

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ



دانشگاه هرمزگان
دانشکده علوم پایه

پایان نامه کارشناسی ارشد رشته ریاضی محض

عنوان پایان نامه:

رسته های بسته ضربی و بعضی مثالهای مهم در رسته فضاهای توپولوژیکی

استاد راهنما:

دکتر قاسم میر حسین خانی

دانشجو:

سمیه کشاورز

اسفندماه ۱۳۸۸

پیشکش دلسوزی پدرم

فداکاری مادرم

همسر مهربانم و خواهر عزیزم که دشواری های راه را برایم

هموار نمودند.

تشکر و قدردانی

خوشحالم که این برگ از پایان نامه فرصتی فراهم نمود تا از افرادی که در انجام این پروژه بنده را یاری نموده‌اند تشکر نمایم.

از جناب آقای دکتر میرحسین خانی بواسطه‌ی راهنمایی‌های ارزنده قبول زحمت راهنمایی این رساله و حمایت‌های همه جانبه ایشان در کمال صبر و متانت در طول انجام پروژه کمال تشکر و قدردانی را دارم.

همچنین از خانواده‌ی عزیزم که همواره در تمام مراحل تحصیل و زندگی‌ام از همراهی و تشویق‌هایشان برخوردار بوده‌ام بینهایت سپاسگزاری می‌نمایم.

از همسر مهربانم و پدر همسر گرامیم بواسطه‌ی حمایت‌های همه جانبه و از سپهر عزیزم برای همراهی در تحمل دشواری‌ها قدردانی می‌نمایم.

و در پایان بر خود لازم می‌دانم از جناب آقای دکتر سبزواری و سرکار خانم دکتر فائدی بخاطر همراهی‌هایشان در طول تحصیل تشکر نمایم.

سمیه کشاورز

چکیده

هدف این پایان نامه ارائه پژوهشی در اثبات مسئله‌ی مهمی در نظریه‌ی رسته می باشد. رسته A که حدهای متناهی را دارد بسته ضربی (بسته‌ی دکارتی) می نامیم هر گاه فانکتور ضرب $\times : A \rightarrow A$ دارای الحاق راست باشد.

رسته‌ی فضاهای توپولوژیک (Top) بسته‌ی ضربی نمی باشد اما دارای زیر رسته‌های کاملی است که بسته‌ی ضربی اند. از جمله این زیر رسته‌ها می توان به فضاهای گسسته، فضاهای موضعاً فشرده - تولید شده که خارج قسمتی از فضاهای موضعاً فشرده است، فضاهای فشرده - تولید شده که خارج قسمتی از فضاهای فشرده و هاسدورف می باشد و ... اشاره کرد که این زیر رسته‌ها در حالت کلی تشکیل زیر رسته‌ی کاملی از رسته‌های توپولوژیک (Top) می - دهند که آن را Top نامیده و Top رسته‌ی نگاشت‌های پیوسته بین فضاهای - تولید شده است و در حالت خاصی برای (ضربی بودن) رسته‌ی Top بسته‌ی ضربی است.

همچنین در این پژوهش به بررسی جزئی‌تر ضرب و فضاهای تابعی در رسته‌ی Top پرداخته‌ایم.

کلمه‌های کلیدی:

رسته‌ی بسته دکارتی (ضربی)، توابع C - پیوسته، رسته‌ی نگاشت‌های پیوسته بین فضاهای - تولید شده (Top) و رسته‌ی نگاشت‌های C - پیوسته بین فضاهای توپولوژیک دلخواه (Map_C) ، فضاهای - تولید شده.

فهرست

صفحه	عنوان
1	مقدمه.....
3	فصل اول: نظریه رسته
16	فصل دوم: رسته های بسته ضربی.....
26	فصل سوم: زیر رسته های بسته دکارتی از رسته فضاهای توپولوژیک (Top)
46	فصل چهارم: ضرب و فضاهای تابعی در رسته . Top.....
57	واژه‌نامه فارسی - انگلیسی
61	مراجع

مقدمه

این پایان نامه برگرفته از [3] است. ضمن اینکه مفاهیم اولیه توپولوژی عمومی و نظریه رسته دانسته فرض شده است.

