

دانشگاه صنعتی شریف دانشکدهی مهندسی هوافضا

> پروژه کارشناسی مهندسی کنترل

> > عنوان:

کنترل وضعیت سه درجه آزادی استند چهارپره به روش کنترلکننده مربعی خطی مبتنی بر بازی دیفرانسیلی

نگارش:

علی بنی اسد

استاد راهنما:

دكتر نوبهاري

شهرویر ۱۴۰۰



سپاس

از استاد بزرگوارم جناب آقای دکتر نوبهاری که با کمکها و راهنماییهای بیدریغشان، بنده را در انجام این پروژه یاری دادهاند، تشکر و قدردانی میکنم. در این پژوهش از یک روش مبتنی بر تئوری بازی استنفاده شده است. در این روش سیستم و اغتشاش دو بازیکن اصلی در نظر گرفته شده است. هر یک از دو بازیکن سعی میکنند امتیاز خود را با کمترین هزینه افزایش دهند که در اینجا، وضعیت استند امتیاز بازیکنها در نظر گرفته شده است. در این روش انتخاب حرکت با استفاده از تعادل نش که هدف آن کم کردن تابع هزینه با فرض بدترین حرکت دیگر بازیکن است، انجام می شود. این روش نسبت به اغتشاش ورودی مقاوم است. همچنین نسبت به عدم قطعیت مدلسازی مقاومت مناسبی دارد. از روش ارائه شده برای کنترل یک استند سه درجه آزادی چهارپره که به نوعی یک آونگ معکوس نیز هست، استفاده شده است. برای ارزیابی عملکرد این روش ابتدا شبیه سازی هایی در محیط سیمولینک انجام شده است و سپس، با پیاده سازی آن صحت عملکرد آن تایید شده است.

کلیدواژهها: چهارپره، بازی دیفرانسیلی، تئوری بازی، تعادل نش، استند سه درجه آزادی،مدلمبنا، تنظیمکننده مربعی خطی

¹Game Theory

²Nash Equilibrium

فهرست مطالب

٢	مقدمه	١
٢	۱-۱ تاریخچه ۱-۱ تاریخچه	
٣	۲-۱ تعریف مسئله	
۴	۱-۲-۱ ساختار چهارپره	
۵	۱-۳ نظریه بازی	
۵	۱-۳-۱ تاریخچه نظریه بازی ۵۰۰۰، ۵۰۰۰، ۲۰۰۰، تاریخچه نظریه بازی	
۵	۲-۳-۱ تعادل نش	
۶	بازی دیفرانسیلی	۲
٨	۱-۲ بازی حلقهباز	
۰ (۲-۲ بازی همراه با بازخورد	

فهرست شكلها

٣	•		•		•		•	•	•	[۴]	٥	رپر	ها	چ	ی	زاد	Ĭ.	جه	در-	سه	, (ميت	ۻ) و	ترل	کن	ند	استن	۱-	١
۴																	۵	1	٥	ارير	چھ	C	های	یر ہ	ئي	خث	چ	ت	حهن	۲-	١

فهرست جدولها

فصل ۱

مقدمه

چهارپره یا کوادکوپترا یکی از انواع وسایل پرنده است. چهارپرهها نوعی هواگرد بالگردان هستند و در دسته ی چندپرهها جای دارند. چهارپرهها بهدلیل داشتن توانایی مانور خوب و امکان پرواز ایستا با تعادل بالا از کاربردهای بسیار گسترده ای دارند. در سالهای اخیر توجه شرکتها، دانشگاهها و مراکز تحقیقاتی بیش از پیش به این نوع از پهپادها جلب شده است. بنابراین، روزانه پیشرفت چشمگیری در امکانات و پرواز این نوع از پرندهها مشاهده میکنیم. چهارپرهها در زمینههای تحقیقاتی، نظامی، تصویربرداری، تفریحی و کشاورزی از کاربرد زیاد و روزافزونی دارند و مدلهای دارای سرنشین آن نیز تولید شده است.

۱-۱ تاریخچه

Accues Breguet و Jacques و برادر فرانسوی بنام Jacques و برادر فرانسوی بنام اولیه آزمایشی یک چندپره در سال ۱۹۰۷ توسط دو برادر فرانسوی بنام عمودی شد؛ ولی تنها تا ارتفاع دو فوتی پرواز کرد. پرواز انجام شده یک پرواز آزاد نبود و پرنده به کمک چهار مرد ثابت نگهداشته شدهبود [۱]. بعد از آن ساخت بالگرد چهار پروانه ای به سال ۱۹۲۰ میلادی برمی گردد. در آن سال یک مهندس فرانسوی به نام Oehmichen اولین بالگرد چهار پرواز کرد و مسافت 79 متر را با چهارپره خود پرواز کرد. در همان سال او مسافت یک کیلومتر را در مدت هفت دقیقه و چهل ثانیه پرواز کرد [۲].

