

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِیْمِ



دانشگاه گیلان

دانشکده ریاضی و رایانه
بخش ریاضی محض

پایان نامه تحصیلی برای دریافت درجه کارشناسی ارشد
رشته محاسبات نرم ساختارهای جبری منطقی

عملگرهای حالت روی ساختارهای فازی

مؤلف:

مهسا صادقی کوثرخیزی

استاد راهنما:

دکتر آرشام برومند سعید

آذر ماه ۱۳۹۳



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

بخش ریاضی محض

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: مهسا صادقی کوثرخیزی

امضاء: استاد راهنما: دکتر آرشام برومند سعید

امضاء: داور اول: دکتر اسفندیار اسلامی

امضاء: داور دوم: دکتر سید شاهین موسوی

امضاء: نماینده تحصیلات تکمیلی: دکتر آرزیتا تاج الدینی

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

تقدیم به

پدرم که استواریش کوه را یادآور است و
مادرم که مهربانیش خورشید را شرمسار ساخته...
و خواهران عزیزم...

تشکر و قدردانی

به نظر من ما انسانها بر روی کره زمین زندگی نمی‌کنیم، بلکه سرزمین واقعی ما، قلب کسانی است که به آنها علاقه داریم.

فرا تراز بودن - کریستین بوبن

سپاس خدایی را که اوّل و آخر وجود است، بی آنکه اوّلی بر او پیشی بگیرد یا آخری پس از او باشد؛ خدایی که دست هر چشمی از دامن دیدارش کوتاه است و فهم هر کبوتر توصیفگری از پرواز در آسمان و صفش عاجز.

بر خود لازم می‌دانم تا از زحمات استاد با کمالات و شایسته‌ام، جناب آقای دکتر آرشام برومند سعید، که در کمال سعه صدر با حسن خلق و فروتنی، از هیچ کمکی در این عرصه بر من دریغ ننمودند و زحمت راهنمایی این پایان نامه متقبل شدند.

از استادان فرزانه و دلسوز، جناب آقای دکتر اسفندیار اسلامی و جناب آقای دکتر شاهین موسوی که زحمت داوری این پایان نامه را متقبل شدند، کمال تشکر و قدردانی را دارم.

مهسا صادقی کوثرخیزی - پاییز ۱۳۹۳

چکیده

تکواره‌های شبکه مانده کراندار (Rl - تکواره‌ها) یک کلاس جامع از شبکه‌های مانده (نه لزوماً جابجایی) می‌باشند. لذا شبه BL - جبرها و شبه MV - جبرها و در نتیجه BL - جبرها و MV - جبرها را می‌توان به عنوان Rl - تکواره‌های کراندار در نظر گرفت. در پایان نامه پیش رو زبان Rl - تکواره‌هایی که یک مولد غیر جابجایی از MV - جبرها و BL - جبرها می‌باشد، با اضافه کردن یک عملگریکتایی که خواص جبری از یک حالت را توصیف می‌کند را توسعه می‌دهیم. این نتیجه‌ی جبری Rl - تکواره‌های حالت و Rl - تکواره‌های حالت - ریخت نامیده و خواص پایه از چنین جبرهایی را ارائه می‌دهیم. همچنین جبرهای به طور زیر مستقیم تحویل ناپذیر و چندتوسیع از انواع Rl - تکواره‌های حالت - ریخت و یک تأثیر متقابل بین حالات و عملگرهای حالت را توصیف می‌کنیم.

کلمات کلیدی: جبرهایی از منطق فازی، شبکه‌های مانده، عملگر حالت، عملگر

حالت - ریخت، جبرهای به طور زیر مستقیم کاهش ناپذیر، حالت، مولدهای وارسته‌ها

مقدمه

تکواره‌های مشبکه مانده مرتب کراندار (Rl - تکواره ها) کلاسی از مشبکه‌های مانده کراندار (نه لزوماً جابجایی) تشکیل می‌دهد که شامل کلاس‌هایی از جبرهایی می‌باشد که بر پایه‌ی استدلال فازی هستند. یعنی، شبه BL - جبرها [۱۰] و شبه MV - جبرها [۲۵] ($GMV =$ جبرها [۴۲])، و در نتیجه BL - جبرها [۳۰] و جبرها- MV [۴] به عنوان Rl - تکواره‌های کراندار شناخته شده‌اند. همچنین ساختارهای مانده‌ایی نیز جزئی از کلاس مذکور می‌باشند [۵].