همچنین رسته‌ی بسته دکارتی (ضربی)، فضاهای \mathbb{C} - تولید شده، توابع C - پیوسته، رسته-ی نگاشت‌های پیوسته بین فضاهای \mathbb{C} - تولید شده ($\text{Top}_{\mathbb{C}}$) و رسته‌ی نگاشت‌های C - پیوسته بین فضاهای توپولوژیک دلخواه (Map_C) زمانی که C - گردایه‌ی دلخواهی از فضاهای توپولوژیک باشد مفاهیم کلیدی می باشند که در طول پایان نامه تعریف شده‌اند.

بعد از مقدماتی در فصل اول ابتدا فانکتورهای الحاق راست و الحاق چپ و برخی از خواص آن را بیان کرده و نشان دهیم که رسته‌ی توابع بین مجموعه‌های دلخواه (set) بسته‌ی دکارتی می‌باشد اما رسته‌ی نگاشت‌های پیوسته بین فضاهای توپولوژیک دلخواه (Top) بسته‌ی دکارتی نمی‌باشد.

در فصل سوم بدنبال یافتن زیر رسته‌هایی از Top می‌باشیم که خود بسته‌ی دکارتی باشند. بدین منظور ابتدا تعاریف توپولوژی \mathbb{C} تولید شده و فضاهای \mathbb{C} تولید شده و برخی روابط مهم آن را ارائه داده و سپس زیر رسته‌ی نگاشت‌های پیوسته بین فضاهای \mathbb{C} - تولید شده از Top را تعریف می‌کنیم و آن را $\text{Top}_{\mathbb{C}}$ می‌نامیم.

در ادامه حالت خاص ضربی بودن برای \mathbb{C} تعریف کرده و نشان می‌دهیم که اگر \mathbb{C} ضربی باشد آنگاه طبق روند زیر $\text{Top}_{\mathbb{C}}$ بسته‌ی دکارتی است.

تابع $f: X \rightarrow Y$ را C - پیوسته گوئیم اگر برای هر تابع پیوسته $P: C \rightarrow X$ نگاشت ترکیب $f \circ P: C \rightarrow Y$ پیوسته باشد.

رسته‌ی نگاشت های C - پیوسته بین فضاهای توپولوژیک دلخواه را Map_C می‌نامیم و برای اثبات بسته‌ی دکارتی بودن $\text{Top}_\mathbb{C}$ از رسته‌ی Map_C کمک می‌گیریم.

نشان می‌دهیم $\text{Top}_\mathbb{C}$ و Map_C هم‌ارزند و سپس با کمک روابط و قضایا نشان می‌دهیم Map_C بسته‌ی دکارتی است و بنابراین $\text{Top}_\mathbb{C}$ بسته‌ی دکارتی می‌باشد.

و در ادامه چند حالت خاص برای گردایه‌ی \mathbb{C} بطور مثال زمانی که فشردگی کر یا هاسدورف و فشردگی یا فشردگی موضعی باشد را مورد بررسی قرار می‌دهیم.

این نتیجه ابتدا توسط Day بررسی شد. اما روش کار او بجای استفاده از رسته‌ی کمکی Map_C استفاده از روابط و مسائل انعکاسی می‌باشد.

در این پایان‌نامه سعی شده است که روش بهتر و ساده‌تری در اثبات این مطلب ارائه شود زیرا روش بکار برده شده بر هم‌ارزی تکیه دارد تا انعکاس.

در ضمن اثبات‌های دیگری برای این مطلب در [2] و [4] یافت می‌شود که البته توجه آن‌ها بیشتر معطوف به فضاهایی با توپولوژی فشردگی - باز می‌باشد.

در فصل چهارم به بررسی جزئی‌تر، مفهوم ضرب در رسته‌ی $\text{Top}_\mathbb{C}$ می‌پردازیم و نشان می‌دهیم که ضرب متناهی در رسته‌ی $\text{Top}_\mathbb{C}$ تغییر نمی‌کند اما در مورد ضرب نامتناهی (حتی شما را) این تغییر ناپذیری برقرار نمی‌باشد، [5].

سپس مفهوم رابطه $\ll C$ و برخی خواص آن را بیان کرده و نشان می‌دهیم که اگر گردایه‌ی C شامل فضاهای فشردگی موضعی باشد آن‌گاه رابطه $\ll C$ و توپولوژی فشردگی - باز معادل است.

