

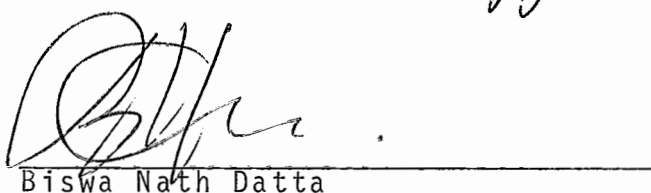
CONTROLABILIDADE E OBSERVABILIDADE GENERALIZADAS
EM SISTEMAS LINEARES MULTIVARIÁVEIS

Roosevelt José Dias

TESE SUBMETIDA AO CORPO DOCENTE DA COORDENAÇÃO DOS PROGRAMAS DE PÓS-GRADUAÇÃO DE ENGENHARIA DA UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO DE JANEIRO COMO PARTE DOS REQUISITOS NECESSÁRIOS PARA A OBTENÇÃO DO GRAU DE DOUTOR EM CIÊNCIAS (D.Sc.)

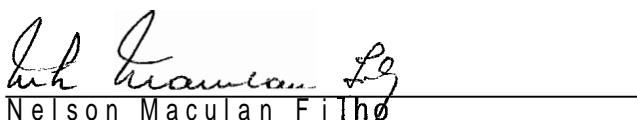
Aprovada por:


Shankar P. Bhattacharyya


Biswa Nath Datta


Paulo Augusto Silva Veloso


Paulo Roberto Oliveira


Nelson Maculan Filho

RIO DE JANEIRO, RJ - BRASIL
AGOSTO 1980

DIAS, ROOSEVELT JOSÉ

Controlabilidade e Observabilidade Generalizadas em Sistemas Lineares Multivariáveis |Rio de Janeiro| 1980.

p. 29,7 cm (COPPE-UFRJ, M.Sc., Engenharia de Sistemas e Computação, 1980)

Tese - Universidade Federal do Rio de Janeiro. Fac. Engenharia.

1. Sistemas de controle

I. COPPE/UFRJ

II. Título (Série)

Dedico esta tese à minha esposa
Ivone e à minha filha Flávia.

AGRADECIMENTOS

Quero deixar aqui meus sinceros agradecimentos, ao Professor S. P. Bhattacharyya por sua orientação; ao CNPq pelo suporte financeiro, sem o qual jamais teria iniciado esta pesquisa; a Daisy pelo excelente trabalho de datilografia; à COPPE e a todos aqueles que direta ou indiretamente me incentivaram nesta árdua jornada.

RESUMO

Nesta tese são apresentadas algumas propriedades estruturais relacionadas com a Teoria dos Sistemas Lineares.

Controlabilidade e Observabilidade generalizadas e o problema de Rejeição de Perturbações, em sua nova versão, constituem a principal parte da dissertação.

O método para se encontrar bases mínimas em espaços vetoriais sobre o corpo das funções racionais é bastante atrativo; de fato, os métodos existentes, além de complicados, envolvem operações com funções racionais, as quais não podem ser efetuadas diretamente por computador digital.

Esta pesquisa é uma generalização dos conceitos existentes de controlabilidade e observabilidade, que podem ser trazidos para o mundo físico para serem aplicados em muitos problemas práticos.

ABSTRACT

In this thesis some structural problems concerning with Linear System Theory, are presented.

Generalized Controllability and Observability and the Disturbance Rejection Problem, in its new version, represent the fundamental part of the dissertation.

The method for finding minimal basis in vector spaces over the field of rational functions, is very attractive; in fact, the existing methods are in general complicated and involve operations over the field of rational functions, which can not be directly performed by a digital computer.

This research is a generalization of the existing concepts of controllability and observability which can be brought to physical world to be applied to many practical problems.

ÍNDICE

	<u>Pág.</u>
<u>CAPÍTULO I - INTRODUÇÃO</u>	
1.1 - Introdução Geral.....	1
1.2 - Organização da Tese.....	2
1.3 - Notação.....	3
<u>CAPITULO II - CONTROLABILIDADE E OBSERVABILIDADE GENE-</u> <u>RALIZADAS</u>	5
2.1 - Introdução.....	5
2.2 - Controlabilidade e Observabilidade Generalizadas	5
2.2.1 - Observabilidade de um Sistema Linear e Inva-	
riante no Tempo.....	6
2.2.2 - Observabilidade Generalizada.....	11
2.2.3 - Controlabilidade de um Sistema Linear e Inva-	
riante no Tempo.....	20
2.2.4 - Controlabilidade Generalizada.....	22
2.3 - Considerações Computacionais Sobre O_g^* e R_g	30
2.3.1 - Computação de O_g^*	32
2.3.2 - Computação de R_g	45
2.4 - Exemplos.....	48
2.4.1 - Computação de O_g^* Usando Estrutura Matricial pa-	
ra $n = 4$, $N_1 = 1$	48

	<u>Pág.</u>
<u>CAPÍTULO III - O CONCEITO DE (A, B)-INVARIÂNCIA GENERALIZADA.</u>	59
III.1 - Introdução	59
III.2 - Subespaços (A, B)-Invariantes	60
III.3 - O Conceito Generalizado de (A, B)-Invariante..	63
III.3.1 - Computação de \tilde{V}_M	76
III.4 - Exemplo Ilustrativo	77
<u>CAPÍTULO IV - REJEIÇÃO DE PERTURBAÇÕES COM VARIAÇÃO NOS PARÂMETROS DO SISTEMA.</u>	80
IV.1 - Introdução	80
IV.2 - O Problema de Rejeição de Perturbações	81
IV.3 - Problema de Rejeição de Perturbação com Variação nos Parâmetros do Sistema	83
IV.3.1 - Resultado Principal	84
IV.4 - Problema de Rejeição de Perturbação com Variação nos Parâmetros do Sistema e Estabilidade.	90
IV.4.1 - Formulação do Problema de Rejeição de Perturbação nos Parâmetros do Sistema e Estabilidade	92
IV.4.2 - Resultado Principal	92
IV.5 - Exemplo Ilustrativo	95

	<u>Pág.</u>
<u>CAPÍTULO V - COMPUTAÇÃO DE BASES MÍNIMAS EM ESPAÇOS</u> <u>VETORIAIS DE FUNÇÕES RACIONAIS.....</u>	102
5.1 - Introdução.....	102
5.2 - O Conceito de Base Mínima.....	103
5.3 - Redução de uma Base a uma Base Mínima.....	105
5.4 - Computação de Bases Mínimas Sobre F	109
5.4.1 - Computação de uma Base Mínima para o Espaço Nulo de uma Matriz Polinomial.....	109
5.4.2 - computação de Bases Mínimas para Subespaços Sobre $F(s)$	115
5.5 - Aplicações de Bases Mínimas.....	120
5.5.1 - Computação do m.d.c. de uma Família Finita de Polinômios Sobre $F[s]$	120
5.5.2 - Computação de Pseudo-Inversa de Matrizes, no Sentido de Penrose.....	122
5.5.3 - Inversão de Matrizes Polinomiais.....	130
5.5.4 - Decomposição de uma Matriz Racional $Z(s)$ na Forma $Z(s) = N(s)D^{-1}(s)$	132
<u>CAPÍTULO VI - CONCLUSÃO E DIREÇÕES PARA FUTURAS PES-</u> <u>QUISAS.....</u>	137
<u>BIBLIOGRAFIA.....</u>	139

CAPITULO I

INTRODUÇÃO

1.1 - INTRODUÇÃO GERAL

Esta dissertação compreende basicamente duas partes; na primeira, abordamos alguns problemas estruturais de correntes de sistemas, nos quais, alguns parâmetros da planta não são exatamente conhecidos em virtude de erros de modelagem, envelhecimento de componentes, ou ainda daqueles sistemas para os quais uma determinada lei de controle deve ser projetada, com finalidades específicas, independente de eventuais variações em alguns de seus parâmetros. A interpretação de um sistema com variações em alguns de seus parâmetros, como uma família infinita de sistemas, nos permitiu redefinir os conceitos clássicos de Controlabilidade e Observabilidade, estabelecidos por Kalman ¹ há aproximadamente duas décadas.

Com estes novos conceitos, pudemos, através de seus resultados, estabelecer conexões básicas entre Controlabilidade e Observabilidade generalizadas e o problema de rejeição de perturbações, problema este, de grande aplicabilidade prática.

Na segunda parte, aparentemente independente da primeira, nosso interesse voltou-se para o problema de "bases mínimas em espaços vetoriais de funções racionais", objetivan-

do resultados relacionados com a primeira parte. Embora não tenhamos cumprido esta tarefa, dada a exiguidade do tempo, os fundamentos necessários para um estudo e desenvolvimento posteriores estão bem alicerçados pela teoria apresentada. O método para se encontrar uma base mínima em espaços vetoriais de funções racionais, apresentado, é bastante simples, embora, não tenha sido avaliada, sua eficiência em termos de computador digital.

Finalmente, na resolução dos problemas pertencentes à primeira parte, fizemos uso da Teoria Geométrica, recentemente introduzida na literatura por Wonham & Morse ^[17] e, na segunda parte, Teoria das Matrizes ^[5].

1.2 - ORGANIZAÇÃO DA TESE

No Capítulo II apresentamos os conceitos de Controlabilidade e Observabilidade generalizadas. As várias seções que o compreendem encerram alguns teoremas fundamentais, algoritmos, bem como considerações numéricas envolvendo todo o conjunto. No Capítulo III, generalizamos o conceito de (A, B)-invariância introduzido por Wonham & Morse. A existência e unicidade de um elemento maximal V_M^* contido em um dado subespaço e sua determinação são apresentadas.

O Capítulo seguinte, o quarto, trata do problema de rejeição de perturbação com variações nos parâmetros do sistema, consoante os seguintes casos:

- (i) sem estabilidade
- (ii) com estabilidade.

O Capítulo V, que constitui a segunda parte da dissertação, estuda o problema referente a determinação de "bases mínimas em espaços vetoriais de funções racionais". Uma análise comparativa entre o método apresentado pelo autor e o empregado por D. J. Forney, é estabelecida, assim como algumas aplicações imediatas.

Por fim, o Capítulo VI incorpora conclusões e direções para futuras pesquisas.

1.3 - NOTAÇÃO

- C : corpo dos números complexos
- R : corpo dos números reais
- : conjunto de n-uplas de números reais
- X, U, Z, \dots : espaços vetoriais de dimensão finita sobre R
com elementos x, u, z, \dots
- $d(X)$: dimensão de X
- A, B, D, \dots : mapeamentos lineares, matrizes

- $A|_V$: restrição da transformação linear A ao subespaço $V \subset X$
- B ou $\text{Im}B$: imagem da transformação linear B
- $\text{Ker } A$: espaço nulo ou núcleo de uma transformação linear
- $V/R, V \subset R$: espaço fatorial V módulo R
- $\text{Spec}(A)$: espectro complexo de A
- R^* : subespaço de controlabilidade [ver |¹⁷|, seção 4] maximal em V^*
- V^* : subespaço maximal (A, B) -invariante em $\text{Ker } C$
- $\#(\Omega)$: cardinalidade do conjunto Ω
- $\text{Sup } \underline{V}$: supremo da classe \underline{V}
- $\text{inf } \underline{V}$: ínfimo da classe \underline{V}
- $A^{-1}V, V \subset X$: por definição $\{x \in X | Ax \in V\}$
- $\text{Posto } P(\alpha)$: posto da matriz $P(\alpha)$ sobre o anel $R[\alpha]$
 $R|\alpha|$

CAPÍTULO II

CONTROLABILIDADE E OBSERVABILIDADE GENERALIZADAS

2.1 - INTRODUÇÃO

Neste capítulo, os conceitos fundamentais de Kalman ^[1] sobre controlabilidade e observabilidade de um sistema linear e invariante no tempo, são estendidos de maneira natural a uma família infinita de sistemas. Tais famílias resultam de sistemas cujos parâmetros nominais não são exatamente conhecidos em virtude de erros de modelagem, ou ainda, em problemas de síntese nos quais seja desejável projetar um sistema cujo desempenho independa de possíveis variações estruturais.

A redefinição dos conceitos de controlabilidade e observabilidade vem tornar possível a solução de muitos problemas de controle onde eventuais perturbações paramétricas estão presentes.

Investigaremos primeiramente a observabilidade de uma dada família, cabendo a controlabilidade seu resultado dual.

2.2 - CONTROLABILIDADE E OBSERVABILIDADE GENERALIZADAS

As primeiras investigações sobre subespaços generalizados foram feitas independentemente por Carlson & Hill ^[2] e Roosevelt & Bhattacharyya ^[15]. Embora alguns de nossos resul-

tados guardem ligeira semelhança com aqueles encontrados em [2] o enfoque é bem diferente. É conveniente salientar, contudo, que essa semelhança advém da equivalência entre a estrutura proposta por Carlson & Hill e a por nós encontrada em termos de Teoria de Sistemas.

Trataremos inicialmente do problema referente a observabilidade generalizada; os resultados obtidos serão então utilizados para definir controlabilidade generalizada.

2.2.1 - Observabilidade de um Sistema Linear e Invariante no Tempo

Consideremos o sistema descrito por:

$$S : \begin{cases} \dot{x}(t) = A x(t) \\ z(t) = C x(t); x(0) = x_0, t \geq 0 \end{cases} \quad (1)$$

onde o vetor $x(t) \in X$, o espaço de estado, com $d(X) = n$; o vetor $z(t) \in Z$, o espaço das saídas, com $d(Z) = p$; (C, A) são transformações lineares associadas aos espaços correspondentes. Identificaremos, de maneira biunívoca, cada sistema do tipo (1) pelo par (C, A) que o caracteriza.

Definição 2.1

Seja $S = (C, A)$. Diremos que S é inobservável, se existe $x_0 \neq 0$, tal que $z(t) = 0, \forall t \geq 0$. Em caso contrário, S será dito observável.

Decorre imediatamente da definição acima que se $S = (C, A)$ é inobservável, o subconjunto de X dado por

$$\theta^* \triangleq \{x_0 \in X \mid z(t) = 0, \forall t \geq 0\}$$

define claramente um subespaço, denominado subespaço inobservável de S .

Proposição 2.1

Seja $S = (C, A)$. Então,

$$\theta^* = \bigcap_{i=0}^{n-1} \text{Ker } CA^i \quad (2)$$

Demonstração

(\rightarrow) Tomemos $x \in \theta^*$. Pela definição de θ^* , temos que

$$\left\{ \begin{array}{l} z(t) \\ \dot{z}(t) \\ \ddot{z}(t) \\ \vdots \\ z^{(n-1)}(t) \end{array} \right. = 0, \quad \forall t \geq 0, \quad \text{i.e.,} \quad \left\{ \begin{array}{l} C e^{At} x = 0 \\ CA^2 e^{At} x = 0 \\ CA e^{At} x = 0 \\ \vdots \\ CA^{n-1} e^{At} x = 0 \end{array} \right. \quad \forall t \geq 0$$

em particular, no ponto $t = 0$,

$$\left\{ \begin{array}{l} Cx = 0 \\ CAx = 0 \\ CA^2x = 0 \\ \vdots \\ CA^{n-1}x = 0 \end{array} \right. \quad \text{ou ainda, } x \in \text{Ker} \begin{bmatrix} C \\ CA \\ CA^2 \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} = \bigcap_{i=0}^{n-1} \text{Ker } CA^i.$$

(←)

Seja $\psi(\lambda) = \lambda^n + \alpha_1 \lambda^{n-1} + \dots + \alpha_{n-1} \lambda + \alpha_n$ o polinômio característico de A . Pelo teorema de Cayley-Hamilton, $A^j = \sum_{i=0}^{n-1} \mu_i A^i$ para todo $j \geq n$; se $y \in \bigcap_{i=0}^{n-1} \text{Ker } CA^i$,

$$\left\{ \begin{array}{l} Cy = 0 \\ CAy = 0 \\ CA^2y = 0 \end{array} \right. \quad \text{e para } j \geq n,$$

$$CA^{n-1}y = 0$$

$$CA^j y = C \left(\sum_{i=0}^{n-1} \mu_i A^i \right) y = \sum_{i=0}^{n-1} \mu_i CA^i y = 0 .$$

Agora, como $CA^i y = 0$ ($i = 0, 1, 2, \dots$),

$$C \left(\frac{A^i t^i}{i!} \right) y = 0, \quad \forall t \geq 0 \quad (i = 0, 1, 2, \dots)$$

resultando

$$C \left(\sum_{i=0}^{\infty} \frac{A^i t^i}{i!} \right) y = C e^{At} y \stackrel{\bar{x}}{=} 0, \quad \forall t \geq 0 \text{ e portanto } y \in o^* .$$

Proposição 2.2

$$\theta^* = \sup \{ \theta \mid A \theta \subset \theta \ \& \ \theta \subset \text{Ker } C \} \quad (3)$$

Demonstração

A classe de subespaços de X definida por

$$\underline{\theta} \triangleq \{ \theta \mid A \theta \subset \theta \ \& \ \theta \subset \text{Ker } C \}$$

é não vazia ($0 \in \underline{\theta}$) e fechada em relação a operação de adição de subespaços ($A(\theta_1 + \theta_2) \subset \theta_1 + \theta_2$, $\theta_1 + \theta_2 \subset \text{Ker } C$); $\theta_1, \theta_2 \in \underline{\theta}$) assim, $\underline{\theta}$ possui um único elemento maximal $\tilde{\theta} \triangleq \sup \underline{\theta}$. É claro que as relações

$$\left\{ \begin{array}{l} \bar{\theta} \subset \text{Ker } C \\ A\bar{\theta} \subset \bar{\theta} \subset \text{Ker } C \\ A^2\bar{\theta} \subset \bar{\theta} \subset \text{Ker } C \\ \vdots \\ A^{n-1}\bar{\theta} \subset \bar{\theta} \subset \text{Ker } C \end{array} \right. \text{ implicam } \left\{ \begin{array}{l} C\bar{\theta} = 0 \\ CA\bar{\theta} = 0 \\ CA^2\bar{\theta} = 0 \\ \vdots \\ CA^{n-1}\bar{\theta} = 0 \end{array} \right. , \text{ ou}$$

o c o * .

Novamente, pelo teorema de Cayley-Hamilton,

$$C(A^n + \alpha_1 A^{n-1} + \dots + \alpha_{n-1} A + \alpha_n I)y = 0 \text{ e se } y \in \theta^* ,$$

$$\begin{array}{ll} CAy = 0 & Ay \in \text{Ker } C \\ CA^2y = 0 & Ay \in \text{Ker } CA \\ \vdots & \vdots \\ CA^{n-1}y = 0 & Ay \in \text{Ker } CA^{n-2} \\ CA^{n-1}y = 0 & Ay \in \text{Ker } CA^{n-1} \end{array} \text{ , i.e., } \quad \begin{array}{l} \vdots \\ \text{ou } Ay \in \theta^* \end{array}$$

e portanto, $A\theta^* \subset \theta^* \subset \text{Ker } C$ resultando $\theta^* \subset \bar{\theta}$

Corolário 2.1

O sistema $S = (C, A)$ é observável se e somente se $\theta^* = 0$.

2.2.2 - Observabilidade Generalizada

Generalizaremos agora o conceito de observabilidade de um sistema linear e invariante no tempo estendendo-o a uma família infinita de sistemas. Para tanto, seja \mathcal{S} a família de sistemas definida por

$$\mathcal{S} \triangleq \{ S \mid S = (C, A); (C, A) \in \mathcal{C} \times \mathcal{A} \} \quad (4)$$

onde

$$\mathcal{A} = \{ A \in \mathbb{R}^{n \times n} \mid A = A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}; \underline{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1}) \in \mathbb{R}^{N_1} \},$$

$$\mathcal{C} = \{ C \in \mathbb{R}^{1 \times n} \mid C = C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}; \underline{\gamma} = (\gamma_1, \dots, \gamma_{N_2}) \in \mathbb{R}^{N_2} \},$$

Definição 2.2

A família \mathcal{S} será dita inobservável, se existe $x_0 \neq 0$, tal que $Z_S(\cdot) \equiv 0$ para todos $S \in \mathcal{S}$. Em caso contrário, \mathcal{S} é dita observável.

Convém notar que, a partir da definição, a condição necessária para uma família \mathcal{S} ser inobservável é que cada $S \in \mathcal{S}$ seja inobservável; entretanto, esta condição não é geral suficiente já que existem famílias, as quais, embora possuam cada um de seus elementos inobservável, são observáveis. O exemplo 2.4.3 mostra claramente tal situação. Os teoremas que enunciaremos a seguir constituem os resultados principais desta se-

ção.

Primeiramente, para cada $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$, defina

$$\theta^*(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \triangleq \sup\{\theta \mid 0 \in \text{Ker}(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) \ \& \ (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})\theta \in \theta\}$$

e se \mathcal{S} é inobservável, seja

$\theta_g^* \triangleq \{x_0 \in X \mid z_S(\cdot) \equiv 0, \ \forall S \in \mathcal{S}\}$. θ_g^* define claramente um subespaço, o subespaço inobservável da família \mathcal{S} .

