



دانشگاه هرمزگان
دانشکده علوم پایه

پایان نامه برای دریافت درجه کارشناسی ارشد رشته ریاضی

عنوان پایان نامه:
***BL* - جبرهای (نیم) توپولوژیکی**

استاد راهنما:
دکتر مسعود هاوشکی

نگارش:
رقیه سالاری

خرداد ماه ۱۳۹۲



خدایا...^۱

به من زیستنی عطا کن که در لحظه مرگ، بر بی ثمری لحظه ای که برای زیستن گذشته است، حسرت نخورم و مردنی عطا کن که بر بیهودگیش، سوگوار نباشم. بگذار تا آن را، خود انتخاب کنم، اما آن چنان که تو دوست می داری.

تو می دانی و همه می دانند که شکنجه دیدن بخاطر تو، زندانی کشیدن بخاطر تو و رنج بردن به پای تو تنها لذت زندگی من است، از شادی توست که من در دل می خندم، از امید رهایی توست که برق امید در چشمان خسته ام می درخشد و از خوشبختی توست که هوای پاک سعادت را در ریه هایم احساس می کنم. نمی توانم خوب حرف بزنم. نیروی شگفتی را که در زیر کلمات ساده و جمله های ضعیف و افتاده، پنهان کرده ام دریاب، دریاب.

تومی دانی و همه می دانند که زندگی از تحمیل لبخندی بر لبان من، از آوردن برق امیدی در نگاه من، از بر انگیختن موج شعفی در دل من، عاجز است.

تو، چگونه زیستن را به من بیاموز، چگونه مردن را خود خواهم آموخت.

چه جهل مقدسی، آن گاه که انسان بعد از سال هارنج و تکاپومی فهمد که هنوز هیچ نمی فهمد
و چه جهل نامقدسی وقتی خداوند در متن آگاهی هایت نباشد...

مناجاتی از دکتر علی شریعتی^۱

سپاس گزاری...

خدا هر کجا کنجی آر دید
ز نام خدا سازو آن را کلید

نهان و آشکارا، دون و برون
خرد را به درگاه اور، نمون^۲

سپاس خداوندگار حکیم را، که با لطف بی کران خود، آدمی را زیور عقل آراست و همت را بدرقه راهش نمود، تا بیاموزد و چراغ دانایی را بیافروزد. تقدیر و سپاس همسری مهربان را که حامی من شدند تا در محضر اساتیدی بزرگوار هم کلاس با دوستانی شوم که تا ابد خاطرشان در دلم باقی بماند. استاد ارجمندم جناب آقای دکتر مسعود هاوشکی را که استاد راهنمای من در این پایان نامه بودند، صمیمانه تشکر و قدردانی می کنم، که قطعاً بدون حمایت های ایشان، این مجموعه به انجام نمی رسید. از دیگر اساتید بزرگوار جناب آقای دکتر سبزواری، جناب آقای دکتر احمدی و جناب آقای دکتر مقدری که در محضرشان کسب علم و تجربه کردم تشکر فراوان دارم. در پایان، بوسه می زنم بر دستان خداوندگاران مهر و مهربانی، همسر و فرزند مهربان و پدر و مادر عزیزم و بعد از خدا، ستایش می کنم وجودشان را و تشکر می کنم از خانواده عزیزم به پاس عاطفه سرشار و گرمای امید بخش وجودشان، که پشتیبان من بودند.

و در آخر، با تشکر از تمام کسانی که یادشان هست و نشان نیست.

از اقبال نامه نظامی^۲

چکیده

در این پایان نامه BL -جبرهای نیم توپولوژیکی و توپولوژیکی را تعریف می کنیم و شرایطی را بدست می آوریم که یک BL -جبر توپولوژیکی به یک BL -جبر نیم توپولوژیکی تبدیل شود. همچنین یک مجموعه از فیلترها را در BL -جبر A در نظر می گیریم و از مفهوم رابطه همنهشتی نسبت به فیلترها، برای ساختن یک یکنواختی که یک توپولوژی را روی A القا می کند استفاده می کنیم. خواص این توپولوژی را با در نظر گرفتن فیلترهای مختلف مطالعه می کنیم.

کلمات کلیدی BL -جبر، جبر MV ، فیلتر، BL -جبر توپولوژیکی، BL -جبر توپولوژیکی (چپ) راست، BL -جبر نیم توپولوژیکی، BL -جبر هاسدورف، ساختار یکنواختی.

