(NATURAL SCIENCE) Vol. 62 No. 11 JUCHE105 (2016).

리산화된 하밀론-0;코비방정식의 인과성조건

원정윤, 허명송

경애하는 김정은동지께서는 다음과 같이 말씀하시였다.

《기초까학은 까학기술강국을 떠받드는 주추입니다. 기초까학이 든든해야 나라이 까학 기술이 공고한 토대우에서 끊임없이 발전할수 있습니다.》(《조선로동당 제7차대회에서 한 중앙위원회사업총화보고》단행본 40폐지)

비선형최량조종문제의 최량반결합조종을 구성하는데서 벨만의 최량성원리에 의해 유 도된 하밀톤-야코비방정식의 점성풀이를 구하는것이 중요하다.

한편 비선형편미분방정식인 하밀톤-야코비방정식의 수값풀이법에 대한 연구가 많이 진행되고있다.[1-4]

직4각형그물우에서의 등방성아이코날형하밀톤-야코비방정식의 수값풀이법(Diikstra-형알고리듬)[4]은 일반적으로 비등방성을 가진 최량조종문제풀이에는 적용불가능하다.

비구조화된 그물우에서의 일부 비등방성아이코날방정식의 수값풀이법(FMM)[4]은 특 수한 경우의 비등방성을 가진 최량조종문제의 풀이법이라고 볼수 있다. 비구조화된 그물 우에서 일정한 조건을 만족시키는 비등방성하밀론-야코비방정식을 풀기 위한 OUM은 인과성조건을 만족시킨다는 담보가 없으며 따라서 그물점들을 단 한번 통과하는 방법 (Diikstra - 형알고리듬과 FMM과 같이)으로는 되지 못한다. 더우기 비구조화된 그물우에서 의 방법은 알고리듬의 실행에서 효과적인 방법으로 되지 않는다.

선행연구[1]에서는 비구조화된 그물우에서의 방법[2-4]들의 제한성들을 극복하기 위 하여 단체그물우에서의 최소시간조종문제에 대응되는 리산화된 하밀론-야코비방정식의 풀이법을 제기하면서 인과성조건을 만족시키도록 갱신그물점모임을 선택하는 한가지 수 법을 제기하였다. 그러나 최소시간조종문제가 아닌 일반적인 비선형최량조종문제에 대하 여 선행연구[1]의 수법이 가능하다는 담보는 아직 없다.

론문에서는 리산화된 비등방성하밀톤-야코비방정식이 인과성을 만족시키기 위한 충 분조건들을 정식화하고 증명하였다. 이 충분조건들은 갱신그물점모임구성알고리듬에서 리 용된다.

다음과 같이 주어지는 조종계를 생각하자.

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

$$y(0) = x \in \Omega \tag{2}$$

여기서 y(t)는 t시각 계의 상태이고 $f: \mathbf{R}^d \times A \to \mathbf{R}$ 이며 $\alpha(\cdot): [0, +\infty) \to A$ 는 단편련속조 종이다. 또한 Ω 는 \mathbf{R}^d 의 유계리프쉬츠열린구역이며

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

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

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

$$J(x, \alpha) = \int_{0}^{t_x(\alpha)} l(y_{x, \alpha}(t), \alpha(t))dt + q(y_{x, \alpha}(t_x(\alpha))) \to \min$$
 (3)

으로 주어진다.

우리의 문제는 계 (1), (2)에 대응되는 궤도들가운데서 목적함수 (3)에 최소를 주는 조종과 궤도를 구하는것이다. 이때의 조종을 x에 관한 최량조종, 대응되는 궤도를 최량궤도라고 부른다.

최량조종문제 (1)-(3)에 대한 값함수는 다음과 같다.

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

가정 ① f, l, q는 각각 자기변수에 관하여 리프쉬츠련속이다.

- ② f(x) > 0, l(x) > 0, $\forall x \in \Omega \circ | \mathbb{I}$ $q(x) \ge 0$, $\forall x \in \partial \Omega \circ | \mathbb{I}$.
- ③ $A_f(x)$ 는 닫긴불룩모임이다.

