



۱۲۹۷۸ - ۲۰۲۲۴۲



دانشگاه اصفهان

دانشکده علوم

گروه ریاضی

پایان نامه ی کارشناسی ارشد رشته ی ریاضی محض گرایش جبر

سیستمهای ریشه ی متناهی موضعی

استادان راهنما:

دکتر سعید اعظم

دکتر ملیحه یوسف زاده

پژوهشگر:

مریم رفیعی اصفهانی

۱۳۸۸/۱۰/۲۷

توجه: اطلاعات درون سنجی بزرگ

شمیر درون

مهرماه ۱۳۸۸

۱۲۹۶۴۰

کلیه حقوق مادی مترتب بر نتایج مطالعات،
ابتکارات و نوآوری های ناشی از تحقیق
موضوع این پایان نامه متعلق به دانشگاه
اصفهان است.

بسمه تعالی



دانشگاه اصفهان
دانشکده علوم
گروه ریاضی

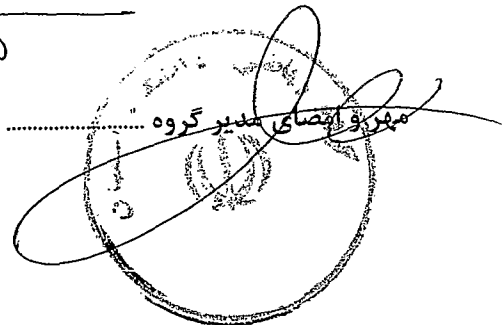
پایان نامه کارشناسی ارشد رشته ریاضی محض گرایش جبر خانم مریم رفیعی اصفهانی

تحت عنوان:

سیستمهای ریشه موضعا متناهی

در تاریخ ... ۸۸/۷/۲۹ توسط هیأت داوران زیر بررسی و با درجه عالی به تصویب نهایی رسید.

امضاء	با مرتبه علمی استاد	دکتر سعید اعظم	۱- استاد راهنمای پایان نامه
امضاء	با مرتبه علمی استادیار	دکتر ملیحه یوسف زاده	۲- استاد راهنمای پایان نامه
امضاء	با مرتبه علمی دانشیار	دکتر جواد اسدالهی	۳- استاد داور داخل گروه
امضاء	با مرتبه علمی استادیار	دکتر ولی ا. شاه سنایی	۴- استاد داور خارج گروه



"حمد و سپاس خداوندی را که حمد را بهای نعمتش و پناه از بلاهای خود قرار داد و آن را وسیله‌ی رسیدن به بهشت های خویش و

سبب افزایش احسان گردانید." مولای مهربانی با حضرت علی (ع)

سپاس خداوند متعال را که به نور مقدس خویش هدایت کرد و بانور وجود انبیاء و اولیاء راه زندگی ام را روشن کرد و مهر و محبتش را در

قلب دو موجود پاک، پدر و مادر قرار داد تا مرا سپروند و در همه حال یاریم کنند و علم و راقش را در وجود استادانی قرار داد تا مثل راهم

شوند و مسیر زندگی را نورانی و هموار کنند.

در این جاز از استاد راهنمای محترم و عزیزم جناب آقای دکتر سعید اعظم که فراتر از یک استاد مانند پدری مهربان و چون دریایی از علم با اخلاق و

صبر، راهنما و یاور بنده بودند بسیار سپاس گزارم و امیدوارم خداوند در همه حال یاورشان باشد و هم چنین از استاد راهنمای گرامیم سرکار خانم دکتر

لیلیه یوسف زاده به خاطر تمام راهنمایی ها و توصیه هایشان تشکر و امیدوارم همیشه سرفراز باشند.

سپس، از داوران گرامی جناب آقای دکتر شاه سنایی و جناب آقای دکتر اسماعیلی به خاطر حسن توجه و مطالعه این پایان نامه تشکر می کنم و از

راهنمایی ها و تذکرات شان برای اصلاح این کار کمال تشکر را دارم.

در پایان، از تمام اساتید کارمندان و دوستانی که با قلبی سرشار از مهر و با همتی بلند مریاری کردند تا چون قطره ای از دریای بی کران علم بنوشم و

دلم را به نور علم روشن کنم، تشکر و سپاس گزارم.

