

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ



مترویدهای (L, M) - فازی

ابراهیم فیض‌الهی عنصرودی

مرکز آموزش‌های نیمه حضوری

گروه ریاضی

پایان نامه برای دریافت درجه‌ی کارشناسی ارشد

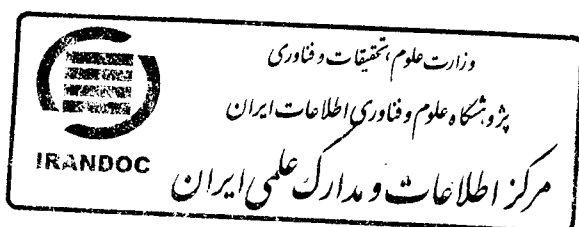
استاد راهنما:

دکتر حبیب اذانچیلر

۱۳۸۹/۱۰/۱۱

شهریور ۱۳۸۹

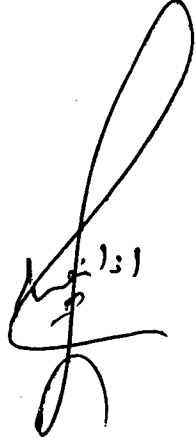
«حق چاپ برای دانشگاه ارومیه محفوظ می‌باشد»



۱۴۸۸۸۳

پایان نامه آقای: ابراهیم فیض الہی عنصرودی به تاریخ: ۱۳۸۹/۶/۱۷ شماره: ۳-۲۷۹

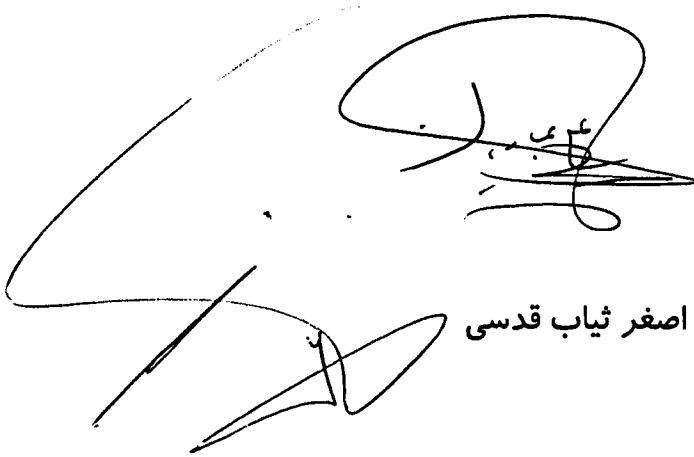
مورد پذیرش هیات محترم داوران با رتبه عالی و نمره - ۱۹، (به حروف نوزده کا)
قرار گرفت.

اذنا


۱- استاد راهنما و رئیس هیئت داوران: دکتر حبیب اذناچیلر



۲- داور خارجی: دکتر قدرت الہ آزادی



۳- داور داخلی: دکتر علی عبادیان

۴- نماینده تحصیلات تکمیلی: دکتر علی اصغر ثیاب قدسی

با سپاس و احترام تقدیم به:

پدر فداکارم

مادر مهربانم

خواهر عزیزم

تقدیر و تشکر

سپاس و ستایش معبود یگانه را که پرتو الطاف بی شمارش بر لحظه لحظه‌ی زندگی ام ساطع و آشکار است. حمد و ثنا می‌گزارم او را که فکرت و اندیشه را در بستر روحم روان ساخت و بهره‌گیری از خوان گسترده‌ی دانش اساتیدم بویژه استاد راهنمای گرامیم جناب آقای دکتر اذانچیلر را نصیب و روزی ام گردانید. در نهایت از پدر و مادر عزیزم سپاس‌گزاری می‌کنم که با به وجود آوردن شرایط مناسب مرا یاری نمودند.

