## 드라진거꿀을 리용한 특이분수리산시간선형계의 일반풀이의 표시식

명 금 철

위대한 령도자 김정일동지께서는 다음과 같이 교시하시였다.

《새로운 과학기술분야를 개척하기 위한 사업도 전망성있게 밀고나가야 합니다. 나라의 과학기술을 세계적수준에 올려세우자면 발전된 과학기술을 받아들이는것과 함께 새로운 과학기술분야를 개척하고 그 성과를 인민경제에 적극 받아들여야 합니다.》(《김정일선집》 중보관제 11권 138~139폐지)

행렬의 일반화된 거꿀리론은 선형대수학의 중요한 연구분야의 하나로서 미분방정식과 계차방정식리론, 행렬대수, 수리통계, 최량조종리론, 수치해석, 안정성리론, 정보리론 등 수 학리론과 여러 린접과학부문들의 발전에서 중요한 의의를 가진다.[1-5]

론문에서는 행렬의 드라진거꿀을 리용하여 특이분수리산시간선형계의 일반풀이의 표 시식을 연구하였다.

정의 1 n 차복소행렬  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 에 대하여  $\operatorname{rank}(A^k) = \operatorname{rank}(A^{k+1})$ 을 만족시키는 최소의 부아닌 옹근수 k를 행렬 A의 지표라고 부르고  $\operatorname{Ind}(A)$ 로 표시한다.[2]

점의 2  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  이고  $k := \operatorname{Ind}(A)$  라고 할 때

$$BAB = B$$
,  $AB = BA$ ,  $A^{k+1}B = A^k$ 

을 만족시키는 행렬  $B \in \mathbb{C}^{n \times n}$ 가 존재하면 B를 A의 드라진거꿀이라고 부르고  $A^D$ 로 표시한다.[2, 3]

 $x_0 := c$ 로 놓고 다음의 특이계차방정식을 생각하자.

$$Ax_{n+1} = Bx_n + f_n \quad (n = 0, 1, 2, \cdots)$$
 (1)

정의 3 행렬  $A, B \in \mathbb{C}^{m \times m}$   $(A \leftarrow 퇴화행렬)이고 벡토르 <math>f_n \in \mathbb{C}^m$ 일 때 초기값 c를 가진 특이계차방정식 (1)이 한 풀이  $x_n$ 을 가지면 벡토르  $c \in \mathbb{C}^m$ )를 특이계차방정식 (1)의 허용 초기벡토르라고 부른다.[2]

정의 4 초기값을 가진 특이계차방정식 (1)이 매 허용초기벡토르 c에 대하여 유일한 풀이를 가질 때 특이계차방정식 (1)을 조종가능한 특이계차방정식이라고 부른다.[2]

다음과 같은 선형계차방정식

$$E\Delta^{\alpha} x_{i+1} = Ax_i + Bu_i \quad (i \in \mathbf{Z}_+, \ l-1 < \alpha < l, \ l \in \mathbf{N})$$
 (2)

가 주어졌다고 하자. 여기서

$$x_i \in \mathbf{R}^n$$
,  $u_i \in \mathbf{R}^m$ ,  $E$ ,  $A \in \mathbf{R}^{n \times n}$ ,  $B \in \mathbf{R}^{n \times m}$   
  $\det E = 0$ ,  $\det(Ez - A) \neq 0$ ,  $z \in \mathbf{C}$ 

$$\Delta^{\alpha} x_{i} = \sum_{k=0}^{i} c_{k} x_{i-k} \quad (l-1 < \alpha < l, \ l \in \mathbf{N})$$
 (3)

$$c_{k} = (-1)^{k} {\binom{\alpha}{k}} (k = 0, 1, 2, \cdots), {\binom{\alpha}{k}} := \begin{cases} 1 & (k = 0) \\ \frac{\alpha(\alpha - 1) \cdots (\alpha - k + 1)}{k!} & (k = 1, 2, \cdots) \end{cases}$$

이다. 이때 이 선형계차방정식 (2)를 정칙함을 가진 특이분수리산시간선형계라고 부른다.[3] 특이분수리산시간선형계의 풀이를 얻기 위하여 식 (2)에 (3)을 대입하면 다음의 등식 이 얻어진다.

