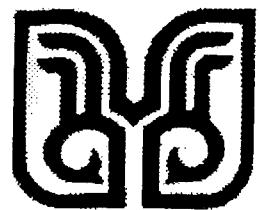


شیخ جعفر

۱۳۸۲ / ۰۵ / ۳۰



دانشگاه شهید بهشتی کرمان

دانشکده ریاضی و کامپیوتر - بخش ریاضی

پایان‌نامه برای دریافت درجه کارشناسی ارشد ریاضی کاربردی

موضوع:

نقاط ثابت برای قواعد اگر-آنگاه فازی

استاد راهنما:

دکتر مasha'allah ماشین‌چی

۶۸۹۲۸

دانشجو:

خسرو سلیمانی

شهریور ۱۳۸۱

بسمه تعالیٰ

این پایان نامه

به عنوان یکی از شرایط احراز درجه کارشناسی ارشد

به

بخش ریاضی - دانشکده ریاضی و کامپیوتر
دانشگاه شهید باهنر کرمان

تسلیمه شده است و هیچگونه مدرکی به عنوان فراغت از تحصیل دوره مزبور شناخته نمی شود.

دانشجو: خسرو سلیمانی

استاد راهنمای: دکتر مashaalleh ماشین چی

داور ۱: دکتر حسیدرضا ملکی

داور ۲: دکتر عباس حسن خانی

نماينده تحصيلات تكميلي دانشگاه: اقای دکتر ناصح زاده

حق چاپ محفوظ و مخصوص به مؤلف است.

ج

با بوسه بر (ستهایشان) تقدیم

به پدر بزرگوارم

که اسوهٔ تلاش و صبر است

و

به مادر عزیزم

که دریای محبت و ایثار است

تشکر و سپاس

سپاس خداوندی را که سخنوران از ستودن او عاجزند، حسابگران از شمارش نعمتهاي او ناتوان و تلاشگران از ادای حق او درماندهاند. خدایسي که افکار ژرف انديش، ذات او را درک نمی‌کند و دست غواصان دریای علوم به او نخواهد رسید. پروردگاری که برای صفات او حدی وجودندارد.

(برگرفته از سخنان حضرت علی(ع) نهج البلاغه)

خداوند سبحان را شاکرم که به بنده حقير توفيق داد که در راه کسب علم و دانش گامی برداشته، به اميد آن روزی که بتوانم آموخته های خود را در جهتي سازنده برای میهن عزيز اسلامي استفاده نمایم.

ابتدا از پدر و مادر بزرگوارم کمال تشکر و امتحان را دارم، آنهایی که در تمام مراحل تحصیل همواره پشتیبان و مشوق من بودند. از خداوند متعال عمر با عزت برایشان طلب می‌کنم. از جناب آقای دکتر ماشین چی استاد بزرگوار و گرانقدرم تشکر و سپاسگزاری می‌کنم. راهنمایها و دیدگاه های ایشان در به ثمر رسیدن این پایان نامه نقش بسزایی داشت. از ایشان به خاطر اخلاق نیکو و کمکهای فراوانی که به اینجانب نمودند کمال تشکر و امتحان را دارم و از درگاه خداوند برای ایشان موفقیت و سرافرازی همیشگی مسالت می‌کنم.

از آقای دکتر ملکی و دکتر حسنخانی که زحمت مطالعه و داوری این پایان نامه را به عهده داشتند تشکر و قدردانی می‌نمایم.

به اميد حق

حسرو سليماني

شهر يورماه ۸۱

چکیده

در سیستمهای فازی، پایگاه دانش، مجموعه‌ای از قواعد اگر-آنگاه فازی است. مجموعه‌ای از چند قاعدة اگر-آنگاه فازی، پایگاه قواعد فازی را تشکیل می‌دهند که در کنترل فازی نقش مهمی را بازی می‌کنند. در این پایان نامه نقاط ثابت برای چنین قواعدی بررسی شده است.

ابتدا قواعد اگر-آنگاه فازی و روشهای تفسیر آنها بررسی شده و برای پایگاه قواعد فازی دو روش تفسیر FITA و FATT توپریج داده می‌شود. سپس نقاط ثابت برای این قواعد فازی تعریف شده و قضایای جدیدی در این مورد بیان می‌شود.

