$

$A_f(x) = \{t \cdot a \cdot f(x, a) \mid a \in A, 0 \leq t \leq 1\}$, $t_x(\alpha) := \inf\{\tau \geq 0 \mid y_{x, \alpha}(\tau) \in \partial\Omega\}$ 로 놓자. 여기서 $t_x(\alpha)$ 는 초기상태 x 에서 출발하고 조종 $\alpha(\cdot)$ 에 대응되는 조종계 (1)의 풀이(궤도)가 Ω 의 경계에 도달되는 첫 시각을 의미한다.

$l: \Omega \times S_1 \rightarrow \mathbf{R}$, $q: \bar{\Omega} \rightarrow \mathbf{R}$ 라고 할 때 초기상태 x , 조종 $\alpha(\cdot)$ 에 대응되는 목적함수는

$$J(x, \alpha) = \int_0^{t_x(\alpha)} l(y_{x, \alpha}(t), \alpha(t)) dt + q(y_{x, \alpha}(t_x(\alpha))) \rightarrow \min \quad (3)$$

으로 주어진다. 이때 우리의 문제는 계 (1), (2)에 대응되는 궤도들가운데서 목적함수 (3)에 최소를 주는 조종과 궤도를 구하는 문제로 된다.

최량조종문제 (1)-(3)에 대한 값함수는 다음과 같다.

$$V(x) = \begin{cases} \inf_{\alpha(\cdot) \in \Lambda} J(x, \alpha(\cdot)), & x \in \Omega \\ q(x), & x \in \partial\Omega \end{cases} \quad (4)$$

다음의 가정을 받아들인다.

가정 ① f, l, q 는 각각 자기변수에 관하여 리프쉬츠연속이다.

② $f(x) > 0, l(x) > 0, \forall x \in \Omega$ 이고 $q(x) \geq 0, \forall x \in \partial\Omega$ 이다.

③ $A_f(x)$ 는 닫힌볼록모임이다.

값함수 $V(\cdot)$ 에 관한 하밀톤-야코비방정식은 다음과 같다.

$$\begin{cases} \max_{a \in A} \{-(\nabla V(x) \cdot a)f(x, a) - l(x, a)\} = 0, & x \in \Omega \\ V(x) = q(x), & x \in \partial\Omega \end{cases} \quad (5)$$

방정식 (5)의 해석적풀이를 구하는것은 일반적으로 어려운 문제이다.

우리는 값함수 $V(\cdot)$ 의 수값풀이를 구성하는 한가지 방법에 주목을 돌린다.

지금 $\zeta = (\zeta_1, \zeta_2, \dots, \zeta_n)$ 을 $\sum_{i=1}^n \zeta_i = 1, \zeta_i \geq 0, 1 \leq i \leq n$ 인 n 차원무게중심자리표벡토르라

고 하고 Ξ_n 을 n 차원무게중심자리표벡토르들전부의 모임이라고 하자.

어떤 단체 s 에 대하여 상태 $\tilde{x}_s \in s$ 는 $\zeta \in \Xi_{n_s}$ 에 의해 표시될수 있다.

Ξ_n 을 제한조건 $\zeta_i \geq 0, 1 \leq i \leq d$ 가 없는 n 차원무게중심자리표벡토르들의 모임이라고 하자. $x \in \Omega$ 에 대하여 $\tau_s(x) = \|\tilde{x}_s(\zeta) - x\|$, $a_s(x, \zeta) = (\tilde{x}_s(\zeta) - x)/\tau_s(x, \zeta)$ 라고 정의하고 다음의 식으로 정의되는 수값하밀톤함수 H 를 생각하자.

$$H(x, S, \phi, \mu) = \max_{\substack{\zeta \in \Xi_{n_s} \\ s \in S}} \left\{ \left(\mu - \sum_{i=1}^{n_s} \zeta_i \phi(x_i^s) \right) / \tau_s(x, \zeta) \cdot f(x, a_s(x, \zeta)) - l(x, a_s(x, \zeta)) \right\}$$

여기서 $x \in \Omega$ 이고 S 는 $\bar{\Omega}$ 에서 $x \notin s$ 인 단체 s 들의 모임, 벡토르 $x_i^s - x$ 들은 독립이며 $\phi: \bar{\Omega} \rightarrow \mathbf{R}$ 는 유계함수이고 $\mu \in \mathbf{R}$ 이다.

단체그물 G 가 주어졌다고 하고 다음의 리산화된 하밀톤-야코비방정식을 보자.

$$H(x, S(x), \underline{u}, \underline{u}(x)) = 0, \quad x \in \underline{\Omega} \quad (6)$$

$$\underline{u}(x) = q(x), \quad x \in \partial\underline{\Omega} \quad (7)$$

우리가 주목하는것은 리산화된 하밀톤-야코비방정식 (6), (7)을 만족시키는 함수 $\underline{u}: X \rightarrow \mathbf{R}$ 를 구하는것이다.

