



دانشگاه شهرستان

دانشکده ریاضی، آمار و علوم کامپیوتر

«گروه ریاضی»

پایان نامه کارشناسی ارشد ریاضی

عنوان

مشخص سازی تکواره های حذف پذیر
راست با استفاده از خواص یکدستی و
منظمی عمل ها

نگارش

اشکان پاسیان روزبهانی

استاد راهنمای

دکتر علی معدن‌شکاف

استاد مشاور

دکتر راضیه محجوب

۱۳۹۰ بهمن

الْفَلَكُ

قدردانی

صمیمانه سپاسگزارم از بهترین های بی بدیل زندگی ام، پدر بزرگوار و مادر مهربان و خواهر و برادر عزیزم و همه آن هایی که لایق واژه زیبای دوست هستند. همچنین از جاودانه ترین غزل خداوند استاد گرانقدرم جناب آفای دکتر علی معدنشکاف سپاسگزارم.

تقديم به :

ساحت مقدس خورشيد فروزان طوس حضرت

علي بن موسى الرضا (ع)

و

صاحبان برترین مقام

پدر عزیز و مادر مهربانم

چکیده

فرض کنید S یک تکواره باشد. یک S -عمل راست مجموعه ناتهی A به همراه یک نگاشت است، که در آن تصویر (a, s) به صورت as نمایش داده می‌شود، به گونه‌ای که برای هر $A \times S \rightarrow A$.

$$\text{به طور مشابه } S\text{-عمل چپ تعریف می‌شود.}$$

S -عمل راست A_S عقب بر یکدست است، هرگاه تابعگون $-A_S \otimes_S -$ (از رسته S -عمل های چپ به رسته مجموعه‌ها) عقب برهای را حفظ کند. در این پایان نامه، تعمیم‌های این مفهوم را بررسی می‌کنیم. بعلاوه با استفاده از شرط‌های (P) و (PWP) و خواص یکدستی و منظمی عمل‌ها، به مشخص سازی تکواره‌های حذف پذیر راست می‌پردازیم.

واژه‌های کلیدی: S -عمل، یکدست، S -عمل‌های به طور (اصلی) ضعیف یکدست، هم حاصلضرب ملقمه‌ای، تکواره حذف پذیر راست، S -عمل منظم

مقدمه

بررسی خواص عمل های ساخته شده روی تکواره ها به حدود سال ۱۹۷۰ بر می گردد. ضرب تانسوری عمل ها و رابطه آن با خواص یکدستی (یکدستی، به طور ضعیف یکدستی و ...) اولین بار توسط کیلپ و استنستروم مورد توجه قرار گرفت. خاصیت به طور قوی یکدستی عمل ها در سال ۱۹۷۰ توسط استنستروم و شرط (P) از عمل ها در سال ۱۹۸۷ توسط نرم اک مورد بررسی قرار گرفتند. در سال ۱۹۹۱ بولمن-فلمینگ در مقاله ای نشان داد، که به طور قوی یکدستی، عقب بر یکدستی، شرط (BF) و شرط های (P) و (E) معادل هستند. در سال ۱۹۹۸ لان و کیلپ خاصیتی از عمل ها که تعمیمی از خاصیت به طور قوی یکدستی است، معرفی و نشان دادند که این خاصیت، شرط (PF') و شرط (P) و (E') معادل هستند. شرط های (PF') و (E') شرط هایی بودند که برای اولین بار معرفی شدند. پس از آن بر اساس تحقیقات وسیعی توسط بولمن-فلمینگ، لان و کیلپ نشان داده شد که بسیاری از خواص شناخته شده یکدستی به همراه شرط های (P) و (PF') و (BF) بر پایه رفتاری از عمل های عقب بر خاص، تعریف پذیر و بر این اساس خواص خواص جدید دیگری از عمل ها معرفی گردید. در فصل اول از این پایان نامه، به بیان تعاریف و قضایای مقدماتی که در فصل های دوم و سوم مورد استفاده قرار می گیرند، پرداخته ایم. در فصل دوم ضرب تانسوری عمل ها و انواع یکدستی را با استفاده از منابع [۴] و [۱۰] مورد بررسی قرار داده ایم و در فصل آخر، با استفاده از منابع [۱۶] و [۱۷] سه نوع دیگر از انواع یکدستی، یعنی به طور ضعیف هسته یکدست، به طور اصلی ضعیف هسته یکدست، انتقال هسته یکدست و همچنین شرط های (WP) و (PWP) را معرفی کرده و با در نظر گرفتن نتایجی که از فصل دوم بدست آورده ایم، به مشخص سازی تکواره های حذف پذیر راست پرداخته ایم.