تقدیم بہ

استاد عزیزم

دکتر سعید اعظم

پدر و مادر مہربانم

چکیده

در این پایان نامه به بررسی سیستم های ریشه ی متناهی موضعی در یک فضای برداری حقیقی می پردازیم. هدف این پایان نامه، توسعه ی مبانی نظری سیستم های ریشه ی متناهی موضعی است و درضمن، جنبه ی رسته ای سیستم های ریشه که به نظر می رسد تاکنون نادیده گرفته شده است را بیان می کنیم. در این پایان نامه به مطالعه ی حد مستقیم سیستم های ریشه ی متناهی موضعی می پردازیم. هم چنین، خواص تابعگونی و نمایش مزدوجی را برای گروه وایل نظیر یک سیستم ریشه ی متناهی موضعی بیان و اثبات می کنیم. در پایان، دیاگرام های دینکین نظیر سیستم های ریشه ی متناهی موضعی را دسته بندی می کنیم.

کلید واژه ها: زیر مجموعه ی کامل، زیرفضای کیپ، سیستم ریشه ی متناهی موضعی، تحویل ناپذیری و همبندی، گروه وایل، دیاگرام دینکین.

فهرست مطالب

۱	رسته‌ی مجموعه‌ها در فضاهای برداری	۱
۱ مفاهیم اولیه	۱.۱
۱۰ رسته‌ی SV_K	۲.۱
۱۲ تولیدها و هسته‌ها، زیرمجموعه‌های کامل و زیرفضاهای کیپ	۳.۱
۱۵	شرایط و اصول متناهی بودن	۲
۱۵ متناهی موضعی	۱.۲
۱۷ کرانداری	۲.۲
۲۱	سیستم‌های ریشه‌ی متناهی موضعی	۳

۲۱ انعکاس‌ها	۱.۳
۲۴ زیرسیستم‌ها و زیرسیستم‌های کامل	۲.۳
۲۵ تعامد	۳.۲
۲۷ ریختارها، جاده‌ی‌ها و رسته‌های RSE, RS	۴.۳
۳۰ خودریختی‌ها و گروه وایل	۵.۲
۳۵ تحویل‌ناپذیری و همبندی	۶.۳
۴۳	۴ ضرب‌های داخلی پایا و سیستم هم‌ریشه	
۴۳ فرم‌های دوخطی پایا	۱.۴
۵۵ ریشه‌های کوتاه و بلند و ضرب داخلی پایای نرمال‌شده	۲.۴
۵۹ سیستم‌های هم‌ریشه	۳.۴
۷۶ سیستم‌های ریشه روی میدان‌های دلخواه با مشخصه‌ی صفر	۴.۴