و در پایان فصل چهارم به بیان قضیه اساسی زیر در مورد فضاهای تابعی می‌پردازیم.

فرض کنید X و Y فضاهای \mathbb{C} - تولید شده باشند آن‌گاه

$$[X \Rightarrow Y] = C [X \Rightarrow Y] = C [X \Rightarrow Y]$$

فصل اول

نظریه‌ی رسته

اکنون به معرفی مفهوم رسته پرداخته و برخی از خواص مهم آن را بررسی می‌کنیم.
اطلاعات بیشتر را می‌توان در منبع [1] یافت. بهمین دلیل در اثبات برخی از قضایا تنها به ذکر منبع اکتفا کرده‌ایم.

تعریف 1-1- یک رسته (که معمولاً با نماد (C, D, \dots) نشان خواهیم داد عبارت است از

- 1) گردایه‌ی C_0 یا $ob(C)$ که رده‌ای از شی‌ها نامیده می‌شود.
- 2) گردایه‌ی C_1 یا $Mor(C)$ که رده‌ای از ریخت‌ها یا فلش‌ها (پیکان‌ها) نامیده می‌شود که به هر ریخت f دوشی b, a مربوط می‌شوند که به ترتیب دامنه و هم دامنه F نامیده می‌شوند.

اگر a دامنه f و b هم دامنه f باشد f را ریختی از a به b می‌نامیم و با $f: a \rightarrow b$ نشان می‌دهیم. مجموعه تمام ریخت‌ها از a به b را با $hom(a, b)$ یا $C(a, b)$ نشان می‌دهیم.

- 3) قانون ترکیب: که به هر جفت ریخت $a \xrightarrow{f} b$ و $b \xrightarrow{g} c$ ریخت $a \xrightarrow{h} c$ را مربوط می‌سازد که $h = gof: a \rightarrow c$ به طوری که شرکت پذیری برای آنها برقرار باشد.

برای ریخت‌های دلخواه $a \xrightarrow{f} b$ و $b \xrightarrow{g} c$ و $c \xrightarrow{h} d$ داریم

$$ho(gof) = (hog)of$$

- 4) برای هر شی a از C_0 ریختی از a به a موجود است که با $1_a: a \rightarrow a$ یا $id_a = a \rightarrow a$ نشان داده می‌شود که مانند همانی عمل می‌کند یعنی برای هر ریخت دلخواه $f: a \rightarrow b$ و $g: b \rightarrow a$ داریم $fo \setminus_a = f$ و $\setminus_a og = g$.

تعریف 1-2- در رسته‌ی C ریخت $g: b \rightarrow a$ را وارون ریخت $f: a \rightarrow b$ می‌نامیم اگر

$$fog = 1_b \text{ و } gof = 1_a$$

شی a را با b یکریخت می‌نامیم اگر ریخت $f: a \rightarrow b$ یکریختی باشد.

مثال 1-3- رسته set: رسته ایست که اشیاء آن همه‌ی مجموعه‌ها و ریخت‌های آن را

همه‌ی توابع بین مجموعه‌ها تشکیل می‌دهند. ترکیب ریخت‌ها، ترکیب توابع و ریخت همانی

همان تابع همانی می‌باشد. یکرختی در این رسته معادل یک به یک و پوشا بودن است.

مثال 1-4- رسته‌ی Top رسته‌ی نگاشت‌های پیوسته بین فضاها‌ی توپولوژیک دلخواه

است. یکرختی در این رسته معادل هومیومورفیسم بودن است.

تعریف 1-5- دوگان رسته‌ی مفروض C رسته‌ی C^{op} می‌باشد که اشیاء آن همان اشیاء

C و برای هر شی a, b در C^{op} ریخت $f: a \rightarrow b$ در C^{op} است اگر $f: a \rightarrow b$ ریختی در C

باشد. برای هر دو ریخت f, g در C^{op} ترکیب $f \circ g$ در C^{op} بصورت $fo^{op}g = gof$ و برای هر شی

A از C^{op} همانی روی a در C^{op} همان همانی روی a در C تعریف می‌شود.

تعریف 1-6- فانکتور

برای دو رسته‌ی C, D فانکتور F از C به D که با $F: C \rightarrow D$ نمایش داده می‌شود.

