

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِیْمِ



دانشگاه تبریز

دانشکده ریاضی و رایانه
بخش ریاضی محض

پایان نامه تحصیلی برای دریافت درجه کارشناسی ارشد

رشته محاسبات نرم-ساختارهای جبری منطقی

استلزام های فازی بازه ای-مقدار

مؤلف:

یعقوب حسینی زاده

استاد راهنما:

دکتر ماشاءالله ماشین چی

بهمن ماه ۱۳۹۳



این پایان نامه به عنوان یکی از شرایط درجه کارشناسی ارشد به

بخش ریاضی

دانشکده ریاضی و رایانه دانشگاه شهید باهنر کرمان

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

امضاء:	دانشجو: یعقوب حسینی زاده
امضاء:	استاد راهنما: دکتر ماشاءالله ماشین چی
امضاء:	داور اول: دکتر اسفندیار اسلامی
امضاء:	داور دوم: دکتر آرشام برومند سعید
امضاء:	نماینده تحصیلات تکمیلی دانشکده:
امضاء:	معاون آموزشی و پژوهشی دانشکده:

حق چاپ محفوظ و مخصوص به دانشگاه شهید باهنر کرمان است.

تقدیم بہ:

آستان آسمان دستان پر از ماہ پدرم
بہ زلال چشمہ چشمان چشم بہ راہ مادرم
و عزیزانی کہ در صحیفہ دلہا سنان
پیزی جز مہر ندیدم...

تشکر و قدردانی

سپاس، بی نهایت هستی را که حکمتش جهان مضمول و رحمتش بی پایان. سرآغاز فصل آموختنم، با نام و یاد تو بود، ای محبوب ترین معبود و پایانش را به امید شروعی دوباره، با نامت آغاز می کنم. حمد و سپاس بیکران از آن توست، که لحظه لحظه های زیستن و آموختنم، هر آنچه از علم و اراده و عمل که در وجودم ودیعه نهادی و یاری همراهانم، همه از لطف و مهربانی بی دریغ تو سرشار است. چه زیباست یاری جستن از تو در تمامی کارها، که بهترین یاری دهندگانی. چه با شکوه است توکل به تو، که کفایت می کنی بندگان را. آرامشی ابدیست، آنگاه که با یاد تو دلهایمان آرام می گیرد.

خدایا:

ای که به غیر تو بی نیاز شوند و از تو بی نیاز نباشند

به تو رو آورند و از تو رو بر نتابند

از سر شور و شوق آهنگ تو کرده ام و با دلی مطمئن به تو امید بسته ام

تمنای من از تو هر چند زیاده باشد در برابر غنای تو ناچیز و اندک است

که دست عطایت از هر دستی گشاده تر و برتر است...

از این جهت بر خود می دانم از حمایت های بی دریغ خانواده ام که همواره در طول

دوران تحصیل حامی و مشوق من بوده اند تشکر و قدردانی نمایم. هم چنین از راهنمایی های

استاد گرانقدر و فرهیخته ام جناب آقای دکتر ماشاءالله ماشین چی به عنوان استاد راهنما

سپاسگزارم.

چکیده

این پایان نامه در چهار فصل تدوین شده است. در فصل اول تعاریف و قضایای مقدماتی از استلزام فازی^۱، نقیض فازی^۲، K -عملگرها و خواص آنها را آورده ایم که در بحث های بعدی به دفعات مورد استفاده قرار می گیرند. در فصل دوم D -استلزام فازی بازه ای-مقدار^۳ را بررسی می کنیم و در فصل سوم استلزام های فازی بازه ای-مقدار^۴ تولید شده از K -عملگرها^۵ و استلزام های فازی را مورد مطالعه قرار می دهیم. در فصل چهارم روابط بین اصول استلزام فازی بازه ای-مقدار را بررسی می کنیم. بعلاوه در آخر این فصل تعدادی مسئله باز مطرح شده است.

کلید واژگان: استلزام فازی، استلزام های فازی بازه ای-مقدار، خودریختی های بازه ای^۶، D -استلزام، K -عملگر.