یادآوری می‌کنیم BL - جبرها و شبه BL - جبرها معنی جبری از منطق پایه‌ایی هایک^۱ [۳۱] و شبه منطق پایه [۳۲] می‌باشند. همچنین MV - جبرها و شبه MV - جبرها، به ترتیب جبرهایی از منطق نامتناهی ارزشی لوکاسیویچ^۲ [۴] و منطق غیر جابجایی لوکاسیویچ [۳۹] می‌باشند. بعلاوه، کلاس Rl - تکواره‌های کراندار شامل کلاسی از جبرهای هایتینگ^۳ [۱] می‌باشد. به عبارت دیگر، جبرهایی از منطق شهودگرایی هستند. ([۲])

مفهوم یک حالت (= همانند اندازه احتمالاتی) روی یک MV - جبر توسط ماندیسی^۴ [۴۰] به عنوان یک مورد ویژه از یک حالت روی یک مجموعه جزئاً مرتب توزیع پذیر

^۱Hajek

^۲Lukasiewicz

^۳Heyting

^۴Mundici

^۱ توسط کوپکا^۲ و چوانس^۳ [۳۷] معرفی شده است. یادآوری می‌کنیم که یک حالت روی یک MV - جبر M یک نگاشت $[0, 1] \rightarrow M : s$ می‌باشد. حالات روی BL - جبرها، شبه BL - جبرها و Rl - تکواریهای کراندار در [۱۹، ۱۸، ۲۴، ۴۵] معرفی و مطالعه شده‌اند. به تازگی، حالات روی ساختارهای جبری متفاوت به طور فشرده مطالعه شده است. [۳۸، ۳۶، ۴۱، ۴۵، ۴۶] فلامینیو^۴ و مونتاگنا^۵ [۲۲، ۲۳] به دستاورد دیگری از حالات روی MV - جبرها نزدیک شدند. آنها ساختار MV - جبرها را با استفاده از یک عملگر یکتایی بزرگ و نتیجه را MV - جبرهای حالت نامیدند. دی نولا^۶ و دارسکیج^۷ [۷]، MV - جبرهای حالت - ریخت را که نوعی قوی تر از MV - جبرهای حالت می‌باشند را معرفی کرده‌اند. بعلاوه، MV - جبرهای حالت - ریخت تحویل ناپذیر در [۷] مشخص و چند کلاس از آنها در [۸] مطالعه شده است. همچنین، نوعی از عملگر مشابه برای GMV - جبرها (بدون نیاز به جابجایی بودن) توسط راجونک^۸ و سالوانوا^۹ [۴۴] تعریف شده است.

عملگرهای حالت و عملگرهای حالت - ریخت روی BL - جبرها اخیراً توسط سینقو^{۱۰} [۶] معرفی و مورد بحث قرار گرفته‌اند و BL - جبرهای حالت - ریخت به طور زیرمستقیم تحویل ناپذیر در [۱۵] توضیح داده شده است. تعاریف جدید از این مفاهیم را برای دست یافتن به ساختار BL - جبرها (و MV - جبرها) استفاده شده است. با الهام از تحقیقات

^۱D-poset

^۲Kopka

^۳Chovanec

^۴Flaminio

^۵Montagna

^۶Di Nola

^۷Dvurecenskij

^۸Ruchunek

^۹Salounova

^{۱۰}Ciungu et al.

اخیر روی MV - جبرهای حالت، BL - جبرهای حالت و GMV - جبرهای حالت در این پایان نامه Rl - تکواریهای حالت (M, σ) را معرفی و مورد بحث قرار می‌دهیم.

