



جامعة و هران 2 عمدبن أحمد Université d'Oran 2Mohamed Ben Ahmed

معهد الصيانة والأمن الصناعي Institut de Maintenance et de Sécurité Industrielle

## Département d'instrumentation

### **MÉMOIRE**

Pour l'obtention du diplôme de Master **Filière:** Génie industriel **Spécialité:** Génie industriel

#### **Thème**

# Le contrôle optimal en utilisant la paramétrisation de Youla

Présenté et soutenu publiquement par : BOUHANIA Abderrahmane Devant le jury composé de :

Nom et Prénom	Grade	Etablissement	Qualité
<b>AOUIMER Yamina</b>	MAA	IMSI	Présidente
MEKKI Ibrahim el khalil	MAA	IMSI	Encadreur
ZEBIRATE Soraya	<b>Professeur</b>	IMSI	Examinatrice

Juin 2016



## **SOMMAIRE**

Introduction générale				
Chapitre I : la théorie de la commande $H_{\infty}/H_2$				
I.1 Introduction	3			
I.2 Représentation de système	3			
I.3 Incertitudes	5			
I.3.1 Incertitudes structurées	5			
I.3.2 Incertitudes non structurées	4			
I.4 Valeurs singulières	7			
I.5 Conditions de robustesse	,			
I.5.1 Condition de robustesse sur la stabilité				
I.5.2 Condition de Robustesse sur les performances				
I.5.3. Condition de Robustesse sur la commande	(			
$I.6$ Commande $H_{\infty}$	(			
I.6.1 Définition Norme H <sub>\infty</sub>				
I.6.2 Formulation du Problème standard	1			
I.6.3 Commande robuste par $H_{\infty}$	1			
I.6.4 Problème d'optimisation par $H_{\infty}$	1			
I.6.5 Sensibilité Mixte.	1			
I.6.6 Procédure d'optimisation par $H_{\infty}$	1			
I.7 Commande $H_2$	1			
I.7.1 Problème de performance H <sub>2</sub>	1			
I.7.2 Calcul de la norme H <sub>2</sub>	1			
I.7.3 Problème de Synthèse H <sub>2</sub>	1			
I.8 Conclusion.	2			
Chapitre II : la paramétrisation de Youla				
II.1 introduction	2			
II.2 Historique	2			
II.3 Définition	2			
II.3.1 Théorème 1 : Factorisation première	2			
II.3.2 Théorème 2 : Paramétrisation de Youla	2			
II.4 Propriétés	2			
II.5 Interprétations pour un système stable.	3			
II.5.1 Correcteur à un degré de liberté	3			
II.5.2 Correcteur à deux degrés de liberté.	3			
	3			
II.6. Introduction à l'optimisation convexe				
II.6.1. Ensemble convexe.	3			
II.6.1.1. Définition	3			
II.6.1.2. Propriétés	3			
II.6.2. Fonction convexe	3			
II.6.2.1. Définition	3			
II.6.2.2. Interprétation géométrique.	3			

II.6.2.3. Propriétés	3
II.6.3. L'optimisation convexe	3
II.6.4. Algorithmes de résolution	3
II.7. Spécifications en boucle fermée	3
II.7.1. Motivations de la formulation des spécifications en boucle fermée	3
II.7.2. Ensemble de transfert atteignable par des correcteurs stabilisants	3
II.7.3. Contraintes et critères convexes	3
II.7.4. Contrainte d'enveloppe temporelle	3
II.8 Conclusion.	4
Chapitre III : observateur/retour d'état	
III.1. Introduction.	4
III.2. La notion de Commandabilité et l'observabilité	4
III.2.1.Commandabilité	4
III.2.2.Critère de Commandabilité Kalman	4
III.2.3. Observabilité	4
III.2.4. Critère d'observabilité Kalman	4
III.3. La commande à retour d'état observé	4
III.4. Représentation d'état du système en boucle fermée	_
III.5. régulateur/observateur.	4
III.6. La paramétrisation de youla et régulateur/ observateur	4
III.7. Synthèse de Q-paramétrisation de youla et observateur/régulateur	4
Chapitre IV : Optimisation LMI	
IV.1. Introduction	4
IV.2. Inégalités matricielles affines	4
IV.2.1. Inégalité matricielle affine ou linéaire	4
IV.2.2. Positivité	-
IV.3.Problème d'optimisation sous contraintes LMI	-
IV.3.1. Problème de Faisabilité	4
IV.3.2. Problème de minimisation d'une fonction de coût linéaire	4
IV.3.3. Problème de minimisation de la valeur propre généralisée maximale	4
IV.4. Les outils techniques pour la formulation LMI	-
IV.4.1. Lemme de Schur	-
IV.4.2 Lemme d'élimination	4
IV.4.3 Lemme S-procedure	-
IV.4.4 Lemme corollaire de la S-procédure	4
IV.5. formulation de quelque critère	4
IV.1. Formulation du nome $H_{\infty}$	-
IV.1.1. Caractérisation matricielle	4
IV.1.2. Synthèse $H_{\infty}$	4
IV.1.2.1. Synthèse $H_{\infty}$ par retour d'état	:
IV.1.2.2. Synthèse $H_{\infty}$ par retour de sortie	
IV.2. Formulation du nome H <sub>2</sub>	
IV.2.1. Caractérisation matricielle	4
IV.2.2. Synthèse H2	4
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	_

IV.2.2.1. Synthèse H2 par retour de sortie	5
IV.2.2.2. Synthèse H2 par retour d'état	5
IV.3. α-stabilité	6
IV.3.1. Définition	6
IV.3.1.1. Cas discret	6
IV.3.1.2. Cas continu	6
IV.3.2. Caractérisation matricielle	6
IV.3.2.1. Cas continu	6
IV.3.2.2. Cas discret	6
IV.3.3. Synthèse $\alpha$ -stabilité	6
IV.3.3.1. Synthèse $\alpha$ -stabilité par retour d'état	6
IV.3.3.2. Synthèse $\alpha$ -stabilité par retour de sortie	6
IV.6.Conclusion	6
V.1.Introduction	6
V.1.Introduction	6
V.2.Problème multicritère	6
V.3.Linéarisation des inégalités matricielles	6
$V.3.1.$ Problème $H_{\infty}$	6
V.3.2. Problème H2	6
V.3.3. Problème $\alpha$ —stabilité	6
V.4.Modilisation de système	6
V.4.1. Objectif	6
V.4.2. Descriptions de système étudié bras flexible	6
V.5.Synthèse	7
V.6.Conclusion.	7
Conclusion générale	7
Reference bibliographiques	8
Annex A	
Annex B	

# List des figures et tableaux

# Liste des figures

Fig. I.1. Configuration de système
Fig. I.2. Perturbation additive
Fig. I.3. Perturbation multiplicative en entrée
Fig. I.4. Perturbation multiplicative à la sortie
Fig. I.5. Schéma synoptique du problème standard
Fig. I.6. Formulation du problème Standard
Fig. I.7. Problème standard représentation LFT
Fig. I.8. problème de sensibilité mixte sous forme standard
Fig. I.9. Organigramme de procédure d'optimisation par H∞
Fig. I.10. La synthèse optimale H <sub>2</sub>
Fig. I.11. correcteur H <sub>2</sub> sous optimal
11g. 1.11. corrected 11 <sub>2</sub> sous optimus
Fig. II.1. La Paramétrisation de Youla
Fig. II.2. Le principe de la Paramétrisation de Youla
Fig. II.3. Boucle fermée classique avec retour positif
Fig. II.4. Représentation standard Paramétrisation de Youla
Fig. II.5. Représentation standard sans incertitude
Fig. II.6. Correcteur sous forme LFT
Fig. II.7. Correcteur initial modifié.
Fig. II.8. Correcteur initial modifié avec la Paramétrisation de Youla
Fig. II.9. Paramétrisation de Youla pour un système stable
Fig. II.10. Paramétrisation de Youla pour un système stable. Structure par modèle
interne.
Fig. II.11. Correcteur à deux degrés de liberté.
Fig. II.12. Correcteur à deux degrés de liberté sous structure de bouclage standard
Fig. II.13. Paramétrisation de Youla pour un système stable. Correcteur à deux degrés de
liberté
Fig. II.14. Paramétrisation de Youla pour un système stable. Structure de modèle interne
pour le correcteur à deux degrés de liberté
Fig .II.15. Convexité d'une fonction.
Fig. II.16. Exemple de contraintes temporelles.
11g. 11.10. Enempte de contraintes temporenes
Fig. III.1. Structure de commande à retour d'état observé
Fig. III.2. Représentation du système MIMO
Fig. III.3. Structure d'état de l'observateur/régulateur
Fig. III.4. Représentation de la paramétrisation de youla et régulateur/ observateur
Fig. III.5. Réécriture de la paramétrisation de Youla
Fig. III.6. Réécriture de la paramétrisation de Youla
Fig.III.7. Structure dus système J d'interconnexion
Fig. III.8. Structure d'observateur/régulateur et Q-paramétrisation de Youla
11g. 111.0. Structure a observation/regulation of Q-parametrisation de 1 ouia
Fig. V.1.Boucle de correction.
Fig. V.2.La forme générale de la paramétrisation de Youla
Fig. V.3.Module de bras flexible
Fig. V.4.Illustration de bras flexible
Fig. V.5.Le bras flexible au repos.
Fig. V.5.Le bras flexible au repos
1 1g. v.o.Lo oras montore acpracement

# List des figures et tableaux

Fig. V.7. le modèle dynamique simplifié de système	68
Fig. V.8. Modèle de connaissance du système	70
Fig. V.9. bras flexible	70
Fig. V.10. la représentation de bras flexible	70
Fig. V.11. vue 3D de bras flexible	71
Fig. V.12. vue Au dessus de bras flexible	71
Fig. V.13. Système augmenté du système	72
Fig. V.14. La réponse de la fonction de transfert en boucle ouverte	73
Fig. V.15. Diagramme de Bode de la fonction de transfert en boucle ouverte	73
Fig. V.16. Diagramme de Bode des fonctions de pondération	74
Fig. V.17. Diagramme de Bode de la fonction du correcteur	74
Fig. V.18. Rejet de perturbation	74
Fig. V.19. Diagramme de Bode de la fonction de transfert en boucle fermée	75
Fig. V.20. Diagramme de Bode des valeurs singulières de fonctions sensibilités	75
Fig. V.21. Réponse du système en boucle fermée	76

Tableaux

Tableau des valeurs des paramètres de bras flexible annexe B

#### **LISTE DES SYMBOLES:**

R corps des nombres réels
C corps des nombres complexes
C demi-plan complexe droit
C demi-plan complexe gauche

 $R^{n \times m}$  espace vectoriel de Hilbert des matrices réelles de dimension  $n \times m$  espace vectoriel de Hilbert des matrices complexes de dimension  $n \times m$ 

 $/|T|/_{\infty}$  norme  $H_{\infty}$  de la matrice de transfert T norme  $H_2$  de la matrice de transfert T

 $S^n$  sous-espace vectoriel des matrices symétriques de dimension n

s variable de Laplace

z Variable complexe de La transformée en Z (domaine discret)

 $\lambda_{max}(G(s))$  Valeur propre maximale d'une matrice de transfert G(s) Valeur propre minimale d'une matrice de transfert G(s)  $\bar{\sigma}(G(s))$  Valeur singulière maximale d'une matrice de transfert G(s) Valeur singulière minimale d'une matrice de transfert G(s)

égal par définition

 $X_T(X^*)$  transposée (transposée conjuguée) de la matrice  $X_{\perp}$  matrice vérifiant  $XX_{\perp} = 0$  et  $[X^T X_{\perp}]$  de rang plein

LMI inégalité matricielle linéaire (de l'anglais Linear Matrix Inequality)

LFT représentation linéaire factionnaire (de l'anglais Linear Fractional ransformation)

## Introduction générale

### Introduction générale :

Un grand nombre de problèmes concernant les systèmes dynamiques peuvent se mettre sous forme de problèmes d'optimisation convexe d'un type particulier nommé des LMIs (Linear Matrix Inequalities). L'intérêt principal des LMIs est la possibilité de calculer le minimum global.

L'histoire des LMIs a plus de 100 ans, elle semble avoir débuté en 1890 quand Lyapunov montra que la stabilité du système autonome  $\dot{x} = Ax$  est équivalent à l'existence d'une matrice symétrique définie positive telle que :  $A^T P + PA < 0$  il a même montré qu'il est possible de résoudre analytiquement ce problème.

Dans les années 1940, l'école russe menée par Lur'e et Postnikov énonce des critères de stabilités, en particulier pour des systèmes non linéaires, sous forme de LMI celles-ci étaient résolues analytiquement pour des systèmes de petits tailles.

Au début des années 1970, on montre que certaines LMIs peuvent être résolues en terme d'équation algébrique de Riccati, on retiendra à ce propos les travaux de Willems.

La dernière pierre de cette évolution repose sur la formulation des problèmes classique d'automatique en tant que problème d'optimisation convexe. Phatnitskii et Skorodinski réduisent le problème de Lur'e sous la forme d'un problème convexe qu'ils résolvent numériquement en utilisant l'algorithme de l'ellipsoïde en 1982. On assiste alors durant les années 1980-1990 au développement des méthodes de résolution des problèmes d'optimisation convexe.

Les travaux actuels se concentrent sur les formulations possibles des problèmes d'automatique en tant que problèmes d'optimisation convexe sous contrainte LMI et l'amélioration des méthodes numériques de résolution des LMIs. Ces dernières concernant la minimisation des temps de calcul qui restent encore importants, et les problèmes de convergence lorsque la taille de problème devient grande.

Dans cet mémoire nous allons voir, comment nous pouvons exprimer le problème standard  $H_{\infty}/H_2$  sous forme d'un problème d'optimisation convexe, et de chercher la loi de commande en utilisant les LMIs Notre mémoire est organisée de la façon suivante :

Dans le chapitre I on synthétise un correcteur initial en utilisant les algorithmes classiques tels qu'optimisation  $H_{\infty}$  ou  $H_2$ .on définie les objectifs de synthèses ainsi que l'introduction des notions utilises tout le long de ce mémoire.

En donne dans le chapitre II les notions et les propriétés de la paramétrisation de youla qui est un outil intermédiaire pour le chapitre IV a cause de ces propriété qui rendent les

## Introduction générale

inégalités linéaires sous problèmes convexes et de paramétrisation permttant de caractériser l'ensemble des correcteurs stabilisant un système linéaire invariant par l'ensemble des transferts stables.

La notion de paramétrisation de Youla qui permet de caractériser l'ensemble des correcteurs stabilisant un système linéaire invariant par l'ensemble des transferts stables, mais la mise en œuvre pratique de cette paramétrisation permet aussi de structurer un correcteur dynamique sous forme d'un observateur et d'un retour d'état. Le troisième chapitre est consacré à l'étude illustrative de cette structuration qui utilise la représentation d'état d'un système bouclé par un correcteur de type d'observateur /régulateur, cette représentation permet de définir la représentation d'état du système interconnecté.

Le quatrième chapitre est consacré à l'optimisation LMI, on mettant sous forme d'optimisation avec des contraintes LMI un problème connu. Présentation des formes de résolutions d'un problème convexe et étude approfondie des trois critères H2,  $H\infty$  et  $\alpha$ -stabilité sous optimisation LMI comme une base générale illustrative sur l'optimisation convexe sous contrainte LMI.

Finalement on terminera avec une application sur un bras flexible.

# Chapitre I La théorie de la commande H //H2

#### I.1 Introduction:

Parmi les objectifs d'un correcteur est de garantir aux systèmes la stabilité en boucle fermée. il est devenu également important de garantir de bonnes performances, donc d'avoir un fonctionnement optimal.

L'utilisation de techniques de synthèse de contrôleurs garantissant une « robustesse » est une caractéristique importante. Les commandes devront assurées la stabilité d'une gamme de modèles, défini par le modèle nominal et par les incertitudes entre les différents modèles considérés. La stabilité assurée, il faut aussi veiller à satisfaire un fonctionnement optimal, c'est-à-dire, trouver les meilleures performances possibles pour le procédé en boucle fermée.

Un système est dit robuste s'il demeure stable malgré les variations attendues des paramètres. Il faut trouver un contrôleur pour un système donné, de telle sorte à ce que la robustesse en boucle fermée soit toujours garantie.

Depuis la fin des années 80, les théories de la synthèse  $H_2$  et de la synthèse  $H_{\infty}$  sont bien établies. Ce sont principalement les applications de ce type de synthèse dans l'espace d'état à des cas pratiques de plus en plus complexes qui se sont développées ces dernières années. la synthèse  $H_{\infty}$  est essentiellement fondée sur l'analyse de la performance dans le pire des cas alors que la norme  $H_2$  reflète une performance moyenne. Face à ces deux constats, l'idée d'associer ces deux types de performance est donc apparue relativement naturelle d'autant que les approches  $H_2$  et  $H_{\infty}$  partagent le même formalisme fondé sur le problème standard. Pour cette raison, nous avons choisi de focaliser notre attention sur le problème mixte  $H_2/H_{\infty}$ 

Dans ce qui suit, nous présenterons les étapes pour la synthèse de contrôleurs robustes par  $H_{\infty}$  et  $H_2$ . Mais auparavant, on s'intéresse la formulation du problème standard qui constitue un outil de base pour la commande robuste.

#### I.2 Représentation de système :

Le système en boucle fermée avec perturbations est représenté sur la-figure ci-dessous (figure I.1), et en donne par la suit les configurations de system bouclé et les matrices de transfert.

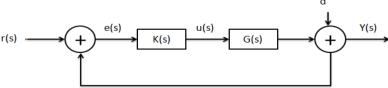


Fig. I.1. Configuration de système

Avec : y(s) : sorties ; r(s) : entrées (références) ; u(s):commandes ; e(s):erreurs ; d(s):perturbations

Le rôle le très important de toute commande u(s) obtenue à partir d'un contrôleur K(s) est d'avoir un signal d'erreurs e(s) le plus faible possible.

On donne les différents expressions des signaux qu'ils seront utiles pour le problème de commande de système.

Le signal de sorties du système en boucle fermée :

$$y(s) = G(s)u(s) + d(s)$$
(1.1)

L'expression de signal de commande u(s):

$$u(s) = K(s)e(s) (1.2)$$

Le signal d'erreurs e(s) est donner l'expression suivante :

$$e(s) = r(s) - y(s)$$
 (1.3)

En substitue e(s) par l'expression (1.3), les commandes u(s) est donnée par (1.4):

$$u(s) = K(s)(r(s) - y(s))$$
 (1.4)

On remplaçant le signal de commandes u(s) par l'expression (1.4), le signal de sorties sera :

$$y(s) = G(s) K(s) (r(s) - y(s)) + d(s)$$
(1.5)

Après simplification de l'expression du signal de sorties y(s) représenter par (1.6) :

$$y(s) = (I + G(s) K(s))^{-1} G(s) K(s) r(s) + (I + G(s) K(s))^{-1} d(s)$$
(1.6)

On définit les matrices de transfert suivantes :

- Boucle ouverte: 
$$L(s) = G(s) K(s)$$
 (1.7)

- Sensibilité: 
$$S(s) = (I + L(s))^{-1}$$
 (1.8)

- Sensibilité complémentaire (Transfert) : 
$$T(s) = L(s) (I + L(s))^{-1}$$
 (1.9)

- Complémentarité Sensibilité - Transfert : 
$$S(s) + T(s) = I$$
 (1.10)

- Transfert par rapport à la commande : 
$$R(s) = K(s) (I + L(s))^{-1}$$
 (1.11)

On considère le signal des perturbations est nul (d = 0), on obtient alors :

$$y(s) = (I + G(s) K(s))^{-1} G(s)K(s)r(s) = T(s)r(s)$$
(1.12)

$$u(s) = K(s)(r(s) - y(s)) = K(s)(I - T(s))r(s) = K(s)S(s)r(s) = R(s)r(s)$$
(1.13)

$$e(s) = (r(s) - y(s)) = (I - T(s))r(s) = S(s)r(s)$$
(1.14)

$$G(s) = C (sI - A)^{-1} B + D (1.15)$$

#### I.3 .Incertitudes:

On vient de voir que les modèles utilisés pour la commande robuste se constituent d'un modèle nominal G(s) et d'un modèle pour les incertitudes  $\Delta$  (s). Le modèle mis en place traduit les relations entre les commandes et les sorties. La qualité du modèle dépend du faible écart avec les dynamiques du régime réel.

Il existe deux types des incertitudes : structurées et non structurées [1].

#### I.3.1 Incertitudes structurées :

En général, un système possède des incertitudes multiples et localisées. Le problème d'analyse de la stabilité robuste avec ce type d'incertitudes peut alors se ramener à une matrice d'incertitudes sous forme diagonale formée de blocs réels ou complexes, parfois répétés.

Les incertitudes structurées concernent les variations paramétriques des dynamiques des procédés et les coefficients des équations différentielles du procédé, elle engendre une forme de structuration dans la matrice des incertitudes  $\Delta$  [2]

#### I.3.2 Incertitudes non structurées :

Les perturbations peuvent être rassemblées sous forme d'un seul et unique  $bloc\Delta$ , qui représente les dynamiques en hautes fréquences. Ceci est dû au fait que des dynamiques sont négligées au cours de la modélisation. Cette représentation des incertitudes est dite « non structurée ».

Dans le cas des systèmes linéaires, le bloc d'incertitudes est symbolisé sous la forme d'une matrice de transfert. On représente cette matrice de transfert en fonction du procédé réel Gp(s) et du modèle nominal G(s). Les différents types d'incertitudes non structurées sont au nombre de trois : additives, multiplicatives en entrée et multiplicatives à la sortie ([3], [1]).

Elles peuvent se représenter à l'aide du schéma bloc suivant :

#### - Incertitudes additives :

Les formes additives se définissent comme des incertitudes absolues vis à vis du modèle nominal elles peuvent se représenter à l'aide du schéma bloc suivant :

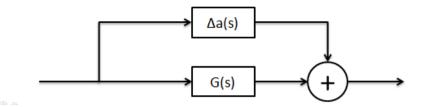


Fig. I.2. Perturbation additive

L'expression des régimes perturbés est :

$$G_p(s) = G(s) + \Delta a(s) \tag{1.17}$$

Telles que : G(s) : modèle nominal du système.

Gp(s): modèle réel du système.

 $\Delta a(s)$ : incertitude additive.

#### - Incertitudes multiplicatives en entrée :

Les formes multiplicatives en entrée se définissent comme des incertitudes relatives vis à vis de l'entrée du modèle nominal. Elles sont représentées par le schéma bloc ci-dessous :

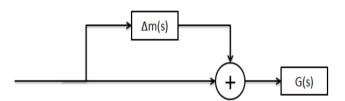


Fig. I.3. Perturbation multiplicative en entrée

L'expression des régimes perturbés est :

$$G_p(s) = G(s)[I + \Delta m(s)]$$
(1.18)

Telles que : G(s) : modèle nominal du système.

 $G_p(s)$ : modèle réel du système.

 $\Delta m(s)$ : incertitude multiplicative

#### Incertitudes multiplicatives à la sortie :

Les formes multiplicatives en sortie se définissent comme des incertitudes relatives vis à vis de la sortie du modèle nominal. Elles peuvent se représenter à l'aide du schéma bloc suivant :

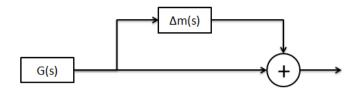


Fig. I.4. Perturbation multiplicative à la sortie

L'expression des régimes perturbés est :

$$G_p(s) = [I + \Delta m(s)] G(s)$$
(1.19)

Telles que : G(s) : modèle nominal du système.

 $G_p(s)$ : modèle réel du système.

 $\Delta m(s)$ : incertitude multiplicative.

#### I.4. Valeurs singulières:

Les valeurs singulières quantifient les énergies des sorties, elles mesurent les gains principaux dans le plan fréquentiel [3]. Les gains principaux sont définis par les formules suivantes :

Soit A une matrice de transfert, ses gains principaux maximum et minimum sont données par :

$$\overline{\sigma}(A) \triangleq \max_{\|x\|=1} \|Ax\| = \sqrt{\lambda_{max} A^* A}$$
 (1.20)

$$\underline{\sigma}(A) \triangleq \min_{\|x\|=1} \|Ax\| = \sqrt{\lambda_{min} A^* A}$$
 (1.21)

Où :  $\|\bullet\|$  désigne la norme Euclidienne,  $\lambda$  [] sont les valeurs propres et []\* est le conjugué.

#### I.5. Conditions de robustesse :

La stabilité et les bonnes performances de système en boucle fermée sont les priorités pour la commande robuste. Afin de connaître si une loi de commandes est robuste, des contraintes sur la stabilité et sur les performances sont introduites, ceci engendre la vérification de conditions, dites de robustesse sur la stabilité et sur les performances. Pour rappels, les considérations pour la synthèse de commandes robuste sont les suivantes [4] :

- a. poursuite des grandeurs de sorties ;
- b. rejet de l'effet des perturbations ;
- c. sensibilité aux incertitudes de modèles ;

- d. bonnes marges de stabilité;
- e. sensibilité aux bruits de mesures.