۵ گروه‌های وایل

۷۹

۷۹ ۱.۵ توپولوژی متناهی

۸۹ ۲.۵ $Aut(R)$ به عنوان گروه توپولوژیک و گروه وایل بزرگ

۹۶ ۳.۵ گروه‌های وایل دیگر و گروه‌های خودریختی

۶ پایه‌های ریشه و دیاگرام‌های دینکین

۱۲۸

۱۲۸ ۱.۶ پایه‌ی ریشه

۱۳۱ ۲.۶ دیاگرام‌های دینکین

۱۴۰ ۳.۶ دسته‌بندی دیاگرام‌های دینکین

پیوست الف

۱۵۱

واژه نامه

۱۵۲

مراجع

۱۵۶

پیشگفتار

در این پایان نامه سیستم های ریشه ی متناهی موضعی را معرفی می کنیم و قصد داریم جنبه ی رسته ای^۱ سیستم های ریشه را توسعه دهیم. بیشتر نتایجی که برای سیستم های ریشه ی متناهی ثابت شده است، برای سیستم های ریشه ی متناهی موضعی نیز برقرار است، هر چند اغلب نیاز به اثبات های متفاوتی از حالت متناهی است. سیستم های ریشه ی متناهی موضعی با سیستم های ریشه ی کزمودی متفاوت است، زیرا یک سیستم ریشه ی متناهی موضعی R نامتناهی است اگر و فقط اگر R یک فضای با بعد نامتناهی را تولید کند. روش مطالعه ی اصول موضعی این نوع سیستم های ریشه اولین بار توسط Moody و همکارانش در مراجع [۲۳]، [۲۴] و [۲۶] ارائه شده است. به علاوه، تعمیم های دیگر توسط Bardy در مرجع [۲]، Bliss در مرجع [۳] و Hee در مرجع [۱۶] بیان شده اند. یاد آور می شویم که سیستم های ریشه ی نامتناهی که در این پایان نامه در نظر گرفته شده با سیستم های ریشه ی آفین تعمیم یافته در مرجع [۱] و سیستم های ریشه ی جبرهای لی بیضوی در مراجع [۲۴] و [۲۵] متفاوت است. در واقع، اشتراک سیستم های ریشه ی متناهی موضعی و سیستم های ریشه ی آفین تعمیم یافته، سیستم های ریشه ی متناهی است. در ضمن، سیستم های ریشه ی متناهی موضعی در مطالعه ی جبرهای لی با بعد نامتناهی در مرجع [۱۹] نیز بیان شده اند. در سال ۱۹۶۱ توسط Schue در مرجع [۳۶] نشان داده شد که جبرهای نیم ساده دارای یک تجزیه ی فضای ریشه توسط سیستم های ریشه ی متناهی موضعی هستند و در سال ۱۹۹۳ توسط Neher در مرجع [۳۱]، نشان داده شد که برای دسته بندی سیستم های ریشه ی متناهی موضعی می توان از دسته بندی جبرهای

^۱ categorical

نیم ساده استفاده کرد. در سال ۱۹۹۶ Neher، جبرهای لی درجه بندی شده توسط سیستم های ریشه ی متناهی موضعی نامتناهی را در مرجع [۳۲] شرح داده و در سال ۲۰۰۳، Garcia و Neher در مرجع [۱۵]، ابرجبرهای لی درجه بندی شده توسط سیستم های ریشه ی متناهی موضعی را شرح دادند. کلاس خاصی از این نوع جبرها، جبرهای لی شکافته شدنی متناهی موضعی نیم ساده است که در سال ۱۹۹۹ توسط Stumme در مرجع [۳۷]، در سال ۲۰۰۱ توسط Neeb و Stumme در مرجع [۲۹] و در سال های ۲۰۰۰ و ۲۰۰۱ توسط Neeb در مرجع [۲۷] و [۲۸] مطالعه شده اند. در سال ۱۹۹۹، Dimitrov و Penkov در مرجع [۱۲]، این جبرهای لی و نمایش هایشان را از دید حدهای مستقیم جبرهای لی تحویلی با بعد متناهی مطالعه کرده اند.

این پایان نامه شامل شش فصل است. در فصل اول، رشته ی SV_K و زیرمجموعه های کامل و زیر فضاها ی محکم و هم هسته و برخی تعاریف مقدماتی و قضایای مورد نیاز را بیان می کنیم. در فصل دوم، شروط متناهی موضعی، کراندار ی و قضایای مربوط را بیان و اثبات می کنیم و هم چنین A - پایه ها را معرفی می کنیم.

فصل سوم مشتمل بر شش بخش است. در بخش اول، انعکاس ها و سیستم های ریشه ی متناهی موضعی را تعریف می کنیم. در بخش دوم، زیرسیستم ها و زیرسیستم های کامل را تعریف کرده و نشان می دهیم که سیستم های ریشه ی متناهی موضعی توسط تابع $b(n) = 4n^2$ کراندار می شوند. در بخش سوم، مفهوم تعامد را بیان می کنیم. در بخش چهارم، ابتدا رشته ی RS و جاده ی ها را معرفی کرده و در لم ۴.۳، شروط معادلی برای یک جاده ی را بیان می کنیم. در بخش پنجم، خودریختی ها و تبدیلات خطی از نوع متناهی و گروه واپل را معرفی کرده و در لم ۵.۳، هم حاصل ضرب را در رشته ی RS بدست می آوریم. در بخش ششم، ابتدا مفهوم تحویل ناپذیری و همبندی را بیان می کنیم و سپس در گزاره ی ۸.۳، ثابت می کنیم که تحویل ناپذیری یک سیستم ریشه با همبندی آن سیستم ریشه معادل است و هم چنین هر سیستم ریشه را می توان به صورت جمع مستقیم مؤلفه های همبندی خودش نوشت. در گزاره ی ۹.۳، حد مستقیم سیستم های ریشه در رشته ی RSE را بدست می آوریم و نشان می دهیم اگر یک خانواده از سیستم های