فهرست مطالب

فصل اول مقدمات و پیش نیازها	۵
۱-۱. جبرها	۶
۲-۱. شبکه‌ها	۷
۳-۱. BL -جبرها	۱۱
۴-۱. فیلترها	۱۴
۵-۱. فضاهای توپولوژیک	۱۸
فصل دوم BL -جبرهای (نیم) توپولوژیکی	۲۷
۱-۲. BL -جبرهای (نیم) توپولوژیکی	۲۸
۲-۲. BL -جبرهای هاسدورف	۵۵
فصل سوم توپولوژی یکنواخت روی BL -جبرها	۶۹
۱-۳. یکنواختی روی BL -جبرها	۷۰
۲-۳. ویژگی‌های توپولوژیکی از فضای (A, T)	۷۷
۳-۳. برخی ارتباط بین توپولوژی یکنواخت و فیلترها	۸۲
واژه نامه فارسی به انگلیسی	۹۲
منابع و مراجع	۹۴

فهرست نمادها

و	\wedge
یا	\vee
ضرب	\odot
استلزام	\rightarrow
اجتماع	\cup
اشتراک	\cap
مجموعه	$\{ \}$
توپولوژی	\mathcal{U}
اگر و تنها اگر	\Leftrightarrow
نتیجه می دهد	\Rightarrow
کلاس هم‌ارزی	$[\]$
فیلتر تولید شده	$\langle \rangle$
همنهستی به پیمانه F	\equiv_F
گردایه همه فیلترهای A	$\mathcal{F}(A)$
مجموعه همه‌ی همسایگی‌های x	U_x

مقدمه

جبر و توپولوژی، دو مقوله اساسی از ریاضیات هستند، که نقش مکمل یکدیگر را دارند. توپولوژی، پیوستگی و همگرایی را مطالعه می‌کند و یک چارچوبی را برای مفهومی از حد ارائه می‌دهد. بخش عمده‌ای از توپولوژی، به مجموعه‌های نامحدود و بی‌نهایت اختصاص داده شده است.

جبر، تمام انواع عملگرها را مورد مطالعه قرار می‌دهد و پایه‌ای برای الگوریتم‌ها و محاسبات فراهم می‌کند.

از آنجایی که جبر و توپولوژی، طبیعتاً با یکدیگر متفاوت هستند، اما در مقوله‌های بالاتر ریاضیات، از جمله سیستم‌های دینامیکی، آنالیز تابعی و ... توپولوژی و جبر، به طور طبیعی در تماس با یکدیگرند. از موضوعات مهم ریاضیات، نشان دادن ترکیبی از جبر و ساختارهای توپولوژیک است. فضاهای توپولوژیکی تابعی، فضاهای توپولوژیکی خطی و بطور کلی گروه‌های توپولوژیکی و شبکه‌های توپولوژیکی موضوعاتی از این قبیل هستند.

هایک^۳ در سال ۱۹۹۸، BL -جبرها^۴ را، با هدف تحلیل و بررسی خواص منطق پایه مطرح نمود. از آن زمان، این جبرها نظر محققین بسیاری را به خود معطوف ساخته و مبنای تحقیقات وسیعی گشته است.

در فصل آغازین، به مفاهیم مقدماتی و تعاریف پیش‌نیاز فصل‌های آتی می‌پردازیم. نخست جبرها و تعدادی از انواع شبکه‌ها را معرفی می‌کنیم. سپس BL -جبرها را مورد مطالعه قرار می‌دهیم. هم‌چنین، پس از ارائه تعریف فیلتر و سیستم استنتاجی در BL -جبرها، نشان خواهیم داد که این دو مفهوم با یکدیگر معادل‌اند. علاوه بر این، به بررسی برخی از انواع مختلف فیلترها، نظیر فیلتر اول، فیلتر ماکسیمال و نیز فیلتر بول خواهیم پرداخت. در خاتمه، فضاهای توپولوژیک و اصول جدا سازی

³ Hajek

⁴ Basic Logic Algebras

روی فضاهای توپولوژیک را ارائه کرده همچنین به تعاریف BL -جبر توپولوژیکی و نیم-توپولوژیکی می‌پردازیم.

