Proceeding Series of the Brazilian Society of Computational and Applied Mathematics

# Síntese de Controladores Estruturados Robustos a Incertezas Mistas

Eduardo Felipe Mendonça de Menezes<sup>1</sup> Paulo César Pellanda<sup>2</sup> Alberto Mota Simões<sup>3</sup>

Departamento de Engenharia Elétrica, IME, Rio de Janeiro, RJ

Resumo. Apresenta-se uma nova técnica de projeto de controladores sujeitos a restrições estruturais e robustos a incertezas tanto paramétricas quanto dinâmicas. A ferramenta proposta baseia-se no valor singular estruturado ( $\mu$ ) e representa uma extensão para o caso de incertezas mistas de uma técnica de síntese- $\mu$  real via otimização não-diferenciável introduzida recentemente. Ao oferecer certificado de otimalidade e permitir a imposição de restrições estruturais ao controlador, a abordagem não-diferenciável permite superar importantes limitações da popular iteração D, G-K.

Palavras-chave. síntese- $\mu$  mista, otimização não-diferenciável, robustez, controle estruturado

# 1 Introdução

O valor singular estruturado ( $\mu$ ) é uma reconhecida ferramenta de análise de robustez de sistemas incertos [8]. Já quanto ao emprego de  $\mu$  para a síntese de controladores robustos, por outro lado, o conjunto de técnicas disponíveis para a chamada síntese- $\mu$  é bem mais restrito, especialmente se for considerado o caso mais geral de incertezas mistas.

Dentre as técnicas de síntese- $\mu$  mista propostas na literatura, a iteração D, G-K [7] é uma das mais populares, apesar de apresentar importantes limitações. Primeiramente, a técnica não oferece nenhum certificado de otimalidade. Além disso, por ser baseada em uma síntese  $H_{\infty}$  de ordem plena, a iteração D, G-K tende a fornecer controladores não-estruturados de ordem elevada. Consequentemente, torna-se geralmente mandatório o emprego a posteriori de uma técnica de redução de ordem.

A técnica de síntese- $\mu$  via otimização não-diferenciável introduzida recentemente em Apkarian [1] permite superar as duas limitações indicadas acima da iteração D, G-K. Além de oferecer certificado de otimalidade local, a técnica permite que restrições estruturais sejam previamente impostas sobre o controlador.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>eduardofelipemenezes@gmail.com

 $<sup>^2</sup> pcpellanda@ieee.org\\$ 

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>simoes@ime.eb.br

2

Neste trabalho, a técnica de síntese- $\mu$  introduzida por Apkarian [1] para o caso paramétrico é estendida para o caso mais geral de incertezas mistas. Como demonstrado pelo exemplo numérico apresentado, a nova formulação permite que se supere as supracitadas limitações da iteração D, G-K também no caso da síntese- $\mu$  mista.

**Notação**. Para uma matriz  $X \in \mathbb{C}^{k \times k}$  qualquer,  $X^H$  denota sua hermitiana, herm $(X) \triangleq X + X^H$  denota sua porção hermitiana, e sherm $(X) \triangleq X - X^H$  denota sua porção anti-hermitiana. Para duas funções de transferência G(s) e T(s) quaisquer, a notação  $G(s) \star T(s)$  denota a Transformação Linear Fracionária [8] entre elas. A notação  $\mathcal{N}_s$  denota a matriz dada por

$$\mathcal{N}_s \triangleq \begin{bmatrix} I & -\sqrt{2}I \\ \sqrt{2}I & -I \end{bmatrix}.$$

#### 2 Uma nova condição de estabilidade robusta

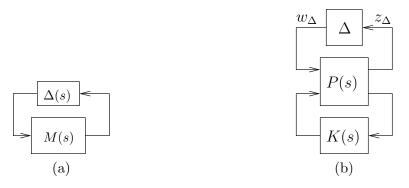


Figura 1: Forma padrão para (a) análise-μ e (b) síntese-μ

Considere a interconexão na Figura 1.a, representando um dado sistema incerto. Nesse conhecido quadro de trabalho, o bloco  $\Delta(s)$  concentra todas as incertezas afetando o sistema, tais como incertezas paramétricas e dinâmicas negligenciadas ou não-modeladas. A matriz de transferência M(s), por sua vez, representa o modelo nominal do sistema.