$$Ex_{i+1} = Fx_i - \sum_{k=1}^{i} Ec_{k+1}x_{i-k} + Bu_i \quad (i \in \mathbf{Z}_+)$$

여기서  $F = A - Ec_1$ 이다. 그리고 이 등식의 량변에 행렬  $(Ec - F)^{-1}$ 을 곱하면 다음과 같다.

$$\overline{E}x_{i+1} = \overline{F}x_i - \sum_{k=1}^{i} \overline{E}c_{k+1}x_{i-k} + \overline{B}u_i \quad (i \in \mathbf{Z}_+)$$

$$\tag{4}$$

여기서  $\overline{E} = (Ec - F)^{-1}E$ ,  $\overline{F} = (Ec - F)^{-1}F$ ,  $\overline{B} = (Ec - F)^{-1}B$  이다. 따라서 특이분수리산시간선 형계 (2)의 풀이의 연구는 특이계차방정식 (4)의 풀이의 연구에로 귀착시킬수 있다.

선행연구[3]에서는  $q := \operatorname{Ind}(\overline{E})$ 일 때 허용초기벡토르  $x_0$ 을 가진 특이계차방정식 (4)의 한 풀이가 다음과 같이 표시된다는것을 증명하였다.

$$x_{i} = (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i} \overline{E}^{D} \overline{E} x_{0} + \sum_{k=0}^{i-1} \overline{E}^{D} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k-1} \left( \overline{B} u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E} c_{j+1} x_{k-j} \right) + (\overline{E}\overline{E}^{D} - I) \sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{k} \overline{F}^{D} \overline{B} u_{i+k}$$

$$(5)$$

그런데 이 증명에 일부 오유들이 있고 방정식 (2)에서  $x_i$ 는  $x_1, \dots, x_{i-1}$ 과  $u_0, \dots, u_{i-1}$ 에 의하여 주어지는데  $x_i$ 의 표시식 (5)에는 식 (2)에 들어있지 않는 입력벡토르  $u_i, u_{i+1}, \dots, u_{i+q-1}$ 이 더 들어있다.

론문에서는 특이분수리산시간선형계 (2)의 일반풀이의 표시식과 상태벡토르  $x_1, \dots, x_{i-1},$ 입력벡토르  $u_0, \dots, u_{i-1}$ 에만 관계되는 특이분수리산선형계 (2)의 풀이의 표시식을 새롭게 얻었다.

정리 1 특이계차방정식 (1)이 조종가능할 때 일반풀이는 다음과 같다.

$$x_n = (\overline{A}^D \overline{B})^n \overline{A} \overline{A}^D q + \overline{A}^D \sum_{i=0}^{n-1} (\overline{A}^D \overline{B})^{n-i-1} \overline{f}_i - (I - \overline{A} \overline{A}^D) \sum_{i=0}^{k-1} (\overline{A}^D \overline{B})^i \overline{B}^D \overline{f}_{n+i}$$

여기서  $\overline{A}:=(\lambda A-B)^{-1}A, \ \overline{B}:=(\lambda A-B)^{-1}B, \ \overline{f_i}:=(\lambda A-B)^{-1}f_i, \ k:=\operatorname{Ind}(\overline{A}), \ q\in \mathbb{C}^m$  이고 풀이  $x_n$ 은  $\lambda$ 에 무관계하다. 그리고

$$\overline{w} := -(I - \overline{A} \overline{A}^D) \sum_{i=0}^{k-1} (\overline{A} \overline{B}^D)^i \overline{B}^D \overline{f}_i$$

로 놓으면 벡토르 c 가 허용초기벡토르이기 위해서는  $c \in \{\overline{w} + R(\overline{A}^k)\}$  일것이 필요하고 충분하다.[2]

이제 정리 1과 식 (4)를 리용하여 특이분수리산시간선형계 (2)의 일반풀이의 표시식을 구하자.