پایان نامه پیش رو به صورت زیر نگارش شده است. فصل اول، به بیان تعاریف و مفاهیم پایه برای Rl - تکواریها پرداخته شده است. فصل دوم، از یک توسیع غیر جابجایی از تعریف یک BL - جبر حالت به نام Rl - تکواری حالت استفاده و چند نتیجه از [۶] را بیان و ثابت می‌کنیم. یک عملگر حالت و خواص گوناگون آن از جمله یک عملگر حالت قوی، یک عملگر حالت-ریخت ضعیف و یک عملگر حالت-ریخت که یک Rl - خودریختی خودتوان می‌باشد را معرفی می‌کنیم. σ - فیلترهای نرمال ماکزیمال را بیان کرده و نشان می‌دهیم که شبکه σ - فیلترهای نرمال و شبکه σ - هم‌نهشتی های روی (M, σ) یکریخت هستند. در ادامه با Rl - تکواریهای حالت به طور زیر مستقیم تحویل ناپذیر و مولدهایی از وارسته Rl - تکواریهای حالت-ریخت کار می‌کنیم. فصل سوم، رابطه‌ی بین عملگرهای حالت و حالات را بیان می‌کنیم. نشان می‌دهیم که برای هر حالت s روی M ، می‌توان یک عملگر حالت روی تصویر همریخت از M القا شده توسط s تعریف کنیم. ثابت می‌کنیم اگر (M, σ) یک Rl - تکواری حالت خوب باشد، آنگاه یک نگاشت دوسویی بین حالات σ - سازگار روی M و حالات روی Rl - تکواری (M, σ) از M تحت σ وجود دارد. بعلاوه، ارتباط بین عملگرهای حالت روی یک Rl - تکواری نرمال M و عملگرهای حالت روی GMV - جبر $MV(M)$ از عناصر $x \in M$ به طوری که $x^- = x = x^-$ را توضیح می‌دهیم. در نهایت، نشان می‌دهیم که هر عملگر حالت روی یک Rl - تکواری خطی همیشه یک عملگر حالت-ریخت می‌باشد.

فهرست مطالب

۱	مقدمات و پیش نیازها	۱
۲	۱.۱ شبکه‌ها	۲
۴	۲.۱ شبکه‌های مانده	۴
۹	۳.۱ MV - جبرها	۹
۱۹	۴.۱ شبه MV - جبرها	۱۹
۲۴	۵.۱ شبه BL - جبرها	۲۴
۲۸	۶.۱ شبه کمانک‌ها	۲۸
۳۳	۷.۱ Rl - تکواره‌ها	۳۳
۴۰	۸.۱ فیلترها و همنهشتی‌ها	۴۰
۴۴	۲ Rl - تکواره‌های حالت	۴۴
۴۵	۱.۲ Rl - تکواره‌های حالت	۴۵
۸۱	۲.۲ Rl - تکواره‌های حالت به طور زیر مستقیم تحویل ناپذیر	۸۱
۱۰۹	۳ حالات و عملگرهای حالت روی Rl - تکواره‌ها	۱۰۹
۱۱۰	۱.۳ حالات و عملگرهای حالت روی Rl - تکواره‌ها	۱۱۰
۱۲۴	۲.۳ رابطه بین عملگرهای حالت روی Rl - تکواره‌ها و GMV - جبرها	۱۲۴
۱۳۵	۳.۳ عملگرهای حالت روی شبه BL - جبرهای مرتب خطی	۱۳۵

۱۵۵

کتاب نامه

۱۶۰

واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

۱۶۲

واژه‌نامه فارسی به انگلیسی

فصل ۱

مقدمات و پیش نیازها

۱.۱ شبکه‌ها

تعریف ۱.۱.۱. ([۱]) مجموعه‌ی M به همراه عمل ترتیب \leq را یک مجموعه مرتب (جزئاً

مرتب) می‌نامیم، هرگاه برای هر $x, y, z \in M$ داشته باشیم

(الف) $x \leq x$ ؛

(ب) اگر $x \leq y, y \leq x$ ، آنگاه $x = y$ ؛

(پ) اگر $x \leq y, y \leq z$ ، آنگاه $x \leq z$.