عبارت است از یک جفت تابع $F_0: C_0 \rightarrow D_0$ و $F_1: C_1 \rightarrow D_1$ بطوری که F حافظ دامنه، هم

دامنه، ترکیب و همانی می‌باشد.

حفظ کردن دامنه و هم دامنه بدین معنی است که اگر $f: a \rightarrow b$ ریختی در C_1 باشد

آنگاه $F_1(f): F_0(a) \rightarrow F_0(b)$ ریختی در D_1 می‌باشد، (از این پس $F_0(a)$ را با $F(a)$ و

$F_1(f)$ را با $F(f)$ نشان می‌دهیم).

حفظ کردن ترکیب بدین معنی است که برای ریخت‌های دلخواه f, g از C،

$$F(fog) = F(f) \circ F(g)$$

حفظ کردن همانی یعنی برای هر شی a از C_0 ، $F(1_a) = 1_{F(a)}$.

تبصره 1-7- فانکتور $F: C \rightarrow D$ را فانکتور همورد از رسته‌ی C به D و فانکتور

$F: C^{op} \rightarrow D$ را فانکتور ناهمورد از C به D می‌نامیم.

مثال 1-8- در این مثال به بررسی چند فانکتور قابل توجه در نظریه رسته می‌پردازیم:

(الف) برای هر رسته‌ی C فانکتور همانی از C به C وجود دارد که با $1_C: C \rightarrow C$ نشان داده می‌شود که روی اشیاء و مورفیس‌ها بصورت همانی عمل می‌کند $1_C(C) = C$ و $1_C(f) = f$

(ب) فانکتور باوفا $V: \text{Top} \rightarrow \text{set}$ وجود دارد که هر فضای توپولوژی (X, τ) را به مجموعه زمینه اش X می‌برد و هر تابع پیوسته f را به خودش (به عنوان تابع) انتقال می‌دهد.

(ج) برای هر رسته‌ی C و هر شی $c \in C$ فانکتور همورد $\text{hom}(c, -): C \rightarrow \text{set}$ وجود دارد که روی شی a بصورت

$$\text{hom}(c, -)(a) = \text{hom}(c, a)$$

و روی ریخت $f: a \rightarrow b$ بصورت

$$\text{hom}(c, -)(f) = \text{hom}(c, f)$$

که

$$\text{hom}(c, f) = \text{hom}(c, a) \rightarrow \text{hom}(c, b)$$

و بصورت

$$\text{hom}(c, f)(g) = f \circ g$$

تعریف می‌شود.

(د) برای هر رسته‌ی C و هر شی $c \in C$ فانکتور ناهمورد $\text{hom}(-, c): C \rightarrow \text{set}$

وجود دارد بطوری که فانکتور همورد $\text{hom}(-, c): C^{op} \rightarrow \text{set}$ وجود دارد که روی شی a

بصورت

$$\text{hom}(-, c)(a) = \text{hom}(a, c)$$

و روی ریخت $f: a \rightarrow b$ بصورت

$$\text{hom}(-, c)(f) = \text{hom}(f, c)$$

که

$$\text{hom}(f, c) = \text{hom}(a, c) \rightarrow \text{hom}(b, c)$$

و بصورت

$$\text{hom}(f, c)(g) = \text{gof}$$

تعریف می شود.

قضیه 1-9- اگر $F: C \rightarrow D$ یک فانکتور باشد آن گاه F یکرخیتی را حفظ می کند.

اثبات: طبق تعریف فانکتور واضح است.

تعریف 1-10- فرض کنید $F: A \rightarrow B$ یک فانکتور باشد:

الف) F را نشاننده نامیم هر گاه F روی مورفیسیمها یک به یک باشد. عبارتی

$$F(f) = F(g) \Rightarrow f = g$$

ب) F را باوفا هر گاه F روی مورفیسیمهای موازی یک به یک باشد.

یعنی برای هر دو شی a و a' از رسته A ، $F_1: \text{hom}(a, a') \rightarrow \text{hom}(F(a), F(a'))$ یک به

یک باشد.

