

## برخی نتایج در مورد دنباله‌های دقیق کوتاه ریس

پویان خامه‌چی<sup>۱\*</sup>

<sup>۱</sup> استادیار دانشگاه ولایت ایران‌شهر، p.khamechi@velayat.ac.ir

چکیده. در این مقاله ابتدا دنباله دقیق کوتاه ریس از سیستم‌ها را معرفی می‌کنیم و سپس شرایطی را ارائه می‌دهیم که این دنباله‌ها تجزیه راست و چپ باشند. همچنین نشان می‌دهیم که تجزیه راست و چپ بودن دنباله‌های دقیق در سیستم‌ها با تجزیه دنباله‌های دقیق در مدول‌ها متفاوت است. در این مقاله  $S$  یک مونوئید صفردار است و تمامی  $S$ -سیستم‌های راست و چپ نیز دارای صفر هستند.

واژه‌های کلیدی:  $S$ -سیستم، دنباله دقیق کوتاه ریس، تجزیه راست.  
طبقه‌بندی موضوعی [۲۰۱۰]: 20M30, 20M50.

### ۱. مقدمه

فرض کنید  $f : L_S \rightarrow M_S$  و  $g : M_S \rightarrow N_S$  دو هم‌ریختی بین  $S$ -سیستم‌های راست باشند. فرض کنید

$$\ker f = \{(l_1, l_2) \in L \times L \mid f(l_1) = f(l_2)\}$$

و

$$\mathcal{K}_{Imf} = (f(L) \times f(L)) \cup \setminus M.$$

در این صورت  $\mathcal{K}_{Imf}$  و  $\ker f$  به ترتیب هم‌نهشتی‌هایی روی  $L$  و  $M$  هستند. دنباله

$$\dots \rightarrow L_S \xrightarrow{f} M_S \xrightarrow{g} N_S \rightarrow \dots$$

در  $M_S$ ، دقیق نامیده می‌شود هرگاه  $\ker g = \mathcal{K}_{Imf}$ .

تعریف ۱.۱. اگر دنباله

$$\circ \rightarrow L_S \xrightarrow{f} M_S \xrightarrow{g} N_S \rightarrow \circ \quad (1)$$

در  $L_S$ ،  $M_S$  و  $N_S$  دقیق باشد آنگاه یک دنباله دقیق کوتاه ریس نامیده می‌شود.

## ۲. ویژگی‌های کلی

در این قسمت نشان می‌دهیم که اگر دنباله (۱)، یک دنباله دقیق کوتاه ریس باشد آنگاه  $f$  تکریختی و  $g$  بروریختی است. همچنین  $gf = \circ$ . دنباله (۱) را به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$\circ \xrightarrow{\alpha} L_S \xrightarrow{f} M_S \xrightarrow{g} N_S \xrightarrow{\beta} \circ$$

ابتدا فرض کنید  $f(l_1) = f(l_2)$ . در این صورت  $\mathcal{K}_{Im\alpha} = \ker f = \mathcal{K}_{Im\alpha}$ . پس  $(l_1, l_2) \in \mathcal{K}_{Im\alpha} \cup \setminus L$ . که نتیجه می‌شود  $l_1 = l_2$ . بنابراین  $f$  تکریختی است. از طرفی چون  $\ker \beta = N_S \times N_S$ ، لذا

$$(g(M) \times g(M)) \cup \setminus N = \mathcal{K}_{Im\beta} = N_S \times N_S.$$

اگر  $|N_S| = 1$  به وضوح  $g$  پوشاست. فرض کنید  $n \neq n' \in N_S$ . در این صورت

$$(n, n') \in g(M) \times g(M)$$

که نتیجه می‌دهد  $g$  پوشاست. حال فرض کنید  $l \in L_S$ . در این صورت

$$(f(l), f(\circ)) \in f(L) \times f(L') \subseteq \ker g.$$

بنابراین  $gf = \circ$ . پس  $g(f(l)) = g(f(\circ)) = g(\circ) = \circ$ .