#### I.5.1. Condition de robustesse sur la stabilité :

Un système est considéré comme stable s'il possède de bonnes marges de stabilité (marges de gain et de phase) : c'est le principal objectif de tout type de commande de système. Toutefois, la synthèse pour l'obtention des contrôleurs s'effectue sur un modèle nominal, il ne décrit pas toujours le procédé réel avec exactitudes et précisions, d'où le recours à la notion d'incertitudes (section 1.4).

<u>Définition</u>: ([3], [5]) Supposons que le modèle nominal G(s) soit stable (avec  $\Delta_m(s) = 0$ ), alors le régime perturbé est également stable si et seulement si :

$$\sigma_{\max}[T(j\omega)] = \frac{1}{\sigma_{\max}[w_t(j\omega)]} \,\forall \omega \ge 0 \tag{1.22}$$

Telle que : W<sub>t</sub>(s) est la matrice des spécifications sur la stabilité.

L'expression (1.22) indique la condition de robustesse sur la stabilité.

Il reste à définir la matrice des spécifications sur la stabilité. Généralement, le choix de cette matrice est effectué de telle sorte à ce que [6] :

$$\sigma_{max}[A(s)] < \sigma_{max}[W_t(s)]$$
 (1.23)

L'interprétation de l'expression (1.23) est la suivante : chaque régime perturbé lui correspond un modèle de perturbations, la stabilisation du système en boucle fermée est satisfaite si les gains principaux du Transfert T(s) sont inférieurs à la valeur singulière maximale de la spécification sur la stabilité  $W_t(s)$ , son rôle est de prendre en compte tous les régimes perturbés tolérés. Les régimes perturbés seront donc stables et on parlera alors de robustesse du contrôleur K(s).

#### I.5.2. Condition de Robustesse sur les performances :

Ayant abordé la robustesse sur la stabilité, il est aussi important d'apporter cette propriété sur les performances. Parmi les performances que doit satisfaire le contrôleur K(s), on cite [6] :

- La régulation face aux effets des perturbations : insensibilités des sorties face aux perturbations agissant sur le système.
- le découplage des entrées / sorties des systèmes.

- la limitation des signaux critiques : délivrer aux actionneurs des signaux acceptables et surtout tolérables.

Concrètement, la robustesse sur les performances signifie que les performances désirées sont garanties pour tous les modèles perturbés tenu en compte dans la synthèse. Le raisonnement pour l'obtention de la robustesse sur les performances est similaire à celui pour la robustesse sur la stabilité, où l'on utilise une matrice d'incertitudes fictives (fixée par le cahier des charges).

Avoir de bonnes performances passe par minimiser certains signaux, particulièrement le signal d'erreurs e(s). Sachant que le signal d'erreurs est défini par l'expression (1.14), minimiser le signal d'erreurs revient à minimiser la norme de la matrice de sensibilité S(s).

<u>Définition</u>: ([3], [5]) si la robustesse sur la stabilité est respectée, alors le régime perturbé assure les performances désirées si et seulement si :

$$\sigma_{\max}[S(j\omega)] = \frac{1}{\sigma_{\max}[w_p(j\omega)]} \,\forall \omega \ge 0 \tag{1.24}$$

Où : W<sub>p</sub>(s) désigne la matrice des spécifications sur les performances

L'expression (1.24) représente la condition de robustesse sur les performances.

#### I.5.3. Condition de Robustesse sur la commande :

On peut contraindre le niveau de commande par le gain principal supérieur de la matrice de transfert Ro défini par

$$R_0(j\omega) = [I + K(j\omega).P(j\omega)]^{-1}K(j\omega) = Se.K(j\omega)$$

Il faut alors créer une fraction rationnelle (souvent un simple gain) Wa telle que:

$$\sigma_{max}[R_0(j\omega)] = \frac{1}{\sigma_{max}[w_a(j\omega)]} \ \forall \omega \ge 0$$
 (1.25)

#### I.6. Commande $H_{\infty}$

#### **I.6.1. Définition (Norme** $H_{\infty}$ ):

On appelle norme  $H_{\infty}$  du transfert T(s) entre w1 et z1 le réel positif définit par :

$$||T(j\omega)||_{\infty} = \sup_{w \neq 0} \frac{||z_1||_2}{||w_1||_2}$$
 (1.26)

On peut écrire aussi:

$$||T(s)||_{\infty} = \sup \overline{\sigma}T(j\omega)$$
 (1.27)

Où  $\overline{\sigma}$  représente la valeur singulière maximale.

La norme  $H_{\infty}$  représente la valeur maximale du rapport entre l'énergie du signal de sortie et l'énergie du signal d'entrée. Il est clair que la minimisation de cette norme est nécessaire pour optimiser le rejet de perturbations et le suivi de consignes.

#### I.6.2. Formulation du Problème standard :

Plusieurs représentations peuvent être employées pour les problèmes de commande de système en boucle fermée, tels que les problèmes d'optimisation par  $H_2$  et  $H_{\infty}$ . Il est donc pratique d'avoir recours à une formulation générale, afin d'avoir un « problème standard » pour ce type de commande. Nous présentons ci-après une formulation du problème standard pour la synthèse  $H_{\infty}$  qui reste également valable pour la synthèse par  $H_2$ .

Sachant qu'une loi de commandes est déterminée pour contrôler les sorties du procédé, qui est soumis aux perturbations, il est logique de prendre dans la synthèse le modèle du procédé bien sûr, mais également les modèles des perturbations et un modèle pour les performances.

Le schéma synoptique de la figure (I.5) montre la configuration du problème standard.

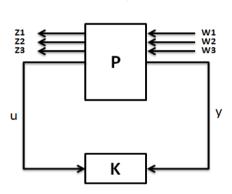


Fig .I.5. Schéma synoptique du problème standard

La configuration du système en boucle fermée avec les différentes spécifications (ou fonctions de pondérations) est illustrée sur la figure (I.6).

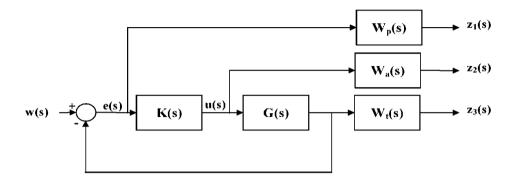


Fig. I.6.Formulation du problème Standard

Où : Wt(s) : matrice de transfert de la spécification sur la stabilité.

Wa(s): matrice de transfert relative à l'erreur de type additive.

Wp(s): matrice de transfert de la spécification sur les performances.

La configuration générale du problème standard [7] est présentée sur la figure (2.3) (représentation LFT ou Linear Fractional Transformations ([8], [9])).

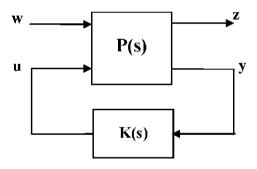


Fig .1.7. Problème standard (représentation LFT)

#### I.6.3. Commande robuste par $H_{\infty}$ :

Où: u : commandes du système (dimension « m »)

w: entrées exogènes (consignes) (dimension «1 »)

y : mesures sur le système (sorties) (dimension « q »)

z : sorties régulées (dimension « p »)

x : vecteur d'état (dimension « n »)

La résolution du problème standard (ou problème de sensibilité mixte généralisé) passe par trouver une loi de commandes u -délivrée par un contrôleur K(s)- telle que : u = K(s)y en minimisant l'influence du signal des perturbations w sur le signal de sorties z, soit :

Les différentes matrices sont englobées en un seul système, appelé Système Augmenté P(s). Il est défini par les équations d'état suivantes ([7], [18]) :

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + B_1 w + B_2 u \\ z = C_1 x + D_{12} u \\ y = C_2 x + D_{21} w \end{cases}$$

L'avantage de recourir à ces équations d'état est qu'on a une connaissance complète du système et des fonctions de pondérations  $(W_t(s), W_a(s))$  et  $W_p(s)$ .

Sous la forme d'une représentation LFT:

$$P(s) = \begin{bmatrix} A & B_1 & B_2 \\ C_1 & D_{11} & D_{12} \\ C_2 & D_{21} & D_{22} \end{bmatrix}$$
(1.29)

Sous forme de matrice de transfert :

$$P(s) = \begin{bmatrix} W_p & -W_p G \\ 0 & W_a \\ 0 & W_t G \\ I & -G \end{bmatrix}$$
 (1.30)

On associe au problème standard la fonction coût T<sub>zw</sub> suivante :

$$T_{zw}(s) = p_{11}(s) + p_{12}(s)K(s) + [I - p_{22}(s)K(s)]^{-1} p_{21}(s)$$

Avec:

$$P(z) = \begin{bmatrix} P(S)_{11} & P(S)_{12} \\ P(S)_{21} & P(S)_{21} \end{bmatrix}$$

D'où: 
$$z(s) = T_{zw}(s)w(s)$$
 (1.31)

Le problème  $H_{\infty}$  admet deux solutions possibles. La première solution se base sur la résolution d'équations de Riccati ([7], [10]). Elle est jugée plus rapide à mettre en œuvre. Toutefois, la résolution par les équations de Riccati requiert la vérification d'hypothèses, ce qui peut compliquer l'obtention des solutions. La deuxième solution permet de contourner la vérification de ces hypothèses mais introduit une plus grande complexité algorithmique. Cette approche est basée sur la résolution du problème d'optimisation sous contraintes d'inégalités

linéaires matricielles (Linear Matrix Inequalities) (LMI) [11]. Cette technique de résolution est récente.

On optera pour le développement de la résolution par les équations de Riccati.

La solution du problème  $H_{\infty}$  repose sur la vérification des hypothèses suivantes [8]:

- (H1) la paire (A,B<sub>2</sub>) est stabilisable et la paire (A,C<sub>2</sub>) est détectable.
- (H2) D<sub>12</sub> et D<sub>21</sub> sont de plein rang

(H3) - 
$$rang\begin{bmatrix} A - j\omega I & B_2 \\ C_1 & D_{12} \end{bmatrix} = n + m$$

$$(\mathrm{H4}) - rang \begin{bmatrix} A - j\omega I & B_1 \\ C_1 & D_{21} \end{bmatrix} = n + q$$

Sous la vérification des hypothèses (H1) à (H4), nous allons exposer la résolution du problème d'optimisation par la méthode  $H_{\infty}$ .

#### **I.6.4** Problème d'optimisation par $H\infty$ :

Nous allons illustrer les étapes pour l'obtention du contrôleur K(s). Pour cela, nous présentons la résolution du problème  $H_{\infty}$ . En premier lieu on définit la norme  $H_{\infty}$  d'une matrice de transfert G(s), tel que : y(s) = G(s)u(s)

$$\|G(j\omega)\|_{\infty} = \max \overline{\sigma}(G(j\omega))$$
 (1.32)

On désigne par  $H_{\infty}$  l'espace comprenant tous les systèmes linéaires et invariants (LTI), stables et par la norme  $H_{\infty}$  la mesure scalaire que prend le gain d'une matrice de transfert  $G(j\omega)$  ([12], [13]). D'un autre point de vue, la norme  $H_{\infty}$  peut s'interpréter comme l'énergie maximale de la sortie du système y pour tous les signaux possibles de la commande u. La norme  $H_{\infty}$  est très populaire et très utilisée en commande robuste du fait qu'elle est pratique pour la représentation des modèles des incertitudes non structurées [14].

Le problème d'optimisation par  $H_{\infty}$  a pour objectif de trouver un contrôleur K(s) stabilisant le procédé, de tel sorte à minimiser le transfert entre les entrées w et les sorties z, soit

$$||T(j\omega)||_{\infty} = \max \overline{\sigma}(T_{ZW}(j\omega)) \tag{1.33}$$

Pour l'obtention de la structure du contrôleur K(s) par la méthode  $H_{\infty}$ , deux problèmes sont considérés ([8], [15]).

- <u>Problème optimal</u>: il s'agit de trouver un contrôleur K(s) tel que  $||T(j\omega)||_{\infty}$  soit minimale.

Connaître la norme  $H_{\infty}$  minimale atteignable peut être théoriquement utile car on fixe une limite aux performances que l'on peut obtenir. Cela dit, en pratique il n'est pas obligatoire d'aboutir au contrôleur « optimal » pour le problème  $H_{\infty}$ .

C'est pour cela qu'on s'intéresse au problème  $H_{\infty}$  « sous-optimal », où l'on cherche à réduire la norme  $H_{\infty}$  au dessous d'un seuil positif  $\gamma$ .

- <u>Problème sous-optimal</u>: soit  $\gamma_{\min}$  le seuil minimum pour la norme  $||T(j\omega)||_{\infty}$  de tous les contrôleurs K(s) stabilisant le système. Alors pour y donné tel que :  $\gamma > \gamma_{\min}$  chercher un contrôleur K(s) qui assure la stabilité de manière interne et satisfait la condition suivante :

$$||T(j\omega)||_{\infty} < \gamma \text{ Pour } \gamma > 0 \tag{1.34}$$

Pour le problème standard de la figure (2.3) défini par les équations (2.2) à (2.6) et vérifiant les hypothèses (H1) à (H4), il existe un contrôleur K(s) qui assure la stabilité interne [8] tel que  $||T(j\omega)||_{\infty} < \gamma$  si et seulement si ([7], [18]) :

i. 
$$H_{\infty} \in dom(Ric) \ et \ X_{\infty} = Ric(H_{\infty}) \ge 0$$
 (1.35)

ii. 
$$J_{\infty} \in dom(Ric)$$
 et  $Y_{\infty} = Ric(J_{\infty}) > 0$  (1.36)

iii. max
$$|\lambda(X_{\infty}Y_{\infty})| < \gamma^2$$
 (1.37)

Telles que :  $X_{\infty}$  et  $Y_{\infty}$  sont les solutions des Hamiltoniens ci-dessous :

$$H_{\infty} : \begin{bmatrix} A & \gamma^{-2} B_1 B_1^T - B_2 B_2^T \\ -C_1 C_1^T & -A^T \end{bmatrix}$$
 (1.38)

$$J_{\infty}: \begin{bmatrix} A^{T} & \gamma^{-2}C_{1}^{T}C_{1} - C_{2}^{T}C_{2} \\ -B_{1}^{T}B_{1} & -A \end{bmatrix}$$
 (1.39)

Et leurs correspondent les équations de Riccati ci-dessous :

$$A^{T}X + XA + C_{1}^{T}C_{1} + X(\gamma^{-2}B_{1}B_{1}^{T} - B_{2}B_{2}^{T})X = 0$$
(1.40)

$$AY + YA^{T} + B_{1}^{T}B_{1} + Y(\gamma^{-2}C_{1}^{T}C_{1} - C_{2}^{T}C_{2})Y = 0$$
(1.41)

Dans ce cas, le contrôleur K(s) satisfaisant la condition :  $||T(j\omega)||_{\infty} \le \gamma$  a pour expression la représentation LFT suivante :  $K(s) = F_l(M_{\infty}, Q)$  avec :

$$M_{\infty} = \begin{bmatrix} A_{\infty} & -Z_{\infty}L_{\infty} & Z_{\infty}B_{2} \\ F_{\infty} & 0 & I \\ -C_{2} & I & 0 \end{bmatrix}$$
 (1.42)

Avec 
$$\begin{cases} A_{\infty} = A + \gamma^{-2} B_1 B_1^T X_{\infty} + B_2 F_{\infty} + Z_{\infty} L_{\infty} C_2 \\ L_{\infty} = -Y_{\infty} C_2^T \\ Z_{\infty} = (I - \gamma^{-2} Y_{\infty} X_{\infty})^{-1} \\ F_{\infty} = -B_2 X_{\infty} \end{cases}$$
(1.43)

Q(s) est n'importe quelle fonction de transfert stable de norme  $H_{\infty}$  inférieure à y, soit :  $\|Q\|_{\infty} < \gamma$ .

Un cas particulier est le contrôleur central, il est obtenu si : Q(s) = 0. Le contrôleur K(s) s'écrit alors de la sorte :

$$K(s) = \begin{bmatrix} A_{\infty} & -Z_{\infty}L_{\infty} \\ F_{\infty} & 0 \end{bmatrix}$$
 (1.44)

Soit: 
$$K(s) = -Z_{\infty}L_{\infty}(sI - A_{\infty})^{-1}F_{\infty}$$
 (1.45)

Le contrôleur obtenu est appelé contrôleur central, il possède un nombre d'états égal à celui du système augmenté P(s). Ce contrôleur est séparé en deux :

- Estimation d'état : 
$$x = A\hat{x} + B_1 \gamma^{-2} B_1^T X_{\infty} \hat{x} + B_2 u + Z_{\infty} L_{\infty} (C_2 \hat{x} - y)$$
 (1.46)

Retour d'état : 
$$u = F_{co}\hat{x}$$
 (1.47)

La séparation de la structure du contrôleur rappelle la structure du contrôleur LQG. La différence est dans le terme  $\omega = \gamma^{-2} B_1^T X_\infty \hat{x}$ : ce terme additionnel peut être interprété comme un bruit introduit lors de l'estimation.

#### I.6.5 Sensibilité Mixte:

Le problème de sensibilité mixte est un cas spécial du problème  $H_{\infty}$  standard. Il consiste à trouver un contrôleur robuste K(s) capable de maintenir la stabilité en boucle fermée et d'assurer les performances requises ([2], [16]) tel que :

$$T_{zw}(j\omega) = \left\| \frac{W_p S}{W_t T} \right\| \tag{1.48}$$

 $Avec: W_t$  et  $W_p$  sont respectivement les spécifications sur la stabilité et sur les performances.

Plusieurs critères nécessaires doivent être garantis dans la commande des systèmes multivariables en boucle fermée : l'atténuation et le rejet des perturbations, la limitation de l'énergie délivrée au système, et bien sûr la robustesse [17]. En incluant la sensibilité S(s) dans la synthèse, ceci aura pour conséquence l'atténuation de l'effet des perturbations, tandis que la sensibilité complémentaire T(s) aura pour effet d'avoir le problème de poursuite de la sortie z sur l'entrée w [14]. L'association de la fonction de sensibilité S(s) donnera lieu à un contrôleur

qui assure la stabilité en boucle fermée et atténue les pics de résonances sur la valeur singulière maximale de la sensibilité S(s) [18].

Dans ce cas, le problème  $H_{\infty}$  standard devient de la sorte :

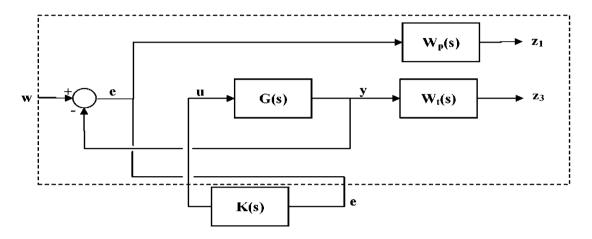


Fig. I.8. problème de sensibilité mixte sous forme standard

D'après la configuration présentée sur la figure (I.8), on note que :

$$e = w - G(s)u \tag{1.49}$$

$$Z_1 = Wp(s)e = wpw - G(s)u$$
 (1.50)

$$Z_3 = Wt(s)e (1.51)$$

Sous forme matricielle, on écrit :

$$\begin{bmatrix} Z_1 \\ Z_3 \\ e \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} W_p & -W_p G \\ 0 & W_t G \\ I & -G \end{bmatrix}$$
 (1.52)

Le système augmenté P utilisé pour la synthèse du contrôleur a pour expression :

$$P = \begin{bmatrix} W_p & -W_p G \\ 0 & W_t G \\ I & -G \end{bmatrix}$$
 (1.53)

Telle que:

$$P_{11} = \begin{bmatrix} W_p \\ 0 \end{bmatrix} \quad P_{22} = \begin{bmatrix} -W_p G \\ W_t G \end{bmatrix}$$

$$P_{12} = P_{21} = -G$$

$$(1.54)$$

La solution au problème d'optimisation par  $H_{\infty}$  précédemment énoncé sera réalisée par l'itération sur le paramètre  $\gamma$  et le contrôleur robuste K(s) optimal devra satisfaire la

condition:  $||T_{zw}(j\omega)|| < \gamma$ . Donc, le paramètre  $\gamma$  permettra de satisfaire le compromis « Stabilité / Performances ».

#### **I.6.6** Procédure d'optimisation par $H\infty$ :

Nous avons présenté le problème  $H_{\infty}$  avec les étapes pour la détermination des contrôleurs robustes. Toutes ces étapes de calculs peuvent être jugées longues avant l'obtention de la structure du contrôleur, car il faut les effectuer pour chaque valeur du paramètre  $\gamma$ . Il est donc préférable de recourir à un algorithme de calculs, ce qui permettra l'obtention du contrôleur robuste de façon plus rapide et plus précise.

On présente un algorithme de calcul pour la détermination du contrôleur robuste.

- 1. choix des spécifications Wt, Wp et Wa.
- 2. réalisation du système augmenté P(s).
- **3.** prendre  $\gamma = 1$ , faire la synthèse du contrôleur H $\infty$ .
- 4. calcul de la fonction coût Tzw.
- 5. Si  $||T_{zw}(j\omega)|| < \gamma$  aller à 7.
- 6. sinon ajuster  $\gamma$  et aller à 2.
- 7. Evaluation des résultats fréquentiels et temporels.
- 8. Si les résultats ont satisfaisants aller à 10.
- 9. Sinon ajuster  $\gamma$  et aller à 1.
- **10.** Fin.

La figure (1.2.5) illustre l'algorithme d'optimisation par  $H_{\infty}$ , mis sous la forme d'un organigramme.

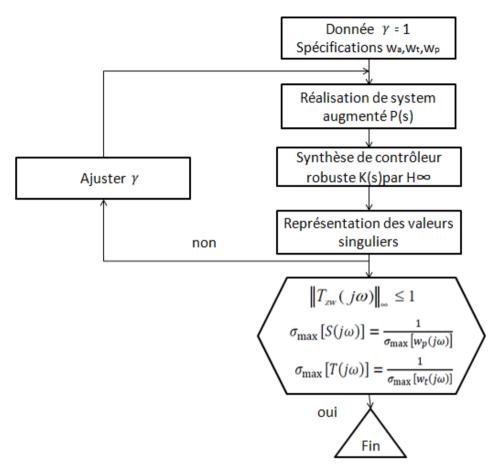


Fig.I.9. Organigramme de procédure d'optimisation par H∞

Grâce à cet algorithme, il sera plus rapide d'aboutir à la structure des contrôleurs K(s), en plus d'avoir la possibilité d'affiner les résultats de la synthèse avec paramètre d'ajustement $\gamma$ . L'implémentation sera réalisée par les logiciels présents dans la bibliothèque Robust Control Toolbox de MATLAB [19].

#### I.7 Commande H<sub>2</sub>

#### I.7 1 Problème de performance H<sub>2</sub>:

Historiquement, l'utilisation de la norme  $H_2$ , est apparue dans les années 1960, la norme  $H_2$  d'un transfert  $w_2 \rightarrow z_2$  est une mesure précise de la puissance du signal de sortie  $z_2$  pour un bruit blanc unitaire en entrée. Il s'agit d'un critère qui mesure la performance d'atténuation de la puissance des perturbations.

#### **Définition (Norme H<sub>2</sub>):**

on appelle norme  $H_2$  du transfert G entre W et Z le réel positif définir par :

$$||G(s)||_{2}^{2} = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} Tr(G^{T}(j\omega)G(j\omega))d\omega = \sup_{w \neq 0} \frac{||z||_{2}}{||w||_{\infty}}$$
(1.55)

La norme  $||G(s)||_2$  est finie si et seulement si G(s) est strictement propre (D=0).

#### I.7.2 Calcul de la norme H<sub>2</sub>:

Pour calculer la norme  $H_2$  d'une fonction de transfert :  $G(s) = C(sI - A)^{-1}B$ , avecD = 0. on supposera que : A est stable. En remarquant que  $G(j\omega)$ est la transformée de Fourier de :  $Ce^{At}B$ , l'identité de Parseval donne :

$$\int_0^{+\infty} B^T e^{tA^T} C^T C e^{tA} B dt = \frac{1}{2\pi} \int_0^{+\infty} G^T (-j\omega) G(j\omega) d\omega$$
 (1.56)

On peut obtenir une expression algébrique précise de la norme  $H_2$ . Pour son calcul on emploie les grammiens d'observabilité Xet de commandabilité Y, qui sont solutions des inégalités de Lyapunov suivantes:

$$\begin{cases}
A^{T}X + XA + C^{T}C < 0 \\
AY + YA^{T} + B^{T}T < 0
\end{cases}$$
(1.57)

Si le système G(s) est strictement propre (D = 0) on écrit:

$$||G(s)||_2^2 = trace\left[B^T \int_0^{+\infty} e^{tA^T} C^T C e^{tA} dtB\right] = trace(BYB^T)$$
 (1.58)

Avec: 
$$X = \int_0^{+\infty} e^{tA^T} C^T C e^{tA} dt$$

et:

$$||G(s)||_2^2 = trace\left[C^T \int_0^{+\infty} e^{tA^T} C^T C e^{tA} dtC\right] = trace(CYC^T)$$
(1.59)

Avec: 
$$Y = \int_0^{+\infty} e^{At} B B^T e^{A^t t} dt$$

Donc [27]:

$$||G(s)||_2^2 = trace(CYC^T) = trace(BYB^T)$$
(1.60)

Le critère de performance  $H_2$  assure que pour un bruit blanc Gaussien w, la variance de réponse z est bornée par y, que pour une entrée scalaire w du type impulsion, l'énergie de la sortie z est inférieure à  $\gamma$ , et que pour une sortie scalaire la déviation de z est bornée en amplitude par  $\gamma$  quelque soit une entrée w d'énergie unitaire .