¹Quadcopter

²Free Flight

فصل ۱۰ مقدمه

در سال ۱۹۲۲ در آمریکا George de Bothezata موفق به ساخت و تست تعدادی چهارپره برای ارتش شد که قابلیت کنترل و حرکت در سه بعد را داشت، ولی پرواز با آن بسیار سخت بود.

در سالهای اخیر توجه مراکز دانشگاهی به طراحی و ساخت پهپادهای چهارپره جلب شدهاست و مدلهای مختلفی در دانشگاه استنفورد و کورنل ساخته شده است و به تدریج رواج یافتهاست [۳].

از حدود سال ۶۰۰۶ كواد كوپترها شروع به رشد صنعتى بهصورت وسايل پرنده بدون سرنشين نمودند.

۲-۱ تعریف مسئله

مسئلهای که در این پروژه بررسی می شود، کنترل وضعیت سه درجه آزادی استند آزمایشگاهی چهارپره با استفاده از روش کنترل خطی مربعی مبتنی بر بازی دیفرانسیلی است. این استند آزمایشگاهی (شکل 1-7) شامل یک چهارپره است که از مرکز توسط یک اتصال به یک پایه وصل شده است. در این صورت، تنها وضعیت چهارپره (زوایای رول 7 ، پیچ 7 و یاو 6) تغییر کرده و فاقد حرکت انتقالی است. همچنین، می توان با مقید کردن چرخش حول هر محور، حرکات رول، پیچ و یاو پرنده را به صورت مجزا و یا با یکدیگر بررسی کرد.



شکل ۱-۱: استند کنترل وضعیت سه درجه آزادی چهارپره [۴]

 $^{^3}$ Roll

⁴Pitch

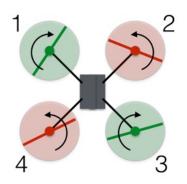
 $^{^5}$ Yaw

فصل ۱۰ مقدمه

با توجه به شکل، مرکز جرم این استند بالاتر از مفصل قرار دارد که میتوان آن را به صورت آونگ معکوس در نظر گرفت. بنابراین، سیستم به صورت حلقه باز ناپایدار است. این سیستم دارای چهار ورودی مستقل (سرعت چرخش پرهها) و سه خروجی زوایای اویلر (ψ, θ, ϕ) است. در مدل سازی این استند عدم قطعیت وجود دارد؛ اما، با توجه به کنترل کننده مورد استفاده می توان این عدم قطعیت را به صورت اغتشاش در نظر گرفت و سیستم را به خوبی کنترل کرد.

۱-۲-۱ ساختار چهارپره

چهارپرهها با بهرهگیری از چهار موتور و پره مجزا و چرخش دو به دو معکوس این موتورها گشتاورهای عکسالعملی یکدیگر را خنثی میکنند و همچنین اختلاف فشار لازم جهت ایجاد نیروی برآ را تأمین میکنند.



شکل ۱-۲: جهت چرخش پرههای چهارپره [۵]

نحوه ایجاد فرامین کنترلی در چهارپرهها به این صورت است که برای تغییر ارتفاع از کم یا زیاد کردن سرعت چرخش موتورها استفاده می شود و باعث کمتر یا زیادتر شدن نیروی برآ می شود. برای چرخش چهارپره به دور خود و به صورت درجا، دو پره هم جهت با سرعت کمتر و دو پره هم جهت دیگر با سرعت بیشتر می چرخند و گشتاور یاو ایجاد می شود و نیروی برآ ثابت می ماند؛ بنابراین، چهارپره در ارتفاع ثابت به دور خود می چرخد. همچنین، با کم و زیاد کردن دو به دو سرعت موتورهای مجاور چهارپره از حالت افقی خارج شده و در صفحه افق حرکت می کند.

فصل ۱۰ مقدمه

۱-۳ نظریه بازی

نظریه بازی با استفاده از مدلهای ریاضی به تحلیل روشهای همکاری یا رقابت موجودات منطقی و هوشمند میپردازد. نظریه بازی، شاخهای از ریاضیات کاربردی است که در علوم اجتماعی و به ویژه در اقتصاد، زیست شناسی، مهندسی، علوم سیاسی، روابط بین الملل، علوم رایانه، بازاریابی و فلسفه مورد استفاده قرار میگیرد. نظریه بازی در تلاش است تا به وسیلهی ریاضیات، رفتار را در شرایط راهبردی یا در یک بازی که در آن موفقیت فرد در انتخاب کردن، وابسته به انتخاب دیگران می باشد، برآورد کند.