مجموعه‌ی جزئاً مرتب (M, \leq) را یک مجموعه کلاً مرتب می‌نامیم، هرگاه برای هر

$x, y \in M$ ، $x \leq y$ یا $y \leq x$. فرض کنید S یک زیر مجموعه از مجموعه جزئاً مرتب

(M, \leq) باشد. $x \in M$ را یک کران بالای S می‌نامیم هرگاه به ازای هر $t \in S$ داشته باشیم

$t \leq x$. ([۱])

تعریف ۲.۱.۱. ([۱]) فرض کنید $(M, \leq_M), (M', \leq_{M'})$ دو مجموعه جزئاً مرتب باشند.

نگاشت $f : M \rightarrow M'$ را حافظ ترتیب می‌نامیم هرگاه به ازای هر $x, y \in M$ که $x \leq y$

داشته باشیم $f(x) \leq f(y)$.

تعریف ۳.۱.۱. ([۱]) مجموعه جزئاً مرتب (M, \leq) به همراه عملگرهای دوتایی \wedge و \vee

را یک شبکه می‌نامیم، هرگاه در شرایط زیر صدق کند

(الف) عملگرهای \vee, \wedge جابجایی باشند. یعنی برای هر $x, y \in M$ داشته باشیم

$$x \vee y = y \vee x, \quad x \wedge y = y \wedge x$$

(ب) عملگرهای \vee, \wedge شرکت‌پذیر باشند. یعنی برای هر $x, y \in M$ داشته باشیم

$$(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z), \quad (x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z)$$

(پ) عملگرهای \vee, \wedge خودتوان باشند. یعنی برای هر $x \in M$ داشته باشیم

$$x \vee x = x \vee x, \quad x \wedge x = x \wedge x$$

ت) عملگرهای \vee, \wedge خاصیت جذب داشته باشند. یعنی برای هر $x, y \in M$ داشته باشیم

$$x \wedge (x \vee y) = x, \quad x \vee (x \wedge y) = x$$

فرض کنید M یک مجموعه جزئاً مرتب باشد و $S \subseteq M$ و $x, y \in M$ قرار می‌دهیم

([۱])

$$x \vee y = \sup\{x, y\}, \quad x \wedge y = \inf\{x, y\}.$$

$$\bigvee S = \sup S, \quad \bigwedge S = \inf S.$$

قضیه ۴.۱.۱. ([۱]) فرض کنید M یک مجموعه جزئاً مرتب ناتهی باشد.

الف) اگر $x \wedge y, x \vee y$ برای تمام $x, y \in M$ موجود باشند، آنگاه M را یک شبکه

می‌باشد.

اگر $\bigvee S, \bigwedge S$ برای تمام $S \subseteq M$ موجود باشند، آنگاه M را یک شبکه کامل

می‌نامیم.

تعریف ۵.۱.۱. ([۱]) شبکه $(M; \vee, \wedge)$ را توزیع پذیر نامیم، هرگاه عملگر \wedge نسبت به

عملگر \vee توزیع پذیر باشد. یعنی به ازای هر $x, y, z \in M$ داشته باشیم

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z).$$

مثال ۶.۱.۱. ([۱]) برای اعداد حقیقی a, b بازه $[a, b]$ به همراه ترتیب معمولی \leq ، یک

شبکه کامل توزیع پذیر است.