ریشه تحویل ناپذیر باشد، آن گاه حدشان نیز تحویل ناپذیر است و در نتیجه‌ی ۱۰.۳، نشان می‌دهیم که هر سیستم ریشه‌ی متناهی موضعی (تحویل ناپذیر)، حد مستقیم سیستم‌های ریشه‌ی متناهی (تحویل ناپذیر) است و برعکس.

فصل چهارم، شامل چهار بخش است. در بخش اول، فرم‌های دوخطی پایا و شروط معادل آن را بیان می‌کنیم و در قضیه‌ی ۲.۴، نشان می‌دهیم هر سیستم ریشه متناهی موضعی دارای یک ضرب داخلی پایاست و تحت شرایطی از هر شی رسته‌ی SV_K یک سیستم ریشه متناهی موضعی می‌سازیم. در گزاره‌ی ۵.۴، مقادیر ممکن برای نسبت دو طول ریشه را در یک سیستم ریشه متناهی موضعی تحویل ناپذیر بدست می‌آوریم. در بخش دوم، ریشه‌های کوتاه و بلند و ضرب داخلی پایای نرمال شده را تعریف می‌کنیم و سپس سیستم ریشه‌ی شبکه‌ای ساده و چند شبکه‌ای را معرفی می‌کنیم. در بخش سوم، سیستم هم‌ریشه را معرفی می‌کنیم و در لم ۸.۴، نشان می‌دهیم فضای تولید شده توسط سیستم ریشه و سیستم هم‌ریشه‌ی نظیر آن یکریخت هستند و در قضیه‌ی اصلی این بخش با استفاده از مفاهیم رسته نکات جالبی در مورد سیستم‌های هم‌ریشه را ثابت می‌کنیم و در ضمن نشان می‌دهیم که سیستم هم‌ریشه‌ی نظیر یک سیستم ریشه‌ی متناهی موضعی تحویل ناپذیر، تحویل ناپذیر است. در نتیجه‌ی ۱۲.۴، نشان می‌دهیم که سیستم هم‌ریشه‌ی نظیر یک سیستم ریشه‌ی شبکه‌ای ساده با آن سیستم ریشه یکریخت است و در نتیجه‌ی ۱۳.۴، نشان می‌دهیم که سیستم هم‌ریشه‌ی نظیر یک سیستم ریشه‌ی شبکه‌ای با آن سیستم ریشه یکریخت است. در بخش چهارم، در مورد توسیع سیستم‌های ریشه‌ی متناهی موضعی حقیقی به یک میدان با مشخصه‌ی صفر صحبت می‌کنیم.

فصل پنجم شامل سه بخش است. در بخش اول، توپولوژی متناهی را تعریف می‌کنیم. در بخش دوم، گروه وایل بزرگ را معرفی می‌کنیم و در لم ۹.۵، انعکاس تعمیم یافته روی یک زیر مجموعه‌ی متعامد یک سیستم ریشه را معرفی می‌کنیم. در بخش سوم، مفاهیم گروه وایل و گروه خودریختی را به حالت نامتناهی گسترش می‌دهیم و در قضیه‌ی ۱۳.۵، خواص تابعگونی گروه وایل را بیان و اثبات می‌کنیم. در نتیجه‌ی ۱۷.۵، نتایج جالبی در مورد تجزیه و طول ریشه‌ی یک عنصر گروه وایل را بیان

می‌کنیم، در قضیه‌ی ۲۱.۵، نشان می‌دهیم گروه وایل هر سیستم ریشه‌ی متناهی موضعی دارای نمایش مزدوجی است و در لم ۲۴.۵، نشان می‌دهیم سیستم ریشه‌ی نظیر به یک سیستم کاکستر نیز دارای نمایش مزدوجی است. در گزاره‌ی ۲۵.۵، گراف‌های کاکستر نظیر سیستم‌های کاکستر تحویل‌ناپذیر متناهی موضعی را دسته‌بندی می‌کنیم.