۱-۳-۱ تاریخچه نظریه بازی

در سال ۱۹۹۴ جان فوربز نش به همراه جان هارسانی و راینهارد سیلتن به خاطر مطالعات خلاقانهی خود در زمینهی نظریه بازی، برندهی جایزه نوبل اقتصاد شدند. در سالهای پس از آن نیز بسیاری از برندگان جایزهی نوبل اقتصاد از میان متخصصین نظریه بازی انتخاب شدند. آخرین آنها، ژان تیرول فرانسوی است که در سال ۱۴ ۲۰ این جایزه را کسب کرد [۶].

پژوهشها در این زمینه اغلب بر مجموعهای از راهبردهای شناخته شده به عنوان تعادل در بازیها استوار است. این راهبردها بهطور معمول از قواعد عقلانی به نتیجه میرسند. مشهورترین تعادلها، تعادل نش است. تعادل نش در بازیهایی کاربرد دارد در آن فرض شدهاست که هر بازیکن به راهبرد تعادل دیگر بازیکنان آگاه است. بر اساس نظریهی تعادل نش، در یک بازی که هر بازیکن امکان انتخابهای گوناگون دارد اگر بازیکنان به روش منطقی راهبردهای خود را انتخاب کنند و به دنبال حداکثر سود در بازی باشند، دست کم یک راهبرد برای به دست آوردن بهترین نتیجه برای هر بازیکن وجود دارد و چنانچه بازیکن راهکار دیگری را انتخاب کند، نتیجه ی بهتری به دست نخواهد آورد.

فصل ۲

بازى ديفرانسيلي

در تئوری بازیها، بازیهای دیفرانسیل مجموعهای از مسائل مربوط به مدلسازی و تحلیل در چارچوب یک سامانه دینامیکی هستند. به طور خاص، یک متغیر یا متغیرهای حالت در طول زمان مطابق با یک معادله دیفرانسیل تکامل رفتار میکنند [۷]. تمامی توضیحات و روابط از منبع [۸] آورده شده است. در این فصل حالت حلقهباز و حالت همراه با بازخورد بررسی می شود. این پروژه حالت دو بازیکن را بررسی میکند. در این مسئله فرض شده که تابع هزینه برای هر بازیکن به فرم مربعی است. هدف اصلی کم کردن تابع هزینه برای بازیکنان است. تابع هزینه به فرم رابطه (Y-1) نوشته می شود.

(1-1)

$$J_i(u_1, u_2) = \int_0^T \left(\boldsymbol{x}^{\mathrm{T}}(t) \boldsymbol{Q}_i \boldsymbol{x}(t) + \boldsymbol{u_i}^{\mathrm{T}}(t) \boldsymbol{R}_{ii} \boldsymbol{u_i}(t) + \boldsymbol{u_j}^{\mathrm{T}}(t) \boldsymbol{R}_{ij} \boldsymbol{u_j}(t) \right) dt + \boldsymbol{x}^{\mathrm{T}}(T) \boldsymbol{H}_i \boldsymbol{x}(T)$$

 $(\mathbf{R}_{ii}>0)$ در اینجا ماتریسهای \mathbf{R}_{ii} ، \mathbf{Q}_{i} و \mathbf{H} متقارن فرض شده اند و ماتریس \mathbf{R}_{ii} به صورت مثبت معین \mathbf{R}_{ii} ، و راینجا میکستم به فرم فرض شده است. دینامیک سیستم تحت تاثیر هر دو بازیکن قرار میگیرد. در اینجا دینامیک سیستم به فرم رابطه $(\mathbf{Y}-\mathbf{Y})$ در نظر گرفته شده است.

$$\dot{x}(t) = Ax(t) + B_1u_1(t) + B_2u_2(t), \quad x(0) = x_0$$
 (Y-Y)

در رابطه u_1 ، u_1 ، برابر با تلاش کنترلی بازیکن اول است. در اینجا ممکن است تلاش بازیکن اول موجب دور شدن بازیکن دوم از هدف شود و یا برعکس. این پروژه حالت همکاری دو بازیکن را بررسی نمیکند و

¹Opne Loop

²Feedback

دو بازیکن در تلاش برای کم کردن تابع هزینه خود و زیاد کردن تابع هزینه بازیکن مقابل هستند.