Sejam M e  $\Delta$  os valores de  $M(j\omega)$  e  $\Delta(j\omega)$ , respectivamente, calculados em uma dada frequência  $\omega$ . A estrutura do bloco de incertezas consiste em uma informação chave na análise de robustez baseada na representação  $M-\Delta$  acima. Seja, então, a definição padrão de uma estrutura bloco-diagonal geral:

$$\boldsymbol{\Delta} \triangleq \left\{ \Delta = \operatorname{diag}(\delta_1^r I_{k_1}, \dots, \delta_{m_r}^r I_{k_{m_r}}, \delta_{m_r+1}^c I_{k_{m_r+1}}, \dots, \delta_1^c I_{k_{m_r+m_c}}, \Delta_1^C, \dots, \Delta_{m_C}^C) \right. \\ \left. : \delta_i^r \in \mathbb{R}, \delta_i^c \in \mathbb{C}, \Delta_i^C \in \mathbb{C}^{k_{m_r+m_c+i} \times k_{m_r+m_c+i}} \right\} \,.$$

Tipicamente, os escalares reais  $\delta_i^r$  estão associados a incertezas paramétricas enquanto que os escalares complexos  $\delta_i^c$  e blocos cheios complexos  $\Delta_i^C$  representam dinâmicas não-modeladas ou negligenciadas. O inteiros  $m_r$ ,  $m_c$  e  $m_C$  denotam o número de escalares reais repetidos, escalares complexos repetidos e blocos complexos cheios, respectivamente.

Define-se, também, a bola unitária

$$\mathbf{B}\Delta = \{\Delta(s) : \Delta(j\omega) \in \Delta, \|\Delta(s)\|_{\infty} \le 1\}.$$

Considere, agora, o seguinte teste de robustez em estabilidade baseado em um limitante superior para  $\mu$  [1,5]: se existir uma transferência  $W(j\omega)$  tal que,  $\forall \omega \in \mathbb{R}$ ,

$$\overline{\sigma}\left(\mathcal{N}_s \star W(j\omega)(\mathcal{N}_s \star M(j\omega))\right) < 1,\tag{1}$$

$$\overline{\sigma}\left(\mathcal{N}_s \star W(j\omega)\right) < 1,$$
 (2)

3

$$W(j\omega)\Delta(j\omega) = \Delta(j\omega)W(j\omega), \tag{3}$$

$$sherm(W_i(j\omega)) = 0, \quad i = m_r + 1, \dots, m_r + m_c + m_C$$
(4)

então o sistema incerto da Figura 1.a será estável para todo  $\Delta(s) \in \mathbf{B}\Delta$ .

Note que no caso particular do problema tratado em Apkarian [1] da robustez em estabilidade a incertezas paramétricas, a restrição hermitiana (4) torna-se irrelevante. Já para o caso mais geral de incertezas mistas considerado aqui, porém, tal restrição deve ser considerada, tornando o problema ainda mais complexo.

Sabe-se que a condição de comutatividade (3) pode ser satisfeita automaticamente através da simples parametrização adequada do multiplicador. Analogamente, uma parametrização adequada do multiplicador permite que se satisfaça automaticamente a condição hermitiana (4). Há, portanto, a necessidade de se construir uma nova parametrização para o multiplicador W que satisfaça as restrições (3)-(4).

Considere, então, os conjuntos

$$\mathbf{W}_r \triangleq \left\{ W_r = \operatorname{diag}(W_1, \dots, W_{m_r}) : W_i \in \mathbb{C}^{k_i \times k_i} \right\}, \tag{5}$$

$$\mathbf{D}_c \triangleq \left\{ D_c = \operatorname{diag}(D_1, \dots, D_{m_c}, d_1 I, \dots, d_{m_C} I) : D_i \in \mathbb{C}^{k_i \times k_i}, d_i \in \mathbb{C} \right\}.$$
 (6)

Seja W dado por

$$W = \operatorname{diag}(W_r, D_c^H D_c), \quad W_r \in \mathbf{W_r}, D_c \in \mathbf{D_c},$$
(7)

Não é difícil verificar que as condições (3)-(4) são satisfeitas para multiplicadores com a parametrização em (7). A partir dessa nova parametrização do multiplicador, obtém-se uma nova condição de estabilidade robusta a incertezas mistas, apresentada no teorema a seguir.