#### I.7 3 Problème de Synthèse H<sub>2</sub>:

Le but est celui de trouver des matrices  $A_K$ ,  $B_K C_K$  et  $D_K$  du contrôleur K telles que la norme  $H_2$  de la boucle fermé  $T_{ZW}(s)$  est inférieure à  $\gamma_2$ :

$$||T(s)||_2 < \gamma$$

**Proposition:** Supposons que le système LTI de fonction de transfert G(s)

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bw(t) \\ z(t) = Cx(t) + Dw(t) \end{cases}$$

Ce système est asymptotiquement stable et strictement propre (D=0), les propositions suivantes sont équivalentes :

1. 
$$\|G(s)\|_2 < \gamma_2$$

**2.** il existe 
$$X = X^{T} > 0$$

Avec: 
$$trace(BYB^T) < \gamma_2^2$$

$$A^TX + XA + C^TC < 0$$

3. il existe 
$$Y = Y^T > 0$$

avec : 
$$trace(CYC^T) < \gamma_2^2$$

$$AY + YA^T + B^TT < 0$$

**4**. il existe 
$$P_2 = P_2^T > 0$$
 et

Z où les LMIs suivantes sont faisables :  $trace(Z) < \gamma_2^2$ 

$$\begin{bmatrix}
A^T P_2 + P_2 A & P_2 B \\
B^T P_2 & -I
\end{bmatrix} < 0$$

$$\begin{bmatrix}
P_2 & C^T \\
C & Z
\end{bmatrix} < 0$$
(1.61)

5. il existe  $P_2 = P_2^T > 0$  et Z avec les LMIs suivantes sont faisables :

 $trace(Z) < \gamma_2^2$ 

$$\begin{bmatrix} A^T P_2 + P_2 A & P_2 C \\ C^T P_2 & -I \end{bmatrix} < 0 \tag{1.62}$$

$$\begin{bmatrix} P_2 & B^T \\ B & Z \end{bmatrix} < 0$$

On peut écrire le problème de contrôle H2 en boucle fermé comme suit :

$$trace(Z) < \gamma_2^2$$

$$\begin{bmatrix} A_{cl}^T P_2 + P_2 A_{cl} & P_2 B_{cl} \\ B_{cl}^T P_2 & -I \end{bmatrix} < 0$$
 (1.63)

$$\begin{bmatrix} P_2 & c_{cl}^T \\ C_{cl} & Z \end{bmatrix} < 0$$

**Théorème 3 :** La norme  $H_2$  d'un système G, est obtenue par le problème d'optimisation suivant:  $Min\ trace(Z) < \gamma_2^2$ 

$$A^T P_2 + P_2 A + C C^T < 0$$

$$B^T P_2 B < Z$$

$$P_2 > 0$$

Soit la boucle de synthèse optimale H<sub>2</sub> suivante :

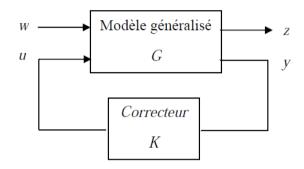


Fig. I.10. Système en boucle fermée avec correcteur H<sub>2</sub>

G(s) est donnée par la représentation suivante:

$$G(S) = \begin{bmatrix} A & B_1 & B_2 \\ C_1 & 0 & D_{12} \\ C_2 & D_{21} & 0 \end{bmatrix}$$

La synthèse optimale  $H_2$  consiste à déterminer le correcteur K minimisant une norme  $H_2$  du transfert entre les sorties exogènes Z et les entrées exogènes W:

$$min_{k \in \kappa} ||T(s)_{zw}||_2$$

•  $\gamma > 0$  et G(s) étant donnés, déterminer un correcteur K tel que :  $||T(s)_{zw}||_2 < \gamma$ 

 $\varkappa$  : est l'ensemble des compensateurs K stabilisant l'interconnexion de manière interne ou ensemble des compensateurs admissibles.

#### Hypothèses 2:

1- $(A, B_1)$  et  $(A, B_2)$  stabilisables,  $(C_1, A)$  et  $(C_2, A)$  détectables.

$$2-D_2^T[C_1 \quad D_{12}] = [0 \quad I] \ et \ [B^T \quad D_{21}^T]D_{21}^T = [0 \quad I]^T.$$

3- soit *G* et *K* rationnelles, réelles et propres.

$$4 - \begin{bmatrix} A - j\omega I & B_2 \\ C_1 & D_{12} \end{bmatrix} \ et \begin{bmatrix} A - j\omega I & B_1 \\ C_1 & D_{21} \end{bmatrix} \ sont \ de \ rand \ plain \ \forall \omega$$

Définissant les deux équations de Riccati algébriques duales :

$$A'X_2 + X_2A - X_2B_2B_2X_2 + C - C_1 = 0 (1.64)$$

$$Y_2 + Y_2A' - Y_2C_2C_2Y_2 + B_1B' = 0 (1.65)$$

Avec: 
$$F_2 = -B_2'X_2$$
,  $L_2 = -Y_2C_2'$  et  $\hat{A}_2 = A + B_2F_2 + L_2C_2$ 

**Théorème 3:** L'unique compensateur H<sub>2</sub> optimal est donné par:

$$K_{H_2}^* \sim \begin{bmatrix} \hat{A}_2 & -L_2 \\ F_2 & 0 \end{bmatrix}$$
 (1.67)

Où:

$$\gamma^* = min_{k \in \kappa} 5$$

**Théorème 4:** Si les hypothèses 2 sont vérifiées,  $\gamma > 0$  et G étant données, l'ensemble de tous les correcteurs  $H_2$  sous-optimaux i.e.  $||T(s)_{zw}||_2 < \gamma$  sont données par :

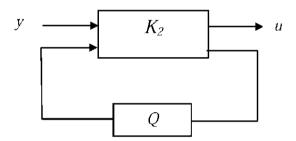


Fig. I.11. correcteur  $H_2$  sous optimal.

$$K_{H_2} = LFT(Q, K2)$$
, avec :  $Q \in \mathcal{RH}^{m2 \times p2}$ 

Le compensateur H<sub>2</sub> sous optimal est donné par

$$K_{2} = \begin{bmatrix} \hat{A}_{2} & -L_{2} & B_{2} \\ F_{2} & 0 & I_{m2} \\ -C_{2} & I_{P2} & 0 \end{bmatrix}$$
 (1.68)

#### **I.8 Conclusion:**

Dans ce chapitre, nous avons abordé le problème de la commande  $H_2/H_\infty$ . L'un des atouts majeurs de la méthode  $H_2/H_\infty$  est d'offrir la possibilité de construire de façon systématique un critère adapté au cahier des charges considéré. Les différents critères de performances considères incluent la stabilisation du système en boucle fermée, des performances  $H_2$  ainsi que des performances  $H_\infty$ .

Nous avons dans le chapitre 4 proposé une approche LMI qui et une méthode intéressent peut résoudrai numériquement avec lui le problème d'optimisation (les correcteurs stabilisant le système en boucle fermée et assurant des niveaux de réjection de perturbations). Pour cela la

synthèse de commande robuste passe des étapes telle que, définition d'incertitudes (liées au processus d'identification) et Contraintes sur la commande (saturation d'actionneurs, ...), contraintes de stabilité robuste et finalement Spécification des performances.

# Chapitre II La paramétrisation de Youla

#### II.1. introduction:

La paramétrisation de Youla est connue pour être l'outil fondamental pour représenter l'ensemble des systèmes stables. Elle permet d'établir un lien entre l'ensemble de correcteurs stabilisant un système et l'ensemble de transferts stables, voir Figure II.1.

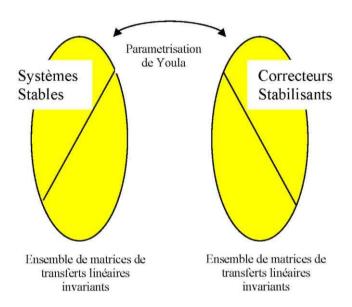


Fig.II.1. La Paramétrisation de Youla

Cette paramétrisation définit une bijection entre l'ensemble des correcteurs stabilisant un système donné et l'ensemble des transferts stables. A chaque transfert stable on peut donc faire correspondre un correcteur stabilisant le système et à chaque correcteur stabilisant on peut faire correspondre un transfert stable. Le transfert stable associé à chaque correcteur stabilisant, représenté par une matrice de transfert stable dans le cas d'un correcteur à plusieurs entrées/sorties, est appelé paramètre de Youla. Il est normalement représenté par la lettre Q. Pour certains auteurs, cette paramétrisation est aussi appelée Q- paramétrisation.

#### II.2. Historique:

L'idée générale de paramétrisation de l'ensemble des correcteurs stabilisant un système linéaire est née de la constatation suivante : pour un système P stable, l'interconnexion de la figure II.2 reste stable pour tout système Q stable.

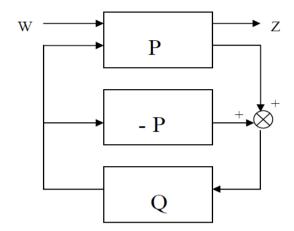


Fig. II.2. Le principe de la Paramétrisation de Youla

Cette paramétrisation est en fait déjà utilisée dans les années 50 en commande optimale mais les implications fondamentales qui nous intéressent n'avaient pas encore été relevées. Ce n'est que dans les années 70 que ces travaux ont été repris par Kucera dans le cas discret et par Youla et co-auteurs [20] pour le filtrage de Wiener-Holf, c'est le nom de Youla que l'histoire a retenu. On peut aussi remarquer que les premières utilisations ont été faites dans le cadre de la synthèse  $H_2$  dans les années 50 alors que Zames [22] a repris cette paramétrisation pour la commande  $H_{\infty}$ .

La forme générale de la paramétrisation a été finalement énoncée par Desoer et co-auteurs, en utilisant les représentations fractionnaires copremières. Des interprétations avec représentation d'état ont été mises en place en 1984 par Doyle [21].

La définition de la paramétrisation de Youla correspond au théorème suivant dont on trouve une démonstration dans [23].

#### II.3. Définition:

Il s'agit de paramétrer de manière complète la famille de correcteurs stabilisants pour un système donné. On considère le système en boucle fermée de la Figure II.3. (Il convient de noter que le bouclage est positif, en reprenant la convention adoptée par [23]). L'hypothèse de départ est que G est stabilisable par u et détectable par y, et que G est strictement propre.

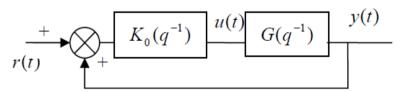


Fig. II.3: Boucle fermée classique avec retour positif

#### II.3.1. Théorème 1 : Factorisation première

Pour une matrice de transfert G stable, il existe 8 matrices de transfert stables telles que :

$$G = NM^{-1} = \widetilde{M}^{-1}\widetilde{N} \tag{2.1}$$

Est une factorisation fractionnelle co-premières de G à gauche et à droite où N, M,  $\widetilde{N}$  et  $\widetilde{M}$  sont des matrices des transferts stables

$$\begin{pmatrix} \tilde{X} & -\tilde{Y} \\ -\tilde{N} & \tilde{M} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} M & Y \\ N & X \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I & 0 \\ 0 & I \end{pmatrix}$$
 C'est l'équation de Bézout.

$$K_0 = U_0 V_0^{-1} = \tilde{V}_0^{-1} \tilde{U}_0 \tag{2.2}$$

Est une factorisation fractionnelle co-premières de  $K_0$  à gauche et à droite où  $\widetilde{U}_0, V_0, U0$  et  $\widetilde{V}_0$  sont des matrices des transferts stables.

Si  $K_0$  est un correcteur stabilisant, alors N, M,  $U_0$ ,  $V_0$ , N, M,  $U_0$  et  $V_0$  peuvent être choisies comme :

$$\begin{pmatrix} \tilde{V}_0 & -\tilde{U}_0 \\ -\tilde{N} & \tilde{M} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} M & U_0 \\ N & V_0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I & 0 \\ 0 & I \end{pmatrix}$$
 (2.3)

#### II.3.2. Théorème 2 : Paramétrisation de Youla

En considérant (2.1) et (2.2) telles que (2.3) soit vérifiée, pour toute matrice de transfert stable Q de dimensions adéquates, on définit :

$$U = U_0 + MQ \qquad V = V_0 + NQ \tag{2.4}$$

$$\widetilde{U} = \widetilde{U}_0 + Q\widetilde{M} \qquad \widetilde{V} = \widetilde{V}_0 + Q\widetilde{N} \tag{2.5}$$

Alors:

1. Tout correcteur  $K=UV^{-1}=\widetilde{V}^{-1}\widetilde{U}$  est un correcteur stabilisant pour  $G=NM^{-1}=\widetilde{M}^{-1}\widetilde{N}$ .

- 2. Tout correcteur stabilisant a une représentation fractionnelle donnée par (2.4) et (2.5).
- 3. Réciproquement, pour tout correcteur K stabilisant, il existe un système Q stable qui vérifie les égalités précédentes.
- 4. La paramétrisation de Youla n'est pas unique. Il existe en réalité une infinité de possibilités, en fonction du correcteur stabilisant initial  $K_0$  choisi, et des représentations fractionnelles choisies pour le système G et le correcteur initial  $K_0$ .

#### Remarque

- Ces représentations peuvent aussi s'exprimer par un formalisme d'espace d'état, voir [21,23].

- Dans ce chapitre on ne fera pas différence entre le cas discret et le cas continu, les concepts exposés sont parfaitement identiques [24].

# II.4. Propriétés:

On supposera dans ce paragraphe et dans toute la suite du chapitre que les interconnexions sont bien posées. Les propriétés de la paramétrisation de Youla présentées ici correspondent aux propriétés utilisées usuellement dans la littérature [23, 25]. On remarquera tout de même que le formalisme par transfert est largement plus utilisé que les représentations d'état. On peut justifier cette remarque par la facilité de présentation et d'interprétation que procure la représentation par transferts.

# Propriété 1

Par définition, il existe une bijection entre l'ensemble des correcteurs stabilisant un système donné et l'ensemble des systèmes stables.

# Propriété2

Pour énoncer cette propriété, il nous faut donner une représentation standard du système. Cette représentation standard est donnée sous forme générale par la Figure 2.4. Si l'on ne considère pas le bloc d'incertitude ou perturbation, la boucle fermée de la Figure II.2 peut se reformuler sous la forme standard de la Figure II.4.

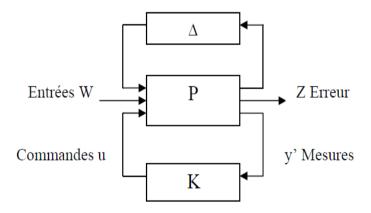


Fig. II.4: Représentation standard paramétrisation de Youla

La Figure II.5 est obtenue en considérant les relations suivantes :

$$\begin{pmatrix} z \\ v' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} I & G \\ I & G \end{pmatrix} \begin{pmatrix} w \\ u \end{pmatrix} \text{ et } w = r \quad z = y' = y + r, P = \begin{pmatrix} I & G \\ I & G \end{pmatrix}$$

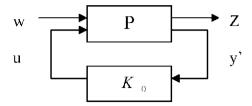


Fig. II.5: Représentation standard sans incertitude

Tout correcteur K stabilisant P peut être représenté sous la forme LFT de la figure II.6, où le système J admet la représentation suivante, d'ordre au plus  $n + n_0$ 

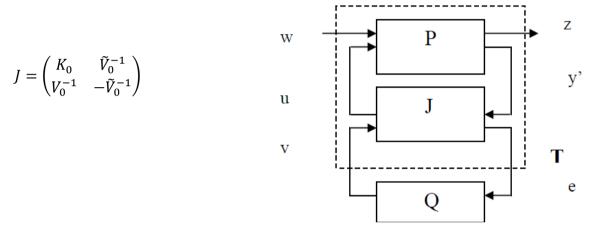


Fig. II.6: Correcteur sous forme LFT

$$T = \begin{pmatrix} T_{11} & T_{12} \\ T_{21} & T_{22} \end{pmatrix} \tag{2.6}$$

Preuve : Voir [23, 27];

Cette propriété exprime que le système T, formé par l'interconnexion de P et de J, Figure 2.6, a un transfert rigoureusement nul entre l'entrée e et la sortie v. Le transfert en boucle fermée entre l'entrée e et la sortie e et la

$$H_{zw} = T_{11} + T_{11}Q(I - T_{22}Q)^{-1}T_{21}$$
(2.7)

Cette propriété nous donne une interprétation intéressante de la paramétrisation de Youla, présentée dans [25] est appelée «Modified controller paradigm, On la résume brièvement : Soit  $K_0$ , Figure II.5, un correcteur stabilisant le système. A partir de ce correcteur, nous pouvons construire un ensemble de correcteurs stabilisant le système en procédant en deux étapes :

Nous modifions  $K_0$  de telle sorte qu'il génère un signal auxiliaire de sortie e (de même dimension que y') et accepte un signal d'entrée v (de même dimension que u), comme indiqué Figure II.7. Ceci est effectué de façon à assurer une matrice de transfert en boucle fermée nulle entre  $\mathbf{v}$  et  $\mathbf{e}$ , tout en conservant le transfert  $K_0$  en boucle ouverte entre u et y'.

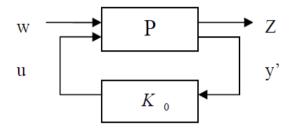


Fig. II.7: Correcteur initial modifié

Nous connectons une matrice Q stable entre e et v, comme indiqué dans la Figure II.8. Le correcteur K ainsi construit correspond au correcteur initial modifié par Q. Ce correcteur stabilise le système, car Q est stable et, comme  $H_{ev}=0$ , on n'introduit pas de nouveau bouclage.

On arrive à la figure II.8, où l'on voit le système d'interconnexion J, qui correspond au correcteur  $K_0$  modifié.

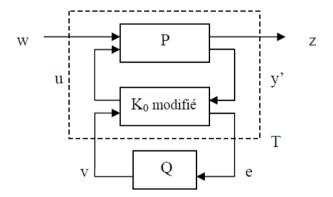


Fig. II.8: Correcteur initial modifié avec la paramétrisation de Youla

Du fait que le transfert entre **v** et **e** est nul, le système se réécrit comme indiqué en (2.7). On obtient alors la même expression affine de la paramétrisation de Youla. Toutefois, pour que cette paramétrisation obtenue à partir du correcteur modifié soit équivalente à la paramétrisation de Youla, il faut qu'elle permette d'atteindre tous les transferts stables possibles. Dans [26] est présentée une méthode de modification du correcteur initial pour garantir la correspondance avec la paramétrisation de Youla.

# Propriété 3

Cette propriété nous donne une interprétation de la paramétrisation dans une représentation par espace d'état. Tout correcteur stabilisant G peut être représenté par un retour d'état avec un observateur et un paramètre de Youla. Pour la démonstration, voir [23, 27]. Cette propriété est intéressante dans le sens où plusieurs correcteurs stabilisants pour le système G avec des structures très différentes peuvent se mettre sous une même représentation grâce au paramètre de Youla.

# Interprétation dans l'espace d'état :

Soit une répréhension d'état d'un système G dé fini sur la figure II.8

$$T = \begin{bmatrix} A_T & B_T & B_V \\ C_T & D_T & D_{Tu} \\ C_e & D_{eT} & D_{ne} \end{bmatrix} ou \ T = \begin{pmatrix} T_{11} & T_{12} \\ T_{21} & T_{22} \end{pmatrix}$$

Chaque transfert entre wi et zi peut être représenté par la fonction de transfert suivante (LFT)

$$T=Cj(sI-A^T)^{-1}Bj+Dji$$

Alors puisque G22=0, la propreté suivante est vérifiée :

$$\begin{cases}
C_e(zI - A_T)^{-1}B_v = 0 \\
D_{ve} = 0
\end{cases}$$

Cette propriété exprime le fait que les sous-espaces non-commandable et non observables de T sont supplémentaires dans l'espace d'état. Ainsi, elle permet d'obtenir une représentation d'état qui soit simultanément sous forme commandable et observable. Le changement de base correspondant permet d'obtenir le partitionnement suivant avec une matrice d'état sous forme triangulaire par blocs:

$$T = \begin{bmatrix} A_1 & A_2 & B_{11} & B_{21} & B_v \\ 0 & A_3 & B_{12} & B_{22} & 0 \\ C_{11} & C_{12} & D_{11} & D_{12} & D_{1v} \\ C_{21} & C_{22} & D_{21} & D_{22} & D_{2v} \\ 0 & D_e & D_{e1} & D_{e2} & 0 \end{bmatrix}$$

# Remarque:

Les matrices D<sub>11</sub> de T sont les même que celles du système initial P pour deux raisons :

- La structure particulière du transfert direct de J ne génère aucune transmission directe de w vers z.
- Le changement de base triangalisant n'affecte pas non plus ces transmissions directes.

Corollaire: Tout correcteur stabilisant peut être représenté par un retour d'état avec un

observateur et un paramètre de Youla (l'objectif du chapitre suivant).

Cette propriété est intéressante dans le sens où plusieurs correcteurs stabilisants pour le système G avec des structures très différentes peuvent se mettre sous une même représentation grâce au paramètre de Youla.

# Propriété 4

Cette propriété fait référence à la convexité obtenue avec la paramétrisation de Youla. On a les deux propriétés suivantes :

- L'ensemble de matrices de transfert stables est convexe.
- Le transfert de la boucle fermée est linéaire en Q.

Cette propriété nous permet de transformer le problème de synthèse de correcteur ou de robustification d'un correcteur initial en un problème de synthèse convexe.

Voyons maintenant le cas particulier de la paramétrisation de Youla quand le système G est stable. Dans ce cas, on peut simplifier la paramétrisation et obtenir une représentation par modèle interne où le paramètre de Youla a un sens « physique ».

### II.5. Interprétations pour un système stable :

On considère ici le cas d'un système stable, mono-entrée/mono-sortie G.

# II.5.1. Correcteur à un degré de liberté :

Si le système G est stable, on peut choisir [23] :

$$K_0 = 0$$
  
 $N = \widetilde{N} = G$   $M = \widetilde{M} = 1$   
 $U_0 = \widetilde{U}_0 = 0$   $V_0 = \widetilde{V}_0 = 1$ 

(2.3) est vérifiée et on obtient :

$$U = U_0 = + MQ = Q$$
  
 $V = V_0 + NQ = 1 + GQ$ 

A partir de  $K = UV^{-1} = \tilde{V}^{-1}\tilde{U}$  le correcteur stabilisant s'exprime par :

$$K = Q \left( I + \mathrm{GQ} \right)^{-1} \tag{2.8}$$

Qui peut être représenté comme indiqué Figure II.9. Dans cette figure, on a ajouté le signal extérieur d, qui représente un bruit de mesure ou une incertitude sur le modèle du système.

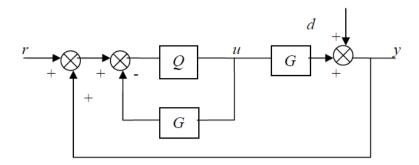


Fig. II.9: Paramétrisation de Youla pour un système stable

Cette figure peut être modifiée pour obtenir la Figure 2.10, où l'on voit apparaître la structure d'un correcteur à modèle interne.

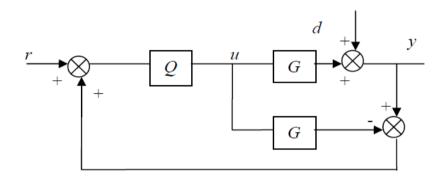


Fig. II.10 : Paramétrisation de Youla pour un système stable.

Structure par modèle interne

En cas d'absence d'incertitude (d=0), la sortie du système est annulée par la mise en parallèle du modèle (-G), et donc le retour est nul. Le tout fonctionne en boucle ouverte telle que u=Q r. Dans ce cas le paramètre de Youla représente le transfert du signal de référence au signal de commande. Comme Q est stable, pour un signal r stable on aura toujours un signal de commande u stable.