تعریف ۷.۱.۱. ([۱]) زیر مجموعه M' از شبکه $(M; \vee, \wedge)$ را یک زیر شبکه نامیم،

هرگاه M' تحت اعمال \vee, \wedge بسته باشد. یعنی برای هر $x, y \in M'$ داشته باشیم

$$x \wedge y \in M', \quad x \vee y \in M'$$

تعریف ۸.۱.۱. ([۱]) فرض کنید M_1, M_2 دو شبکه باشند. نگاشت $f : M_1 \rightarrow M_2$ را یک همریختی شبکه‌ها نامیم، هرگاه حافظ عملگرهای \vee, \wedge باشد. به عبارت دیگر، برای هر $x, y \in M_1$ داشته باشیم

$$f(x \wedge y) = f(x) \wedge f(y) \quad , \quad f(x \vee y) = f(x) \vee f(y).$$

تعریف ۹.۱.۱. ([۱]) شبکه M_1 را یکریخت با شبکه M_2 نامیم. هرگاه یک همریختی دوسویی مانند $\alpha : M_1 \rightarrow M_2$ موجود باشد، که α^{-1} حافظ ترتیب باشند.

یک همریختی دوسویی را یک یکریختی (شبکه) گوئیم.

اگر $\alpha : M_1 \rightarrow M_2$ یک همریختی یک به یک باشد، آنگاه زیر شبکه $\alpha(M_1)$ از M_2 یک یکریختی از M_1 می‌باشد و α را یک نشاننده (از M_1 به M_2) می‌نامیم. ([۱])

۲.۱ شبکه‌های مانده

تعریف ۱.۲.۱. ([۳]) یک شبکه مانده، یک جبر $(M; \wedge, \vee, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ از نوع $\langle 2, 2, 2, 2, \circ, \circ \rangle$ می‌باشد که در خواص زیر صدق می‌کند.

(LR۱) $(M; \wedge, \vee, \circ, 1)$ یک شبکه کراندار باشد.

(LR۲) $(M; \odot, 1)$ یک تکواره جزئاً مرتب جابجایی باشد.

(LR۳) \rightarrow, \odot یک جفت الحاقی باشند. به عبارت دیگر برای هر $x, y, z \in M$ داشته باشیم

$$x \leq y \rightarrow z \Leftrightarrow x \odot z \leq y.$$

مثال ۲.۲.۱. ([۳]) فرض کنید p یک عدد طبیعی ثابت باشد و $I = [0, 1]$ بازه‌ی حقیقی

واحد باشد. اگر برای هر $x, y \in I$ تعریف کنیم

$$x \odot y = 1 - \min\{1, [(1-x)^p + (1-y)^p]^{1/p}\}$$

$$x \rightarrow y = \sup\{z \in [0, 1] \mid x \odot z \leq y\}$$

آنگاه $(I; \max, \min, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ یک شبکه مانده می باشد. که به آن مولد ساختار لوکاسیویچ^۱ می گویند.

برای $p = 1$ به ساختار لوکاسیویچ می رسم.

$$x \odot y = \max\{0, x + y - 1\};$$

$$x \rightarrow y = \min\{1, 1 - x + y\};$$

مثال ۳.۲.۱. ([۳]) اگر روی $I = [0, 1]$ برای هر $x, y \in I$ تعریف کنیم

$$x \odot y = \min\{x, y\};$$

$$x \rightarrow y = \begin{cases} 1 & x \leq y; \\ y & \text{در غیر این صورت} \end{cases}$$

آنگاه $(I; \max, \min, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ یک شبکه مانده است. (به آن ساختار گودل^۲ می گویند.)

مثال ۴.۲.۱. ([۳]) اگر روی $I = [0, 1]$ فرض کنیم \odot ضرب معمولی از اعداد حقیقی

^۱Lukasiewicz

^۲Godel

باشد و برای هر $x, y \in I$

$$x \rightarrow y = \begin{cases} 1 & x \leq y; \\ y/x & \text{در غیر این صورت} \end{cases}$$

آنگاه $(I; \max, \min, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ یک شبکه مانده می‌باشد. (به آن ساختار ضرب ها یا ساختار گاوس^۱ می‌گویند.)