^۱ *Fuzzy Implication*

^۲ *Fuzzy Negation*

^۳ *Interval – valued Fuzzy D – Implication*

^۴ *Interval – valued Fuzzy Implications*

^۵ *K – operators*

^۶ *Interval Automorphisms*

مقدمه

واژه فازی^۷ در فرهنگ آکسفورد به معنای مبهم، گنگ، نادقیق، گیج، مغشوش، درهم و نامشخص آمده است. معانی دیگر مثل کرکی، درهم و برهم، پرزدار و نامعلوم از جمله معانی دیگر ذکر شده برای واژه فازی می باشد.

لطفی زاده استاد دانشگاه برکلی و مبدع مجموعه های فازی در پاسخ به این سوال که چرا کلمه فازی را برای این نظریه انتخاب کرده است، می گوید: من کلمه فازی را انتخاب کردم، چون احساس می کردم که این کلمه با بیشترین دقت آنچه را در این نظریه آمده است، توصیف می کند. من می توانستم کلمه محترمانه تری را که کمتر عوامانه باشد انتخاب کنم. مثلا در مورد کلمه های نرم، غیر دقیق، کدر و درهم و برهم و یا کشسان فکر کردم اما هیچکدام اینها آنچه را در ذهن من بود به دقت توصیف نمی کردند. پس در نهایت فازی را در این جایگاه قرار دادم [7].

از زمان اندیشیدن، انسان همواره واژه هایی چون خوب^۸، بد^۹، قوی^{۱۰}، زیبا^{۱۱} و جوان^{۱۲} را بر زبان آورده است. برای نمونه واژه احمد جوان است را در نظر بگیرید. مشخص است که نمی توان مرز مشخصی برای جوان بودن در نظر گرفت. اما در بسیاری از علوم نظیر ریاضیات و منطق ریاضی فرض بر این است که مرزهای دقیقا تعریف شده ای وجود دارد مانند همه یا هیچ، مرد یا زن، سفید یا سیاه که در این علوم هر گزاره ای درست است یا نادرست.

^۷ Fuzzy

^۸ Good

^۹ Bad

^{۱۰} Strong

^{۱۱} Beautiful

^{۱۲} Young

ریشه این نوع تفکر مبتنی بر نظام دو ارزشی سیاه و سفید (صفر و یک) به زمان ارسطو برمی گردد. منطق ارسطو اساس ریاضیات کلاسیک را تشکیل می دهد. بر اساس این منطق همه چیز تنها مشمول یک قاعده ثابت می شود که به موجب آن یک چیز درست است یا نادرست [۴].

نظریه مجموعه های فازی از قدیمی ترین و گسترده ترین مولفه گزارش شده از محاسبات نرم امروزی است. که با برنامه های کاربردی در سیستم های کنترل، تصمیم گیری، سیستم های هوشمند، الگو شناسی و... به طراحی و پردازش اطلاعات قابل انعطاف سیستم می پردازد. ریاضیات بازه ای یک نظریه ریاضی می باشد که هدف آن نمایش داده ها و پارامترهای ورودی نامشخص و کنترل اتوماتیک و دقیق اشتباهاتی که در محاسبات عددی بوجود می آید می باشد [22].

در نظریه مجموعه های فازی توابع استلزام معمولاً از t - نرم ها 13 و t - هم نرم 14 ها در چندین شکل مانند S - استلزام ها 15 ، R - استلزام ها 16 ، QL - استلزام ها 17 و D - استلزام ها 18 بدست می آیند. اهمیت استلزام های فازی تنها بخاطر استفاده از قانون "اگر... آنگاه" نیست بلکه به دلیل استفاده از استلزام های فازی در انجام استنتاج 19 در استدلال تقریبی 20 و کنترل فازی است که این دلیل اصلی برای جستجوی بیشتر مدل های مختلف برای نمایش این نوع از عملگرها است [22].