فهرست مندرجات

۹

۱ مفاهیم اولیه

۹

۱.۱ نیم‌گروه‌ها و تکواره‌ها

۱۲

۲.۱ رسته‌ها

۲۲

۳.۱ رسته S -عمل‌ها و برخی از ویژگی‌های آن

۴۹

۲ انواع یکدستی و شرط‌های (BF) و (P) و (E)

۴۹

۱.۲ ضرب تانسوری

۵۶

۲.۲ انواع یکدستی و قضایای مربوط به آن‌ها

۸۰	شرط های (<i>BF</i>) و (<i>P</i>) و (<i>E</i>) و ارتباط آن ها با انواع یکدستی	۳.۲
۹۸	هم حاصل ضرب ملقمه ای و یکدستی	۴.۲
۱۰۴	مشخص سازی جدید تکواره های حذف پذیر راست	۳
۱۰۴	شرط های (<i>WP</i>) و (<i>PWP</i>) و چهار نوع دیگر از یکدستی عمل ها	۱.۳
۱۲۳	مشخص سازی تکواره های حذف پذیر راست به وسیله شرط (<i>PWP</i>)	۲.۳
۱۲۸	مشخص سازی تکواره های حذف پذیر راست به وسیله خواص یکدستی عمل ها	۳.۳
۱۴۰	کتاب نامه	
۱۴۳	واژه نامه‌ی انگلیسی به فارسی	
۱۴۶	واژه نامه‌ی فارسی به انگلیسی	
۱۴۹	فهرست راهنمای	

فصل ۱

مفاهیم اولیه

در بخش اول این فصل به تعریف نیم‌گروه و تکواره می‌پردازیم. بخش دوم را با تعریف رسته آغاز می‌کنیم. در ادامه این بخش مثال‌هایی از رسته‌ها می‌آوریم که تا کنون با آن‌ها آشنا بوده‌ایم و حال آن‌ها را به عنوان رسته معرفی می‌کنیم. در بخش سوم رسته S —عمل‌ها را تعریف کرده و با توجه به اهمیت این رسته در این پایان‌نامه به بیان چند قضیه و گزاره مهم از جمله قضیه هم‌ریختی‌ها در S —عمل‌ها می‌پردازیم.

بخش کامل از این موضوعات ریاضی را می‌توان در کتاب تکواره‌ها، عمل‌ها و رسته‌ها اثر ماتی کیلپ و همکارانش که در سال ۲۰۰۰ میلادی منتشر شده است، یافت.

۱.۱ نیم‌گروه‌ها و تکواره‌ها

در این بخش به تعریف نیم‌گروه و تکواره می‌پردازیم، به ویژه تکواره حذف پذیر را تعریف می‌کنیم، که در این پایان‌نامه بسیار مورد استفاده قرار می‌گیرد.

تعریف ۱.۱.۱ یک نیم‌گروه^۱ عبارت است از مجموعه‌ای ناتهی مانند G همراه با عملی دوتایی بر G با خاصیت زیر:

$$a(bc) = (ab)c \quad a, b, c \in G \quad \text{به ازای هر } (ab)c$$

semigroup^۱

تعريف ۲.۱.۱ یک تکواره^۲، نیم‌گروهی است مانند G که شامل یک عنصر همانی دو طرفه مانند $a1 = 1a = a, a \in G$ است، یعنی به ازای هر $a \in G$

تعريف ۳.۱.۱ عنصر $S \in z$ صفر چپ (صفراست) تکواره S نامیده می‌شود، هرگاه برای هر $t \in S$ داشته باشیم، $zt = z$ و یک صفر S است، اگر صفر چپ و راست باشد.