# 5.2. Correcteur à deux degrés de liberté :

Un correcteur à deux degrés de liberté peut être représenté comme indiqué par la Figure II.11.

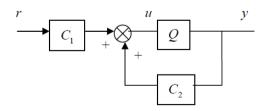


Fig. II.11: Correcteur à deux degrés de liberté

On peut transformer cette représentation pour arriver à la Figure II.12, équivalent à la Figure II.11, mais avec la même structure que la Figure 2.3, avec :

$$K = (C_1 \quad C_2) \quad Et \ G = \begin{pmatrix} 0 \\ G \end{pmatrix}$$

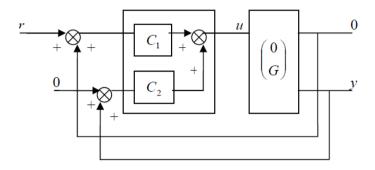


Fig. II.12 : Correcteur à deux degrés de liberté sous structure de bouclage standard

Si le système G est stable, on peut alors choisir :

$$N = \widetilde{N} = \begin{pmatrix} 0 \\ G \end{pmatrix}, M = 1, \widetilde{M} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$K_0 = (0 \ 0), \ U_0 = \widetilde{U}_0 = (0 \ 0) \ V_0 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} et \ \widetilde{V}_0 = 1$$

Qui vérifiant (2.1), (2.2) et (2.3). Avec  $Q=(Q_1 \ Q_2)$ , on obtient la famille de correcteurs suivante :

$$\widetilde{U} = \widetilde{U}_0 + Q\widetilde{M} = (Q_1 \quad Q_2)$$

$$\tilde{V} = \tilde{V}_0 + Q\tilde{N} = 1 + Q_1 G$$

A partir de la relation  $K = UV = \widetilde{V}^{-1}\widetilde{U}$ , il vient :

$$K = \left(\frac{Q_1}{1 + Q_2 G} \quad \frac{Q_2}{1 + Q_1 G}\right) \tag{2.9}$$

Ce correcteur, représenté Figure II.12, peut aussi être formulé selon le schéma de la Figure II.13. Les deux figures sont équivalentes.

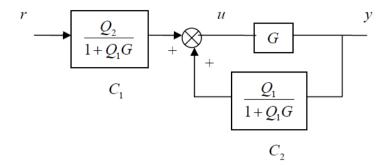


Fig. II.13.Paramétrisation de Youla pour un système stable. Correcteur à deux degrés de liberté

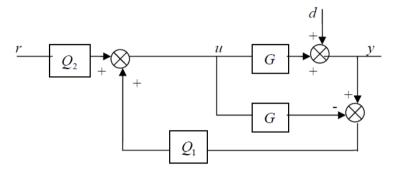


Fig. II.14.Paramétrisation de Youla pour un système stable. Structure de modèle interne pour le correcteur à deux degrés de liberté

La Figure II.14.correspond à la paramétrisation de tous les correcteurs stabilisants à deux degrés de liberté avec une structure à modèle interne, présentée dans [28]. On constate au travers de cette représentation, Figure II.14, que la paramétrisation d'un régulateur à deux degrés de liberté implique un paramètre de Youla à deux composantes :  $Q_2$ , qui a un rôle de préfiltrage, et  $Q_1$ , qui modifie la dynamique de la boucle fermée. On remarque également que  $Q_1$  a une influence uniquement sur la partie non modélisée par G, à savoir les perturbations qui agissent sur le système, représentées ici par le signal d.

L'intérêt de ce type de régulateur réside tout particulièrement en une séparation des dynamiques de poursuite et de régulation. Le paramètre  $Q_2$  modifie la dynamique de poursuite sans changer la dynamique de la boucle fermée (ou de régulation), et le paramètre Q modifie la dynamique de régulation sans changer la dynamique de poursuite.

### II.6. Introduction à l'optimisation convexe :

La notion de convexité tient dans ce manuscrit une place importante étant donnée les orientations choisies. En effet les problèmes de synthèse dont il est question sont formulés en termes d'optimisation si possible. La convexité d'un problème d'optimisation à un double avantage :

- Les temps de calcule pour trouver une solution sont raisonnable.
- Il n'existe pas de minimum local de la fonction coût à optimiser ; le résultat obtenu correspond à un minimum global unique.

Cette approche allie donc vitesse et efficacité. Ce qui semble évidemment très séduisant. Il faut cependant faire attention aux idées reçues : si un problème n'est convexe peut parfois entraîner des conséquences non désirables.

Si la transformation non convexe /convexe se fait par des équivalences, c'est le meilleur des cas et les seuls problèmes qui peuvent en découler proviennent d'un mauvais conditionnement numérique qui empêcherait une résolution algorithmique simple. Pour mieux comprendre ce problème, on discerne deux méthodes pour transformer le problème initial :

- Le champ de variation des variables d'optimisation est réduit ; c'est-à-dire que la recherche se fait sur un ensemble plus petit que le domaine de définition initial.
- Les contraintes sont modifiées afin de rendre convexes mais elles deviennent alors plus contraignantes.

La solution ainsi obtenue par optimisation convexe est optimale au sens du nouveau problème mais pas nécessairement au sens de problème initial. Il est donc fort possible qu'elle ne soit pas optimale pour le problème posé! Cette mise en garde est fondamentale pour l'interprétation des résultats obtenus en synthèse par des méthodes d'optimisation. La convexité est une notion à la fois ensembliste et fonctionnelle, voici les définitions dans chacun des cas.

### II.6.1. Ensemble convexe

### II.6.1.1. Définition:

Soit un ensemble  $C \subset R^n$ , C est convexe si et seulement si  $\forall \lambda \in [0,1], \forall (x_1, x_2) \in C^2$ ,  $(\lambda x_1 + (1 - \lambda))x_2) \in C$  (2.10)

# II.6.1.2. Propriétés :

- Tout ensemble affin est convexe.
- L'intersection finie d'une famille d'ensembles convexes est convexe.

# II.6.2. Fonction convexe

**II.6.2.1. Définition :** Soit un ensemble C convexe et f une fonction définie de C dans R. On dit que la fonction f est convexe si et seulement si :

$$\forall \lambda \in [0,1], \forall (x_1, x_2) \in \mathcal{C}^2, \ f(\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2) \le \lambda f(x_1) + (1-\lambda)f(x_2) \tag{2.11}$$

## II.6.2.2. Interprétation géométrique :

La Figure II.15 présente une fonction f convexe de  $\Re$  vers  $\Re$ . La convexité de f se traduit géométriquement par le fait que le segment  $[(a,f(a)) \ (b,f(b))]$  est au-dessus de la courbe y=f(x) pour tout  $(a,b)\in\Re^2$ 

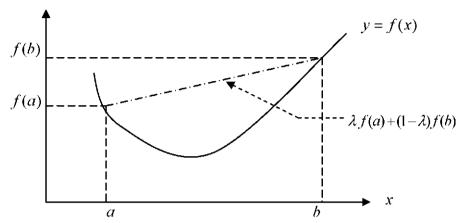


Fig 2.15. Convexité d'une fonction

# II.6.2.3. Propriétés :

- Le produit d'une fonction convexe par un réel positif est convexe.
- La somme pondérée à coefficients positifs de plusieurs fonctions convexes est convexe :
- Si  $\emptyset_1$ , ...,  $\emptyset_n$  sont des fonctions convexes et  $\lambda_1$ , ...,  $\lambda_n$  sont n réels positifs donnés, alors  $(\lambda_1\emptyset_1 + ... + \lambda_n\emptyset_n)$  est convexe.
- Le maximum de plusieurs fonctions convexes est convexe.
- Si  $\emptyset_1,...,\emptyset_n$ sont des fonctions convexes et  $\lambda_1, ..., \lambda_n$  sont n réels positifs donnés, alors  $\max\{\lambda_1\emptyset_1,...,\lambda_n\emptyset_n\}$  est convexe.
- Si  $\lambda$  est une fonction convexe et  $\alpha$  un réel donné, alors l'ensemble  $\{x / \emptyset(x) \le a\}$  est convexe.
- Notons que la réciproque est fausse : la propriété ( $\forall \alpha \in \Re$  on a  $\{x/\emptyset(x) < \alpha\}$  est Convexe) n'implique pas que  $\emptyset$  soit convexe. On dit dans ce cas que < est quasi-convexe.
- Toute norme est une fonction convexe de son argument (conséquence de l'inégalité triangulaire).
- Si f est convexe et g linéaire, alors  $(f \circ g)$  est convexe.
- Si f est croissante et g convexe, alors  $(f \circ g)$  est convexe.

### **II.6.3.** L'optimisation convexe :

Soit un ensemble convexe  $C \subset R^n$  et  $f: C \to R$  une fonction convexe. Un problème d'optimisation convexe s'énonce simplement :

$$\hat{J} = (f(x)/x \in C_i)_{i=1,m} \tag{2.12}$$

Il s'agit de minimiser un critère f dépend d'un vecteur de paramètre x vérifiant une ou plusieurs contraintes ( $x \in C$ ). Ce type de problème présente des fortes propriétés de convergence. Par exemple, la convexité de du problème garantie que le critère n'admet pas de minimums locaux. De plus, si l'ensemble C est fermé et non vide, le minimum et atteint. En ce qui concerne la mise en œuvre, sous réserve d'un bon conditionnement numérique, l'exploitation de ces propriétés permet d'obtenir la convergence d'algorithme vers un minimum global.

Notons aussi que l'intersection de plusieurs contraintes convexe est une contrainte convexe et que les critères définis par le maximum ou par la combinaison linéaire à pondérations positives de plusieurs critères convexes sont convexes. Ainsi, un problème de commande où toutes les contraintes et tous les critères élémentaires sont convexes peut se formuler simplement en un problème d'optimisation convexe global regroupant toutes les spécifications exprimées sous forme convexe.

### II.6.4. Algorithmes de résolution :

Outre les garanties théoriques qui découlent de la convexité du problème, il est intéressant dans la pratique d'exploiter la géométrie du problème pour :

- obtenir un meilleur comportement numérique.
- diminuer les temps de calcul et la place mémoire nécessaire pour la résolution.

Plusieurs algorithmes ont été développés pour des structures particulières. Ils prennent en compte la nature du critère à optimiser ainsi que celle des contraintes à respecter.

Considérons, par exemple, le cas d'un problème avec un critère linéaire et/ou des contraintes formulées par des égalités et inégalités linéaires de type :

$$min(c^{T}x)$$

$$\{a_{i} \ x \leq b_{i}\}i = 1,2 \dots m$$

$$Fx = g$$
(2.13)

où x est le vecteur d'optimisation et  $a_i$ ,  $b_i$ , c, F, g sont les paramètres du problème. La méthode dite du simplexe a été introduite par Dantzig pour résoudre ce type de problème. Ensuite, en 1984, Kermarkar a introduit l'algorithme du point intérieur pour la programmation linéaire. Plusieurs algorithmes basés sur cette technique du point intérieur pour la résolution de problèmes linéaires ont été ainsi développés et ont prouvé leur efficacité.

# II.7. Spécifications en boucle fermée :

# II.7.1. Motivations de la formulation des spécifications en boucle fermée :

Une spécification implicite que doit vérifier tout correcteur solution du problème est d'être stabilisant. Cependant, la combinaison de deux correcteurs stabilisants n'est pas forcément stabilisante, d'où la non convexité de l'ensemble de ces correcteurs. Ce résultat nous amène ainsi à travailler non plus en boucle ouverte, mais en boucle fermée, sur l'ensemble des transferts stables, que peut présenter un système. Dans ce cas, nous avons bien défini un espace convexe : le barycentre de transferts stables est un transfert stable.

Par exemple, considérons une contrainte qui correspond au respect d'un certain gabarit pour untransfert en boucle fermée, que l'on appellera  $H_{yd}$ , pour laquelle deux correcteurs (K1 et K2) valident le gabarit. La boucle fermée associée au correcteur  $K_3 = \lambda K_1 + (1 - \lambda) K^2$  (où  $\lambda$  est un réel compris entre 0 et 1) peut alors dépasser ce gabarit. En revanche si  $H_{yd1}$  et  $H_{yd2}$  sont les transferts en boucle fermée correspondant aux deux correcteurs, le transfert

 $Hyd3 = \lambda H_{yd1} + (1 - \lambda) H_{yd2}$  (où  $\lambda$  est un réel compris entre 0 et 1) va satisfaire aussi le gabarit.

Si en exprime le problème en fonction du correcteur K, on arrive normalement à un problème d'optimisation non linéaire. Dans le prochain paragraphe, nous allons examinés certains critères et contraintes convexes en boucle fermée qui seront utilisés par la suite, et le fait que cette convexité soit conservée par l'ensemble de transferts stables atteignables.

Cet ensemble est paramétré par la paramétrisation de Youla. On arrive finalement à exprimer le problème par un problème d'optimisation convexe.

### II.7.2 Ensemble de transfert atteignable par des correcteurs stabilisants :

Considérons une structure standard comme celle de la figure II.4 et étudions l'ensemble des matrices de transfert atteignables entre l'entrée w et la sortie z (w et z étant des vecteurs). Cet ensemble des matrices de transfert atteignables est convexe. De cet ensemble de matrices de transfert, seule nous intéresse la partie pour laquelle le système satisfait la propriété de stabilité interne. Ce sous-ensemble est obtenu par la paramétrisation de Youla, et il est convexe. En effet, le transfert entre l'entrée w et la sortie z peut être écrit sous une forme linéaire

en Q: 
$$H_{zw}=G_{11}+G_{12}QG_{21}$$
 (2.14)

et Q appartient à l'ensemble des matrices de transfert stables, qui est d'ailleurs convexe, pour deux transferts Hzw1 et  $H_{zw2}$ , la matrice de transfert définie par :

$$H_{zw3} = \lambda H_{zw1} + (1 - \lambda) H_{zw2}$$
 (où  $\lambda \in ] 0, 1[)$  est :

$$H_{zw3} = \lambda (G_{11} + G_{12}Q_1G_{21}) + (1 - \lambda) (G_{11} + G_{12}Q_2G_{21})$$

$$\begin{split} &= \lambda \ G11 + \lambda G_{12}Q_1G_{21} + G_{11} + G_{12}Q_2G_{21} - \lambda G_{11} - \lambda G_{12}Q_2G_{21} \\ &= \lambda G_{12}Q1G_{21} + G_{11} + G_{12}Q_2G_{21} - \lambda G_{12}Q_2G_{21} \\ &= G_{11} + G_{12} \left[ \lambda_{Q1} + (1 - \lambda) \ Q2 \right] \ G21 \\ &= G_{11} + G_{12}Q_3G_{21} \end{split}$$

 $Q_3$ =  $\lambda Q_1$ + (1-  $\lambda$ ) Q2 appartient à l'ensemble des matrices de transfert stables, car cet ensemble est convexe. On en déduit que  $H_{zw3}$  est stable. L'ensemble des matrices de transfert atteignables par des correcteurs stabilisants est donc convexe.

## II.7.3. Contraintes et critères convexes

Il est important de distinguer, parmi les spécifications d'un problème de commande, les deux notions de contrainte et de critère [29]. La première est une notion ensembliste : satisfaire une contrainte équivaut à appartenir à l'ensemble des solutions vérifiant une propriété donnée telle que « temps de réponse inférieur à une valeur fixée » ou « réponse à une entrée donnée à l'intérieur d'un gabarit imposé ». Une contrainte sera dite convexe si l'ensemble associé est convexe (cf. paragraphe II.6.1).

La deuxième est une notion fonctionnelle : le critère est une fonction à valeurs réelles, définie sur un ensemble de correcteurs. Par exemple, un critère d'énergie de commande peut être défini par la fonction qui à tout correcteur associe la norme  $H_2$  de la commande en réponse à un signal donné. Un critère sur la plus grande incertitude permise peut être défini par la fonction qui à tout correcteur associe la norme  $H_{\infty}$  d'un certain transfert bouclé avec l'incertitude. Un critère sera dit convexe si la fonction associée, définie sur l'ensemble des correcteurs, est convexe.

Il s'agit, alors, de chercher un correcteur permettant de minimiser un critère donné (lui-même étant éventuellement le résultat de la combinaison de plusieurs critères) et de satisfaire les contraintes imposées par le cahier des charges.

### II.7.4. Contrainte d'enveloppe temporelle :

Il s'agit de contraindre un signal du système bouclé, en réponse à une certaine excitation extérieure, à rester à l'intérieur d'une enveloppe temporelle. Par exemple, contraindre la réponse à un échelon de référence ou le rejet de perturbation à rester à l'intérieur d'un gabarit fixé au préalable.

Une enveloppe temporelle imposée à un signal  $z_i$  consiste à le contraindre à être compris entre deux valeurs, maximale  $z_{i \max}(t)$  et minimale  $z_{i \min}(t)$ , voir Figure II.16. L'ensemble des signaux vérifiant cette contrainte s'écrit donc :

$${Z_i(t)/Z_{i\min}(t) < Z_i(t) < Z_{i\max}(t) \quad \forall t}$$

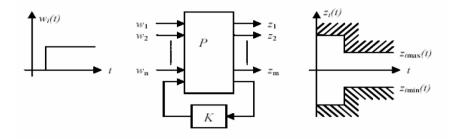


Fig. II.16.Exemple de contraintes temporelles

Cet ensemble de signaux est un ensemble convexe, car pour deux signaux  $z_1(t)$  et  $z_2(t)$  à l'intérieur du gabarit, la combinaison  $z_3(t) = \lambda z_1(t) + (1 - \lambda) z_2(t)$  (où  $\lambda$  est un réel compris entre 0 et 1) reste à l'intérieur du gabarit.

Pour montrer que cette contrainte est convexe, il nous faut conformer la propriété de transformation linéaire des ensembles et sous-ensembles convexes.

### **II.8 Conclusion:**

Dans ce chapitre, nous avons étudié la paramétrisation de Youla et ses propriétés, qui permettrons de mettre le problème de robustification de d'un correcteur initial sous forme convexe (qui était a priori non convexe). Les propriétés fondamentales de cette paramétrisation des correcteurs stabilisant sont:

- •Lorsque l'on exprime les fonctions de transfert en boucle fermée en fonction du paramètre Q, on obtient des fonctions qui dépendent affinement de Q.
- Tout correcteur stabilisant s'écrit comme une transformation linéaire fractionnaire bien déterminée (c'est-à-dire ici une fonction rationnelle) en Q.
- •L'expression des spécifications fréquentielles et temporelles en boucle fermée de façon convexe sous le paramètre de Youla [30]. La mauvaise nouvelle est qu'il est convexe mais de dimension infinie : la variable d'optimisation Q appartient à un ensemble de dimension infinie (ensemble des fonctions de transfert) et le nombre de contraintes d'optimisation est infini. Un autre défaut est que le correcteur obtenu peut être d'ordre important. L'idéal serait de trouver une solution sous la forme d'un problème d'optimisation convexe de dimension finie.

On abordera aux chapitres suivants la problématique liée à la résolution de ce type de problème et la façon de le résoudre numériquement, conduisant cependant à une solution optimale.

# Chapitre III Observateur/retour d'état

### III.1. Introduction:

La notion de paramétrisation de Youla qui permet de caractériser l'ensemble des correcteurs stabilisant un système linéaire invariant par l'ensemble des transferts stables. Cette propriété très forte est exposée ici pour definii' un outil intermédiaire pour le chapitre suivant. Mais la mise en œuvre pratique de cette paramétrisation permet aussi de structurer un correcteur dynamique sous forme d'un observateur et d'un retour d'état. Cette structuration tire son intérêt de la facilité d'implantation qu'elle confère et des interprétations physiques qu'elle facilite.

### III.2. La notion de Commandabilité et l'observabilité :

La commandabilité et l'observabilité sont deux concepts développés pour la représentation d'état des systèmes qui permettent de caractériser respectivement la possibilité que la commande exerce une influence sur un des états et la possibilité d'obtenir une certaine information d'un des états. Cependant leur concept peut être utilisé dans d'autres représentations.

### III.2.1.Commandabilité:

La commandabilité est une caractéristique d'une représentation d'état d'un système, ou d'un système en soi même, qui nous indique si une ou plusieurs de ces dynamiques peuvent être modifiées par les entrées.

### **Définition:**

Un état x(t)est commandable en  $t_0$  s'il est possible de déterminer  $u(t)/[t_0\ t_f]$  conduisant tout état initial  $x_t(t_0)$  vers 0 en  $t_0 < t_t < t_f$ .

Si cette propriété est vraie  $\forall t_0 \ et \ \forall i = 1$ ,- alors le système est complètement commandable.

### Remarques:

Si un système n'est pas complètement commandable alors pour certaines conditions initiales il n'existe pas d'entrée de commande pouvant ramener le système à l'origine.

La commandabilité est une notion importante puisqu'elle établit le fait que l'on puisse commander le système afin de modifier son comportement (stabilisation d'un système instable, modification des dynamiques propres). Cette notion joue donc un rôle très important dans la théorie de la synthèse de systèmes de commande dans l'espace d'état.

# III.2.2. Critère de Commandabilité (Kalman) :

C'est un critère qui permet de définir la commandabilité d'un système LTI avec l'information des matrices A et B.

Un système LTI représenté par l'équation dynamique d'état,

$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$$

où  $A \in R^{nxn}$ ,  $B \in R^{nxm}$  est commandable si et seulement si la matrice de commandabilité, C est de rang n,

$$rang(C) = rang[B|AB|...|A^{n-1}B] = n$$

### III.2.3. Observabilité:

L'observabilité est une caractéristique structurelle complémentaire d'une représentation d'état d'un système, ou d'un système en soi même, qui nous indique la capacité pour un système à déterminer l'historique d'un état à partir de la seule connaissance des variables de sortie mesurées.

### **Définition:**

Un état xt est observable en  $t_0$  s'il est possible de déterminer  $x_t(t_0)$  connaissant  $y(t)/[t0\ tf]$ .

Si cette propriété est vraie  $\forall t_0 \ et \ \forall i=1,...,n$  alors le système est complètement observable.

Remarques : La notion d'observabilité est cruciale pour les systèmes où il est impossible de mesurer tout le vecteur d'état, et doit être estimé à partir des données fournies par la sortie.

### III.2.4. Critère D'observabilité (Kalman) :

La notion d'observabilité et fait intervenir la matrice dynamique A et la matrice de sortie C.

$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$$
$$y(t) = Cx(t)$$

Où  $A \in R^{n \times n}$ ,  $C \in R^{r \times n}$  est observable si et seulement si la matrice d'observabilité, O est de rang n:

rang 
$$(\mathcal{O}) = \text{rang}\begin{pmatrix} C & \cdots & \\ CA & \cdots & \\ \vdots & \cdots & \\ CA^{n-1} \end{pmatrix} = n$$

### III.3. Structure de la commande a retour d'état observé :

Pour réaliser une commande à retour de sortie, on peut donc utiliser un observateur d'état et d'effectuer une commande à retour d'état en utilisant l'état observé (état de l'observateur) figure .1.3: [31,37] u(t)=Gv(t)-Kx(t); K: gain de retour d'état

G : gain pré bouclage qui est calculé en général en fonction du gain statique désiré On peut

écrire les équations d'état : 
$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$$

$$z(t)=Cx(t)+Du(t)$$

$$u(t)=Gv(t)-Kx^{(t)}$$

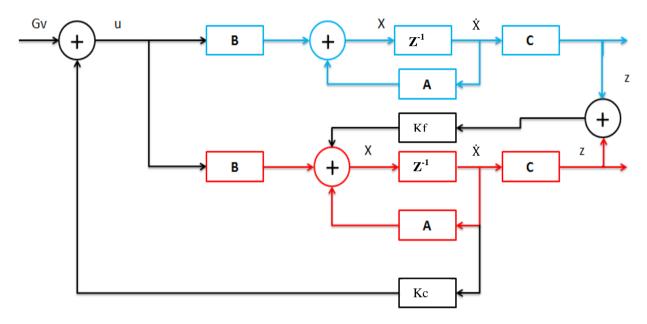


Fig.III.1. Structure de commande à retour d'état observé

En éliminant u(t) on obtient:

$$\begin{bmatrix} \dot{x} \\ \dot{\tilde{x}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A - BK_c & BK \\ 0 & A - K_f C \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ \tilde{x} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} BG \\ 0 \end{bmatrix} v(t)$$

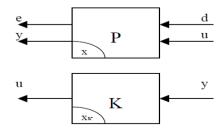
$$z(t) = \begin{bmatrix} A - DK_c & DK_c \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ \tilde{x} \end{bmatrix} + DGv(t)$$
(3.1)

Cette matrice est triangulaire par blocs, et par conséquent le spectre du système bouclé est constitué de la réunion disjointe des spectres des blocs diagonaux, c'est-à-dire l'union des spectres du système initial commandé, et du système initial observé. Ainsi la synthèse d'un système commandé par un retour d'état reconstruit par un observateur est particulièrement simple pour les systèmes linéaires invariants, puisqu'on peut synthétiser les deux fonctions séparément (c'est le principe de séparation).