$^{13} t - norms$

$^{14} t - conorms$

$^{15} S - implications$

$^{16} R - implications$

$^{17} QL - implications$

$^{18} D - implications$

$^{19} Inferences$

$^{20} Approximate Reasoning$

فهرست مطالب

ز	مقدمه
۱	۱ پیشنهادها
۲	۱.۱ مقدمه
۲	۲.۱ معرفی استلزام های فازی
۳	۳.۱ تعاریف و مثال ها
۳	۴.۱ نقیض فازی
۴	۵.۱ اصول استلزام فازی
۸	۶.۱ نمایش های بازه ای
۱۱	۷.۱ نقیض فازی بازه ای-مقدار
۱۳	۸.۱ عملگرهای K_α
۲۰	۲ D - استلزام بازه ای-مقدار
۲۱	۱.۲ مقدمه
۲۲	۲.۲ t - نرم و t - هم نرم های بازه ای-مقدار
۳۳	۳.۲ خودریختی بازه ای-مقدار
۳۶	۴.۲ خودریختی های بازه ای-مقدار و D - استلزام های بازه ای-مقدار

۳۸	استلزام های فازی بازه ای-مقدار تولید شده از K - عملگرها و استلزام های فازی	۳
۳۹	مقدمه	۱.۳
	استلزام های فازی بازه ای مقدار تولید شده توسط K - عملگرها و استلزام	۲.۳
۵۱	های فازی	۵۱
	استلزام های فازی تولید شده از استلزام های فازی بازه ای مقدار و K -	۳.۳
۶۲	عملگرها	۶۲
۶۹	خودریختی بازه ای-مقدار	۴.۳
۷۴	استقلال و عدم استقلال بین اصول استلزام فازی بازه ای-مقدار	۴
۷۵	عدم استقلال NT از سایر اصول	۱.۴
۷۷	استقلال NT از سایر اصول	۲.۴
۷۹	عدم استقلال SN از سایر اصول	۳.۴
۸۰	استقلال SN از سایر اصول	۴.۴
۸۱	عدم استقلال CB از سایر اصول	۵.۴
۸۳	استقلال ID از سایر اصول	۶.۴
۸۳	عدم استقلال CP از سایر اصول	۷.۴
۸۴	استقلال CP از سایر اصول	۸.۴
۸۷	استقلال CO از سایر اصول	۹.۴
۹۲	بحث و نتیجه گیری	۱۰.۴
۹۵	کتابنامه	
۹۹	واژه نامه انگلیسی به فارسی	
۱۰۲	واژه نامه فارسی به انگلیسی	

فصل ۱

پیش‌نیازها

۱.۱ مقدمه

در این فصل که تحت عنوان پیشنهادها آمده است به بیان مفاهیم اولیه استلزام های فازی، نمایش بازه ای، نقیض فازی، نقیض استلزام های فازی بازه ای-مقدار، K - عملگرها و برخی خواص آنها می پردازیم.

۲.۱ معرفی استلزام های فازی

عملگر استلزام که با نماد \rightarrow نشان داده می شود، نقش مهمی را در منطق دو ارزشی ایفا می کند در مرحله اول از استلزام کلاسیک می توان سایر رابط های منطقی پایه در منطق دودویی را بدست آورد، مانند عملگرهای دوتایی " \wedge "، " \vee " یا " \neg " و "عملگر نقیض (\neg)" در مرحله دوم عملگر استلزام حالت مرکزی را در مکانیسم استنباط هر منطقی برقرار می کند، شبیه قاعده رفع مقدم ^۱ (قیاس استثنایی) و قاعده رفع تالی ^۲ و قیاس فرضی ^۳ در منطق کلاسیک. ارزش درستی برای استلزام کلاسیک بصورت جدول ۱ است:

جدول ۱. جدول ارزش درستی برای استلزام کلاسیک

p	q	$p \rightarrow q$
۰	۰	۱
۰	۱	۱
۱	۰	۰
۱	۱	۱

^۱ *Modes Ponens*

^۲ *Modes Tollens*

^۳ *Hypothetical Syllogism*

استلزام فازی تعمیمی از تابع \rightarrow در منطق کلاسیک به منطق فازی است، همانگونه که یک نرم مثلثی^۴ و یک هم نرم مثلثی^۵ به ترتیب تعمیمی از ربط و فصل کلاسیک اند [2].

۳.۱ تعاریف و مثال ها

در مبحث استلزام می توانیم چندین تعریف از استلزام فازی داشته باشیم. در اینجا ما تعریف زیر را برای استلزام فازی بیان می کنیم.