Teorema 2.3

$$\theta_g^* = \bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} \theta^*(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \quad (5)$$

Demonstração

(\rightarrow)

Se $x \in \theta_g^*$, então $z_S(\cdot) \equiv 0, \ \forall S \in \mathcal{S}$, i.e., para cada $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$, pela proposição 2.1, $x \in \theta^*(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$ e por conseguinte $x \in$

$$\bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} \theta^*(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$$

(←)

$$\bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} \theta^*_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})} \subset \theta^*_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})} \text{ para cada } (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$$

e se $y \in \bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} e^*_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})}$ então, y pertence ao conjunto de condi-

$$\bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} e^*_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})}$$

ções iniciais para as quais $z(t) \equiv 0$, para cada $S = (C, A) \in \mathcal{C} \times \mathcal{A}$.

Fazendo agora $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$ percorrer todo o produto cartesiano $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$,

temos finalmente que $y \in \{x_0 \mid z_S(\cdot) \equiv 0, \forall S \in \mathcal{C} \times \mathcal{A}\}$ e portanto

$y \in e^*_g$.

Antes de demonstrarmos os teoremas seguintes necessitaremos de algumas considerações preliminares.

Se $\Omega = \{0, 1, \dots, N_1\}$ denotaremos por n^r o produto cartesiano $\Omega \times \Omega \times \dots \times \Omega$ (r -vezes); com $\mathcal{P}(\underline{\mu})$ o conjunto de todas as permutações de $\underline{\mu} = (\mu_1, \dots, \mu_r) \in \Omega^r$; com $\overline{\Omega}_r$, denotaremos o subconjunto de n^r definido por

$$\overline{\Omega}_r \triangleq \{\underline{\mu} \mid \underline{\mu} \in \Omega^r \text{ e tais que } \underline{\mu}, \underline{n} \in \Omega, \underline{\mu} \neq \underline{n} \rightarrow \mathcal{P}(\underline{\mu}) \cap \mathcal{P}(\underline{n}) = \emptyset\}$$

Lema 2.1

$$(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^r = \sum_{\underline{\mu} \in \overline{\Omega}_r} \alpha_{\mu_1} \dots \alpha_{\mu_r} \left(\sum_{\mathcal{P}(\underline{\mu})} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r} \right), \alpha_0 \equiv 1 \quad (6)$$

Demonstração

A prova por ser simples fica omitida.

Teorema 2.4

$$\theta_g^* = (\text{Ker } \tilde{C}) \cap \left\{ \bigcap_{r=1}^{n-1} \left[\bigcup_{\underline{\mu} \in \bar{\Omega}_r} \text{Ker} \left(\tilde{C} \sum_{i=1}^n A_i^{\mu_i} \right) \right] \right\} \quad (7)$$

onde $\tilde{C} \triangleq$

$$\begin{bmatrix} C_0 \\ C_1 \\ \vdots \\ C_{N_2} \end{bmatrix}$$

Demonstração

(\rightarrow) Por (5) vem que

$$\begin{bmatrix} (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) \\ (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) \\ \vdots \\ (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^{n-1} \end{bmatrix} o_g^* \equiv 0 \quad (8)$$

ou

$$\begin{aligned}
& (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) \theta_g^* \equiv 0 \\
& (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) \theta_g^* \equiv 0 \\
& \quad \vdots \\
& (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^{n-1} \theta_g^* \equiv 0
\end{aligned} \tag{9}$$

De (9) decorre as seguintes relações

$$\begin{aligned}
& \widehat{C} \theta_g^* = 0 \\
& \widehat{C} (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) \theta_g^* \equiv 0 \\
& \quad \vdots \\
& \widehat{C} (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^{n-1} \theta_g^* \equiv 0
\end{aligned} \tag{10}$$

$$\text{com } \underline{\Delta} \begin{bmatrix} C_0 \\ C_1 \\ \vdots \\ C_{N_2} \end{bmatrix}$$

Aplicando (6) em (10) teremos

$$\begin{aligned}
& \widehat{C} \theta_g^* = 0 \\
& \widehat{C} \left[\sum_{\underline{\mu} \in \overline{\Omega}_r} \alpha_{\mu_1} \dots \alpha_{\mu_r} \left(\sum_{\underline{\mu}} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r} \right) \right] \theta_g^* \equiv 0, \quad r = 1, 2, \dots, n-1
\end{aligned}$$

impl icando

$$\theta_g^* \subset \text{Ker } \bar{C}$$

$$\theta_g^* \subset \bigcap_{\underline{\mu} \in \bar{\Omega}_r} \text{Ker} \left(\bar{C} \sum_{\mathcal{P}(\underline{\mu})} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r} \right); r = 1, 2, \dots, n-1$$

donde finalmente

$$\theta_g^* \subset (\text{Ker } \bar{C}) \cap \left\{ \bigcap_{r=1}^{n-1} \left[\bigcap_{\underline{\mu} \in \bar{\Omega}_r} \text{Ker} \left(\bar{C} \sum_{\mathcal{P}(\underline{\mu})} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r} \right) \right] \right\}.$$

(←)

É fácil mostrar que

$$\text{se } y \in (\text{Ker } \bar{C}) \cap \left\{ \bigcap_{r=1}^{n-1} \left[\bigcap_{\underline{\mu} \in \bar{\Omega}_r} \text{Ker} \left(\bar{C} \sum_{\mathcal{P}(\underline{\mu})} A_{\mu_1} A_{\mu_2} \dots A_{\mu_r} \right) \right] \right\}, \quad \text{então}$$

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) y = 0$$

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) y = 0$$

$$\vdots$$

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^{n-1} y = 0$$

$$, \forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$$

i.e.,

$y \in \theta_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})}^*$, $\forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$, e finalmente

$$y \in \bigcap_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} \theta_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})}^* = \theta_g^*$$

Teorema 2.5

$$\theta_g^* = \sup\{\theta \mid \theta \subset \text{Ker } \tilde{C} \mid A_i \theta \subset \theta; i = 0, 1, 2, \dots, N_1\}$$

Lema 2.2

Seja $\hat{\theta}_g^* \triangleq \sup\{\theta \mid \theta \subset \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k \mid A_i \theta \subset \theta; i = 0, 1, \dots, N_1\}$.

Então

$$\hat{\theta}_g^* = (\text{Ker } \tilde{C}) \cap \left\{ \bigcap_{r=1}^{n-1} \left[\bigcap_{\underline{\mu} \in \Omega^r} \text{Ker}(\tilde{C} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r}) \right] \right\} \quad (11)$$

Demonstração

Seja $\underline{\Omega} \triangleq \{\theta \mid \theta \subset \text{Ker } \tilde{C} \mid A_i \theta \subset \theta; i = 0, 1, 2, \dots, N_1\}$.

$\underline{\Omega}$ é não vazia e fechada em relação a adição de subespaços; possui portanto um Único elemento maximal $\hat{\theta}_g^* \triangleq \sup \underline{\Omega}$.

Consideremos agora a sequência de subespaços em $\text{Ker } \tilde{C}$ dada por

$$\theta_0 = \text{Ker } \bar{C} \quad (12)$$

$$o_{v+1} = \text{Ker } \bar{C} \cap A_0^{-1} o_v \cap \dots \cap A_{N_1}^{-1} o_v$$

observe primeiramente que $o_v \downarrow$, i.e., a seqüência é não crescente; além disso, $\theta_1 \subset \theta_0$ e se $o_v \subset o_{v-1}$, então

$$o_{v+1} = \text{Ker } \bar{C} \cap A_0^{-1} o_v \cap \dots \cap A_{N_1}^{-1} o_v \subset \text{Ker } \bar{C} \cap A_0^{-1} o_{v-1} \cap \dots \cap A_{N_1}^{-1} o_{v-1} = o_v$$

por conseguinte, para algum $v \leq d(\text{Ker } \bar{C})$, $\theta_v = \bar{o}_g^*$. Aplicando recursivamente as relações estabelecidas em (12) para $v = n-1, n-2, \dots, 2, 1$, resulta

$$\bar{o}_g^* = (\text{Ker } \bar{C}) \cap \left\{ \bigcap_{r=0}^{n-1} \left[\bigcap_{\mu \in \Omega^r} \text{Ker}(\bar{C} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r}) \right] \right\}$$

Demonstração do Teorema 2.5

Seja $\bar{\theta}$ a classe de subespaços de X definida por

$$\bar{\theta} \triangleq \{ \bar{\theta} \subset X \mid (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) \bar{\theta} \subset \bar{\theta} \text{ \& \ } \bar{\theta} \subset \text{Ker}(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}),$$

$$\forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2} \}$$

Se $\bar{\theta}_1, \bar{\theta}_2 \in \bar{\theta}$, então

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2})(\bar{\theta}_1 + \bar{\theta}_2) =$$

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2})\bar{\theta}_1 + (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2})\bar{\theta}_2 = 0, \forall \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}$$

e portanto,

$$\tilde{\theta}_1 + \tilde{\theta}_2 \subset \text{Ker}(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}), \quad \forall \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}$$

Agora,

$$\begin{aligned} & (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})(\tilde{\theta}_1 + \tilde{\theta}_2) = \\ & (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})\tilde{\theta}_1 + (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})\tilde{\theta}_2 \subset \tilde{\theta}_1 + \tilde{\theta}_2 \\ & \quad \forall \underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1}. \end{aligned}$$

Logo, $\tilde{\theta}$ é fechada em relação a adição de subespaços e como $\tilde{\theta} \neq \emptyset$ ($0 \in \tilde{\theta}$), $\tilde{\theta}$ possui um supremo.

De (7) e (11) resulta que

$$\tilde{\theta}_g^* \subset \theta_g^* \tag{13}$$

e se $x \in \theta_g^*$,

$$\begin{aligned} & (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2})(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^j x = 0, \\ & \quad \forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}; \quad j = 0, 1, \dots, n-1 \end{aligned}$$

e $\theta_g^* \in \tilde{\theta}$, i.e.,

$$\theta_g^* \subset \sup \tilde{\theta} \tag{14}$$

Como $\sup \tilde{\mathcal{A}} \bar{e}$ $(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_1)$ -invariante para todo $(\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1}) \in \mathbb{R}^{N_1}$, em particular, fazendo $(\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1})$ assumir os valores $(0, 0, \dots, 0)$, $(1, 0, \dots, 0)$, $(0, 1, \dots, 0)$, \dots , $(0, 0, \dots, 0, 1)$ temos que $\sup \bar{\mathcal{A}} \bar{e}$ A_i -invariante, $i = 0, 1, \dots, n-1$; também

$$\sup \tilde{\mathcal{C}} \subset \text{Ker}(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}), \forall \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}$$

implica em $\sup \tilde{\mathcal{A}} \subset \text{Ker } \tilde{\mathcal{C}}$.

Logo,

$$\sup \tilde{\mathcal{C}} \in \underline{\mathcal{O}}$$

i.e.,

$$\sup \tilde{\mathcal{A}} \subset \sup \mathcal{O} = \mathcal{O}_g^* \quad (15)$$

De (13), (14) e (15) concluímos finalmente que $\mathcal{O}_g^* = \bar{\mathcal{O}}_g^*$.

Decorre imediatamente a partir de definição 2.2 que a família \bar{e} observável, se e somente se $\mathcal{O}_g^* = 0$.

2.2.3 - Controlabilidade de um Sistema Linear e Invariante no Tempo

Seja T o sistema descrito por

$$T : \begin{cases} \dot{x}(t) = A x(t) + B u(t) \\ x(0) = x_0, t \geq 0 \end{cases} \quad (16)$$

onde o vetor $x(t) \in X$, o espaço de estado, com $d(X) = n$; $u(t) \in U$, o espaço das entradas, com $d(U) = m$; (A, B) são transformações lineares associadas aos espaços correspondentes. De maneira análoga ao que fizemos para a observabilidade, identificaremos de forma única todo sistema do tipo (16) pelo par (A, B) que o representa.

Diremos que o estado $x(t) \in X$ é alcançável a partir de x_0 se existe $0 \leq t < \infty$ e $u(t) \in U$ tal que

$$x = e^{At} x_0 + \int_0^t e^{A(t-\tau)} B u(\tau) d\tau$$

Seja R o conjunto dos estados alcançáveis a partir da origem, i.e.,

$$R \triangleq \{x(t) \in X \mid x(t) = \int_0^t e^{A(t-\tau)} B u(\tau) d\tau, \text{ para algum } (17)$$

$$0 \leq t < \infty \text{ e } u(\tau) \in U\}$$

Verifica-se facilmente a partir de (17) que R é um subespaço linear de X , denominado subespaço de controlabilidade do par (A, B) .

Definição 2.3

Seja $T = (A, B)$. Diremos que T é controlável se dado $x \in X$, $x \in R$. Em caso contrário, o sistema T é dito ser não controlável. Além disso, se $T = (A, B)$ então,

$$R = \sum_{i=0}^{n-1} A^i B. \quad (18)$$

Proposição 2.3

$$R = \inf\{V \subset X \mid A V \subset V \text{ \& } V \supset B\}$$

Por (3) e (18)

$R^\perp = \sup\{V^\perp \subset X' \mid A' V^\perp \subset V^\perp \text{ \& } V^\perp \subset \text{Ker } B'\}$, onde X' representa o espaço dual de X sobre \mathbb{R} , e portanto,

$$R = \inf\{V \subset X \mid A V \subset V \text{ \& } V \supset B\}$$

É claro que o sistema $T = (A, B)$ é controlável se e somente se $R = X$

2.2.4 - Controlabilidade Generalizada

Consideremos a família de sistemas descrita por

$$\mathcal{T} \triangleq \{T / T = (A, B); (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}\}$$

onde

$$\mathcal{A} = \{A \in \mathbb{R}^{n \times 2} \mid A = A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}; \underline{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1}) \in \mathbb{R}^{N_1}\}$$

$$\mathcal{B} = \{B \in \mathbb{R}^{nm} \mid B = B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}; \underline{\beta} = (\beta_1, \dots, \beta_{N_3}) \in \mathbb{R}^{N_3}\}$$

Para cada $(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$ definamos $R_{(\underline{\alpha}, \underline{\beta})} \subseteq \mathbb{C}^n$

$$R_{(\underline{\alpha}, \underline{\beta})} \triangleq \sum_{i=0}^{n-1} (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^i (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}).$$

Definição 2.4

A família $\{R_{(\underline{\alpha}, \underline{\beta})}\}$ é dita controlável, se dado $x \in X$, existe $(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$ tal que $x \in R_{(\underline{\alpha}, \underline{\beta})}$. Em caso contrário, $\{R_{(\underline{\alpha}, \underline{\beta})}\}$ é não controlável.

Teorema 2.6

Seja $\underline{A} = (A_0, \dots, A_{N_1})$ e $V(\underline{\lambda})$ uma matriz polinomial $n \times R$ de posto R ($R < n$) sobre $R[\underline{\lambda}]$, o domínio dos polinômios nas N indeterminadas $\lambda_1, \dots, \lambda_N$; $V(\underline{\lambda})$ o submódulo gerado por $V(\underline{\lambda})$; e $A = R^N \{^0, ^1, ^4\}$.

$$\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda}) = \sum_{\underline{\gamma} \in \Omega} V(\underline{\gamma}) \quad (19)$$

Lema 2.3

Seja $\underline{\lambda} = (\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ e $V(\underline{\lambda})$ uma matriz polinomial $n \times R$ ($R < n$) sobre $\mathbb{R}[\underline{\lambda}]$, o domínio dos polinômios nas N indeterminadas $\lambda_1, \dots, \lambda_N$; $\tilde{V}(\underline{\lambda})$ uma representação mínima* de $V(\underline{\lambda})$ sobre $\mathbb{R}[\underline{\lambda}]$; $\nu(\underline{\lambda})$ o submódulo gerado por $V(\underline{\lambda})$ e $\Lambda = \mathbb{R}^N$. Então, se

$$\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda}) \subset \bigcup_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda}) \text{ se e somente se, } \forall x \in \sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda})$$

$$\underline{Z}(x) \triangleq \{\underline{\lambda} \in \mathbb{R}^N \mid \delta_i(\underline{\lambda}) = 0, i = 1, 2, \dots, t\} \neq \emptyset$$

onde $\{\delta_1(\underline{\lambda}), \dots, \delta_t(\underline{\lambda})\}$ é o conjunto dos menores não nulos de ordem $(R + 1)$ da matriz $[\tilde{V}(\underline{\lambda}) : x]$.

Demonstração

É claro que $\bigcup_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda}) \subset \sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda})$. Agora, se

$$V(\underline{\lambda}) = V_0 + f_1(\underline{\lambda})V_1 + \dots + f_p(\underline{\lambda})V_p,$$

* sobre bases mínimas o leitor deve se reportar ao capítulo V.

$$\bigcap_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \text{Ker } V'(\underline{\lambda}) = \text{Ker} \begin{bmatrix} V'_0 \\ \vdots \\ V'_p \end{bmatrix}, \text{ isto } \bar{e},$$

$$\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda}) = \left[\bigcap_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \text{Ker } V'(\underline{\lambda}) \right]^\perp = \left[\text{Ker} \begin{bmatrix} V'_0 \\ \vdots \\ V'_p \end{bmatrix} \right]^\perp = \text{Im}[V_0, \dots, V_p];$$

portanto, $\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$ \bar{e} finitamente gerada.

Seja $\tilde{V}(\underline{\lambda}) = [V_1(\underline{h}), \dots, V_\ell(\underline{\lambda})]$, onde

$$V_i(\underline{\lambda}) = \omega_{i,0} + g_{i,1}(\underline{\lambda}) \omega_{i,1} + \dots + g_{i,r_i}(\underline{\lambda}) \omega_{i,r_i}, \quad (19)$$

$$i = 1, 2, \dots, \ell;$$

se $\{z_1, z_2, \dots, z_s\}$ \bar{e} uma base para $\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$ e

$n = k_1 z_1 + \dots + k_s z_s \in \sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$, ent\u00e3o, $x \in \bigcup_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$ se e somente se para algum $\underline{\lambda} \in \mathbb{R}^N$,

$$k_1 z_1 + \dots + k_s z_s = \bar{k}_1 V_1(\underline{\lambda}) + \dots + \bar{k}_\ell V_\ell(\underline{\lambda}), \text{ ou de (19)}$$

$(\bar{k}_1 h_{1,1}(\underline{\lambda}) + \dots + \bar{k}_\ell h_{1,\ell}(\underline{\lambda}) - k_1) z_1 + \dots + (\bar{k}_1 h_{s,1}(\underline{\lambda}) + \dots + \bar{k}_\ell h_{s,\ell}(\underline{\lambda}) - k_s) z_s = 0$ e como z_1, \dots, z_s s\u00e3o linearmente independentes,

$$\bar{k}_1 h_{1,1}(\underline{\lambda}) + \dots + \bar{k}_\ell h_{1,\ell}(\underline{\lambda}) = k_1$$

$$\vdots$$

$$\bar{k}_1 h_{s,1}(\underline{\lambda}) + \dots + \bar{k}_\ell h_{s,\ell}(\underline{\lambda}) = k_s \quad , \text{ isto } \bar{e}$$

$$\begin{bmatrix} h_{1,1}(\underline{\lambda}) & \dots & h_{1,\ell}(\underline{\lambda}) \\ \vdots & & \vdots \\ h_{s,1}(\underline{\lambda}) & \dots & h_{s,\ell}(\underline{\lambda}) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{k}_1 \\ \vdots \\ \bar{k}_\ell \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} k_1 \\ k_2 \\ \vdots \\ k_s \end{bmatrix} \quad (20)$$

Prē-multiplicando (20) por $[z_1 \dots z_s]$ resulta que

$$\tilde{V}(\underline{\lambda}) \begin{bmatrix} \bar{k}_1 \\ \vdots \\ \bar{k}_\ell \end{bmatrix} = x \quad (21)$$

Assim, o sistema (21) tem soluçāo se e somente se para algum $\underline{\lambda} \in \mathbb{R}^N$, $x \in \text{Im } \tilde{V}(\underline{\lambda})$, i.e., se e somente se os menores nāo nulos de $[\tilde{V}(\underline{\lambda}) \ i \ x]$ de ordem $L + 1$ fornecem Z nāo vazio.

Demonstraçāo do Teorema 2.6

Suponha que $\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda}) \notin \bigcup_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda})$. Entāo, existe

$x \in \sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} \nu(\underline{\lambda})$ tal que $x \notin \nu(\underline{\lambda})$, para todo $\underline{\lambda} \in \mathbb{R}^N$.

Seja $\underline{\lambda}_0 \in \mathbb{R}^N$; como $x \notin \bigcup_{\underline{\lambda}} V(\underline{\lambda})$, $x \notin V(\underline{\lambda}_0)$ e portanto $x \in W$ para algum $W \in \sum_{\underline{h} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$ tal que $\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda}) = V(\underline{\lambda}_0) + W$.

assim, pelo lema 2.3, o submódulo $\{\tilde{V}(\underline{\lambda}) : z_{\ell+1} \dots z_s\}$ constitue uma representação mínima para a matriz polinomial

$[\tilde{V}(\underline{\lambda}) z_{\ell+1} \dots z_s]$. Porém $\tilde{V}(\underline{\lambda}) \subset \sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$ e daí concluímos que

$$\tilde{V}(\underline{\lambda}) \oplus z_{\ell+1} \oplus \dots \oplus z_s$$

é uma representação mínima para $\sum_{\underline{\lambda} \in \Lambda} V(\underline{\lambda})$.