در فصل دوم برخی از قضیه های BL -جبرهای نیم-توپولوژیکی و توپولوژیکی را بیان و اثبات خواهیم کرد. خواهیم دید که، یک BL -جبر توپولوژیکی، یک BL -جبر نیم-توپولوژیکی است. اما عکس آن درست نیست. ما شرایطی را که یک BL -جبر نیم-توپولوژیکی، به یک BL -جبر توپولوژیکی تبدیل شود را شناسایی خواهیم کرد. در ادامه فصل، به بررسی رابطه بین فضای T_i^5 و BL -جبرهای توپولوژیکی می‌پردازیم و شرایطی را بدست می‌آوریم که یک فضای T_1 با فضای هاسدورف در BL -جبرهای توپولوژیکی با یکدیگر معادل شود.

در فصل آخر، یک مجموعه از فیلترها را در BL -جبر A در نظر می‌گیریم و از مفهوم رابطه همزهستی نسبت به فیلترها، برای ساختن یک یکنواختی که یک توپولوژی را روی A القا می‌کند استفاده می‌کنیم. و خواص این توپولوژی را با در نظر گرفتن فیلترهای مختلف مورد مطالعه قرار می‌دهیم.

⁵ $T_i = T_0, T_1, T_2, T_3, T_4$

فصل اول

مقدمات و پیش‌نیازها

چکیده فصل در این فصل، به مفاهیم مقدماتی و تعاریف پیش‌نیاز فصل‌های آتی می‌پردازیم. نخست جبرها و تعدادی از انواع شبکه‌ها را معرفی می‌کنیم. سپس BL -جبرها را مورد مطالعه قرار می‌دهیم. هم‌چنین، پس از ارائه تعریف فیلتر و سیستم استنتاجی در BL -جبرها نشان خواهیم داد که این دو مفهوم با یکدیگر معادل‌اند. علاوه بر این، به بررسی برخی از انواع مختلف فیلترها، نظیر فیلتر اول، فیلتر ماکسیمال و نیز فیلتر بول خواهیم پرداخت. در خاتمه، فضاهای توپولوژیک و اصول جداسازی روی فضاهای توپولوژیک را ارائه کرده و به تعاریف BL -جبر توپولوژیکی و نیم‌توپولوژیکی می‌پردازیم.

۱-۱. جبرها

تعریف ۱-۱-۱ [۴] برای مجموعه‌ی ناتهی A و عدد صحیح نامنفی n تعریف می‌کنیم $A^0 = \{\emptyset\}$ و برای $n > 0$ ، $A^n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_i \in A, 1 \leq i \leq n\}$ (حاصل ضرب دکارتی A ، n بار).

تعریف ۱-۲-۱ [۴] یک عملگر n تایی روی مجموعه‌ی ناتهی A ، تابعی مانند f است که به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$f : A \times A \times \dots \times A \mapsto A$$

$$(a_1, a_2, \dots, a_n) \mapsto f(a_1, a_2, \dots, a_n)$$

که n ، مرتبه‌ی f است.

اگر $n = 0$ باشد، f یک عملگر صفرتایی (عنصر ثابت) است.

اگر $n = 1$ باشد، f یک عملگر یکتایی است.

اگر $n = 2$ باشد، f یک عملگر دوتایی است.

تعریف ۱-۳۰۱ [۴] یک جبر \mathcal{A} ، زوج مرتب $\mathcal{A} = (A, \{f_n\}_{n \geq 0})$ است، که A یک مجموعه‌ی ناتهی می‌باشد و مجموعه زمینة جبر نامیده می‌شود و f_n ها عملگرهای n تایی روی A هستند، که زبان جبر A نیز گفته می‌شود و آن‌ها را با F نمایش می‌دهیم.

مثال ۱-۴۰۱ حلقه‌ی $(R, +, \cdot)$ یک جبر با دو عملگر دوتایی \cdot و $+$ است.

تعریف ۱-۵۰۱ [۴] مجموعه ناتهی A با عملگر دوتایی $*$ و عملگر صفرتایی 1 را یک منوئید گوئیم، اگر برای هر $x, y, z \in A$ در شرایط زیر صدق کند:

$$x * (y * z) = (x * y) * z \quad .1 \quad (\text{خاصیت شرکت پذیری}),$$

$$x * 1 = 1 * x = x \quad .2 \quad (\text{خاصیت عنصر همانی}).$$

و آن را یک منوئید جابه‌جایی گوئیم، هرگاه شرط زیر نیز برقرار باشد.

$$x * y = y * x \quad .3 \quad (\text{خاصیت جابه‌جایی}).$$

مثال ۱-۶۰۱ مجموعه اعداد طبیعی با ضرب معمولی اعداد و عنصر همانی 1 ، یک منوئید جابه‌جایی است.