فصل ششم شامل سه بخش است. در بخش اول، پایه‌های ریشه و چند لم مربوط را بیان و اثبات می‌کنیم. در بخش دوم، دیاگرام‌های دینکین یک سیستم ریشه‌ی متناهی موضعی را تعریف می‌کنیم و در قضیه‌ی ۵.۶، نشان می‌دهیم گروه وایل نظیر یک سیستم ریشه که دارای پایه‌ی ریشه است، یک سیستم کاکستر است و در قسمت (پ) این قضیه، یک هم‌ریختی دیاگرام‌های دینکین را به یک جاده‌ی بین سیستم‌های ریشه گسترش می‌دهیم. در بخش سوم، به دسته‌بندی دیاگرام‌های دینکین یک پایه‌ی ریشه‌ی تحویل‌ناپذیر و شمارا می‌پردازیم و خودریختی‌های آن‌ها را مشخص می‌کنیم.

فصل ۱

رسته‌ی مجموعه‌ها در فضاها‌ی برداری

۱.۱ مفاهیم اولیه

تعریف ۱.۱ خانواده‌ای از اشیا را رسته‌ی C می‌نامیم، هرگاه شرایط زیر برقرار باشد:

۱. برای هر دو شی A و B ، مجموعه‌ای متناظر شود که با $\text{Hom}_C(A, B)$ نشان داده می‌شود

به طوری که برای هر چهار شی A, B, C, D ، که $(A, B) \neq (C, D)$ ، $\text{Hom}_C(A, B) \cap \text{Hom}_C(C, D) = \emptyset$ ،

۲. برای هر سه شی A, B, C ، تابع

$$\text{Hom}_C(B, C) \times \text{Hom}_C(A, B) \longrightarrow \text{Hom}_C(A, C)$$

$$(g, f) \mapsto gf$$

وجود داشته باشد به طوری که

الف) برای هر چهار شی A, B, C, D ، اگر $f \in \text{Hom}_C(A, B)$ ، $g \in \text{Hom}_C(B, C)$ و

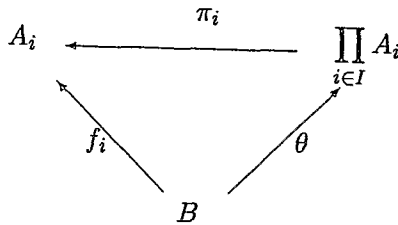
$$h \in \text{Hom}_C(C, D)$$
$$h(gf) = (hg)f$$

ب) برای هر شی A ، عضو $\lambda_A \in \text{Hom}_C(A, A)$ وجود داشته باشد که برای هر عضو

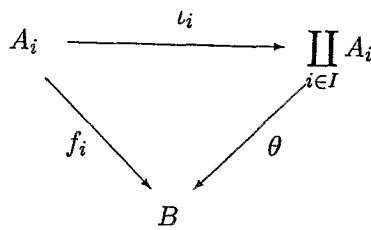
$$f \in \text{Hom}_C(A, B) \text{ و } g \in \text{Hom}_C(C, A) \text{، } \lambda_A f = f \text{ و } g \lambda_A = g.$$

توجه کنید که هر عضو از $\text{Hom}_C(A, B)$ را یک ریختار از A به B می‌نامیم.

