





دانشکده علوم پایه

ناهمواری در شبکه های مانده

پایان نامه برای دریافت درجه کارشناسی ارشد در رشته ریاضی محض
گرایش جبر

استاد راهنما

دکتر محمود بخشی

نگارش

مهدی ایزانلو

آذرماه ۱۳۹۳

فهرست مطالب

۱	مقدمه
۴	فصل ۱: تعاریف و مفاهیم اولیه
۵	۱.۱ رابطه
۶	۲.۱ ساختارهای جبری
۷	۳.۱ شبکه‌ها
۸	۴.۱ شبکه‌های مانده
۱۲	۵.۱ جبرهای بولی
۱۲	۶.۱ MV -جبرها
۱۷	۷.۱ مجموعه‌های ناهموار
۲۲	فصل ۲: ناهمواری در MV - جبرها
۲۳	۱.۲ تقریبات بالایی و پایینی در MV -جبرها

۴۳	فصل ۳: ناهمواری در شبکه‌های مانده
۴۴	۱.۳ تقریبات بالایی و پایینی در شبکه‌های مانده
۵۹	۲.۳ شبکه‌های مانده خارج قسمتی و مجموعه‌های ناهموار
۶۱	۳.۳ ناهمواری‌ها و هم‌ریختی‌ها
۶۹	واژه‌نامه فارسی به انگلیسی
۷۲	واژه‌نامه انگلیسی به فارسی
۷۷	مراجع

مقدمه

برای ورود به هر بحثی در ریاضیات ابتدا باید مجموعه را تعریف کرد. با یک بررسی ساده می‌توان دریافت که هر تلاشی برای تعریف مجموعه منجر به دور خواهد شد، به این معنی که تعریف جدیدی ارائه نداده ایم. در حقیقت مجموعه یک مفهوم انتزاعی است و همواره مفاهیم انتزاعی مانند نقطه، خط و ... کار دشواری است. برای نخستین بار جرج کانتور^۱ در سال ۱۸۹۵، مجموعه را به عنوان گردآیه‌ای از اشیای کاملاً معین و متمایز در نظر گرفت که باید اعضای تشکیل دهنده آن بطور کامل مشخص باشند. در بهار ۱۹۰۲ راسل^۲ پارادکس در نظریه مجموعه کانتور را مطرح کرد. این قبیل عوامل موجب شدند که ریاضی دانان سعی کردند با حفظ ویژگی اصلی مجموعه، نظریه مجموعه‌ها را به گونه‌ای پایه‌ریزی کنند که به دور از هر تناقض باشد. بر این اساس نظریه مجموعه‌های ناهموار برای اولین بار توسط پاولاک^۳ در سال ۱۹۸۰ به عنوان یک ابزار قدرتمند ریاضی برای بیان و بررسی مسائلی که در آن‌ها عدم قطعیت و ابهام وجود دارد، ارائه شد.

ریشه منطق‌های چند ارزشی به زمان ارسطو بر می‌گردد، زمانی که او در رساله معروفش به نام تعبیر^۴ جملات نامعلوم در آینده مانند "فردا جنگ دریایی در خواهد گرفت" را مورد بررسی

^۱ George Cantor

^۲ Russell

^۳ Pawlak

^۴ De Interpretatinc

قرار می‌داد. پیش تاریخ منطق‌های چند ارزشی در قرون منطق وسطی و توسط دانزاسکات^۵ و ویلیام اکهام^۶ ایجاد شد. اما "عصر چند ارزشی" توسط لوکاسیویچ^۷ و پست^۸ به طور رسمی در سال ۱۹۲۰ افتتاح شد. لوکاسیویچ مجموعه ارزش‌های منطقی را با اضافه نمودن یک ارزش میانی غنی ساخت و اصول یک حساب گزاره‌ای سه ارزشی را پیاده نمود. به موازات نظریه لوکاسیویچ، ریاضی‌دان آمریکایی پست "جبرهای منطقی" چند ارزشی "متناهی" را تعریف کرد. در سال ۱۹۵۵ راسر^۹ یک سمینار بر پایه کار مشترکش با رز^{۱۰} درباره اصل تمامیت لوکاسیویچ از منطق گزاره‌ای بی‌نهایت-ارزشی برگزار کرد که چانگ^{۱۱} به عنوان یک مدرس جوان در جلسه حضور داشت ولی به دلیل نا‌آشنایی با نماد گذاری‌های لهستانی متوجه اثبات نشد و در لحظه‌ای که کاملاً از درک سمینار ناامید شده بود به ذهنش رسید که اثبات تمامیت منطق گزاره‌ای دو ارزشی از طریق جبر می‌تواند راه دیگری برای آن چه رز و راسر انجام دادند باشد و این‌گونه MV -جبر بوجود آمد.