۲-۱. شبکه‌ها

تعریف ۱-۱۰۲ [۴] مجموعه ناتهی L با دو عملگر دوتایی \wedge و \vee را یک شبکه^۶ گوئیم، هرگاه برای هر $x, y, z \in L$ در شرایط زیر صدق کند:

$$x \wedge y = y \wedge x \quad \text{و} \quad x \vee y = y \vee x \quad .1 \quad (\text{خاصیت جابه‌جایی}),$$

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee z \quad \text{و} \quad x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge z \quad .2 \quad (\text{خاصیت شرکت پذیری}),$$

$$x \wedge x = x \quad \text{و} \quad x \vee x = x \quad .3 \quad (\text{خاصیت خودتوانی}),$$

^۶ Lattice

۴. $x \vee (x \wedge y) = x$ و $x \wedge (x \vee y) = x$ (خاصیت جذبی).

مثال ۱-۲-۲ فرض کنید L مجموعه اعداد طبیعی و V کوچک ترین مضرب مشترک دو عدد 8 و 8 بزرگ ترین مقسوم علیه مشترک دو عدد باشد. آن گاه (L, V, \wedge) یک شبکه است.

تعریف ۱-۳-۲ [۴] رابطه \leq روی مجموعه A را، یک رابطه ترتیب جزئی گوئیم، هرگاه برای هر $x, y, z \in A$ در شرایط زیر صدق کند:

۱. $x \leq x$ (خاصیت بازتابی)،

۲. اگر $x \leq y$ و $y \leq x$ باشد، آن گاه $x = y$ (خاصیت پاد تقارنی)،

۳. اگر $x \leq y$ و $y \leq z$ باشد، آن گاه $x \leq z$ (خاصیت تعدی).

در این صورت، مجموعه A با رابطه ترتیب جزئی روی آن را، یک مجموعه جزئاً مرتب می گوئیم.

مثال ۱-۴-۲ فرض کنید X مجموعه ی ناتهی باشد. آن گاه $P(X)$ (مجموعه ی توانی X) با رابطه شمول \subseteq ، یک مجموعه جزئاً مرتب است.

تعریف ۱-۵-۲ [۴] رابطه \leq روی مجموعه A را، یک رابطه ترتیب کلی گوئیم، هرگاه برای هر $x, y, z \in A$ در شرایط زیر صدق کند:

۱. رابطه \leq یک رابطه ترتیب جزئی روی A باشد،

۲. برای هر $x, y \in A$ ، $x \leq y$ یا $y \leq x$.

در این صورت مجموعه A با رابطه ی ترتیب کلی \leq روی آن را، یک مجموعه ی کلا مرتب یا زنجیر می گوئیم.

مثال ۱-۶-۲ مجموعه اعداد حقیقی با رابطه معمولی \leq ، یک مجموعه کلا مرتب است.

تعریف ۱-۷-۲ [۴] فرض کنید A زیر مجموعه ای از مجموعه جزئاً مرتب $P(X)$ باشد. در این صورت تعریف می کنیم

۱. عنصر $u \in P$ ، کران بالای A است، اگر و تنها اگر برای هر $a \in A$ ، $a \leq u$ باشد.

۲. عنصر $u_0 \in P$ ، کوچک‌ترین کران بالای A است، اگر و تنها اگر u_0 کران بالای A باشد و برای هر کران بالای A مانند u ، $u_0 \leq u$.

و کوچک‌ترین کران بالای A را به صورت $\sup A = u_0$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۱-۸.۲ [۴] فرض کنید A زیر مجموعه‌ای از مجموعه جزئاً مرتب $P(X)$ باشد. در این صورت تعریف می‌کنیم:

۱. عنصر $v \in P$ ، کران پایین A است اگر و تنها اگر برای هر $a \in A$ ، $v \leq a$ باشد.
 ۲. عنصر $v_0 \in P$ ، بزرگ‌ترین کران پایین A است اگر و تنها اگر v_0 کران پایین A باشد و برای هر کران پایین A مانند v ، $v \leq v_0$.

و بزرگ‌ترین کران پایین A را به صورت $\inf A = v_0$ نمایش می‌دهیم.