دنباله دقیق کوتاه ریس (۱) تجزیه چپ (راست) نامیده می‌شود هرگاه  $S$ -همریختی

$$f' : M_S \longrightarrow L_S \quad (g' : N_S \longrightarrow M_S)$$

موجود باشد به طوری که  $ff' = \setminus_{N_S}$ ،  $gg' = \setminus_{N_S}$ ، که نگاشت همانی روی  $L_S$  ( $N_S$ ) است.

مثال ۱۰۲. فرض کنید  $L$  یک زیرسیستم از  $S$ -سیستم راست  $M$  باشد. در این صورت دنباله

$$\circ \xrightarrow{\alpha} L \xrightarrow{i} M \xrightarrow{\pi} M/L \xrightarrow{\beta} \circ$$

یک دنباله دقیق کوتاه ریس است که در آن  $i$  نگاشت شمول و  $\pi$  بروریختی کانونی است زیرا:

$$\mathcal{K}_{Im\alpha} = (\alpha(\circ) \times \alpha(\circ)) \cup \setminus L = (\circ, \circ) \cup \setminus L = \setminus L,$$

$$\ker i = \{(l_1, l_2) \in L \times L \mid i(l_1) = i(l_2)\}$$

$$= \{(l_1, l_2) \in L \times L \mid l_1 = l_2\} = \setminus L,$$

لذا  $\mathcal{K}_{Im\alpha} = \ker i$ .

$$\mathcal{K}_{Imi} = (i(L) \times i(L)) \cup \setminus M = (L \times L) \cup \setminus M,$$

$$\ker \pi = \{(m, m') \in M \times M \mid \pi(m) = \pi(m')\}$$

$$= \{(m, m') \in M \times M \mid [m] = [m']\}$$

$$= \{(m, m') \in M \times M \mid m, m' \in L \vee m = m'\},$$

بنابراین  $\mathcal{K}_{Imi} = \ker \pi$ .

$$\mathcal{K}_{Im\pi} = (\pi(M) \times \pi(M)) \cup \setminus_{M/L}$$

$$= (M/L \times M/L) \cup \setminus_{M/L} = M/L \times M/L = \ker \beta.$$

تعریف ۲۰۲. فرض کنید  $M$ ، یک  $S$ -سیستم راست باشد. زیرسیستم  $M_1$  از  $M$  یک جمعونند مستقیم نامیده می‌شود هرگاه زیرسیستم  $M_2$  از  $M$  موجود باشد به طوری که  $M = M_1 \oplus M_2$  که  $M_1 \oplus M_2$  هم‌حاصل ضرب زیرسیستم‌های  $M_1$  و  $M_2$  است.

همان‌گونه که می‌دانیم یک دنباله دقیق کوتاه از مدول‌ها تجزیه چپ است اگر و تنها اگر تجزیه راست باشد. اما این عبارت در رسته  $S$  -سیستم‌ها برقرار نیست. این اظهارات معنادار است زیرا در نگاه اول به نظر می‌رسد که می‌توان چنین نتیجه‌ای را به رسته  $S$  -سیستم‌ها تعمیم داد و لذا اشتباهاتی رخ می‌دهد. اینک مثال زیر را برای نشان دادن این وضعیت ارائه می‌دهیم. مثال ۳.۲. فرض کنید  $M_1$  و  $M_2$  دو  $S$ -سیستم راست باشد و  $M_1 \times M_2$  و  $M_1 \oplus M_2$  به ترتیب حاصل ضرب و هم‌حاصل ضرب  $M_1$  و  $M_2$  باشد. برای  $i = 1, 2$ ، قرار دهید:

$$\rho_i : M_1 \oplus M_2 \longrightarrow M_i, (j, x) \longmapsto \begin{cases} x & \text{if } j = i \\ \circ & \text{otherwise} \end{cases};$$

$$p_i : M_1 \times M_2 \longrightarrow M_i, (m_1, m_2) \longmapsto m_i;$$

$$\lambda_1 : M_1 \longrightarrow M_1 \times M_2, m_1 \longmapsto (m_1, \circ);$$

$$\lambda_2 : M_2 \longrightarrow M_1 \times M_2, m_2 \longmapsto (\circ, m_2).$$