در پایان استدلالهای زنجیره‌ای معرفی شده و در ارتباط با این استدالها و نقاط ثابت قضایایی جدیدی ارائه می‌شود. قضایایی که جدید بوده و توسط نگارنده بدست آمده‌اند در سراسر پایان نامه با علامت * مشخص شده‌اند.

فهرست

صفحه	عنوان
فصل اول: قواعد اگر - آنگاه فازی	
۲	مقدمه
۳	تعریف
۷	مقایسه قواعد اگر - آنگاه فازی با حالت معمولی
۸	پایگاه قواعد فازی
۱۲	قواعد اگر - آنگاه فازی با مقدم و تالی مرکب
فصل دوم: نقاط ثابت برای قواعد اگر - آنگاه فازی	
۱۵	مفهوم و تعریف نقطه ثابت
۲۸	کاربردی از نقاط ثابت در پژوهشی
۳۳	تفسیر بر اساس T - نرم
۳۶	تفسیر عمومی
۳۹	دو قضیه جدید در مورد نقاط ثابت
فصل سوم: استنتاجهای زنجیره‌ای فازی	
۴۳	مقدمه
۴۳	استنتاجهای معمولی
۴۴	استنتاجهای زنجیره‌ای فازی
۴۶	نقاط ثابت و استنتاجهای زنجیره‌ای فازی
۵۰	استنتاجهای زنجیره‌ای برای پایگاه قواعد فازی
۶۳	مراجع
۶۵	واژه‌نامه

فصل اوّل

قواعد اگر-آنگاه فازی

قواعد اگر-آنگاه فازی

مقدمه

یک قاعدة اگر-آنگاه فازی بصورت

اگر $\langle \text{گزاره فازی} \rangle$ آنگاه $\langle \text{گزاره فازی} \rangle$

می‌باشد. از کاربرد این قواعد می‌توان به کنترل کننده‌های فازی^۱، سیستمهای خبره‌فازی^۲،

استدلالهای تقریبی فازی^۳، شناخت الگو^۴ و تصمیم‌گیری فازی^۵ اشاره کرد. در زندگی روزمره

نیز از جملاتی که عبارت اگر-آنگاه داشته باشد، استفاده‌های فراوانی می‌شود، می‌توان مثال

معروف گوجه‌فرنگی را در نظر گرفت: اگر گوجه‌فرنگی قرمز باشد آنگاه رسیده است.

با استفاده از قواعد اگر-آنگاه فازی می‌توان رفتار یک واحد صنعتی یا یک دستگاه خاص را

شبیه‌سازی نمود و با توجه به الگوی رفتاری که با این نوع قواعد ها بدست می‌آید، جهت بهینه‌شدن

کار کرد آن، اقدامات لازم را انجام داد.

مهمترین مسئله در قواعد اگر-آنگاه فازی چگونگی تفسیر آنها می‌باشد. در منطق دو ارزشی وقتی

گزاره شرطی $q \Rightarrow p$ در نظر گرفته شود، به راحتی می‌توان ارزش آنرا بدست آورد چون با دو

ارزش درست و نادرست تفسیر نهایی حاصل می‌شود. برای چنین قاعده‌ای جدول زیر را داریم:

جدول ۱-۱: ارزش درستی گزاره شرطی

p	q	$p \Rightarrow q$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

اما در منطق فازی تفسیرهای مختلفی برای قواعد اگر-آنگاه فازی وجود دارد.

۱-۱ تعاریف

همانطور که گفته شد یک قاعده اگر-آنگاه فازی بصورت زیر است:

اگر \langle گزاره فازی \rangle آنگاه \langle گزاره فازی \rangle .

منظور از یک گزاره فازی، گزاره A is x است که در آن A یک مجموعه فازی و x یک متغیر

زبانی می‌باشد. متغیر زبانی، متغیری است که مقادیرش کلمات یا جملات یک زبان طبیعی هستند.

برای مثال سه یک متغیر زبانی است که مقادیر آن بجای اینکه اعدادی مانند ۱۲ و ۱۸ و ۴۰ و..

باشند، مقادیر زبانی همچون جوان، خیلی جوان، پیر و غیره است. بنابراین متغیرهای زبانی را

می‌توان بصورت زیر تعریف کرد.