۱-۲ بازی حلقهباز

در این حالت فرض شده است که تمامی بازیکنان در زمان $t \in [0,T]$ فقط اطلاعات شرایط اولیه و مدل سیستم را دارند. این فرض به این صورت تفسیر می شود که دو بازیکن همزمان حرکت خود را در انتخاب می کنند. در این حالت امکان هماهنگی بین دو بازیکن وجود ندارد. تعادل نش در ادامه تعریف شده است.

قضیه u_1^* به مجموعه ای از حرکات قابل قبول u_1^*,u_2^* یک تعادل نش برای بازی میگویند اگر تمامی حرکات قابل قبول u_1,u_2 از نامساوی u_1,u_2 پیروی کنند.

$$J_1({\boldsymbol{u_1}}^*,{\boldsymbol{u_2}}^*) \leqslant J_1({\boldsymbol{u_1}},{\boldsymbol{u_2}}^*) \text{ and } J_2({\boldsymbol{u_1}}^*,{\boldsymbol{u_2}}^*) \leqslant J_2({\boldsymbol{u_1}}^*,{\boldsymbol{u_2}})$$
 (Y-Y)

در اینجا قابل قبول بودن بهمعنی آن است که $u_i(.)$ به یک مجموعه محدود حرکات تعلق دارد، این مجموعهی حرکات که بستگی به اطلاعات بازیکنان از بازی دارد، مجموعهای از راهبردهایی است که بازیکنان ترجیح میدهند برای کنترل سیستم انجام دهند و سیستم (T-T) باید یک جواب منحصر به فرد داشته باشد.

تعادل نش به گونهای تعریف می شود که هیچ یک از بازیکنان انگیزه ی یک طرفه برای انحراف از بازی ندارند. قابل ذکر است که نمی توان انتظار داشت که یک تعادل نش منحصر به فرد وجود داشته باشد. به هر حال به راحتی می توان تایید کرد که حرکات (u_1^*,u_2^*) یک تعادل نش برای بازی با تابع هزینه $J_i,\ (i=1,2)$

برای سادگی از نمادسازی $B_i := B_i R_{ii}^{-1} B_i^{\mathrm{T}}$ استفاده شدهاست. در اینجا فرض شده است که زمان T محدود است.

قضیهی Y-Y ماتریس M را در نظر بگیرید:

$$M := egin{bmatrix} A & -S_1 & -S_2 \ -Q_1 & -A^{ ext{T}} & 0 \ -Q_2 & 0 & -A^{ ext{T}} \end{bmatrix}$$
 (Y-Y)

فرض شده است که دو معادله دیفرانسیلی ریکاتی $(Y-\Delta)$ ، در بازه [0,T] جواب متقارن دارند.

$$\dot{\boldsymbol{K}}_{\boldsymbol{i}}(t) = -\boldsymbol{A}^{\mathrm{T}}\boldsymbol{K}_{\boldsymbol{i}}(t) - \boldsymbol{K}_{\boldsymbol{i}}(t)\boldsymbol{A} + \boldsymbol{K}_{\boldsymbol{i}}(t)\boldsymbol{S}_{\boldsymbol{i}}\boldsymbol{K}_{\boldsymbol{i}}(t) - \boldsymbol{Q}_{\boldsymbol{i}}, \quad \boldsymbol{K}_{\boldsymbol{i}}(T) = \boldsymbol{H}_{\boldsymbol{i}}, \quad i = 1, 2 \text{ (a-Y)}$$

بازی دیفرانسیل خطی درجه دوم دو نفره تعادل نش حلقهباز در هر شرایط اولیه X_0 دارد اگر ماتریس

$$m{H}(T) := egin{bmatrix} m{I} & 0 & 0 \end{bmatrix} e^{-m{M}T} egin{bmatrix} m{I} \\ m{H_1} \\ m{H_2} \end{bmatrix}$$
 (9-1)

معكوسيذير باشد [٨] .

در معادلات بالا تلاش کنترلی برای هر بازیکن به فرم رابطه ۲-۷ تعریف شده است.

$$\boldsymbol{u_i}(t) = -\boldsymbol{R_{ii}} \boldsymbol{B_i}^{\mathrm{T}} \boldsymbol{x}(t), \quad i = 1, 2$$
 (Y-Y)

در آخر با استفاده از قضیه ۲-۲ با حل دو معادله کوپل ریکاتی دیفرانسیلی میتوان به جواب رسید.

$$\dot{K}_1 = -A^{\mathrm{T}}K_1 - K_1A - Q_1 + K_1S_1K_1 + K_1S_2K_2; \quad K_1(T) = H_1$$
 (A-Y)

$$\dot{K}_2 = -A^{\mathrm{T}}K_2 - K_2A - Q_2 + K_2S_2K_2 + K_2S_1K_1; \quad K_2(T) = H_2$$
 (9-7)