مفهوم MV -جبر، بوسیله چانگ در سال ۱۹۵۶ در [۷] معرفی شد. در اصل، MV -جبرها برای اثبات جبری قضیه تمامیت حساب گزاره‌ای در منطق \mathcal{L} - ارزشی لوکاسیویچ تعریف شد. در سال ۱۹۵۹ چانگ بنا بر پیشنهاد دانزاسکات نشان داد تناظری یک به یک میان MV -جبرها و گروه‌های آبلی وجود دارد و این ایده وسیله‌ای شد تا در سال ۱۹۸۶ دانیل موندیسی^{۱۲} اثبات کند که دسته MV -جبرها و ℓ -گروه‌های آبلی با یکدیگر (واحد) قوی با یکدیگر معادلند. مشبکه از مهمترین دستگاه‌های جبری است که همواره مورد مطالعه ریاضی‌دانان قرار گرفته

^۵Duns Scott

^۶ William Ockham

^۷ Lukasiewicz

^۸ Post

^۹ Barkley Rosser

^{۱۰} Alan Rose

^{۱۱} Chen Chung Chang

^{۱۲} Daniel mundici

است. در نیمه اول قرن نوزدهم، تلاش‌های جرج بول برای رسمی کردن گزاره‌ها منجر به پیدایش جبر بول شد. در واقع منطق دو ارزشی خاستگاه مطالعه جبر بول است. سپس در اواخر قرن نوزدهم، یعنی در زمانی که تحقیقات بر روی اصل موضوعه کردن جبر بولی در حال انجام بود، چارلز پیرس^{۱۳} و ارنست اسکرودر^{۱۴} پی بردند که این اصول را برای تعریف یک مفهوم جدید و کلی به نام شبکه می‌توان به کار برد. از طرف دیگر، تحقیقات و مطالعات ریچارد ددکیند بر روی ایده آل‌های جبری اعداد منجر به کشف شبکه‌ها شد.

در حقیقت، این کارهای بی‌نظیر گرت بیرخوف^{۱۵} بود که در دهه سوم قرن بیستم موجب گسترش عمومی نظریه شبکه‌ها شد. او در یک سری از مقالات اهمیت شبکه‌ها را تشریح کرد و نشان داد که این نظریه قالبی مناسب برای متحد کردن بسیاری از شاخه‌های ریاضی نامرتب با هم که تا آن زمان گسترش پیدا کرده بودند فراهم می‌آورد. هم‌چنین ویرایش اول کتاب نظریه شبکه بیرخوف با موفقیتی چشم‌گیر روبرو شد. بعد از بیرخوف جرج گراتزر^{۱۶} با سلسله کتاب‌های بی‌نظیری نظریه شبکه‌ها را غنا بخشید.

شبکه‌های مانده برای اولین بار در سال ۱۹۲۴ توسط کرول^{۱۷} معرفی شد. هم‌چنین شبکه‌های مانده توسط محققانی از قبیل وارد در [۲۲]، ایدزیاک^{۱۸} در [۲۱]، بالبس^{۱۹} و دوینگر^{۲۰} در [۲] و دیگران مورد مطالعه و بررسی قرار گرفته‌اند.

^{۱۳}Charls S. Peirce

^{۱۴}Ernest Schroder

^{۱۵}Garret Birkhoff

^{۱۶}George Gratzner

^{۱۷}Krull

^{۱۸}Idziak

^{۱۹}Balbes

^{۲۰}Dwinger

فصل ۱

تعاريف و مفاهيم اوليه

در این فصل ابتدا به طور مختصر و فشرده به بیان تعاریف، احکام و قضایایی که در پایان نامه مورد استفاده است می‌پردازیم. مفاهیم بنیادین ریاضی مانند رابطه، انواع رابطه، ساختارهای جبری و شبکه‌ها را مورد بررسی قرار می‌دهیم. همچنین، مفاهیم اولیه در مورد شبکه‌های مانده و برخی ویژگی‌ها و خواص آن را ارائه می‌دهیم. در ادامه مجموعه‌های ناهموار را مورد مطالعه قرار می‌دهیم در ضمن در این فصل از مراجع [۲]، [۴]، [۸]، [۶]، [۱۱]، [۱۲]، [۱۵]، [۱۷]، [۲۱] استفاده شده است.

۱.۱ رابطه

تعریف ۱.۱.۱. فرض کنید X و Y دو مجموعه باشند. رابطه \mathcal{R} از مجموعه‌ی X در Y عبارت است از زیر مجموعه‌ای از حاصل ضرب دکارتی $X \times Y$. در این پایان نامه، $(x, y) \in \mathcal{R}$ را با نماد $x\mathcal{R}y$ نشان می‌دهیم و می‌گوییم x با y رابطه دارد.