# III.4. Représentation d'état du système en boucle fermée :

Soit

$$P = \begin{cases} \dot{x} = Ax + B_1 d + B_2 u \\ e = C_1 x + D_{11} d + D_{12} u \\ y = C_2 x + B_{21} d \end{cases}$$

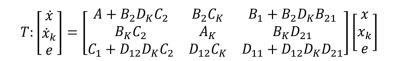


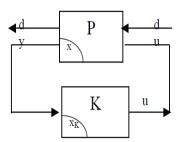
Et K cherché dynamique est donnée par

K:
$$\begin{cases} \dot{x}_K = A_K x_K + B_K y \\ x_K = C_K x_K + D_K y \end{cases}$$
 d'order  $n_k$ 

Le système en boucle fermée est donnée par :

En assemblant les deux équations et en éliminant u on aura :





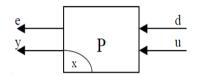
D'ordre n<sub>+</sub>n<sub>k</sub>

Fig.III.2. Représentation du système MIMO

### III.5. régulateur/observateur:

Considérons maintenant, ce système P présenté sur la figure suivante :

$$P = \begin{cases} \dot{x} = Ax + B_1d + B_2u \\ e = C_1x + D_{11}d + D_{12}u \\ y = C_2x + B_{21}d \end{cases}$$
 u : commande ; d : perturbation ; e : erreur ; y : sortie



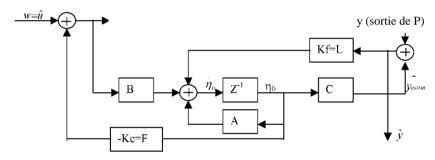
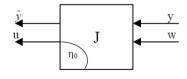


Fig.III.3. Structure d'état d observateur /régulateur

$$u=\hat{u}+F\eta_0$$
  $\hat{y}=-y+C_2\eta_0$  ; erreur de prédiction  $\dot{\eta}_0=A\eta_0+B_2u+L\hat{y}$ 



En éliminant u on obtient :

$$J: \begin{cases} \dot{\eta}_0 = (A + B_2 K_c + K_f C_2) \eta_0 - K_f y + B_2 \hat{u} \\ u = K_c \eta_0 + \hat{u} \\ \hat{y} = C_2 \eta_0 - y \end{cases}$$

La matrice de J est donnée par : 
$$J = \begin{bmatrix} (A + B_2 + K_f C_2) & (-K_f & B_2) \\ (K_c \\ C_2) & \begin{pmatrix} 0 & I \\ -I & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix}$$
(3.2)

l'ordre de J n<sub>i</sub> = l'ordre du système P : n=nj (ordre nominal)

Si on pose  $u = u^{\hat{}} - (-Kc)\eta 0$  et z = y - yestimée (changement de signe)

J est donne par : 
$$J = \begin{bmatrix} (A - B_2 - K_f C_2) & (K_f & B_2) \\ \begin{pmatrix} -K_c \\ -C_2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} 0 & I \\ I & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix}$$
(3.3)

### III.6. La paramétrisation de youla et régulateur/ observateur :

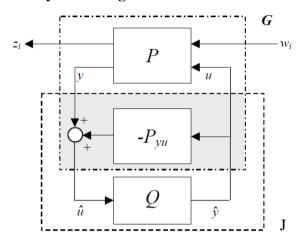


Fig.III.4 Représentation de la paramétrisation de Youla et régulateur/ observateur

En éliminant u et en obtient l'équation correspondantes aux l'interconnexion de deux systèmes P et J et:

$$G = \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} A & B_2 K_f \\ -K_f C_2 & A + B_2 K_f + K_f C_2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} B_1 & B_2 \\ K_f D_{21} & B_2 \end{pmatrix} \\ \begin{pmatrix} C_1 & D_{21} K_c \\ -C_2 & C_2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} D_{11} & D_{12} \\ D_{21} & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix}$$
(3.4)

On utilise la 3<sup>ème</sup> propriété de Youla ou G22(p)=0 :

$$G = \begin{bmatrix} G_{11} & G_{12} \\ G_{21} & G_{22} \end{bmatrix} \Rightarrow G_{22} = \begin{bmatrix} A & B_2 K_c & B_2 \\ -K_f C_2 & A + B_2 K_c + K_f C_2 & B_2 \\ -C_2 & C_2 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A + K_f C_2 & 0 \\ -K_f C_2 & A + B_2 K_c \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ B_2 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow G_{22} = 0$$

Le transfert en boucle fermée entre  $T_{d\rightarrow e}$  est une fonction affine en paramètre libre Q

Selon la propriété de Hurwitz et prend  $V = \begin{bmatrix} I_n & 0 \\ -I_n & I_n \end{bmatrix}$  Et on aura

$$:VGV^{-1} = \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} A - B_2 K_c & B_2 K_c \\ 0 & A - K_f C_2 B_1 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} B_1 & B_2 \\ -K_f D_{21} & 0 \end{pmatrix} \\ \begin{pmatrix} C_1 - D_{12} K_c & D_{12} K_c \\ 0 & C_2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} D_{11} & D_{12} \\ D_{21} & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} A_1 & A_3 \\ 0 & A_2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} B_{11} & B_{\widehat{u}} \\ B_{12} & 0 \end{pmatrix} \\ \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} \\ 0 & C_{\widehat{V}} \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} D_{11} & D_{12} \\ D_{21} & 0 \end{pmatrix} \end{bmatrix}$$
(3.5)

# III.7. Synthèse de Q-paramétrisation de voula et observateur/régulateur :

La propriété de Youla est vérifiée G22=0, si on cherche à établir les relations entre G11 et G12 et G21 et la dynamique de la boucle fermée ; alors le transfert en boucle fermée est linéaire en  $Q: T=G_{cl}=G_{11}+G_{12}QG_{21}$ 

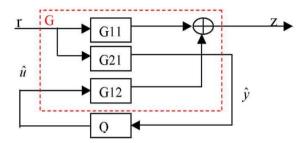


Fig.III.5. Réécriture de la paramétrisation de Youla

Si on considère le correcteur initial (J=Kini) sous la forme « retour d'état+observateur), on a montré qu'il est possible de le paramétrer à l'aide de Q. [36]

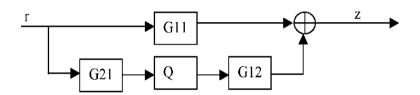


Fig.III.6. Réécriture de la paramétrisation de Youla

En donne P de la façon suivante :

$$P = \begin{bmatrix} A & B_1 & B_2 \\ C_1 & D_{11} & D_{12} \\ C_2 & D_{21} & 0 \end{bmatrix}$$
, supposant que P est stable, et D<sub>22</sub>=0, on écrit la représentation d'état du

correcteur initial

$$K_{\text{ini}}: \begin{cases} \dot{x} = (A - B_2 K_c - K_f C_2) \hat{x} + K_f y \\ u = -K_c \hat{x} \end{cases} \text{ d'ou } Kini = J = -K_c (zI - A + B_2 K_c + C_2)^{-1} K_f$$

Il s'agit maintenant de modifier le correcteur "retour et observateur" afin de faire apparaître les signaux  $\hat{u}$  et  $\hat{y}$ , et en assurant  $T_{\hat{y} \to \hat{u}}$  nul. Une solution de prendre pour e erreur de prédiction y - *yestimée* et en ajoutant u à la commande  $-K_c\hat{x}$ , cette modification du correcteur est représentée par la figure suivante :

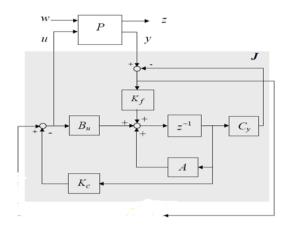


Fig. III.7. Structure du système J d'interconnexion

Nous obtenons les relations suivantes :

$$\begin{cases} \dot{x}_0 = (A - B_2 K_c - K_f C_2) \hat{x}_0 - K_f y + B_2 \hat{u} \\ u = -K_c \hat{x}_0 + \hat{u} \\ \hat{y} = -C_2 \hat{x}_0 + y \end{cases}$$

Il ne reste qu'à connecter le paramètre de synthèse Q permettant de paramétrer l'ensemble des boucles fermées stables.

L'approche présentée et utilisée est une méthode directe se basant sur une structure de correcteur de type retour d'état estimé. Il suffit d'écrire la représentation d'état de la boucle fermée avant de la connections de Q :

$$\begin{bmatrix} \dot{x} \\ \dot{\tilde{x}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A & B_2 K_c \\ K_f C_2 & A - K_f C_2 - B_2 K_c \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ \tilde{x} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} B_1 & B_2 \\ K_f D_{21} & B_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w \\ \hat{u} \end{bmatrix} \\
\begin{bmatrix} \dot{z} \\ \dot{e} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C_1 & D_{12} K_c \\ C_2 & C_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ \tilde{x} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} D_{11} & D_{12} \\ D_{21} & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} w \\ \hat{u} \end{bmatrix} \iff T$$
Avec et donnée par  $T = \begin{bmatrix} A & -B_2 K_c \\ K_f C_2 & A - K_f C_2 - B_2 K_f \end{pmatrix} \begin{pmatrix} B_1 & B_2 \\ K_f D_{21} & B_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} C_1 & -D_{12} K_c \\ C_2 & -C_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} D_{11} & D_{12} \\ D_{21} & 0 \end{pmatrix}$ 

$$(3.6)$$

on établit les transferts  $G_{11}$ ,  $G_{21}$  et  $G_{12}$ , on est donc capable d'exprimer l'ensemble des transferts en boucle fermée  $T_{w\to z}$  en fonction de Q puisque  $T_{w\to z} = G_{11} + G_{12}QG_{21}$ .

Une fois que l'on a obtenu Q par optimisation convexe, il s'agit de revenir à K; pour cela on cherche K(Q). D'ou on distingue deux cas de la Q-parametrisation Q Statique et Q Dynamique, notre travail est basé sur le premier cas.

# Q: STATIQUE:

La structure de l'observateur / régulateur et Q-paramétrisation de Youla est donnée sur le schéma suivant :

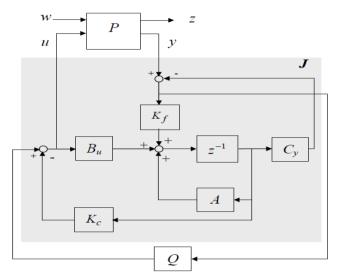


Fig.III.8.structure d'observateur/régulateur et Q-paramétrisation de youla

D'ou la représentation d'état en boucle fermée est donnée par :

$$T = G_{cl} = \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} A_1 & A_3 + B_2 Q C_2 \\ 0 & A_2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} B_{11} + B_2 Q D_{21} & B_{11} + B_{\hat{u}} Q D_{\hat{y}2} \\ B_{12} & B_{22} \end{pmatrix} \\ \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} + D_{12} Q D_2 \\ C_{12} & C_{22} + D_{2\hat{u}} Q C_{\hat{y}} \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} D_{11} + D_{12} Q D_{21} & D_{12} + D_{1\hat{u}} Q D_{\hat{y}2} \\ D_{21} + D_{2\hat{u}} Q D_{\hat{y}1} & D_{22} + D_{2\hat{u}} Q D_{\hat{y}2} \end{pmatrix} \end{bmatrix}$$
(3.7)

# Chapitre IV optimisation LMI

### **IV.1. Introduction**

En automatique, un problème d'optimisation peut correspondre à rechercher un correcteur qui satisfasse les spécifications d'un cahier des charges.

Dans le cas général, la résolution par un algorithme est un problème "compliqué". Pourquoi ? Très grossièrement, à partir d'un point initial, les algorithmes efficaces disponibles recherchent un minimum local. Si la fonction admet plusieurs minima, le résultat va dépendre du point initial. Un cas très intéressant est celui où il n'existe qu'un seul minimum local (minimum local = minimum global) : indépendamment du point initial, le minimum global sera alors atteint. Cette propriété est obtenue dans le cas où la fonction est convexe et où l'ensemble des contraintes est convexe: on parle alors d'optimisation convexe. Un certain nombre de classes de problèmes d'optimisation convexe de dimension finie admettent des algorithmes de résolution efficaces. Parmi ceux-ci, se trouve l'optimisation LMI.

# IV.2. Inégalités matricielles affines

# IV.2.1. Inégalité matricielle affine ou linéaire

On appelle inégalité matricielle affine (linear matrix inequality) noté LMI le problème suivant : étant donné des matrices réelles, carrées symétriques  $F_i$ , i = 0...n, existe-t-il un jeu de réels  $x_i$ , i = 1...n tels que  $F_i$  +  $x_i$  +

Ou 
$$F(x) = F_0 + \sum_{i=1}^{n} x_i F_i x_i F > 0$$
 (4.1)

Avec  $x = [x_1, ..., x_n] \in \mathbb{R}^n$  appelé vecteur de décision ou vecteur d'optimisation F: sont n matrices symétriques données de  $\mathbb{R}^{n \times n}$ .

Le succès des LMI vient du développement des méthodes dites du point intérieur (interior point methods) qui permettent de résoudre de manière efficace ces problèmes [32]. La mise en évidence de cette « démarche LMI » a ouvert des possibilités telles qu'il est devenu possible d'aborder des problèmes d'analyse et/ou de commande jusque la non envisageables. La mise en oeuvre de la « démarche LMI » sur ces nouveaux problèmes amener à des formulations sous forme de problèmes d'optimisation sous contraints LMI dépendant des paramètres : dans l'expression (4.2), les matrices Fi et les variables de décision x sont maintenant des fonctions rationnelles de paramètres réels, que l'on notera  $\theta$  et qui appartiennent à un ensemble compact P:

$$\{x(\theta): P \to R | F_0(\theta) + \sum_{i=1}^n x_i(\theta) F_i(\theta)\}$$

$$\tag{4.2}$$

Sous cette forme, malheureusement, on ne retrouve pas l'un des grands intérêts de l'optimisation LMI qui est l'existence d'algorithmes de résolution efficaces. Face à ce problème, l'approche généralement adoptée pour le problème d'automatique particulier considéré consiste à essayer de définir l'ensemble des fonctions (4.2) ou un sous ensemble de (4.2) par une contrainte LMI.

### IV.2.2. Positivité

On dit d'une matrice  $A \in \mathbb{R}^n$  qu'elle est positive et on note A > 0 si et seulement si la forme quadratique  $x^T A x$  est positive pour tout vecteur x.

$$\forall x \in R^n, x^T A x > 0 \Longrightarrow A > 0 \tag{4.3}$$

Cette définition se transpose évidemment au cas négatif. On peut toujours écrire une forme quadratique à partir d'une matrice symétrique. Ces matrices ont la particularité de n'avoir que des valeurs propres réelles. En optimisation, on utilise souvent le résultat suivant que, pour A symétrique,  $x^TAx$  est positif pour tout x si et seulement si toutes ses valeurs propres sont positives et on note A > 0.

On définit aussi la positivité stricte et on dit qu'une matrice est définie positive si toutes ses valeurs propres sont strictement positives. C'est équivalent à dire que la forme quadratique correspondante  $x^T A x$  est strictement positive dès que x est non nul.

### Quelques propriétés :

- Soit X un scalaire,  $A \lambda I > 0$  si et seulement si les valeurs propres de A sont strictement supérieures à  $\lambda$ .
- $P > 0 \Leftrightarrow -P < 0$ ; on peut donc toujours se ramener à un problème de positivité ou de négativité.

### IV.3.Problème d'optimisation sous contraintes LMI

Un problème d'optimisation est défini de la manière suivante.

**Définition** (Problème d'optimisation de dimension finie)

Soit: 
$$R^m \to R$$
  
 $\zeta \to f(\zeta)$ 

Alors un problème d'optimisation s'écrit :

$$Min f(\zeta) \tag{4.4}$$

$$\zeta \in C$$

οù

 $C \subset \mathbb{R}^{m}$  est l'ensemble des contraintes;

 $\zeta = [\zeta_N ... \zeta_M]^T$  est le vecteur de variables de décision ou variables d'optimisation; la valeur de Z pour laquelle le minimum est atteint est appelée  $\zeta$  \* Notation :

$$\zeta *= \operatorname{argmin} f(\zeta)$$

$$\zeta \in C$$
(4.5)

la fonction f est l'objectif ou la fonction de coût;

Quand  $C = R^m$ , on parle de problème d'optimisation sans contrainte sinon de problème d'optimisation sous contraintes.

# On dit que:

- $\zeta^* \in \mathcal{C}$  est un optimum local s'il existe un voisinage ouvert U de  $\zeta^*$  tel que, pour tout  $\zeta \in U \cap \mathbb{C}$ , on a  $f(\zeta^*) < f(\zeta)$ ;
- $\zeta * \in C$  est un optimum global si, pour tout  $\zeta \in C$ , on a  $f(\zeta^*) < f(\zeta)$ .

Résoudre ce problème signifie trouver un optimum global (et la valeur de f en ce point). On distingue des classes de problèmes d'optimisation en fonction des propriétés de f et de C. Deux classes de problèmes importantes sont celle des problèmes d'optimisation convexes et celle des problèmes d'optimisation quasi-convexes.

### **Définition**

Un problème d'optimisation est dit convexe si

- C est un ensemble convexe: pour tout  $\zeta_1 \in C$ , pour tout  $\zeta_2 \in C$ , pour tout  $\zeta_2 \in C$ , pour tout  $\zeta_3 \in C$ , pour tout  $\zeta_4 \in C$ ,

Un problème d'optimisation est dit quasi convexe si

- *C* est un ensemble convexe: pour tout  $\zeta_1 \in C$ , pour tout  $\zeta_2 \in C$ , pour tout  $\zeta_1 \in C$ , pour tout  $\zeta_2 \in C$
- F est une fonction quasi convexe: pour tout  $\zeta_1 \in C$ , pour tout  $\zeta_2 \in C$ , pour tout  $\zeta_2$

Pour ces deux classes de problèmes d'optimisation, la fonction de coût a la propriété que tout minimum local est un minimum global sur l'ensemble de définition de la fonction. Ceci implique que tout optimum local est un optimum global. Cette propriété est importante car, pour résoudre les problèmes d'optimisation, des algorithmes de résolution numérique sont généralement utilisés.

Ces algorithmes nécessitent un point d'initialisation dans C et permettent, à partir de ce point d'initialisation, de trouver un optimum local. Pour les problèmes d'optimisation convexes et quasi—convexes, ces algorithmes permettent donc de trouver un optimum global et donc de les résoudre.

Du fait qu'ils peuvent être résolus efficacement, les problèmes d'optimisation convexes et quasi-convexes sont donc intéressants.

Des sous-problèmes importants sont les problèmes d'optimisation sous contraintes LMI. Un problème d'optimisation sous contrainte s'écrit :

$$Min f(\zeta)$$
$$\zeta \in C$$

Où

$$C = \{ \zeta \in \mathbb{R}^m \mid \forall x \in \mathbb{R}^n, x^T F(\zeta) x \ge 0 \} \text{ ou } C = \{ \zeta \in \mathbb{R}^m \mid \forall x \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}, x^T F(\zeta) x > 0 \}$$

Avec: 
$$F(\zeta) \triangleq F_0 + \sum_{i=0}^m \zeta i F i$$
,

Le vecteur  $\zeta \in \mathbb{R}^m$  est le vecteur des variable de décision de la contrainte, et où les Fi sont m matrices symétrique données de  $\mathbb{R}^{n \times n}$ , i=0...m.

### Propriété:

Soit les deux ensembles :

$$C_1 = \{ \zeta \in \mathbb{R}^m \mid F_1(\zeta) > 0 \} \text{ et } C_2 = \{ \zeta \in \mathbb{R}^m \mid F_2(\zeta) > 0 \}$$

Alors l'intersection est définie par :

$$C_1 \cap C_2 = \left\{ \zeta \in \mathbb{R}^m \middle| \begin{bmatrix} F_1(\zeta) & 0 \\ 0 & F_2(\zeta) \end{bmatrix} > 0 \right\}$$
 (4.6)

Cette propriété découle du fait que les valeurs propres d'une matrice diagonale par blocs sont constituées par les valeurs propres des matrices sur la diagonale.

Afin de rendre les solveurs de LMI facilement utilisables pour les problèmes de l'automatique, des interfaces ont été développées permettant d'écrire les problèmes sous des formes matricielles simples [33,38].

Les trois problèmes classiques que ces outils résolvent sont :

- la faisabilité (ou l'existence),
- la minimisation d'une fonction linéaire,
- le problème de valeur propre généralisée : minimiser  $\lambda$  sous les contraintes.

## IV.3.1. Problème de Faisabilité [34]

Tester s'il existe  $\zeta \in \mathcal{C} \subset \mathbb{R}^m$  tel que  $F(\zeta) > 0$ , et si oui, déterminer un tel  $\zeta \in \mathbb{R}^m$ :

Trouver 
$$\zeta \in \mathbb{R}^m$$

tel que 
$$F(\zeta) > 0$$
. (4.7)

Le problème est faisable si  $C \neq 0$ , existe un ensemble non vide des  $\zeta$  vérifiant $F(\zeta) > 0$ . Sous Matlab, la recherche d'une solution globale (à une tolérance bien déterminée) est assurée par la fonction **feasp.** 

### IV.3.2. Problème de minimisation d'une fonction de coût linéaire [34]

Tester s'il existe  $\zeta \in \mathbb{R}^m$  tel que  $F(\zeta) > 0$ , et si oui, déterminer  $\zeta \in \mathbb{R}^m$  tel que  $F(\zeta) > 0$  et qui minimise  $c^T \zeta$  où  $c \in \mathbb{R}^m$  est un vecteur donné :

$$\min c^{T} \zeta$$

$$\zeta \in R^{m}$$
tel que  $F(\zeta) > 0$  (4.8)

Sous Matlab, la recherche d'une solution globale (à une tolérance bien déterminée) est assurée par la fonction **mincx** 

### IV.3.3. Problème de minimisation de la valeur propre généralisée maximale [34,32]

Tester s'il existe  $\zeta \in R^m$  tel que  $F(\zeta) > 0$  et  $H(\zeta) > 0$  où  $H(\zeta)$  est de la forme (4.2), et si oui, déterminer  $\zeta \in R^m$  tel que  $F(\zeta) > 0$  et  $H(\zeta) > 0$  et qui minimise la valeur propre généralisée maximale  $\lambda_{max}(G(\zeta), F(\zeta))$  de  $F(\zeta)$  et  $G(\zeta)$  où  $G(\zeta)$  est de la forme (4.2) et où  $\lambda_{max}(G(\zeta), F(\zeta))$  est la valeur minimale de  $\lambda$  pour laquelle  $\lambda$   $F(\zeta)$  -  $G(\zeta)$  est définie positive :

$$\min \lambda_{max}(G(\zeta), F(\zeta))$$

$$\zeta \in R^{m}$$
tel que  $(\zeta) > 0$  et  $H(\zeta) > 0$ . (4.9)

Autre écriture du problème :

$$\min \lambda$$

$$\zeta \in R^{m}$$
tel que  $\lambda F(\zeta) - G(\zeta) > 0$ 

$$F(\zeta) > 0 \text{ et } H(\zeta) > 0$$
(4.10)

Sous Matlab, la recherche d'une solution globale est assurée par la fonction gevp.

## IV.4. Les outils techniques pour la formulation LMI:

Ces outils permettent d'exprimer des problèmes d'analyse ou de commande de système d'optimisation sous contraintes LMI. En effet la mise sous forme LMI d'un problème d'optimisation consiste dans un premier temps à traduire les contraintes par des inégalités matricielles que l'on tente en suite de rendre affine en fonction des variables d'optimisations. [29]

## IV.4.1 Lemme de Schur:

Le complément de Schur ou le Lemme de Schur est un outil fondamental dans le maniement

des inégalités matricielles ; en effet, il permet dans certain cas de mettre sous forme LMI des contraintes non linéaires.

