

論文94-31B-5-8

이산시간 시스템에서 (J, J') -lossless 분해와 H^∞ 제어

((J, J')-lossless factorization and H^∞ control in discrete-time systems)

丁銀泰*, 李載命**, 朴烘培*

(Eun Tae Jeung, Jae Myoung Lee and Hong Bae Park)

要 約

이산시간 시스템에서 선형분수변환(LFT: linear fractional transformation)으로 표현된 H^∞ 제어문제를 체인스캐터링표현(CSD: chain scattering description)으로 나타내어 (J, J') -lossless 소인수분해를 이용하여 준최적 H^∞ 제어문제를 해결하였다. LFT를 CSD형태로 변환하기 위해서는 표준플랜트의 P_{21} 의 역행렬이 존재하여야 한다. 본 논문에서는 P_{21} 의 역행렬이 존재하지 않는 4-블럭문제에서도 LFT를 CSD로 변환하는 방법을 제시하고 이렇게 변환된 행렬을 (J, J') -lossless 소인수분해함으로서 모든 준최적 H^∞ 제어기를 매개변수화하였다. 또한 제안한 방법은 단지 두개의 리카티 방정식을 풀므로서 이산시간 시스템의 준최적 H^∞ 제어문제를 해결할 수 있음을 보였다.

Abstract

We resolve the suboptimal H^∞ control problem using (J, J') -lossless coprime factorization by transforming the linear fractional transformation(LFT) into chain scattering description (CSD) in discrete-time systems. The condition transformed LFT into CSD is that the inverse matrix of P_{21} of standard plant exists. But, this paper presents the method of transforming LFT into CSD for 4-block problem in case that the inverse matrix of P_{21} of standard plant does not exist and parameterization of the all suboptimal H^∞ controllers using (J, J') -lossless coprime factorization. It is shown that this method can resolve the suboptimal H^∞ control problem solving only two Riccati equations in discrete-time systems.

I. 서론

1981년 Zames^[1]가 감도최소화 문제를 제안한 이

* 正會員, 慶北大學校 電子工學科

(Dept. of Elec. Eng., Kyungpook Nat'l Univ.)

** 正會員, 國防科學研究所

(Agency for Defense Development)

接受日字 : 1993年 11月 12日

래 H^∞ 최적 제어이론은 많은 관심을 받아 오고 있다. H^∞ 제어문제를 해결하기 위해서는 두 가지 접근 방법, 즉 보간법 및 근사화방법이 있다. 보간법은 직관적으로 명확하고 개념적으로 쉽지만 좋은 계산 알고리즘을 제시하지 못한 반면에, 근사화 방법은 Nehari 근사화 정리가 제시되면서 계산적인 측면에 두드러진 진보를 가져왔다.

이산시간 시스템을 유한차원 선형 시불변으로 제한 한 그림 1과 같은 제어시스템을 고려하자. 여기서 w

는 외란이나 기준입력과 같은 외부신호이고 z 는 최소화하고자 하는 오차신호이다. 그리고 y 와 u 는 각각 측정출력신호와 제어입력신호이다. w 에서 z 까지의 폐루프 전달함수는 플랜트 P 와 제어기 K 의 선형분수변환으로 표현되어진다. 여기서 P 와 K 의 선형분수변환 $LFT(P, K)$ 는

$$LET(P, K) := P_{11} + P_{12}K(I - P_{22}K)^{-1}P_{21} \quad (1)$$

와 같이 표현할 수 있으며.

$$\begin{aligned} P &= \begin{bmatrix} P_{11} & P_{12} \\ P_{21} & P_{22} \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} \hat{C}_1 \\ \hat{C}_2 \end{bmatrix} (zI - \hat{A})^{-1} \begin{bmatrix} \hat{B}_1 & \hat{B}_2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \hat{D}_{11} & \hat{D}_{12} \\ \hat{D}_{21} & \hat{D}_{22} \end{bmatrix} \\ &:= \begin{bmatrix} \hat{A} & \hat{B}_1 & \hat{B}_2 \\ \hat{C}_1 & \hat{D}_{11} & \hat{D}_{12} \\ \hat{C}_2 & \hat{D}_{21} & \hat{D}_{22} \end{bmatrix} \end{aligned} \quad (2)$$

와 제어기 K 는 실유리 행렬이다. H^∞ 준최적 제어문제는 폐루프 시스템이 내부안정(internally stable)하고 주어진 $\gamma > 0$ 에 대해서

$$\|LET(P, K)\|_\infty < \gamma \quad (3)$$

을 만족하는 제어기 K 를 찾는 것이다.

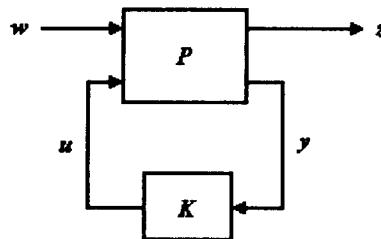


그림 1. 표준 채환제어 선도

Fig. 1. Standard feedback control configuration.