تعریف ۲.۱.۱. فرض کنید X و Y دو مجموعه باشند و \mathcal{R} رابطه‌ای از مجموعه X در X و \emptyset رابطه‌ای از X در Y باشد. در این صورت \mathcal{R} رابطه

- (۱) انعکاسی نامیده می‌شود هرگاه برای هر $x \in X$ داشته باشیم $x\mathcal{R}x$ ،
- (۲) تقارنی نامیده می‌شود هرگاه برای هر $x, y \in X$ نتیجه دهد $x\mathcal{R}y$ نتیجه دهد $y\mathcal{R}x$ ،
- (۳) تعدی نامیده می‌شود هرگاه برای هر $x, y \in X$ و $x\mathcal{R}y$ و $y\mathcal{R}z$ ایجاب کنند $x\mathcal{R}z$ ،
- (۴) هم‌ارزی بر مجموعه X نامیده می‌شود هرگاه \mathcal{R} رابطه انعکاسی، تقارنی و تعدی باشد،
- (۵) رابطه‌یک به یک: \emptyset را یک رابطه‌یک به یک نامیم اگر $x\emptyset y$ و $z\emptyset y$ ، آنگاه $x = z$ برای $x, z \in X$ و $y \in Y$.

تعریف ۳.۱.۱. فرض کنید X یک مجموعه باشد. مجموعه توانی X را با $\mathcal{P}(X)$ نمایش می‌دهیم. مجموعه $\emptyset \neq A \subseteq \mathcal{P}(X)$ را یک افراز می‌نامیم هرگاه برای هر $T, S \in A$ که $T \neq S$ داشته باشیم $S \cap T = \emptyset$ و $\cup_{T \in A} T = X$.

تعریف ۴.۱.۱. فرض کنید X یک مجموعه ناتهی و \mathfrak{R} یک رابطه هم‌ارزی بر X باشد. در این صورت، برای هر $x \in X$ ، مجموعه $\{y \in X : x \mathfrak{R} y\}$ کلاس هم‌ارزی x نامیده شده و با $[x]$ نمایش داده می‌شود. همچنین، مجموعه همه کلاس‌های هم‌ارزی عناصر $x \in X$ با $\frac{X}{\mathfrak{R}}$ نمایش داده می‌شود.

۲.۱ ساختارهای جبری

تعریف ۱.۲.۱. فرض کنید X یک مجموعه باشد. نگاشت $f : X^n \rightarrow X$ یک عمل n -تایی روی X نامیده می‌شود. به ازای $n = 1$ این عمل ۱-تایی و به ازای $n = 2$ این عمل ۲-تایی نامیده می‌شود.

تعریف ۲.۲.۱. ساختار جبری یک مجموعه ناتهی A و گردآیه‌ای از عمل‌ها بر A می‌باشد و معمولاً به صورت $(A; \{f_i\}_{i \in I})$ نشان داده می‌شود که در آن f_i ($i \in I$) عملی i -تایی روی A است. برای $I = \{1, 2, \dots, n\}$ ساختار جبری را با $(A; f_1, f_2, \dots, f_n)$ نشان می‌دهیم. هرگاه f_i ، m_i -تایی باشد برای $i \in I$ ، می‌گوییم ساختار جبری $(A; f_1, f_2, \dots, f_n)$ از نوع (m_1, m_2, \dots, m_n) است. یک ساختار جبری را به اختصار یک جبر می‌گوییم.

تعریف ۳.۲.۱. فرض کنید $(A; f_1, f_2, \dots, f_n)$ یک جبر باشد و $S \subseteq A$. هرگاه S نسبت به اعمال f_i بسته باشد، آنگاه S یک زیر جبر A نامیده می‌شود.

تعریف ۴.۲.۱. فرض کنید $(A; f_1, f_2, \dots, f_n)$ یک جبر از نوع (m_1, m_2, \dots, m_n) باشد و \mathfrak{R} یک رابطه هم‌ارزی بر A باشد. در این صورت \mathfrak{R} رابطه هم‌نهشتی روی A نامیده می‌شود هرگاه برای هر $i \in \{1, 2, \dots, n\}$ اگر $x_1 \mathfrak{R} y_1, \dots, x_{m_i} \mathfrak{R} y_{m_i}$ آنگاه $f_i(x_1, \dots, x_{m_i}) \mathfrak{R} f_i(y_1, \dots, y_{m_i})$ مجموعه تمام روابط هم‌نهشتی روی A با $Con(A)$ نشان می‌دهیم.

تعریف ۵.۲.۱. فرض کنید $(A; f_1, f_2, \dots, f_n)$ و $(B; g_1, g_2, \dots, g_n)$ دو جبر از یک نوع باشند.