Contradição !

Teorema 2.7

O subconjunto de X dado por

$$R_g \triangleq \{x \in X \mid x \in R(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \text{ para algum } (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}\}$$

é um subespaço linear de X .

Demonstração

Se $x_1, x_2 \in R_g$, existem $(\underline{n}_1, \underline{w}_1)$ e $(\underline{n}_2, \underline{w}_2)$ tais que $x_1 \in R(\underline{n}_1, \underline{w}_1)$ e $x_2 \in R(\underline{n}_2, \underline{w}_2)$; suponha agora que $x_1 + x_2 \notin R_g$. Então, $x_1 + x_2 \notin \bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_3}}} R(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$;

$$\bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\beta} \in \mathbb{R}^{N_3}}} R(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) = \sum_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\beta} \in \mathbb{R}^{N_3}}} R(\underline{\alpha}, \underline{\beta}).$$

Assim, $x_1 + x_2 \notin \bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\beta} \in \mathbb{R}^{N_3}}} R(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$ implica que

$$x_1 + x_2 \notin \sum_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\beta} \in \mathbb{R}^{N_3}}} R(\underline{\alpha}, \underline{\beta}), \text{ ou seja,}$$

$x_1 + x_2 \notin R(\underline{n}_1, \underline{\omega}_1) + R(\underline{n}_2, \underline{\omega}_2)$. Contradição, já que

$$x_1 + x_2 \in R(\underline{n}_1, \underline{\omega}_1) + R(\underline{n}_2, \underline{\omega}_2).$$

O subespaço $R_g = \bigcup_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\beta} \in \mathbb{R}^{N_3}}} R(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$ define portanto o subespaço con-

trolável da família. \square

É importante notar que o teorema 2.12 nos permite dualizar todos os resultados, válidos para um sistema, para uma família infinita de sistemas.

Os teoremas que enunciaremos a seguir constituem os resultados fundamentais sobre controlabilidade generalizada:

Teorema 2.8

$$(a) R_g = \tilde{B} + \left\{ \sum_{r=1}^{n-1} \left[\sum_{\underline{\mu} \in \overline{\Omega}_r} \left(\sum_{(\underline{\mu})} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r} \right) \tilde{B} \right] \right\}, \hat{B} = \sum_{j=0}^{N_3} B_j$$

$$(b) R_g = \hat{B} + \left[\sum_{r=1}^{n-1} \left(\sum_{\underline{\mu} \in \Omega_r} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_r} \right) \hat{B} \right], \hat{B} = \sum_{j=0}^{N_3} B_j$$

$$(c) R_g = \inf \{ R \mid R \supset \hat{B} \text{ \& } A_i R C R, i = 0, 1, \dots, N_1 \}$$

Demonstração

Seja \mathcal{A} a família de sistemas definida por $\mathcal{A} = \{ S \mid S = (B', A), (B', A') \in \mathcal{B}' \times \mathcal{A}' \} = \mathcal{C}'$, a família dual de \mathcal{C} . Aplicando os teoremas 2.3, 2.4, 2.5 e o lema 2.2 e tomando o ortogonal dos resultados obtidos, chegamos aos resultados desejados.

Carlson & Hill em [2] definem R_g na forma do teorema 2.8b como o subespaço de controlabilidade generalizado associado ao conjunto de transformações lineares $(A_0, \dots, A_{N_1}, B_0, B_1,$

Os teoremas 2.8a e 2.8b mostram a equivalência entre a estrutura proposta por Carlson & Hill e a estrutura por nós estabelecida em termos de famílias infinitas de sistemas.

Corolário 2.4

\mathcal{T} é controlável se e somente se $R_g = X$.

2.3 - CONSIDERAÇÕES COMPUTACIONAIS SOBRE o_g^* e R_g

Embora saibamos como determinar o subespaço generalizado de uma família infinita de sistemas, uma análise mais profunda do problema nos permite concluir que, usando por exemplo o lema 2.2 ou os teoremas 2.8a - 2.8b, tanto a computação de o_g^* quanto a de R_g tornam-se inviáveis para n e/ou N_1 suficientemente grandes.

Os resultados abaixo mostram, comparativamente, como evoluem o número de colunas da estrutura proposta por Carlson & Hill e da estrutura estabelecida pelo autor para o caso onde $n = 10$, $1 \leq N_1 \leq 4$, $m = 3$ e $N_3 = 1$, \tilde{B} é neste exemplo, uma matriz 10×6 .

N_1	$\# \Omega$	$\# \Omega^2$	$\# \Omega^3$	$\# \Omega^4$	$\# \Omega^5$	$\# \Omega^6$	$\# \Omega^7$	$\# \Omega^8$	$\# \Omega^9$	Total
1	2	4	8	16	32	64	128	256	512	6.138
2	3	9	27	81	243	729	2187	6561	19683	177144
3	4	16	64	256	1024	4096	16384	65536	262144	2097150
4	5	25	125	625	3125	15625	78125	390625	1953125	14648436*

N_1	$\#\bar{\Omega}_1$	$\#\bar{\Omega}_2$	$\#\bar{\Omega}_3$	$\#\bar{\Omega}_4$	$\#\bar{\Omega}_5$	$\#\bar{\Omega}_6$	$\#\bar{\Omega}_7$	$\#\bar{\Omega}_8$	$\#\bar{\Omega}_9$	Total
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	330
2	3	6	10	15	21	28	36	45	55	1320
3	4	10	20	35	56	84	120	165	220	4290
4	5	15	35	70	126	210	330	495	715	12.012*

TABELA 2 - Total de colunas presentes na computação de R_g usando o teorema 2.8a

Este simples exemplo nos mostra claramente a impraticabilidade da utilização dos teoremas 2.8a e 2.8b na determinação de R_g , o mesmo acontecendo, naturalmente, para O_g^* .

O objetivo desta seção é viabilizar a computação dos subespaços O_g^* e R_g a partir do conceito topológico de "generalidade" de uma propriedade π em relação a uma variedade \underline{V} introduzido por Wonham & Fabian em [4].

Consideremos uma propriedade $\pi(\underline{\lambda})$, dependente do parâmetro $\underline{\lambda} \in \mathbb{R}^N$, a qual pode ser falsa ou verdadeira em $\underline{\lambda}$. Uma propriedade π é uma função de \mathbb{R}^N em $\{0, 1\}$ onde $\pi(\underline{\lambda}) = 0$ (ou 1) se π falha (ou ocorre) em $\underline{\lambda} \in \mathbb{R}^N$. Com $\underline{\lambda} = (\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ seja $R[\underline{\lambda}]$ o domínio dos polinômios nas N indeterminadas $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_N$.

Uma variedade $\underline{V} \subset \mathbb{R}^N$ é o conjunto de zeros comuns de um número finito de polinômios $\psi_i(\underline{\lambda}) \in \mathbb{R}[\underline{\lambda}]$, $i = 1, 2, \dots, R$, isto é,

$$\underline{V} = \{\underline{\lambda} \mid \psi_i(\underline{\lambda}) = 0, i = 1, 2, \dots, R\}.$$

\underline{V} é própria se $\underline{V} \neq \mathbb{R}^N$ e não-trivial se $\underline{V} \neq \emptyset$. Com \underline{V} uma variedade própria, π é genérica em relação a \underline{V} se

$$\text{Ker } \pi = \{\underline{\lambda} \mid \pi(\underline{\lambda}) = 0\} \subset \underline{V}$$

e π é genérica se uma tal variedade \underline{V} existe.

Seja \mathbb{R}^N com sua topologia usual. Se \underline{V} é uma variedade, é claro que, devido a continuidade dos polinômios que a definem, \underline{V} é um conjunto fechado em \mathbb{R}^N . Assim, se π é genérica em relação a \underline{V} ,

$$\underline{V}^c = \{\underline{\lambda} \mid \pi(\underline{\lambda}) = 1\}$$

é aberto em \mathbb{R}^N .

Procederemos agora a computação genérica dos subespaços generalizados.

2.3.1 - computação de θ_g^*

Sejam

$$P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \triangleq \begin{bmatrix} (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) \\ (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2})(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) \\ \vdots \\ (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2})(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^{n-1} \end{bmatrix}$$

$(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$, se

$$Q \triangleq \begin{bmatrix} \bar{c} \\ \bar{c}A_0 \\ \bar{c}A_1 \\ \vdots \\ \bar{c}A_{N_1} \\ \bar{c} \sum_{\mu \in \bar{\Omega}_2} A_{\mu_1} A_{\mu_2} \\ \vdots \\ \bar{c} \sum_{\mu \in \bar{\Omega}_{n-1}} A_{\mu_1} \dots A_{\mu_{n-1}} \end{bmatrix} \quad (22)$$

a matriz de observabilidade da família, isto é,

$$\text{Ker } Q = \bigcap_{\substack{\underline{\alpha} \in \mathbb{R}^{N_1} \\ \underline{\gamma} \in \mathbb{R}^{N_2}}} \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}); \text{ como para cada } (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in (\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2})$$

$$P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) = \hat{T}(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) Q, \text{ para algum } \hat{T}(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}),$$

posto $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \leq \text{posto } Q, \forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$.

Definição 2.5

Seja $\mathcal{S} = \{S \mid S = (C, A); (C, A) \in \mathcal{C} \times \mathcal{A}\}$. Diremos que \bar{e} fortemente observável

$$\text{posto } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) = \text{posto } Q \quad (23)$$

$$\mathbb{R}[\underline{\alpha}, \underline{\gamma}] \quad \mathbb{R}$$

Se \bar{e} fortemente observável e $\text{posto } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) = \sigma_0$, seja $\{\delta_1 P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}), \dots, \delta_{N_4} P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})\}$ o conjunto $\mathbb{R}[\underline{\alpha}, \underline{\gamma}]$ de todos os menores não nulos de ordem σ_0 extraídos de $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$. O subconjunto de $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$ dado por

$$\underline{V} = \{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2} \mid \sum_{i=1}^{N_4} \delta_i^2 P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) = 0\}$$

define claramente uma variedade própria em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$ e portanto, para todo $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \underline{V}^c$,

$$\text{posto } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) = \text{posto } Q, \quad \mathbb{R} \quad \mathbb{R}.$$

e como

$$\text{Ker } Q \subset \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \text{ sobre } \mathbb{R}, \text{ para todo } (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}),$$

$$\theta_g^* = \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})_{\mathbb{R}}, \quad \forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \underline{V}^c.$$

Em outras palavras, se uma dada família λ é fortemente observável, então, o_g^* é genericamente igual $\text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$, i.e., para quase todo $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$, $o_g^* = \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$.

\mathbb{R}

Consideremos o seguinte exemplo:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & \alpha & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad C = [1 \quad 0 \quad 1] \quad ; \quad \alpha \in \mathbb{R}$$

neste caso,

$$A_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad A_1 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$P(\alpha) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 2 & \alpha & 1 \\ 3 & 2 & \alpha+2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \alpha & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \alpha^2 & \alpha \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 2 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$T(\alpha)$ Q

posto $P(\alpha) = 3$, já que

$$\mathbb{R}[\alpha] \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 3 & \alpha & 1 \\ 3 & 2\alpha & \alpha+2 \end{bmatrix} = \alpha^2 + \alpha,$$

e posto $Q = 3$. Portanto, $\forall a \notin \{0, -1\}$, $\text{Ker } P(\alpha) = o_g^* = 0$; neste

\mathbb{R}

exemplo, a variedade \mathcal{V} é a variedade discreta $\{0, -1\}$. É fácil verificar que para $\alpha_1 = 0$ e $\alpha_2 = -1$, $\text{Ker } P(0) \neq 0$ e $\text{Ker } P(-1) \neq 0$.

Observe que se toda família de sistemas fosse compatível para a observabilidade, teríamos nosso problema de computação completamente solucionado, pois, o conjunto dos pontos para os quais a propriedade de compatibilidade falha, é seguramente um conjunto de medida nula. Para o exemplo apresentado no início da seção 2.3, teríamos que escalonar uma matriz com apenas 120 linhas contra 14.648.346 (Teorema 2.8b) e 12.012 (Teorema 2.8a).

Entretanto, nem toda família é fortemente observável; o exemplo abaixo nos mostra tal situação:

$$\dot{x}(t) = \begin{bmatrix} 1 & \alpha & -1 \\ \alpha & 1 & -\alpha \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} x(t)$$

$$z(t) = [1 \quad 0 \quad -1] x(t)$$

$$P(\alpha) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & \alpha & -2 \\ 1+\alpha^2 & 2\alpha & -\alpha^2-3 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad Q = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & -2 \\ 1 & 1 & -3 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 1 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & \alpha & -2 \\ 1+\alpha^2 & 2\alpha & -\alpha^2-3 \end{bmatrix} \equiv 0 \text{ e portanto posto } P(\alpha) < 3; \text{ por\em,} \\ \mathbb{R}[\alpha]$$

posto $Q = 3$ e assim (23) falha. Embora $\text{Ker } P(\alpha)$ n\~ao seja genericamente igual a $o_{\mathfrak{g}}^*$

no sentido descrito anteriormente (nesse caso n\~ao existe variedade pr\~opria: $\underline{V} = \mathbb{R}$), $o_{\mathfrak{g}}^*$ \e genericamente igual $\text{Ker } P(\alpha_1) \cap \text{Ker } P(\alpha_2)$, i.e., para quase qualquer par (α_1, α_2) , $\alpha_i \in \mathbb{R}$, $\theta_{\mathfrak{g}}^* = \text{Ker } P(\alpha_1) \cap \text{Ker } P(\alpha_2)$. Escolhamos por exemplo $\alpha_1 = 1$ e $\alpha_2 = -1$;

$$\text{Ker } P(1) \cap \text{Ker } P(-1) = \text{Ker } \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & -2 \\ 2 & 2 & -4 \end{bmatrix} \cap \text{Ker } \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & -1 & -2 \\ 2 & -2 & -4 \end{bmatrix}$$

$$= \text{Ker } \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & -2 \\ 2 & 2 & -4 \\ 1 & -1 & -2 \\ 2 & -2 & -4 \end{bmatrix} = 0$$

O objetivo desta se\c\ao est\~a concentrado exatamente em como viabilizar a computa\c\~ao de $o_{\mathfrak{g}}^*$. O teorema que enunciaremos a seguir nos permitir\~a computar $o_{\mathfrak{g}}^*$ em um n\~umero finito de itera\c\~oes, no m\~aximo igual a $n - \sigma_0 + 1$.

Teorema 2.12

Seja \mathcal{A} uma família de sistemas. Então, para quase todo conjunto \mathcal{I} de no máximo $n - \sigma_0 + 1$ pontos em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$,

$$\theta_g^* = \bigcap_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \Gamma} \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$$

Lema 2.4

Seja $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ definida por $f(x) = a_0 x^n + \dots + a_{n-1} x + a_n$, $f(x) \in \mathbb{R}[x]$ e $\Lambda \subset \mathbb{R}$ um conjunto aberto em \mathbb{R} . Então, $f(x) = 0$ sobre Λ se e somente se $a_0 = a_1 = \dots = a_{n-1} = a_n = 0$.

Demonstração

(\rightarrow)

Tomemos $\tau_1, \dots, \tau_{n+1} \in \Lambda$ tais que $\tau_i \neq \tau_j$ ($i \neq j$) e $\tau_i \neq 0$, $i = 1, 2, \dots, n+1$ (é sempre possível escolher tais pontos uma vez que, por hipótese, Λ é aberto), como $f(x) \equiv 0$ sobre Λ , $f(\tau_i) = 0$, $i = 1, 2, \dots, n+1$. Assim,

$$\begin{cases} a_0 \tau_1^n + a_1 \tau_1^{n-1} + \dots + a_{n-1} \tau_1 + a_n = 0 \\ a_0 \tau_2^n + a_1 \tau_2^{n-1} + \dots + a_{n-1} \tau_2 + a_n = 0 \\ \vdots \\ a_0 \tau_{n+1}^n + a_1 \tau_{n+1}^{n-1} + \dots + a_{n-1} \tau_{n+1} + a_n = 0 \end{cases}$$

ou

$$\begin{bmatrix} \tau_1^n & \tau_1^{n-1} & \dots & \tau_1 & 1 \\ \tau_2^n & \tau_2^{n-1} & \dots & \tau_2 & 1 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ \tau_{n+1}^n & \tau_{n+1}^{n-1} & \dots & \tau_{n+1} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = 0 \quad (24)$$

agora,

$$\begin{vmatrix} \tau_1^n & \tau_1^{n-1} & \dots & \tau_1 & 1 \\ \tau_2^n & \tau_2^{n-1} & \dots & \tau_2 & 1 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ \tau_{n+1}^n & \tau_{n+1}^{n-1} & \dots & \tau_{n+1} & 1 \end{vmatrix} = \prod_{i < j} (\tau_i - \tau_j) \neq 0$$

(o determinante em questão é o determinante de Vandermonde) e de (24) concluímos que $a_0 = a_1 = \dots = a_{n-1} = a_n = 0$.

(\leftarrow) se $a_0 = a_1 = \dots = a_{n+1} = a_n (= 0$, então, $a_0 x^n + \dots + a_{n-1} x + a_n = 0 \forall x \in \mathbb{R}$ e, em particular, para todo $x \in A$.

Lema 2.5

Seja $F: \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}$ uma função de N variáveis definida por $F(x_1, x_2, \dots, x_N) = \sum_{p_1+p_2+\dots+p_N=n} a_i x_1^{p_1} x_2^{p_2} \dots x_N^{p_N}$ e A um conjunto aberto em \mathbb{R}^N . Então, $F(x_1, \dots, x_N) \equiv 0$ sobre A se e somente se $a_i = 0$.

Demonstração

Escolhendo x_1, x_2, \dots, x_{N-1} não nulos em A , temos que $F(x_1, x_2, \dots, x_N) = a_0 b_0 x^N + a_1 b_1 x^{N-1} + \dots + a_{k-1} x + a_k b_k$; como $b_0, b_1, \dots, b_{k-1}, b_k$ são todos não nulos, pelo lema 2.3, obtém-se o resultado desejado.

Lema 2.6

Seja $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \triangleq \begin{bmatrix} (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) \\ (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) \\ \vdots \\ (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})^{n-1} \end{bmatrix}$

e A uma região aberta em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$. Então,

$$\theta_g^* = \bigcup_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in A} \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$$

Demonstração

(→)

Se $x \in \theta_g^*$, então, de (5) decorre que $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})x = 0$ para todo $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$ e portanto, em particular para $(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \Lambda$.

(←)

Seja $y \in \bigcap_{(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \Lambda} \text{Ker } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$ i.e., $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})y = 0$,

$\forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) \in \Lambda$; como Λ é um conjunto aberto em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$, por hipótese, e cada linha do sistema de equações $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})y = 0$ é um polinômio nas $N_1 + N_2$ variáveis $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_{N_1}, \gamma_1, \dots, \gamma_{N_2}$, identicamente nulo sobre n , pelo lema 2.5,

$$\begin{bmatrix} \widehat{c} \\ \widehat{c}A_0 \\ \vdots \\ \widehat{c}A_{N_1} \\ \widehat{c} \sum_{\mu \in \overline{\Omega}_2} A_{\mu_1} A_{\mu_2} \\ \vdots \\ \widehat{c} \sum_{\mu \in \overline{\Omega}_{n-1}} A_{\mu_1} A_{\mu_2} \dots A_{\mu_{n-1}} \end{bmatrix}$$

$y=0$, ou finalmente $y \in \theta_g^*$

Demonstração do teorema 2.12

sejam, $\underline{\lambda} \in (\lambda_1, \dots, \lambda_{N_1}, \lambda_{N_1+1}, \dots, \lambda_{N_2})$

$(\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1}, \gamma_1, \dots, \gamma_{N_2})$; $\sigma_0 = \text{posto } P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma}) = \text{posto } P(\underline{\lambda})$;
 $R[\underline{\alpha}, \underline{\gamma}]$ $R[\underline{\lambda}]$

$\underline{V} = \{ \underline{\lambda} \in \mathbb{R}^{N_1+N_2} \mid \sum_{i=1}^{N_4} \delta_i^2 P(\underline{\lambda}) = 0 \}$, onde com $\delta_i P(\underline{\lambda})$ estamos denotando os menores não nulos de ordem σ_0 em $P(\underline{\lambda})$. Sendo $P(\underline{\lambda})$ uma matriz polinomial sobre $R[\underline{\lambda}]$ sempre podemos eleger uma base polinomial para $\ker P(\underline{\lambda})$ [5], tal que

$$\ker P(\underline{\lambda}) = \theta_g^* + V_{\underline{\lambda}}$$

$$R[\underline{\lambda}]$$

onde $V_{\underline{\lambda}}$ é um $R[\underline{\lambda}]$ -módulo, com $\theta_g^* + V_{\underline{\lambda}}$ entenderemos uma soma na qual $\theta_g^* \cap V_{\underline{\lambda}} = 0$ para todo $\underline{\lambda}$. É fácil verificar que $\forall \underline{\lambda} \in V^C$, $d(\ker P(\underline{\lambda})) = d(\theta_g^*) + d(V_{\underline{\lambda}})$; assim, para todo $\underline{\lambda} \in V^C$, $\ker P(\underline{\lambda})$ é unicamente determinado pela soma direta $\theta_g^* + V_{\underline{\lambda}}$.