تعریف ۱.۳.۱. [18]: تابع $I : [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ یک استلزام فازی است اگر در شرایط مرزی زیر صدق نماید.

$$I(1, 1) = I(0, 1) = I(0, 0) = 1, I(1, 0) = 0$$

مثال ۲.۳.۱. [24]: تابع I را بصورت زیر تعریف کنید:

$$I(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{اگر } x \leq y \\ 1 - (1 - y + xy)(x - y) & \text{در غیر اینصورت} \end{cases}$$

آنگاه I یک استلزام فازی است.

۴.۱ نقیض فازی

تعریف ۱.۴.۱. [2], [9]: تابع N با ضابطه $N : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ را نقیض فازی گوئیم، اگر نزولی باشد و در رابطه زیر صدق کند:

$$N(0) = 1, N(1) = 0$$

^۴Triangular norm

^۵Triangular conorm

بعلاوه اگر N پیچشی^۱ باشد، یعنی $N(N(x)) = x$ برای هر $x \in [0, 1]$ ، آنگاه N را نقیض فازی قوی گوئیم.

مثال ۲.۴.۱. [2]، [16]: N_λ با ضابطه $N_\lambda(a) = \frac{1-a}{1+\lambda a}$ ، $\lambda \in (-1, \infty)$ یک نقیض فازی است که آن را نقیض سوگینو گویند.

مثال ۳.۴.۱. [2]، [16]: تابع N_0 با ضابطه $N_0(x) = 1 - x$ و تابع N_1 با ضابطه $N_1(x) = \sqrt{1 - x^2}$ نقیض فازی قوی هستند.

تعریف ۴.۴.۱. [2]، [9]: نقیض فازی N را اکید گوئیم، اگر پیوسته و نزولی اکید باشد.

مثال ۵.۴.۱. [2]، [16]: N با ضابطه $N(x) = 1 - x^2$ و N با ضابطه $N(x) = 1 - \sqrt{x}$ نقیض های فازی اکید هستند.

تعریف ۶.۴.۱. [2]، [9]: N_s را نقیض فازی قوی استاندارد گوئیم، اگر

$$N_s(x) = 1 - x, \forall x \in [0, 1]$$

تذکر ۷.۴.۱. برای مطالعه و دیدن خواص بیشتر می توان به بخش ۲.۱ مرجع [2] مراجعه کرد.

۵.۱ اصول استلزام فازی

برای یک استلزام فازی هشت اصل مهم زیر را بیان می کنیم.

تذکر ۱.۵.۱. [9]: فرض کنید تابع $I: [0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$ یک استلزام فازی باشد،

۱: اگر I در رابطه زیر صدق کند

$$I(1, x) = x, \forall x \in [0, 1]$$

^۱Involutive

گوییم، I در اصل عضو خنثی ^۱ صدق می کند.

۲: اگر I در رابطه زیر صدق کند

$$I(x, I(y, z)) = I(y, I(x, z)) \quad , \forall (x, y, z) \in [0, 1]^3$$

گوییم، I در اصل تعویض ^۲ صدق می کند.

۳: اگر I در رابطه زیر صدق کند

$$I(x, y) = 1 \Leftrightarrow x \leq y \quad , \forall (x, y) \in [0, 1]^2$$

گوییم، I در اصل ترتیب ^۳ صدق می کند.

۴: اگر برای I نقیض فازی N وجود داشته باشد که در رابطه زیر صدق کند

$$N(x) = I(x, 0) \quad , \forall x \in [0, 1]$$

گوییم، I در اصل نقیض فازی قوی ^۴ صدق می کند.

۵: اگر I در رابطه زیر صدق کند

$$I(x, y) \geq y \quad , \forall (x, y) \in [0, 1]^2$$

^۱ *Neutrality of Truth*

^۲ *Exchange Principle*

^۳ *Ordering Principle*

^۴ *Strong Fuzzy Negation Principle*

گوییم، I در اصل نتیجه مرزی^۵ صدق می‌کند.

۶: اگر I در رابطه زیر صدق کند

$$I(x, x) = 1, \forall x \in [0, 1]$$

گوییم، I در اصل همانی^۶ صدق می‌کند.

۷: اگر برای I نقیض فازی N وجود داشته باشد که I در رابطه زیر صدق کند

$$I(x, y) = I(N(y), N(x)), \forall (x, y) \in [0, 1]^2$$

گوییم، I در اصل عکس نقیض صدق می‌کند.