만약 표준플랜트에서 P_{21} 의 역행렬이 존재한다면, 그림 1과 같은 선형분수변환은 그림 2와 같은 체인스케터링표현으로 나타낼 수 있다. 표준플랜트 G 와 제어기 K 의 체인스케터링표현을 $CSD(G, K)$ 는

$$CSD(G, K) := (G_{11}K + G_{12})(G_{21}K + G_{22})^{-1} \quad (4)$$

로 쓸 수 있다. 여기서

$$G = \begin{bmatrix} G_{11} & G_{12} \\ G_{21} & G_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P_{12} - P_{11}P_{21}^{-1}P_{22} & P_{11}P_{21}^{-1} \\ P_{21}^{-1}P_{22} & P_{21}^{-1} \end{bmatrix} \quad (5)$$

는 실유리 행렬이다.

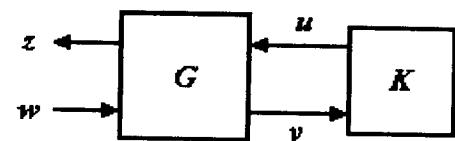


그림 2. 표준 플랜트의 체인스케터링표현

Fig. 2. Chain scattering description of standard plant.

폐루프 시스템이 내부안정하고 식(3)을 만족하는 제어기 K 를 찾는 문제는

$$\|LET(P, K)\|_\infty < 1 \quad (6)$$

을 만족하고 폐루프를 내부안정화하는 제어기 K 를 찾는 문제와 동가이다. 여기서

$$P_\gamma = \begin{bmatrix} \gamma^{-1}P_{11} & \gamma^{-1}P_{12} \\ P_{21} & P_{22} \end{bmatrix} \quad (7)$$

이다. 또한, P_{21} 의 역행렬이 존재한다면, 식(6)은

$$\|CSD(G_\gamma, K)\|_\infty < 1 \quad (8)$$

와 동가이다. 여기서 $CSD G_\gamma$ 행렬은

$$G_\gamma = \begin{bmatrix} \gamma^{-1}(P_{12} - P_{11}P_{21}^{-1}P_{22}) & \gamma^{-1}P_{11}P_{21}^{-1} \\ -P_{21}^{-1}P_{22} & P_{21}^{-1} \end{bmatrix} \quad (9)$$

이다. 이와같이 P_{21} 의 역행렬이 존재하는 2-블럭 경우에 대해서, Tsai 등^[2]은 CSD G_γ 행렬을 (J, J') -lossless 소인수분해하여 H^∞ 제어문제를 풀었다. Kondo 등^[3]은 모델정합(model matching)문제에서 CSD를 이용하여 극점과 영점의 소거(pole-zero cancellation)기법에 대해서 연구했고 제어기 K 를 찾는데 P_{22} 를 소인수분해할 필요가 없다는 것을 밝혔다. 그러나 P_{21} 의 역행렬이 존재하지 않는 4-블럭 경우에는 식(7)과 같이 $LFT(P, K)$ 를 직접적으로 $CSD(G, K)$ 로 변형할 수 없다. 이러한 4-블럭 경우에 대해서, Ball 등^[4]은 수학적 편의를 위해, P_{21} 부분의 역행렬이 존재하도록 가상 출력을 추가하여 제어기를 설계하였다. 본 논문에서는, 전대역통과(all-

pass)함수를 폐루프 전달함수에 곱하여도 H^∞ -노rm (norm)이 변화하지 않는다는 것을 이용하여 선형분수변환을 체인스터링표현으로 변형하는 방법을 제시하였다. 또한 (J, J') -lossless 소인수분해를 이용하여 이산시간 시스템에서 H^∞ 준최적 제어문제의 해를 찾는 방법을 제시하였다. 이러한 해는 두개의 리카티 방정식의 해로부터 쉽게 얻을 수 있음도 보인다.

먼저 본논문에서 사용되는 표기법들을 다음과 같이 정의한다.

\mathbf{R} : 실수

\mathbf{C} : 복소수

$\partial I := \{z : |z| < 1, z \in \mathbf{C}\}$

$\partial D := \{z : |z| = 1, z \in \mathbf{C}\}$

$\partial O := \{z : |z| > 1, z \in \mathbf{C}\}$

$\bar{z} : z$ 의 공액복소수

G^T : 행렬 G 의 전치(transpose)

$G(z) := G^T(1/z)$

$G^*(z) := G^T(\bar{z})$

$\bar{\sigma}(A)$: 상수 행렬 A 의 최대특이치(the largest singular value)

RL^∞ : 진유리 전달함수행렬의 집합

RH^∞ : 안정진유리 전달함수행렬의 집합

UH^∞ : 자체 및 역도 RH^∞ 에 속하는 행렬의 집합

$\|G\|_\infty := \sup_{z \in \partial D} \bar{\sigma}[G(z)]$

$BH^\infty := \{G(z) : \|G\|_\infty < 1, G(z) \in RH^\infty\}$

표현을 간단히 하기 위해 $G(z)$ 를 G 로 쓰기로 한다. 본 논문에서 해결하고자 하는 4-블럭문제를 다루기 위해 다음의 네가지 가정이 필요하다.