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

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

하밀톤-야코비방정식 (5)는 비선형편미분방정식이므로 이 방정식의 해석적풀이를 구하는것은 일반적으로 어려운 문제이다.

우리는 값함수 $V(\cdot)$ 의 수값풀이를 구하는 한가지 방법에 대하여 론의한다.

 $\zeta = (\zeta_1, \zeta_2, \cdots, \zeta_n)$ 을 $\sum_{i=1}^n \zeta_i = 1, \zeta_i \ge 0, 1 \le i \le n$ 인 n차원무게중심자리표벡토르라고 하

고 Ξ_n 을 n차원무게중심자리표벡토르들전부의 모임이라고 하자.

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

 $\widetilde{\Xi}_n$ 은 제한조건 $\zeta_i \geq 0$, $1 \leq i \leq d$ 가 없는 n차원무게중심자리표벡토르들의 모임이고 $x \in \Omega$ 에 대하여 $\tau_s(x, \zeta) = |\widetilde{x}_s(\zeta) - x||$, $a_s(x, \zeta) = (\widetilde{x}_s(\zeta) - x)/\tau_s(x, \zeta)$ 라고 정의하자.

x가 주어졌을 때는 $\tau_s(\zeta)=\tau_s(x,\zeta),\ a_s(\zeta)=a_s(x,\zeta)$ 라고 쓸수도 있다는것을 주의하여 둔다.

x+ta가 t>0일 때 s와 사귀면 $a\in S_1$ 은 x로부터 s와 사귄다고 말한다.

다음의 식으로 정의되는 수값하밀톤함수 H를 생각한다.

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

여기서 $x \in \Omega$ 이고 S는 $\overline{\Omega}$ 에서 $x \notin s$ 인 단체 s들의 모임이며 벡토르 $x_i^s - x$ 들은 독립이다. 또한 $\phi: \overline{\Omega} \to R$ 는 유계함수이고 $\mu \in R$ 이다.

 μ 만을 론의하려고 할 때는 $H(\mu) = H(x, S, \phi, \mu)$ 라고 놓는다.

단체그물 G가 주어졌다고 하고 다음의 리산화된 하밀론-야코비방정식을 론의하자.

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

우리가 주목하는것은 리산화된 하밀론-야코비방정식 (6)을 만족시키는 $\underline{u}^G: X \to R$ 를 구하는것이다. 여기서 Ω 와 $\partial\Omega$ 는 각각 Ω 와 $\partial\Omega$ 의 리산화이며 $X = \Omega \cup \partial\Omega$ 이다. S(x)는 x의 갱신단체모임으로서 \underline{H} 가 리산화된 하밀론-야코비방정식 (6)이 인과성을 만족시키도록 선택되여야 한다.

방정식 $\underline{H}(x, S, \phi, \mu) = 0$ 이 인과성을 만족시킨다는것은 $\underline{H}(x, S, \phi, \mu) = 0$ 의 풀이 $\mu = \tilde{\mu}$ 이 $\phi(x_i^s)$ 에 의존하면 반드시 부등식 $\tilde{\mu} > \phi(x_i^s)$ 이 성립되여야 한다는것이다.[1]

인과성은 Dijkstra — 형알고리듬을 리용하여 그물점 $x \in X$ 들을 $\underline{u}(x)$ 의 증가순서로 단한번 통과하는것으로서 리산화된 하밀톤 — 야코비방정식 (6)의 풀이를 계산할수 있게 하는 성질이다.

 $\delta \ge 0$ 이라고 하자.

 $\underline{H}(x, S, \phi, \mu) = 0$ 이 δ — 인과성을 만족시킨다는것은 $\underline{H}(x, S, \phi, \mu) = 0$ 의 풀이 $\mu = \tilde{\mu}$ 이 값 $\phi(x_i^s)$ 에 의존하면 $\tilde{\mu} > \phi(x_i^s) + \delta$ 를 만족시켜야 한다는것을 의미한다.

리산화된 하밀론-야코비방정식의 인과성만족조건에 대하여 보자.