### **Définition:**

Soient les matrices symétriques  $(Q, S) \in R^{nxn}xR^{nxm}$  et  $R \in R^{nxm}$ 

Alors les deux propositions sont équivalentes :

$$\checkmark Q > 0 \text{ et } S(x) - R(x)TA(x) - R(x) > 0$$

$$\checkmark \begin{bmatrix} Q(x) & R(x) \\ R^{T}(x) & S(x) \end{bmatrix} \tag{4.11}$$

### IV.4.2 Lemme d'élimination :

### **Définition:**

Soient trois matrices  $G \in R^{nxn}U \in R^{nxp} V \in R^{nxq}$  alors les trois problèmes suivants sont équivalant :

$$\forall \exists K \in R^{pxq}, G + UKVT + VKTUT < 0$$

$$\forall \begin{cases} U_{\perp}^T G \ U_{\perp} < 0 \\ V_{\perp}^T G \ V_{\perp} < 0 \end{cases}$$

$$\forall \exists \sigma \in R, \begin{cases} G - \sigma U U^T < 0 \\ G - \sigma V V^T < 0 \end{cases}$$
(4. 12)

✓  $U_{\perp}$  et  $V_{\perp}$  sont les compléments orthogonaux des matrices U et V respectivement, { Rappel : le complément orthogonal d'une matrice U est la matrice  $U_{\perp} \in R^{nx(n-p)}$  tel que  $U_{\perp}^T U = 0$  et rang $[U \ U_{\perp}] = n$ }

### **IV.4.3** Lemme S-procedure:

### **Définition:**

Considérons les matrices  $T_i \in \mathbb{R}^{nxn}$  avec i = 0...k et les formes quadratiques associés :

$$\forall \mathbf{u} \in \mathbf{R}^n, F_i(\mathbf{u}) = \mathbf{u}^{\mathrm{T}} \mathbf{T}_i \mathbf{u}$$

alors la proposition (i) implique la proposition (ii) :

(i) 
$$\exists \tau i \in R_+/F_0(u) - \sum \tau i F_i(u)$$

(ii) 
$$F_0(u) > 0$$
 pour tout  $u \neq 0$  tel que  $\forall i \in I, F_i(u) \geq 0$  (4.13)

Quand k=1, les conditions (i) et (ii) sont équivalentes s'il existe un  $u_0$  tel que :  $F_1(u)>0$  il est de plus possible d'obtenir l'équivalence des deux propositions lorsque les formes quadratiques  $F_i$  sont des intégrales quadratiques.

# IV.4.4 Lemme corollaire de la S-procédure :

C'est la version matricielle de la S-procédure :

Soient A=A<sup>T</sup>, B, C, D, U=U<sup>T</sup>, V, W=W<sup>T</sup> des matrices réelles de taille compatibles telles que :

✓ C est de rang plein

✓ La matrice  $\begin{bmatrix} U & V \\ V^T & W \end{bmatrix}$  possède une valeur propre positive.

Alors les propositions (i) et (ii) sont équivalentes :

$$(\mathrm{i}) \begin{bmatrix} A - C^T W C & B - C^T V - C^T W D \\ B^T - V^T C - D^T W C & -U - D^T V - V^T D - D^T W D \end{bmatrix} > 0$$

$$(ii)\forall \Delta / \begin{bmatrix} \Delta \\ I \end{bmatrix}^T \begin{bmatrix} U & V \\ V^T & W \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta \\ I \end{bmatrix} \ge 0, \begin{cases} \det(I - \Delta D) \ne 0 \\ A - B(I - \Delta D)^{-1}C + C^T(I - \Delta D)^{-1}\Delta^TC^T \end{cases}$$
(4.14)

IV.5. formulation de quelque critère : [27,33,34]

### IV.1. Formulation du nome $H_{\infty}$

### IV.1.1. Caractérisation matricielle :

Un système discret (A, B, C, D) est stable et admet une norme  $H_{\infty}$  inférieure à un niveau  $\gamma>0$  ssi

 $\exists P=PT>0$  telle que :

$$||C(zI - A)^{-1}B + D||_{\infty} < \gamma \iff \begin{bmatrix} -P^{-1} & A & B & 0 \\ A^{T} & -P & 0 & C^{T} \\ B^{T} & 0 & -\gamma I & D^{T} \\ 0 & C & D & -\gamma I \end{bmatrix} < 0$$
(4.15)

Il y a d'autres façons de le formuler :

Structure 1:

$$P=P^T>0$$

$$\begin{bmatrix} A^{T}P + PA + C^{T}C & PB + C^{T}D \\ B^{T}P + D^{T}C & D^{T}D + \gamma^{2}I \end{bmatrix} < 0$$
 (4.16)

Structure 2:

$$P=P^T>0$$

$$\begin{bmatrix} A^T P + PA & PB & C^T \\ B^T P & -\gamma I & D^T \\ C & D & \gamma I \end{bmatrix} < 0$$

$$(4.17)$$

Structure 3:

$$P=P^T>0$$

$$\begin{bmatrix} A^T P + PA & B & PC^T \\ B^T & -\gamma I & D^T \\ PC & D & \gamma I \end{bmatrix} < 0 \tag{4.18}$$

# IV.1.2. Synthèse $H_{\infty}$ :

# IV.1.2.1. Synthèse $H_{\infty}$ par retour d'état :

Soit le système suivant:

{Pour des raisons de simplification des calculs on C<sub>y</sub>=I, D<sub>yw</sub>=D<sub>yu</sub>=0 }

$$\begin{cases} x(t) = Ax(t) + B_w w(t) + B_w u(t) \\ z(t) = C_z x(t) + D_{zw} w(t) + D_{zw} u(t) \\ y(t) = x(t) \end{cases}$$

Question : on recherche une loi de commande par retour d'état ( $K ? = R^{pxn}$ ) telle que u=Kx(t) et assure :

- 1. Le système en boucle fermé est stable
- 2. La norme  $H_{\infty}$  du système en boucle fermé  $\|T_{w\to z}\|_{\infty} < \gamma$

Le système en BF admet pour équation d'état :

$$\dot{x}(t) = A + B_u K x(t) + B_w w(t) = A_{cl} x(t) + B_{cl} w(t)$$

$$z(t) = (C_z + D_{zu})x(t) + D_{zw} w(t) = C_{cl} x(t) + D_{cl} w(t)$$
(4.19)

Ce système est stable ssi  $\exists P$  telle que (on utilise la structure 01):

$$\begin{bmatrix} A_{cl}^T P + P A_{cl} + C_{cl}^T C_{cl} & P B_{cl} + C_{cl}^T D_{cl} \\ B_{cl}^T P + D_{cl}^T C_{cl} & D_{cl}^T D_{cl} + \gamma^2 I \end{bmatrix} < 0$$
(4.20)

Alors il existe un correcteur par retour d'état s'il existe une matrice K et une matrice  $P=P^T>0$  telle que :

$$\begin{bmatrix} (A + B_u K)^T P + P(A + B_u K) + (C_Z + D_{zu} K)^T (C_Z + D_{zu} K) & PB_w (C_Z + D_{zu} K)^T D_{zw} \\ B_w^T P + D_{zw}^T (C_Z + D_{zu} K) & D_{zw}^T D_{zu} - \gamma^2 I \end{bmatrix} (4.21)$$

Les variables d'optimisation sont *P* et *K*. Cette inégalité n'étant pas affine en *P* et en *K*, elle ne définit pas une LMI. Par une série de transformations, on va montrer que l'on peut obtenir une contrainte LMI équivalente après un changement de variables adéquat, on peut réécrire sous la forme :

$$\begin{bmatrix} A^T P + PA + K^T B_u^T P + PB_u K & PB_w \\ B_w^T P & -\gamma^2 I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} (C_Z + D_{zu} K)^T \\ D_{zw}^T \end{bmatrix} [C_Z + D_{zu} K & D_{zw}^T \end{bmatrix} < 0 \tag{4.22}$$

En appliquant le lemme de Schur  $(C-B^TA^{-1}B)$  on obtient :

$$\begin{bmatrix} A^{T}P + PA + K^{T}B_{u}^{T}P & PB_{w} & (C_{Z} + D_{zu}K)^{T} \\ B_{w}^{T}P & -\gamma I & D_{zw}^{T} \\ (C_{Z} + D_{zu}K) & D_{zw} & -\gamma I \end{bmatrix} < 0$$
(4.23)

Dans cette inégalité il nous reste plus que PBuK et  $K_TB_w^TP$  comme terme bilinéaire on appliquant la propriété des matrices congruentes :  $M < 0 \Rightarrow \Pi^T M\Pi < 0$ 

Avec 
$$\Pi = \begin{bmatrix} P^{-1} & 0 & 0 \\ 0 & I & 0 \\ 0 & 0 & I \end{bmatrix}$$
  
on obtient  $\begin{bmatrix} P^{-1}A^T + AP^{-1} & B_w & P^{-1}(C_z^T + K^TD_{zu}^T) \\ B_w^T & -\gamma^2 I & D_{zw}^T \\ (C_zP^{-1} + D_{zv}KP^{-1}) & D_{zw} & -I \end{bmatrix} < 0$  (4.24)

Dernier changement on posant : Q=P<sup>-1</sup> et Y=KP<sup>-1</sup> et ce changement est bien posé car la

fonction qui relie (P, K) et (Q, Y) est une bijection : on aura

$$\begin{bmatrix} QA^{T} + AQ + Y^{T}B_{u}^{T} & B_{w} & QC_{z} + Y^{T}D_{zu}^{T} \\ B_{w}^{T} & -\gamma^{2}I & D_{zw}^{T} \\ (C_{z}Q + D_{zu}Y) & D_{zw} & -I \end{bmatrix} < 0$$
(4.25)

Cette dernière inégalité est une LMI (affine en Q et Y)

En conclusion ma recherche d'une loi de commande u=Kx assurant la stabilité de la boucle fermée et une norme  $H_{\infty}$  entre w et z inférieure à  $\gamma$  s'obtient de la façon suivante :

- 1. Trouver Q et Y tel que les inégalités précédente (4.21) soit satisfaite
- 2.  $P=Q^{-1}$  et K=YP (4.22)

# IV.1.2.2. Synthèse $H_{\infty}$ par retour de sortie :

Soit le système P admet une représentation d'état  $(A, B_w, B_u, C_z, D_{zw}, D_{zu}, C_y, D_{uw}, D_{yu})$  d'ordre n, étant donnée $\gamma > 0$ , il existe un correcteur K par retour de sortie (u=Ky); d'ordre inférieur ou égal à n définie par la représentation d'état :

$$\begin{cases} x_K(t) = A_K x_K(t) + B_K y \\ u(t) = C_K x_K(t) + D_K y \end{cases}$$

telle que : 1. Le système P\*K est asymptotiquement stable

$$2. \|P^*K\|_{\infty} < \gamma$$

Si et seulement s'il existe deux matrice P et Q telle que :

$$[B_{u}^{T} \quad 0 \quad D_{zu}^{T}]_{\perp}^{T} \begin{bmatrix} QA^{T} + AQ & B_{w} & QC_{z}^{T} \\ B_{w}^{T} & -\gamma^{2} & D_{zw}^{T} \\ C_{z}q & D_{zw} & -I \end{bmatrix} [B_{u}^{T} \quad 0 \quad D_{zu}^{T}]_{\perp} < 0$$

$$[C_{y} \quad D_{yw} \quad 0]_{\perp}^{T} \begin{bmatrix} A^{T}P + PA & PB_{w} & C_{z} \\ B_{w}^{T}P & -\gamma^{2}I & D_{zw}^{T} \\ C_{z}q & D_{zw} & -I \end{bmatrix} [C_{y} \quad D_{yw} \quad 0]_{\perp} < 0$$

$$\text{Et} \quad \begin{bmatrix} P & I \\ I & Q \end{bmatrix} > 0$$

$$(4.26)$$

# IV.2. Formulation du nome $H_2$ : [32, 33,35]

### IV.2.1. Caractérisation matricielle:

Un système discret (A, B, C, D) est stable et admet une norme H2 inférieure à un niveau  $\gamma_2>0$ 

ssi :  $\exists X_2 = X_2^T > 0$  telle que :

$$||C(zI - A)^{-1}B + D||_{2} < \gamma_{2} \Leftrightarrow \begin{cases} A^{T}X_{2}A - X_{2} + C^{T}C < 0 \\ trace(D^{T}D + B^{T}X_{2}B) < \gamma_{2}^{2} \\ ou \\ A^{T}X_{2}A - X_{2} + B^{T}B < 0 \\ trace(D^{T}D + C^{T}X_{2}C) < \gamma_{2}^{2} \end{cases}$$

$$(4.27)$$

L'utilisation conjointe du lemme de Schur et de manipulation matricielles conduit à une

caractérisation sous d'inégalité matricielle, le système est stable et admet une norme H2 inférieur à un niveau  $\gamma_2$  ssi il existe deux matrices symétriques définie positives  $X_2 = X_2^T > 0$   $Y = Y^T > 0$ 

Telles que:

Structure 01:

$$\begin{bmatrix} -X_2^{-1} & A & 0 \\ A^T & -X_2 & C^T \\ 0 & C & -I \end{bmatrix} < 0, \begin{bmatrix} -X_2^{-1} & B & 0 \\ B^T & -Y & D^T \\ 0 & D & -I \end{bmatrix} < 0, trace(Y) < \gamma_2^2$$
 (4.28)

Il existe autres façon de formuler H<sub>2</sub> en utilisant les outils techniques de formulation :

Structure 02:

$$\begin{cases} \exists P = P^T > 0 \\ A^T P + PA + C^T C < 0 \\ trace(D^T D + B^T PB) < \gamma_2^2 \end{cases}$$
 (4.29)

Structure 03:

$$\begin{cases}
\exists Q = Q^T > 0 \\
A^T Q + QA + BB^T < 0 \\
trace(D^T D + CQC^T) < \gamma_2^2
\end{cases}$$
(4.30)

Structure 04:

$$\begin{cases} \exists X_2 = X_2^T > 0 \\ \exists Z = Z^T > 0 \end{cases} \\ \begin{bmatrix} A^T X_2 + XA & XB \\ B^T X & -I \end{bmatrix} < 0 \\ \begin{bmatrix} X_2 & C^T \\ C & Z \end{bmatrix} < 0 \\ trace(z) < \gamma_2^2 \end{cases}$$

$$(4.31)$$

Structure 05:

$$\begin{cases}
\exists Y = Y^T > 0 \\
\exists T = T^T > 0 \\
A^T Y + YA YC^T \\
CY -I
\end{cases} < 0 \\
\begin{bmatrix} Y & B \\ B^T & T \end{bmatrix} < 0 \\
trace(T) < \gamma_2^2
\end{cases}$$
(4.32)

### IV.2.2. Synthèse H2:

# IV.2.2.1. Synthèse H2 par retour de sortie :

Soit le système :

$$\begin{cases} x(t) = Ax(t) + B_w w(t) + B_w u(t) \\ z(t) = C_z x(t) + D_{zw} w(t) + D_{zw} u(t) \\ y(t) = x(t) + D_{yw} w(t) + D_{yu} u(t) \end{cases}$$

Question : on recherche une loi de commande par retour d'état ( $K ? \in \mathbb{R}^{pxn}$ ) telle que u=Ky(t) et assure :

- 1. Le système en boucle fermé est stable
- 2. La norme H2 du système en boucle fermé  $||T_{w\to z}||_2 < \gamma_2$

Avec un contrôleur par retour de sortie dynamique :

$$\dot{x}(t) = A_K x_k(t) + B_K y$$

$$u(t) = C_K x_k(t) + D_K y$$

le système bouclé est donnée par :

$$\begin{cases}
\hat{x} = \hat{A}x(t) + \hat{B}w(t) \\
z(t) = \hat{C}x(t) + \hat{D}w(t)
\end{cases}$$
Avec  $\hat{x} = \begin{bmatrix} x \\ x_k \end{bmatrix}$   $\hat{A} = \begin{bmatrix} A + B_u D_k C_y & B_u C_k \\ B_k C_y & A_k \end{bmatrix}$ ,  $\hat{B} = \begin{bmatrix} B_w + B_u D_K D_{yw} \\ B_k D_{yw} \end{bmatrix}$ ,
$$\hat{C} = \begin{bmatrix} C_z + D_{zu} D_k C_y & D_{zu} C_k \end{bmatrix}, \hat{D} = D_{zu} + D_{zu} D_K D_{yw}$$

$$\begin{bmatrix} \hat{A}\hat{Q} + \hat{Q}\hat{A}^T & \hat{B} \\ \hat{B}^T & -I \end{bmatrix} < 0$$

$$\begin{bmatrix} Z & \hat{C}\hat{Q} \\ * & \hat{Q} \end{bmatrix} < 0 \quad \text{, avec} : \hat{Q} = \begin{bmatrix} Q & \bar{Q}^T \\ \bar{Q} & * \end{bmatrix}, \hat{P} = \bar{Q}^{-1} = \begin{bmatrix} P & \bar{P} \\ \bar{P}^T & * \end{bmatrix}$$

$$trace(z) < y_x$$

$$(4.33)$$

$$PQ+\bar{P}\bar{Q}=1$$

# IV.2.2.2. Synthèse H2 par retour d'état:

Soit le système :

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + B_w w(t) + B_w u(t) \\ z(t) = C_z x(t) + D_{zw} w(t) + D_{zw} u(t) \\ y(t) = x(t) + D_{yw} w(t) + D_{yu} u(t) \end{cases}$$

*Question*: on recherche une loi de commande par retour d'état ( $K ? \in \mathbb{R}^{pxn}$ ) telle que u(t)=Kx(t) et assure :

- 1. Le système en boucle fermé est stable
- 2. La norme H2 du système en boucle fermé  $||T_{w\to z}||_2 < \gamma_2$

$$\begin{cases} \exists X_{2} = X_{2}^{T} > 0 \\ \exists Z = Z^{T} > 0 \end{cases} \\ \begin{bmatrix} A^{T}X_{2} + X_{2}A + B_{u}R + R^{T}B_{u} & B_{w} \\ B_{w}^{T} & I \end{bmatrix} < 0 \\ \begin{bmatrix} Z & C_{z}X_{2} + D_{zu}R \\ X_{2}C_{z} + R^{T}D_{zu} & Q \\ trace(z) < \gamma_{2}^{2} \end{cases} < 0 \end{cases}$$

$$(4.34)$$

H2 optimal revient à minimiser  $\gamma_2^2$ ;  $\exists K$  tel que  $||T_{w \to z}||_2 < \gamma_2$  ssi:

$$\begin{cases} trace\{(C_z + D_{zu}R)Q(C_z + D_{zu}R)^{-1}\} < \gamma_2 \\ (A + B_uR)^{-1}Q + Q(A + B_uR) + BB^T < 0 \end{cases}$$

après modification en utilisant les outils techniques pour la formulation LMI on obtient

$$(D_{vw} = D_{22} = 0)$$

$$\begin{cases} trace(z) < \gamma_2^2 \\ \left[ \begin{matrix} Z & C_z X_2 + D_{zu} R \\ X_2 C_z + R^T D_{zu}^T & X_2 \end{matrix} \right] > 0 \\ AX_2 + X_2 A^T + B_u R + R^T B_u + B_w B_w^T < 0 \end{cases}$$
(4.35)

avec H2 sous-optimal par retour d'état K=RX-1

H2 optimal revient à minimiser 
$$\gamma_2^2 \|P_{BF}\|_2 \le \sqrt{\gamma_2^{2*}}$$
 (4.36)

### IV.3. $\alpha$ -stabilité :

# IV.3.1. Définition:

L' $\alpha$ -stabilité est une propriété des systèmes qui permet de garantir la rapidité de convergence vers un point d'équilibre. Ce critère peut aussi être vu comme une contrainte de placement de pole dans un disque de rayon  $\alpha$ :

### IV.3.1.1. Cas discret:

Soit le système : x(k+1)=Ax(k)

L'état x d'un système est dit  $\alpha$ -stable ( $\alpha \in ]0,1[)$  si est seulement si pour une entré nulle et pour toute condition x(0), la relation suivante est vérifiée :

$$\lim_{k \to 0} \alpha^{-k} ||x(k)|| = 0 \tag{4.37}$$

Dont on peut dire que le module des valeurs propres de la matrice d'évolution est inférieur aa.

### IV.3.1.2. Cas continu:

Soit le système :  $\dot{x}(t) = Ax(t)$ 

on peut définir l' $\alpha$ -stabilité d'un système le taux de décroissance exponentiel définie comme le plus grand  $\alpha$  tel que pour toute condition initiale  $x_0(0)=0$ 

$$\lim_{k \to 0} e^{\alpha t} ||x(k)|| = 0 (4.38)$$

### IV.3.2. Caractérisation matricielle :

# IV.3.2.1. Cas continu:

On peut relier le taux de décroissance aux valeurs propres de la matrice A. Dans le cas ou A est diagonalisable dans C, en notant  $\lambda i = \sigma i + j\omega i$  les valeurs propres de la matrice A, on a la  $i^{\text{ème}}$  composante du vecteur d'état qu'est défini par :

$$x(t) = \sum_{i} e^{\alpha_{i}t} \left( \alpha_{i} \cos \omega_{i} t + \beta \sin \omega_{i} t \right) \tag{4.39}$$

La limite  $\dot{x}(t) = Ax(t)$  sera satisfaite si et seulement si  $\sigma_i < -\alpha$ ; il est possible de démontrer une condition nécessaire et suffisante : le taux de décroissance est (strictement) supérieur à  $\alpha$  s'il existe une fonction V(x) telle que :

Pour 
$$x \neq 0$$
,  $V(x) > 0$  et  $\dot{V}(x) < 2\alpha V(x)$  (4.40)

On prend V  $(x) = x^{T}Px$  ou P est une matrice symétrique à déterminer.

$$\begin{cases} V(x) > 0 \\ \dot{V}(x) < -2 \alpha V(x) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} P > 0 \\ A^T P + PA + 2\alpha P < 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} (-\alpha)(2P) - (A^T P + PA) > 0 \\ 2P > 0 \end{cases} \tag{4.41}$$

#### IV.3.2.2. Cas discret:

Un système (A, B, C, D) est dit  $\alpha$ -stable ssi :

$$\begin{cases} \exists X_3 = X_3^T > 0 \\ \begin{bmatrix} \alpha X_3 & A^T \\ A & X_2^{-1} \end{bmatrix} > 0 \end{cases}$$
 (4.42)

#### IV.3.3. Synthèse $\alpha$ -stabilité :

#### IV.3.3.1. Synthèse $\alpha$ -stabilité par retour d'état :

Soit un système {D=0(simplification de calcul} tel que :

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases}$$
 et u=Kx

Alors le système bouclé est donné par

$$\dot{x}(t) = (A + BK) x(t)$$

Problème: Trouver K et P telles que:

$$\begin{cases} \forall x_1 \in R^n & x_1^T P x_1 > 0 \\ \forall x_2 \in R^n & x_2^T [(A+BK)^T P + P(A+BK) + 2\alpha P] x_2 < 0 \end{cases}$$

on remarque que la seconde inégalité est bilinéaire en les variables P et K :

Posons : 
$$x_1 = P^{-1}\hat{x}_1$$
et  $x_2 = P^{-1}\hat{x}_2$  , alors

$$\begin{cases} \forall \hat{x}_1 \in R^n & \hat{x}_1^T P \hat{x}_1 > 0 \\ \forall \hat{x}_2 \in R^n & \hat{x}_2^T [AP^{-1} + P^{-1}A^{-1} + BKP^{-1} + P^{-1}K^TB^T + 2\alpha P^{-1}] \hat{x}_2 < 0 \end{cases}$$
 (4.43)

Les inégalités ne sont affine en les variables d'optimisation P et K

Posons :  $Q=P^{-1}$  et  $Y=KP^{-1}$  alors on aura :

$$\begin{cases} \forall \hat{x}_1 \in R^n & \hat{x}_1^T Q \hat{x}_1 > 0 \\ \forall \hat{x}_2 \in R^n & \hat{x}_2^T [AQ + QA^T + BY + Q^T B^T + 2\alpha Q] \hat{x}_2 < 0 \end{cases}$$
 (4.44)

Ce changement de variables est bien posé les deux inégalités sont affine en les variables d'optimisation Q et Y, par suite la recherche d'une loi de commande u(t)=Kx(t) assurant un taux de décroissance supérieur à  $\alpha$  peut s'effectuer de la façon suivante :

1. Trouver Q et Y tel que les inégalités précédentes soient satisfaites (Problème de faisabilité ou de minimisation)

2. 
$$P=Q^{-1}$$
 et  $K=YP$  (4.45)

#### IV.3.3.2. Synthèse $\alpha$ -stabilité par retour de sortie :

Soit un système tel que :

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases} et u(t) = Ky(t)$$

Le système bouclé est donné par x(t) = (A+BKC) x(t)

Problème: Trouver K et P telles que:

$$\begin{cases} \forall x_1 \in R^n & x_1^T P x_1 > 0 \\ \forall x_2 \in R^n & x_2^T [(A + BK)^T P + P(A + BK) + 2\alpha P] x_2 < 0 \end{cases}$$

De la même façon que la synthèse par retour d'état ;

Posons : 
$$x_1 = P^{-1}\hat{x}_1$$
 et  $x_2 = P^{-1}\hat{x}_2$  , alors

$$\begin{cases} \forall \hat{x}_1 \in R^n & \hat{x}_1^T P \hat{x}_1 > 0 \\ \forall \hat{x}_2 \in R^n & \hat{x}_2^T [AP^{-1} + P^{-1}A^T + BKCP^{-1} + P^{-1}C^TK^TB^T + 2\alpha P^{-1}] \hat{x}_2 < 0 \end{cases}$$
 (4.46)

Les inégalités ne sont affine en les variables d'optimisation P et K

Posons :  $Q=P^{-1}$  et  $Y=KCP^{-1}$  alors on aura :

$$\begin{cases} \forall \hat{x}_1 \in R^n & \hat{x}_1^T Q \hat{x}_1 > 0 \\ \forall \hat{x}_2 \in R^n & \hat{x}_2^T [AQ + QA^T + BY + Q^T B^T + 2\alpha Q] \hat{x}_2 < 0 \end{cases} \tag{4.47}$$

Ce changement de variables est bien posé les deux inégalités sont affine en les variables d'optimisation Q et Y, par suite la recherche d'une loi de commande u(t)=Ky(t) assurant un taux de décroissance supérieur à  $\alpha$  peut s'effectuer de la façon suivante :

3. Trouver Q et Y tel que les inégalités précédentes soient satisfaites (Problème de faisabilité ou de minimisation)

4. 
$$P=Q^{-1}$$
 et  $K=YPC^{-1}$  (4.48)

#### **IV.6. CONCLUSUON:**

La formulation par LMI est un outil très efficace pour résoudre des problèmes généraux de LMI. Il mélange les outils simples pour les spécifications et la manipulation de LMIs avec les solutionneurs puissants de LMI pour trois problèmes génériques de LMI. Grâce à une représentation structure orientée de LMIs, les diverses contraintes de LMI peut être décrite sous leur forme normale de bloc-matrice. De même, les variables d'optimisation sont indiquées directement comme des variables de matrice avec une certaine structure donnée. Une fois qu'un problème de LMI est indiqué, il peut être résolu numériquement en appelant le solutionneur approprié.