ابراهیم فیض‌الهی عنصرودی
تابستان ۱۳۸۹

فهرست مندرجات

۷	تعاريف و مفاهيم مقدماتي	۱
۷ ۱.۱ تعاريف بنيادي نظريه‌ي مترويد	
۱۲ ۲.۱ مروري بر نظريه‌ي مشبكه	
۱۹ ۳.۱ آشنائي با مباني نظريه‌ي مجموعه‌هاي فازی	
۴۱	مترويدهاي فازی $G-V$	۲
۴۲ ۱.۲ مترويدهاي فازی $G-V$	
۴۷ ۲.۲ ويژگي‌هاي مترويدهاي فازی $G-V$	
۵۶	مترويدهاي L -فازی شده و L -مترويدها	۳
۵۶ ۱.۳ مترويدهاي L -فازی شده	

۷۳	L-مترویدها	۲.۳
۸۶		مترویدهای (L, M)-فازی	۴
۸۶	تعریف مترویدهای (L, M)-فازی	۱.۴
۹۳	مشخص سازی مترویدهای (L, M)-فازی	۲.۴
۱۰۰			۵ نتایج
۱۰۰	متروید فازی ترانسورسال	۱.۵
۱۰۳	ارتباط ترانسورسال های فازی جزئی با گراف های فازی	۲.۵
۱۰۵			مراجع

چکیده

در این پایان‌نامه انواع روش‌های بسط مترویدها با استفاده از ریاضیات فازی و نظریه‌ی شبکه‌ها مورد بررسی قرار گرفته است. مترویدهای فازی، مترویدهای L -فازی شده، L -مترویدها و مترویدهای (L, M) -فازی در این پژوهش مورد بررسی قرار گرفته‌اند. مترویدهای (L, M) -فازی جدیدترین و جامع‌ترین روش بسط مترویدها محسوب می‌شود و تمام مطالب موجود برای این نوع از مترویدهای فازی در این پژوهش آورده شده‌اند.

پیشگفتار

مفهوم مترویدهای فازی اولین بار در سال ۱۹۸۸ توسط گاتشچل^۱ روسی و واکسمن^۲ آمریکایی که در حیطه‌ی ریاضیات کاربردی فعالیت داشتند، معرفی شدند. چون نظریه متروید^۳ به عنوان توسیعی مجرد از ماتریس و گراف در برخی مسائل بهینه‌سازی ترکیبیاتی مورد استفاده قرار می‌گرفت ([۱])، این دو ریاضیدان سعی کردند بسطی برای مترویدها ارائه کنند تا امکان استفاده از ویژگی‌های فازی در مسائل بهینه‌سازی پایه مترویدی وجود داشته باشد. لذا اکثر مفاهیمی که در سالهای نخستین در حوزه‌ی مترویدهای فازی مطرح بودند، در تعریف متروید فازی و توابع رتبه‌ی فازی مترویدهای فازی خلاصه می‌شدند. ایده‌ی اصلی تعریف مترویدهای فازی استفاده از مجموعه‌های فازی به جای مجموعه‌های معمولی بود ([۳]).

در طی سالهای بعد از ۱۹۸۸ افراد دیگری با استفاده از مفاهیم سیستم‌های فازی^۴ روش‌های جایگزینی برای تعریف مترویدهای فازی معرفی کردند ([۷]). فضاهاى مستقل فازی^۵ پایه‌ی روش‌های جدید را تشکیل می‌داد. به علت برخی پیچیدگی‌ها این روش‌ها با

R.Goetschel^۱

W.Voxman^۲

Matroid theory^۳

Fuzzy systems^۴

Fuzzy independence space^۵

استقبال زیادی رو به رو نشدند، این رده‌های جدید *pre*-مترویدهای فازی^۶ نام گرفتند. در منابع [۱۲]، [۱۳] و [۱۴] ویژگی‌های این نوع مترویدها در بستر سیستم‌های فازی بررسی شده‌اند.

پرفسور «فوجی.شی^۷» در سال ۲۰۰۹ بر پایه‌ی توپولوژی و جبر فازی، رده‌ای جدید از مترویدهای فازی را معرفی کرد. وی استفاده از نگاشت را به جای خانواده‌ای از مجموعه‌های معمولی در تعریف متروید معمولی، پایه‌ی کارهایش قرارداد ([۱۹]). هدف وی از این کار وارد کردن گراف‌های فازی به حوزه‌ی مترویدهای فازی بود، زیرا امکان استفاده از گراف‌های فازی در مسائل بهینه‌سازی و جبر فازی وجود داشت. مترویدهای *L*-فازی شده^۸ حاصل اولین کوشش‌های وی در بسط مترویدها بود. پرفسور «فوجی.شی^۷» در سال ۲۰۰۹ با ارائه‌ی مقاله‌ی

(L, M)-fuzzy matroids, fuzzy sets and systems 160 (2009), 2387-2400

جدیدترین و کلی‌ترین روش بسط مترویدها را با معرفی *L*-مترویدها و مترویدهای *(L, M)*-فازی ارائه کرد. این پایان‌نامه بر اساس مقاله‌ی فوق تنظیم شده است.