ج) F را کامل نامیم هر گاه برای هر b, a متعلق به A ، تحدید F به $\text{hom}(a, b)$ پوشا

باشد،

بعبارتی اگر $f: F(a) \rightarrow F(b)$ ریختی در D باشد ریخت $g: a \rightarrow b$ در C موجود است

$$\text{که } F(g) = f$$

تعریف 1-11- فانکتور $F: A \rightarrow B$ را هم ارزی نامیم هر گاه F کامل و باوفا و همچنین

یکریخت - چگال باشد بدین معنی که برای هر شی b از B شی a از A موجود است که b با

$F(a)$ یکرخت است.

تعریف 1-12- فانکتور $G: B \rightarrow A$ را وارون فانکتور $F: A \rightarrow B$ می‌نامیم، هرگاه

$F \circ G = 1_A$ و $G \circ F = 1_B$. فانکتور F را یکرختی گوئیم اگر دارای وارون باشد. در این حالت

رسته‌های A و B را یکرخت گوئیم و با نماد $A \cong B$ نمایش می‌دهیم.

گزاره 1-13- اگر $F: A \rightarrow B$ یکرختی باشد آن گاه F هم ارزی است.

اثبات: رجوع شود به منبع [1].

تعریف 1-14- رسته A را زیر رسته‌ی C نامیم اگر

$$A \subseteq C. \quad \text{الف)} \quad A_1 \subseteq C_1 \quad \text{ب)}$$

ج) برای هر شی $a \in A$ عمل همانی روی a در رسته‌ی C همان عمل همانی روی a در

رسته‌ی A می‌باشد.

د) عمل ترکیب ریخت‌ها در A همان عمل ترکیب در C می‌باشد.

تعریف 1-15- A را یک زیر رسته‌ی کامل از C گوئیم اگر یک زیر رسته از C باشد هر

ریخت از رسته‌ی C با دامنه و هم دامنه در A متعلق به رسته‌ی A باشد.

مثال 1-16- اگر C یک رسته‌ی دلخواه و $A \subseteq C$. آنگاه رسته‌ی A که شامل ریخت‌ها

در C با دامنه و هم دامنه در A ، یک زیر رسته‌ی کامل از C است.

تعریف 1-17- اگر A یک زیر رسته‌ی C باشد، آنگاه فانکتور $E: A \rightarrow C$ موجود است

که آن را فانکتور شمول می‌نامیم.

گزاره 1-18- اگر $E: A \rightarrow C$ فانکتور شمول باشد، آن گاه E کامل است اگر و فقط اگر

A زیر رسته‌ی کامل C باشد.

اثبات: رجوع شود به [1].

تعریف 1-19- فرض کنید A یک زیر رسته از B و b شی ای از B باشد.

الف) یک A -انعکاس (یا یک ریخت A -انعکاس) برای b ریخت $a \rightarrow b$ همراه با خاصیت جهانی زیر می باشد:

برای هر ریخت $f: b \rightarrow a'$ در B ریخت منحصر به فرد $f': a \rightarrow a'$ در A موجود است بطوری که $f' \circ r = f$ و گوییم a یک A -انعکاس برای b است.

$$\begin{array}{ccc} b & \longrightarrow & a \\ \downarrow f & \nearrow f' & \\ a' & & \end{array} \quad f' \circ r = f$$

ب) A را زیر رسته‌ی انعکاس B گوییم اگر هر شی b دارای A -انعکاس باشد.

تعریف 1-20- فرض کنید $G: A \rightarrow B$ و $F: A \rightarrow B$ دو فانکتور باشد. انتقال طبیعی

τ از F به G که با $\tau: F \rightarrow G$ نمایش داده می‌شود تابعی است که به هر شی a از A ریخت

$\tau_a: F(a) \rightarrow G(a)$ در B_1 را نسبت می‌دهد به طوری که به هر ریخت $f: a \rightarrow a'$ در A

شرط زیر برقرار است.

$$G(f) \circ \tau_a = \tau_{a'} \circ F(f)$$

که به این شرط طبیعی گوییم. عبارتی برای هر ریخت $f: a \rightarrow a'$ در A دیاگرام زیر

جابجا شود

$$\begin{array}{ccc} Fa & \xrightarrow{\tau_a} & Ga \\ \downarrow Ff & & \downarrow Gf \\ Fa' & \xrightarrow{\tau_{a'}} & Ga' \end{array}$$

مثال 1-21- رسته‌ی دلخواه A و ریخت $f: a \rightarrow b$ در A مفروض است.