۸: استلزام فازی I را پیوسته^۷ گوییم، اگر در هر دو مولفه (x, y) پیوسته باشد.

مثال ۲.۵.۱. [16]: تابع I را با ضابطه زیر تعریف کنید:

$$I(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{اگر } x \leq y \\ 1 - (1 - y + xy)(x - y) & \text{در غیر اینصورت} \end{cases}$$

نشان می‌دهیم که تابع I اولاً یک استلزام فازی است و ثانیاً در شرط ۱ و ۸-۳ تذکر ۱.۵.۱

صدق می‌کند، زیرا که برای هر

$$x, y \in [0, 1] \text{ داریم:}$$

$$I(1, 1) = I(0, 1) = I(0, 0) = 1, I(1, 0) = 0$$

^۵Consequent Boundary

^۶Identity

^۷Continuity

بنابراین I یک استلزام فازی است. حال داریم:

$$I(\perp, x) = x$$

$$I(x, y) = \perp \iff x \leq y$$

$$N(x) = I(x, \circ) = \perp - x$$

$$I(x, y) \geq y$$

$$I(x, x) = \perp$$

$$I(\perp - y, \perp - x) = I(x, y)$$

و همچنین با توجه به ضابطه تابع واضح است که I یک تابع پیوسته است.

بنابراین I در شرایط ۱ و ۸ - ۳ صدق می‌کند.

مثال ۳.۵.۱. [16]: تابع I را با ضابطه زیر تعریف کنید

$$I(x, y) = \begin{cases} \perp & \text{اگر } x < \perp \\ y & \text{اگر } x = \perp \end{cases}$$

نشان می‌دهیم که I اولاً یک استلزام فازی است و ثانیاً در شرط ۲ از تذکر ۱.۵.۱ صدق

می‌کند، یعنی

$$I(x, I(y, z)) = I(y, I(x, z))$$

داریم:

$$I(\perp, \perp) = I(\circ, \perp) = I(\circ, \circ) = \perp, I(\perp, \circ) = \circ$$

بنابراین I یک استلزام فازی است. حال داریم:

$$I(y, z) = \begin{cases} 1 & \text{اگر } y < 1 \\ z & \text{اگر } y = 1 \end{cases}$$

و

$$I(x, I(y, z)) = \begin{cases} 1 & \text{اگر } x < 1, y < 1 \\ I(y, z) & \text{اگر } y = 1, x = 1 \end{cases} \quad (1.1)$$

و همچنین داریم:

$$I(x, z) = \begin{cases} 1 & \text{اگر } x < 1 \\ z & \text{اگر } x = 1 \end{cases}$$

$$I(y, I(x, z)) = \begin{cases} 1 & \text{اگر } x < 1, y < 1 \\ I(x, z) & \text{اگر } y = 1, x = 1 \end{cases} \quad (2.1)$$

لذا از (1.1) و (2.1) داریم:

$$I(x, I(y, z)) = I(y, I(x, z))$$

۶.۱ نمایش های بازه ای

تعریف ۱.۶.۱. [12]: فرض کنید \leq یک رابطه روی مجموعه U باشد در این صورت گوییم

\leq یک رابطه ترتیب جزئی است هرگاه:

۱: (خاصیت انعکاسی) برای هر $x \in U$ داشته باشیم $x \leq x$.

۲: (خاصیت تعدی) برای هر $x, y, z \in U$ ، $x \leq y$ ، $y \leq z$ ، نتیجه دهد $x \leq z$.

۳: (خاصیت پادمتقارن) برای هر $x, y \in U$ ، $x \leq y$ ، نتیجه دهد $y \leq x$.

و همچنین فرض کنید U یک مجموعه و \leq یک رابطه ترتیب جزئی روی U باشد در این صورت (U, \leq) را یک مجموعه جزئاً مرتب می‌نامیم.

تعریف ۲.۶.۱. [1]: مجموعه جزئاً مرتب (U, \leq) را یک شبکه^۱ می‌نامیم هرگاه هر دو عنصر آن دارای کوچکترین کران بالا و بزرگترین کران پایین در U باشد.