تکواره S یک تکواره صفر چپ (صفراست) است، اگر همه اعضای $\{1\} \setminus S$ صفر چپ (صفراست) باشند. S یک تکواره صفر است هرگاه همه اعضای $\{1\} \setminus S$ صفر باشند.

مثال ۴.۱.۱ مجموعه $S = \{1, s, t\}$ همراه با ضربی که در جدول زیر آمده است، یک تکواره صفر چپ می‌باشد.

.	1	s	t
1	1	s	t
s	s	s	s
t	t	t	t

تعريف ۵.۱.۱ عضو $e \in S$ ، خودتوان نامیده می‌شود، اگر $e \cdot e = e \cdot e = e$. مجموعه تمام عضوهای خودتوان را با $E(S)$ نمایش می‌دهیم. حال اگر در تکواره S ، به S تکواره خودتوان گوییم.

مثال ۶.۱.۱ مجموعه اعداد طبیعی همراه با عمل کوچکترین مضرب مشترک دو عدد، یک تکواره خودتوان است.

تعريف ۷.۱.۱ عضو c از تکواره S حذف شدنی^۳ راست (حذف شدنی چپ) نامیده می‌شود، هرگاه برای هر $r, t \in S$ تساوی $r = t$ ، $rc = tc$ را نتیجه دهد. همچنین تکواره S را حذف پذیر راست (حذف پذیر چپ) گوییم، هرگاه همه عناصر آن حذف شدنی راست (حذف شدنی چپ) باشد.

^۲monoid
^۳cancellable

مثال ۸.۱.۱ مجموعه اعداد طبیعی همراه با ضرب معمولی یک تکواره حذف‌پذیر راست و حذف‌پذیر چپ است.

تعریف ۹.۱.۱ اگر S یک تکواره باشد، گوییم $S \subseteq I$ یک ایدآل راست از S است، هرگاه در شرایط زیر صدق کند:

۱) I ناتهی باشد،

۲) برای هر $s \in S$ و $a \in I$ ، داشته باشیم $.as \in I$

به طور مشابه می‌توان ایدآل چپ را نیز تعریف کرد.

تعریف ۱۰.۱.۱ اگر S یک تکواره باشد و $s \in S$ ، کوچکترین ایدآل راست S که شامل s است، به این صورت تعریف می‌شود:

$$sS = \{st \mid t \in S\}$$

که ایدآل اصلی راست تولید شده توسط s نامیده می‌شود.

به طور مشابه می‌توان ایدآل اصلی چپ تولید شده توسط s را نیز تعریف کرد.

تعریف ۱۱.۱.۱ یک تکواره ایدآل اصلی راست (ایدآل اصلی چپ) نامیده می‌شود، هرگاه هر ایدآل راست (ایدآل چپ) آن ایدآل اصلی راست (ایدآل اصلی چپ) باشد.

تعریف ۱۲.۱.۱ تکواره S را برگشت‌پذیر چپ^۴ (راست) نامیم، هرگاه اشتراک هر دو ایدآل چپ (راست) در آن ناتهی باشد.

left reversible^۴

تعريف ۱۳.۱.۱ تکواره S را منظم گوییم هرگاه برای هر عضو $s \in S$ ، عضو $x \in S$ وجود داشته باشد . $s = sxs$ به طوری که

مثال ۱۴.۱.۱ بوضوح هر گروه یک تکواره منظم می باشد.

در تعریف زیر رابطه هایی را روی تکواره S معرفی می کنیم که در فصل دوم مورد استفاده قرار می گیرند.