برای مترویدهای فازی، کاربردهایی در مسائل بهینه‌سازی پایه مترویدی^۹ که اغلب بر الگوریتم‌گیری^{۱۰} استوارند، در منابع [۵] و [۹] بیان شده است. ولی تاکنون برای مترویدهای *(L, M)*-فازی کاربردی در بهینه‌سازی تعریف نشده است. علت آن هم جدید بودن مطالب است.

در این قسمت خلاصه‌ای از فعالیت‌های صورت گرفته در پایان‌نامه را بیان می‌کنیم. در فصل یک پایان‌نامه، گستره‌ی متنوعی از مقدمات مورد نیاز از مفاهیم و تعاریف که برای

Fuzzy pre- matroid^۶

F. G. Shi^۷

L- fuzzifying matroids^۸

Matroid-based optimization^۹

Greedy algorithm^{۱۰}

درک مطالب در فصول بعد ضروری می‌باشند، بیان شده‌اند. در فصل دو مترویدهای فازی گاتشچل و واکسمن را بررسی کرده‌ایم. این نوع از مترویدها بستر مناسبی را برای فازی‌سازی مطالب نظریه‌ی مترویدهای معمولی ایجاد کرده است. در فصل سه مفهوم مترویدهای L -فازی شده و L -مترویدها را تشریح خواهیم کرد. در فصل چهار با ترکیب مترویدهای معرفی شده در فصل سه، مترویدهای (L, M) -فازی را بررسی خواهیم کرد. در فصل پنج برای اولین بار در مترویدهای فازی، متروید فازی ترانسورسال به عنوان نتیجه‌ای از پژوهش‌های صورت گرفته به اختصار معرفی می‌گردد.

فصل ۱

تعاریف و مفاهیم مقدماتی

در این فصل مروری بر مفاهیم بنیادی نظریه‌ی متروید، نظریه‌ی شبکه و نظریه‌ی مجموعه‌های فازی خواهیم داشت. به علت تنوع زیاد مطالب در فصل اول، سعی کرده‌ایم ضروری‌ترین مطالب را گردآوری کنیم. در فصول ۳ و ۴ از نظریه‌ی شبکه و در فصول ۲ و ۳ و ۴ از نظریه‌ی مجموعه‌های فازی استفاده خواهیم کرد. مطالب این فصل برگرفته از مراجع [۲]، [۸]، [۱۰]، [۱۱]، [۱۵]، [۱۷]، [۱۸]، [۲۰] و [۲۱] می‌باشند.

۱.۱ تعاریف بنیادی نظریه‌ی متروید

تعریف ۱.۱.۱ فرض کنید E مجموعه‌ای متناهی و I گردایه‌ای ناتهی از زیر

مجموعه‌های E باشد که در شرایط زیر صدق می‌کند:

$$\emptyset \in I(I)$$

(I) اگر $A \in \mathcal{I}$ و $B \subseteq A$ ، آنگاه $B \in \mathcal{I}$ ؛

(II) اگر $A, B \in \mathcal{I}$ و $|A| < |B|$ ، آنگاه عضوی مانند $e \in B - A$ وجود دارد به طوری که $A \cup \{e\} \in \mathcal{I}$.

در این صورت جفت $M = (E, \mathcal{I})$ یک متروید^۱ نامیده می‌شود. E را مجموعه‌ی زمیندهی متروید M و \mathcal{I} را خانواده‌ی مجموعه‌های مستقل متروید M می‌نامیم.

زیر مجموعه‌هایی از E را که در \mathcal{I} نیستند، مجموعه‌های وابسته‌ی متروید M می‌نامیم.

تعریف ۲.۱.۱ هر زیر مجموعه‌ی وابسته مینیمال متروید M را یک دور^۲ گوئیم و

مجموعه‌ی تمامی دورهای متروید M را با $\mathcal{C}(M)$ یا \mathcal{C} نشان می‌دهیم.