تعریف ۲.۱ فرض کنید C یک رسته و $\{A_i\}_{i \in I}$ یک خانواده از اشیا در رسته C باشد. یک شی $S = \prod_{i \in I} A_i$ همراه با خانواده‌ای از ریختارهای تصویری $\{\pi_i | \prod_{i \in I} A_i \rightarrow A_i\}_{i \in I}$ را حاصل ضرب خانواده‌ی $\{A_i\}$ می‌نامیم، هرگاه برای هر شی $B \in C$ و هر خانواده از ریختارهای $\{f_i : B \rightarrow A_i\}_{i \in I}$ یک ریختاریکته‌ای $\theta : B \rightarrow \prod_{i \in I} A_i$ وجود داشته باشد که برای هر $i \in I$ ، نمودار زیر جابه‌جایی است:



تعریف ۳.۱ فرض کنید C یک رسته و $\{A_i\}_{i \in I}$ یک خانواده از اشیا در رسته C باشد. یک شی $S = \prod_{i \in I} A_i$ همراه با خانواده‌ای از ریختارهای $\{l_i | A_i \rightarrow \prod_{i \in I} A_i\}$ را هم حاصل ضرب خانواده‌ی $\{A_i\}$ می‌نامیم، هرگاه برای هر شی $B \in C$ و هر خانواده از ریختارهای $\{f_i : A_i \rightarrow B\}_{i \in I}$ یک ریختاریکته‌ای $\theta : \prod_{i \in I} A_i \rightarrow B$ وجود داشته باشد که برای هر $i \in I$ ، نمودار زیر جابه‌جایی است:



تعریف ۴.۱ فرض کنید C و D دو رسته باشند. یک نگاشت $F : C \rightarrow D$ را تابعگون همورد می‌نامیم، هرگاه شرایط زیر برقرار باشد:

- (۱) برای هر شی A از رسته C ، $F(A)$ شی‌ای از رسته D باشد،
- (۲) اگر $f : A \rightarrow B$ یک ریختار در رسته C باشد، آن‌گاه $F(f) : F(A) \rightarrow F(B)$ یک ریختار در رسته D است،

(۳) اگر $f : A \rightarrow B$ و $g : B \rightarrow C$ ریختارهایی دلخواه در رسته C باشند، آن‌گاه

$$F(g)F(f) : F(A) \rightarrow F(C)$$

یک ریختار از رسته D است و

$$F(gf) = F(g)F(f),$$

(۴) برای هر شی A از رسته C ، $F(\setminus A) = \setminus_{F(A)}$.

تعریف ۵.۱ فرض کنید C و D دورسته باشند. یک نگاشت $F : C \rightarrow D$ را تابعگون پادورد می‌نامیم، هرگاه شرایط زیر برقرار باشد:

(۱) برای هر شی A از رسته C ، $F(A)$ شی‌ای از رسته D باشد،

(۲) اگر $f : A \rightarrow B$ یک ریختار در رسته C باشد، آن‌گاه $F(f) : F(B) \rightarrow F(A)$ یک ریختار در رسته D است،

(۳) اگر $f : A \rightarrow B$ و $g : B \rightarrow C$ ریختارهایی دلخواه در رسته C باشند، آن‌گاه

$F(f)F(g) : F(C) \rightarrow F(A)$ یک ریختار از رسته D است و

$$F(gf) = F(f)F(g),$$

(۴) برای هر شی A از رسته C ، $F(\setminus A) = \setminus_{F(A)}$.

تعریف ۶.۱ مجموعه‌ی Λ را مجموعه‌ی جهت‌دار می‌نامیم، هرگاه Λ یک مجموعه‌ی مرتب جزئی باشد به طوری که برای هر $\lambda, \mu \in \Lambda$ ، عنصر $\nu \in \Lambda$ وجود داشته باشد که $\lambda \leq \nu, \mu \leq \nu$.

تعریف ۷.۱ فرض کنید C یک رسته‌ی ملموس باشد. خانواده‌ی $\{M_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}$ را از اشیا‌ی رسته‌ی C در نظر می‌گیریم که با یک مجموعه‌ی جهت‌دار Λ اندیس گذاری شده است. برای هر $\mu, \lambda \in \Lambda$ که $\lambda \leq \mu$ ، هرگاه ریختارهای $f_{\mu\lambda} : M_\lambda \rightarrow M_\mu$ در شرایط زیر صدق کنند:

$$1. \text{ برای هر } \lambda \in \Lambda, f_{\lambda\lambda} = \text{Id},$$

$$2. \text{ برای } \lambda \leq \mu \leq \nu, f_{\nu\mu} \circ f_{\mu\lambda} = f_{\nu\lambda}.$$

$(M_\lambda, f_{\mu\lambda})_{\lambda \in \Lambda}$ را یک دستگاه مستقیم می‌نامیم.