تعریف ۳.۶.۱. [12]: شبکه (U, \leq) را کامل می‌نامیم هرگاه هر زیر مجموعه آن دارای سوپریمم و اینفیمم باشد.

مثال ۴.۶.۱. [1]: بازه بسته $[0, 1]$ و رابطه \leq معمولی بر اعداد حقیقی را در نظر بگیرید. آنگاه $([0, 1], \leq)$ یک شبکه کامل است.

مجموعه بازه ای-مقدار \mathbb{U} را به صورت $\mathbb{U} = \{[a, b] \mid 0 \leq a \leq b \leq 1\}$ تعریف می‌کنیم که هر عضو از مجموعه \mathbb{U} مانند x به صورت زیر نمایش داده می‌شود:

$$x = [\underline{x}, \bar{x}] \in \mathbb{U} \quad , \quad \underline{x}, \bar{x} \in U.$$

که در آن \underline{x} و \bar{x} بترتیب نقاط ابتدا و انتهای بازه می‌باشند. x را به صورت بازه بسته در نظر گرفته ایم زیرا که مقدار واقعی ممکن است روی هر کدام از نقاط درون یا ابتدا و انتهای بازه قرار بگیرد به همین خاطر بازه ها به صورت بسته در نظر گرفته می‌شوند. علاوه بر موارد فوق گاهی اوقات الزامی برای بدست آوردن یک مقدار دقیق نیست و فقط بدست آوردن محدوده ای برای جواب کافی است. در این حالت نیز از کمیت های بازه ای استفاده می‌شود [23]. لازم به ذکر است که در این پایان نامه بازه $[0, 1]$ را با U نمایش می‌دهیم و منظور ما از \mathbb{U} همان مجموعه بازه ای-مقدار می‌باشد.

^۱Lattice

توابع تصویر^۲ $l, r : \mathbb{U} \rightarrow U_0$ را با ضابطه های زیر تعریف می کنیم:

$$r(\mathbf{x}) = \bar{x}, l(\mathbf{x}) = \underline{x}$$

برای هر $\mathbf{x} \in \mathbb{U}$ و $\bar{x}, \underline{x} \in U_0$.

ترتیب جزئی که روی مجموعه بازه ای-مقدار \mathbb{U} برای هر $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{U}$ مفروض است به صورت زیر می باشد.

$$1: \text{ترتیب حاصل ضربی}^3 : \mathbf{x} \leq \mathbf{y} \iff \underline{x} \leq \underline{y}, \bar{x} \leq \bar{y}$$

$$2: \text{ترتیب شمول}^4 : \mathbf{x} \subseteq \mathbf{y} \iff \underline{x} \geq \underline{y}, \bar{x} \leq \bar{y}$$

گزاره ۵.۶.۱ [18]: فرض کنید \mathbb{U} یک مجموعه و \leq یک رابطه ترتیب جزئی معرفی شده در تعریف ۱.۶.۱ روی \mathbb{U} باشد در این صورت (\mathbb{U}, \leq) یک مشبکه کامل است.

تعریف ۶.۶.۱ [23]: هر عدد حقیقی $x \in U_0$ را می توان به صورت بازه $x = [x, x]$ نمایش داد که آن را یک بازه تباهیده^۵ می نامیم و با $\mathbf{x}_{\mathbb{U}}$ نمایش می دهیم یعنی اینکه $\mathbf{x}_{\mathbb{U}} = [x, x]$.

تعریف ۷.۶.۱ [23]: فرض کنید $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{U}$ ، گوییم $\mathbf{x} = \mathbf{y}$ اگر و تنها اگر $\underline{x} = \underline{y}$ و $\bar{x} = \bar{y}$.

تعریف ۸.۶.۱ [23]: فرض کنید $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{U}$ ، گوییم $\mathbf{x} \leq \mathbf{y}$ اگر و تنها اگر $\underline{x} \leq \underline{y}$ و $\bar{x} \leq \bar{y}$.

تعریف ۹.۶.۱ [23]: فرض کنید $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathbb{U}$ ، گوییم $\mathbf{x} \subseteq \mathbf{y}$ اگر و تنها اگر $\underline{x} \geq \underline{y}$ و $\bar{x} \leq \bar{y}$.

^۲Projection – functions

^۳Product Order

^۴Inclusion Order

^۵Degenerate