## 일반적인 조종모임과 목표모임을 가진 단순추종미분경기에서 추종시간

리일진, 주광휘

선행연구[1]에서는 조종모임과 목표모임의 불룩성가정을 가진 단순추종미분경기에서 스칼라해결함수값의 기하학적성질을 밝히고 그것을 구하는 방법을 제기하였다. 선행연구 [2, 3]에서는 스칼라해결함수보다 개선된 행렬해결함수를 도입하고 목표모임에 대한 H-불룩성가정하에서 준선형추종미분경기에서 추종가능하기 위한 충분조건을 밝혔다.

론문에서는 조종모임과 목표모임에 대한 불룩성가정이 성립되지 않는 단순추종미분 경기에서 추종시간을 구하는 한가지 방법을 제기하였다.

단순추종미분경기

$$\dot{z} = u - v \quad (u \in U, \ v \in V)$$

$$M - 목표모임$$
 (\*)

을 보기로 하겠다. 여기서  $z \in \mathbf{R}^n$ 이고  $U, V, M \in \mathbf{R}^n$ 의 콤팍트부분모임들이다.

가정 1  $0 \in coU - v$ ,  $\forall v \in V$ 

U가 불룩인 경우에는 가정 1이 잘 알려진 뽄뜨라긴조건으로 된다.

X, Y를 각각  $\mathbb{R}^n$  공간의 비지 않은 콤팍트들이라고 하자.

가정 2  $0 \notin X$ ,  $0 \in Y$ 

앞으로 모임 X 와 Y에 대하여 가정 2가 성립된다고 하겠다.

몇가지 표식들을 약속해두겠다.

$$\overline{X} = \{ x \in X : ||x|| = \min ||x'||, \quad x' \in \text{con}\{x\} \cap X \}$$

$$\overline{Y} = \{ y \in Y : ||y|| = \max ||y'||, \quad y' \in \text{con}\{y\} \cap Y \}$$

정의 1[1] 주어진 X, Y에 대하여 조건

$$y \in \operatorname{con}\{x\}$$

를 만족시키는  $(x, y) \in \overline{X} \times \overline{Y}$ 를 X, Y에 관하여 추직선대응하는 쌍이라고 부르고 그 전부의 모임을 C(X, Y)로 표시하겠다.

모임

$$\hat{X} = \overline{X} \cup \left( \bigcup_{x' \in \overline{X}} (\cos\{x'\} \setminus \cos\{x', 0\}) \right), \quad \hat{Y} = \cos \overline{X} \cap \left( \bigcup_{y' \in \overline{Y}} \cos\{y', 0\} \right)$$

과 모든  $x \in \overline{X}$ ,  $y \in \overline{Y}$ 에 대하여 자리표원점 O에서 모임  $\hat{X} - x$ 와  $\hat{Y} - y$ 에 대한 법추를 각각  $\Gamma(x)$ ,  $\Gamma(y)$ 로 표시하고

$$\Gamma'(x) = \begin{cases} \Gamma(x), & \Gamma(x) \neq \{0\} \\ -\cos\{x\}, & \Gamma(x) = \{0\} \end{cases}, \quad \Gamma'(y) = \begin{cases} \Gamma(y), & \Gamma(y) \neq \{0\} \\ -\cos\{y\}, & \Gamma(y) = \{0\} \end{cases}$$

이라고 놓겠다.

정의 2 주어진 X, Y에 대하여

$$\Gamma'(x) \cap (-\Gamma'(y)) \neq \emptyset$$

을 만족시키는  $(x, y) \in \overline{X} \times \overline{Y}$ 를 모임 X 와 Y에 관하여 법추대응하는 쌍이라고 부르고 그 전부의 모임을 N(X, Y)로 표시하겠다.

이제

$$C^{N}(X, Y) = C(X, Y) \cap N(X, Y)$$

라고 놓으면  $C^N(X, Y)$ 는 X와 Y에 관하여 추직선 — 법추대응하는 쌍전부의 모임으로 된 다. 이제 가정 2를 만족시키는 콤팍트들의 쌍 (X, Y)전부의 모임우에서 정의되는 함수

$$\beta(X, Y) = \max \left\{ \frac{\parallel y \parallel}{\parallel x \parallel} : (x, y) \in C(X, Y) \right\}$$

를 생각하고

$$C^{\beta}(X, Y) = \left\{ (x, y) \in C(X, Y) : \frac{\|y\|}{\|x\|} = \beta(X, Y) \right\}$$

라고 놓겠다.

보조정리 1[1] 주어진 X, Y에 대하여

$$C^{\beta}(X, Y) \subset C^{N}(X, Y)$$

가 성립한다.