تعريف ۱۵.۱.۱ روی تکواره S ، رابطه \mathcal{R} و \mathcal{L} را برای هر $s, t \in S$ به این صورت تعریف می کنیم، که اگر و تنها اگر $s\mathcal{R}t$ و $s\mathcal{L}t$ و $tS = sS$ باشند.

۲.۱ رسته ها

تعريف ۱۰.۲.۱ هر رسته \mathcal{C}^5 خانواده ای از اشیا است که معمولاً آنها را با A, B, C, \dots نشان می دهیم، با این ویژگی که

(۱) هر دو شی A و B ، مجموعه ای متناظر می شود که با $Mor_{\mathcal{C}}(A, B)$ نشان داده می شود و

دارای این خاصیت است که به ازای هر چهار شی مثل A, B, C و D که $(A, B) \neq (C, D)$ باشند،

$$Mor_{\mathcal{C}}(A, B) \cap Mor_{\mathcal{C}}(C, D) = \emptyset$$

(۲) به ازای هر سه شی A, B و C ، تابع

$$\begin{aligned} \cdot : Mor_{\mathcal{C}}(B, C) \times Mor_{\mathcal{C}}(A, B) &\longrightarrow Mor_{\mathcal{C}}(A, C) \\ (g, f) &\longmapsto gf \end{aligned}$$

موجود است که

⁵category

- به ازای هر چهار شی مثل A, B, C و D ، اگر $g \in Mor_{\mathcal{C}}(B, C)$ ، $f \in Mor_{\mathcal{C}}(A, B)$ باشد، آن‌گاه $h \in Mor_{\mathcal{C}}(C, D)$

$$h(gf) = (hg)f, \quad h \in Mor_{\mathcal{C}}(C, D)$$

- به ازای هر شی مثل A ، عضوی از $Mor_{\mathcal{C}}(A, A)$ موجود است که به ازای هر عضو از $Mor_{\mathcal{C}}(A, B)$ مثل f و هر عضو از $Mor_{\mathcal{C}}(C, A)$ مثل g ، $f \circ g = g \circ f = 1_A$ باشد.

در رسته‌ای مثل \mathcal{C} ، به ازای هر دو شی مثل A و B ، هر عضو از $Mor_{\mathcal{C}}(A, B)$ را ریختار از A به B می‌نامند. نماد $f : A \rightarrow B$ یعنی این که f ریختاری از A به B است.

مثال ۲.۰.۱ فرض کنیم \mathcal{S} رده تمام مجموعه‌ها باشد. به ازای $S \in \mathcal{S}$ مجموعه $Mor(A, B)$ ، $A, B \in \mathcal{S}$ باشد. تمام توابع $f : A \rightarrow B$ است. به آسانی دیده می‌شود که \mathcal{S} یک رسته است. این رسته را با نماد Set نمایش می‌دهیم.

مثال ۳.۰.۱ فرض کنیم \mathcal{S} رده تمام گروه‌ها باشد. ($Mor(A, B)$ مجموعه‌ی تمام هم‌ریختی‌های گروهی بین A و B می‌باشد. می‌بینیم که \mathcal{S} یک رسته می‌باشد).

مثال ۴.۰.۱ گروه ضربی G را می‌توان رسته‌ای با یک شی، یعنی G در نظر گرفت. فرض کنیم b مجموعه‌ی همه عناصر G باشد. به ازای هر دو عضو $a, b \in G$ ، ترکیب هم‌ریختی‌های a و b چیزی جز ab با عمل دوتایی در G نیست و 1_G ، عنصر همانی از G است.

تعریف ۵.۰.۱ شی I در رسته \mathcal{C} را شی آغازی^۷ یا ابتدایی گوییم اگر به ازای هر شی C ، از \mathcal{C} یک و فقط یک ریخت $C \rightarrow I$ وجود داشته باشد.

مثال ۶.۰.۱ در رسته مجموعه‌ها، شی آغازی است.

initial object^۷

مثال ۷.۰.۱ در رسته گروه‌ها، هر گروه بدیهی شی آغازی است.