برای دو فانکتور $\text{hom}(b, -) : A \rightarrow \text{set}$ و $\text{hom}(a, -) : A \rightarrow \text{set}$ نشان می‌دهیم
 می‌شود یک انتقال طبیعی است. $\tau : \text{hom}(b, -) \rightarrow \text{hom}(a, -)$ که به صورت $\tau_c : \text{hom}(b, c) \rightarrow \text{hom}(a, c)$ ، $\tau_c(g) = \text{gof}$ تعریف

اثبات : فرض کنید $h : c \rightarrow c'$ ریختی در A باشد.

$$\text{hom}(a, h) \circ \tau_c(b \xrightarrow{g} c) = \text{hom}(a, h)(a \xrightarrow{\text{gof}} c) = \text{ho}(\text{gof})$$

$$\tau_{c'} \circ \text{hom}(b, h)(b \xrightarrow{g} c) = \tau_{c'} \circ \text{hog} = (\text{hog})_{c'}$$

بعبارتی دیاگرام زیر جابجا می‌شود.

$$\begin{array}{ccc} \text{hom}(b, c) & \xrightarrow{\tau_c} & \text{hom}(a, c) \\ \text{hom}(b, h) \downarrow & & \downarrow \text{hom}(a, h) \\ \text{hom}(b, c') & \xrightarrow{\tau_{c'}} & \text{hom}(a, c') \end{array}$$

$$\text{hom}(a, h) \circ \tau_c = \tau_{c'} \circ \text{hom}(b, h) \quad \text{بنابراین}$$

تعریف 1-22- فرض کنید F و $G : A \rightarrow B$ دو فانکتور باشد. انتقال طبیعی $F \xrightarrow{\tau} G$

را یکرختی طبیعی گوئیم اگر برای هر شی a از A ، $F(a) \xrightarrow{\tau_a} G(a)$ یکرختی باشد.

در این حالت F و G را یکرخت طبیعی گویند و با $F \cong G$ نشان می‌دهند.

مثال 1-23- رسته A ، یکرختی $f : a \rightarrow b$ و دو فانکتور $\text{hom}(-, a) : A^{\text{op}} \rightarrow \text{set}$ و

$\text{hom}(-, b) : A^{\text{op}} \rightarrow \text{set}$ مفروض است.

برای هر شی C از A انتقال طبیعی $\tau_c : \text{hom}(c, a) \rightarrow \text{hom}(c, b)$ یکرختی طبیعی می

$$\tau_c(g) = \text{fog} \quad \text{باشد.}$$

اثبات : بررسی یک به یک بودن

$$\tau_c(g_1) = \tau_c(g_2) \Rightarrow \text{fog}_1 = \text{fog}_2 \Rightarrow f^{-1} \circ \text{fog}_1 = f^{-1} \circ \text{fog}_2 \Rightarrow g_1 = g_2$$

و پوشاست زیرا

اگر فرض کنیم ریخت $h : c \rightarrow b$ به $\text{hom}(c, b)$ متعلق است طبق یکرختی بودن f داریم

$$f^{-1}oh \in \text{hom}(c, a)$$

$$\tau_c(f^{-1}oh) = fof^{-1}oh = h \text{ گاه } a$$

تعریف 1-24-الف) فرض کنید $f: a \rightarrow b$ و $g: a \rightarrow b$ جفتی از ریخت‌ها در رسته‌ی A باشد. ریخت $h: b \rightarrow c$ هم معادل ساز f و g باشد اگر $hof=hog$ و همچنین خاصیت جهانی زیر برقرار باشد:

اگر $h': b \rightarrow c'$ ریختی باشد که $h'of = h'og$ ریخت منحصر بفرد $\bar{h}: c \rightarrow c'$ وجود دارد

$$\bar{h}oh = h' \text{ که}$$

$$\begin{array}{ccc} a & \xrightarrow{f} & b & \xrightarrow{h} & c \\ & \searrow g & \downarrow h' & \swarrow \bar{h} & \\ & & c' & & \end{array} \quad (h'f = h'g) \Rightarrow \bar{h}oh = h'$$

دوگان تعریف بالا مفهوم معادل ساز می باشد.