정리 2  $x_0$ 을 허용초기벡토르로 가지면서 조건

$$\Delta^{\alpha} x_i = \sum_{k=0}^{i} c_k x_{i-k}$$

를 만족시키는 특이분수리산시간선형계 (2)의 일반풀이는 다음과 같다.

$$\begin{aligned} x_i &= (\overline{E}^D \overline{F})^i \, \overline{E}^D \overline{E} x_0 + \sum_{k=0}^{i-1} \overline{E}^D (\overline{E}^D \overline{F})^{i-k-1} \Bigg( \overline{B} u_k - \sum_{j=1}^k \overline{E} c_{j+1} x_{k-j} \Bigg) + \\ &+ (\overline{E} \overline{E}^D - I) \sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E} \overline{F}^D)^k \, \overline{F}^D \Bigg( \overline{B} u_{i+k} - \sum_{j=1}^{i+k} \overline{E} c_{j+1} x_{i+k-j} \Bigg) \end{aligned}$$

여기서  $q := \operatorname{Ind}(\overline{E})$ 이다.

증명 
$$\overline{E}x_{i+1} = \overline{E}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i+1}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{k=0}^{i} \overline{E}\overline{E}^{D}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\right) +$$

$$+ \overline{E}(\overline{E}\overline{E}^{D} - I)\sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{k}\overline{F}^{D} \left(\overline{B}u_{i+k+1} - \sum_{j=1}^{i+k} \overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j+1}\right) =$$

$$= \overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{k=0}^{i-1} \overline{E}\overline{E}^{D}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\right) +$$

$$+ \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{B}u_{i} - \overline{E}\overline{E}^{D}\sum_{j=1}^{i} \overline{E}c_{j+1}x_{i-j} +$$

$$+ (\overline{E}\overline{E}^{D} - I)\sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E}\overline{F}^{D})^{k+1}\overline{F}\overline{F}^{D} \left(\overline{B}u_{i+k+1} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j+1}\right) =$$

$$= \overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{k=0}^{i-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\right) +$$

$$+ \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{B}u_{i} - \overline{E}\overline{E}^{D}\sum_{j=1}^{i} \overline{E}c_{j+1}x_{i-j} +$$

$$+ (\overline{E}\overline{E}^{D} - I)\sum_{k=1}^{q-1} (\overline{E}\overline{F}^{D})^{k}\overline{F}\overline{F}^{D} \left(\overline{B}u_{i+k} - \sum_{j=1}^{i+k} \overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j}\right) =$$

$$= \overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{k=0}^{i-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j}\right) +$$

$$+ \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{B}u_{i} - \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{i=1}^{i-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\right) +$$

$$+ \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{B}u_{i} - \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{i=1}^{i-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\right) +$$

$$+ \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{B}u_{i} - \overline{E}\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0} + \sum_{i=1}^{i-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \left(\overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\right) +$$

$$\begin{split} &+(\overline{E}\overline{E}^{D}-I)\sum_{k=1}^{q-1}(\overline{E}\overline{F}^{D})^{k}\Bigg(\overline{B}u_{i+k}-\sum_{j=1}^{i+k}\overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j}\Bigg)=\\ &=\overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i}\,\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0}+\sum_{k=0}^{i-1}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k}\Bigg(\overline{B}u_{k}-\sum_{j=1}^{k}\overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\Bigg)+\\ &+\overline{E}\overline{E}^{D}\overline{B}u_{i}-\overline{E}\overline{E}^{D}\sum_{j=1}^{i}\overline{E}c_{j+1}x_{i-j}-(\overline{E}\overline{E}^{D}-I)\Bigg(\overline{B}u_{i}-\sum_{j=1}^{i}\overline{E}c_{j+1}x_{i-j}\Bigg)+\\ &+(\overline{E}\overline{E}^{D}-I)\sum_{k=0}^{q-1}(\overline{E}\overline{F}^{D})^{k}\Bigg(\overline{B}u_{i+k}-\sum_{j=1}^{i+k}\overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j}\Bigg)=\\ &=\overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i}\,\overline{E}^{D}\overline{E}x_{0}+\sum_{k=0}^{i-1}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k}\Bigg(\overline{B}u_{k}-\sum_{j=1}^{k}\overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\Bigg)+\overline{B}u_{i}-\\ &-\sum_{i=1}^{i}\overline{E}c_{j+1}x_{i-j}+(\overline{E}\overline{E}^{D}-I)\sum_{k=0}^{q-1}(\overline{E}\overline{F}^{D})^{k}\Bigg(\overline{B}u_{i+k}-\sum_{i=1}^{i+k}\overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j}\Bigg) \end{split}$$