ابتدا نشان می‌دهیم که نگاشت‌های فوق،  $S$ -همریختی هستند.

$$\rho_i((j, xs)) = \begin{cases} xs & \text{if } j = i \\ \circ & \text{otherwise} \end{cases}.$$

اگر  $j = i$  آنگاه

$$\rho_i((j, x))s = xs = \rho_i((j, xs)) = \rho_i((j, x)s).$$

در غیر این صورت

$$\rho_i((j, x))s = \circ s = \circ = \rho_i((j, xs)) = \rho_i((j, x)s).$$

بنابراین  $\rho_i$ ،  $S$ -همریختی است. همچنین

$$p_i((m_1, m_2)s) = p_i((m_1s, m_2s)) = m_i s = p_i((m_1, m_2))s.$$

بنابراین  $p_i$ ،  $S$ -همریختی است. از طرفی

$$\lambda_1(m_1s) = (m_1s, \circ) = (m_1s, \circ s) = (m_1, \circ)s = \lambda_1(m_1)s.$$

$$\lambda_2(m_2s) = (\circ, m_2s) = (\circ s, m_2s) = (\circ, m_2)s = \lambda_2(m_2)s.$$

بنابراین  $\lambda_1$  و  $\lambda_2$  نیز  $S$ -همریختی هستند. اکنون نشان می‌دهیم دنباله

$$\circ \xrightarrow{\alpha} M_1 \xrightarrow{i} M_1 \oplus M_2 \xrightarrow{\rho_2} M_2 \xrightarrow{\beta} \circ \quad (1)$$

یک دنباله دقیق کوتاه ریس است که تجزیه راست و چپ می‌باشد.

$$\mathcal{K}_{Im\alpha} = (\alpha(\circ) \times \alpha(\circ)) \cup \setminus_{M_1} = (\circ, \circ) \cup \setminus_{M_1} = \setminus_{M_1}.$$

$$\begin{aligned} \ker i &= \{(m, m') \in M_1 \times M_1 \mid i(m) = i(m')\} \\ &= \{(m, m') \in M_1 \times M_1 \mid (1, m) = (1, m')\} \\ &= \{(m, m') \in M_1 \times M_1 \mid m = m'\} = \setminus_{M_1}. \end{aligned}$$

پس  $\mathcal{K}_{Im\alpha} = \ker i$ .

$$\begin{aligned} \mathcal{K}_{Imi} &= (i(M_1) \times i(M_1)) \cup \setminus_{M_1 \oplus M_2} \\ &= ((1 \times M_1 \setminus \{\theta_1\}) \times (1 \times M_1 \setminus \{\theta_1\})) \cup ((1 \times M_1 \setminus \{\theta_1\}) \times \{\theta\}) \\ &\cup (\{\theta\} \times (1 \times M_1 \setminus \{\theta_1\})) \cup (\theta, \theta) \cup ((1, \theta_1), (1, \theta_1)) \end{aligned}$$

$$\cup \left\{ ((\nu, x), (\nu, x)) \mid x \in M_\nu \right\} = \ker \rho_\nu.$$

$$\begin{aligned} \mathcal{K}_{Im\rho_\nu} &= (\rho_\nu(M_1 \oplus M_\nu) \times \rho_\nu(M_1 \oplus M_\nu)) \cup \setminus_{M_\nu} \\ &= (M_\nu \times M_\nu) \cup \setminus_{M_\nu} = (M_\nu \times M_\nu) = \ker \beta. \end{aligned}$$