**Theorem 2.1.** O sistema incerto da Figura 1.a é estável para todo  $\Delta(s) \in \mathbf{B}\Delta$  se existirem  $W_r(j\omega)$  e  $D_c(j\omega)$  de estrutura (5) e (6), respectivamente, tais que,  $\forall \omega \in \mathbb{R}$ ,

$$\overline{\sigma} \left( \mathcal{N}_s \star W_r(j\omega) \right) < 1,$$
 (8)

$$\overline{\sigma}\left(\mathcal{N}_s \star \left(diag(W_r(j\omega), D_c(j\omega))(\mathcal{N}_s \star P(j\omega) \star K(j\omega))diag(I, D_c^{-1}(j\omega))\right)\right) < 1. \tag{9}$$

Demonstração. Partindo-se da condição de estabilidade robusta (1)-(4), já foi indicado que as restrições (3)-(4) são satisfeitas em virtude da parametrização (7) adotada para o multiplicador. Com a nova parametrização, a condição (2) de positividade real também

4

é satisfeita para aqueles blocos de W associados a incertezas complexas, de modo que a condição (2) reduz-se a (8).

Sabe-se que uma matriz quadrada X é positiva real, isto é, herm (X) > 0, se e somente se [6]

$$\overline{\sigma}((I-X)(I+X)^{-1}) < 1.$$
 (10)

Assim, a condição (1) na verdade é equivalente a [1,5]

$$herm (W(\mathcal{N}_s \star M)) > 0. \tag{11}$$

Na equivalência acima, foi usado o fato de que  $(I - X)(I + X)^{-1} = \mathcal{N}_s \star X$ . Agora, se uma transformação de congruência com a matriz diag $(I, D_c^{-1})$  é aplicada à condição (11), obtém-se

herm 
$$(\operatorname{diag}(W_r, D_c)(\mathcal{N}_s \star M)\operatorname{diag}(I, D_c^{-1})) > 0.$$
 (12)

Finalmente, a condição (9) pode ser obtida a partir da inequação acima utilizando-se a transformação bilinear em (10).

Note que é possível se determinar um limitante superior para  $\mu$  via um simples mecanismo de busca por bisseção a partir da combinação do resultado no Teorema 2.1 com um reescalonamento do canal de incertezas [1].

## 3 Síntese- $\mu$ mista de controladores estruturados

É possível obter-se uma ferramenta de síntese- $\mu$  a partir da aplicação da condição de estabilidade robusta do Teorema 2.1 ao sistema incerto representando na Figura 1.b, originado da interconexão de uma dada planta de síntese incerta  $\mathcal{G}(s) \triangleq \Delta(s) \star P(s)$  com o controlador K(s) a ser sintetizado. O problema de síntese- $\mu$  considerado pode, então, ser formulado como a busca de um controlador  $K(j\omega)$  e de multiplicadores  $W_r(j\omega)$ ,  $D_c(j\omega)$  tais que,  $\forall \omega \in \mathbb{R}$ , as restrições (8)-(9) sejam satisfeitas com  $M(j\omega) = P(j\omega) \star K(j\omega)$ .

O problema de síntese- $\mu$  mista apresentado acima pode ser reformulado como um problema de síntese  $H_{\infty}$  de um controlador estruturado aumentado [1] cujos componentes sintonizável no presente caso são  $K(j\omega)$ ,  $W_r(j\omega)$  e  $D_c(j\omega)$ . O problema resultante de síntese  $H_{\infty}$  estruturada pode, por sua vez, ser resolvido eficientemente através de técnicas de otimização não-diferenciável [2,4], já existindo inclusive rotinas disponíveis, por exemplo, em MATLAB. Um grande atrativo da abordagem não-diferenciável é que ela permite a imposição de restrições de estrutura sobre o controlador.

O primeiro passo para se reformular o problema de síntese- $\mu$  mista como um problema de síntese  $H_{\infty}$  estruturada consiste na eliminação da inversa  $D_c^{-1}$  aparecendo em (9). Baseado em uma ideia introduzida por Apkarian [1], adota-se a reparametrização

$$D_c(j\omega) = \tilde{D}_c(j\omega) + I.$$

Nesse caso, a transferência  $D_c^{-1}(j\omega)$  pode ser facilmente obtida como a transferência da entrada u para a saída y da interconexão

$$y = u - \tilde{D}_c(j\omega)y.$$

Considere, agora, o controlador aumentado definido como

$$C(s) \triangleq \operatorname{diag}(K(s), W_r(s), W_r(s), \tilde{D}_c(s), \tilde{D}_c(s)).$$