مثال ۱-۹.۲ فرض کنید A زیر مجموعه‌ای از مجموعه‌ی جزئاً مرتب $P(X)$ در مثال ۱-۴.۲ باشد، آن‌گاه $\bigcup_{A \in \mathcal{A}} A$ ، کوچک‌ترین کران بالای A و $\bigcap_{A \in \mathcal{A}} A$ بزرگ‌ترین کران پایین A است.

تعریف ۱-۱۰.۲ [۴] مجموعه جزئاً مرتب L یک شبکه است اگر و تنها اگر برای هر دو عنصر از L ، کوچک‌ترین کران بالای آن دو عنصر و بزرگ‌ترین کران پایین آن دو عنصر در L وجود داشته باشند.

قضیه ۱-۱۱.۲ [۴] تعریف ۱-۱.۲ و تعریف ۱-۱۰.۲ با یکدیگر معادل‌اند.

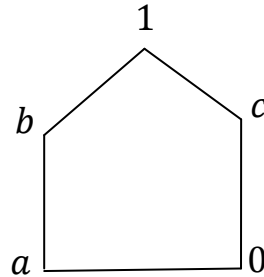
تعریف ۱-۱۲.۲ [۴] شبکه‌ی (L, \vee, \wedge) را یک شبکه‌ی توزیع‌پذیر گوئیم، هرگاه برای هر $x, y, z \in L$ در شرایط زیر صدق کند:

$$1. \quad x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$$

$$2. \quad x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$$

قضیه ۱-۱۳.۲ [۴] شرایط (۱) و (۲) در تعریف قبل با یکدیگر معادل‌اند.

مثال ۱-۱۴.۲ فرض کنید $L = \{0, a, b, c, 1\}$ یک مشبکه به شکل دیاگرام هاس^۷ زیر باشد، که عملگرهای \vee و \wedge روی آن به صورت زیر تعریف شده‌اند.



\vee	0	a	b	c	1
0	0	a	b	c	1
a	a	a	b	1	1
b	b	b	b	1	1
c	c	1	1	c	1
1	1	1	1	1	1

\wedge	0	a	b	c	1
0	0	0	0	0	0
a	0	a	a	0	a
b	0	a	b	0	b
c	0	0	0	c	c
1	0	a	b	c	1

آن گاه L یک مشبکه توزیع پذیر نیست، زیرا $a \vee (b \wedge c) = a \vee 0 = a$ و از سویی دیگر $(a \vee b) \wedge (a \vee c) = b \wedge 1 = b$. بنابراین $(a \vee b) \wedge (a \vee c) \neq a \vee (b \wedge c)$.

تعریف ۱-۱۵.۲ [۴] جبر $(L, \vee, \wedge, 0, 1)$ از نوع $(2, 2, 0, 0)$ را، یک مشبکه کران دار گوییم، هرگاه در شرایط زیر صدق کند:

۱. (L, \vee, \wedge) یک مشبکه باشد.

۲. برای هر $x \in L$ ، $x \vee 1 = 1$ و $x \wedge 0 = 0$.

مثال ۱-۱۶.۲ فرض کنید L مشبکه‌ی مثال ۱-۱۴.۲ باشد. آن گاه L یک مشبکه کران دار است، زیرا صفر و یک به ترتیب کوچک‌ترین و بزرگ‌ترین عناصر در L می‌باشند.

⁷ Hasse Diagram

۳-۱. BL-جبرها

تعریف ۱-۳ [۵] جبر $(A, \vee, \wedge, \odot, \rightarrow, 0, 1)$ از نوع $(0, 1, 2, 2, 2, 2, 2, 2)$ را یک BL-جبر گوئیم هرگاه در شرایط زیر صدق کند:

۱. $(A, \vee, \wedge, 0, 1)$ یک شبکه کران دار باشد،
۲. $(A, \odot, 1)$ یک منوئید جابه جایی باشد،
۳. \rightarrow و \odot یک جفت مجزا باشند، به عبارت دیگر، برای هر $x, y, z \in A$

$$z \leq x \rightarrow y \text{ اگر و تنها اگر } z \odot x \leq y$$

$$x \wedge y = x \odot (x \rightarrow y), \quad x, y \in A \text{ برای هر}$$

$$(x \rightarrow y) \vee (y \rightarrow x) = 1, \quad x, y \in A \text{ برای هر}$$

مثال ۱-۳-۲ بازه ی حقیقی واحد $I = [0, 1]$ را در نظر بگیرید.