خواص زیر در مورد $\mathcal{C}(M)$ برقرار است:

$$\emptyset \notin \mathcal{C}(M)$$

(C1) اگر $c_1, c_2 \in \mathcal{C}$ و $c_2 \subseteq c_1$ ، آنگاه $c_1 = c_2$ ؛

(C2) اگر c_1 و c_2 دو عضو متمایز \mathcal{C} باشند و $e \in c_1 \cap c_2$ ، آنگاه عضوی مثل c_2 از \mathcal{C} وجود

دارد به طوری که $c_2 \subseteq (c_1 \cup c_2) - \{e\}$.

تعریف ۳.۱.۱ هر مجموعه‌ی مستقل ماکسیمال متروید M را یک پایه‌ی^۳ M گوئیم.

^۱Matroid

^۲Circuit

^۳Base

لم ۴.۱.۱ فرض کنید B_1 و B_2 دو پایه از متروید M باشند، در این صورت

$$|B_1| = |B_2|$$

■ برهان : [۱۵]، لم (۱.۲.۱).

تعریف ۵.۱.۱ گردایه‌ی تمامی پایه‌های متروید M را با β یا $\beta(M)$ نمایش می‌دهیم که خواص زیر برای آن برقرار است:

$$\beta \neq \emptyset$$

(B۲) فرض کنید $B_1, B_2 \in \beta$ و $x \in B_1 - B_2$ ، در این صورت عضو $y \in B_2 - B_1$ وجود دارد که $(B_1 - x) \cup y \in \beta$.

گزاره ۶.۱.۱ فرض کنید E مجموعه یال‌های گراف G و C گردایه‌ی تمام دورهای G باشد. در این صورت C گردایه‌ی دورهای یک متروید روی مجموعه‌ی E است. این متروید را متروید دوری^۴ گراف G گوئیم و آن را با $M(G)$ نمایش می‌دهیم.

■ برهان : [۱۵]، لم (۷.۱.۱).

تعریف ۷.۱.۱ فرض کنید $M = (E, \mathcal{I})$ یک متروید و $X \subseteq E$ باشد. فرض کنید:

$$\mathcal{I}|_X = \{I \subseteq X \mid I \in \mathcal{I}\}$$

Cycle matroid^۴

می‌توان دید که $(X, \mathcal{I}|_X)$ یک متروید است. این متروید را متروید تحدید^۵ M به X یا حذف $E - X$ از M گوئیم و به ترتیب با نماد $M|_X$ یا $M \setminus E - X$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۸.۱.۱ چون $M|_X$ یک متروید است، پس پایه‌های آن دارای تعداد مساوی عضو هستند. رتبه‌ی^۶ X در M را تعداد اعضای پایه‌ی $M|_X$ تعریف می‌کنیم. در حقیقت $r(X)$ در M تعداد اعضای زیر مجموعه‌ی مستقل ماکسیمال X است:

$$r(X) = \max\{|Y|; Y \subseteq X, Y \in \mathcal{I}(M)\}$$

در حقیقت r تابعی است که به هر عضو 2^E یک عدد صحیح نامنفی نسبت می‌دهد، $r: 2^E \rightarrow Z^+ \cup \{0\}$. رتبه‌ی متروید M عبارت است از $r(E(M))$ که با $r(M)$ نمایش می‌دهیم. بدیهی است که برای هر مجموعه‌ی مستقل $X \subseteq E$ ، داریم: $r(X) = |X|$.

تعریف ۹.۱.۱ تابع رتبه‌ی متروید $M = (E, \mathcal{I})$ دارای خواص زیر است:

$$(R1) \text{ اگر } X \subseteq E \text{ آنگاه } 0 \leq r(X) \leq |X|$$

$$(R2) \text{ اگر } X \subseteq Y \subseteq E \text{ آنگاه } r(X) \leq r(Y)$$

(R3) تابع رتبه‌ی یک متروید، تابعی زیرمدولار است. این خاصیت به صورت یک لم بیان

می‌شود:

^۵Restriction

^۶Rank

لم ۱۰.۱.۱ اگر X و Y دو زیر مجموعه‌ی E باشند، آنگاه

$$r(X \cup Y) + r(X \cap Y) \leq r(X) + r(Y)$$

■ برهان : [۱۵]، قضیه (۱.۳.۱).