[가정 1] (\hat{A}, \hat{B}_1) 이 가안정(stabilizable)이고 (\hat{C}_2, \hat{A}) 이 가검출(detectable)

[가정 2] $\text{rank} \begin{bmatrix} \hat{A} - zI & \hat{B}_1 \\ \hat{C}_2 & \hat{D}_{21} \end{bmatrix} = r + \text{rank}(\hat{A}), \forall z \in \partial D$

[가정 3] $\text{rank} \begin{bmatrix} \hat{A} - zI & \hat{B}_2 \\ \hat{C}_1 & \hat{D}_{12} \end{bmatrix} = q + \text{rank}(\hat{A}), \forall z \in \partial D$

[가정 4] $\text{rank}(\hat{D}_{21}) = r, \text{rank}(\hat{D}_{12}) = q$

II. 예비지식과 기본개념

이 장에서는 본 논문에서 필요한 몇가지 예비지식과 H^∞ 준최적 제어문제를 푸는데 직접적으로 이용되는 (J, J') -lossless의 성질에 대해서 알아보기로 한다.

전달함수 행렬 G 의 최소상태공간표현을 $D+C(zI-A)^{-1}B$ 라 두자. 이때 A 의 역행렬이 존재한다면, G 의 최소상태공간표현이

$$\begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} A^{-T} & A^{-T}C^T \\ -B^TA^{-T} & D^T - B^TA^{-T}C^T \end{bmatrix} \quad (10)$$

으로 나타남을 쉽게 알 수 있다. 그리고 부호행렬 J 와 J' 을

$$J = \begin{bmatrix} I_m & 0 \\ 0 & -I_r \end{bmatrix}, \quad J' = \begin{bmatrix} I_q & 0 \\ 0 & -I_r \end{bmatrix}$$

와 같이 정의할 때, 전달함수 행렬 G 가

$$G^T J G \leq J', \quad \forall z \in \mathbf{C} \quad (11)$$

을 만족하면, G 를 (J, J') -unitary라 부른다. 또한, (J, J') -unitary 행렬 G 가

$$G^T J G \leq J', \quad \forall z \in \partial O \quad (12)$$

을 만족하면 행렬 G 를 (J, J') -lossless라 부른다. 행렬 G 가 (J, J') -unitary일 필요충분조건과 (J, J') -lossless일 필요충분조건을 보조정리 1과 2에 보인다. 보조정리 1 G 의 최소상태공간표현을 $G = D+C(zI-A)^{-1}B$ 라 할 때, G 가 (J, J') -unitary 일 필요충분조건은

$$\begin{aligned} Y &= A^T Y A + C^T J C \\ 0 &= C^T J D + A^T Y B \\ J' &= D^T J D + B^T Y B \end{aligned} \quad (13)$$

을 만족하는 행렬 $Y=Y^T$ 가 존재한다. 그리고 G 가 (J, J') -lossless일 필요충분조건은 식(13)을 만족하는 행렬 $Y \geq 0$ 가 존재한다.

보조정리 2 (J, J') -lossless 행렬 Θ 가

$$\Theta = \begin{bmatrix} \theta_{11} & \theta_{12} \\ \theta_{21} & \theta_{22} \end{bmatrix} \quad (14)$$

와 같이 세분(partition)되었을 때, $S \in BH^\infty$ 이면

$$\begin{aligned} \Phi &= CSD(\Theta, S) \\ &= [\theta_{11}S + \theta_{12}][\theta_{21}S + \theta_{22}]^{-1} \end{aligned} \quad (15)$$

는 RH^∞ 에 속한다.

(J, J') -lossless 소인수분해에 대한 공식은 이산시간 대수 리카티 방정식의 해와 아주 밀접한 관계가 있다. 따라서

$$A^T X A - X - A^T X R (I + R^T X R)^{-1} R^T X A + Q = 0 \quad (16)$$

와 같은 형태로 주어지는 이산시간 대수 리카티 방정식에 대해서 알아보자. 여기서 A, Q, X 와 R 은 적절한 차원을 가지는 상수행렬이고, $Q \geq 0$ 이고 A 는 역행렬이 존재한다. 리카티 방정식 (12)의 해 X 는

$$X = Ric \begin{bmatrix} A + RR^T A^{-T} Q & -RR^T A^{-T} \\ -A^{-T} Q & A^{-T} \end{bmatrix} \quad (17)$$

와 같이 주어진다는 것은 잘 알려진 사실이다.