نگاشت $\varphi: A \rightarrow B$ یک همریختی نامیده می‌شود هرگاه برای هر $i \in \{1, 2, \dots, n\}$ داشته باشیم

$$\varphi(f_i(x_1, \dots, x_{n_i})) = g_i(\varphi(x_1), \dots, \varphi(x_{n_i})).$$

۳.۱ مشبکه‌ها

تعریف ۱.۳.۱. فرض کنید A مجموعه‌ای ناتهی باشد. رابطه \leq روی مجموعه A یک ترتیب

جزئی نامیده می‌شود هرگاه به ازای هر $x, y, z \in A$ ، داشته باشیم

خاصیت انعکاسی: $x \leq x$ ،

خاصیت پاد تقارنی: $x \leq y, y \leq x \Rightarrow x = y$ ،

خاصیت تعدی: $x \leq y, y \leq z \Rightarrow x \leq z$.

مجموعه A همراه با رابطه \leq که دارای خواص فوق باشد را یک مجموعه مرتب جزئی می‌گوییم

و با نماد $(A; \leq)$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۲.۳.۱. (مشبکه به عنوان مجموعه مرتب جزئی) یک مجموعه مرتب جزئی $(A; \leq)$ که

هر جفت از عناصر آن دارای کوچکترین کران بالا و بزرگترین کران پایین باشد یک مشبکه

نامیده می‌شود.

تعریف ۳.۳.۱. (مشبکه به عنوان ساختار جبری) جبر $(L; \wedge, \vee)$ از نوع $(2, 2)$ یک مشبکه

نامیده می‌شود هرگاه به ازای هر $x, y, z \in L$ ، شرایط زیر برقرار باشند:

(L_1) خاصیت خود توانی: $x \wedge x = x$ و $x \vee x = x$ ،

(L_2) خاصیت تعویض پذیری: $x \wedge y = y \wedge x$ و $x \vee y = y \vee x$ ،

(L_3) خاصیت شرکت پذیری: $x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z$ و $x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$ ،

(L_4) خاصیت جذب: $x \wedge (x \vee y) = x$ و $x \vee (x \wedge y) = x$.

لازم به ذکر است که اگر $(L; \leq)$ یک شبکه باشد و قرار دهیم

$$a \vee b = \sup\{a, b\}, \quad a \wedge b = \inf\{a, b\}$$

آنگاه $(L; \vee, \wedge)$ یک شبکه است.

بر عکس، فرض کنید $(L; \vee, \wedge)$ یک شبکه باشد و تعریف کنیم $a \vee b = b \Leftrightarrow a \leq b$ ، در این

صورت $(L; \leq)$ یک مجموعه مرتب جزئی بوده و یک شبکه است.

مثال ۴.۳.۱. $(\mathbb{N}; \leq)$ یک مجموعه مرتب جزئی است. همچنین \mathbb{N} همراه با دو عمل \vee

(کوچکترین مضرب مشترک) و \wedge (بزرگترین مقسوم علیه مشترک) یک شبکه است.

۴.۱ شبکه‌های مانده

ابتدا متذکر می‌شویم که تمامی مطالب این بخش از مرجع [۷] استخراج شده است.

تعریف ۱.۴.۱. جبر $(M; \vee, \wedge, \odot, \rightarrow, \rightsquigarrow, \circ, 1)$ از نوع $(2, 2, 2, 2, 2, \circ, \circ)$ یک شبکه‌ی مانده

نامیده می‌شود هرگاه برای $x, y, z \in M$ داشته باشیم

$$(L_1) \quad (M; \vee, \wedge, \circ, 1) \text{ یک شبکه‌ی کراندار باشد،}$$

$$(L_2) \quad (M; \odot, 1) \text{ یک تکواره باشد،}$$

$$(L_3) \quad x \odot y \leq z \text{ اگر و تنها اگر } x \leq y \rightarrow z \text{ اگر و تنها اگر } y \leq x \rightsquigarrow z.$$

مثال ۲.۴.۱. فرض کنید $M = \{0, a, b, c, 1\}$ که $0 < a < b < c < 1$. جدول‌های زیر را در نظر

بگیرید.

\rightsquigarrow	\circ	a	b	c	\lrcorner	\rightarrow	\circ	a	b	c	\lrcorner	\odot	\circ	a	b	c	\lrcorner
\circ	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\circ	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\circ	\circ	\circ	\circ	\circ	\circ
a	b	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	a	c	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	\lrcorner	a	\circ	\circ	\circ	a	a
b	\circ	c	\lrcorner	c	\lrcorner	b	c	c	\lrcorner	c	\lrcorner	b	\circ	a	b	a	b
c	b	b	b	\lrcorner	\lrcorner	c	\circ	b	b	\lrcorner	\lrcorner	c	\circ	\circ	\circ	c	c
\lrcorner	\circ	a	b	c	\lrcorner	\lrcorner	\circ	a	b	c	\lrcorner	\lrcorner	\circ	a	b	c	\lrcorner

در این صورت $(M; \wedge, \vee, \odot, \rightarrow, \circ, \lrcorner)$ یک مشبکه مانده است.