조건 1 $\max_{a \in A} \{(-p \cdot a) f(x, a) - l(x, a)\} = (-p \cdot a_s(\widehat{\zeta})) f(x, a_s(\widehat{\zeta})) - l(x, a_s(\widehat{\zeta})) = 0$ 을 만족시키는 모든 $q \in \mathbf{R}^d$, $\zeta \in \Xi_n$ 에 대하여 부등식 $(x_i^s - x)(-q) > \delta$ 가 성립된다.

정리 1 $s \in S$ 가 $x \in \Omega$ 에 대하여 조건 1을 만족시킨다고 하자.

그리고 $\check{\zeta}$ 을 $\widetilde{\mu}_s = \min_{\zeta \in \Xi_s} \eta_\phi^s(\zeta)$ 에서의 최소값점이라고 하자.

이때 리산화된 하밀톤-야코비방정식은 x, s에 대하여 δ -인과적이다.

인과성조건이 만족되기 위한 다른 조건으로서 조건 1보다는 특수하지만 앞으로 풀이 알고리듬에서 보다 쓸모있는 조건을 더 생각하자.

$$\widetilde{f}(x) = \min_{a \in A} f(x, a), \quad \widehat{f}(x) = \max_{a \in A} f(x, a),
\widetilde{l}(x) = \max_{a \in A} l(x, a), \quad \widehat{l}(x) = \max_{a \in A} l(x, a),
\gamma(x) = \widehat{f}(x)\widehat{l}(x)/(\widecheck{f}(x)\widecheck{l}(x))$$

라고 놓자.

이때 분명히 $0 < \check{f}(x) \le \hat{f}(x) < \infty$, $0 < \check{l}(x) \le \hat{l}(x) < \infty$, $1 \le \gamma(x) < \infty$ 이다.

$$a_i^s = rac{x_i^s - x}{\parallel x_i^s - x \parallel}$$
라고 표시하고 $lpha_{ij}^s$ 을 a_i^s 과 a_j^s 사이의 각이라고 하자.

또한 $\hat{\alpha}_s = \max_{i, j} \alpha^s_{ij}$, $\gamma_s(x) = \min_i \|x^s_i - x\|$ 라고 하자.

조건 2
$$\frac{\delta \cdot \hat{f}(x)}{r_s(x)\check{l}(x)} \le 1$$
, $\hat{\alpha}_s < \arccos\left(\frac{\delta \cdot \hat{f}(x)}{r_s(x)\check{l}(x)}\right) - \arccos\left(\frac{1}{\gamma(x)}\right)$

정리 2 $s \in S$ 가 $x \in \Omega$ 에 대하여 조건 2를 만족시키면 s는 x에 대하여 조건 1을 만족시킨다.

 $\hat{h_s}$ 를 단체 s의 그물정점들사이의 최대거리 즉 $\hat{h_s} = \max_{i,\ j} \|x_i^s - x_j^s\|$ 이라고 할 때

$$\frac{\widehat{h}_s}{2r_s(x)} \leq 1 \text{ 이 면 부등식 } \widehat{\alpha}_s \leq 2\arcsin\!\left(\frac{\widehat{h}_s}{2r_s(x)}\right) \text{이 성립된다}.$$

보조정리 1 $x \in \Omega$, $s \in S$ 라고 하자.

이때
$$\frac{\hat{h}_s}{2r_s(x)} \le 1$$
, $\frac{\partial \hat{f}(x)}{r_s(x)\tilde{l}(x)} \le 1$, $2\arcsin\left(\frac{\hat{h}_s}{2r_s(x)}\right) < \arccos\left(\frac{\partial \hat{f}(x)}{r_s(x)\tilde{l}(x)}\right) - \arccos\left(\frac{1}{\gamma(x)}\right)$ 이 면

s는 x에 대하여 조건 2를 만족시킨다.

보조정리 2 $s \in S$ 가 x에 대하여 조건 2를 만족시키면 s는 x에 대하여 조건 1을 만족시킨다.

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 7월 5일 원고접수

On the Causality Condition of the Discrete Hamilton-Jacobi Equation

Won Jong Yun, 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 some conditions for causality of the discrete anisotropic Hamilton-Jacobi equation.

Key words: causality, Dijkstra-like algorithm