리산화된 하밀톤-야코비방정식의 풀이알고리즘은 다음과 같다.

걸음 1 $\underline{v}(x) = \infty, x \in \underline{\Omega}$ 로, $\underline{v}(x) = q(x), x \in \partial\underline{\Omega}$ 로 초기화한다.

걸음 2 $\bar{Y}(x) = \{x\}, \bar{Y}(x) = \{x\}, x \in X$ 로 초기화하고 매 $x \in \underline{\Omega}$ 에 대하여 $\bar{Y}(x), \bar{Y}(x)$ 를 갱신그물점계산알고리즘에 의해 갱신한다.

걸음 3 $H = X$ 로 놓는다.

걸음 4 H 가 빈모임이면 알고리즘 중지, 그렇지 않으면 걸음 5로 이행한다.

걸음 5 $x = \arg \min_{y \in H} \underline{v}(y)$ 인 x 를 구하고 $H = H \setminus \{x\}$ 로 놓는다.

걸음 6 매 $y \in \bar{Y}(x) \cap H$ 에 대하여 부등식

$$\frac{\delta \cdot \hat{f}(x)}{r_s(x)\tilde{l}(x)} \leq 1, \quad \hat{\alpha}_s < \arccos\left(\frac{\delta \cdot \hat{f}(x)}{r_s(x)\tilde{l}(x)}\right) - \arccos\left(\frac{1}{\gamma(x)}\right)$$

이 성립되며 $x \in s$ 인 때 $s \in \underline{S}(\bar{Y}(y) \setminus H)$ 에서 $\hat{v}(y)$ 를 계산하고 $\underline{v}(y) = \min(\underline{v}(y), \hat{v}(y))$ 로 갱신한다.

걸음 7 걸음 4로 이행한다.

정리 $x \in \Omega$, $\phi \in C_b^\infty(\Omega)$ 라고 하자.

$k \rightarrow \infty$ 일 때 $x_k \rightarrow x, \hat{h} \rightarrow 0, \xi_k \rightarrow 0$ 인 $G_k, x_k \in \underline{\Omega}_k, \xi_k$ 에 대하여

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \underline{H}(x_k, S_k, \phi + \xi_k, \phi(x_k) + \xi_k) = H(x, D\phi(x))$$

가 성립된다.

증명 $x \in \Omega$, $\phi \in C_b^\infty(\Omega)$ 라고 하자.

그리고 $G_k, x_k \in \underline{\Omega}_k, \xi_k$ 들을 $k \rightarrow \infty$ 일 때 $x_k \rightarrow x, \hat{h} \rightarrow 0, \xi_k \rightarrow 0$ 인 렬이라고 하자.

이때 $\tilde{r}(x) = O(\tilde{h})$ 이라는 사실로부터 $k \rightarrow \infty$ 일 때 $\hat{r}(x) \rightarrow 0, \tilde{r}(x) \rightarrow 0$ 임을 알수 있다.

또한 Ω 가 유계리프쉬츠구역이므로 $x \in \Omega$ 는 $\partial\Omega$ 로부터 어떤 $\varepsilon > 0$ 만 한 최소거리에 있다. 그러므로 적당한 \tilde{k} 이 존재하여 모든 $k \geq \tilde{k}$ 에 대하여 $\partial\Omega \cap B = \emptyset$ 이 성립된다.

$k \rightarrow \infty$ 일 때 $\hat{r}(x) \rightarrow 0$ 이라는 사실로부터

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \underline{H}(x_k, S_k, \phi + \xi_k, \phi(x_k) + \xi_k) = \lim_{y \rightarrow x, \xi \rightarrow 0, \hat{r} \rightarrow 0} \underline{H}(y, S(y), \phi + \xi, \phi(y) + \xi) = H(x, D\phi(x))$$

가 성립되며 따라서 정리는 증명된다.(증명끝)

참 고 문 헌

- [1] K. Alton et al.; SIAM J. Numer. Anal., **43**, 363, 2008.
- [2] M. Pollack et al.; Journal of Computational Physics, **258**, 31, 2014.
- [3] J. A. Sethian et al.; SIAM J. Numer. Anal., **41**, 1, 323, 2003.
- [4] J. N. Tsitsiklis; IEEE Trans. Automat. Control., **40**, 9, 1528, 1995.

주체105(2016)년 6월 5일 원고접수

A Solving Method of the Discrete Hamilton-Jacobi Equation

Choe Hyo Sim, Ho Myong Song

The causality allows Dijkstra-like algorithms to be used to compute the solution of the Hamilton-Jacobi equation in a single pass through the nodes in order of increasing value.

We propose the solution algorithm of the discrete Hamilton-Jacobi equation using the causality.

Key words: causality, discrete Hamilton-Jacobi equation