Mostraremos agora se $\underline{\lambda}_0 \in V^C$, o conjunto $W_{\underline{\lambda}_0}$,
 $W_{\underline{\lambda}_0} \triangleq \{ \underline{\lambda} \in V^C, \underline{\lambda} \neq \underline{\lambda}_0 \mid d[\ker P(\underline{\lambda}_0) \cap \ker P(\underline{\lambda})] = n - \sigma_0 \}$ define uma sub-variedade própria em V^C .

Para tanto, suponha λ não fortemente observável;
 se

$$d(\ker P(\underline{\lambda}_0) \cap \ker P(\underline{\lambda})) = n - \sigma_0, \forall \underline{\lambda}, \underline{\lambda} \neq \underline{\lambda}_0$$

$$\ker P(\underline{\lambda}_0) \cap \ker P(\underline{\lambda}) = \ker P(\underline{\lambda}_0)$$

i.e.,

$$\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \subset \text{Ker } P(\underline{\lambda})$$

ou ainda

$$\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \subset \left(\bigcap_{\underline{\lambda} \neq \underline{\lambda}_0} \text{Ker } P(\underline{\lambda}) \right) \cap \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) = \bigcap_{\underline{\lambda} \in V^c} \text{Ker } P(\underline{\lambda})$$

e pelo lema 2.6,

$$\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \subset \theta_g^* \quad \text{ou} \quad V_{\neq \theta} \subset \theta_g^* \quad \text{Contradição !}$$

Portanto, a cada $\underline{\lambda}_0 \in V^c$ esta associada uma variedade $W_{\underline{\lambda}_0}$ tal que se $\underline{\lambda} \in W_{\underline{\lambda}_0}$, $\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\lambda}) = \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0)$.
Vejam agora o que acontece se tomando um ponto $\underline{\lambda}_0 \in V^c, \underline{\lambda} \in W_{\underline{\lambda}_0}$.

$$\begin{aligned} \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\lambda}) &= (\theta_g^* \oplus V_{\underline{\lambda}_0}) \cap (\theta_g^* \oplus V_{\underline{\lambda}}) \\ &= \theta_g^* \oplus (\theta_g^* \oplus V_{\underline{\lambda}}) \cap V_{\underline{\lambda}_0} \end{aligned} \quad (25)$$

Por outro lado,

$$d(\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\lambda})) < n - \sigma_0 \quad \forall \underline{\lambda} \notin W_{\underline{\lambda}_0},$$

$$d(\theta_g^* \oplus (\theta_g^* \oplus V_{\underline{\lambda}}) \cap V_{\underline{\lambda}_0}) = d(\theta_g^*) + d((\theta_g^* \oplus V_{\underline{\lambda}}) \cap V_{\underline{\lambda}_0}) < n - \sigma_0$$

$$\text{implicando } d((\theta_g^* \oplus V_{\underline{\lambda}}) \cap V_{\underline{\lambda}_0}) < d(V_{\underline{\lambda}_0}).$$

Seja $w_1 = (\theta_g^* \oplus v_{\underline{\rho}_1}) \cap v_{\underline{\lambda}_0}$, $\rho_1 \notin W_{\underline{\lambda}_0}$ e $\lambda \in \underline{V}^c$.

$$\begin{aligned} \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\rho}_1) \cap \text{Ker } P(\underline{\lambda}) &= (\theta_g^* \oplus w_1) \cap (\theta_g^* \oplus v_{\underline{\lambda}}) \\ &= \theta_g^* \oplus (\theta_g^* \oplus v_{\underline{\lambda}}) \cap w_1 ; \end{aligned}$$

se $\lambda \notin W_{\underline{\lambda}_0}$, $d((\theta_g^* \oplus v_{\underline{\lambda}}) \cap w_1) < d(w_1)$, usando o mesmo argumento anterior.

Prosseguindo de maneira análoga, tomando sempre pontos em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$ fora da variedade $W_{\underline{\lambda}_0}$, obteremos uma cadeia descendente de subespaços que convergirá para θ_g^* em no máximo $n - \sigma_0$ iterações, cada iteração correspondendo a uma interseção. Temos assim o seguinte algoritmo:

1. Seja $M_1 = P(\underline{\rho}_1)$
2. Compute posto de M_1
3. Faça $k = 2, 3, \dots, n$
4. Seja $M_k = \begin{bmatrix} M_{k-1} \\ P(\underline{\rho}_k) \end{bmatrix}$, $\forall k \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$
5. Compute posto de M_k
6. Se posto $M_k =$ posto M_{k-1} vá para 8
7. Vá para 3.

8. Compute $\text{Ker } M_{k-1}$

Quando o passo 6 for verificado, $\text{Ker } M_{k-1} = \Theta_g^*$.

2.3.2 - Computação de R_g

Sejam

$$N(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \triangleq \begin{bmatrix} (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})' \\ (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})' (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})' \\ \vdots \\ (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})' (A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})',^{n-1} \end{bmatrix}'$$

$$(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2},$$

$$U \triangleq \begin{bmatrix} \widehat{B}' \\ \widehat{B}' A'_0 \\ \vdots \\ \widehat{B}' A'_{N_1} \\ \widehat{B}' \sum_{\mu \in \overline{\Omega}_2} A'_{\mu_1} A'_{\mu_2} \\ \vdots \\ \widehat{B}' \sum_{\mu \in \overline{\Omega}_{n-1}} A'_{\mu_1} \dots A'_{\mu_{n-1}} \end{bmatrix}'$$

e $\bar{\sigma}_0 \triangleq \text{posto } N(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \text{ sobre } R[\underline{\alpha}, \underline{\beta}]$.

Dualizando o teorema 2.12, obteremos para a controlabilidade o seguinte resultado fundamental:

Teorema 2.13

Seja \mathcal{T} uma família de sistemas. Então, para quase todo conjunto $\hat{\Gamma}$ de no máximo $n - \sigma_0 + 1$ pontos em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$,

$$R_g = \sum_{(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \hat{\Gamma}} N(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$$

O algoritmo para este caso será portanto,

1. Seja $H_1 = N(\underline{q}_1)$
2. Compute posto de H_1
3. Faça $k = 2, 3, \dots, n$
4. Seja $H_k = [H_{k-1} \vdots N(\underline{q}_k)]$, $\underline{q}_k \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$
5. Compute posto de H_k
6. Se $\text{posto } H_k = \text{posto } H_{k-1}$ vá para
7. Vá para 3

8. Compute $\text{Im } H_{k-1}$.

Observações:

(i) Embora $\sigma_0(\tilde{\sigma}_0)$ seja o posto da matriz $P(\underline{\alpha}, \underline{\gamma})$ ($N(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$) sobre $\mathbb{R}[\underline{\alpha}, \underline{\gamma}]$ ($\mathbb{R}[\underline{\alpha}, \underline{\beta}]$), $\sigma_0(\tilde{\sigma}_0)$ pode ser facilmente obtido tomando-se aleatoriamente um ponto $(\underline{a}^*, \underline{y}^*)$ ($(\underline{\alpha}^*, \underline{\beta}^*)$) em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2}$ ($\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$) e achando-se o posto de $P(\underline{a}^*, \underline{y}^*)$ ($P(\underline{\alpha}^*, \underline{\beta}^*)$) sobre \mathbb{R} .

(ii) Como $\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) = \theta_g^* + V_{\underline{\lambda}_0}$, para todo $\underline{\lambda}_0 \in \underline{V}^c$

$$d(\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0)) = d(\theta_g^*) + d(V_{\underline{\lambda}_0}), \text{ i. e.,}$$

$$n - \sigma_0 = n - \text{posto } Q + d(V_{\underline{\lambda}_0})$$

$$d(V_{\underline{\lambda}_0}) = \text{posto } Q - \sigma_0, \forall \underline{\lambda}_0 \in \underline{V}^c$$

Agora, se $\underline{\lambda} \in (\underline{V} \cup W_{\underline{\lambda}_0})^c$, então

$d(\text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\lambda})) < d(V_{\underline{\lambda}_0})$ e, no máximo, em posto $Q - \sigma_0$ iterações, a sequência de subespaços

$$V_0 = \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0)$$

$$V_1 = \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\rho}_1)$$

⋮

$$V_k = \text{Ker } P(\underline{\lambda}_0) \cap \text{Ker } P(\underline{\rho}_1) \cap \dots \cap \text{Ker } P(\underline{\rho}_k)$$

$V_0 \supset V_1 \supset \dots \supset V_k = \theta_g^*$, $k \leq \text{posto } Q - \sigma_0$; portanto, embora não possamos computar posto Q , na realidade a sequência acima

converge para o_g^* no máximo em posto $Q - \sigma_0$ iterações, em geral, menor do que $n - \sigma_0$.

2.4 - EXEMPLOS

2.4.1 - Computação de o_g^* Usando Estrutura Matricial para $n=4$, $N_1 = 1$

Seja a família \mathcal{A}

$$\mathcal{A} : \begin{cases} \dot{x}(t) = (A_0 + \alpha A_1) x(t) \\ z(t) = C x(t) \end{cases}$$

$$\Omega = \{0, 1\}$$

$$\Omega^2 = \{0, 1\} \times \{0, 1\}$$

$$= \{(0, 0), (0, 1), (1, 0), (1, 1)\}$$

$$\Omega^3 = \{0, 1\} \times \{0, 1\} \times \{0, 1\}$$

$$= \{(0, 0, 0), (0, 0, 1), (0, 1, 0), (0, 1, 1), \\ (1, 0, 0), (1, 0, 1), (1, 1, 0), (1, 1, 1)\}$$

Usando a estrutura de Carlson & Hill, o_g^* é dado

por

$$\text{Ker} \begin{bmatrix} C \\ CA_0 \\ CA_1 \\ CA_0^2 \\ CA_1^2 \\ CA_0A_1 \\ CA_1A_0 \\ CA_0^3 \\ CA_0^2A_1 \\ CA_0A_1A_0 \\ CA_0A_1^2 \\ CA_1A_0^2 \\ CA_1A_0A_1 \\ CA_1^2A_0 \\ CA_1^3 \end{bmatrix}$$

$$\bar{\Omega} = \{0, 1\}$$

$$\bar{\Omega}_2 = \{(0, 0), (0, 1), (1, 1)\}$$

$$\mathcal{P}(0, 0) = \{(0, 0)\}$$

$$\mathcal{P}(0, 1) = \{(0, 1), (1, 0)\}$$

$$\mathcal{P}(1, 1) = \{(1, 1)\}$$

$$\bar{\Omega}_3 = \{(0,0,0), (0,0,1), (0,1,1), (1,1,1)\}$$

$$\mathcal{F}(0,0,0) = \{(0,0,0)\}$$

$$\mathcal{F}(0,0,1) = \{(0,0,1), (1,0,0), (0,1,0)\}$$

$$\mathcal{F}(0,1,1) = \{(1,1,0), (0,1,1), (1,0,1)\}$$

$$\mathcal{F}(1,1,1) = \{(1,1,1)\}$$

Usando a estrutura do autor, θ_g^* é dado por

$$\text{Ker} \begin{bmatrix} C \\ CA_0 \\ CA_1 \\ CA_0^2 \\ CA_1^2 \\ C(A_0A_1 + A_1A_0) \\ CA_0^3 \\ CA_1^3 \\ C(A_0^2A_1 + A_1A_0^2 + A_0A_1A_0) \\ C(A_1^2A_0 + A_0A_1^2 + A_1A_0A_1) \end{bmatrix}$$

Exemplo 2.4.2 - Computação de θ_g^* usando o Teorema 2.12

$$A = \begin{bmatrix} 1 & \alpha & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$C = [1 \ 0 \ 1 \ 0]$$

Neste caso,

$$A_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad A_1 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$P(\alpha) \triangleq \begin{bmatrix} C \\ C(A_0 + A_1) \\ C(A_0 + A_1)^2 \\ C(A_0 + A_1)^3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & \alpha & 1 & 0 \\ 1 & \alpha & 1 & \alpha \\ 1 & \alpha & 1 & \alpha \end{bmatrix}$$

Tomemos aleatoriamente dois valores para α ; 1 e -1, por exemplo. Então,

$$P(1) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

Posto $P(1) = 3$

$$P(-1) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$\text{posto} \begin{bmatrix} P(1) \\ P(-1) \end{bmatrix} = \text{posto} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & -1 \end{bmatrix} = 3$$

Assim, $\theta_g^* = \text{Ker } P(1) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$. A família dada \bar{e} claramente forte

mente observável.

Computemos agora os menores não nulos de ordem 3 em $P(\alpha)$.

$$\begin{vmatrix} 0 & 1 & 0 \\ \alpha & 1 & 0 \\ \alpha & 1 & \alpha \end{vmatrix} = -\alpha^2 \quad ; \quad \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & \alpha & 0 \\ 1 & \alpha & \alpha \end{vmatrix} = \alpha^2 . \text{ Estes menores são}$$

se anulam simultaneamente se $\alpha = 0$; a variedade \bar{e} portanto $\underline{V} = \{0\}$.

Exemplo 2.4.3 - Computação de θ_g^* usando o teorema 2.12

$$A = \begin{bmatrix} 1 & \alpha & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$C = [1 \quad 0 \quad 0 \quad 1]$$

Neste caso, $A_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$ e $A_1 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

Tomemos inicialmente $\alpha_1 = 1$ e $\alpha_2 = -1$

$$P(\alpha) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & \alpha & 1 & 0 \\ 1 & \alpha & 1 & \alpha \end{bmatrix}$$

portanto, $P(1) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$ e posto $P(1) = 3$

$$\begin{bmatrix} P(1) \\ P(-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & -1 \end{bmatrix} \text{ e posto } \begin{bmatrix} P(1) \\ P(-1) \end{bmatrix} = 4$$

e $\theta_g^* = \text{Ker} \begin{bmatrix} P(1) \\ P(-1) \end{bmatrix} = 0.$

Computemos agora $\text{Ker } P(\alpha)$ sobre $R|\alpha|$.

$$\text{Ker } \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & \alpha & 1 & 0 \\ 1 & \alpha & 1 & \alpha \end{bmatrix} = \begin{Bmatrix} 0 \\ 1 \\ -\alpha \\ 0 \end{Bmatrix}$$

Note que, $\forall a$, $\text{Ker } \begin{bmatrix} C \\ C(A_0 + \alpha A_1) \\ C(A_0 + \alpha A_1)^2 \\ C(A_0 + \alpha A_1)^3 \end{bmatrix} \neq 0$.

Embora cada sistema seja inobservável individualmente, a família \bar{e} observável. Vejamos agora o problema da variedade. Computemos todos os menores de ordem 3 não identicamente nulos em $P(\alpha)$:

$$\begin{vmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & a \end{vmatrix} = \alpha; \quad \begin{vmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & \alpha & 0 \\ 1 & \bar{\alpha} & \alpha \end{vmatrix} = \alpha^2 \quad \text{e então, } \underline{V} = \{0\}.$$

$d(\text{Ker } P(1) \quad \text{Ker } P(\alpha)) = d(\text{Ker } P(1))$ se e somente se

posto $\begin{bmatrix} 0 & \vdots & 0 \\ 1 & \vdots & 1 \\ -1 & \vdots & -\alpha \\ 0 & \vdots & 0 \end{bmatrix} = 1$; esta condição somente \bar{e} verificada quan-

do $a = 1$. Tomando então qualquer $a \neq 1$,

$d(\text{Ker } P(1) \cap \text{Ker } P(\alpha)) < d(\text{Ker } P(1))$; neste caso, não existe em \underline{V}^C a variedade \underline{W}_1 .

Exemplo 2.4.4 - Ilustração do teorema 2.6

Seja $V_{(\alpha, \beta)} = \begin{Bmatrix} 1 & \alpha \\ \alpha & 1-\beta \\ \beta & 0 \\ 1 & 1 \end{Bmatrix}$ e suponhamos que dado

um $x \in \sum_{\Lambda} V_{(\alpha, \beta)}$, $\Lambda = \mathbb{R}^2$.

queiramos determinar (α, β) . Pelo teorema 2.6, os menores não nulos de ordem 3 da matriz $[\tilde{V}_{(\alpha, \beta)} : \tilde{x}]$ devem ser todos nulos. Primeiramente, verifiquemos se $\tilde{V}_{(\alpha, \beta)} = V_{(\alpha, \beta)}$.

$$\begin{bmatrix} 1 & \alpha \\ \alpha & 1-\beta \\ \beta & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

admitirá uma base mínima se existir algum vetor independente de (α, β) que pertença a $V_{(\alpha, \beta)}$, já que cada coluna tem grau 1. Seja $Y = (y_1, y_2, y_3, y_4) \in \mathbb{R}^4$ tal que $Y \in V_{(\alpha, \beta)} \forall (\alpha, \beta)$, então, todos os menores são nulos de ordem 3 da matriz $[V_{(\alpha, \beta)} \quad Y]$ devem se anular para todo (α, β) .

$$\begin{bmatrix} 1 & \alpha & Y_1 \\ \alpha & 1-\beta & Y_2 \\ \beta & 0 & Y_3 \\ 1 & 1 & Y_4 \end{bmatrix} = [V_{(\alpha, \beta)} \vdots Y] , Y \neq 0$$

Os menores não nulos são

$$\begin{vmatrix} \alpha & 1-\beta & Y_2 \\ \beta & 0 & Y_3 \\ 1 & 1 & Y_4 \end{vmatrix} = Y_3(1-\beta) + \beta Y_2 - \beta Y_4(1-\beta) - \alpha Y_3 = \\ \beta(Y_2 - Y_3 - Y_4) + Y_4\beta^2 - \alpha Y_3 + Y_3 .$$

$$\begin{vmatrix} 1 & \alpha & Y_1 \\ \beta & 0 & Y_3 \\ 1 & 1 & Y_4 \end{vmatrix} = Y_3\alpha + Y_1\beta - \alpha\beta Y_4 - Y_3 .$$

$$\begin{vmatrix} 1 & \alpha & Y_1 \\ \alpha & 1-\beta & Y_2 \\ 1 & 1 & Y_4 \end{vmatrix} = Y_4(1-\beta) + \alpha Y_2 + \alpha Y_1 - Y_1(1-\beta) - \alpha^2 Y_4 - Y_2 = \\ \beta(Y_1 \cdot Y_4) + \alpha(Y_2 + Y_1) - \alpha^2 Y_4 + Y_4 - Y_1 - Y_2 .$$

$$\begin{vmatrix} 1 & \alpha & Y_1 \\ \alpha & 1-\beta & Y_2 \\ \beta & 0 & Y_3 \end{vmatrix} = (1-\beta) Y_3 + \alpha\beta Y_2 - \beta(1-\beta) Y_1 - \alpha^2 Y_3 = \\ \beta(Y_3 + Y_1 + \alpha\beta Y_2 + \beta^2 Y_1 + Y_3) .$$

anulando os menores para todo (α, β) , teremos que

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \\ -1 & -1 & 0 & 1 \\ -1 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} Y_1 \\ Y_2 \\ Y_3 \\ Y_4 \end{bmatrix} = 0 \quad \text{e portanto } Y = 0.$$

Tomemos agora $x = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$, por exemplo, pois,

$$\sum_{\mathbb{R}^2} v_{(\alpha, \beta)} = \left\{ \begin{array}{cccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{array} \right\} = \mathbb{R}^4$$

Então,

$$\beta^2 - 3\beta - \alpha + 1 = 0$$

$$\alpha + \beta - \alpha\beta - 1 = 0$$

$$1 - \alpha^2 = 0$$

$$\beta^2 - \alpha\beta - 2\beta + 1 = 0$$

tem que ser compatível para algum $(\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^2$.

Dos pares candidatos, $\{(1, 0), (1, 3), (-1, 2), (-1, -1)\}$ apenas $(1, 3)$ soluciona o problema. É interessante notar que a soma é finalmente gerada em qualquer aberto de \mathbb{R}^N , porém, o teorema 2.6 somente é verdadeiro quando a região aberta é o próprio \mathbb{R}^N .

CAPITULO 111O CONCEITO DE (A, B)-INVARIÂNCIA GENERALIZADAIII.1 - INTRODUÇÃO

Neste capítulo introduziremos o conceito generalizado de (A, B)-invariância o qual servirá de base para o desenvolvimento dos problemas a serem apresentados no capítulo seguinte. Este conceito, por sua vez, se impõe de maneira natural em se tratando de sistemas cujos modelos que os representam, possuem parâmetros que podem variar independentemente em todo um espaço paramétrico \mathbb{R}^N .

Assim, a idéia de (A, B)-invariância como a definiremos na seção III.2 tem como objetivo principal, solucionar problemas de síntese para sistemas cujos parâmetros possuam eventualmente certo grau de incerteza ou cujos parâmetros devam ser projetados de tal sorte que o sistema resultante venha a se comportar de forma robusta.