۱. در ساختار گودل^۸، عملگرهای \rightarrow ، \odot روی I را، به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$x \odot y = \min \{x, y\} \quad \text{و} \quad x \rightarrow y = \begin{cases} 1 & x \leq y \\ y & \text{در غیر این صورت} \end{cases}$$

آن گاه $J = (I, \min, \max, \odot, \rightarrow, 0, 1)$ یک BL-جبر است.

۲. در ساختار ضربی^۹، عملگر \odot روی I ضرب معمولی اعداد حقیقی است و عملگر \rightarrow روی I به صورت زیر تعریف می شود.

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

⁸ Godel Structure

⁹ Product Structure

آن‌گاه $J = (I, \min, \max, \odot, \rightarrow, 0, 1)$ یک BL -جبر است.

۳. در ساختار لوکاسویچ، عملگرهای \odot, \rightarrow روی I به صورت زیر می‌باشند:

$$x \odot y = \max \{0, x + y - 1\} \quad \text{و} \quad x \rightarrow y = \begin{cases} 1 & x \leq y \\ 1 - x + y & \text{در غیر این صورت} \end{cases}$$

آن‌گاه $J = (I, \min, \max, \odot, \rightarrow, 0, 1)$ یک BL -جبر می‌باشد.

تعریف ۱-۳.۳ [۵] اگر A یک BL -جبر باشد، آن‌گاه متمم $x \in A$ را که با x' نمایش داده می‌شود، به صورت $0 \rightarrow x = x'$ تعریف می‌کنیم و نیز $(x')' = x''$ نمایش می‌دهیم و برای هر $n \in \mathbb{N}$ تعریف می‌کنیم $x^n = x \odot x \odot \dots \odot x$.

همچنین نگاشت مثبت $C : A \rightarrow A$ را با ضابطه $C(x) = x'$ تعریف می‌کنیم.

تعریف ۱-۴.۳ [۵] فرض کنید A یک BL -جبر باشد. مرتبه عنصر $x \in A$ که با $ord(x)$ نمایش داده می‌شود، عبارت است از کوچک‌ترین عدد $n \in \mathbb{N}$ به گونه‌ای که $x^n = 0$. اگر چنین عدد طبیعی موجود نباشد، گوییم x یک عنصر از مرتبه نامتناهی است و آن را به صورت $ord(x) = \infty$ نمایش می‌دهیم.

لم ۱-۵.۳ [۱] اگر A یک BL -جبر باشد، آن‌گاه برای هر $x, y, z \in A$ روابط زیر برقرار است:

۱. $x \odot 0 = 0$ و $x \odot y \leq x, y$
۲. اگر $x \leq y$ ، آن‌گاه $x \odot z \leq y \odot z$
۳. اگر $x \leq y$ ، آن‌گاه $x \rightarrow y = 1$
۴. $1 \odot x = x$ و $1 \rightarrow x = x$ و $x \rightarrow x = 1$ و $x \rightarrow 1 = 1$
۵. $y \leq x \rightarrow y$
۶. $x \rightarrow (y \rightarrow z) = (x \odot y) \rightarrow z = y \rightarrow (x \rightarrow z)$

$$.۷ \quad 0' = 1 \quad \text{و} \quad 1' = 0$$

$$.۸ \quad x' = 1 \quad \text{اگر و فقط اگر} \quad x = 0$$

$$.۹ \quad (x \vee y)' = x' \wedge y' \quad \text{و} \quad (x \wedge y)' = x' \vee y'$$

$$.۱۰ \quad (x \vee y)'' = x'' \vee y'' \quad \text{و} \quad (x \wedge y)'' = x'' \wedge y''$$

$$.۱۱ \quad (x \rightarrow y)'' = x'' \rightarrow y'' \quad \text{و} \quad (x \odot y)'' = x'' \odot y''$$

$$.۱۲ \quad x \rightarrow y' = y \rightarrow x' = (x \odot y)' = x'' \rightarrow y'$$

$$.۱۳ \quad x \vee y = ((x \rightarrow y) \rightarrow y) \wedge ((y \rightarrow x) \rightarrow x)$$

$$.۱۴ \quad x''' = x'$$

$$.۱۵ \quad ((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y = x \rightarrow y$$