이고

$$\begin{split} \overline{F}x_{i} &= \overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i} \, \overline{E}^{D} \overline{E}x_{0} + \sum_{k=0}^{i-1} \overline{F}^{D} \overline{E}^{D} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k-1} \Bigg( \overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j} \Bigg) + \\ &+ \overline{F}(\overline{E}\overline{E}^{D} - I) \sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E}\overline{F}^{D})^{k} \, \overline{F}^{D} \Bigg( \overline{B}u_{i+k} - \sum_{j=1}^{i+k} \overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j} \Bigg) = \\ &= \overline{F}(\overline{E}^{D}\overline{F})^{i} \, \overline{E}^{D} \overline{E}x_{0} + \sum_{k=0}^{i-1} (\overline{E}^{D}\overline{F})^{i-k} \Bigg( \overline{B}u_{k} - \sum_{j=1}^{k} \overline{E}c_{j+1}x_{k-j} \Bigg) + \\ &+ (\overline{E}\overline{E}^{D} - I) \sum_{l=0}^{q-1} (\overline{E}\overline{F}^{D})^{k} \Bigg( \overline{B}u_{i+k} - \sum_{l=1}^{i+k} \overline{E}c_{j+1}x_{i+k-j} \Bigg) \end{split}$$

이다. 따라서

$$\overline{E}x_{i+1} = \overline{F}x_i - \sum_{k=1}^{i} \overline{E}c_{k+1}x_{i-k} + \overline{B}u_i$$

가 성립하므로 정리의 결과가 증명된다.(증명끝)

정리 2에서 얻은 일반풀이의 표시식에서 i 번째 상태벡토르  $x_i$ 는 i+q-1개의 입력벡토르들과 i+q-2개의 상태벡토르들에 의하여 표시된다. 이때 i=0이면

$$x_0 = \overline{E}^D \overline{E} x_0 + (\overline{E} \overline{E}^D - I) \sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E} \overline{F}^D)^k \overline{F}^D \left( \overline{B} u_k - \sum_{j=1}^k \overline{E} c_{j+1} x_{k-j} \right)$$

이므로 주어진 입력벡토르  $u_i$ 로부터 허용초기벡토르들의 모임을 얻을수 있다.

정리 2로부터 선행연구[3]의 결과가 나온다.

[다름 허용초기벡토르  $x_0$ 을 가진 특이계차방정식 (4)의 한 풀이는 다음과 같다.[3]

$$\begin{split} x_i &= (\overline{E}^D \overline{F})^i \overline{E}^D \overline{E} x_0 + \sum_{k=0}^{i-1} \overline{E}^D (\overline{E}^D \overline{F})^{i-k-1} \Biggl( \overline{B} u_k - \sum_{j=1}^k \overline{E} c_{j+1} x_{k-j} \Biggr) + \\ &+ (\overline{E} \overline{E}^D - I) \sum_{k=0}^{q-1} (\overline{E} \overline{F}^D)^k \overline{F}^D \overline{B} u_{i+k} \end{split}$$

여기서  $q = \operatorname{Ind}(\overline{E})$ 이다.