# **Chapitre V**

**Application sur un bras flexible** 

#### **V.1.Introduction:**

Dans notre exemple d'application On appliquant la commande H2/H∞ via les paramétrisations de Youla et l'optimisation LMI qui présenté dans les 4 chapitre précédents sur un bras flexible le but de cette étude c'est de calculé le régulateur K, le régulateur doit être calculé de façon qui respecter les spécifications présents dans le cahier des charges.

#### V.2.Problème multicritère :

En utilisent la boucle de correction suivant :

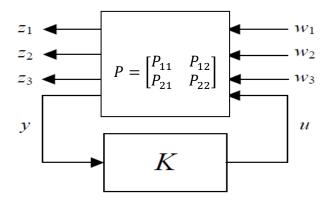


Fig.V.1.boucle de correction

Alors le système LFT (P, K) vérifier les trois propriétés suivant :

 $//T_1//_{\infty} < \gamma_1$ 

 $//T_2//_2 < \gamma_2$ 

LFT (P, K)  $\alpha$  stable

Si seulement s'il existe quatre matrices symétriques et définies positif  $X_1$   $X_2$   $X_3$  Y telle que les inégalités suivant soient vérifiées :

$$\begin{bmatrix} -X_1 & X_1 A_{cl} & X_1 B_{1,cl} & 0 \\ A_{1,cl}^T X_1 & -X_1 & 0 & C_{1,cl}^T \\ B_{1,cl}^T X_1 & 0 & -\gamma_1 I & D_{1,cl}^T \\ 0 & C_{1,cl}^T & D_{1,cl} & -\gamma_1 I \end{bmatrix} < 0$$
 (5.1)

$$\begin{bmatrix} -X_2 & -X_2 A_{cl} & 0 \\ A_{1,cl}^T X_2 & -X_2 & C_{2,cl}^T \\ 0 & C_{2,cl} & -I \end{bmatrix} < 0$$
 (5.2)

$$\begin{bmatrix} -X_2 & -X_2 B_{2,cl} & 0 \\ B_{2,cl}^T X_2 & -Y & D_{2,cl}^T \\ 0 & D_{2,cl} & -I \end{bmatrix} < 0$$

$$trace(Y) < \gamma_2^2$$
(5.3)

$$\begin{bmatrix} \alpha^2 X_3 & A_{cl}^T X_3 \\ X_3 A_{cl} & X_3 \end{bmatrix} > 0 \tag{5.4}$$

#### La problématique de synthèse :

Le problème alors de trouver une solution ?

Les inégalités précédentes sont linéaires et les variables sont inconnues c'est un problème de faisabilité LMI, dès qu'il s'agit de la synthèse da la correcteur les matrice de la représentation d'état dépendent de correcteur qui fais partie de problème d'optimisation, alors les inégalités ne sont plus linéaire.

#### V.3.Linéarisation des inégalités matricielles :

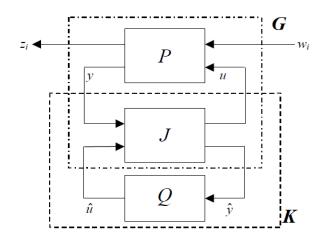


Fig. V.2.la forme générale de la paramétrisation de Youla

Considérons les caractérisations matricielles des nomes H₂ et H∞ du système bouclé :

$$G_{cl} = LFT(G, Q) = \begin{bmatrix} A_{cl} & B_{cl} \\ C_{cl} & C_{cl} \end{bmatrix}$$

Où Q est un retour statique de soitie ; compte tenu de la propriété 3 de la paramétrisation de Youla présentée au chapitre 3. La représentation d'état du système bouclé donnée par :

$$\boldsymbol{G}_{cl} = LFT\left(G, \boldsymbol{Q}\right) = \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} A_{1} & A_{3} + B_{2}QC_{2} \\ 0 & A_{2} \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} B_{11} + B_{2}QD_{21} & B_{11} + B_{\hat{u}}QD_{\hat{y}2} \\ B_{12} & B_{22} \end{pmatrix} \\ \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} + D_{12}QD_{2} \\ C_{12} & C_{22} + D_{2\hat{u}}QC_{\hat{y}} \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} D_{11} + D_{12}QD_{21} & D_{12} + D_{1\hat{u}}QD_{\hat{y}2} \\ D_{21} + D_{2\hat{u}}QD_{\hat{y}1} & D_{22} + D_{2\hat{u}}QD_{\hat{y}2} \end{pmatrix} \end{bmatrix} (5.5)$$

-soit  $X_i$  la fonction de Lyapunov associé au critère i  $(H_2, H_\infty)$ , on a la partition dans la même proportion de la matrice d'état  $A_{cl}$  de G.

$$Xi = \begin{bmatrix} W_i & Z_i \\ Z_i^T & Y_i \end{bmatrix} Selon A_{cl} = \begin{bmatrix} A_1 & A_3 \\ 0 & A_2 \end{bmatrix}$$
 (5.6)

En définie le changement de variable bijective suivant :

$$\begin{cases}
R^{n \times n} \to R^{n \times n} \\
W_i & Z_i \\
Z_i^T & Y_i
\end{cases} \to \begin{bmatrix}
R_i & S_i \\
S_i^T & T_i
\end{bmatrix} = \begin{bmatrix}
W_i^{-1} & W_i^{-1} Z_i \\
-Z_i^T W_i^{-1} & Y_i - Z_i^T W_i^{-1} Z_i
\end{bmatrix}$$
(5.7)

La matrice  $M_i$ :

$$M_i = \begin{bmatrix} R_i & 0 \\ S_i^T & I \end{bmatrix} \tag{5.8}$$

En appliquant au système Gel les caractérisations matricielles des critères décrits dans *l'annexe A*, et on utilisant les propriétés de congruence on obtient les formulations LMI suivant :

## **V.3.1. Problème** $\mathbf{H}_{\infty}$ :En utilisant la congruence par la matrice $\Pi 1 = diag(M1\ M1\ I\ I)$ On obtient

$$\begin{bmatrix} -R_1 & 0 & A_1R_1 & -A_2S_1 + A_3 + B_{\hat{u}}QC_{\hat{y}} & B_{11} + B_{\hat{u}}QD_{\hat{y}1} - S_1B_{12} & 0 \\ 0 & -T_1 & 0 & T_1A_2 & T_1B_{12} & 0 \\ * & * & -R_1 & 0 & 0 & R_1^TC_{11}^T \\ * & * & 0 & -T_1 & 0 & C_{12}^T + C_{\hat{y}}^TQ^TD_{1\hat{u}}^T + S_1^TC_{11}^T \\ * & * & * & * & * & -\gamma_1I & D_{11}^T + D_{\hat{y}1}^TQ^TD_{1\hat{u}}^T \\ * & * & * & * & * & -\gamma_1I \end{bmatrix} < 0 \quad (5.9)$$

#### V.3.2. Problème H2:

En utilisant la congruence par la matrice :

 $\Pi_{21} = diag(M_2 M_2 I)$  et  $\Pi_{22} = diag(M_2 I I)$  On obtient

$$\begin{bmatrix} -R_2 & 0 & A_1R_2 & -A_2S_2 + A_3 + B_{\hat{u}}QC_{\hat{y}} & 0 \\ 0 & -T_2 & 0 & T_2A_2 & 0 \\ * & * & -R_2 & 0 & R_2^TC_{21}^T \\ * & * & 0 & -T_2 & C_{22}^T + C_{\hat{y}}^TQ^TD_{1\hat{u}}^T + S_2^TC_{21}^T \end{bmatrix} < 0$$
 (5.10)

$$\begin{bmatrix} -R_2 & 0 & B_{21} + B_{\hat{u}}QD_{\hat{y}2} - S_2B_{22} & 0\\ 0 & -T_2 & T_2B_{22} & 0\\ * & * & -Y & D_{22}^T + D_{\hat{y}2}^TQ^TD_{2\hat{u}}^T \end{bmatrix} < 0$$
 (5.11)

$$trace (Y) < \gamma_2^2 \tag{5.12}$$

#### V.3.3. Problème $\alpha$ –stabilité:

En utilisant la congruence par la matrice :

$$\Pi_3 = diag(I M_3)$$

$$\begin{bmatrix} \alpha^{2}R_{2} & * & * & * \\ 0 & \alpha^{2}T_{2} & * & * \\ A_{1}R_{3} & A_{1}S_{3} + S_{3}A_{2} + B_{2}QC_{2} + A_{3} & R_{3} & * \\ 0 & T_{3}A_{2} & 0 & T_{3} \end{bmatrix} > 0$$
 (5.13)

Ces différentes inégalités sont effectivement linéaires en les variables de décisions  $R_1$ ,  $S_1$ ,  $T_1$ , Q et  $\gamma 1$  pour le problème  $H_{\infty}$  et  $R_2$ ,  $S_2$ ,  $T_2$ , Q et  $\gamma_2^2$  pour le problème  $H_2$  et  $R_3$ ,  $R_4$ ,  $R_5$ ,  $R_6$  pour le problème  $R_6$  et  $R_6$  et  $R_6$  sont couplés par le retour statique  $R_6$  et utilisent des fonctions de Lyapunov indépendantes.

#### V.4. Modélisation de système :

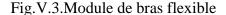
#### V.4.1. Objectif:

L'objectif de cette étude est de trouver une loi de commande u=k y pour le bras flexible qui permet de commander la position de l'angle désiré, le contrôleur à calculer doit éliminer les vibrations de bras tout en maintenant une réponse rapide, pour cela il faut modéliser se système.

#### V.4.2. Descriptions de système étudié (bras flexible) :

Ci-dessous illustre le module Joint flexible couplé à l'installation dans la configuration correcte. Le module est fixé à la roue de charge par deux vis à oreilles. Le bras principal est fixé au corps du module par deux ressorts identiques, ainsi résultant dans l'articulation flexible. La figure (V.4) montre les différents points d'ancrage sur le corps et le bras résultant dans de nombreuses configurations du module.





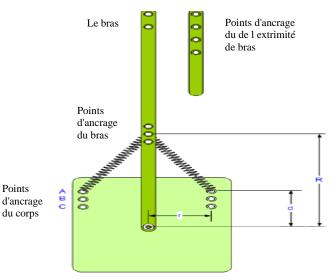


Fig.V.4.Illustration de bras flexible

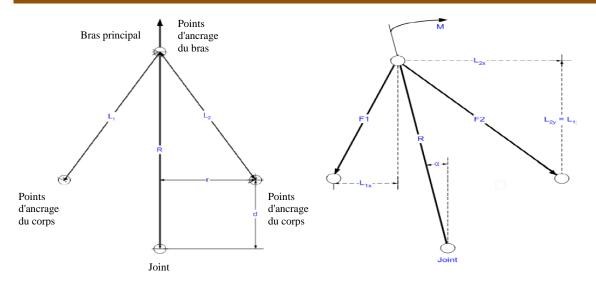


Fig. V.5.Le bras flexible au repos

Fig. V.6.Le bras flexible déplacement

La figure V.5 ci-dessus montre l'articulation au repos, tandis que la figure V.4 illustre l'articulation à un  $\alpha$  donné. Avis que le ressort 1 a été comprimé et ressort 2 a été étiré (par rapport à l'état stationnaire de l'articulation). Nous allons commencer par dériver les longueurs de chaque ressort en La figure 5.4.

$$\begin{cases} L_{1x} = r - R\sin\alpha \\ L_{1y} = R\cos\alpha - d \\ L_{2x} = rR\sin\alpha \\ L_{2y} = rR\cos\alpha - d \end{cases}$$

$$\begin{cases} L_{1x} = r - R\sin\alpha \\ L_{2x} = rR\sin\alpha \\ L_{2x} = rR\sin\alpha \\ L_{2y} = rR\cos\alpha - d \end{cases}$$

$$\begin{cases} L_{1x} = \int_{2x} L_{1x}^{2} + L_{1y}^{2} \\ L_{2z} = \int_{2x} L_{2x}^{2} + L_{2y}^{2} \end{cases}$$

$$(5.14)$$

Nous allons maintenant tirer la force agissant sur chaque ressort:

$$\begin{cases}
F_1 = K (L_1 - L)F_r \\
F_2 = K (L_2 - L)F_r \\
F_{1x} = F_1 \frac{L_{1x}}{L_1}, F_{1y} = F_1 \frac{L_{1y}}{L_1} \\
F_{2x} = F_2 \frac{L_{2x}}{L_2}, F_{1y} = F_2 \frac{L_{2y}}{L_2}
\end{cases}$$
(5.15)

\* Fr est la force de rappel sur chaque ressort. Les ressorts fournis viennent sens pré-chargé ils ne seront pas étirer avant la force Fr est appliquée.

Revenant à la figure 5.6, on peut voir que la F1 et F2 sont tous deux agissent sur l'ancrage du bras (le point où les deux ressorts sont fixés au bras). Par simple inspection, nous peut voir que les x composants sont opposés les uns des autres, tandis que les composants y sont en la-même direction alors :

$$F_x = F_{2x} - F_{1x}$$
$$F_v = F_{2v} - F_{1v}$$

Nous avons maintenant 2 forces agissant sur le point d'ancrage qui apportera le bras à sa position initiale. Ces 2 forces provoquent un couple autour de l'articulation. Nous savons que le couple (restauration Moment) est égal au produit transversale du rayon R et chaque force résultant en ce qui suit:

$$\begin{cases} M_x = RxF_x = RF_x \sin(\pi/2 - \alpha) = RF_x \cos \alpha \\ M_y = RxF_y = RF_y \sin(2\pi - \alpha) = -RF_x \sin \alpha \\ M = M_x + M_y = R \cos \alpha (F_{2x} - F_{1x}) - R \sin \alpha (F_{2y} - F_{1y}) \end{cases}$$

$$(5.16)$$

Nous avons maintenant notre moment de rappel M. Nous allons modélisons l'articulation souple comme un ressort simplifiée avec l'équation dynamique suivante :

$$M = K_{sf}\alpha \tag{5.17}$$

La figure V.7 ci-dessous montre le modèle simplifié qui sera utilisé pour le joint flexible. Puisque M est non-linéaire, on peut obtenir le première ordre linéaire estimé pour  $K_{Sf}$  la raideur articulaire :

$$K_{sf} = \frac{\delta M}{\delta \alpha} \tag{5.18}$$

La dérivation finale obtenue est:

$$K_{sf} = \frac{2R}{D^{3/2}} [(Dd - Rr^2)F_r + (D^{3/2}d - DLd + Rr^2L)K]$$
(5.19)

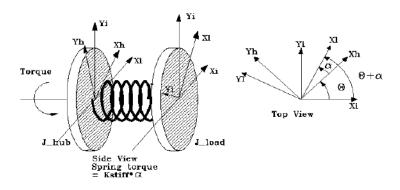


Fig. V.7.le modèle dynamique simplifié de système

Dérivation des équations du système dynamiques :

Maintenant que nous avons développé le modèle linéaire de le bras flexible, les équations dynamiques du système peut être obtenue en utilisant la formulation d'Euler-Lagrange. Nous obtenons l'énergie potentielle et cinétique dans notre système:

<u>L'énergie potentielle</u> : la seule énergie potentielle de système est au ressort

$$V = PE_{ressort} = \frac{1}{2}K_{sf}\alpha^2 \tag{5.20}$$

<u>L'énergie cinétique</u>: Les énergies cinétiques du système découlent de la plaque tournante mobile et bras flexible:

$$T = KE_{plaque} + KE_{bras} = \frac{1}{2}J\dot{\theta}^{2} + \frac{1}{2}J_{bras}(\dot{\theta} + \dot{\alpha})^{2}$$
 (5.21)

Formant le lagrangien :

$$L = T - V = KE_{plaque} + KE_{bras} = \frac{1}{2}J\dot{\theta}^2 + \frac{1}{2}J_{bras}(\dot{\theta} + \dot{\alpha})^2 - \frac{1}{2}K_{sf}\alpha^2$$
 (5.22)

Nos 2 coordonnées généralisées sont  $\theta$  et  $\alpha$ . Nous avons donc 2 équations:

$$\begin{cases}
\frac{\delta}{\delta t} \left( \frac{\delta L}{\delta \dot{\theta}} \right) - \frac{\delta L}{\delta \theta} = T_{sortie} - B_{eq} \dot{\theta} \\
\frac{\delta}{\delta t} \left( \frac{\delta L}{\delta \dot{\alpha}} \right) - \frac{\delta L}{\delta \alpha} = 0
\end{cases}$$
(5.23)

Résolution d'équations (5.23) en arrive a :

$$\begin{cases}
J_{eq}\ddot{\theta} + J(\ddot{\theta} + \ddot{\alpha}) = T_{sortie} - B_{eq}\dot{\theta} \\
J_{bras}(\ddot{\theta} + \ddot{\alpha}) + K_{sf}\alpha = 0
\end{cases}$$
(5.24)

Revenant au contrôle de position, nous savons que le couple de sortie de la charge du moteur est:

$$T_{sortie} = \frac{\eta_m \eta_g K_t K_g (V_m - K_t K_m \dot{\theta})}{R_m}$$
 (5.25)

Enfin, en combinant les équations, nous obtenant représentation d'état du système complet suivant:

$$\begin{bmatrix} \dot{\theta} \\ \ddot{\alpha} \\ \ddot{\theta} \\ \ddot{\alpha} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & \frac{K_{sf}}{J_{eq}} & -\eta_m \eta_g K_t K_g K_m^2 + J_{eq} B_{eq} & 0 \\ 0 & \frac{K_{sf}}{J_{eq}} & \frac{J_{eq} R_m}{J_{eq} R_m} & 0 \\ 0 & \frac{-K_{sf} (J_{eq} - J_{bras})}{J_{bras} J_{eq}} & \frac{\eta_m \eta_g K_t K_g K_m^2 + J_{eq} B_{eq}}{J_{eq} R_m} & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \theta \\ \alpha \\ \dot{\theta} \\ \dot{\alpha} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \eta_m \eta_g K_t K_g K_m \\ -\eta_m \eta_g K_t K_g K_m \\ \frac{-\eta_m \eta_g K_t K_g K_m}{J_{eq} R_m} \end{bmatrix} V_{in}$$

La modélisation tient compte des trois premiers modes de résonance qui sont très peu amortis. La fréquence de Shannon a donc été choisie entre le  $3^{\text{ieme}}$  et le  $4^{\text{ieme}}$  mode. La période d'échantillonnage est  $T_e = 70$  ms. Le modèle d'ordre 6, correspondant à des charges de 0g, 25g, 75g, a été identifié [39]. Ils correspondent à la fonction de transfert donnée par la suite : Les équations de système :

$$\begin{cases} K_a u(t) = R_m i_m(t) + K_m \dot{\theta}_m(t) \\ J_m \ddot{\theta}(t) = K_G T_m(t) - B \dot{\theta}(t) - K_s \alpha(t) \\ J_{Br} \left( \dot{\theta}(t) + \alpha(t) \right) = K_s \alpha(t) \\ T_m(t) = K_m i_m(t) \\ \theta_m(t) = K_G \theta(t) \end{cases}$$

#### Avec:

-K<sub>a</sub>: Gain de l'amplificateur de puissance -K<sub>G</sub>: Rapport de l'engrenage

-Km: Constante de couple -Rm: Résistance

-Jm: Inertie de la plate-forme -JBr: l'inertie du bras

-  $\theta(t)$ : L'angle de rotation de la plate -  $\alpha(t)$ : L'angle de rotation du bras par rapport à

forme par rapport à sa base l'axe de la plate forme

Les valeurs de les paramètres de system et présenté dans *l'annexe B* 

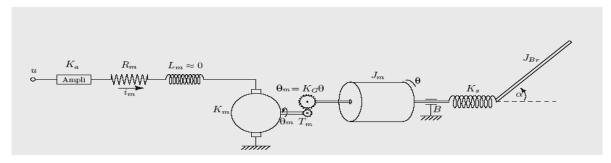


Fig.V.8. Modèle de connaissance du système

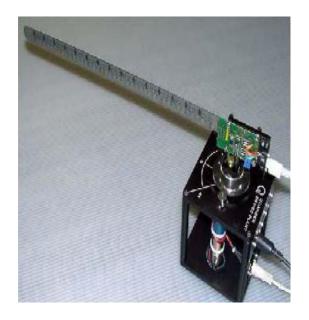


Fig.V.9.bras flexible

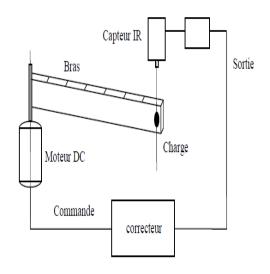
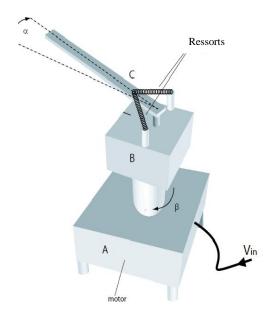


Fig.V.10.la représentation de bras flexible



 $\beta$ = $\alpha$ + $\theta$ Ressorts

Moteur

Fig.V.11.vue 3D de bras flexible

Fig.V.12.vue Au dessus de bras flexible

#### Charge=0g

```
Transfer function:

0.04235 z^-2 - 0.04359 z^-3 - 0.1699 z^-4 + 0.4258 z^-5 - 0.1907 z^-6

1 - 1.953 z^-1 + 1.385 z^-2 - 0.5767 z^-3 + 0.8176 z^-4 - 1.333 z^-5 + 0.7606 z^-6
```

#### Charge=25g

#### Charge=75g

```
Transfer function:

0.03531 z^-2 - 0.0152 z^-3 - 0.1265 z^-4 + 0.2731 z^-5 - 0.1337 z^-6

1 - 2.31 z^-1 + 1.738 z^-2 - 0.461 z^-3 + 0.7226 z^-4 - 1.333 z^-5 + 0.6808 z^-6
```

#### Cahier des charges :

Le régulateur doit être calculé de façon à tenir le cahier des charges suivant :

- 1. Maximum de la fonction de sensibilité perturbation-sortie |S|<8db
- 2. Maximum de la fonction de sensibilité perturbation-commande |KS|<14db
- 3. face à échelon de consigne
  - temps de montée à 90% de la valeur finale inférieur à 1.8s
  - temps d'établissement à 5% inférieure à 4.8s

4. face à un échelon de perturbation appliqué à la sortie le temps de rejet de perturbation inférieure à t <sub>rei/pert</sub>2.8s

#### VI.5.Synthèse:

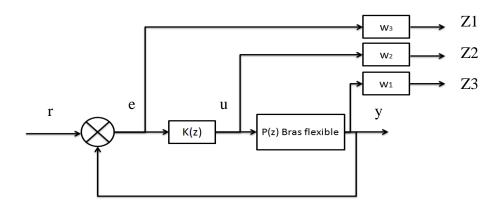


Fig.V.13. Système augmenté du système

La Figure V.13 donne le schéma de synthèse qui a été choisi : le suivi de consigne est assuré de façon classique. Le correcteur, qui à 1 entrée, réalise donc une correction à 1 degré de liberté. En synthèse  $H_{\infty}$  par une pondération (w3) sur l'erreur de l'asservissement des pondérations  $W_I$  et  $W_2$  sont utilisées pour traduire les spécifications sur S et KS en objectifs : ceux-ci sont respectés si les transferts de  $w_I$  vers  $z_I$  et de  $w_2$  vers  $z_2$  ont une norme  $H_{\infty}$ . Inférieure à 1. En utilisant le théorème du petit gain le choix de ces valeurs est directement issu des spécifications sur S et KS :

La synthèse initiale est faite à partir d'une méthode multicritère n'utilisant qu'une seule fonction de Lyapunov. Les critères sont l' $\alpha$ -stabilité (la valeur  $\alpha=0.8$  a été choisie pour contraindre les pôles dominants de la boucle) et la performance  $H_{\infty}/H_2$ .