O problema de rejeição de perturbação com variação nos parâmetros nominais de um dado sistema, o qual abordaremos no capítulo seguinte, é um dentre muitos outros problemas de interesse prático, onde a idéia de (A, B)-invariância generalizada pode ser aplicada.

Os tópicos tratados neste capítulo estão assim distribuídos: na seção III.2 recapitularemos o conceito de (A, B) -invariância associado a um sistema linear e invariante no tempo $\dot{x} = (A, B)x$, na seção III.3 definiremos (A, B) -invariância generalizada: uma extensão do conceito de (A, B) -invariância a uma família infinita de sistemas, bem como um algoritmo para computar o elemento maximal (A, B) -invariante generalizado contido em um subespaço dado; finalmente, na seção III.4 apresentaremos um exemplo ilustrativo referente à seção III.3.

III.2 - SUBESPAÇOS (A, B) -INVARIANTES

Sejam X, U espaços lineares sobre o corpo R , com $d(X) = n$, $d(U) = m$; $A: X \rightarrow X$, $B: U \rightarrow X$ transformações lineares associadas aos espaços correspondentes; $V \subset X$ um subespaço linear de X .

Definição 3.1

Diremos que o subespaço $V \subset X$ é (A, B) -invariante se

$$A V \subset B + V \quad (1)$$

A família dos subespaços (A, B) -invariantes de X será denotada por $\mathcal{I}(A, B; X)$. A importante propriedade relacionada com os subespaços (A, B) -invariantes é que se $V \in \mathcal{I}(A, B; X)$, então, V pode ser tornado $(A + BF)$ -invariante para alguma matriz

F escolhida de maneira conveniente e denominada síntese de V. Para um dado $V \in \underline{\mathcal{D}}(A, B; X)$ existe sempre uma classe de matrizes F que sintetizam V [17]. É claro que todo subespaço A-invariante \bar{e} é automaticamente (A, B)-invariante.

Seja agora $K \subset X$ um subespaço de X com $d(K) = q$.

A família

$$\underline{\mathcal{D}}(A, B; K) \triangleq \{V \mid V \in \underline{\mathcal{D}}(A, B; X) \text{ \& } V \subset K\} \quad (2)$$

de subespaços (A, B)-invariantes de K tem as seguintes propriedades:

(i) $\underline{\mathcal{D}}(A, B; K)$ é não vazia ($0 \in \underline{\mathcal{D}}(A, B; K)$)

(ii) $(A, B; K)$ \bar{e} fechada em relação a adição de subespaços, pois para todo $V_1, V_2 \in \underline{\mathcal{D}}(A, B; K)$

$$V_1 + V_2 \subset K \text{ \& } A(V_1 + V_2) \subset B + (V_1 + V_2);$$

e portanto $\underline{\mathcal{D}}(A, B; K)$ possui um Único elemento maximal

$$V_M \triangleq \sup \underline{\mathcal{D}}(A, B; K)$$

O seguinte algoritmo [17] nos permite computar V_M em um número de passos no máximo igual a $d(K) = q$:

$$\begin{aligned}
v_0 &= K \\
v_1 &= K \quad A^{-1} (B + v_0) \\
&\vdots \\
v_\mu &= K \quad A^{-1} (B + v_{\mu-1})
\end{aligned} \tag{3}$$

e para algum $\mu \leq q$, $v_\mu = v_M$.

Consideremos agora o sistema $\Sigma = (A, B, C)$ descrito por

$$\Sigma : \begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \\ z(t) = Cx(t) \\ x(0) = x_0, \quad t \geq 0 \end{cases}$$

onde Z é um espaço linear de dimensão finita sobre R , $d(Z) = p$ e $C: X \rightarrow Z$ uma transformação linear de X em Z .

Seja $V^* \triangleq \sup \mathcal{R}(A, B; \text{Ker } C)$. Então,

(i) $(A + BF) V^* \subset V^*$ para algum $F: X \rightarrow U$

(ii) $V^* \subset \text{Ker } C$

Assim,

$$C v^* = 0$$

$$C(A + BF) v^* = 0$$

$$\vdots$$

$$C(A + BF)^{n-1} v^* = 0$$

isto é,

$$v^* \subset \text{Ker} \begin{bmatrix} C \\ C(A + BF) \\ \vdots \\ C(A + BF)^{n-1} \end{bmatrix} = \Theta_S^*, \quad S = (C, A + BF)$$

Logo, v^* é o maior subespaço em $\text{Ker } C$ que pode ser sintetizado de modo a tornar-se inobservável na saída do sistema realimentado $S = (C, A + BF)$.

111.3 - 0 CONCEITO GENERALIZADO DE (A, B)-INVARIÂNCIA

Seja \mathcal{T} a família de sistemas dada por

$$\mathcal{T} \triangleq \{T \mid T = (A, B), (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}\}$$

onde \mathcal{A} , \mathcal{B} representam famílias infinitas de operadores lineares definidas por

$$\mathcal{A} \triangleq \{A \in \mathbb{R}^{n^2} \mid A = A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}, \underline{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1}) \in \mathbb{R}^{N_1}\}$$

$$\mathcal{B} \triangleq \{B \in \mathbb{R}^{nm} \mid B = B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}, \underline{\beta} = (\beta_1, \dots, \beta_{N_3}) \in \mathbb{R}^{N_3}\}$$

Definição III.2

O subespaço $V \subset X$ é dito ser (A, \mathcal{B}) -invariante generalizado se

$$A V \subset B + V, \forall (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B} \quad (4)$$

Com $\mathcal{D}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X)$ denotaremos a família de subespaço (A, B) -invariantes generalizados de X . Mostraremos agora que todo $V \in \mathcal{D}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X)$ é sintetizável.

Teorema III.1

Seja V um subespaço de X . Então, $V \in \mathcal{D}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X)$ se e somente se para cada $(A, B) \in \mathcal{B}$, existe F tal que $(A + BF) V \subset V$.

Demonstração:

(\rightarrow)

Suponha que $V \in \mathcal{D}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X)$. Então,

$A V \subset B + V, \forall (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}$. Seja $X = V \oplus W$ para algum $W \subset X$ e $Q: X \rightarrow X$ a projeção ortogonal sobre W ao longo de V ;

$$QAV \subset QB, \forall (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}$$

ou

$$Q(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})V = Q(B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})Z \quad \text{para alguma matriz } Z(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \text{ e } V: V \rightarrow X \text{ é a inserção de } V \text{ em } X.$$

$$\text{Assim, para cada } (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}, Z(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) = -F(\underline{\alpha}, \underline{\beta})V, \text{ isto é,}$$

$$Q(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})V = -Q(B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})FV = 0$$

ou

$$Q[(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})F]V = 0$$

e portanto,

$$[(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})F]V \subset \text{Ker } Q = V,$$

$$\forall (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}.$$

(\leftarrow)

$$\text{Se } [(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})F]V \subset V, \text{ para algum } F(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \forall (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}, \text{ então}$$

$$(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})V = -(B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})FV + rV \text{ para alguma matriz } r; \text{ assim,}$$

$$(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1})V \subset \text{Im}(B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}) + V,$$

$$\forall (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$$

e finalmente

$$AV \subset B + V, \forall (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}$$

É importante notar que se $V \in \mathcal{P}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X)$ e $\underline{E}^*(V) \triangleq \{F \mid \text{para cada } (A, B) \in \mathcal{B}, (A + BF)V \subset V; (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}\}$ denota a classe das matrizes F que sintetizam V , em geral, $F \in \underline{E}^*(V)$ depende de $(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$. Tomemos o seguinte exemplo:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ \alpha & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}; \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ \beta & 1 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad V = \left\{ \begin{array}{l} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right\}$$

$$AV = \left\{ \begin{array}{l} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ \alpha & 0 & 0 & 0 \end{array} \right\} \cup \left\{ \begin{array}{l} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{l} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & \alpha \end{array} \right\} \subset \left\{ \begin{array}{l} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ \beta & 1 & 0 & 0 \end{array} \right\} = \text{Im}B + V$$

e portanto $V \in \mathcal{P}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X)$. Seja $F = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & \\ f_{21} & f_{22} & f_{23} & f_{24} \end{bmatrix};$

$$\begin{aligned}
 (A+BF)V &= \begin{bmatrix} 1+f_{11} & f_{12} & f_{13} & 1+f_{14} \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ \alpha+f_{21}+\beta f_{11} & f_{22}+\beta f_{12} & f_{23}+\beta f_{13} & f_{24}+\beta f_{14} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \\
 &= \begin{bmatrix} f_{12} & 1+f_{11} \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ f_{22}+\beta f_{12} & \alpha+f_{21}+\beta f_{11} \end{bmatrix}
 \end{aligned}$$

Agora,

$$(A + BF)V = Vr \text{ implica}$$

$$\begin{bmatrix} f_{12} & 1+f_{11} \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ f_{22}+\beta f_{12} & \alpha+f_{21}+\beta f_{11} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \equiv \begin{bmatrix} \Gamma_{11} & \Gamma_{12} \\ \Gamma_{21} & \Gamma_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \Gamma_{21} & \Gamma_{22} \\ \Gamma_{11} & \Gamma_{12} \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

isto é,

$$\Gamma_{21} = f_{12}, \Gamma_{22} = 1+f_{11}, \Gamma_{11} = 1, \Gamma_{12} = 0, f_{22}+\beta f_{12} = 0$$

$f_{21} + \alpha + \beta f_{11} = 0$. As duas últimas equações mostram claramente como F depende de α e β .

Entretanto, em problemas de controle estaremos interessados em sínteses que independam de $(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$. O teorema que enunciaremos a seguir nos permitirá decidir quando, dado $V \in \underline{\mathcal{A}}(\underline{A}, \underline{B}; X)$ existe $F \in E^*(V)$ tal que F independe de $(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$.

Teorema III.2

Seja $V \in \underline{\mathcal{A}}(\underline{A}, \underline{B}; X)$. Existe $F \in E^*(V)$ tal que F é independente de $(\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$ se e somente se

$$(i) \quad A_0 \cup \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_0} \text{Ker } P B_j) + V$$

$$(ii) \quad A_i \cup \text{C } V, \quad i = 1, 2, \dots, N_1$$
(5)

onde $P: X \rightarrow X/V$ é a projeção canônica de X sobre o espaço quociente X/V .

Demonstração

(\rightarrow)

Suponha $F \in E^*(V)$, F independente de $(\underline{\alpha}, \underline{\beta})$ e $V \in \underline{\mathcal{A}}(\underline{A}, \underline{B}; X)$. Então,

$$[(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3})F]V \subset V,$$

$$\forall (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$$

Em particular, tomando a origem e a base canônica de $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$.

$$(A_0 + B_0 F)V \subset V$$

$$B_j F V \subset V, \quad j = 1, 2, \dots, N_3 \quad (6)$$

$$A_i V \subset V, \quad i = 1, 2, \dots, N_1$$

Seja $P: X \rightarrow X/V$ a projeção canônica de X sobre X/V . De (5) temos que

$$PB_j F V = \bar{0}, \quad j = 1, 2, \dots, N_3$$

ou

$$F V \subset \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } PB_j$$

e como $(A_0 + B_0 F)V \subset V$ segue-se que

$$A_0 V \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } PB_j) + V$$

(\Leftarrow)

$$\text{Se } A_0 V \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } PB_j) + V$$

Seja $Q: X \rightarrow X$ a projeção ortogonal sobre W ao longo de V para algum $W \subset X$ tal que $X = V \oplus W$.

$$QA_0 V \subset Q \operatorname{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \operatorname{Ker} PB_j)$$

e a equação

$$QA_0 V = Q B_0 U^* Z, \quad U^* : \bigcap_{j=1}^{N_3} \operatorname{Ker} PB_j \rightarrow X/V$$

tem solução em Z ; agora, com $V: V \rightarrow X$ monico, $Z = -K V'$ para alguma matriz K e portanto, escolhendo $F = U^* K$, resulta primeiramente que

$$(A_0 + B_0 F) V \subset V \quad (7)$$

Também,

$$PB_j FV = PB_j U^* K = \bar{0}, \quad j = 1, 2, \dots, N_3 \quad (8)$$

ou seja

$$B_j FV \subset \operatorname{Ker} P = V, \quad j = 1, 2, \dots, N_3$$

Como $A_i V \subset V$, $i = 1, 2, \dots, N_1$, combinando os resultados obtidos em (7) - (8) resulta finalmente que

$$[(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}) F] V \subset V, \\ \forall (\underline{\alpha}, \underline{\beta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$$

e $V \in \mathcal{A}(A, B; X)$, claramente, F independe de $(\underline{\alpha}, \beta) \forall F \in \underline{F}^*(V)$.

Consideremos o exemplo anterior:

$$A_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad A_1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad B_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad B_1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$V = \left\{ \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \right\}. \quad \text{Neste caso, } P = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ e}$$

$$\text{Im}(B_0 | \text{Ker } PB_1) = \left\{ \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} \right\}$$

$$A_0 V = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \left\{ \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \right\} = \left\{ \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \right\} \subset \left\{ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \right\} =$$

$\text{Im}(B_0 / \text{Ker } PB_1) + V$; porém,

$$A_1 V = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{Bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{Bmatrix} = \begin{Bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{Bmatrix} \neq \begin{Bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{Bmatrix} = V \text{ e a}$$

propriedade (5-11) não é satisfeita. Tomemos agora

$$A = \begin{bmatrix} 1+\alpha & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1+\alpha & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ \beta & 1 \end{bmatrix}, V = \begin{Bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{Bmatrix}$$

$$A_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, A_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, B_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}, B_1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

É fácil verificar que (5-i) e (5-ii) são satisfeitas. Se

$$F = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & f_{14} \\ f_{21} & f_{22} & f_{23} & f_{24} \end{bmatrix}$$

$(A + BF) V = V\Gamma$ implica

$$\begin{bmatrix} f_{12} & 1+\alpha+f_{11} \\ \alpha+1 & 0 \\ 0 & 0 \\ \beta f_{12}+f_{22} & \beta f_{11}+f_{21} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P_{11} & P_{12} \\ P_{21} & P_{22} \end{bmatrix}$$

ou

$$\begin{bmatrix} f_{12} & 1+\alpha+f_{11} \\ 1+\alpha & 0 \\ 0 & 0 \\ \beta f_{12}+f_{22} & \beta f_{11}+f_{21} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P_{21} & P_{22} \\ P_{11} & P_{12} \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Portanto, qualquer F do tipo $F = \begin{bmatrix} 0 & 0 & f_{13} & f_{14} \\ 0 & 0 & f_{23} & f_{24} \end{bmatrix}$ torna V um

subespaço (A, B) -invariante generalizado. Agora, se $K \subset X$ é um subespaço linear de X , é natural questionar:

- (i) Se uma dada família de subespaços (A, B) -invariantes generalizados contidos em K e para os quais toda síntese independe de (α, β) , possui um Único elemento maximal;
- (ii) Em caso afirmativo, como determinar este elemento supremo ?

No que se segue, provaremos não somente a existência e unicidade deste elemento, como também apresentaremos um algoritmo para sua determinação.

Seja $\underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K) \triangleq \{V \subset K \mid V \in \underline{D}(\mathcal{A}, \mathcal{B}; X) \text{ e para os quais } F \in F^*(V) \text{ independente de } (\underline{a}, \underline{b}), \forall (A, B) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B}\}$ a família de subespaços cujos elementos são sintetizáveis a partir de uma síntese independente de $(\underline{a}, \underline{b}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_3}$. Pelo Teorema 111.2, $V \in \underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K)$ se e somente se $V \subset K$ e V satisfaz as condições (5-i) e (5-ii).

Assim,

$$\underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K) = \{V \subset K \mid A_0 V \subset \text{Im}(B_0) \mid \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P B_j) + V, A_i V \subset V, \\ i = 1, 2, \dots, N\}$$

Lema III.1

A família $\underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K)$ possui um único elemento maximal

$$V_M \triangleq \sup \underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K)$$

Demonstração

- (i) $0 \in \underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K)$ e portanto $\underline{D}^* \neq \emptyset$.
- (ii) Sejam $V_1, V_2 \in \underline{D}^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; K)$. Então,

$$A_0 V_1 \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_1 B_j) + V_1; \quad P_1: X \rightarrow X/V_1$$

$$A_0 V_2 \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_2 B_j) + V_2; \quad P_2: X \rightarrow X/V_2$$

$$\text{Seja } u \in \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_1 B_j \text{ e } P: X \rightarrow X/V_1 + V_2$$

$$P_1 B_j u = \bar{0}, \quad j = 1, 2, \dots, N_3$$

ou

$$B_j u \in \text{Ker } P_1 = V_1 \subset V_1 + V_2, \quad j = 1, 2, \dots, N_3, \text{ assim}$$

$$P B_j u = \bar{0}, \quad j = 1, 2, \dots, N_3$$

implicando

$$\text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_1 B_j) \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_2 B_j); \text{ portanto}$$

$$A_0 (V_1 + V_2) \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P B_j) + V_1 + V_2 \quad (3.17)$$

Por outro lado,

$$V_1 + V_2 \subset K \text{ e } A_i (V_1 + V_2) \subset V_1 + V_2, \quad (3.18)$$

$$i = 1, 2, \dots, N_1$$

$\mathcal{D}^*(A, \mathcal{B}; K)$ é fechada em relação a adição de subespaços; logo de (3.17) - (3.18) $\mathcal{D}^*(A, \mathcal{B}; K)$ possui um único elemento maximal \tilde{V}_M .

O seguinte algoritmo nos permite computar \tilde{V}_M em um número de passo no máximo igual a $d(K)$.

III.3.1 - computação de \tilde{V}_M

Consideremos a sequência de subespaços em K :

$$V_0 = K$$

$$V_\mu = K \cap A_0^{-1} \left[\text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_{\mu-1} B_j + V_{\mu-1}) \right] \cap A^{-1} V_{\mu-1} \cap \dots \cap A_{N_1}^{-1} V_{\mu-1}$$

$$P_r: X \rightarrow X/V_r, \quad r = 0, 1, \dots$$

Esta sequência é claramente não crescente, pois,

$$V_1 \subset V_0 \text{ e se } V_L \subset V_{\mu-1}$$

$$V_{\mu+1} = V_0 \cap A_0^{-1} \left[\text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_L B_j) + V_\mu \right] \cap \left(\bigcap_{i=1}^{N_1} A_i^{-1} V_\mu \right);$$

Como

$$\text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_{\mu} B_j) \subset \text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_{\mu-1} B_j) \text{ e } A_i^{-1} v_{\mu} \subset A_i^{-1} v_{\mu-1},$$

temos que

$$v_{\mu+1} \subset v_0 \cap A_0^{-1} [\text{Im}(B_0 | \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_{\mu-1} B_j) + v_{\mu-1}] \cap (\bigcap_{i=1}^{N_1} A_i^{-1} v_{\mu+1}) = v_{\mu}$$

Assim, para algum $\mu \leq d(K)$,

$$v_{\mu} = \tilde{v}_M.$$

III.4 - EXEMPLO ILUSTRATIVO

Sejam

$$A_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}; \quad A_1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}; \quad B_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix};$$

$$B_1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \text{ e } K = \left. \begin{array}{l} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\}.$$

Aplicando o algoritmo da seção III.3.3.

$$v_1 = \left\{ \begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} \cap X \cap \left\{ \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\}$$

$$\text{onde, } A_0^{-1}(B_0 + v_0) = A_0^{-1} X = X \text{ e } A_1^{-1} v_0 = \left\{ \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\}$$

$$\text{Portanto, } v_1 = \left\{ \begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} \cap \left\{ \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\}$$

$$v_2 = v_0 \cap A_0^{-1}(B_0 \text{ Ker } P_1 B_1 + v_1) \cap A_1^{-1} v_1$$

$$\text{onde } P_1: X \rightarrow X/v_1 \text{ é dada por } P_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}.$$

$$P_1 B_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}, \text{ e portanto, } \text{Ker } P_1 B_1 = \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 1 \end{array} \right\}.$$

Por outro lado, $B_0 \text{Ker } P_1 B_1 = 0$. e teremos:

$$v_2 = \left\{ \begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} \cap \left\{ \begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} \cap \left\{ \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} = \left\{ \begin{array}{ccc} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right\} = v_1$$

e portanto, como $v_2 = v_1$, $v_1 = \tilde{v}_M = \left\{ \begin{array}{ccc} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right\}$

CAPÍTULO IV

REJEIÇÃO DE PERTURBAÇÃO COM VARIAÇÃO NOS PARÂMETROS DO-SISTEMA

IV.1 - INTRODUÇÃO

Trataremos neste capítulo do problema de rejeição de perturbação para uma planta linear multivariável e invariante no tempo, cujos parâmetros podem sofrer variações em uma classe previamente especificada. Em seguida, abordaremos o mesmo problema porém, neste caso, estaremos interessados em projetar uma lei de controle que além de rejeitar a perturbação, torne o sistema de malha fechada estável, fato este que em geral, não ocorre para o primeiro caso. Estes dois problemas básicos são generalizações daqueles tratados em [17] por Wonham & Morse nos quais os parâmetros da planta são supostos completamente fixos. Na seção IV.2 apresentaremos a versão original do problema de rejeição de perturbação; nas seções IV.3 e IV.4, formularemos e solucionaremos completamente os problemas, (i) rejeição de perturbação com variação nos parâmetros do sistema, (ii) rejeição de perturbação com variação nos parâmetros do sistema e estabilidade, respectivamente; na seção IV.5, finalmente, daremos alguns exemplos ilustrativos.