보조정리 3 리카티 방정식 (16)의 해를 X 라 두자. 이 때 $X \geq 0$ 일 필요충분조건은 $A - R(I + R^T X R)^{-1} R^T X A$ 가 안정하다는 것이다.

III. 4-블럭 문제

이 장에서는 [가정 1] ~ [가정 4]를 만족하는 4-블럭 문제를 다루고자 한다. 만약 P_{21} 의 역행렬이 존재하지 않는다면, $LFT(P, K)$ 를 $CSD(G, K)$ 로 바꿀 수 없다. 그러므로 4-블럭을 다루기 위해서는 보조정리 4가 요구된다.

보조정리 4 F 와 G 는 RL^∞ 에 속하고 행의 수가 같다고 가정하자. 이때 $\|F G\|_\infty < \gamma_0$ 라면

$$\|G\|_\infty < \gamma \quad (18)$$

이고

$$\|G_0^{-1} F\|_\infty < 1 \quad (19)$$

이다. 여기서 G_0 는 $\gamma^2 I - GG^T$ 의 스펙트랄요소(spectral factor)이다. 역 또한 성립한다.

[가정 4]에서 P_{21} 의 D 행렬(즉, D_{21})의 계수(rank)가 행의 수와 같기 때문에, $TT^T = I$ 를 만족하는 좌소인수분해 $P_{21} = Q^T T$ 가 항상 존재하고

$$\begin{bmatrix} T \\ T_1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} T \\ T_1 \end{bmatrix} = I \quad (20)$$

을 만족하는 T_1 이 존재한다. 여기서 T_1 은 T 의 직교보(orthogonal complement)이다. 그리고 X 가 전대역 통과 즉 inner이고 정방행렬이면, 어떤 G 에 대해서 $\|GX\|_\infty = \|G\|_\infty$ 을 만족한다. 식(3)으로 부터

$$\begin{aligned} \gamma &> \|LFT(P, K)\|_\infty \\ &= \|P_{11} + P_{12}K(I - P_{22}K)^{-1}P_{21}\|_\infty \\ &= \left\| P_{11} + P_{12}K(I - P_{22}K)^{-1}Q^{-1}T \right\| \|T^* T_1\|_\infty \end{aligned}$$

$$= \|P_{11}T^* + P_{12}K(I - P_{22}K)^{-1}Q^{-1}P_{11}T_1\|_\infty \quad (21)$$

이다. 보조정리 4로 부터, 식(21)을

$$\left\| L^T P_{11}T^* + L^{-1}P_{12}K(I - P_{22}K)^{-1}Q^{-1} \right\|_\infty < 1 \quad (22)$$

와 같이 바꾸어 쓸 수 있다. 여기서 L 은 $\gamma^2 I - P_{11}T^*$, $T_1 T^*$ 의 스펙트랄요소이다. 표준 플랜트를

$$P_\gamma = \begin{bmatrix} P_{\gamma_{11}} & P_{\gamma_{12}} \\ P_{\gamma_{21}} & P_{\gamma_{22}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} L^T P_{11}T^* & L^{-1}P_{12} \\ Q^{-1} & P_{22} \end{bmatrix} \quad (23)$$

와 같이 정의하면 식(22)를

$$\|LFT(P_\gamma, K)\|_\infty < 1 \quad (24)$$

로 간략하게 표현할 수 있고, P_{21} 의 역행렬이 존재하기 때문에 식(5)를 이용하여

$$\|CSD(G_\gamma, K)\|_\infty < 1 \quad (25)$$

와 같이 CSD형태로 바꿀 수 있다. 여기서

$$G_\gamma = \begin{bmatrix} L^T P_{12} - L^{-1}P_{11}T^* Q P_{22} & L^{-1}P_{11}T^* Q \\ -Q P_{22} & Q \end{bmatrix} \quad (26)$$

이다. 위에서 언급한 내용들을 다음 정리에 요약하였다.

정리 1 시스템 (2)를 고려하고 [가정 1] ~ [가정 4]를 만족한다고 가정하자. 이 때

- i) $\|LFT(P, K)\|_\infty < \gamma$
- ii) $\|LFT(P_\gamma, K)\|_\infty < 1$
- iii) $\|CSD(G_\gamma, K)\|_\infty < 1$

을 만족하는 제어기 K 를 찾는 문제는 등가이다. 여기서 P 와 G 는 각각 식(23)과 (26)에 주어져 있다.

IV. (J, J') -lossless 소인수분해

어떤 실유리 행렬도 좌·우 소인수분해를 가질 수 있으므로 CSD $G\gamma$ 행렬의 소인수 요소가 (J, J') -lossless가 되도록 소인수분해하고 이러한 소인수 요소를 상태공간표현으로 나타낼 수 있다.