تعریف ۸.۰.۱ شی T در رسته \mathcal{C} را شی نهایی^۷ یا پایانی گویند اگر به ازای هر شی C از \mathcal{C} یک و فقط یک ریخت $T \rightarrow C$ وجود داشته باشد.

مثال ۹.۰.۱ در رسته مجموعه‌ها، مجموعه‌های تک عضوی شی نهایی هستند.

مثال ۱۰.۰.۱ در رسته گروه‌ها، هر گروه بدیهی شی نهایی است.

تعریف ۱۱.۰.۱ فرض می‌کنیم \mathcal{C} یک رسته و $\{A_i \mid i \in I\}$ خانواده‌ای از اشیا \mathcal{C} باشد. یک حاصلضرب برای خانواده $\{A_i \mid i \in I\}$ ، شیئی است مانند P از \mathcal{C} همراه با خانواده‌ای از ریخت‌ها مانند $\{p_i : P \rightarrow A_i \mid i \in I\}$ به طوری که به ازای هر شی B و هر خانواده $\{\varphi_i : B \rightarrow A_i \mid i \in I\}$ از ریخت‌های \mathcal{C} ، ریخت منحصر به‌فردی مانند $P \rightarrow B$ وجود داشته باشد به طوری که به ازای هر $i \in I$ ، $p_i \varphi = \varphi_i$ ، یعنی به ازای هر $i \in I$ ، $p_i \varphi = \varphi_i$ ، نمودار زیر جایه‌جایی است.

$$\begin{array}{ccc} B & & \\ \downarrow \varphi & \searrow \varphi_i & \\ P & \xrightarrow{p_i} & A_i \end{array}$$

شی حاصلضرب P برای $\{A_i \mid i \in I\}$ ، معمولاً با $\prod_{i \in I} A_i$ نشان داده می‌شود.

مثال ۱۲.۰.۱ در رسته مجموعه‌ها، حاصلضرب دکارتی $\prod_{i \in I} A_i$ شی حاصلضرب برای خانواده $\{A_i \mid i \in I\}$ از مجموعه‌ها است.

terminal object^۸

در رسته گروه‌ها حاصلضرب مستقیم، $\prod_{i \in I} G_i$ از گروه‌ها شی حاصلضرب برای خانواده $\{G_i \mid i \in I\}$ است.

قضیه ۱۳.۲.۱ هرگاه $(Q, \{q_i\})$ و $(P, \{p_i\})$ هر دو شی حاصلضرب برای خانواده $\{A_i \mid i \in I\}$ از اشیا رسته \mathcal{C} باشند، آن‌گاه P و Q معادلند.

■ برهان . قضیه ۱۳.۷.۱ از مرجع [۲۱] را بینید.

تعریف ۱۴.۲.۱ یک هم‌حاصلضرب برای خانواده $\{A_i \mid i \in I\}$ از اشیا در رسته \mathcal{C} شیئی است مانند S از همراه با خانواده‌ای از ریخت‌ها مانند $\{\iota_i : A_i \rightarrow S \mid i \in I\}$ به طوری که به ازای هر شی B و خانواده $\{\psi_i : A_i \rightarrow B \mid i \in I\}$ از ریخت‌های دلخواه، ریخت منحصر به‌فردی مانند $\psi : S \rightarrow B$ وجود داشته باشد به طوری که به ازای هر $i \in I$ ، $\psi \circ \iota_i = \psi_i$. یعنی، برای هر $i \in I$ ، نمودار زیر جایه‌جایی است.

$$\begin{array}{ccc} A_i & \xrightarrow{\iota_i} & S \\ & \searrow \psi_i & \downarrow \psi \\ & & B \end{array}$$

شی هم‌حاصلضرب S برای $\{A_i \mid i \in I\}$ معمولاً با $\coprod_{i \in I} A_i$ نشان داده می‌شود. اگر برای هر $i \in I$ ، $A_i \cong A$. آن‌گاه از نماد $\coprod_{i \in I} A_i$ برای $\coprod_I A_i$ استفاده می‌کنیم. و این شی را، یک شی هم توان^۴ از A می‌نامیم.