IV.2 - O PROBLEMA DE REJEIÇÃO DE PERTURBAÇÃO

O problema de rejeição de perturbação consiste em usar o controle, se possível, para anular o efeito de perturbações externas, na saída. Wonham & Morse [17] mostraram que este problema tem solução usando realimentação de estado, se e somente se,

$$\text{Im } D_0 \subset V^*$$

onde

$$V^* \triangleq \sup\{V \mid A_0 V + B_0 + V R + V \text{ Ker } C_0\}$$

e (A_0, B_0, C_0, D_0) são parâmetros nominais do sistema

$$\begin{aligned} \dot{x}(t) &= A_0 x(t) + B_0 u(t) + D_0 w(t) \\ z(t) &= C_0 x(t) \\ x(0) &= x_0, \quad t \geq 0 \end{aligned} \tag{4.1}$$

no qual $A_0: X \rightarrow X$, $B_0: U \rightarrow X$, $C_0: X \rightarrow Z$, $D_0: W \rightarrow X$ com $d(X) = n$ e $w(t)$ representando uma perturbação externa não-mensurável diretamente pelo controlador, $w(\cdot)$ pertencente a uma classe arbitrária Ω de perturbações. ■

Definição 4.1

Diremos que o sistema (4.1) \bar{e} invariante sob perturbações em relação ao par $(w(\cdot), z(\cdot))$ se para cada estado inicial $x_0 \in X$, a saída $z(t)$ \bar{e} a mesma para todo $w(\cdot) \in \Omega$.

Em outras palavras, a resposta forçada devida a perturbação

$$z_w(t) = C_0 \int_0^t e^{(t-\tau)A_0} D_0 w(\tau) d\tau \quad (4.2)$$

\bar{e} nula $\forall w(\cdot) \in \Omega$

Supondo agora que $\|w(\cdot)\|$ cresce exponencialmente rápido quanto $t \rightarrow \infty$, então $z_w(t)$ tem a transformada de Laplace

$$\begin{aligned} Z_w(s) &= \int_0^\infty e^{-st} z_w(t) dt \\ &= \int_0^\infty e^{-st} \left[C_0 \int_0^t e^{(t-\tau)A_0} D_0 w(\tau) d\tau \right] dt \\ &= C_0 \int_0^\infty e^{-st} \left[\int_0^t e^{(t-\tau)A_0} D_0 w(\tau) d\tau \right] dt \\ &= C_0 (sI - A_0)^{-1} D_0 W(s). \end{aligned}$$

Como $Z_w(t) = 0, \forall w(t) \in \Omega$, resulta que $Z_w(s) = 0, \forall s \in [C - \text{spec}(A_0)]$ e a condição 4.2 \bar{e} portanto equivalente a

$$C_0(sI - A_0)^{-1}D_0 = 0, \forall s \in [\mathbb{C} - \text{spec}(A_0)] \quad (4.3)$$

Em termos de realização de estado, o problema de rejeitar perturbações fica reduzido a encontrar $F: X \rightarrow U$ tal que

$$C_0[sI - (A_0 + B_0F_0)]^{-1}D_0 = 0, \forall s \in [\mathbb{C} - \text{spec}(A_0 + B_0F_0)]$$

isto é, a matriz de transferência do sistema de malha fechada deve ser identicamente nula sobre o corpo das funções racionais.

IV.3 - PROBLEMA DE REJEIÇÃO DE PERTURBAÇÃO COM VARIAÇÃO NOS PARÂMETROS DO SISTEMA

Consideremos o sistema dado por (4.1)

$$\dot{x}(t) = A_0x(t) + B_0u(t) + D_0w(t)$$

$$z(t) = C_0x(t)$$

$$x(0) = x_0, t \geq 0$$

com $d(X) = n$, $d(U) = m$, $d(W) = q$ e $d(Z) = p$.

Sejam agora

$$\mathcal{A} \triangleq \{A \in \mathbb{R}^{N^2} \mid A = A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}, \underline{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{N_1}) \in \mathbb{R}^{N_1}\}$$

$$\mathcal{B} \triangleq \{B \in \mathbb{R}^{Nm} \mid B = B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}, \underline{\beta} = (\beta_1, \dots, \beta_{N_3}) \in \mathbb{R}^{N_3}\}$$

$$\mathcal{C} \triangleq \{C \in \mathbb{R}^{\bar{p} \times n} \mid C = C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}, \underline{\gamma} = (\gamma_1, \dots, \gamma_{N_2}) \in \mathbb{R}^{N_2}\}$$

$$\mathcal{D} \triangleq \{D \in \mathbb{R}^{n \times q} \mid D = D_0 + \delta_1 D_1 + \dots + \delta_{N_4} D_{N_4}, \underline{\delta} = (\delta_1, \dots, \delta_{N_4}) \in \mathbb{R}^{N_4}\}$$

as classes de variações introduzidas em (A_0, B_0, C_0, D_0) respectivamente.

Podemos agora formular nosso problema como:

"Dados $(A_0, \dots, A_{N_1}; B_0, \dots, B_{N_2}; C_0, \dots, C_{N_2}; D_0, \dots, D_{N_4})$, encontrar condições necessárias e suficientes para a existência de um $F_0: X \rightarrow U$ tal que

$$C[sI - (A + BF)]^{-1}D = 0, \quad A \in \mathcal{A} \times \mathcal{B} \times \mathcal{C} \times \mathcal{D} \text{ e}$$

$$\forall s \in [\mathbb{C} - \text{spec}(A + BF)] \quad (4.4)$$

IV.3.1 - Resultado Principal

O resultado principal desta seção reside no teorema que enunciaremos a seguir:

Teorema 4.1

Existe F_0 tal que a condição (4.4) é verificada se e somente se

$$\sum_{i=0}^{N_4} \mathcal{D}_i \subset \tilde{v}^* \quad (4.5)$$

onde

$$\tilde{V}^* = \sup\{V \mid A_0 V \subset \text{Im } B_0 \bigcap_{j=1}^{N_3} \text{Ker } P_j + V; A_i V \subset V, \\ i = 1, 2, \dots, N_1 \text{ \& } V \subset \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k\}$$

e $P: X \rightarrow X/V$ representa a projeção canônica de X sobre $X \text{ mod } V$.

Demonstração

Necessidade: Seja F_0 tal que (4.4) \tilde{e} satisfeita. A condição (4.4) \tilde{e} equivalente a

$$C(A + BF_0)^j D = 0, \forall (A, B, C, D) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B} \times \mathcal{C} \times \mathcal{D}; \\ j = 0, 1, \dots, n-1.$$

isto é,

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) [(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}) F_0]^j \\ (D_0 + \delta_1 D_1 + \dots + \delta_{N_4} D_{N_4}) = 0, \forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}, \underline{\beta}, \underline{\delta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2} \times \mathbb{R}^{N_3} \times \mathbb{R}^{N_4} \\ j = 0, 1, 2, \dots, n-1.$$

e portanto.

$$\mathcal{D}_0 + \mathcal{D}_1 + \dots + \mathcal{D}_{N_4} \subset \overbrace{(A, B, C) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B} \times \mathcal{C}} \text{Ker} \begin{bmatrix} C \\ C(A + BF_0) \\ \vdots \\ C(A + DF_0)^{n-1} \end{bmatrix} \triangleq V_{F_0} \quad (4.6)$$

pelo teorema 11.5,

$$V_{F_0} = \{V \mid (A_0 + B_0 F_0)V \subset V, B_j F_0 V \subset V, A_i V \subset V; i = 1, 2, \dots, N_1, \\ j = 1, 2, \dots, N_3 \text{ \& } V \subset \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k\} \text{ e portanto, pelo lema III.1}$$

$$V_{F_0} \subset \sup_{k=0}^{N_2} \rho^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}; \text{Ker } C_k) \triangleq \tilde{V}^*$$

e de (4.6)

$$\sum_{i=0}^{N_4} \mathcal{D}_i \subset \tilde{V}^*$$

suficiência: Seja $F \in F^*(\tilde{V}^*)$. Então, pelo teorema 111.2

$$(A + BF_0)\tilde{V}^* \subset \tilde{V}^*$$

$$B_j F_0 \tilde{V}^* \subset \tilde{V}^*, \quad j = 1, 2, \dots, N_3 \quad (4.7)$$

$$A_i \tilde{V}^* \subset \tilde{V}^*, \quad i = 1, 2, \dots, N_1$$

$$\tilde{V}^* \subset \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k$$

É claro que de (-4.7) resulta

$$(C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) [(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_2} B_{N_2}) F_0]^j (D_0 + \delta_1 A_1 + \dots + \delta_{N_4} D_{N_4}) = 0, \forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}, \underline{\beta}, \underline{\delta}) \in \mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2} \times \mathbb{R}^{N_3} \times \mathbb{R}^{N_4}$$

$$j = 0, 1, 2, \dots, n-1$$

ou

$$C(A + BF)^{-1}D = 0, \forall (A, B, C, D) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B} \times \mathcal{C} \times \mathcal{D}$$

Exemplo

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1+\alpha & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1+\beta \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}. \quad \text{Suponha } D = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}'$$

Para este caso,

$$C A^j D = \begin{cases} 0; j = 0, 1 \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1+\alpha & 1+\alpha \end{bmatrix}; j = 2, 3, 4 \end{cases}$$

Aplicando o algoritmo da seção III.3.3, temos que

$$\tilde{V}^* = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{e como } \mathcal{D} \subset \tilde{V}^*, \text{ o problema tem solução.}$$

Agora, com $F_0 \in \underline{F}^*(V^*)$ dada por

$$F_0 = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$CD = 0$$

$$C(A+BF)D = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & * & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = 0$$

$$C(A+BF)^j D = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ * & * & * & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = 0, \quad j = 2, 3, 4$$

* indicando a presença da perturbação a .

$$\text{Suponha agora } D = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}'$$

$$\text{Neste caso, } \mathcal{D} \subset \tilde{V}^*. \text{ Se } F = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ f_{21} & f_{22} & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 1+\alpha & 0 & 0 \\ (1+\beta)f_{21} & 1+f_{22}(1+\beta) & f_{23}(1+\beta) & f_{24}(1+\beta) & f_{25}(1+\beta) \\ f_{11} & f_{12} & f_{13} & 1+f_{14} & f_{15} \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$CD = 0$$

$$C(A+BF)D = \begin{bmatrix} (1+\beta)f_{21} & 1+f_{22}(1+\beta) & f_{23}(1+\beta) & f_{24}(1+\beta) & f_{25}(1+\beta) \\ 1 & 0 & 1+\alpha & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} f_{23}(1+\beta) & f_{25}(1+\beta) \\ 1+\alpha & 0 \end{bmatrix}$$

e assim, não existe F que anula $C(A+BF)D$ para todo a .

IV.4 - PROBLEMA DE REJEIÇÃO DE PERTURBAÇÃO COM VARIAÇÃO NOS PARÂMETROS DO SISTEMA E ESTABILIDADE

Estudaremos primeiramente a versão original do problema admitindo que os parâmetros nominais são exatamente conhecidos. Considerando o sistema 4.1, sejam $\tilde{V}^* \triangleq \sup\{V \mid A_0 V \subset B_0 + V \& V \subset \text{Ker } C_0\}$ e R^* o subespaço de controlabilidade de V^* . Se $\mathbb{C} = \mathbb{C}_g \dot{\cup} \mathbb{C}_b$, é uma partição simétrica do plano complexo, \mathbb{C}_g representando a 'parte boa' e \mathbb{C}_b a 'parte ruim', o problema de rejeição de perturbação com estabilidade pode ser assim formulado:

"Dados (A_0, B_0, C_0, D_0) achar $F_0: X \rightarrow U$, se possível, tal que

$$(i) \quad C_0 [sI - (A_0 + B_0 F_0)]^{-1} D_0 = 0, \quad \forall s \in [\mathbb{C} - \text{spec}(A_0 + B_0 F_0)]$$

$$(ii) \quad \text{Spec}(A_0 + B_0 F_0) \subset \mathbb{C}_g."$$

Seja

$$\underline{V} \triangleq \{V \mid V \in \mathcal{D}(A_0, B_1, \text{Ker } C_0), \& F \in \underline{E}(V),$$

$$\text{spec}[(A_0 + B_0 F) \mid V \subset C_g\}$$

\underline{V} possui um Único elemento maximal V_g^* que pode ser determinado através do seguinte esquema:

(i) Tome $F_0 \in \underline{E}(V^*)$ e seja $P: X \rightarrow X/R^*$

(ii) Fatore o polinomio mínimo de $\overline{A_0 + B_0 F_0} \mid V^*/R^*$

a qual independe da escolha de $F_0 \in \underline{E}(V^*)$ em

$\beta(\lambda) = \beta_g(\lambda) \cdot \beta_b(\lambda)$ onde os zeros de β_g (resp. β_b) em C pertencem a C_g (respo. C_b).

(iii) Escreva $\bar{X}_g^* = \left(\frac{V^*}{R^*}\right) \cap \text{Ker } \beta_g(\overline{A_0 + B_0 F_0})$ e

$$\bar{X}_g^* \triangleq \left(\frac{V^*}{R^*}\right) \cap \text{Ker } \beta_b(\overline{A_0 + B_0 F_0})$$

(iv) $V_g^* \triangleq P^{-1} \bar{X}_g^*$

Assim, o problema de rejeição de perturbação com estabilidade tem solução se e somente se

$$\text{Im } D_0 \subset V_g^*$$

Estamos agora aptos a formular nosso problema geral.

IV.4.1 - Formulação do Problema de Rejeição de Perturbação nos Parâmetros do Sistema e Estabilidade

"Dados $(A_0, \dots, A_{N_1}; B_0, \dots, B_{N_3}; C_0, \dots, C_{N_2}; D_0, \dots, D_{N_4})$ achar, se possível, $F_0: X \rightarrow U$ tal que

$$(i) \quad (C_0 + \gamma_1 C_1 + \dots + \gamma_{N_2} C_{N_2}) [(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}) F_0] \\ (D_0 + \delta_1 D_1 + \dots + \delta_{N_4} D_{N_4}) = 0, \quad j = 0, 1, 2, \dots, n-1 \quad (4.8)$$

$$(ii) \quad \text{Spec} [(A_0 + \alpha_1 A_1 + \dots + \alpha_{N_1} A_{N_1}) + (B_0 + \beta_1 B_1 + \dots + \beta_{N_3} B_{N_3}) F_0] \subset C_g$$

$\forall (\underline{\alpha}, \underline{\gamma}, \underline{\beta}, \underline{\delta})$ em uma pequena vizinhança de origem em $\mathbb{R}^{N_1} \times \mathbb{R}^{N_2} \times \mathbb{R}^{N_3} \times \mathbb{R}^{N_4}$.

IV.4.2 - Resultado Principal

Teorema 4.2

Existe $F: X \rightarrow U$ tal que as condições (4.8) são satisfeitas se e somente se

$$\sum_{i=0}^{N_4} \text{Im } \mathcal{D}_i \subset \tilde{U}_g^* \quad \& \quad R_0 + \tilde{U}_g^* = X \quad (4.9)$$

onde

$$\tilde{V}_g \triangleq \sup \left[\beta^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}) ; v_g^* \cap \left(\bigcap_{k=0}^{N_g} \text{Ker } C_k \right) \right]$$

e

$$R_0 \triangleq B_0 + A_0 B_0 + \dots + A_0^{n-1} B_0$$

É claro que para pequenas variações em torno da origem a condição (4.8) é equivalente a

$$(i) \quad C(A+BF)^j D = 0, \quad \forall (A, B, C, D) \in \mathcal{A} \times \mathcal{B} \times \mathcal{C} \times \mathcal{D}$$

$$j = 0, 1, \dots, n-1$$

$$(ii) \quad \text{Spec}(A_0 + B_0 F) \subset C_g$$

Seja

$$\underline{V}^* \triangleq \{V \mid V \in \beta^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}) ; \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k \ \& \ F \in \underline{F}^*(V) \text{ com}$$

$$\text{spec} \mid (A_0 + B_0 F) \mid V \subset C_g \}$$

Demonstraremos agora o seguinte lema:

Lema IV.1

$$\underline{V}^* = \beta^*(\mathcal{A}, \mathcal{B}) ; v_g^* \cap \left(\bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k \right)$$

Demonstração

Consideremos $V \in \underline{V}^*$. Então,

$$(i) \quad V \in \underline{\beta}^*(A, \mathcal{B}; \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k)$$

$$(ii) \quad \text{Como } \underline{\beta}^*(A, \mathcal{B}; \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k) \subset \underline{\beta}(A_0, B_0, \text{Ker } C_0) \text{ e}$$

$F \in \underline{E}(V)$ tal que $\text{spec}[(A_0 + B_0 F)/V] \subset C_g, V \in \underline{V}$ e portanto $V \subset V_g^*$. Logo,

$$V \in \underline{\beta}^*[A, \mathcal{B}; V_g^* \cap (\bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k)]$$

Seja agora $V \in \underline{\beta}^*[A, \mathcal{B}; V_g^* \cap (\bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k)]$.

É claro que

$$(i) \quad V \in \underline{\beta}^*(A, \mathcal{B}; \bigcap_{k=0}^{N_2} \text{Ker } C_k)$$

(ii) Como $V \subset V_g^*$ e $V \in \underline{\beta}(A_0, B_0, \text{Ker } C_0)$, tomando

$$F \in \underline{E}(V) \cap \underline{E}(V_g^*), \quad F \in \underline{E}^*(V) \text{ já que}$$

$$\underline{E}(V) \cap \underline{E}(V_g^*) \subset \underline{E}^*(V).$$

Demonstração do teorema 4.2

Suponha que (4.9) ocorre. Então, existe $F_0 \in \underline{E}^*(\tilde{V}_g^*)$

tal que

$\text{spec}[(A_0+B_0F_0)/\tilde{V}_g^*] \subset C_g$. Por outro lado, por $|^{1*}| R_0 + \tilde{V}^* = X$ se e somente o par $(\overline{A_0+B_0F_0}, \overline{B_0})$ $(\overline{A_0+B_0F_0}: \frac{X}{\tilde{V}^*} \rightarrow \frac{X}{\tilde{V}^*})$ é o mapeamento induzido no espaço quociente X/\tilde{V}^* , tal que $P(A_0+B_0F_0) - (\overline{A_0+B_0F_0}) P$, $P: X \rightarrow X/\tilde{V}^*$ é controlável. Portanto, existe $F: X/V_g^* \rightarrow U$ tal que $\text{spec}(\overline{A_0+B_0F_0} + \overline{B_0} \overline{F}) \subset C_g$. Assim F definida por $F = F_0 + \overline{F} P$ satisfaz (4.8).

Reciprocamente, pela definição de V^* , se (4.8) é verdade, então

$\sum_{i=0}^{N_4} \text{Im } D_i \subset V$ para algum $V \in V^*$; portanto $\sum_{i=0}^{N_4} \text{Im } D_i \subset V_g^*$ garantindo assim a estabilização em $(A_0+B_0F_0)/\tilde{V}_g^*$. Por outro lado, $(\overline{A_0+B_0F_0}, \overline{B_0})$ é estabilizável se e somente $R_0 + \tilde{V}^* = X$.