V 가 (J, J) -lossless가 되도록 CSD $G\gamma$ 행렬을

$$G_\gamma = V^{-1}U \quad (27)$$

와 같이 소인수분해하고 $N \otimes (J, J')$ -lossless가 되도록 G 의 분자 U 행렬을

$$U = NM^{-1} \quad (28)$$

와 같이 소인수분해한다. 이때 U 가 안정하므로 M 은 UH^∞ 에 속한다.

식(27)과 같이 CSD $G\gamma$ 행렬을 좌소인수분해하고 식(28)과 같이 U 행렬을 우소인수분해한다고 가정하자. 이때 제어기 K 를 $K = \text{CSD}(M, K)$ 와 같이 표현한다면,

$$\begin{aligned} LFT(P_\gamma, K) &= \text{CSD}(G_\gamma, K) \\ &= \text{CSD}(V^{-1}NM^{-1}, K) \\ &= \text{CSD}(V^{-1}NM^{-1}, \text{CSD}(M, S)) \\ &= \text{CSD}(V^{-1}N, S) \end{aligned} \quad (29)$$

와 같이 된다. 이식에서 $V^1N \otimes (J, J')$ -lossless이기 때문에, S 가 BH^∞ 에 속한다면, 보조정리 2로 부터 $LFT(P_\gamma, K)$ 도 BH^∞ 에 속한다. 그러므로 페루프의 전달함수 행렬 $LFT(P, K)$ 의 H^∞ -놈은 주어진 γ 보다 작다. 이러한 관계로 부터 $\|LFT(P, K)\|_\infty < \gamma$ 을 만족하는 모든 제어기 K 를

$$\begin{aligned} K &= \text{CSD}(M, S) \\ &= (M_{11}S + M_{12})(M_{21}S + M_{22})^{-1}, \quad S \in BH^\infty \end{aligned} \quad (30)$$

와 같이 매개변수화 할 수 있다.

(J, J') -lossless의 성질을 가지고 U 행렬을 $U = V^1U$ 로 분해하는 CSD $G\gamma$ 행렬의 상태공간표현이

$$\begin{aligned} G_\gamma &= D + C(zI - A)^{-1}B \\ &= \begin{bmatrix} D_{11} & D_{12} \\ D_{21} & D_{22} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} C_1 \\ C_2 \end{bmatrix} (zI - A)^{-1} \begin{bmatrix} B_1 & B_2 \end{bmatrix} \end{aligned} \quad (31)$$

이라 두자. 그리고 (A, B) 는 가안정이고 (C, A) 는 가검출이라 가정한다.

정리 2 V^1 가 (J, J') -lossless인 좌소인수분해 $G, U = V^1U$ 가 존재할 필요충분조건은

$$Y = Ric \begin{bmatrix} A^T & -C^T JCA^{-1} \\ 0 & A^{-1} \end{bmatrix} \quad (32)$$

을 만족하는 행렬 $Y \geq 0$ 가 존재하고

$$E(J + CYC^T)E^T = J \quad (33)$$

을 만족하는 비특이(nonsingular) 상수행렬 E 가 존재한다. 이렇게 소인수분해한 행렬 V 와 U 의 상태공간표현은

$$[V \quad U] = \left[\begin{array}{c|cc} A + HC & H & B + HD \\ \hline EC & E & ED \end{array} \right] \quad (34)$$

이다. 여기서

$$H = -AYC^T (J + CYC^T)^{-1} \quad (35)$$

이다.

(증명) 부록 참조. ■

정리 3 RH^∞ 에 속하는 행렬 U 의 상태공간표현을 $U = D_u + C_u(zI - A_u)^{-1}B_u$ 라 가정하자. $N \otimes (J, J')$ -lossless이고 $M \otimes UH^\infty$ 에 속하는 우소인수분해 $U = NM^1$ 가 존재할 필요충분조건은

$$X = Ric \begin{bmatrix} A_0 + B_0JB_0^TA_0^{-T}C_0 & -B_0JB_0^TA_0^{-T} \\ -A_0^{-T}C_0 & A_0^{-T} \end{bmatrix} \quad (36)$$

을 만족하는 행렬 $X \geq 0$ 가 존재하고

$$W^T(D_u^TJD_u + B_u^TXB_u)W = J' \quad (37)$$

을 만족하는 비특이 상수행렬 W 가 존재한다. 여기서

$$\begin{aligned} A_0 &= A_u - B_u(D_u^TJD_u)^{-1}D_u^TJC_u \\ B_uJB_0^T &= B_u(D_u^TJD_u)^{-1}B_u^T \\ C_0 &= C_u^T[J - JD_u(D_u^TJD_u)^{-1}D_u^TJ]C_u \end{aligned} \quad (38)$$

이다. 이러한 우소인수분해의 인수 M 과 N 의 상태공간표현은

$$\begin{bmatrix} M \\ N \end{bmatrix} = \left[\begin{array}{c|c} A_u + B_uF & B_uW \\ \hline F & W \\ C_u + D_uF & D_uW \end{array} \right] \quad (39)$$

으로 주어진다. 여기서

$$F = -WJ'W^T(B^TXA + D^TJC) \quad (40)$$

이다.