정리 3  $x_0$ 을 허용초기벡토르로 가지면서 조건

$$\Delta^{\alpha} x_i = \sum_{k=0}^{i} c_k x_{i-k}$$

를 만족시키는 특이분수리산시간선형계 (2)의 한 풀이는 다음과 같다.

$$\begin{split} x_i &= (\overline{E}^{\,D}\overline{F})^i\,\overline{E}^{\,D}\overline{E}x_0 + \sum_{k=0}^{i-1}\overline{E}^{\,D}(\overline{E}^{\,D}\overline{F})^{i-k-1}\Bigg(\overline{B}u_k - \sum_{j=1}^k\overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\Bigg) \\ & \qquad \qquad \overline{E}x_{i+1} = \overline{E}(\overline{E}^{\,D}\overline{F})^{i+1}\,\overline{E}^{\,D}\overline{E}x_0 + \sum_{k=0}^{i}(\overline{E}^{\,D}\overline{F})^{i-k}\Bigg(\overline{B}u_k - \sum_{j=1}^k\overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\Bigg) = \\ & \qquad \qquad = \overline{F}(\overline{E}^{\,D}\overline{F})^i\,\overline{E}^{\,D}\overline{E}x_0 + \sum_{k=0}^{i-1}(\overline{E}^{\,D}\overline{F})^{i-k}\Bigg(\overline{B}u_k - \sum_{j=1}^k\overline{E}c_{j+1}x_{k-j}\Bigg) + \overline{B}u_i - \sum_{j=1}^i\overline{E}c_{j+1}x_{i-j} \end{split}$$

이고

$$\begin{split} \overline{F}x_i &= \overline{F}(\overline{E}^D\overline{F})^i \overline{E}^D \overline{E}x_0 + \sum_{k=0}^{i-1} \overline{F} \ \overline{E}^D (\overline{E}^D\overline{F})^{i-k-1} \Biggl( \overline{B}u_k - \sum_{j=1}^k \overline{E}c_{j+1}x_{k-j} \Biggr) = \\ &= \overline{F}(\overline{E}^D\overline{F})^i \overline{E}^D \overline{E}x_0 + \sum_{k=0}^{i-1} (\overline{E}^D\overline{F})^{i-k} \Biggl( \overline{B}u_k - \sum_{j=1}^k \overline{E}c_{j+1}x_{k-j} \Biggr) = \\ &= \overline{F}(\overline{E}^D\overline{F})^i \overline{E}^D \overline{E}x_0 + \sum_{k=0}^{i-1} (\overline{E}^D\overline{F})^{i-k} \Biggl( \overline{B}u_k - \sum_{j=1}^k \overline{E}c_{j+1}x_{k-j} \Biggr) \end{split}$$

가 성립한다. 따라서

$$\overline{E}x_{i+1} = \overline{F}x_i - \sum_{k=1}^{t} \overline{E}c_{k+1}x_{i-k} + \overline{B}u_i$$

이므로 정리의 결과가 증명된다.(증명끝)

정리 3에서 주어진 특이분수리산시간선형계의 풀이  $x_i$ 의 표시식에는 i개의 입력벡토르  $u_0,\,\cdots,\,u_{i-1}$ 과 i-1개의 상태벡토르  $x_0,\,\cdots,\,x_{i-2}$ 가 들어있다. 그런데 i=0일 때  $x_0=\overline{E}^D\overline{E}x_0$ 이므로 허용초기벡토르들의 모임은 바로 이 등식을 만족시키는  $x_0$ 들로 구성된다.

## 참 고 문 헌

- [1] A. Ben-Israel, T. N. E. Greville; Generalized Inverses: Theory and Applications, 2nd Edition, Springer-Verlag, 284~328, 2003.
- [2] S. L. Campbell, C. D. Meyer; Generalized Inverses of Linear Transformations, SIAM, 120~184, 2009.
- [3] Tadeusz Kaczorek; Int. J. Appl. Math. Comput. Sci., 23, 1, 29, 2013.
- [4] Tadeusz Kaczorek; Przeglad Electrotechniczny, ISSN 0033-2097, R 90NR 4/2014, 10, 2014.
- [5] Klaus Robenack, Kurt Reinschke; Int. J. Appl. Math. Comput., Sci., 21, 1, 161, 2011.

주체106(2017)년 8월 10일 원고접수

제 64권

제1호

## Representations for the General Solutions of Descriptor Fractional Discrete-Time Linear Systems using the Drazin Inverses

Myong Kum Chol

In this paper the solutions to the state equations of descriptor fractional discrete-time linear systems with regular pencils are represented by the use of the Drazin inverses of matrices.

Key words: Drazin inverse, descriptor fractional discrete-time linear system, regular pencil