تعریف ۱۱.۱.۱ فرض کنید M یک متروید روی مجموعه‌ی زمیندهی $E(M)$ با تابع رتبه‌ی r باشد. تابع $cl : 2^E \rightarrow 2^E$ را برای هر $X \subseteq E$ با ضابطه‌ی $cl(X) = \{x \in E; r(X \cup x) = r(X)\}$ تعریف می‌کنیم. این تابع را عملگر بستار M گوئیم.

لم ۱۲.۱.۱ عملگر بستار متروید M روی E دارای خواص زیر است:

$$(CL1) \quad X \subseteq E \text{ آنگاه } X \subseteq cl(X)$$

$$(CL2) \quad \text{اگر } X \subseteq Y \subseteq E \text{ آنگاه } cl(X) \subseteq cl(Y)$$

$$(CL3) \quad \text{اگر } X \subseteq E \text{ آنگاه } cl(cl(X)) = cl(X)$$

$$(CL4) \quad \text{اگر } X \subseteq E \text{ و } x \in E \text{ و } y \in cl(X \cup x) - cl(X) \text{ آنگاه } x \in cl(X \cup Y)$$

■ برهان : [۱۵]، قضیه (۲.۴.۱).

تعاریف معادل برای مترویدهای معمولی وجود دارد که ساده‌ترین آنها در تعریف زیر

آورده شده است.

Closur Operator^۷

تعریف ۱۳.۱.۱ فرض کنید E مجموعه‌ای متناهی باشد و I خانواده‌ای ناتهی از زیر مجموعه‌های E باشد که در شرایط زیر صدق می‌کند:

(I) اگر $A \in I$ و $B \subseteq A$ ، آنگاه $B \in I$ (ویژگی موروثی)^۱؛

(II) اگر $A, B \in I$ و $|A| < |B|$ ، آنگاه عضوی مانند $C \in I$ وجود دارد به طوری که $A \subsetneq C \subseteq A \cup B$ (ویژگی تعویض)^۱.

در این صورت جفت $M = (E, I)$ یک متروید معمولی نامیده می‌شود.

توجه ۱۴.۱.۱ بررسی معادل بودن تعاریف (۱.۱.۱) و (۱۳.۱.۱) در مرجع [۳] بیان شده است.

۲.۱ مروری بر نظریه‌ی شبکه

تعریف ۱.۲.۱ فرض کنید $A \times B$ حاصلضرب دکارتی دو مجموعه‌ی A و B باشد.

یعنی

$$A \times B = \{(a, b); a \in A, b \in B\}$$

Hereditary property^۱

Exchange property^۱

هر زیر مجموعه R از $A \times B$ ، یک رابطه^{۱۰} بین A و B تعریف می‌کند و اصطلاحاً گوییم رابطه‌ی دو بعدی R بر $A \times B$ تعریف شده است.

تعریف ۲.۲.۱ رابطه‌ی R تعریف شده بر $A \times A$ را یک رابطه‌ی هم‌ارزی^{۱۱} گوییم هرگاه به ازای هر a و b و c از A داشته باشیم:

$$(1) (a, a) \in R \text{ (ویژگی بازتابی);}$$

$$(2) \text{ اگر } (a, b) \in R, \text{ آنگاه } (b, a) \in R \text{ (ویژگی تقارن);}$$

$$(3) \text{ اگر } (a, b), (b, c) \in R, \text{ آنگاه } (a, c) \in R \text{ (ویژگی تعدی).}$$

تعریف ۳.۲.۱ رابطه‌ی R تعریف شده بر $A \times A$ را یک رابطه‌ی ترتیب جزئی^{۱۲} گوییم هرگاه به ازای هر a و b و c از A داشته باشیم:

$$(1) (a, a) \in R \text{ (ویژگی بازتابی);}$$

$$(2) \text{ اگر } (a, b), (b, a) \in R, \text{ آنگاه } a = b \text{ (ویژگی پادتقارن);}$$

$$(3) \text{ اگر } (a, b), (b, c) \in R, \text{ آنگاه } (a, c) \in R \text{ (ویژگی تعدی).}$$

تعریف ۴.۲.۱ مجموعه‌ای که ترتیبی جزئی بر آن تعریف شده باشد را مجموعه‌ی جزئاً مرتب^{۱۳} گوییم. در این بخش در بیشتر موارد رابطه را \leq در نظر خواهیم گرفت.