On choisi W1=0.5, W2=0.7, W3= 
$$\frac{3.076z-2.674}{z-0.999}$$

#### Résultat de simulation :

Kc= [1.2071 -0.596 0.1820 -0.0682 0.4892 -0.7874 0 0 -0.3756] Le gain de retour d'état tel que (A-B<sub>2</sub> Kc) est stable.

$$K_f^T = \begin{bmatrix} -0.7615 & -1.7138 & -1.985 & -2.2193 & -2.0322 & -0.7491 & 0 & 0.2580 \end{bmatrix}$$

Le gain d'observateur tel que (A-K<sub>f</sub> C<sub>2</sub>) est stable.

$$Q_{\text{opt}} = 0.3300$$
  
 $\gamma_{\text{opt}} = 2.4280$ 

$$Kopt = \frac{0.33\,z^7 - \,0.4894\,z^6 + \,0.07386\,\,z^5 + \,0.1092\,\,z^4 + \,0.1442\,\,z^3 - \,\,0.2557\,\,z^2 - \,0.01242\,z + \,0.1128}{z^7 - \,1.912\,z^6 + \,1.49\,\,z^5 - \,0.6642\,\,z^4 + \,0.7362\,\,z^3 - \,\,1.086\,\,z^2 - \,0.6393\,z - \,0.1294}$$

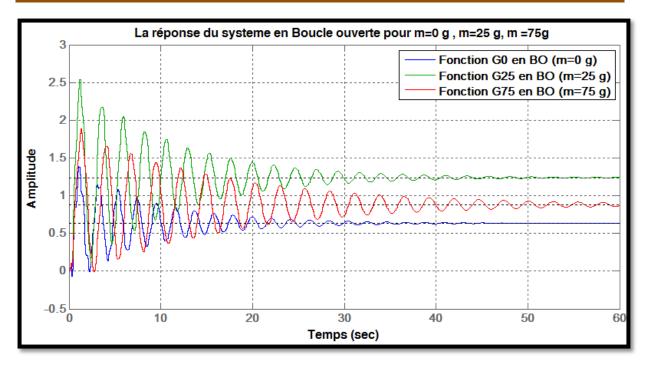


Fig. V.14.La réponse de la fonction de transfert en boucle ouverte

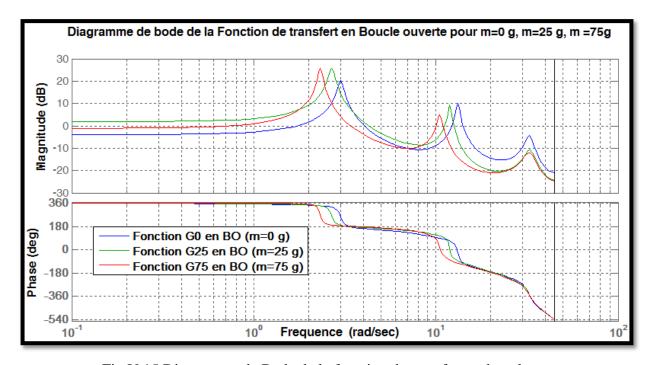


Fig. V.15. Diagramme de Bode de la fonction de transfert en boucle ouverte

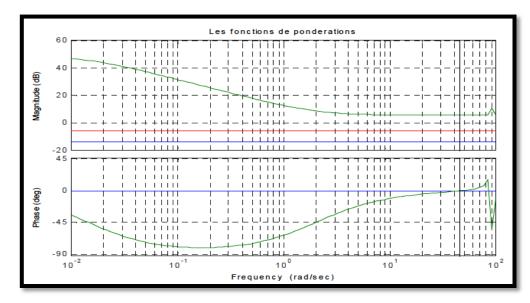


Fig.V.16. Diagramme de Bode des fonctions de pondération

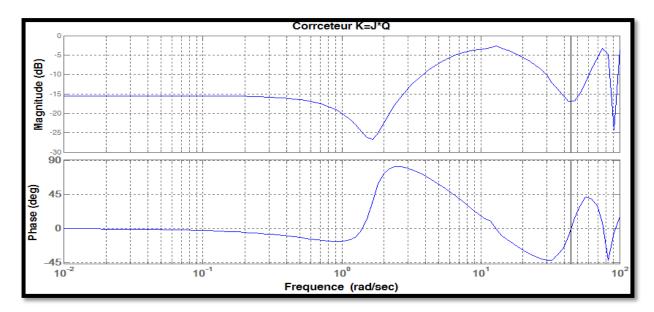


Fig.V.17. Diagramme de Bode de la fonction du correcteur

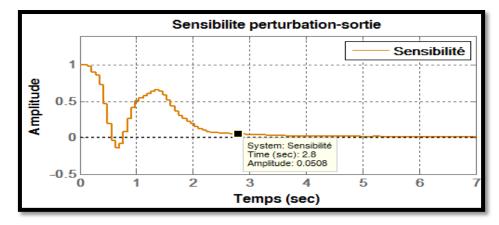


Fig.V.18. Rejet de perturbation

On remarque face à un échelon de perturbation appliquée à la sortie le temps de rejet de perturbation est inférieur à 2.8s satisfaisant le cahier des charges.

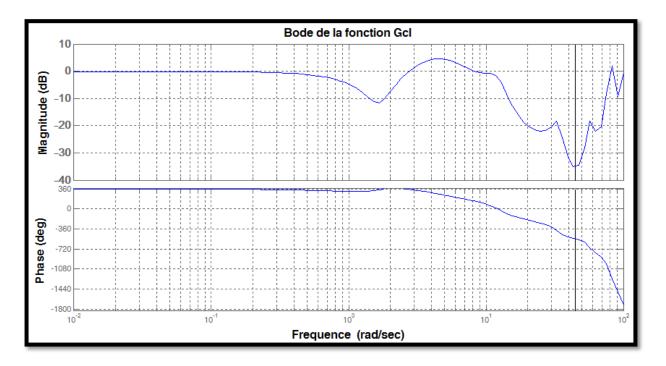


Fig.V.19. Diagramme de Bode de la fonction de transfert en boucle fermée

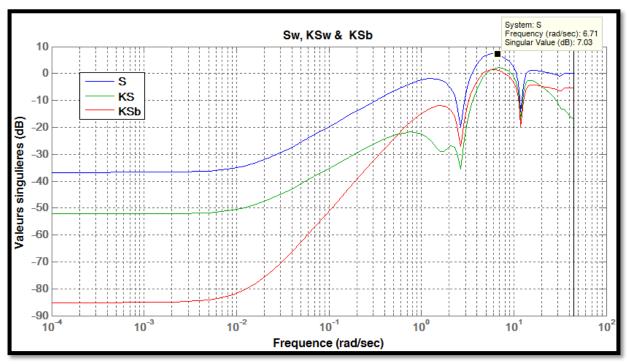


Fig.V.20. Diagramme de Bode des valeurs singulières de fonctions sensibilités

On remarque sur la figure V.20 l'allure de la fonction de sensibilité perturbation-sortie  $S(j\omega)$  (en bleu) que leur maximum est inférieur ou égal à 7.03 dB au delà de 6.71 rad/sec, alors  $\sigma[S(j\omega)] = 7.03$  db  $< W_3^{-1} = 9.18$  dB, et le maximum de la fonction de sensibilité perturbation commande KS (j $\omega$ ) (en vert) est inférieur ou égal à 1.59 dB, au delà de 6.71 rd/sec, alors  $\sigma[KS(j\omega)] = 1.59$  dB < 14 dB; donc le cahier des charges est satisfaisant.

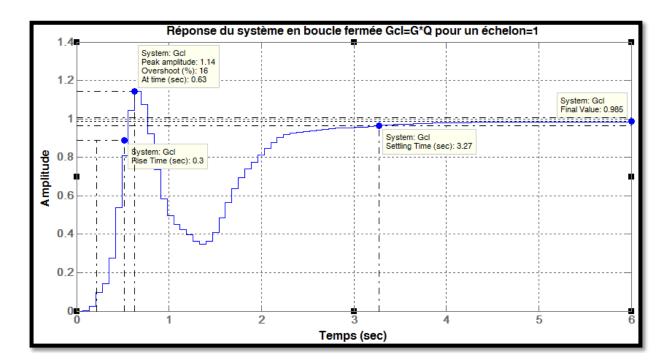


Fig. V.21. Réponse du système en boucle fermée

On constate une bonne réponse du système, un bon suivi de la réponse de référence face à un échelon à l'entrée, un bon temps de réponse est inférieur à 4.8s et un premier dépassement qui est inférieur à Dép=1.14 dB, et un temps de montée à 90% de la valeur finale égale a 1.2s est inférieur à t<sub>m</sub>=1.8s, alors le cahier des charges est satisfaisant.

#### **VI.6. CONCLUSION:**

Dans ce chapitre nous avons illustré une approche méthodologique pour résoudre le problème de synthèse multicritère, et de rechercher un correcteur par retour de sortie statique stabilisant le système bouclé dont les critères pris en compte sont de type H2,  $H\infty$  et  $\alpha$ -stabilité ; d'une façon générale il y a d'autres critères qui peuvent être aisément être traités de la même manière pour lesquels il existe une formulation par inégalité matricielle, l'obtention des formulations LMI est un « art de manipulation matricielle », en utilisant les outils techniques pour le critère considéré pour le rendre en inégalité affine.

L'utilisation de la paramétrisation de Youla permet de transformer le problème de synthèse en un problème d'optimisation sous contraintes LMI, tandis que la formulation d'un correcteur initial sous forme observateur/retour d'état permet de limiter l'ordre du correcteur final (ordre nominal).

Le principal avantage de LMI est pouvoir combiner différents critères de manières séparées pour s'affranchir des éventuels couplages non désirés c'est pourquoi des synthèses  $H2/H\infty$  ont trouvée leur immense place dans ce formalisme.

Finalement ; Différent points pourraient faire l'objet d'investigation supplémentaire à la suite de ces résultats, on peut rechercher un correcteur dynamique sur le choix de la dynamique du paramètre de Youla. La solution sous optimale ainsi trouvée avec un paramètre de Youla statique peut être considérablement améliorée en une solution optimale (rapprochée) en utilisant un paramètre de Youla dynamique.

### Conclusion générale

#### Conclusion générale :

Le principe de notre travail est la description des étapes pour calculer le correcteur qui assure la stabilité de système en boucle fermée tout en respectant des spécifications données par un cahier des charges, notre travail basé sur l'approche LMI permet de résoudre le problème de synthèse d'un gain de retour de sortie.

Dans la  $1^{\text{ere}}$  étape on a commencé à expliqué la théorie de la commande  $H_{\infty}$  et la commande  $H_2$ , nous avons donné une démarche illustrative pour le calcul de correcteur H2 et  $H_{\infty}$  aussi qui se base sur la résolution de la série des équations de riccati.

Ensuite on introduit la notion de paramétrisation de Youla, cette derniere nous offre un ensemble des correcteurs stabilisant le système en boucle fermée, Dans cette ensemble notre correcteur minimise un critère donné, alors on arrive a un problème d'optimisation convexe qui peut être résolue avec l'approche LMI.

La notion de paramétrisation de Youla permet de caractériser l'ensemble des correcteurs stabilisant un système linéaire invariant par l'ensemble des transferts stables. Cette propriété très forte est exposée ici pour definir un outil intermédiaire pour l'optimisation LMI.

La mise en œuvre pratique de cette paramétrisation permet aussi de structurer un correcteur dynamique sous forme d'un observateur et d'un retour d'état. Cette structuration tire son intérêt de la facilité d'implantation qu'elle confère et des interprétations physiques.

Avant la dernière étape on a essayé d'englober les outils techniques pour la formulation des contraintes LMI qui consistent à traduire les contraintes par des inégalités matricielles et tentent ensuite de les rendre affine en fonctions des variables d'optimisations. Une fois que le problème LMI est identifié, il sera résolu en appelant l'un des trois solutionneurs appropriées de LMI qui sont : Solution de faisabilité, solution d'une minimisation d'une fonction de coût linéaire, solution par minimisation des valeurs propres généralisées .Ceux-ci constituent le moteur informatique de la boite à outils de commande LMI. Un d'éclaircissement a été donné pour ces solutions par un exemple illustratif : Minimisation d'un disque sur un polyèdre, et de tirer la conclusion que la demande d'une solution globale nécessite l'utilisation du solutionneur de minimisation d'une fonction coût linéaire.

Dans la dernière l'étape suivante on a définit les caractérisations matricielles pour les trois critères cités ci-dessus, qui ont une immense utilisation dans le domaine d'automatique  $H_{\infty}$ ,  $H_2$  et  $\alpha$  -stabilité.Ceci a été fait pour les deux cas suivant : Retour de sortie et retour d'état.

## Conclusion générale

La résolution du problème convexe sous contraintes LMI a été démontré par un exemple d'application système Bras flexible. La résolution se faite par un algorithme basé sur une méthode systématique de synthèse de loi de commande satisfaisant simultanément l'ensemble des spécifications de cahier des charges.

La méthode se décompose en 4 étapes :

- ✓ Synthèse initiale : synthétiser un correcteur initial en utilisant les algorithmes classiques
- ✓ Paramétrisation d'observateur / retour d'état: il s'agit de mettre en œuvre la structuration de correcteur exposée au chapitre 2 afin d'obtenir une paramétrisation de Youla et les systèmes d'interconnexion G et J.
- $\checkmark$  Optimisation convexe : choisir l'ordre du paramètre de Youla Q et résoudre le problème d'optimisation sous contraintes LMI.
- ✓ Reconstruction du correcteur : le correcteur final est obtenu par interconnexion des systèmes J et Q : K = J\*Q

#### REFERENCES BIBLIOGRAPHIQUES

- [1]-D. W. Gu, P. Hr. Petkov and M.M. Konstantinov, "Robust Control Design with MATLAB". Springer-Verlag, 2005.
- [2]- R. S. Burns, "Advanced Control Engineering". Butterworth-Heinemann, 2001.
- [3]-J. C. Doyle and G. Stein, "Multivariable feedback design: concepts for classical/modern synthesis". IEEE Transactions on Automatic Control, Volume AC-26, pp. 4-16, 1981.
- [4]-K. Ogata, "Modern Control Engineering, Third Edition". Prentice Hall, 1997.
- [5]-G. Stein, "Beyond singular values and loop shapes". Honeywell Systems and Research Center and M.I.T, 1985.
- [6]-S. Boyd and C. Barratt, "Linear control design: limits of performance". Prentice Hall, 1991.
- [7]-J. C. Doyle, K. Glover, P. P. Khargonekar and B. A. Francis. "Space-state solutions to standard H2 and H control problems". IEEE Transactions on Automatic Control, Volume AC-34, pp. 831-847, 1989.
- [8]-K. Glover and J. C. Doyle, "State-space formulae for all stabilizing controllers that satisfy an  $H_{\infty}$ -norm bound and relations to risk sensitivity". Systems & Control Letters, Volume 11, pp. 167-172, 1988.
- [9]-K. Zhou with J. C. Doyle and K. Glover, "Robust and Optimal Control". Prentice Hall,1996.
- [10]-M. Green and D. Limebeer, "Linear Robust Control". Prentice Hall, 1995.
- [11]-S. Boyd and L. El Ghaoui, "Linear Matrix Inequalities in system and control theory". Society for Industrial and Applied Mathematics (SIAM), 1994.
- [12]-M. J. Grimble, "Robust industrial control systems". Wiley & Sons, 2006.
- [13]- J. R. Leigh, "Control theory: Second Edition". The Institution of Electrical Engineers (IEE), UK, 2004.
- [14]-S. Skogestad and I. Postlethwaite,"Multivariable feedback control: Analysis and Design". Wiley & Sons, 1996.

- [15]-A. Saberi, B. M. Chen and Z. Lin, "Closed-loop solutions to a class of H∞-optimization problems. International Journal of Control", Volume 60, Number 10, pp. 41-70, 1994.
- [16]-A. A.Stoorvogel, "The H<sub>∞</sub> control problem: a state space approach". Prentice Hall, 1992.
- [17]- H. Kwakernaak, "Minimax Frequency Domain Performance and Robustness Optimization of Linear Feedback Systems". IEEE Transactions on Automatic Control, Volume 30, Number 10, pp. 994-1004, 1985.
- [18]- H. Kwakernaak, "Robust control and H<sub>∞</sub> optimization A tutorial paper". Automatica,
- [19]- R. Y. Chiang and M. G. Safonov, "Robust control toolbox: user's guide". The Mathworks, 2001.
- [20]- D.C. Youla, H.A. Jabr, J.J. Bongiorno. Modern Wiener-Hopf design of optimal controller, part II: multivariable case. IEEE Transactions on automatic control, AC-21 pp. 319-338, 1976.
- [21]-J. Doyle, B. Francis, A. Tannenbaum. Feedback control theory, Macmillan publishing Co, 1990.
- [22]- G. Zames. Feedback and optimal sensitivity: Model reference transformations, multiplicative seminorms, and approximate inverses. IEEE Transactions on automatic control, AC-26 pp. 301-320, 1981.
- [23]-J.M. Maciejowski. Multivariable feedback design. Addison-Wesley publishing company, Wokingham, England, 1989.
- [24]- M. Fikar, S. Engell. Receding horizon predictive control based upon the Youla-Kuèera parametrization. European Journal of Control, 3(4), pp.304-316, 1997.
- [25]- B. Clément, S. Hbaïeb, G. Duc, S. Font. Paramétrisation de Youla : application à la commande robuste par optimisation convexe. APII Journal Européen des Systèmes Automatisés, 35(1-2), pp. 33-48, 2001.
- [26]-S. Boyd, C. Barratt. Linear Controller Design: Limits of Performance. Edition Prentice-Hall, 1991.
- [27]- B. Clément Synthèse multiobjectifs et séquencement de gains : application au pilotage d'un missile. Thèse de Doctorat, Université Paris XI, Paris 2001.
- [28]- M. Morari, E. Zafiriou. Robust process control. Prentice Hall, Englewood Cliffs, N.J, 1989.

- [29]- S. Hbaïeb, S. Font. Synthèse de loi de commande optimale par optimisation convexe. Journée doctorale d'automatique (JDA), Toulouse, septembre 2001
- [30]- P.R. Ayerbe. Robustification de la lois de commande prédictive par la paramétrisation de Youla . PhD thèse, Paris xi Orsay university, 2003.
- [31]- B. Clement, G. Duc; Synthèse multicritère utilisant la parametrisation de Youla et l'optimisation convexe, Hermès, (2001)
- [32]- Nesterov, Nemirovskii, Interior point polynomial methods in convex programming: theory and applications, SIAM Publications, 1994.
- [33]- Gahinet, Nemirovskii, Laub, Chilali, The LMI Control Toolbox Use with Matlab, The Mathworks Inc., 1995.
- [34]-G. Scorletti; Approche unifiée de l'analyse et de la commande des systèmes par formulation LMI, Thèse Doctorat, Univ. Paris XI et Supélec, juin (1997).
- [35]-Gahinet, P., and P. Apkarian, "A Linear Matrix Inequality Approach to  $H\infty$  Control," *Int. J.*Robust and Nonlinear Control, N°4 (1994)
- [36]-P. Rodríguez, D. Dumur, "Robustification of GPC controlled system by convex optimization of the Youla parameter", Proceedings IEEE Conference on Control Applications, Glasgow, Septembre 2002.
- [37]-D.J. Fowell, R.A. Bender, Computing the estimator-controller form a compensator, Internationnal Journal of Control, V.41, (1985).
- [38]-L. El Ghaoui, R. Nikoukhah, and F. Delebecque, *LMITOOL: A Front- End for LMI Optimization*, User's Guide, Feb. 1995; ftp to ftp.ensta.fr, under /pub/elghaoui/lmitool.
- [39]-I.D. Landau. J.M. Devesne, J. Langer, « Régulation numérique robuste cTun bras manipulateur souple. Banc d'essais comparatif de différentes méthodes de synthèse », in *Commande Robuste* (Ed. : J. Bernussou), Hennés. 1996.

## Annexe A

Paramètre	Valeur
Gain de l'amplificateur de puissance Ka	2.0
Constante de couple Km	0.00767 [Nm/A]
Inertie de la plate-forme Jm	3.8710–7 [kg m <sup>2</sup> ]
Résistance Rm	2.6 Ω
Rapport de l'engrenage KG	70
Inertie du tachymètre	$0.7 \ 10^{7} [\text{kg m}^2]$
Rapport vitesse haute K <sub>g</sub>	(14)(5)
l'efficacité du moteur en raison de la perte de rotation $\eta_m$	0.87
l'efficacité de boîte vitesse $\eta_g$	0.85
inertie de la charge $J_L$	$5.2823 \times 10^{-5} [\text{kg m}^2]$
$J_{eq}$	$0.0023 \text{ [kg m}^2\text{]}$

#### Annexe B

le système LFT (P, K) vérifies les trois propriétés suivantes

$$||T_1|| \infty < \gamma_1$$

$$||T_2|| < \gamma_2$$

$$LFT(P,K)$$
) est  $\alpha$  – stable

Si et seulement il existe quatre matrices symétriques définies positives X1, X2, X3 et Y telles que les inégalités suivantes soient vérifiées :

 $||T_1||_{\infty} < \gamma_1$  est caractérisé par équation (4.13)

En appliquant la caractérisation matricielle (4.13) sur la boucle fermé T<sub>1</sub> on a :

$$\begin{bmatrix} -X_1^{-1} & A_{cl} & B_{1,cl} & 0 \\ A_{1,cl}^T & -X_1 & 0 & C_{1,cl}^T \\ B_{1,cl}^T & 0 & -\gamma_1 I & D_{1,cl}^T \\ 0 & C_{1,cl} & D_{1,cl} & -\gamma_1 I \end{bmatrix} < 0$$

et par la modification par congruence en multipliant à gauche et à droite l'inégalité par

$$\Pi_1 = \begin{bmatrix} X_1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & I & 0 & 0 \\ 0 & 0 & I & 0 \\ 0 & 0 & 0 & I \end{bmatrix}$$

On obtient

$$\begin{bmatrix} -X_1 & X_1A_{cl} & X_1B_{1,cl} & 0 \\ A_{1,cl}^TX_1 & -X_1 & 0 & C_{1,cl}^T \\ B_{1,cl}^TX_1 & 0 & -\gamma_1I & D_{1,cl}^T \\ 0 & C_{1,cl}^T & D_{1,cl} & -\gamma_1I \end{bmatrix} < 0$$

 $||T_2||_2 < \gamma_2$  est caractérisé par l'équation (4.28)

De la même façon que  $H_{\infty}$ , En utilisant la caractérisation matricielle (4.28) sur la boucle fermé T on a

$$\begin{bmatrix} -X_2^{-1} & A_{cl} & 0 \\ A_{1,cl}^T & X_2 & C_{2,cl}^T \\ 0 & C_{2,cl} & -I \end{bmatrix} < 0 , \begin{bmatrix} -X_2^{-1} & B_{2,cl} & 0 \\ B_{2,cl}^T & -Y & D_{2,cl}^T \\ 0 & D_{2,cl} & -I \end{bmatrix} < 0 , Trace(Y) < \gamma_2^2$$

et par la modification par congruence par :

$$\Pi_2 = \begin{bmatrix} X_2 & 0 & 0 \\ 0 & I & 0 \\ 0 & 0 & -I \end{bmatrix}$$

On obtient

$$\begin{bmatrix} -X_2 & -X_2A_{cl} & 0 \\ A_{1,cl}^TX_2 & -X_2 & C_{2,cl}^T \\ 0 & C_{2,cl} & -I \end{bmatrix} < 0 \;, \begin{bmatrix} -X_2 & -X_2B_{2,cl} & 0 \\ B_{2,cl}^TX_2 & -X_2 & D_{2,cl}^T \\ 0 & D_{2,cl} & -I \end{bmatrix} < 0 \;, Trace(Y) < \gamma_2^2$$

 $\alpha$ -stabilité pour le système LFT(P,K) est caractérisé par équation (4.42)

En utilisant la caractérisation matricielle sur le système LFT (P,K) on a :

$$\begin{bmatrix} \alpha^2 X_3 & A_{cl}^T \\ A_{cl} & X_3^{-1} \end{bmatrix} > 0$$

et on prend:

$$\Pi_3 = \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & X_3 \end{bmatrix}$$

On obtient :

$$\begin{bmatrix} \alpha^2 X_3 & A_{cl}^T X_3 \\ X_3 A_{cl} & X_3 \end{bmatrix} > 0$$