لم ۳.۴.۱. در هر مشبکه‌ی مانده خواص زیر برقرار است:

$$, x \rightarrow x = x \rightsquigarrow x = \lrcorner (R_1)$$

$$, x \rightarrow \lrcorner = x \rightsquigarrow \lrcorner = x (R_2)$$

$$, \circ \rightarrow x = \circ \rightsquigarrow x = \lrcorner (R_3)$$

$$, x \rightsquigarrow y = \lrcorner \text{ اگر و فقط اگر } x \rightarrow y = \lrcorner \text{ و اگر و فقط اگر } x \leq y (R_4)$$

$$, x \odot z \leq y \odot z \text{ و } z \odot x \leq z \odot y \text{ آنگاه } x \leq y (R_5)$$

$$, (x \rightarrow y) \odot x \leq x \wedge y (R_6)$$

$$, (x \rightarrow y) \odot x \leq y \leq x \rightarrow (x \odot y) \text{ و } (x \rightarrow y) \odot x \leq y \leq x \rightarrow (y \odot x) (R_7)$$

$$, (x \odot y) \rightarrow z = x \rightarrow (y \rightarrow z) (R_8)$$

$$, (x \vee y) \rightarrow z = (x \rightarrow z) \vee (y \rightarrow z) (R_9)$$

$$, (x \rightarrow y) \leq (x \odot z) \rightarrow (y \odot z) (R_{10})$$

$$, x \odot (y \rightarrow z) \leq y \rightarrow (x \odot z) (R_{11})$$

$$, (y \rightarrow z) \odot (x \rightarrow y) \leq x \rightarrow z (R_{12})$$

$$, x \rightarrow (y \wedge z) = (x \rightarrow y) \wedge (x \rightarrow z) (R_{13})$$

$$, x \rightarrow (y \rightarrow x) = \lrcorner (R_{14})$$

$$, x^\sim = x \rightsquigarrow \circ \text{ و } x^- = x \rightarrow \circ \text{ که } x^- \odot x = \circ \text{ و } x \odot x^\sim = \circ (R_{15})$$

$$, x \rightarrow y^\sim = (x \odot y)^\sim \text{ و } x \rightsquigarrow y^\sim = (y \odot x)^\sim (R_{16})$$

$$(R_{17}) \quad x \leq y \text{ اگر و فقط اگر } x \odot y = 0,$$

$$(R_{18}) \quad x \leq x^{-\sim} \text{ و } x \leq x^{\sim-}$$

$$(R_{19}) \quad x^{\sim-} = x^{\sim-} \text{ و } x^{-\sim} = x^{-\sim}$$

$$(R_{20}) \quad x \leq y \text{ اگر و فقط اگر } y^{\sim} \leq x^{\sim}$$

$$(R_{21}) \quad x \rightarrow y = x \rightarrow (x \wedge y)$$

تعریف ۴.۴.۱. فرض کنید M یک شبکه مانده باشد.

(a) شبکه‌ی مانده M را پیچشی می‌گوییم هرگاه برای هر $x \in M$ داشته باشیم

$$x^{-\sim} = x^{\sim-} = x.$$

(b) شبکه‌ی مانده M تعویض پذیر نامیده می‌شود هرگاه عمل \odot تعویض پذیر باشد. در این

حالت $\rightarrow = \rightsquigarrow$.

تعریف ۵.۴.۱. زیر مجموعه‌ی ناتهی F از شبکه مانده M یک فیلتر نامیده می‌شود اگر شرایط

زیر برآورده شود.

$$(F_1) \quad x, y \in F \text{ نتیجه دهد } x \odot y \in F.$$

$$(F_2) \quad \text{هرگاه } x \leq y \text{ و } x \in F \text{، آنگاه } y \in F.$$

تعریف ۶.۴.۱. فیلتر F از شبکه مانده M نرمال گفته می‌شود هرگاه در شرط زیر صدق کند.

$$x \rightarrow y \in F \Leftrightarrow x \rightsquigarrow y \in F, \quad \forall x, y \in M$$

قضیه ۷.۴.۱. فرض کنید F زیرمجموعه‌ای ناتهی از M باشد. در این صورت F فیلتر است

اگر و فقط اگر شرایط زیر برقرار باشد.

$$(F_3) \quad \wedge \in F, \quad x \rightarrow y \in F \text{ و } x \in F \text{ نتیجه دهند } y \in F, \text{ یا}$$

$$(F_4) \quad \wedge \in F, \quad x \rightsquigarrow y \in F \text{ و } x \in F \text{ نتیجه دهند } y \in F.$$

تعریف ۸.۴.۱. فیلتر P از شبکه مانده M اول گفته می‌شود هرگاه $x \vee y \in P$ نتیجه دهد

$x \in P$ یا $y \in P$.