تعریف ۸.۱ فرض کنید Λ یک مجموعه‌ی جهت‌دار و $(M_\lambda, f_{\mu\lambda})_{\lambda \in \Lambda}$ یک دستگاه مستقیم از یک رسته‌ی ملموس باشد. اجتماع مجزای خانواده‌ی $\{M_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}$ را با G نشان می‌دهیم. برای هر $x \in G$ ، $\alpha(x)$

را عنصر یکتای $\lambda \in \Lambda$ در نظر می‌گیریم که $x \in M_\lambda$. رابطه‌ی R را روی G تعریف می‌کنیم به طوری که برای هر $x, y \in G$ هرگاه xRy یک عنصر $\nu \in \Lambda$ وجود داشته باشد که

$$f_{\nu\lambda}(x) = f_{\nu\mu}(y), \nu \succeq \lambda = \alpha(x), \nu \succeq \mu = \alpha(y).$$

رابطه‌ی R یک رابطه‌ی هم‌ارزی در G است. مجموعه‌ی خارج قسمتی $M = G/R$ را حد مستقیم دستگاه مستقیم $(M_\lambda, f_{\mu\lambda})$ می‌نامیم و آن را با $M = \varinjlim M_\lambda$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۹.۱ فرض کنید C یک رسته باشد. D را یک زیررسته‌ی C می‌نامیم، هرگاه اشیای رسته‌ی D از اشیای رسته‌ی C باشد و ریختارهای رسته‌ی D که با Hom_D نمایش می‌دهیم، در شرایط زیر صادق باشد:

$$(۱) \text{ اگر } A \in D \text{ آنگاه } \mathbb{1}_A \in \text{Hom}_D$$

$$(۲) \text{ اگر } f, g \in \text{Hom}_D \text{ و } fg \text{ در رسته‌ی } C \text{ تعریف شده باشد، آنگاه } fg \in \text{Hom}_D$$

$$(۳) \text{ اگر } f \in \text{Hom}_D \text{ و } f: A \rightarrow B \text{ آنگاه } A, B \in D.$$

به عبارت دیگر، D زیررسته‌ی C است، هرگاه $D \subseteq C$ و برای هر $A, B \in D$

$$\text{Hom}_D(A, B) \subseteq \text{Hom}_C(A, B),$$

هم‌چنین، زیررسته‌ی D را یک زیررسته‌ی کامل از رسته‌ی C می‌نامیم، هرگاه برای هر $A, B \in D$

$$\text{Hom}_D(A, B) = \text{Hom}_C(A, B).$$

تعریف ۱۰.۱ فرض کنید C یک رسته و A, B دوشی از رسته‌ی C باشد. ریختار $f: A \rightarrow B$ را یک هم‌ارزی می‌نامیم، هرگاه ریختار $g: B \rightarrow A$ در رسته‌ی C وجود داشته باشد به طوری که $gof = \mathbb{1}_A$ و $fog = \mathbb{1}_B$.

تعریف ۱۱.۱ فرض کنید D و C دو رسته و $T, S: C \rightarrow D$ دو تابعگون همورد باشد. یک نگاشت $g: S \rightarrow T$ را تبدیل طبیعی می‌نامیم، هرگاه تابع g به هر شی $C \in C$ ، ریختار $g_C: S(C) \rightarrow T(C)$ از

رسته‌ی D را نظیر کند به طوری که برای هر ریختار $f: C \rightarrow C'$ از رسته‌ی C نمودار زیر را در رسته‌ی D جابه‌جا کند:

$$\begin{array}{ccc}
 S(C) & \xrightarrow{g_C} & T(C) \\
 \downarrow S(f) & & \downarrow T(f) \\
 S(C') & \xrightarrow{g_{C'}} & T(C')
 \end{array}$$

هرگاه برای هر $C \in \mathbf{C}$ ، تابع g_C یک هم‌ارزی باشد، g را یک هم‌ارزی طبیعی از تابع‌گون‌های S, T می‌نامیم.