بنابراین دنباله (۱)، یک دنباله دقیق کوتاه ریس است. همچنین:

$$\rho_\nu i(m_\nu) = \rho_\nu((\setminus, m_\nu)) = m_\nu \implies \rho_\nu i = \setminus_{M_\nu}.$$

با در نظر گرفتن  $S$ -همریختی

$$\begin{aligned} \iota : M_\nu &\longrightarrow M_1 \oplus M_\nu \\ m_\nu &\longmapsto (\nu, m_\nu) \end{aligned}$$

داریم:

$$\rho_\nu \iota(m_\nu) = \rho_\nu((\nu, m_\nu)) = m_\nu \implies \rho_\nu \iota = \setminus_{M_\nu}.$$

از این رو دنباله (۱)، تجزیه چپ و راست است. حال دنباله

$$\circ \longrightarrow M_1 \xrightarrow{\lambda_1} M_1 \times M_\nu \xrightarrow{p_\nu} M_\nu \longrightarrow \circ \quad (۲)$$

را در نظر بگیرید.

$$\begin{aligned} \mathcal{K}_{Im\lambda_1} &= (\lambda_1(M_1) \times \lambda_1(M_1)) \cup \setminus_{M_1 \times M_\nu} = ((M_1 \times \{\circ\}) \times (M_1 \times \{\circ\})) \\ &\cup \left\{ ((m_1, m_\nu), (m_1, m_\nu)) \mid m_1 \in M_1, m_\nu \in M_\nu \right\}. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \ker p_\nu &= \left\{ ((m_1, m_\nu), (m'_1, m'_\nu)) \in (M_1 \times M_\nu) \times (M_1 \times M_\nu) \mid \right. \\ &\quad \left. p_\nu(m_1, m_\nu) = p_\nu(m'_1, m'_\nu) \right\} \\ &= \left\{ ((m_1, m_\nu), (m'_1, m'_\nu)) \in (M_1 \times M_\nu) \times (M_1 \times M_\nu) \mid m_\nu = m'_\nu \right\}. \end{aligned}$$

دنباله (۲) در صورتی دقیق است که  $\mathcal{K}_{Im\lambda_1} = \ker p_\nu$  و این زمانی رخ می‌دهد که  $M_1 = \circ$  یا  $M_\nu = \circ$ . این در حالی است که چنین دنباله‌ای در مدول‌ها، دقیق است. بنابراین بایستی دقت کرد که بین دنباله‌های دقیق از مدول‌ها و دنباله‌های دقیق از  $S$ -سیستم‌ها، تفاوت‌هایی وجود دارد.

در این قسمت، شرایطی را برای تجزیه بودن یک دنباله دقیق کوتاه ریس ارائه می‌دهیم.

**قضیه ۴.۲.** فرض کنید

$$\circ \longrightarrow L_S \xrightarrow{f} M_S \xrightarrow{g} N_S \longrightarrow \circ \quad (۱)$$

یک دنباله دقیق کوتاه ریس از  $S$ -سیستم‌ها باشد. در این صورت عبارتهای زیر برقرارند:

(i) دنباله (۱) تجزیه راست است اگر و فقط اگر  $f(L)$  یک جمعیوند مستقیم از  $M$  باشد. از سوی دیگر اگر این مورد باشد آنگاه (۱) تجزیه راست و چپ است.

(ii) دنباله (۱) تجزیه چپ است اگر و فقط اگر همریختی  $\phi : M \longrightarrow L \times N$  موجود باشد به طوری که  $Im(\phi f) = L \times \circ$  و  $\phi f : L \longrightarrow L \times \circ$  یکریختی باشد.