نمادگذاری: مجموعه‌ی تمام فیلترها از شبکه مانده M را با $FILTER(M)$ نمایش می‌دهیم. هر فیلتر نرمال از شبکه مانده M مانند F یک رابطه‌ی هم‌نهشتی \equiv_F به صورت زیر القا می‌کند

$$x \equiv_F y \Leftrightarrow x \rightarrow y \in F, y \rightarrow x \in F.$$

برای هر $x \in M$ ، فرض کنید $[x]_F$ کلاس هم‌ارزی x نسبت به رابطه هم‌نهشتی \equiv_F باشد. در این صورت $\frac{M}{F}$ مجموعه کلاس‌های هم‌ارزی رابطه \equiv_F با عمل‌هایی که بطور طبیعی القا می‌شوند یک شبکه‌ی مانده است.

تعریف ۹.۴.۱. فرض کنید A و B دو شبکه‌ی مانده باشند. نگاشت $f : A \rightarrow B$ یک هم‌ریختی شبکه‌های مانده نامیده می‌شود اگر و فقط اگر برای هر $x, y \in A$ ، داشته باشیم

$$(۱) f(\circ) = \circ$$

$$(۲) f(x \odot y) = f(x) \odot f(y)$$

$$(۳) f(x \rightarrow y) = f(x) \rightarrow f(y)$$

$$(۴) f(x \rightsquigarrow y) = f(x) \rightsquigarrow f(y)$$

$$(۵) f(x \wedge y) = f(x) \wedge f(y)$$

$$(۶) f(x \vee y) = f(x) \vee f(y)$$

اگر نگاشت f یک به یک و پوشا باشد، آنگاه f را یک‌ریختی می‌نامیم. همچنین هسته هم‌ریختی $f : A \rightarrow B$ که به صورت $\ker f = \{x \in A : f(x) = 1\}$ تعریف می‌شود فیلتری از A است.

قضیه ۱۰.۴.۱. فرض کنید $f : A \rightarrow B$ هم‌ریختی شبکه مانده باشد. در این صورت

$$(۱) \text{ اگر } F \text{ فیلتری از } B \text{ باشد، آنگاه } f^{-1}(F) \text{ فیلتری از } A \text{ است،}$$

$$(۲) \text{ اگر } P \text{ فیلتری نرمال از } B \text{ باشد، آنگاه } f^{-1}(P) \text{ فیلتری نرمال از } A \text{ است.}$$

لم ۱۱.۴.۱. هر فیلتر نرمال یک مشبکه مانده هسته یک همریختی است.

قضیه ۱۲.۴.۱. (قضیه اول یکرختی مشبکه‌های مانده) فرض کنید M_1 و M_2 دو مشبکه مانده

و $f: M_1 \rightarrow M_2$ یک بروریختی مشبکه مانده باشد. در این صورت $M_2 \cong \frac{M_1}{\ker(f)}$.

۵.۱ جبرهای بولی

تعریف ۱.۵.۱. ساختار جبری $(A; +, \cdot, *, \circ, \mathbf{1})$ از نوع $(\mathbf{2}, \mathbf{2}, \mathbf{1}, \circ, \circ)$ یک جبر بولی نامیده می‌شود

هرگاه برای هر $x, y, z \in A$ شرایط زیر برقرار باشد.

$$x \cdot y = y \cdot x \quad (C'_1) \qquad x + y = y + x \quad (C_1)$$

$$x + y \cdot z = (x + y) \cdot (x + z) \quad (C'_2) \qquad x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z \quad (C_2)$$

$$x \cdot \mathbf{1} = x \quad (C'_3) \qquad x + \circ = x \quad (C_3)$$

$$x \cdot x^* = \circ \quad (C'_4) \qquad x + x^* = \mathbf{1} \quad (C_4)$$

مثال ۲.۵.۱. اگر X مجموعه‌ای متناهی باشد، $A = \mathcal{P}(X)$ یک جبر بولی است که در آن برای

$A, B \subseteq X$ داریم $A \cdot B = A \cap B$ ، $A + B = A \cup B$ ، $A^* = X - A$ و $\circ = \emptyset$ و $\mathbf{1} = X$.