مثال ۱۵.۲.۱ در رسته مجموعه‌ها، برای خانواده $\{A_i \mid i \in I\}$ ، اجتماع مجرزای آن‌ها، یعنی $\coprod A_i$ ، شی هم‌حاصلضرب این خانواده است.

قضیه ۱۶.۲.۱ هرگاه $(S, \{\iota_i\})$ و $(S', \{\lambda_i\})$ هر دو شی هم‌حاصلضرب برای خانواده $\{A_i \mid i \in I\}$ از اشیا رسته \mathcal{C} باشند، آن‌گاه S و S' معادلند.

copower^۴

برهان . قضیه ۵.۷.۱ از مرجع [۲۱] را ببینید.

تعريف ۱۷.۲.۱ رسته ملموس^۹ رسته‌ای است مانند \mathcal{C} همراه با تابعی چون σ که به هر شی A از \mathcal{C} مجموعه $\sigma(A)$ (به نام مجموعه زمینه A) را نسبت می‌دهد به طوری که

(۱) هر ریخت B از \mathcal{C} تابعی بر مجموعه‌های زمینه $\sigma(B) \rightarrow \sigma(A)$ است.

(۲) ریخت همانی هر شی A از \mathcal{C} ، تابع همانی بر مجموعه زمینه $\sigma(A)$ است.

(۳) ترکیب ریخت‌ها در \mathcal{C} با ترکیب توابع بر مجموعه‌های زمینه یکی است.

در ادامه شی و مجموعه زمینه را با یک علامت نشان داده و از ذکر صریح σ خودداری می‌کیم.

مثال ۱۸.۲.۱ رسته گروه‌ها همراه با تابعی که به هر گروه مجموعه زمینه‌اش در معنی عادی را نسبت می‌دهد یک رسته ملموس است. ولی در مثال ۴.۲.۱، هرگاه تابع σ به گروه G مجموعه زمینه معمولی G را نسبت دهد، آنگاه رسته مورد نظر ملموس نیست. (زیرا ریخت‌ها بر مجموعه G تابع نیستند.)

تعريف ۱۹.۲.۱ فرض می‌کیم F شیئی در رسته ملموس \mathcal{C} ، X مجموعه‌ای ناتهی و یک نگاشت (از مجموعه‌ها) باشد. گوییم F بر مجموعه X آزاد است اگر به ازای هر شی A از \mathcal{C} نگاشت $f : X \rightarrow A$ (از مجموعه‌ها)، ریخت منحصر به فردی از \mathcal{C} مانند $\bar{f} : F \rightarrow A$ وجود داشته باشد به طوری که $\bar{f}i = f$

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{i} & F \\ f \downarrow & \swarrow \bar{f} & \\ A & & \end{array}$$

مثال ۲۰.۲.۱ فرض کنیم G یک گروه و $g \in G$. به آسانی دیده می‌شود که نگاشت $G \rightarrow G$ تعریف شده با $\bar{f}(n) = g^n$, هم‌ریختی منحصر به فردی است که $g \mapsto 1$. در نتیجه هرگاه $X = \{1\}$ و $f : X \rightarrow \mathbb{Z}$: $i : X \rightarrow \mathbb{Z}$ نگاشت شمول باشد آن‌گاه \mathbb{Z} بر X در رسته گروه‌ها، آزاد است. (اگر $G \rightarrow \mathbb{Z}$ فرض می‌کنیم $(1) f = g$ و \bar{f} را مانند بالا تعریف می‌کنیم.)

قضیه ۲۱.۲.۱ هرگاه \mathcal{C} یک رسته ملموس، F و F' اشیایی از \mathcal{C} باشند به طوری که F بر مجموعه X و F' بر مجموعه X' آزاد باشد و نیز $|X| = |X'|$ ، آن‌گاه F با F' معادلند.