مثال ۵.۲.۱. ([۳]) فرض کنیم $(M; \wedge, \vee, ', \circ, 1)$ یک جبر بولی باشد، اگر تعریف کنیم برای هر $x, y \in M$ ، $x \odot y = x \wedge y$ ، $x \rightarrow y = x' \vee y$ ، آنگاه $(M; \wedge, \vee, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ یک شبکه مانده می‌شود.

تعریف ۶.۲.۱. ([۳]) شبکه مانده $(M; \wedge, \vee, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ را یک BL - جبر می‌نامیم، اگر برای هر $x, y \in M$

$$x \odot (x \rightarrow y) = x \wedge y \quad \text{(BL۴)}$$

$$(x \rightarrow y) \vee (y \rightarrow x) = 1 \quad \text{(BL۵)}$$

قضیه ۷.۲.۱. ([۳]) شبکه مانده $(M; \vee, \wedge, \odot, \rightarrow, \circ, 1)$ یک MV - جبر می‌باشد، اگر و تنها اگر برای هر $x, y \in M$ ، در شرط اضافی زیر صدق کند

$$(x \rightarrow y) \rightarrow y = (y \rightarrow x) \rightarrow x.$$

یک مثال از یک شبکه مانده‌ی متناهی می‌زنیم که BL - جبر نمی‌باشد.

مثال ۸.۲.۱. ([۳۰]) فرض کنید $A = \{0, a, b, c, 1\}$ با $0 < a, b < c < 1$ ولی a, b غیرقابل مقایسه‌اند. A نسبت به عملگرهای زیر یک شبکه مانده است.

^۱Gaines

\odot	\circ a b c \perp
\circ	\circ \circ \circ \circ \circ
a	\circ a \circ a \circ
b	\circ \circ b b b
c	\circ a b c c
\perp	\circ a b c \perp

\rightarrow	\circ a b c \perp
\circ	\perp \perp \perp \perp \perp
a	b \perp b \perp \perp
b	a a \perp \perp \perp
c	\circ a b \perp \perp
\perp	\circ a b c \perp

شرط $x \vee y = [(x \rightarrow y) \rightarrow y] \wedge [(y \rightarrow x) \rightarrow x]$ برای هر $x, y \in A$ برقرار نمی‌باشد.

زیرا

$$c = a \vee b \neq [(a \rightarrow b) \rightarrow b] \wedge [(b \rightarrow a) \rightarrow a] = (b \rightarrow b) \wedge (a \rightarrow a) = \perp$$

بنابراین A یک BL - جبر نمی‌باشد.

قضیه ۹.۲.۱ ([۳۰]) فرض کنید M مشبکه مانده باشد و $x, x_1, x_2, y, y_1, y_2, z \in M$

آنگاه قوانین زیر برقرارند

$$! \perp \rightarrow x = x, \quad x \rightarrow x = \perp \quad (\mathbf{lr-c1})$$

$$! x \odot y \leq x, y \quad \text{بنابراین} \quad x \odot y \leq x \wedge y, \quad y \leq x \rightarrow y, \quad x \odot \circ = \circ \quad (\mathbf{lr-c2})$$

$$! x \odot y \leq x \rightarrow y \quad (\mathbf{lr-c3})$$

$$! x \leq y \Leftrightarrow x \rightarrow y = \perp \quad (\mathbf{lr-c4})$$

$$! x \rightarrow y = y \rightarrow x = \perp \Leftrightarrow x = y, \quad x \rightarrow \perp = \perp, \quad \circ \rightarrow x = \perp \quad (\mathbf{lr-c5})$$

$$! x \rightarrow y \leq (x \odot z) \rightarrow (y \odot z) \quad (\mathbf{lr-c6})$$

$$! x \leq y \implies x \odot z \leq y \odot z \quad (\mathbf{lr-c7})$$

$$:x \leq y \implies z \rightarrow x \leq z \rightarrow y, y \rightarrow z \leq x \rightarrow z, y^* \leq x^* \quad (\mathbf{lr-c8})$$

$$:x \rightarrow (y \rightarrow z) = (x \odot y) \rightarrow z = y \rightarrow (x \rightarrow z) \quad (\mathbf{lr-c9})$$