IV.5 - EXEMPLO ILUSTRATIVO

Nesta seção mostraremos como o problema de rejeição de perturbação abordado em IV.4.1 admite solução.

$$\text{Sejam } A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1+\beta \end{bmatrix}$$

$$C = [0 \quad \gamma \quad 0 \quad 1 \quad 0] \text{ e } C_b = C^-$$

$$\text{Neste caso, } V_g^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ e } \tilde{V}^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} .$$

(i) Análise para V_g^*

$$\text{Tomemos } T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \text{ uma base para } X.$$

$$A_0 + B_0 F = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ f_{21} & f_{22} & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ f_{21} & f_{22} & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}$$

Agora, $T^{-1}(A_0 + B_0 F)T =$

$$\begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & \vdots & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & -1 & \vdots & 0 & 0 & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \vdots & 0 & 0 & 1 \\ f_{21} & f_{22} & \vdots & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}$$

$$\text{e } \underline{F}(V_g^*) = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & 0 & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}.$$

Observe que se $f_{11} < 0$,

$$\text{spec} \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} \\ 0 & -1 \end{bmatrix} \subset \mathbb{C}, \forall f_{12}.$$

Por outro lado,

$$R_0 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \text{ em como } V_g^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

segue-se que

$$R_0 + V_g^* = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = X, \text{ ou seja}$$

o par $(\overline{A_0 + B_0 F}, \overline{B_0})$ é controlável para algum $F \in \underline{F}(V_g^*)$;

$$\text{matriz } \overline{B_0} : \overline{A_0 + B_0 F} \quad \overline{B_0} : \overline{A_0 + B_0 F^2 B_0} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & f_{25} \\ 1 & f_{25} & f_{24} f_{25} + f_{25}^2 \end{bmatrix}$$

$$\text{tem posto 3, já que } \begin{vmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & f_{25} \\ 1 & f_{25} & f_{25} f_{24} + f_{25}^2 \end{vmatrix} = 1.$$

$$\text{Entretanto, } v_g^* \notin \text{Ker} \begin{bmatrix} c_0 \\ c_1 \end{bmatrix} = \text{Ker} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \left. \begin{matrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{matrix} \right\}$$

(ii) Análise para \tilde{v}^*

$$\text{Tomemos } T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \vdots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \vdots & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \vdots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \vdots & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = T^{-1}$$

$$T^{-1}(A_0 + B_0 F)T = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{13} & \vdots & f_{12} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & 0 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & \\ f_{21} & f_{23} & f_{22} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}. \text{ Neste caso,}$$

$\underline{F}^*(\tilde{v}^*),$

$$\text{Spec} \begin{bmatrix} f_{11} & f_{13} \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \subset \mathbb{C}_r, \text{ independente de } f_{11} \text{ e } f_{13}, \text{ já que}$$

$$\underline{\quad} = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{13} & f_{12} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & f_{22} & 0 & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}. \text{ É fácil veri-}$$

ficar que como $R_0 + V^* \neq X$, o par $(\overline{A_0+B_0F}, \overline{B_0})$ é não controlável. O problema novamente não possui solução.

(iii) Análise para \tilde{V}_g^*

Primeiramente, seguindo o algoritmo da seção anterior,

$$\tilde{V}_g^* = \begin{Bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{Bmatrix}. \text{ Se } T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = T^{-1},$$

$$T^{-1}(A_0+B_0F)T = \begin{bmatrix} f_{11} & \vdots & f_{12} & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ f_{21} & f_{22} & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix} \quad e$$

$$\underline{F}^*(V_g^*) = \begin{bmatrix} f_{11} & f_{12} & f_{13} & f_{14} & f_{15} \\ 0 & f_{22} & f_{23} & f_{24} & f_{25} \end{bmatrix}$$

Notemos que $\text{spec}(A_0 + B_0 F(\tilde{V}_g^*)) \subset \bar{C}$ é sempre garantido, bastando para tanto tomar $f_{11} < 0$. Como $R_0 + \tilde{V}_g^* = X$, os polos de $\overline{A_0 + B_0 F}$ podem ser posicionados de forma arbitrária, já que

$$\text{Posto} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & f_{25} \\ 0 & 1 & f_{25} & f_{24} + f_{25} \\ f_{25} & f_{24} + f_{25}^2 & f_{23} + f_{23} + f_{25} + (f_{24} + f_{25}^2) f_{25} \end{bmatrix} = 4.$$

É fácil verificar então que, se $\sum_{i=0}^{N_4} \mathcal{D}_i \subset \tilde{V}_g^*$, o problema sempre terá solução.,

CAPÍTULO VCOMPUTAÇÃO DE BASES MÍNIMAS EM ESPAÇOS
VETORIAIS DE FUNÇÕES RACIONAIS5.1 - INTRODUÇÃO

Com o desenvolvimento conceitual da Teoria de Sistemas nas últimas décadas, alguns pesquisadores tiveram sua atenção voltada para o problema de estabelecer conexões básicas entre o método do espaço de estado e o domínio da frequência. Intimamente relacionado com este problema está o conceito de bases mínimas em espaços vetoriais de funções racionais desenvolvido por Forney recentemente em [19].

O algoritmo apresentado em [19] para computar bases mínimas, embora eficiente, é bastante tedioso, devido ao tratamento algébrico ao qual o algoritmo se submete. Além disso, é presumido em [19] que uma tal base mínima sempre existe, não havendo portanto um critério para decidir a priori se uma dada base para algum subespaço no corpo das funções racionais prescinde de computação, isto é, já é mínima ou não !

Nosso trabalho tem por objetivo:

5.2 - O CONCEITO DE BASE MÍNIMA

Sejam, F um corpo (números reais ou complexos, corpo finito); $F[s]$ o anel dos polinômios na indeterminada s com coeficientes em F ; $F(s)$ o corpo das funções racionais sobre F , isto é, o conjunto de todas as funções racionais do tipo $n(s)/d(s)$, $d(s) \neq 0$ com $n(s)$ e $d(s)$ em $F[s]$. Agora, se V é algum subespaço vetorial sobre $F(s)$, existe sempre uma base na qual V tem uma representação puramente polinomial, bastando para tal multiplicar seus elementos pelo m. m. c. de seus denominadores.

Definição 1

O grau de uma n -dupla $g = (g_1, \dots, g_n)^t$, $g_i \in F[s]$, $i = 1, 2, \dots, n$ é o maior grau de suas componentes.

Definição 2

Se $G(s)$ é uma matriz polinomial $n \times k$ com colunas g^i , o i -ésimo índice de $G(s)$ é definido como $v_i = \text{grau de } g^i$, $1 \leq i \leq k$, e a ordem de $G(s)$ é definida como $\sigma(g) = \sum_{i=1}^n v_i = v$.

Daremos agora a definição de base mínima.

- (i) fornecer um critério que nos permita saber a priori se uma dada base é mínima.
- (ii) em caso negativo, estabelecer um método simples e eficiente para a obtenção de bases mínimas polinomiais, implementáveis em computador digital.

Além das aplicações já existentes citadas no próprio de Foney, daremos outros os quais julgamos ser importantes e bastante originais:

- determinação do m.d.c. de uma família finita de polinômios.
- computação de pseudo-inverso de matrizes.
- inversão de matrizes polinomiais.
- decomposição de matrizes racionais na forma $Z(S) = N(S)D^{-1}(S)$

Estas aplicações constituem a matéria da seção 5.5.

A distribuição dos assuntos neste capítulo seguirá a seguinte ordem de apresentação: na seção 5.2 definiremos o que é uma base mínima; a redução de uma base racional a uma base mínima polinomial (algoritmo de Foney) será apresentada na seção 5.3; na seção 5.4, que constitui a parte principal deste capítulo, daremos um algoritmo para a obtenção de uma base mínima polinomial, estendendo-o a uma base no domínio dos polinômios a \mathbb{N} indeterminadas; finalmente, na seção 5.5 daremos as aplicações mencionadas anteriormente.

Definição 3

Se V é um subespaço vetorial de n -uplas sobre $F(s)$ de dimensão k , uma base mínima de V é uma matriz polinomial $G(s)$ $n \times k$ tal que

- (i) $G(s)$ é uma base para V .
- (ii) $G(s)$ tem menor ordem dentre todas as possíveis bases polinomiais para V .

Uma condição necessária é suficiente para que uma dada base $G(s)$ seja mínima é que sejam cumpridas as seguintes condições:

- (i) o m.d.c. dos menores não nulos de ordem k de $G(s)$ é 1.
- (ii) a ordem de $G(s)$ é igual ao máximo grau de seus menores de ordem k .

5.3 - REDUÇÃO DE UMA BASE A UMA-BASE MÍNIMA

Seja W um espaço vetorial de n -uplas sobre $F(s)$ e denotemos por M_W o $F[s]$ -módulo associado a W , isto é, o conjunto de todas as n -uplas cujos elementos são polinômios em $F[s]$. Supondo que alguma base $G(s)$ possa ser encontrada para W , o algoritmo proposto por Forney consiste dos seguintes passos:

PASSO 1: Se $G(s)$ não for polinomial, multiplique cada linha de $G(s)$ pelo m.m.c. de seus denominadores.

PASSO 2: Reduza a base polinomial obtida no Passo 1 a uma base para o módulo $M_{(w)}$.

PASSO 3: Reduza a base resultante a uma base na qual a matriz associada seja coluna própria, ou seja, os coeficientes dos termos de maior grau formem uma matriz de posto completo.

O segundo passo, considerado o mais complicado deve ser acompanhado do seguinte procedimento:

Compute todos os menores de ordem k de $G(s)$ e determine seu m.d.c. $\delta(s)$. Se $\delta(s) \neq 1$, seja $p(s)$ um fator irredutível de $\delta(s)$. Módulo $p(s)$, $G(s)$ não tem posto completo e portanto, existe alguma combinação linear das colunas de $G(s)$ que é congruente a zero mod $p(s)$:

$$\tilde{g} = \sum_{i=1}^k f_i g^i \equiv 0 \pmod{p(s)}$$

e onde os f_i 's podem ser tomados como polinômios de grau estritamente menor que o grau de $p(s)$. Como $\tilde{g} \equiv 0 \pmod{p(s)}$, \tilde{g} é divisível por $p(s)$. Tome agora a coluna de maior grau para a qual $f_i \neq 0$ e substitua esta coluna por $\tilde{g}/p(s)$ obtendo assim uma base de menor ordem e com $\delta'(s) = \delta(s)/p(s)$. Prossiga até que $\delta'(s)=1$. Pare.

Basicamente, o algoritmo \bar{e} \bar{e} constituído de 3 etapas:

- (i) Reduzir uma base racional a uma base polinomial equivalente.
- (ii) Reduzir a base polinomial obtida no Passo 1 a uma base na qual o m.d.c. de todos os menores não nulos de maior ordem \bar{e} 1. Isto \bar{e} , conseguido pela subsequente substituição de uma dada coluna por uma equivalente de menor grau.
- (iii) Reduzir a matriz resultante a uma matriz coluna própria.

\bar{E} interessante notar que o algoritmo presupõe que uma base mínima pode ser calculada. Como decidir então se uma dada base já \bar{e} mínima ou não? Isto será objeto da próxima seção. Antes porém, ilustraremos o algoritmo acima para posteriormente compará-lo com o que iremos apresentar.

Exemplo:

$$P(s) = \begin{bmatrix} s-1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & s+1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & s-1 & 0 \end{bmatrix}$$

Menores são $(s+1)(s-1)$, 0, 0, $(s-1)^2(s+1)$ m.d.c. dos menores \bar{e} $(s+1)(s-1)$. Escolhendo o fator irredutível $s-1$. Agora,

$f_1[0 \ -1 \ s-1 \ 0] + f_2[0 \ s+1 \ 0 \ 0] + f_3[s-1 \ 0 \ 0 \ 0] \equiv 0 \pmod{(s-1)}$ sugere os valores para f_1 , f_2 e f_3 :

$$f_1 = 2; \quad f_2 = 1, \quad f_3 = 0$$

A linha resultante será $[0 \ s-1 \ 2(s-1) \ 0]$. Podemos substituir tanto a terceira linha quanto a segunda por $[0 \ 1 \ 2 \ 0]$ já que ambas tem grau 1 e $f_1 \neq 0$, $f_2 \neq 0$. Escolhamos a terceira. Logo, teremos:

$$\begin{bmatrix} s-1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & s+1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

Menores: $2(s+1)$, 0 , 0 , $2(s-1)(s+1)$

m.d.c. dos menores = $2(s+1)$.

Claramente que com $f_1 = 0$, $f_2 = 1$, $f_3 = 0$,

$f_1[s-1 \ 0 \ 0 \ 1] + f_2[0 \ s+1 \ 0 \ 0] + f_3[0 \ 1 \ 2 \ 0] \equiv 0 \pmod{(s+1)}$ e portanto resulta

$$\begin{bmatrix} s-7 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 0 \end{bmatrix} \text{ com m.d.c. dos menores} = 2 \text{ e da } \bar{1}$$

$$\left[\begin{array}{cccc} s-1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right] \begin{array}{l} \uparrow \\ \\ \\ \end{array} \begin{array}{l} \text{coluna pr\u00f3pria. Pare !} \\ \\ \\ \end{array}$$

5.4 - COMPUTAÇÃO DE BASES MÍNIMAS SOBRE F

Antes de iniciarmos propriamente o método de obtenção de uma base mínima para um dado subespaço vetorial sobre $F(s)$ utilizando apenas elementos do corpo F , necessitaremos de alguns resultados preliminares.

5.4.1 - Computação de uma Base Mínima para o Espaço Nulo de uma Matriz Polinomial

Seja $P(s)$ uma matriz polinomial $k \times n$ ($k < n$) de posto k sobre $F[s]$.

$$\text{Ker } P(s) \triangleq \{x(s) \mid P(s) x(s) \equiv 0\}$$

Agora, se $x(s)$ pertence a alguma base mínima de $\text{Ker } P(s)$ então:

- (i) $x(s)$ sempre pode ser escolhido de modo a que cada uma de suas componentes seja um elemento de $F[s]$.
- (ii) grau de $x(s)$ é no máximo igual ao maior dos graus dos menores de ordem k de $P(s)$.

$$\begin{bmatrix} G_0 \\ G_1 \\ \vdots \\ G_{\ell-1} \end{bmatrix}$$

tem posto $n-k$ e \bar{e} é uma base para $\text{Ker } M_\ell$. Pare.

Teorema 1

$G(s)$ obtida no Passo 4 é uma base mínima para o espaço nulo de $P(s)$.

Demonstração:

Por construção, $G(s)$ tem a menor ordem possível. Para $G(s)$ ser uma base mínima é suficiente mostrar que $G(s)$ é uma base. Suponha então que posto de $G(s)$ sobre $F[x]$ é menor que $n-k$. Como posto $M_\ell \geq (\ell-1) + k$, posto $M_{\ell+j} \geq n(\ell-1)+k$, $j = 1, 2, \dots$; e portanto, pelo Passo 3,

$$\begin{bmatrix} G_0 \\ G_1 \\ \vdots \\ G_{\ell-1} \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

$j\bar{a}$ que todas as variáveis livres da forma linha escalonada de M_R são também variáveis livres da forma linha escalonada de $M_{\ell+j}$.

Assim, não existe base para $\text{Ker } P(s)$. Contradição.

O algoritmo proposto possui as seguintes particularidades:

(i) a cada passo são armazenados os vetores que posteriormente irão constituir a base mínima.

(ii) suponha posto $M_1 = \eta_1 < n$ e denotemos por η_ℓ o posto de M_ℓ ; se $2n - \eta_2 = n - \eta_1$, $\eta_2 = n + \eta_1$ e como $\eta_2 \leq 2\eta_1$ resulta que $n + \eta_1 \leq 2\eta_1$, isto é $\eta_1 \geq n$. Assim, se $\text{Ker } P(s)$ admite vetores constantes também admitirá vetores que são funções de s , e por indução, vetores em s^2, s^3, \dots

Exemplo:

Considerando o exemplo anterior:

$$P(s) = \begin{bmatrix} s-1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & s+1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & s-1 & 0 \end{bmatrix}$$

PASSO 1:

$$\text{posto} \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & -1 & 0 \\ \hline 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} = 4 \text{ e } 4 - 4 = 0 < 1.$$

$$\begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 1 & \cdot & & & & \\ & 0 & 1 & 0 & 0 & \cdot & & & \\ & 0 & -1 & -1 & 0 & \cdot & & & \\ \hline & & & & & \cdot & & & \\ 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot & -1 & 0 & 0 & 1 \\ & & & & & \cdot & & & \\ 0 & 1 & 0 & 0 & \cdot & 0 & 1 & 0 & 0 \\ & & & & & \cdot & & & \\ 0 & 0 & 1 & 0 & \cdot & 0 & -1 & -1 & 0 \\ \hline & & & & & \cdot & & & \\ & & & & & \cdot & 1 & 0 & 0 & 0 \\ & & & & & \cdot & 0 & 1 & 0 & 0 \\ & & & & & \cdot & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{Ker} \left[\begin{array}{cccc|cccc} -1 & 0 & 0 & 1 & & & & \\ 0 & 1 & 0 & 0 & & & & \\ 0 & -1 & -1 & 0 & & & & \\ \hline 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 \\ \hline & & & & 1 & 0 & 0 & 0 \\ & & & & 0 & 1 & 0 & 0 \\ & & & & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right] = \left\{ \begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{array} \right\} \text{ e portanto}$$

PASSO 3:

$$\text{Ker } P(s) = \left\{ \begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1-s \end{array} \right\}$$

5.4.2 - Computação de Bases M̃nimas para Subespaços Sobre F(s)

Sabendo como computar uma base m̃nima para o espa-
lo nulo de uma matriz polinomial, estamos aptos a computar uma
base m̃nima para um subespaço V sobre F(s). O método de obten-
ção de uma base m̃nima é baseado no seguinte lema [19].

Lema 2: Sejam $H_1(s)$ e $H_2(s)$ bases polinomiais m̃nimas para V e
 V^\perp respectivamente. Então, $0(H_1) = 0(H_2)$.

O Lema 2, entretanto, é equivalente ao seguinte lema;

Lema 3

Seja V um subespaço vetorial sobre $F(s)$ e $G(s)$ uma base polinomial para V . Então, $G(s)$ é uma base mínima se e somente se

$$O(H) = O(G)$$

onde $H(s)$ é uma base polinomial mínima para V^\perp .

O Lema 3 nos dá portanto um critério que nos permite saber a priori de uma dada base polinomial já é mínima. Temos finalmente o seguinte algoritmo para a determinação de uma base mínima:

PASSO 1: Compute uma base mínima para V^\perp . Se $O(H) = O(G)$. Pare.
Em caso contrário,

PASSO 2: Compute uma base mínima para $(V^\perp)^\perp$. Pare.

Exemplo:

Consideremos o exemplo apresentado na seção anterior.

PASSO 1: Computação de V^\perp com base mínima.

$$\text{Ker } P(s) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1-s \end{pmatrix}$$

$$0 \left\{ \begin{array}{ccc} s-1 & 0 & 0 \\ 0 & s+1 & -1 \\ 0 & 0 & s-1 \\ 1 & 0 & 0 \end{array} \right\} = 3 \text{ e } 0(V^\perp) = 1 \text{ e portanto a base dada não é mínima. Assim,}$$

$$\text{posto} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} = 2 \text{ e } 4 - 2 = 2 < 3$$

$$\text{posto} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & \cdot & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & \cdot & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot & 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} = 3 \text{ e } 8-3 = 5 > 3$$

$$\text{Ker} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{ccc} 0 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ \text{-----} \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{array} \right\} \text{ e portanto}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & s-1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ é uma base m\u00ednima.}$$

O algoritmo dado em (3) para a computa\u00e7\u00e3o de uma base m\u00ednima para o espa\u00e7o nulo de uma matriz $P(s)$ sobre $F[s]$, pode ser estendido facilmente a uma matriz polinomial sobre o dom\u00ednio dos pol\u00ednomios nas N indeterminadas $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_N$. Seja $P(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ uma matriz polinomial de posto k sobre $F[\lambda_1, \dots, \lambda_N]$ e $\bar{\Omega}_4$ o subconjunto do produto cartesiano Ω^r , $\Omega = \{1, 2, \dots, N\}$ como definido no cap\u00edtulo II.

PASSO 1: Escreva $P(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ na forma

$$P_0 + f_1(\lambda_1, \dots, \lambda_N)P_1 + \dots + f_r(\lambda_1, \dots, \lambda_N)P_r$$

PASSO 2: Defina N_ℓ como a matriz obtida da seguinte maneira: seja

$$x(\lambda_1, \dots, \lambda_N) = x_0 + \sum_{\mu \in \bar{\Omega}_p} x_\mu (\lambda_{\mu_1}, \dots, \lambda_{\mu_p}), \quad p=1, 2, \dots, \ell-1$$

Agora, $P(\lambda_1, \dots, \lambda_N) x(\lambda_1, \dots, \lambda_N) \equiv 0$ se e somente se

$$[Q] \begin{bmatrix} x_0 \\ x_1 \\ \vdots \\ x_t \end{bmatrix} = 0. \text{ Fa\u00e7a } Q = N_\ell$$

Compute posto de N_ℓ , $L = 1, 2, \dots$ até que para algum L , posto $N_\ell \geq n(\ell-1) + k$.

PASSO 3: Compute $\text{Ker } N_\ell$ arbitrando valores apenas para as $n-k$ primeiras variáveis livres, mantendo nulas as variáveis livres restantes.

PASSO 4: Construa $G(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ como.

$$G_0 + \sum_{\mu \in \overline{\Omega}_r} G_i(\lambda_{\mu_1}, \dots, \lambda_{\mu_r}), \quad r = 1, 2, \dots, e-i$$

Usando o mesmo argumento estabelecido para o caso anterior, concluímos que $G(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ dada no Passo 4, constitui uma base mínima para $\text{Ker } P(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ sobre $F[\lambda_1, \dots, \lambda_N]$. É claro que $G(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ é uma base mínima se e somente se:

- (i) O conjunto de hipersuperfície determinado pelos menores de maior ordem em $G(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ tem interseção vazia.
- (ii) Ordem de $G(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ é igual ao maior dos graus de seus menores de maior ordem.

Neste caso, a ordem de $G(\lambda_1, \dots, \lambda_N)$ é definida como a soma dos índices de cada coluna e onde cada índice é o maior dos graus dos polinômios que se apresentam na referida coluna.