주어진 γ 에 대해서 $V^1N \otimes (J, J')$ -lossless이고 $M \otimes UH^\infty$ 에 속하도록 G 를 V^1NM^1 와 같이 소인수분해할 수 있다고 가정하자. 이러한 분해를 다음의 두단계로 찾을 수 있다.

1. 정리 2를 사용하여 V^1 가 (J, J') -lossless가 되

도록 를 $V^T U$ 와 같이 좌소인수분해 한다. 여기서 V 와 U 의 상태공간표현은 식(34)에 나타나 있다.

2. 정리 3을 행렬 U 에 적용하여, $N \otimes (J, J')$ -lossless가 되도록 U 를 NM^{-1} 와 같이 우소인수분해한다. 여기서

$$\begin{bmatrix} M \\ N \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A + HC + BF + HDF & BW + HDW \\ F & W \\ C + DF & DW \end{bmatrix} \quad (41)$$

$$F = -WJ' W^T [(B + HD)^T XA + D^T JC] \quad (42)$$

$$W^T [D^T JD + (B + HD)^T X(B + HD)]W = J' \quad (43)$$

$$X = Ric \begin{bmatrix} A_0 + B_0 JB_0^T A_0^T C_0 & -B_0 JB_0^T A_0^{-T} \\ -A_0^{-T} C_0 & A_0^{-T} \end{bmatrix} \quad (44)$$

$$A_0 = A + HC - (B + HD)(D^T JD)^{-1} D^T JC$$

$$B_0 JB_0^T = (B + HD)(D^T JD)^{-1} (B + HD)^T$$

$$C_0 = C^T [J - JD(D^T JD)^{-1} D^T J]C$$

이다.

정리 4 주어진 γ 에 대해서, [가정 1] ~ [가정 4]를 만족하는 표준 플랜트 P 를 식(26)에 의해서 $G_r = D + C(zI - A)^{-1}B$ 와 같이 표현되었다고 가정하자. $\|CSD(G_r, K)\|_\infty < 1$ 을 만족하고 내부안정화하는 제어기 K 가 존재할 필요충분조건은 행렬 G_r 가 $V^T N \otimes (J, J')$ -lossless이고 $M \otimes UH^\infty$ 에 속하도록 하는 소인수분해 $G_r = V^T NM^{-1}$ 이 존재한다. 즉, 식(33)과 식(43)을 각각 만족하는 비특이 상수행렬 R 과 W 가 존재하고 식(32)과 식(44)를 각각 만족하는 Y 와 X 가 $I - XY > 0$ 을 만족한다.

[가정 1] ~ [가정 4]를 만족하는 시스템 (2)에 대해서 주어진 놈경계치를 만족하고 페루프 시스템이 내부안정화하는 모든 제어기 K 는

$$K = CSD(M, S), \quad \forall S \in BH^\infty \quad (45)$$

와 같이 매개변수화된 형태로 주어진다. 여기서 M 의 상태공간표현은 식(41)에 나타나 있다.

만약 G_r 가 UH^∞ 에 속한다면, 단지 하나의 리카티 방정식을 풀면 된다. 왜냐하면 우소인수분해할 때 사용되는 리카티 방정식의 해 Y 가 영행렬이 되기 때문이다.

V. 예제

이 장에서는 수치적 예를 통하여 위에서 얻은 결과의 타당성을 확인한다. 표준 플랜트

$$P = \begin{bmatrix} G & 0 & G \\ 0 & 0 & I \\ G & I & G \end{bmatrix} \quad (46)$$

인 시스템을 고려하자. 여기서

$$G = \frac{z - 0.6}{z - 1.8} \quad (47)$$

이다. 페루프 시스템의 놈이 2.31보다 작게 되고 내부안정화하는 제어기 K 를 찾아보자. 즉,

$$\|LFT(P, K)\|_\infty < \gamma = 2.31 \quad (48)$$

을 만족하고 내부안정화하는 제어기를 찾는 것이다.

표준 플랜트 P 를 살펴보면 P_{21} 이 fat 행렬이므로 역행렬이 존재하지 않는다. 즉 표준 플랜트 P 는 [가정 1] ~ [가정 4]를 만족하는 4-블럭 문제이기 때문에, 정리 1을 이용하여 CSD의 G_r 행렬을 구하면

$$G_r = \begin{bmatrix} \frac{0.3326(z - 0.5556)(z - 0.6)}{(z - 0.5642)(z - 1.7676)} & \frac{0.1109(z - 1.6667)(z - 0.6)}{(z - 0.5642)(z - 1.7676)} \\ 04329 & 0 \\ \frac{-0.4855(z - 0.6)}{(z - 0.5657)} & \frac{0.4855(z - 1.8)}{(z - 0.5657)} \end{bmatrix} \quad (49)$$