تعریف 1-25-الف) ریخت $f: a \rightarrow b$ را تکریختی گوئیم اگر برای هر جفت ریخت $g: c \rightarrow a$ و $h: c \rightarrow a$ که $fog=foh$ ، آن گاه $g=h$. (قانون حذف از سمت چپ برقرار می باشد.)

ب) $f: a \rightarrow b$ را بروریختی گوئیم اگر برای هر جفت ریخت $g: b \rightarrow c$ و $h: b \rightarrow c$ که

$$gof=hof, \text{ آن گاه } g=h. \text{ (قاعده حذف از سمت راست برقرار می باشد.)}$$

قضیه 1-26- هر هم معادل ساز بروریختی می باشد.

اثبات: طبق تعریف بروریختی برقرار است.

حال به بررسی هم معادل ساز در رسته set و رسته Top می پردازیم.

مثال 1-27- در رسته‌ی set هم معادل ساز $g: X \rightarrow Y$ و $f: X \rightarrow Y$ تابع $q: Y \rightarrow C$

با ضابطه $q(y) = [y]$ که در آن $C = Y / \sim = \{[y] \mid y \in Y\}$ و \sim کوچکترین رابطه‌ی هم‌ارزی

است که شامل رابطه‌ی زیر می‌باشد:

$$y_1 \sim y_2 \iff \exists x \in X : y_1 = f(x), y_2 = g(x)$$

زیرا $f(x) \sim g(x)$ ، پس برای هر $x \in X$ $q(f(x)) = q(g(x))$. در نتیجه $qf = qg$ بنابراین

شرط اول هم معادل ساز برقرار است.

فرض کنیم تابع $h: Y \rightarrow Z$ وجود داشته باشد به طوری که $hf = hg$. بنابراین تابع

$h': C \rightarrow Z$ با ضابطه $h'([y]) = h(y)$ موجود و خوش تعریف است. زیرا اگر $[y] = [y']$ ، آنگاه

$y \sim y'$ پس $x \in X$ ای موجود است که $g(x) = y'$ و $f(x) = y$. از طرفی طبق فرض $hf = hg$.

پس برای هر $x \in X$

$$hf(x) = hg(x) \Rightarrow h(f(x)) = h(g(x)) \Rightarrow h(y) = h(y')$$

هم چنین مثلث جابجایی می‌باشد، زیرا

$$h'q(y) = h'([y]) = h(y) \Rightarrow h'q = h$$

تابع h' منحصر به فرد است، زیرا اگر $h'': C \rightarrow Z$ موجود باشد که $h''oq = h$ ، آنگاه

$h''oq = h = h'oq$. چون q بروریکتی است بنابراین قانون حذف از سمت راست برقرار

است، پس $h'' = h'$. لذا $h'' = h'$ منحصر بفرد است.

مثال 1-28- در رسته‌ی Top (نگاشت‌های پیوسته بین فضاهاى توپولوژیک دلخواه) هم

معادل ساز $f: X \rightarrow Y$ و $g: X \rightarrow Y$ همان $q: Y \rightarrow C$ مثال قبل می‌باشد همراه با توپولوژی

خارج قسمتی یا توپولوژی القایی توسط q $(G \in \tau_{Y/\sim} \Leftrightarrow q^{-1}G \in \tau_Y)$.

فرض کنید $h: Y \rightarrow Z$ پیوسته باشد. در مثال قبل ثابت کردیم که تابع $h': \frac{Y}{\sim} \rightarrow Z$

موجود است. کافی است ثابت کنیم h' پیوسته است. یعنی اگر $G \in \tau_Z$ آیا $h'^{-1}(G) \in \tau_{\frac{Y}{\sim}}$.

طبق جابجایی دیاگرام

$$q^{-1}(h^{-1}(G)) = q^{-1}h^{-1}(G) = h^{-1}(G) \in \tau_Y$$

بنابراین طبق تعریف توپولوژی خارج قسمتی داریم

$$h^{-1}(G) \in \tau_{Y/\sim}$$

بنابراین در رسته‌ی Top هم معادل سازها نگاشت‌های خارج قسمتی می‌باشند.

تعریف 1-29- الف) یک منبع زوج $(a, \{f_i\}_{i \in I})$ می‌باشد که $\{f_i\}_{i \in I}$ یک خانواده از

ریخت‌ها با دامنه a است. دوگان این تعریف مفهوم چاهک است.