Relation^{۱۰}Equivalence relation^{۱۱}Partial order relation^{۱۲}Poset^{۱۳}

تعریف ۵.۲.۱ فرض کنید مجموعه‌ی L با رابطه‌ی ترتیب جزئی \leq مرتب شده باشد. گوئیم a کران پایین^{۱۴} مجموعه‌ی $X \subseteq L$ است در صورتی که به ازای هر $x \in X$ داشته باشیم: $a \leq x$.

همچنین گوئیم b کران بالای^{۱۵} مجموعه‌ی $X \subseteq L$ است در صورتی که به ازای هر $x \in X$ داشته باشیم: $x \leq b$. بزرگترین کران پایین X عنصری است مانند d از X به طوری که به ازای هر کران پایین دیگر d از X داشته باشیم: $d \leq d$. بزرگترین کران پایین X را با $\wedge X$ یا $\inf X$ نشان می‌دهیم.

کوچکترین کران بالای X عنصری است مانند t از X به طوری که به ازای هر کران بالای دیگر t از X داشته باشیم: $t \leq t$. کوچکترین کران بالای X را با $\vee X$ یا $\sup X$ نشان می‌دهیم.

اغلب برای جفتی از اعضای X می‌نویسیم: $x \vee y = \sup\{x, y\}$ و $x \wedge y = \inf\{x, y\}$. عملگر $x \vee y$ را اتصال^{۱۶} و عملگر $x \wedge y$ را تماس^{۱۷} می‌نامیم.

تعریف ۶.۲.۱ (L, \leq) را یک شبکه^{۱۸} گوئیم هر گاه به ازای هر $a, b \in L$ مجموعه‌ی $\{a, b\}$ بزرگترین کران پایین و کوچکترین کران بالا داشته باشد. به عبارت دیگر، هر

Lower bound^{۱۴}Upper bound^{۱۵}join^{۱۶}meet^{۱۷}Lattice^{۱۸}

مجموعه‌ی جزئاً مرتبی که در آن هر جفتی از عناصر هم بزرگترین کران پایین و هم کوچکترین کران بالا داشته باشد، یک شبکه نامیده می‌شود.

تعریف ۷.۲.۱ شبکه‌ی (L, \leq) را تام^{۱۹} (کامل) گوئیم در صورتی که هر زیر مجموعه‌ی ناتهی از L ، کوچکترین کران بالا و بزرگترین کران پایین داشته باشد. به عبارت دیگر، شبکه‌ی تام یک مجموعه‌ی جزئاً مرتب است که در آن هر زیر مجموعه‌ای سوپریمم و اینفیمم دارد.

تعریف ۸.۲.۱ فرض کنید L شبکه‌ای تام باشد. L یک شبکه‌ی کاملاً توزیع‌پذیر^{۲۰}

نامیده می‌شود، هرگاه شرایط زیر برای L برقرار باشد:

$$\bigwedge_{i \in I} \left(\bigvee_{j \in J_i} a_{i,j} \right) = \bigvee_{f \in \prod J_i} \left(\bigwedge_{i \in I} a_{i,f(i)} \right) \quad (\text{CD}\backslash)$$

$$\bigvee_{i \in I} \left(\bigwedge_{j \in J_i} a_{i,j} \right) = \bigwedge_{f \in \prod J_i} \left(\bigvee_{i \in I} a_{i,f(i)} \right) \quad (\text{CD}\Upsilon)$$

که به ازای $i \in I$ و به ازای $j \in J_i$ ، $a_{i,j} \in L$ و $f \in \prod J_i$ یعنی این که $f : I \rightarrow \cup J_i$ نگاشتی است، به طوری که به ازای هر $i \in I$ ، $f(i) \in J_i$.

به عبارت دیگر، شبکه‌ی تام L ، شبکه‌ی کاملاً توزیع‌پذیر نامیده می‌شود در صورتی که «بزرگترین کران پایین» از یک قانون توزیع‌پذیری نسبت به «کوچکترین کران بالا» تبعیت

کند و به عکس.

^{۱۹} Complete Lattice

^{۲۰} Completely distributive lattice