이다. CSD의 G_r 행렬을 정리 2와 3을 이용하여 소인수분해하면, 제어기 K 는

$$K = CSD(M, S), \quad S \in BH^\infty \quad (50)$$

와 같이 얻을 수 있고 여기서

$$M = \begin{bmatrix} \frac{-0.0022(z + 10449.48)}{z - 0.5642} & \frac{-22.4066(z + 0.0045)}{z - 0.5642} \\ \frac{-0.1030(z - 5.7082)}{z - 0.5642} & \frac{-0.4688(z + 0.0753)}{z - 0.5642} \end{bmatrix} \quad (51)$$

이다. 특히, $S=0$ 일 때의 제어기, 즉, 중심제어기 (central controller) K_0 는

$$K_0 = \frac{47.7930(z + 0.0045)}{z + 0.0753} \quad (52)$$

로 주어진다. 이 제어기 K_0 와 표준플랜트 P 로 구성되는 페루프 전달함수 행렬의 모든 고유치가 단위원 안에 놓여 있기 때문에 페루프 시스템은 내부안정한

다. 그리고 폐루프 시스템의 최대 최소 특이치를 주파수 ω 에 따라 그려보면 그림 3과 같이 되므로 폐루프 시스템의 놈이 주어진 2.31보다 작음을 알 수 있다.

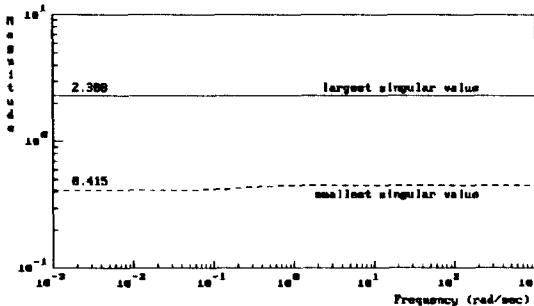


그림 3. $LFT(P, K)$ 의 최대 최소 특이치
Fig. 3. Singular values of $LFT(P, K)$.

VII. 결론

본 논문에서는 이산시간 시스템에서 폐루프 전달함수의 H^∞ -놈이 주어진 놈 경계치 γ 보다 작게 하고 폐루프 시스템을 내부안정화하는 제어기를 찾았다. P_{21} 의 역행렬이 존재하지 않는 경우에는 LFT를 CSD형태로 바꿀 수가 없다. 그래서 어떤 전달함수에 전대역통과함수를 곱하여도 H^∞ -놈은 변화하지 않는다는 성질과 보조정리 4를 이용하여 P_{21} 의 역행렬이 존재하지 않는 경우에도 LFT를 CSD로 변환하는 방법을 제시하였다. 이러한 방법은 가장 일반적인 4-블럭문제에 적용하여 LFT를 CSD로 바꿀 수 있다. 그러므로 $\|LFT(P, K)\|_\infty < \gamma$ 를 만족하는 제어기를 찾는 문제는 $\|CSD(G, K)\|_\infty < 1$ 을 만족하는 제어기를 찾는 문제와 등가임을 보였다. 이렇게 CSD로 변형된 문제에서 G , 행렬을 (J, J') -lossless 소인수분해를 이용하여 체인스캐터링 접근방법으로 준최적 H^∞ 제어문제를 해결하였다. 또한, 이러한 접근방법은 H^∞ 제어문제를 단지 두 개의 리카티 방정식의 해를 찾음으로서 모든 제어기를 매개변수화 하였다.

附 錄

(정리 2의 증명)

어떤 실유리 행렬 H^∞ 의 좌소인수분해의 인수 V 와 U 의 상태공간표현이 식(34)와 같이 표현될 수 있다는 것은 잘 알려진 사실이다. 여기서 $A_0 = A + HC$ 는 안정(stable)이고 E 의 역행렬은 존재한다. 상수행렬 Y 가

$$Y = A_0 Y A_0^T + H J H^T$$

$$0 = C Y + J H^T A_0^{-T} \quad (A-1)$$

$$J = E(J + C Y C^T) E^T \quad (A-2)$$

$$(A-3)$$

을 만족하는 대칭행렬이라 가정하자. (V^1) $J V^1 = (V J V)^{-1}$ 이기 때문에, V^1 이 (J, J) -unitary라면 $V J V = J$ 을 만족한다. $V J V$ 를 계산하여 상태공간표현으로 나타내면

$$V J V^{-1} = \begin{bmatrix} A_0 & -H J H^T A_0^{-T} & H(J - J H^T A_0^{-T} C^T) E^T \\ 0 & A_0^{-T} & A_0^{-T} C^T E^T \\ EC & -E J H^T A_0^{-T} & E(J - J H^T A_0^{-T} C^T) E^T \end{bmatrix} \quad (A-4)$$