■ برهان . قضیه ۸.۷.۱ از مرجع [۲۱] را ببینید.

تعریف ۲۲.۲.۱ فرض کنید \mathcal{C} و \mathcal{D} دو رسته باشند. یک تابع‌گون از \mathcal{C} به \mathcal{D} ، زوجی متشكل از دو تابع است، یکی تابع شی، که به هر شی از \mathcal{C} مثل A ، شی $F(A)$ از \mathcal{D} را نسبت می‌دهد، و دیگری تابع ریخت، که آن را هم با F نشان می‌دهیم و به هر ریخت از \mathcal{C} مثل $f : A \rightarrow A'$ ، ریخت $F(f)$ از \mathcal{D} را نسبت می‌دهد، با این ویژگی که

$$(1) \text{ به ازای هر شی از } \mathcal{C} \text{ مثل } A, F(1_A) = 1_{F(A)}$$

$$(2) \text{ به ازای هر دو ریخت از } \mathcal{C} \text{ مثل } f_2 \in Mor_{\mathcal{C}}(A_2, A_3) \text{ و } f_1 \in Mor_{\mathcal{C}}(A_1, A_2), F(f_2 f_1) = F(f_2)F(f_1), A_1, A_2, A_3 \in \mathcal{C}$$

$$(2^*) \text{ به ازای هر دو ریخت از } \mathcal{C} \text{ مثل } f_2 \in Mor_{\mathcal{C}}(A_2, A_3) \text{ و } f_1 \in Mor_{\mathcal{C}}(A_1, A_2), F(f_2 f_1) = F(f_1)F(f_2), A_1, A_2, A_3 \in \mathcal{C}$$

اگر F در (۱) و (۲) صدق کند، آن را تابع‌گون همورد گوییم. در این حالت

$$F(Mor_{\mathcal{C}}(A_1, A_2)) \subseteq Mor_{\mathcal{D}}(F(A_1), F(A_2))$$

اگر F در (۱) و (۲*) صدق کند، آن را تابع‌گون پادرور گوییم. در این حالت

$$F(Mor_{\mathcal{C}}(A_1, A_2)) \subseteq Mor_{\mathcal{D}}(F(A_2), F(A_1))$$

تذکر ۲۳.۲.۱ گیریم \mathcal{C} یک رسته و آنگاه $A, B \in \mathcal{C}$.

$$Mor_{\mathcal{C}}(A, -) : \mathcal{C} \longrightarrow \text{Set}$$

یک تابعگون همورد است، که به هر شی $Mor(A, C) \in \text{Set}$ ، $C \in \mathcal{C}$ ، شی $Mor(A, C)$ را نظیر می کند و اگر

$$g : C \longrightarrow C', C' \in \mathcal{C}$$

$$Mor(A, g) : Mor(A, C) \longrightarrow Mor(A, C')$$

$$\alpha \longmapsto g\alpha$$

نظیر می شود. واضح است که $Mor_{\mathcal{C}}(A, -)$ حافظ همانی است و ترکیب را نیز حفظ می کند، چون

برای هر $\alpha \in Mor(A, C)$ و $f' \in Mor(C', C'')$ و $f \in Mor(C, C')$ داریم

$$Mor(A, f'f)(\alpha) = (f'f)(\alpha) = f'(f\alpha) = (Mor(A, f')Mor(A, f))(\alpha)$$

لذا $Mor_{\mathcal{C}}(A, -)$ یک تابعگون همورد است. همچنین

$$Mor_{\mathcal{C}}(-, B) : \mathcal{C} \longrightarrow \text{Set}$$

تابعگون پادورد است، که به هر شی $Mor(D, B) \in \text{Set}$ ، $D \in \mathcal{C}$ را نظیر می کند و اگر $D' \in \mathcal{C}$

$$h : D \longrightarrow D'$$

$$Mor(h, B) : Mor(D', B) \longrightarrow Mor(D, B)$$

$$\beta \longmapsto \beta h$$

نظیر می شود. به راحتی می توان بررسی کرد که $Mor_{\mathcal{C}}(-, B)$ یک تابعگون پادورد است.