توجه ۱-۶.۳ [۳] فرض کنید A یک BL -جبر باشد و $B \subseteq A$ برای هر $a \in A$ تعریف می‌کنیم:

$$B \odot a = \{x \odot a : x \in B\},$$

$$a \odot B = \{a \odot x : x \in B\},$$

$$B \rightarrow a = \{x \rightarrow a : x \in B\},$$

$$a \rightarrow B = \{a \rightarrow x : x \in B\}.$$

تعریف ۱-۷.۳ [۵] فرض کنید A یک BL -جبر باشد. در این صورت A را یک جبر MV ^{۱۰} گوئیم،

$$\text{هرگاه برای هر } x \in A \quad x'' = x.$$

مثال ۱-۸.۳ فرض کنید $B = \{0, a, b, 1\}$ یک BL -جبر باشد، که عملگرهای \rightarrow و \odot روی B

به صورت زیر تعریف شده‌اند.

¹⁰ MV-algebra

\odot	0	a	b	1
0	0	0	0	0
a	0	a	b	a
b	0	b	0	b
1	0	a	b	1

\rightarrow	0	a	b	1
0	1	1	1	1
a	0	1	b	1
b	b	1	1	1
1	0	a	b	1

آن گاه B یک جبر MV است، زیرا $0'' = 0$ و $a'' = a$ و $b'' = b$ و $1'' = 1$.

تعریف ۱-۹.۳ [۵] عضو x از یک BL -جبر A یک مقسوم علیه صفر نامیده می شود، اگر یک عضو $0 \neq y \in A$ وجود داشته باشد به طوری که $x * y = 0$.

تعریف ۱-۱۰.۳ [۵] یک رابطه همنشستی روی یک BL -جبر A یک رابطه هم ارزی R روی A است اگر xRy و uRv ؛ آن گاه داشته باشیم:

$$1. (x * u)R(y * v)$$

$$2. (x \rightarrow u)R(y \rightarrow v)$$

$$3. (x \wedge u)R(y \wedge v)$$

$$4. (x \vee u)R(y \vee v)$$

۱-۴. فیلترها

تعریف ۱-۱۰.۴ [۵] فرض کنید A یک BL -جبر باشد، در این صورت، به زیر مجموعه‌ی ناتهی F از A یک فیلتر^{۱۱} گوییم، هرگاه برای هر $x, y \in A$ در شرایط زیر صدق کند:

^{۱۱} Filter

۱. برای هر $x, y \in F$ ، $x \odot y \in F$

۲. اگر $x \in F$ و $x \leq y$ ، آن گاه $y \in F$.

مثال ۱-۲.۴ فرض کنید A یک BL -جبر باشد. آن گاه A و $\{1\}$ فیلترهای بدیهی هستند.

مثال ۱-۳.۴ فرض کنید $B = \{0, a, b, 1\}$ یک BL -جبر باشد، که عملگرهای \rightarrow و \odot روی B به صورت زیر تعریف شده‌اند:

\odot	0	a	b	1
0	0	0	0	0
a	0	a	b	a
b	0	b	0	b
1	0	a	b	1

\rightarrow	0	a	b	1
0	1	1	1	1
a	0	1	b	1
b	b	1	1	1
1	0	a	b	1

آن گاه $F = \{a, 1\}$ یک فیلتر از B است.

تعریف ۱-۴.۴ [۵] فرض کنید A یک BL -جبر باشد. در این صورت به زیر مجموعه‌ی ناتهی D از A ، یک سیستم استنتاجی^{۱۲} گوئیم، هر گاه برای هر $x, y \in A$ در شرایط زیر صدق کند:

۱. $1 \in D$

۲. اگر $x \in D$ و $x \rightarrow y \in D$ ، آن گاه $y \in D$.

گزاره ۱-۵.۴ [۱] فرض کنید A یک BL -جبر و F یک زیر مجموعه از A باشد، آن گاه:

۱. F یک فیلتر است اگر و فقط اگر F یک سیستم استنتاجی باشد.

۲. اگر F یک فیلتر روی A باشد، آن گاه برای هر $x, y \in F$ ، $x \vee y$ و $x \rightarrow y$ در F هستند.

برهان (۲) فرض کنید F یک فیلتر روی A و $x, y \in F$ ، با توجه به تعریف ۱-۴.۴ (۱) $x \odot y \in F$ و از آنجایی که $x \odot y \leq x \wedge y$ و F یک فیلتر است. پس بنا به تعریف ۱-۴.۴ (۲) $x \wedge y \in F$.

¹² Deductive system