이다. 유사변환(similarity transformation)행렬

$$T = \begin{bmatrix} I & Y \\ 0 & I \end{bmatrix} \quad (A-5)$$

를 이용하여 유사변환을 하면 $V J V = J$ 을 만족한다. 여기서 Y 는 리카티 방정식 (32)의 해이다. 더우기 $Y \geq 0$ 이면 V^1 은 (J, J) -lossless이다. 식(33)와 (35)은 각각 식(A-3)과 (A-2)로부터 쉽게 알 수 있다. 그리고 식(A-1)에 식(35)을 대입하면

$$Y = [A - A Y C^T (J + C Y C^T)^{-1} C] Y [A - A Y C^T (J + C Y C^T)^{-1} C]^T + A Y C^T (J + C Y C^T)^{-1} J (J + C Y C^T)^{-1} C Y A^T \quad (A-6)$$

이)고 정리하면

$$Y = A Y A^T - A Y (I + C^T J C Y)^{-1} C^T J C Y A^T \quad (A-7)$$

이다. 이 리카티 방정식은 식(32)와 동일하다. 끝으로 $Y \geq 0$ 일 때, $A + HC$ 가 안정하다는 것만 보이면 증명은 끝난다.

$$\begin{aligned} A + HC &= A - A Y C^T (J + C Y C^T)^{-1} C \\ &= A - A Y C^T (I + J C Y C^T)^{-1} J C \\ &= A - A Y C^T J C (I + Y C^T J C)^{-1} \\ &= A(I + Y C^T J C)^{-1} \end{aligned}$$

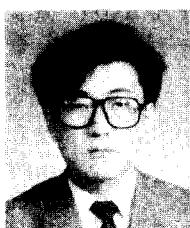
이므로 보조정리 3에 의해 $A + HC$ 는 안정하다.

參 考 文 獻

- [1] G. Zames, "Feedback and optimal

- sensitivity: Model reference transformations multiplicative seminorms, and approximate inverses," *IEEE Trans. Automat. Control*, vol. 26, no. 2, pp. 301-320, Apr. 1981.
- [2] M. C. Tsai and I. Postlethwaite, "On J -lossless coprime factorization and H^∞ control," *Int. J. Robust and Nonlinear Control*, vol. 1, pp. 47-68, 1991.
- [3] R. Kondo and S. Hara, "On cancellation in H^∞ optimal controllers," *Systems & Control Letters*, vol. 13, pp. 205-210, 1989.
- [4] J. A. Ball, J. W. Helton and M. Verma, "A factorization principle for stabilization of linear control systems," *Int. J. Robust and Nonlinear Control*, vol. 1, pp. 229-294, 1991.
- [5] Y. Genin, V. Dooran, and T. Kailath, "On I -lossless transfer functions and related questions," *Linear Algebra and its Applications*, vol. 50, pp. 251-275, 1983.
- [6] M. Green, " H^∞ Controller synthesis by J -lossless coprime factorization," *SIAM J. Control and Optimization*, vol. 30, pp. 522-547, May 1992.
- [7] H. Kimura, " (J, J') -lossless factorization based on conjugation," *Systems & Control Letters*, vol. 19, pp. 95-109, 1992.
- [8] T. Pappas, A. J. Laub, and N. R. Sandell, Jr., "On the numerical solution of the discrete-time algebraic Riccati equation," *IEEE Trans. Automat. Control*, vol. 25, no. 4, pp. 631-641, Aug. 1980.
- [9] C. Chu, J. Doyle, and B. Lee, "The general distance problem in H^∞ optimal control theory," *Int. J. Control.*, vol. 44, no. 2, pp. 565-596, 1986.
- [10] B. A. Francis, *A Course in H^∞ Control Theory*, Springer-Verlag, New York, 1987.
- [11] P. A. Iglesias and K. Glover, "State-space approach to discrete-time H^∞ control," *Int. J. Control.*, vol. 54, no. 5, pp. 1031-1073, 1991.
- [12] K. Z. Liu and T. Mita, "Conjugation and H^∞ control of discrete-time systems," *Int. J. Control.*, vol. 50, no. 4, pp. 1435-1460, 1989.

著者紹介



丁 銀 泰(正會員)

1966年 1月 12日生. 1991年 2月
경북대학교 전자공학과 졸업.
1993年 2月 경북대학교 대학원 전
자공학과 석사학위 취득. 현재 경
북대학교 대학원 전자공학과 박사
과정. 주관심 분야는 견실제어, 시
간지연, 유도항법제어, 대규모 시스템 등임.



李 載 命(正會員)

1954年 12月 15일생. 1978年 2
月 인하대학교 전자공학과 졸업.
1990年 2月 경북대학교 산업대학
원 전자공학과 석사학위 취득.
1991年 3月 ~ 현재 경북대학교
대학원 전자공학과 박사과정.
1978年 3月 1日 ~ 현재 국방과학연구소 재직. 주관
심 분야는 견실제어, 유도항법제어 등임.