 $^{^3}$ the two player linear quadratic differential game

۲-۲ بازی همراه با بازخورد

تفاوت بازی همراه با بازخورد [†] با بازی حلقهباز در این است که بازیکنان در هر لحظه از بازی بازخورد می گیرند و متناسب با بازخورد رفتار می کنند. این بازخورد ممکن است باعث شود یک بازیکن انگیزه پیدا کند که از بازی انحراف پیدا کند در حالی که این اتفاق در بازی حلقهباز رخ نمی دهد. این اتفاق منجر به یک راه حل تعادلی دیگر می شود. با توجه به اینکه سیستم خطی است، می توان استدلال کرد که جواب بهینه به صورت تابعی خطی از وضعیت سیستم است [۸].

قضیه $m{u_i}^*(t) = m{F_i}^*(t) m{x}(t)$ کنترلی کنترلی تشکیل شدهاست از بازخورد خطی تعادل نش اگر

$$J_1({u_1}^*, {u_2}^*) \leqslant J_1({u_1}, {u_2}^*) \text{ and } J_2({u_1}^*, {u_2}^*) \leqslant J_2({u_1}^*, {u_2})$$

برای هر Γ_i^{lfb} برای هر $u_i \in \Gamma_i^{lfb}$ برای

قضیه ی ۲-۲ بازی دیفرانسیلی خطی درجه دوم دو نفره برای هر شرایط اولیه، تعادل نش خطی بازخورد دارد اگر و فقط اگر مجموعه معادلات کوپل ریکاتی

$$\dot{\boldsymbol{K}}_{1}(t) = -(\boldsymbol{A} - \boldsymbol{S}_{2}\boldsymbol{K}_{2}(t))^{\mathrm{T}}\boldsymbol{K}_{1}(t) - \boldsymbol{K}_{1}(t)(\boldsymbol{A} - \boldsymbol{S}_{2}\boldsymbol{K}_{2}(t)) + \boldsymbol{K}_{1}(t)\boldsymbol{S}_{1}\boldsymbol{K}_{1}(t) - \boldsymbol{Q}_{1}$$

$$\boldsymbol{K}_{1}(T) = \boldsymbol{H}_{1}$$
 (1 \cdot \cdot -\forall)

$$\dot{K}_2(t) = -(A - S_1K_1(t))^{\mathrm{T}}K_2(t) - K_2(t)(A - S_1K_1(t)) + K_2(t)S_2K_2(t) - Q_2$$
 $K_2(T) = H_2$

(11-7)

در بازه زمانی $S_{12}=S_{21}=0$ فرض شده است). در این در بازه زمانی $S_{12}=S_{21}=0$ فرض شده است). در این حالت دارای تعادل منحصر به فرد است. حرکتهای تعادل به فرم رابطه 17-1 است.

$$\boldsymbol{u_i}^*(t) = -\boldsymbol{R_{ii}}\boldsymbol{B_i}^T\boldsymbol{K_i}(T)\boldsymbol{x}(T), \ i = 1, 2$$

⁴The Feeback Game

مراجع

- [1] L. Sprekelmeyer. These We Honor: The International Aerospace Hall of Fame. 2006.
- [2] M. J. Hirschberg. A perspective on the first century of vertical flight. SAE Transactions, 108:1113–1136, 1999.
- [3] T. Lee, M. Leok, and N. H. McClamroch. Geometric tracking control of a quadrotor uav on se(3). In 49th IEEE Conference on Decision and Control (CDC), pages 5420–5425, 2010.
- [4] http://gcrc.sharif.edu. 3dof quadcopter, 2021. [Online; accessed November 2, 2021], Available at https://cutt.ly/yYMvhYv.
- [5] wired. the physics of drones, 2021. [Online; accessed June 8, 2021], Available at https://www.wired.com/2017/05/the-physics-of-drones/.
- [6] nobelprize.org. Jean tirole, 2021. [Online; accessed October 17, 2021], Available at https://www.nobelprize.org/prizes/economic-sciences/2014/ tirole/facts/.

[7]

[8] J. Engwerda. Linear quadratic differential games: An overview. Advances in Dynamic Games and their Applications, 10:37–71, 03 2009.



Sharif University of Technology Department of Aerospace Engineering

Bachelor Thesis

LQDG Controler for 3DOF Quadcopter Stand

By:

Ali BaniAsad

Supervisor:

Dr. Nobahari

August 2021