قضیه ۳.۵.۱. فرض کنید A یک جبر بولی باشد. در این صورت برای هر $x, y, z \in A$ داریم

$$x + x = x \text{ و } x \cdot x = x \quad (1)$$

$$x + \mathbf{1} = \mathbf{1} \text{ و } x \cdot \circ = \circ \quad (2)$$

$$x + (x \cdot y) = x \text{ و } x \cdot (x + y) = x \quad (3)$$

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z \text{ و } x + (y + z) = (x + y) + z \quad (4)$$

۶.۱ MV-جبرها

ابتدا متذکر می‌شویم که تمامی مطالب این بخش از مرجع [۸] استخراج شده است.

تعریف ۱.۶.۱. جبر $(A; \oplus, *, \circ)$ از نوع $(2, 1, \circ)$ یک MV -جبر نامیده می‌شود هرگاه برای هر

$x, y, z \in A$ داشته باشیم

$$x \oplus y = y \oplus x \quad (MV_1)$$

$$x \oplus (y \oplus z) = (z \oplus y) \oplus z \quad (MV_2)$$

$$x \oplus \circ = x \quad (MV_3)$$

$$x \oplus \circ^* = \circ^* \quad (MV_4)$$

$$(x^*)^* = x \quad (MV_5)$$

$$(x^* \oplus y)^* \oplus y = (x \oplus y^*)^* \oplus x \quad (MV_6)$$

در MV -جبر A ، برای هر $x, y \in A$ تعریف می‌کنیم

$$1 := \circ^* \quad (1)$$

$$x \odot y := (x^* \oplus y^*)^* \quad (2)$$

$$x \ominus y := x \odot y^* \quad (3)$$

$$x \vee y := x \oplus (y \odot x^*) \quad (4)$$

$$x \wedge y := (x^* \vee y^*)^* = x \odot (y \oplus x^*) \quad (5)$$

در MV -جبر A ، به ازای هر $x, y \in A$ تعریف می‌کنیم

$$x \leq y \Leftrightarrow x \vee y = y \Leftrightarrow x \wedge y = x.$$

نتیجه ۲.۶.۱. هر MV -جبر A با ساختار جبری $(A; \vee, \wedge, \circ, 1)$ یک شبکه‌ی توزیع پذیر و کراندار است.

تذکر ۳.۶.۱. شبکه‌ی مانده M یک MV -جبر نامیده می‌شود هرگاه تعویض پذیر بوده و در شرایط زیر صدق کند.

$$(x \rightarrow y) \odot x = x \wedge y \quad \text{و} \quad (x \rightarrow y) \vee (y \rightarrow x) = 1 \quad (1)$$

$$x^{--} = x \quad (2)$$

اکنون به چند مثال از MV -جبرها می‌پردازیم.

مثال ۴.۶.۱. هر جبر بولی یک MV -جبر است اما برعکس آن برقرار نیست.

مثال ۵.۶.۱. فرض کنید $A = \{0, x_1, x_2, 1\}$. در این صورت A همراه با اعمال تعریف شده

طبق جدول‌های زیر یک MV -جبر است.

\oplus	0	x_1	x_2	1
0	0	x_1	x_2	1
x_1	x_1	x_1	1	1
x_2	x_2	1	x_2	1
1	1	1	1	1

$*$	0	x_1	x_2	1
0	0	x_1	x_2	1

تعریف ۶.۶.۱. MV -جبر A را مرتب خطی گوئیم اگر و فقط اگر برای $x, y \in A$ ، داشته باشیم

$$y \leq x \text{ یا } x \leq y.$$

لم ۷.۶.۱. فرض کنید A یک MV -جبر باشد. در این صورت احکام زیر به ازای هر $x, y, z \in A$

A ، برقرار هستند.

$$(1) \quad x \oplus 1 = 1 \text{ و } x \oplus x^* = 1$$

$$(2) \quad x \odot x^* = 0 \text{ و } x \odot 1 = x$$

$$(3) \quad x \oplus y = (x^* \odot y^*)^*$$

$$(4) \quad x \odot 0 = 0 \text{ و } x \oplus 0 = x$$

$$(5) \quad (x \odot y)^* = x^* \oplus y^* \text{ و } (x \oplus y)^* = x^* \odot y^*$$

$$(6) \quad \text{اگر } x \oplus y = 0 \text{ آنگاه } (x \odot y = 1) \text{ و } x = y = 0 \text{ آنگاه } (x \odot y = 1) \text{ و } x = y = 1$$

$$(7) \quad \text{اگر } x^* \oplus y = 1 \text{ و } x \oplus y^* = 1 \text{ آنگاه } x = y$$

$$(8) \quad \text{اگر } x \oplus z = y \oplus z \text{ و } x \leq z^* \text{ و } y \leq z^* \text{ آنگاه } x = y$$

$$(9) \quad \text{اگر } A \text{ مرتب خطی و } x \oplus z \neq 1 \text{ و } x \oplus z = y \oplus z \text{ آنگاه } x = y$$