اثبات. ابتدا نشان می‌دهیم برای هر  $m \in f(L)$ ،  $m \in M$  اگر و تنها اگر  $g(m) = \circ$ . با توجه به اینکه دنباله (۱) یک دنباله دقیق کوتاه ریس است لذا  $gf = \circ$ . ابتدا فرض کنید  $m \in f(L)$ . در این صورت  $l \in L$  موجود است به طوری که  $m = f(l)$ . بنابراین:

$$g(m) = g(f(l)) = gf(l) = \circ.$$

حال فرض کنید  $g(m) = \circ$ . در این صورت  $g(\circ) = \circ = g(m)$  و لذا

$$(m, \circ) \in \ker g = \mathcal{K}_{Imf} = (f(L) \times f(L)) \cup \setminus_M.$$

اگر  $(m, \circ) \in \mathcal{K}_{Imf} \times \mathcal{K}_{Imf}$  آنگاه  $m = \circ \in f(L)$  و حکم ثابت می‌شود. در غیر این صورت  $(m, \circ) \in f(L) \times f(L)$  و لذا  $m \in f(L)$  که در این حالت نیز حکم به دست می‌آید.

(i) فرض کنید دنباله (۱) تجزیه راست باشد. در این صورت بنا به تعریف،  $S$ -همریختی  $g' : N \rightarrow M$  وجود دارد به طوری که  $gg' = \mathcal{I}_N$ . ثابت می‌کنیم  $M = f(L) \oplus g'g(M)$  و لذا  $f(L)$  یک جمعیست مستقیم از  $M$  است. برای این منظور فرض کنید  $m \in M$  به گونه‌ای باشد که  $m \notin f(L)$ . قرار دهید  $n = g(m)$ . در این صورت  $g'(n) = g'g(m)$  نتیجه می‌دهد  $gg'(n) = g(m)$  و لذا  $(g'(n), m) \in \ker g = \mathcal{K}_{Imf}$ . چون  $m \notin f(L)$  داریم  $m = g'(n)$  و در نتیجه  $m = g'g(m) \in g'g(M)$ . این نشان می‌دهد

$$M = f(L) \cup g'g(M).$$

حال نشان می‌دهیم این اجتماع، یک اجتماع  $\circ$ -مستقیم است. برای این منظور، به ازای  $l \in L$  و  $m \in M$  فرض کنید  $f(l) = g'g(m)$ . بنابراین  $g(m) = gg'g(m) = gf(l) = \circ$  و لذا  $g(m) = g'(\circ) = \circ$  و این نتیجه می‌دهد  $M = f(L) \oplus g'g(M)$ . برای قسمت عکس فرض کنید به ازای زیرسیستم  $T$  از  $M = f(L) \oplus T$ ، اینک نشان می‌دهیم  $N = g|_T : T \rightarrow N$  یک  $S$ -یکریختی است. چون  $g$  برریختی است، برای هر  $n \in N$  عضو  $m \in M$  وجود دارد به طوری که  $g(m) = n$ . اگر  $n \neq \circ$  آنگاه  $m \notin f(L)$  زیرا در غیر این صورت به ازای  $l \in L$ ،  $m = f(l)$  و لذا  $g(m) = gf(l) = \circ$  که تناقض است. حال با توجه به اینکه  $m \notin f(L)$  و  $M = f(L) \oplus T$ ،  $m \in T$  بنابراین  $g|_T : T \rightarrow N$  برریختی است. حال به ازای  $t_1, t_2 \in T$ ، فرض کنید  $g(t_1) = g(t_2)$ . در این صورت  $(t_1, t_2) \in \ker g = \mathcal{K}_{Imf} = (f(L) \times f(L)) \times \mathcal{I}_M$  و  $T \cap f(L) = \circ$  نتیجه می‌شود  $t_1 = t_2$  یا  $t_1 = t_2 = \circ$  که در هر دو حالت یک‌به‌یکی  $g|_T$  به دست می‌آید. پس  $g|_T$  یکریختی است. حال فرض کنید:

$$g' = i(g|_T)^{-1} : N \xrightarrow{(g|_T)^{-1}} T \xrightarrow{i} M.$$

در این صورت  $g'$  یک  $S$ -همریختی است. همچنین به ازای هر  $n \in N$

$$gg'(n) = g(i(g|_T)^{-1})(n) = g(g|_T)^{-1}(n) = n.$$

بنابراین  $gg' = \mathcal{I}_N$  که نتیجه می‌دهد دنباله (۱) تجزیه راست است. همچنین با توجه به اینکه به ازای زیرسیستم  $T$  از  $M$ ،  $M = f(L) \oplus T$ ، لذا  $f(L)$  یک جمعیست مستقیم از  $M$  است. قرار می‌دهیم:

$$f' = f^{-1}\rho_1 : M = f(L) \oplus T \xrightarrow{\rho_1} f(L) \xrightarrow{f^{-1}} L.$$