Note que C(s) é estruturado mesmo que K(s) originalmente não o seja. Sejam

$$N_1(s) \triangleq \mathcal{N}_s \star W_r(j\omega),$$
 (13)

5

$$N_2(s) \triangleq \mathcal{N}_s \star (\operatorname{diag}(W_r(s), D_c(s))(\mathcal{N}_s \star P(s) \star K(s))\operatorname{diag}(I, D_c^{-1}(s))). \tag{14}$$

Finalmente, considere a planta de síntese aumentada H(s) tal que

$$H(s) \star C(s) \triangleq \operatorname{diag}(N_1(s), N_2(s)). \tag{15}$$

A planta H(s) pode ser facilmente obtida numericamente via MATLAB, por exemplo.

Com as definições acima, traduz-se o problema de síntese- $\mu$  mista proposto como um problema de síntese  $H_{\infty}$  estruturada no qual o objetivo é encontrar o controlador aumentado C(s) tal que  $||H(s) \star C(s)||_{\infty} < 1$ . Se for possível determinar tal C(s), então o controlador K(s) associado torna o sistema incerto da Figura 1.b robusto em estabilidade a toda incerteza em  $\mathbf{B}\Delta$ .

### 4 Exemplo numérico

Nesta seção, a eficiência da técnica proposta é corroborada pelo problema de projeto de um controlador que garanta desempenho robusto para um sistema massa-mola-amortecedor emprestado de Barros *et al.* [3].

A planta a ser controlada admite a seguinte representação em espaço de estado:

$$G_{u} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -k_{1}/m_{1} & k_{1}/m_{2} & 0 & 0\\ 0 & 0 & (k_{1} - k_{2})/m_{1} & -(k_{1} - k_{2})/m_{2} & 0 & 0\\ 1 & 0 & -b_{1}/m_{1} & b_{1}/m_{2} & 1/m_{1} & 0\\ 0 & 1 & b_{1}/m_{1} & -(b_{1} + b_{2})/m_{2} & 0 & 1/m_{2}\\ \hline 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix},$$
(16)

onde os valores nominais dos parâmetros são  $\overline{m}_1=1, \overline{m}_2=2, \overline{k}_2=1, \overline{b}_1=0.05, \overline{b}_2=0.05$  e  $\overline{k}_1=2$ . O parâmetro  $k_1$  é incerto, podendo variar entre 1.2 e 2.8. A incerteza em  $k_1$  é representada por

$$k_1 = \overline{k}_1(1 + 0.8\delta_k), \quad \delta_k \in \mathbb{R}, \quad |\delta_k| \le 1.$$

Como na Figura 1.a, a planta incerta (16) pode ser representada por  $G_u = \delta_k \star G_0(s)$ , onde o sistema nominal  $G_0(s)$  pode ser facilmente obtido.

O primeiro sinal de entrada de  $G_u$  apresenta um retardo, que pode ser tratado como uma dinâmica negligenciada. Nessa abordagem, o erro introduzido por essa simplificação é limitado em magnitude pelo filtro  $W_{\tau} = 2.6s/(s+40)$ . Surge, então, associada uma incerteza escalar complexa parametrizada por  $\delta_{\tau} \in \mathbb{C}$ , com  $|\delta_{\tau}| \leq 1$ .

6

A interconexão de síntese traduzindo o problema de desempenho robusto é representada na Figura 2. O sistema em malha fechada é colocado na forma padrão da Figura 1.b, considerando-se  $w_{\Delta} = [w_{\delta} \quad d \quad n]'$  e  $z_{\Delta} = [z_{\delta} \quad z_{p} \quad z_{u}]'$ . O bloco de incertezas é dado por

$$\Delta = \operatorname{diag}(\delta_{\tau}, \delta_{k}, \Delta_{p}),$$

onde  $\Delta_p(j\omega) \in \mathbb{C}^{2\times 2}$  representa uma incerteza fictícia permitindo reformular o problema de desempenho robusto em um problema de estabilidade robusta [8]. Claramente, trata-se de um problema de síntese- $\mu$  mista, que não pode ser tratado pela técnica  $\mu$  não-diferenciável.