5.5 - APLICAÇÕES DE BASES MÍNIMAS

5.5.1 - Computação do m.d.c. de uma Família Finita de Polinômios Sobre $F[s]$

Sejam $f_1(s), \dots, f_r(s)$ polinômios mônicos na indeterminada s e V o submódulo gerado por $g(s) = (f_1(s), f_2(s), \dots, f_r(s))$. Se $h(s)$ representa uma base mínima para V^1 , pela Lema 3, a família $\{f_1, f_2, \dots, f_r\}$ admite um m.d.c. $\delta(s) \neq 1$ se e somente se

$$o(h) < o(g) \quad (5)$$

Se a condição (5) for verificada, seja $\bar{g}(s) = (\tilde{f}_1(s), \dots, \tilde{f}_r(s))$ uma base mínima para V . É claro que

$$\delta(s) \tilde{f}_i(s) = f_i(s), \quad i = 1, 2, \dots, r \quad (6)$$

Escolhendo $f_i(s)$ de menor grau, de (6) resulta que

$$[f_i(s) - \tilde{f}_i(s)] \begin{bmatrix} 1 \\ \delta(s) \end{bmatrix} = 0 \quad (7)$$

Aplicando o algoritmo 3 para computar o espaço nulo de $[f_i(s) - \tilde{f}_i(s)]$ chegamos a $\delta(s)$.

Exemplo:

Sejam, $f_1(s) = s^2 - 1$; $f_2(s) = s^2 + 2s + 1$; $f_3(s) = s + 1$.

$$(i) \quad g(s) = \begin{bmatrix} s^2 - 1 \\ s^2 + 2s + 1 \\ s + 1 \end{bmatrix}$$

$$(ii) \quad [s^2 - 1 \quad s^2 + 2s + 1 \quad s + 1] = x-1 \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} + s \begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 \end{bmatrix} + s^2 \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}.$$

$$\text{posto} \begin{bmatrix} -1 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} = 2; \quad 3 - 2 = 1 < 2$$

$$\text{posto} \begin{bmatrix} -1 & 1 & 1 & \cdot & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 1 & \cdot & -1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & \cdot & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \cdot & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} = 3; \quad 6 - 3 = 3 > 2$$

$$\text{Fazendo } x_0 = 0, \quad h(s) = \begin{bmatrix} 1/2 & -1-s \\ -1/2 & \\ 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad \text{e claramente}$$

$$0(h) < 0(g).$$

(iii)

$$\text{posto} \begin{bmatrix} 1/2 & -1/2 & 1 \\ -1 & -1 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \end{bmatrix} = 3; 3 - 3 = 0 < 1$$

$$\text{posto} \begin{bmatrix} 1/2 & -1/2 & 1 & \cdot & 0 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 0 & \cdot & 0 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 & \cdot & 1/2 & -1/2 & 1 \\ -1 & 1 & 0 & \cdot & -1 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \cdot & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \cdot & -1 & 1 & 0 \end{bmatrix} = 5; 6 - 5 = 1$$

portanto, $\tilde{g}(s) = \begin{bmatrix} s-1 \\ s+1 \\ 1 \end{bmatrix}$ e claramente $\delta(s) = s+1$.

5.5.2 - Computação de Pseudo-Inversa de Matrizes, no Sentido de Penrose

Primeiramente, seja A uma matriz não-singular sobre \mathbb{R} e $\psi(s) = s^n + \alpha_1 s^{n-1} + \dots + \alpha_{n-1} s + \alpha_n$ o polinômio característico de A . Se $b \neq 0$ é um vetor qualquer de \mathbb{R}^n , seja $\psi_b(\lambda) = s^r + \beta_1 s^{r-1} + \dots + \beta_r$ o polinômio mínimo de b em relação a A . Então, a matriz polinomial

$$[sI - A : b]$$

tem um vetor solução $x(s) = x_0 + sx_1 + \dots + s^r x_r$ de grau r.

Assim,

$$\begin{bmatrix} -A & b & & & & & & & \\ I & 0 & -A & b & & & & & \\ & & I & 0 & & & & & \\ & & & & -A & b & & & \\ & & & & I & 0 & & & \\ & & & & & & -A & b & \\ & & & & & & I & 0 & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_0 \\ x_1 \\ \vdots \\ x_r \end{bmatrix} = 0$$

ou

$$\begin{bmatrix} -A & b \\ I & 0 \\ & & -A & b \\ & & I & 0 \\ & & & & -A & b \\ & & & & I & 0 \\ & & & & & & -A & b \\ & & & & & & I & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_{01} \\ x_{0,n-1} \\ \dots \\ \beta_r \\ \dots \\ x_{11} \\ \dots \\ x_{1,n-1} \\ \dots \\ \beta_{r-1} \\ \dots \\ x_{r1} \\ \dots \\ x_{1,n-1} \\ 1 \end{bmatrix} = 0 \quad (8)$$

De (8) resulta que

$$\begin{bmatrix} x_{01} \\ \vdots \\ x_{0,n-1} \end{bmatrix} = - (A^{r-1} + \beta_1 A^{r-2} + \dots + \beta_{r-1} I) b \quad (9)$$

Por outro lado,

$A^r + \beta_1 A^{r-1} + \dots + \beta_r I = 0$ e portanto,

$A^{r-1} + \beta_1 A^{r-2} + \dots + \beta_{r-1} I + \beta_r A^{-1} = 0$. Logo,

$$\beta_r A^{-1} = -A^{r-1} - \beta_1 A^{r-2} - \dots - \beta_{r-1} I$$

De (9)' teremos que

$$\begin{bmatrix} x_{01} \\ \vdots \\ x_{0,n-1} \end{bmatrix} = \beta_r A^{-1} b \text{ e finalmente,}$$

$$A^{-1} = \frac{1}{\beta_r} \begin{bmatrix} x_{01} \\ x_{02} \\ \vdots \\ x_{0,n-1} \end{bmatrix} b \quad (10)$$

10. Caso: Agora, seja H uma matriz $n \times k$ ($k < n$) de posto k sobre \mathbb{R} . A pseudo-inversa de H no sentido de Penrose [12] será dada por

$$H^+ = (H'H)^{-1} H'$$

Logo, fazendo $A = H'H$, a i -ésima coluna da inver-

sa generalizada serã obtida fazendo-se f igual a i-ésima colu-
na de H'. Além disto,

$$\begin{bmatrix} x_{0,1} \\ \vdots \\ x_{1,n} \end{bmatrix} \bar{e} \text{ Ker} [sI - A : b] \text{ no ponto } s = 0.$$

Temos assim o seguinte algoritmo:

Passo I: Compute H'H

Passo II: Para cada coluna h'^i de H' ache $\text{Ker} [-H'H : h'^i]$.

Passo III: Divida o vetor formado pelas k-1 primeiras componen-
tes, pela última componente. Pare.

Exemplo: Achar a pseudo-inversa de

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 0 & -1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}.$$

$$(1) H'H = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \end{bmatrix} \quad \left| \begin{array}{c} \\ \\ \end{array} \right. = \quad \left| \begin{array}{c} \\ \\ \end{array} \right.$$

$$(2) \text{ Ker } \begin{bmatrix} -2 & -1 & 1 \\ -1 & -2 & 1 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} 1/3 \\ 1/3 \\ 1 \end{array} \right\}$$

$$\text{Ker } \begin{bmatrix} -2 & -1 & 0 \\ -1 & -2 & -1 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} 1/3 \\ -2/3 \\ 1 \end{array} \right\}$$

$$\text{Ker } \begin{bmatrix} -2 & -1 & 1 \\ -1 & -2 & 0 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} 2/3 \\ -1/3 \\ 1 \end{array} \right\}$$

$$\text{Portanto, } H^t = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 1 & -2 & -1 \end{bmatrix}$$

2º Caso: A matriz a ser invertida não tem posto completo.

Seja H uma matriz $n \times k$ ($k < n$) sobre R , com posto $H < k$. Neste caso não poderemos aplicar o raciocínio anterior, já que $J'J$ é singular. Vamos usar do seguinte artifício:

$$H^+ = \lim_{\epsilon \rightarrow 0} [H^t H + \epsilon^2 I]^{-1} H^t.$$

Agora, como no caso anterior, para cada coluna de H^t devemos computar uma base mínima para

$$\text{Ker}[-(H^t H + \epsilon^2 I) : h^t i] \quad i = 1, 2, \dots, n$$

e em seguida fazer ϵ tender para zero.

Exemplo:

$$\text{Seja } H = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$H^t H = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 3 \end{bmatrix}$$

$$[H^t H + \epsilon^2 I] = \begin{bmatrix} 2+\epsilon^2 & 0 & 2 \\ 0 & 1+\epsilon^2 & 1 \\ 2 & 1 & 3+\epsilon^2 \end{bmatrix}.$$

$$\text{Ker} \begin{bmatrix} 2+\varepsilon^2 & 0 & 1 \\ 0 & 1+\varepsilon^2 & 1 \\ 2 & 1 & 3+\varepsilon^2 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} \varepsilon^2 + 2 \\ -1 \\ 1 + \varepsilon^2 \\ -6-6\varepsilon^2-\varepsilon^4 \end{array} \right\}$$

$$\text{Ker} \begin{bmatrix} 2+\varepsilon^2 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1+\varepsilon^2 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 3+\varepsilon^2 & 1 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} -2 \\ 4+\varepsilon^2 \\ 2+\varepsilon^2 \\ -6-6\varepsilon^2-\varepsilon^4 \end{array} \right\}$$

Portanto,

$$H^+(\varepsilon) = - \frac{1}{6+6\varepsilon^2+\varepsilon^4} \begin{bmatrix} \varepsilon^2+2 & -2 & \varepsilon^2+2 & 0 \\ -1 & 4+\varepsilon^2 & -1 & 0 \\ 1+\varepsilon^3 & 2+\varepsilon^2 & 1+\varepsilon^2 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\lim_{\varepsilon \rightarrow 0} H^+(\varepsilon) = - \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 2 & -2 & 2 & 0 \\ -1 & 4 & -1 & 0 \\ 1 & 2 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

5.5.3 - Inversão de Matrizes Polinomiais

A inversão de uma matriz polinomial $P(s)$ torna-se uma simples aplicação do exemplo anterior. Para exemplificar, seja inverter a matriz polinomial $P(s) = sI - A$, onde

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

$$(sI - A')(sI - A) = s^2 - s(A' + A) + A'A$$

$$= \begin{bmatrix} (s-1)^2 & 0 & 0 \\ 0 & (s-1)^2 & 1-s \\ 0 & -(s-1) & s^2-2s+2 \end{bmatrix}$$

$$-(sI - A')(sI - A) = \begin{bmatrix} -(s-1)^2 & 0 & 0 \\ 0 & -(s-1)^2 & s-1 \\ 0 & s-1 & -s^2+2s-2 \end{bmatrix}$$

$$\text{onde } (sI - A') = \begin{bmatrix} s-1 & 0 & 0 \\ 0 & s-1 & 0 \\ 0 & -1 & s-1 \end{bmatrix}; \quad (sI - A) = \begin{bmatrix} s-1 & 0 & 0 \\ 0 & s-1 & 1 \\ 0 & 0 & s-1 \end{bmatrix}$$

$$\text{(i) Ker} \begin{bmatrix} -(s-1)^2 & 0 & 0 & \vdots & s-1 \\ 0 & -(s-1)^2 & s-1 & \vdots & 0 \\ 0 & s-1 & -(s^2-2s+2) & \vdots & 0 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ \dots \\ s-1 \end{array} \right\}$$

$$\text{(ii) Ker} \begin{bmatrix} -(s-1)^2 & 0 & 0 & \vdots & 0 \\ 0 & -(s-1)^2 & s-1 & \vdots & s-1 \\ 0 & s-1 & -(s^2-2s+2) & \vdots & -1 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 1 \\ 0 \\ \dots \\ s-1 \end{array} \right\}$$

$$\text{(iii) Ker} \begin{bmatrix} -(s-1)^2 & 0 & 0 & \vdots & 0 \\ 0 & -(s-1)^2 & s-1 & \vdots & 0 \\ 0 & s-1 & -(s^2-2s+2) & \vdots & s-1 \end{bmatrix} = \left\{ \begin{array}{c} 0 \\ 1 \\ s-1 \\ \dots \\ (s-1)^2 \end{array} \right\}$$

Portanto, teremos de acordo com a seção anterior,

$$P(s)^{-1} = \begin{bmatrix} \frac{1}{s-1} & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{s-1} & \frac{1}{(s-1)^2} \\ 0 & 0 & \frac{1}{s-1} \end{bmatrix}$$

5.5.4 - Decomposição de uma Matriz-Racional $Z(s)$ na forma $Z(s) = N(s)D^{-1}(s)$

Uma outra importante aplicação de bases mínimas, refere-se à decomposição de uma matriz racional na forma $N(s)D^{-1}(s)$ onde $N(s)$ e $D(s)$ são polinomiais. Esta decomposição é frequentemente encontrada na teoria das realizações e em outros problemas nas quais o método do domínio da frequência é utilizado.

$$\text{Sejam então } Z(s) = \begin{bmatrix} \frac{1}{s} & \frac{1}{s+1} \\ \frac{s}{s-1} & \frac{1}{s} \end{bmatrix} \cdot \text{Como}$$

$$Z(s) = N(s)D^{-1}(s), \quad Z(s)D(s) = N(s) \text{ ou ainda,}$$

$$\begin{bmatrix} Z(s) & : & - & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} D(s) \\ \cdots \\ N(s) \end{bmatrix} = 0. \text{ Basta portanto encontrar uma base m\u00edni}$$

na $\text{Ker} \begin{bmatrix} Z(s) & : & - & I \end{bmatrix}$. Vejamos:

$$\begin{bmatrix} \frac{1}{s} & \frac{1}{s+1} & -1 & 0 \\ \frac{s}{s-1} & \frac{1}{s} & 0 & -1 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} s+1 & s & -s^2-s & 0 \\ s^2 & s-1 & 0 & -s^2+s \end{bmatrix}$$

$$\text{Neste caso, } P_0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 \end{bmatrix}, P_1 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \text{ e}$$

$$P_2 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

Devemos encontrar R tal que $4\ell - \text{posto } M_\ell \geq 2$.

Assim,

$$\text{posto } M_1 = \text{posto} \begin{bmatrix} P_0 \\ P_1 \\ P_2 \end{bmatrix} = 4, 4 - 2 = 0 < 2$$

$$\text{Posto } M_2 = \text{posto} \begin{bmatrix} P_0 & 0 \\ P_1 & P_0 \\ P_2 & P_1 \\ 0 & P_2 \end{bmatrix} = 8, 8 - 8 = 0 < 2$$

$$\text{Posto } M_3 = \text{posto} \begin{bmatrix} P_0 & 0 & 0 \\ P_1 & P_0 & 0 \\ P_2 & P_1 & P_0 \\ 0 & P_2 & P_1 \\ 0 & 0 & P_2 \end{bmatrix} = 10, 12 - 10 = 2 !$$

$\text{Ker } M_3 = \text{Ker}$

$$\left[\begin{array}{cccc|cccc|cccc} 1 & 0 & 0 & 0 & & & & & & & & & & \\ 0 & -1 & 0 & 0 & & & 0 & & & & & & & 0 \\ \hdashline 1 & 1 & -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & & & & & & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & & & & & & \\ \hdashline 0 & 0 & -1 & 0 & 1 & 1 & -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & & \\ 1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & & \\ \hdashline & & & & 0 & 0 & -1 & 0 & 1 & 1 & -1 & 0 & & \\ & 0 & & & 1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 1 & 0 & 1 & & \\ \hdashline & & & & & & & & & & & & & \\ & & & & & & & & 0 & 0 & -1 & 0 & & \\ & 0 & & & & & 0 & & & & & & & \\ & & & & & & & & & & & & & \\ & & & & & & & & & 1 & 0 & 0 & -1 & \end{array} \right]$$

$$= \left\{ \begin{array}{l} 0 \ 0 \\ 0 \ 0 \\ 0 \ -1 \\ 1 \ 0 \\ \dots \\ 0 \ -1 \\ 1 \ 0 \\ 1 \ 1 \\ 1 \ 0 \\ \dots \\ 0 \ 1 \\ 1 \ 0 \\ 0 \ 0 \\ 0 \ 1 \end{array} \right\}$$

$$\begin{bmatrix} D(s) \\ N(s) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & s^2 - s \\ s + s^2 & 0 \\ s & s - 1 \\ 1 + s & s^2 \end{bmatrix} \cdot$$

Verificação:

$$ND^{-1} = \begin{bmatrix} s & s - 1 \\ 1 + s & s^2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{s + s^2} \\ \frac{1}{s^2 - s} & 0 \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} \frac{s - 1}{s^2 - s} & \frac{s}{s + s^2} \\ \frac{s^2}{s^2 - s} & \frac{1 + s}{s(s + 1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{s} & \frac{1}{s + 1} \\ \frac{s}{s - 1} & \frac{1}{s} \end{bmatrix}$$

CAPÍTULO VICONCLUSÃO E DIREÇÕES PARA FUTURAS PESQUISAS

Desenvolvemos nesta pesquisa o conceito generalizado de controlabilidade e observabilidade, já conhecidos para um sistema. Mostramos também como computar os subespaços generalizados de maneira viável, usando o conceito topológico de "genericidade". Um dos resultados mais importantes deste trabalho é o teorema 2.6.

Com este teorema, provamos que, para uma família infinita de sistemas, permanece ainda o conceito de dualidade já estabelecido para o caso de um sistema.

Graças ao desenvolvimento do conceito de observabilidade generalizada, nos foi possível generalizar a primeira versão do problema de rejeição de perturbações, fechando-o completamente.

No que tange à determinação de bases mínimas, o processo seguido por D. J. Forney depende da computação de máximo divisor comum e outras operações algébricas. Bastante tedioso ! Nosso método, entretanto, compreende apenas operações com elementos de um corpo numérico.

Como direções para futuras pesquisas podemos citar:

- (i) definição de "modos" de uma família infinita de sistemas: controláveis, observáveis, etc...
- (ii) como determinar tais "modos" de forma viável.
- (iii) estabelecimento de conexões entre o método do espaço de estado no domínio da frequência e contralidade e observabilidade generalizadas.
- (iv) determinar condições de solubilidade para o problema de rejeição de perturbações com variações nos parâmetros do sistema, no domínio da frequência.

BIBLIOGRAFIA

- | ¹ | KALMAN, R. E. - On the General Theory of Control Systems. Automatic and Remote Control (Proc. First Internat. Congr. Ted. Aut. Control, Moscow, 1960), London, Butterwrths, 1961.
- | ² | CARLSOM, D., HILL, R. - Generalized Controllability and the Inertia Theory, Linear Algebra and its Applications, Vol. 15, pp. 177-187, 1976.
- | ³ | KALMAN, R. E., FALB, P. L., ARBIB, M. A. - Topics in Mathematical Systems Theory, New York, McGraw-Hill, 1969.
- | ⁴ | FABIAN, E. - Decoupling, Disturbance Rejection and Sensitivity, Ph. D. Thesis, Dept. of Electrical Engrg., Univ. of Toronto, 1974,
- | ⁵ | GAUTMACHER, F. R. - The Theory of Matrices, New York, Chelsa, 1959.
- | ⁶ | GREUB, W. - Linear Algebra, New York, Springer-Verlag , 1975.
- | ⁷ | HAUTUS, M. L. J. - Controllability and Observability Conditions of Linear Autonomous Systems, Proc. Kon. Ned. Akad. Wetensch. Ser. A, Vol. 72, pp. 443-448, 1969.

- [⁸] JACOBSON, N. - Lectures in Abstract Algebra, Vol. 2, New Jersey, Van Nostrand, 1963.
- [⁹] MACLANE, S., BIRKHOFF, G. - Algebra, New York, MacMillan, 1967.
- [¹⁰] FULTON, W. - Curvas Algebraicas, Barcelona, Reverte, 1971.
- [¹¹] BOURBAKI, N. - Éléments de Mathématique, Algèbre Linéaire, Paris, Herman, 1967.
- [¹²] ALBERT, A. - Regression and the Moore-Penrose Pseudoinverse, New York, Academic Press, 1972.
- [¹³] DIEUDONNÉ, J. - Foundations of Modern Analysis, New York, Academic Press, 1970.
- [¹⁴] CHOW, Y. - Modern Abstract Algebra, New York, Gordon and Brach, 1976.
- [¹⁵] DIAS, R. J. - Tese de Mestrado, COPPE/UFRJ, 1976.
- [¹⁶] DIAS, R. J., BHATTACHARYYA, S. P. - Disturbance Rejection in Linear Systems with Variations in the System Parameters, JACC (Journal Automatic Control Conference), São Francisco, USA, 1977.

|¹⁷| WONHAM, W. M. - Linear Multivariable Control, a Geometric Approach, New York, Springer-Verlag, 1974.

|¹⁸| BHATTACHARYYA, S. P.; PEARSON, J. B. - On Error Systems and the Servomechanism Problem, Int. J. Control, Vol. 15, N^o 6, 1041-1062, 1972.

|¹⁹| FORNEY, D. J. - Siam J. Control, Vol. 13, N^o 3, 1975.