قضیه ۱۰.۲.۱ ([۳]) فرض کنید M شبکه مانده باشد، اگر $x, y \in M$ آنگاه

$$:x \odot x^* = 0, x \odot y = 0 \Leftrightarrow x \leq y^* \quad (\mathbf{lr-c10})$$

$$:x \leq x^{**}, x^{**} \leq x^* \rightarrow x \quad (\mathbf{lr-c11})$$

$$:1^* = 0, 0^* = 1 \quad (\mathbf{lr-c12})$$

قضیه ۱۱.۲.۱ ([۳]) اگر M یک شبکه مانده کامل باشد و $x \in M$ و $(y_i)_{i \in I}$ یک خانواده از عناصر M باشد. آنگاه

$$:x \odot (\bigvee_{i \in I} y_i) = \bigvee_{i \in I} (x \odot y_i) \quad (\mathbf{lr-c13})$$

$$:x \odot (\bigwedge_{i \in I} y_i) \leq \bigwedge_{i \in I} (x \odot y_i) \quad (\mathbf{lr-c14})$$

$$:x \rightarrow (\bigwedge_{i \in I} y_i) = \bigwedge_{i \in I} (x \rightarrow y_i) \quad (\mathbf{lr-c15})$$

$$:(\bigvee_{i \in I} y_i) \rightarrow x = \bigwedge_{i \in I} (y_i \rightarrow x) \quad (\mathbf{lr-c16})$$

نتیجه ۱۲.۲.۱ ([۳]) اگر M یک شبکه مانده کامل باشد و $x, x', y, y', z \in M$ آنگاه

$$:x \vee y = 1 \implies x \odot y = x \wedge y \quad (\mathbf{lr-c17})$$

$$:x \vee (y \odot z) \geq (x \vee y) \odot (x \vee z) \quad (\mathbf{lr-c18})$$

بنابراین برای هر عدد طبیعی n, m ، $x \vee y^n \geq (x \vee y)^n$ ، $x^m \vee y^n \geq (x \vee y)^{nm}$

تعریف ۱۳.۲.۱ ([۳]) فرض کنید M یک شبکه مانده باشد و $f \in M$ داده شده باشد،

مزدوج چپ و راست به ترتیب ρ_f, λ_f را از $x \in M$ به وسیله f به صورت زیر تعریف

می‌کنیم

$$\lambda_f(x) := f \rightsquigarrow (x \odot f);$$

$$\rho_f(x) := f \rightarrow (f \odot x);$$

لم ۱۴.۲۰۱. ([۳]) فرض کنید M یک مشبکه مانده باشد.

برای تمام $a = \prod a_j$ ، اگر $a_1, a_2, \dots, a_n, b \in M$ آنگاه

$$\prod \rho_b(a_j) \leq \rho_b(a) \quad , \quad \prod \lambda_b(a_j) \leq \lambda_b(a).$$

۳.۱ - جبرها - MV

تعریف ۱.۳.۱. ([۳۰]) یک MV - جبر، جبر $(M; \oplus, *, \circ)$ از نوع $\langle 2, 1, \circ \rangle$ می‌باشد

که برای هر $x, y, z \in M$ در تساوی‌های زیر صدق می‌کند

$$!x \oplus (y \oplus z) = (x \oplus y) \oplus z \quad (MV1)$$

$$!x \oplus y = y \oplus x \quad (MV2)$$

$$!x \oplus \circ = x \quad (MV3)$$

$$!x^{**} = x \quad (MV4)$$

$$!x \oplus \circ^* = \circ^* \quad (MV5)$$

$$.(x^* \oplus y)^* \oplus y = (y^* \oplus x)^* \oplus x \quad (MV6)$$

توجه کنید که اصول موضوعه‌ی $MV1 - MV3$ نشان دهنده‌ی این هستند که $(M; \oplus, \circ)$

یک تکواره جابجایی است. ([۳۰])