تعریف ۱۲.۱ مجموعه‌ی همه‌ی جایگشت‌های مجموعه‌ی X را که با عمل ترکیب نگاشت‌ها تشکیل یک گروه می‌دهد، گروه متقارن روی X می‌نامیم و این گروه را با $\text{Sym}(X)$ نشان می‌دهیم.

تعریف ۱۳.۱ فرض کنید G یک گروه و X یک مجموعه‌ی ناتهی باشد که گروه G روی X عمل می‌کند. مجموعه‌ی $F \subseteq X$ را در نظر می‌گیریم. ثابت‌ساز نقطه‌ای F در G را با $G(F)$ نشان می‌دهیم، یعنی

$$G(F) = \{x \in G \mid y^x = y, \forall y \in F\}.$$

(در این جا $y^x := x^{-1}yx$). توجه کنید $G(F)$ زیرگروهی از G است.

تعریف ۱۴.۱ فرض کنید X یک فضای توپولوژیک و Λ یک مجموعه‌ی جهت‌دار باشد. هر تابع $f: \Lambda \rightarrow X$ را یک تور در X می‌نامیم و تور f را با $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ نشان می‌دهیم جایی که $x_\lambda = f(\lambda)$. تور $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ را همگرا به نقطه‌ی $x \in X$ می‌نامیم، هرگاه به‌ازای هر همسایگی U از x ، λ بی از Λ موجود باشد که برای هر $\lambda \preceq \nu$ ، $x_\nu \in U$.

قضیه ۱.۱ اگر X یک فضای توپولوژیک هاسدورف باشد، آن گاه هر تور در X حداکثر به یک نقطه همگراست.

اثبات. به مرجع [۴۱] مراجعه کنید. □

قضیه ۲.۱ فرض کنید $f: X \rightarrow Y$ یک تابع بین فضاهای توپولوژیک باشد. در این صورت f پیوسته است اگر و فقط اگر برای هر تور همگرای $(x_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ در X که به x همگراست، تور $(f(x_\lambda))_{\lambda \in \Lambda}$ در Y به $f(x)$ همگرا باشد.

اثبات. به مرجع [۴۱] مراجعه کنید. □

تعریف ۱۵.۱ فرض کنید G یک گروه باشد به طوری که با یک توپولوژی فضای توپولوژیک است. هرگاه نگاشت‌های

$$\begin{aligned} \rho_1: G \times G &\longrightarrow G & \rho_2: G &\longrightarrow G \\ (x, y) &\longmapsto xy, & x &\longmapsto x^{-1}, \end{aligned}$$

پیوسته باشند، G را یک گروه توپولوژیک می‌نامیم.

تعریف ۱۶.۱ فرض کنید G و H دو گروه توپولوژیک باشند. نگاشت $f: G \rightarrow H$ را یک یکریختی گروه‌های توپولوژیک می‌نامیم، هرگاه f یکریختی گروه‌ها باشد و f و f^{-1} پیوسته باشند.

تعریف ۱۷.۱ فرض کنید X یک فضای برداری روی میدان \mathbb{R} باشد. یک تابع $f: X \times X \rightarrow \mathbb{R}$ را که به هر زوج $(x, y) \in X \times X$ یک اسکالر $f(x, y)$ در \mathbb{R} را نظیر می‌کند، یک فرم دوخطی می‌نامیم، هرگاه برای هر $x, y, z \in X$ و $k \in \mathbb{R}$ ، شرایط زیر برقرار باشد:

$$f(kx + y, z) = kf(x, z) + f(y, z),$$

$$f(x, ky + z) = kf(x, y) + f(x, z).$$

فرم دوخطی f را متقارن می‌نامیم، هرگاه برای هر $x, y \in X$ ، $f(x, y) = f(y, x)$. فرض کنید $y \in X$ ، فرم دوخطی f را ناتبه‌یده می‌نامیم، هرگاه برای هر $x \in X$ که $f(x, y) = 0$ ، $f(x, y) = 0$. فرم دوخطی f را معین