ب) منبع $S = \{f_i : a \rightarrow a_i \mid i \in I\}$ را منبع - تکریمت گوییم اگر برای هر جفت منبع

$$f : b \rightarrow a \text{ و } g : b \rightarrow a \text{ که } S \circ f = S \circ g \text{ (} \forall i \in I \text{ } f_i \circ f = f_i \circ g \text{) آن گاه داشته باشیم } f = g.$$

تعریف 1-30- منبع $P = \{\pi_i : p \rightarrow p_i \mid i \in I\}$ را ضرب خانواده‌ی $(p_i)_{i \in I}$ نامیم اگر

برای هر منبع با هم دامنه‌ی $(p_i)_{i \in I}$ نظیر $S = \{f_i : q \rightarrow p_i \mid i \in I\}$ ریخت منحصر به فرد

$$f : q \rightarrow p \text{ موجود باشد که } S = p \circ f \text{ ریخت منحصر به فرد } f \text{ را با } \langle f_i \rangle \text{ نشان می‌دهیم.}$$

مثال 1-31- در رسته‌ی Top ضرب خانواده‌ی از فضاهای توپولوژیک همان توپولوژی

حاصلضربی آنهاست.

تعریف 1-32- گوییم رسته‌ی C دارای ضرب دلخواه (متناهی) است اگر برای هر

خانواده‌ی دلخواه (متناهی) $\{a_i\}_{i \in I}$ دارای ضرب باشد.

تبصره 1-33- دوگان تعریف 1-30 مفهوم هم ضرب در رسته را می‌رساند.

مثال 1-34- الف) در رسته‌ی set هم ضرب خانواده‌ی از مجموعه‌ها اجتماع از هم جدای

آنهاست .

ب) در رسته‌ی Top هم ضرب خانواده‌ی از فضاهای توپولوژیک $\{A_i\}$ اجتماع از هم

جدای آنها همراه با توپولوژی القایی توسط $\bigcup_i A_i \rightarrow L_i A_i$ که $L_i(a) = (a, i)$ است.

(اجتماع از هم جدای $\{A_i\}_{i \in I}$ را با $\bigcup_i A_i$ نشان می دهیم).

اثبات : منبع [1] را ببینید.

تعریف 1-35- الف) یک نمودار در رسته‌ی A فانکتور $D: I \rightarrow A$ با هم دامنه‌ی A می -

باشد. رسته‌ی I را طرح دیاگرام نامیم.

یک نمودار با طرح (متناهی، گسسته، تهی) را (متناهی، گسسته، تهی) می نامیم.

ب) فرض کنیم $D: I \rightarrow A$ یک نمودار باشد و برای $i \in I$ داشته باشیم $D(i) = d_i$. یک

A - منبع $\{ \theta_i: a \rightarrow d_i, i \in I. \}$ را برای D طبیعی گوییم اگر برای هر I - ریخت $f: i \rightarrow j$

داشته باشیم $D(f) \circ \theta_i = \theta_j$.

ج) منبع طبیعی $\{ \theta_i: L \rightarrow d_i, i \in I. \}$ همراه با خاصیت جهانی زیر یک حد برای

دیاگرام D است:

برای هر منبع طبیعی $\{ \alpha_i: a \rightarrow d_i, i \in I. \}$ برای D ریخت منحصر بفرد $\alpha: a \rightarrow L$

موجود باشد که برای هر $i \in I$ داشته باشیم $\theta_i \circ \alpha = \alpha_i$.

تبصره 1-36- دوگان تعریف بالا مفهوم هم حد در رسته می باشد.

قضیه 1-37- برای رسته‌ی دلخواه A شرایط زیر معادل است.

الف) رسته‌ی A دارای (هم) حد است.

ب) رسته‌ی A (هم) معادل ساز و (هم) ضرب دارد.

اثبات : منبع [1] را ببینید.

قضیه 1-38- نگاشت پیوسته و پوشای $p: X \rightarrow Y$ خارج قسمتی است اگر و تنها اگر

برای هر فضای توپولوژی Z و هر تابع $g: Y \rightarrow Z$ اگر $\text{gop}: X \rightarrow Y$ پیوسته باشد آن گاه

$g: Y \rightarrow Z$ پیوسته است.