تعریف ۲۴.۲.۱ موقعیت زیر را در رسته \mathcal{C} ملاحظه کنید

$$\begin{array}{ccc} & C_1 & \\ & \downarrow f_1 & \\ C_2 & \xrightarrow{f_2} & D \end{array}$$

دوتایی $(B, (g_1, g_2))$ که برای $i = 1, 2$ ، $g_i : B \rightarrow C_i$ در رسته \mathcal{C} یک عقب‌بر^{۱۰} برای f_1 و f_2 نام دارد، اگر

$$f_1 g_1 = f_2 g_2 \quad (1)$$

(۲) به ازای هر جفت ریخت $f_1 h_1 = f_2 h_2$ که $h_2 : B' \rightarrow C_2$ و $h_1 : B' \rightarrow C_1$ ، ریخت $t : B' \rightarrow B$ وجود داشته باشد که $h_1 = g_1 t$ و $h_2 = g_2 t$.

$$\begin{array}{ccccc} & B' & & & \\ & \searrow h_1 & \swarrow t & & \\ & & B & \xrightarrow{g_1} & C_1 \\ & \downarrow g_2 & & & \downarrow f_1 \\ & C_2 & \xrightarrow{f_2} & D & \end{array}$$

در صورتی که در تعریف بالا $f_1 = f_2 = f$ ، آنگاه عقب‌بر $(K, (p_1, p_2))$ از دوتایی (f_1, f_2) را برای ریخت $f : X \rightarrow Y$ یک دوتایی هسته از f نامند.

^{۱۰}pullback

مثال ۲۵.۲.۱ شی عقببر در رسته مجموعه‌ها.

موقعیت عقببر در رسته مجموعه‌ها را ملاحظه کنید

$$\begin{array}{ccc} M & & \\ \downarrow f & & \\ N & \xrightarrow{g} & Q \end{array}$$

دو تایی $(P, (p_1, p_2))$ که در آن $p_2 : P \rightarrow N$ و $p_1 : P \rightarrow M$ ، تصویرگرها هستند، در رسته مجموعه‌ها یک عقببر برای f و g است، زیرا با در نظر گرفتن مجموعه‌ی $P = \{(m, n) \in M \times N; f(m) = g(n)\}$ شرط (۱) و (۲) در تعریف ۲۴.۲.۱ را می‌توانیم مورد بررسی قرار دهیم. برای هر $(m, n) \in P$ داریم

$$fp_1(m, n) = f(m) = g(n) \quad (3)$$

$$gp_2(m, n) = g(n) = f(m) \quad (4)$$

با توجه به تساوی‌های (۳) و (۴)، داریم $fp_1 = gp_2$. حال اگر فرض شرط (۲) برقرار باشد، باید هم‌ریختی منحصر به فرد $t : P' \rightarrow P$ را بیابیم. ابتدا وجود آن را نشان می‌دهیم. برای هر $a \in P'$ و $h_2(a) \in N$ و $h_1(a) \in M$ ، با توجه به این که برای هر جفت h_1 و h_2 $fh_1 = gh_2$ است پس

$$f(h_1(a)) = g(h_2(a))$$

که به این ترتیب با توجه به تعریف مجموعه P ، $t(a) = (h_1(a), h_2(a)) \in P$ است. بنابراین t را این گونه تعریف می‌کنیم که برای هر $a \in P'$

$$t(a) = (h_1(a), h_2(a))$$

از آن جایی که h_1 و h_2 تابع هستند، پس t نیز تابع است.

حال ثابت می‌کنیم که t تابع منحصر به‌فردی است که $p_1 t = p_2 t$ و $h_1 = h_2$. اگر φ تابع دیگری باشد