تعریف ۱-۱-۱: یک متغیر زبانی با پنج تایی مرتب $(x, T(x), U, G, M)$ مشخص می‌شود که در

آن x نام متغیر، U مجموعه مرجع، $T(x)$ مجموعه ترم‌های مربوط به متغیر x (ترم، یک مجموعه

فازی است) که توسط قاعده نحوی G تولید می‌شود و M یک قاعده معنایی است که به هر ترم $T(x)$ معنای آنرا مربوط می‌سازد، یعنی تابع عضویت آن ترم را مشخص می‌کند [13].

مثال ۱-۲: فرض کنید x ، متغیر زبانی طول قد باشد و $[0,250] = U$. ترم‌های این متغیر زبانی

که هر کدام یک مجموعه فازی روی U هستند می‌توانند چنین باشند: بلند، کوتاه، خیلی بلند، نه خیلی بلند وغیره. بنابراین $T(x)$ در اینجا به صورت زیر است، که البته در حالت کلی می‌تواند توسط

یک قاعده $G(x)$ بطور منظم تولید شود.

$T = \{ \dots, \text{نه خیلی بلند}, \text{خیلی بلند}, \text{کوتاه}, \text{بلند} \} = \{\text{طول قد}\}$

قاعده‌ای است که به هر ترم، معنایی را بصورت یک تابع عضویت از U می‌بخشد. مثلاً برای ترم A : بلند، می‌توان تابع عضویت زیر را در نظر گرفت.

$$M(A) = \{(u, A(u)), u \in U\}$$

که در آن

$$A(u) = \begin{cases} 0 & 0 \leq u \leq 150 \\ \left[1 + \left(\frac{u - 150}{30}\right)^{-2}\right]^{-1} & 150 \leq u \leq 250 \end{cases}$$

تعريف ۱-۳: (قاعده اگر-آنگاه فازی) فرض کنید F و G مجموعه‌های فازی روی مجموعه

مرجع U باشند، بدین معنی که $f: F \times G \rightarrow [0,1]$. یک قاعده بصورت f قاعده

اگر-آنگاه فازی نامیده می‌شود [1].

البته این قواعد با متغیرهای زبانی نیز بیان می‌شوند. اگر x, y متغیرهای زبانی مفروضی باشند آنگاه قاعده فوق را می‌توان بصورت زیر تعریف کرد:

$$\text{if } x \text{ is } F \text{ then } y \text{ is } G \quad (4-1-1)$$

مثال ۱-۱-۵: فرض کنید در یک مخزن رابطه فشار و دما بصورت زیر باشد:

اگر فشار زیاد باشد آنگاه دما خیلی زیاد خواهد بود

در این مثال فشار و دما به ترتیب متغیرهای زبانی x, y و زیاد و خیلی زیاد مجموعه‌های فازی F و G می‌باشند. بنابراین قاعده را می‌توان بصورت زیر نوشت:

$$\text{if } x \text{ is } F \text{ then } y \text{ is } G$$

عمولاً برای سادگی در نوشتار متغیرهای زبانی را نمی‌نویسیم، ولی با توجه به مسئله مورد نظر می‌توان آنها را تشخیص داد.

تعریف ۱-۱-۶: (رابطه Π -استاندارد فازی) فرض کنید F و G مجموعه‌های فازی مفروض روی U باشند، آنگاه

$$S(x, y) = \Pi(F(x), G(y)) \quad \forall x, y \in U$$

رابطه Π -استاندارد فازی بر اساس F و G نامیده می‌شود که در آن Π تعاریف مختلفی دارد. در واقع Π یک عملگر استلزم است که در جدول ۱-۲ برخی از آنها آورده شده است. در حالتی که Π عملگر می‌نیم باشد S را رابطه استاندارد فازی (مدانی) می‌گوییم [1].

در این رساله از رابطه استاندارد فازی مدانی استفاده می‌شود.

جدول ۲-۱: عملگر استلزم Π

نام رابطه	$\Pi(F(x), G(y))$	
زاده	$\max \{ \min(F(x), G(x)), 1 - F(x) \}$	R_1
دینس - رشر	$\max \{ 1 - F(x), G(y) \}$	R_2
مدادانی	$\min(F(x), G(y))$	R_3
لوکاشیوکر	$\min \{ 1, 1 - F(x) + G(y) \}$	R_4
Goguen	$\min \{ 1, \frac{G(y)}{F(x)} \}$	R_5
	$\min(1, F(x) + G(y))$	R_6
	$\max(F(x).G(y), 1 - F(x))$	R_7
	$\max \{ F(x).G(y) \}$	R_8
	$(G(y))^{F(x)}$	R_9
گودل	$\begin{cases} 1 & F(x) \leq G(y) \\ 0 & \text{other point} \end{cases}$	R_{10}