 $β(X, Y) = max{||y||/||x||, (x, y)∈ C^N(X, Y)}$ 

보조정리 2 주어진 X, Y에 대하여 모임  $\hat{X}$ ,  $\hat{Y}$ 이 불룩이면

$$C^{\beta}(X, Y) = C^{N}(X, Y)$$

가 성립된다

점리 1[1] 모임 M 과 U 가 불룩인 단순추종미분경기 (\*)에서 임의로 고정된  $z \in \mathbb{R}^n \setminus M$ ,  $v \in V$  에 대하여 X = M - z, Y = U - v 라고 놓을 때  $C(X, Y) \neq \emptyset$  이면 함수  $\beta(X, Y)$  는 미분경기 (\*)의 해결함수로 된다. 즉

$$\alpha(z, v) = \beta(X, Y)$$

이제 모임 M 과 U 가 콤팍트로만 가정되는 일반적인 경우를 보기로 하겠다.

임의로 고정된  $z \in \mathbb{R}^n \setminus M$  와  $v \in V$ 에 대하여 X = M - z, Y = U - v 로 놓으면 가정 1 에 의하여  $C^{\beta}(X, \operatorname{co} Y) \neq \emptyset$ 이고 따라서 어떤  $(x^*, y^*) \in C^{\beta}(X, \operatorname{co} Y)$ 를 고정시킬수 있다.

이때  $y^* \in coY$  이므로  $y^*$ 은 1차독립인 어떤 유한개의 벡토르  $y_1^*, y_2^*, \dots, y_s^*, y_i^* \in \overline{Y}$ ,  $i=\overline{1, s}$ 가 있어서 그것들의 불룩1차결합으로 표시된다.

매개  $y_i^*$ ,  $1 \le i \le s$  에 대하여 벡토르  $y_1^*$ , ...,  $y_{i-1}^*$ ,  $y_{i+1}^*$ , ...,  $y_s^*$  들에 의하여 생성된  $\mathbf{R}^n$ 의 선형부분공간을  $\mathbf{R}^n(\mathbf{y}_i^-)$ 로 표시하면

$$\operatorname{con}\{y_i^*\} \cap (x^* + \mathbf{R}^n(y_i^-)) \neq \emptyset, \ 1 \le i \le s$$

이고 그것은 한 원소모임으로 된다. 그 원소를  $x_i^*$ ,  $1 \le i \le s$ 로 표시하겠다.

그리고 매개 i,  $1 \le i \le s$  에 대하여  $X_i = \{x_i^*\}$ ,  $Y_i = \{y_i^*\}$ 라고 놓으면

$$C(X_i, Y_i) = \{(x_i^*, y_i^*)\}, \beta(X_i, Y_i) = ||y_i^*|| / ||x_i^*||$$
  
 $C^{\beta}(X_i, Y_i) = C^{N}(X_i, Y_i) = C(X_i, Y_i)$ 

가 성립된다. 따라서 정리 1로부터 매개 i,  $1 \le i \le s$ 에 대하여

$$\alpha_i(z, v) = \beta(X_i, Y_i)$$

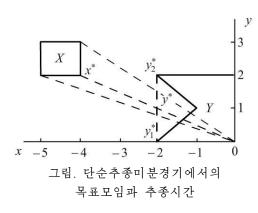
이고 임의로 주어진 가측함수  $v(\cdot) = \{v(t) \in V, 0 \le t < +\infty\}$ 에 대하여 추종시간은

$$T_i(z, v(\cdot)) = \inf \left\{ t \ge 0 : 1 - \int_0^t \alpha_i(z, v(\tau)) d\tau \le 0 \right\}$$

으로 된다. 결국 주어진 경기 (\*)에서의 추종시간은 다음과 같다.

$$T(z) = \inf_{v(\cdot)} \sum_{i=1}^{s} T_i(z, v(\cdot))$$

이로부터 다음의 정리가 나온다.



정리 2 단순추종미분경기 (\*)에서 가정 1이 y 성립된다고 하자. 그때 경기 (\*)은 대피자의 임의 3 의 방략에 대해서도  $t_0=0$ 시간에 초기점  $z_0$ 으로 부터 출발하여  $T(z_0)$ 을 넘지 않는 시간동안에 추 2 종가능하다.

실레  $\mathbf{R}^2$ 에서  $X = \cos\{(-4, 2), (-4, -3), (-5, 2), (-5, 3)\}$   $Y = \cos\{(-1, 1), (-2, 2), (0, 1), (0, 2)\}$   $\cup \cos\{(-1, 1), (-2, 0), (0, 1), (0, 0)\}$  으로 가지는 단순추종미분경기에 대한 선행연구[1, 2]에서의 추종시간은 3이다.

이 경우에  $T_1=1$ ,  $T_2=1$ 이고 따라서 추종시간  $T=T_1+T_2=2$ 로 된다.(그림)

## 참 고 문 헌

- [1] 김일성종합대학학보(자연과학), 53, 3, 13, 주체96(2007).
- [2] 김일성종합대학학보 수학, 65, 1, 45, 주체108(2019).
- [3] А. А. Чикрий и др.; Тр. ИММ. УрО. РАН., 20, 3, 324, 2014.

주체108(2019)년 12월 15일 원고접수

## A Pursuit Time in Simple Differential Pursuit Game with General Control Set and Terminate Set

Ri Il Jin, Ju Kwang Hwi

We study a method of determining the pursuit time value in simple differential pursuit games with general control set and a terminate set.

Keywords: simple differential pursuit game, resolving function, pursuit time