As seguintes ponderações frequenciais são adotadas:

$$W_n = 0.001, \quad W_u = 10 \frac{s+10}{s+1000} \quad W_d = \frac{0.25}{s+0.25}, \quad W_p = 80 \frac{0.1}{s+0.1}.$$
 (17)

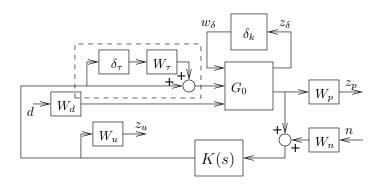


Figura 2: Interconexão de síntese

O problema é inicialmente solucionado via iteração D, G-K implementada na rotina dksyn disponível no MATLAB. Fixando-se a ordem dos multiplicadores em 3, o valor de pico encontrado para o limitante de  $\mu$  denotado por  $\nu \triangleq \max_{\omega} \mu(j\omega)$  é de 1,0719. Porém, conforme esperado o controlador encontrado apresenta ordem elevada de 30 estados.

Em seguida, o problema é solucionado via a nova síntese- $\mu$  mista proposta. A Tabela 1 mostra os valores encontrados para  $\nu$  em função da ordem pré-selecionada para os multiplicadores  $(n_w)$  e para o controlador  $(n_k)$ . Note que, com a nova técnica, é possível encontrar um controlador de ordem 6 que apresenta desempenho melhor que o controlador de ordem 30 obtido com a iteração D, G - K.

Adicionalmente, na última coluna da Tabela 1 estão relacionados os valores encontrados para  $\nu$  caso fosse selecionado um controlador do tipo PID:

$$K(s) = K_p + \frac{Ki}{s} + \frac{K_d s}{1 + T_f s}.$$

Deve-se destacar que a iteração D, G - K torna-se simplesmente inoperante nesse caso.

#### 5 Conclusões

Neste trabalho, foi apresentada uma nova ferramenta de projeto de controladores sujeitos a restrições estruturais e robustos contra incertezas mistas. A técnica baseia-se no

Tabela 1: Limitante superior para  $\mu$ 

	* * '							
$n_w \backslash n_k$	0	1	2	3	4	5	6	PID
0	74,41	27,54	12,06	4,956	2,466	2,106	2,045	15,14
1	70,31	$27,\!34$	6,079	4,321	1,887	$1,\!271$	1,223	11,09
2	70,12	$26,\!86$	5,884	4,053	1,799	1,184	1,086	9,562
3	69,92	$26,\!56$	$5,\!127$	3,906	1,179	1,168	1,055	9,469

valor singular estruturado e representa uma generalização para o caso de incertezas mistas da síntese- $\mu$  paramétrica estruturada introduzida em [1]. Diferentemente da iteração D, G-K, a nova ferramenta permite a imposição prévia de restrições estruturais sobre o controlador. No exemplo numérico apresentado, a técnica proposta permitiu o projeto de controlador robusto de menor complexidade do que aquele obtido pela iteração D, G-K.

#### Referências

- [1] P. Apkarian. Nonsmooth  $\mu$  synthesis. International Journal of Robust and Nonlinear Control, 21(13):1493–1508, 2011.
- [2] P. Apkarian and D. Noll. Nonsmooth  $H_{\infty}$  synthesis. Automatic Control, IEEE Transactions on, 51(1):71–86, 2006.
- [3] D. Barros, S. Fekri, and M. Athans. Robust mixed-mu synthesis performance for mass-spring system with stiffness uncertainty. In *Intelligent Control*, 2005. Proceedings of the 2005 IEEE International Symposium on, Mediterrean Conference on Control and Automation, pages 743–748, June 2005.
- [4] J. V. Burke, D. Henrion, A. S. Lewis, and M. L. Overton. HIFOO A MATLAB package for fixed-order controller design and  $H_{\infty}$  optimization. In 5th IFAC Symposium on Robust Control Design, 2006.
- [5] Anders Helmersson. *Methods for Robust Gain Scheduling*. PhD thesis, Linköping University, SE-581 83 Linköping, Sweden, December 1995.
- [6] J.H. Ly, M.G. Safonov, and F. Ahmad. Positive real parrott theorem with application to lmi controller synthesis. In *American Control Conference*, 1994, volume 1, pages 50–52 vol.1, 1994.
- [7] Peter M. Young. Controller design with real parametric uncertainty. *International Journal of Control*, 65(3):469–509, 1996.
- [8] Kemin Zhou, John C. Doyle, and Keith Glover. Robust and Optimal Control. Prentice Hall, Englewood Cliffs, New Jersey 07632, 1996.

7