$$(10) \quad x \wedge (x \vee y) = x = x \vee (x \wedge y)$$

$$(11) \quad \text{اگر } x \vee y = 0 \text{ آنگاه } (x \wedge y = 1) \text{ و } x = y = 0 \text{ آنگاه } (x \wedge y = 1) \text{ و } x = y = 1$$

$$(12) \quad (x \vee y)^* = x^* \wedge y^* \text{ و } (x \wedge y)^* = x^* \vee y^*$$

$$(۱۳) \quad x \odot (y \vee z) = (x \odot y) \vee (x \odot z) \text{ و } x \oplus (y \wedge z) = (x \oplus y) \wedge (x \oplus z)$$

$$(۱۴) \quad x \wedge (y \wedge z) = (x \wedge y) \wedge z \text{ و } x \vee (y \vee z) = (x \vee y) \vee z$$

$$(۱۵) \quad \text{اگر } x \wedge y^* = 0 \text{، آنگاه } x \oplus (y \odot z) = y \odot (x \oplus z)$$

$$(۱۶) \quad \text{اگر } x \vee y = 1 \text{، آنگاه } (x \odot x) \vee (y \odot y) = 1$$

$$(۱۷) \quad (x \oplus y^*) \vee (y \oplus x^*) = 1$$

قضیه ۸.۶.۱. در هر MV -جبر A احکام زیر با هم معادلند.

$$(۱) \quad x \leq y$$

$$(۲) \quad y \oplus x^* = 1$$

$$(۳) \quad x \odot y^* = 0$$

$$(۴) \quad y^* \leq x^*$$

قضیه ۹.۶.۱. در هر MV -جبر A احکام زیر با هم معادلند.

$$(۱) \quad x \oplus x = x$$

$$(۲) \quad x \oplus y = x$$

$$(۳) \quad y \vee x^* = 1$$

$$(۴) \quad x \wedge y^* = 0$$

$$(۵) \quad x \odot x = x$$

$$(۶) \quad x \vee x^* = 1$$

$$(۷) \quad x \wedge x^* = 0$$

تعریف ۱۰.۶.۱. مرتبه عنصر x را برابر با کوچکترین عدد طبیعی n تعریف می‌کنیم که $nx = 1$

به طوری که $nx = x \oplus x \oplus x \oplus \dots \oplus x$ در غیر این صورت تعریف می‌کنیم $ord(x) = \infty$.

تعریف ۱۱.۶.۱. MV -جبر A را به طور موضعا متناهی گوئیم اگر هر عضو ناصفر از A دارای

مرتبه متناهی باشد.

قضیه ۱۲.۶.۱. هر MV -جبر موضعا متناهی، مرتب خطی است.

تعریف ۱۳.۶.۱. فرض کنید A یک MV -جبر باشد. نگاشت $d : A \times A \rightarrow A$ را به صورت

زیر تعریف می‌کنیم

$$d(x, y) = (x^* \odot y) \oplus (y^* \odot x).$$

لم ۱۴.۶.۱. در هر MV -جبر A گزاره‌های زیر برقرارند:

$$(۱) \quad d(x, x) = \circ \text{ و } d(x, y) = d(y, x)$$

$$(۲) \quad d(x, \circ) = x \text{ و } d(x, ۱) = x^*$$

$$(۳) \quad d(x, y) = d(x^*, y^*)$$

$$(۴) \quad d(x, y) = \circ \text{ اگر و فقط اگر } x = y$$

$$(۵) \quad d(x, z) \leq d(x, y) \oplus d(y, z)$$

$$(۶) \quad d(x \oplus z, y \oplus t) \leq d(x, y) \oplus d(z, t)$$

$$(۷) \quad x \ominus x = \circ$$

$$(۸) \quad (x \ominus y) \oplus y = (y \ominus x) \oplus x$$

تعریف ۱۵.۶.۱. فرض کنید A یک MV -جبر باشد. زیر مجموعه ناتهی I از A را ایده‌آل

گوییم هرگاه

$$(۱) \quad \circ \in I$$

$$(۲) \quad \text{به ازای هر } x, y \in A, x \oplus y \in I$$

$$(۳) \quad \text{به ازای هر } x, y \in I, \text{ اگر } x \in I \text{ و } y \leq x, \text{ آنگاه } y \in I.$$

را یک ایده‌آل محض (سره) می‌نامیم هرگاه $I \neq A$. واضح است که I ایده‌آل سره است اگر

و فقط اگر $۱ \notin I$.

قرارداد ۱۶.۶.۱. مجموعه همه ایده‌آل‌های A را با $IDEAL(A)$ نشان می‌دهیم.

تعریف ۱۷.۶.۱. ایده‌آل P از MV -جبر A اول گفته می‌شود اگر به ازای هر $x, y \in A$,