تعریف ۱-۱-۷: (تفسیر قاعده اگر-آنگاه فازی) قاعده اگر-آنگاه فازی G if F then G را در

نظر-بگیرید و فرض کنید S رابطه فازی استاندارد (مدادانی) بر اساس F ، G باشد و

: $F': U \rightarrow [0,1]$ ورودی دلخواه قاعده باشد، آنگاه

$$G'(y) = \sup_{x \in U} \{ \min(F'(x), S(x, y)) \} \quad \forall y \in U$$

استنتاج فازی بر اساس این قاعده نامیده می‌شود.

عملگر تابعی $\Phi^R(F')(y) = G'(y)$ را بصورت $\Phi^R: FP(U) \rightarrow FP(U)$ تعریف می‌کیم،

که در آن $FP(U)$ مجموعه تمام مجموعه‌های فازی روی U است. Φ^R تفسیر قاعده فوق بر اساس قاعده استنتاج ترکیبی^۱ (CRI) برای ورودی داده شده F' نامیده می‌شود [1].

۱-۲ مقایسه اگر- آنگاه فازی با حالت معمولی

در ریاضیات معمولی گزاره شرطی $p \Rightarrow q$ را می‌توان بصورت زیر نیز در نظر گرفت:

$$\text{if } x \in A \text{ then } y \in B \quad (1-2-1)$$

که در آن $U \subseteq V$ و متغیرهای x, y در U , $A \subseteq U$, $B \subseteq V$ می‌باشند. لذا (x, y) در فضای

$$U \times V = \{(x, y) : x \in U, y \in V\}$$

. $(x, y) \in A \times B$ باید $(x, y) \in A' \times V$ باشد اگر و فقط اگر گزاره شرطی (1-2-1) درست است اگر و فقط اگر

بنابراین اگر رابطه $R = (A \times B) \cup (A' \times V)$ باشد این رابطه همان گزاره شرطی را

نشان می‌دهد. می‌توان تابع عضویت بصورت زیر برای آن در نظر گرفت:

$$\mu_R(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{if } (x, y) \in R \\ 0 & \text{if } (x, y) \in A \times B' \end{cases}$$

این تابع در واقع بیانگر جدول درستی گزاره شرطی (1-2-1) است. زیرا گزاره شرطی فقط زمانی

نادرست است که تالی آن درست و مقدم آن نادرست باشد، این مطلب در μ_R بصورت

$$(x, y) \in A \times B' \text{ - نشان داده شده است} [17]$$

اگر در گزاره شرطی فوق، مجموعه‌های A ، B فازی باشند، آنگاه یک قاعده اگر- آنگاه فازی

بصورت زیر بدست خواهد آمد:

$$\text{if } x \text{ is } A \text{ then } y \text{ is } B \quad (2-2-1)$$

که در آن A ، B زیر مجموعه‌های فازی از U می‌باشند. با توجه به روابط فازی می‌توان گزاره

شرطی (2-2-1) را با رابطه زیر مشخص کرد:

$$R = (A \times B) \cup (A' \times \phi) \quad \text{یا} \quad R = (A \times B) \cup (A' \times U)$$

$$\text{که در آن } \phi(y) = 0 \quad \forall y \in U$$

از مطالب اخیر نتیجه‌می‌گیریم که قواعد اگر- آنگاه فازی از لحاظ ساختاری شبیه گزاره‌های

شرطی معمولی می‌باشند با این تفاوت که نوع رابطه‌های آنها فرق دارند. در حالت فازی روابط و

تفسیرهای مختلفی را برای قاعده (2-2-1) می‌توان تعریف کرد. در ریاضیات دقیق یک ارزش

مشخص برای گزاره بدست می‌آید ولی در منطق فازی بر حسب تفسیرهای مختلف ارزش یکتاً نی

حاصل نمی‌شود.

۳-۱ پایگاه قواعد فازی^۱

تعریف ۱-۳-۱: فرض کنید F_i, G_i $i = 1 \dots n$ مجموعه‌های فازی مفروض روی U باشند،

آنگاه

$$RB = \begin{cases} \text{if } F_1 \text{ then } G_1 \\ \vdots \\ \text{if } F_n \text{ then } G_n \end{cases} \quad (2-3-1)$$