چون  $f'$  ترکیب دو همریختی است، لذا یک همریختی است. همچنین به ازای هر  $l \in L$

$$f'f(l) = f^{-1}\rho_1(f(l)) = f^{-1}\rho_1((l, f(l))) = f^{-1}f(l) = l.$$

بنابراین  $f'f = \mathcal{I}_L$  که نتیجه می‌دهد دنباله (۱) تجزیه چپ است. (ii) فرض کنید دنباله (۱) تجزیه چپ باشد. لذا  $S$ -همریختی  $f' : M \rightarrow L$  وجود دارد به طوری که  $f'f = \mathcal{I}_L$ . فرض کنید

$$\phi = M \rightarrow L \times N, m \mapsto (f'(m), g(m)).$$

با توجه به اینکه  $f'$  و  $g$ ،  $S$ -همریختی هستند،  $\phi$  نیز  $S$ -همریختی است. از طرفی:

$$\begin{aligned} \text{Im}(\phi f) &= \{ \phi f(l) | l \in L \} = \{ \phi(f(l)) | l \in L \} \\ &= \{ (f'f(l), gf(l)) | l \in L \} = \{ (l, \circ) | l \in L \} = L \times \circ. \end{aligned}$$

حال به ازای  $l_1, l_2 \in L$  فرض کنید  $\phi f(l_1) = \phi f(l_2)$ . در این صورت  $\phi f(l_1) = \phi f(l_2)$  و لذا

$$(f'f(l_1), gf(l_1)) = (f'f(l_2), gf(l_2))$$

که نتیجه می‌دهد  $(l_1, \circ) = (l_2, \circ)$ . بنابراین  $l_1 = l_2$  و لذا  $\phi f$  یک‌به‌یک است. پس  $\phi f : L \rightarrow L \times \circ$  یکره‌یختی است. بالعکس فرض کنید  $S$  هم‌ره‌یختی  $L \times N \rightarrow L \times \circ$  موجود باشد به طوری که  $Im(\phi f) = L \times \circ$  و  $\phi f : L \rightarrow L \times \circ$  یکره‌یختی باشد. فرض کنید

$$f' = (\phi f)^{-1} p_1 \phi : M \xrightarrow{\phi} L \times N \xrightarrow{p_1} L \times \circ \xrightarrow{(\phi f)^{-1}} L,$$

که در آن

$$p_1 : L \times N \rightarrow L \times \circ, (l, n) \mapsto (l, \circ).$$

$f'$  هم‌ره‌یختی است زیرا ترکیب سه هم‌ره‌یختی است. فرض کنید  $l \in L$  در این صورت

$$\begin{aligned} f' f(l) &= f'(f(l)) = (\phi f)^{-1} p_1 \phi(f(l)) = (\phi f)^{-1} p_1 \phi(l) \\ &= (\phi f)^{-1} p_1((l, \circ)) = (\phi f)^{-1}((l, \circ)) = l, \end{aligned}$$

□

و لذا  $f' f = 1_L$  که نتیجه می‌دهد دنباله (۱) تجزیه چپ است.

بنابر قضیه ۴.۲ نتیجه زیر به دست می‌آید.

نتیجه ۵.۲. دنباله دقیق کوتاه ریس

$$\circ \rightarrow L \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} N \rightarrow \circ$$

تجزیه راست است اگر و تنها اگر  $(M \setminus f(L)) \cup \{\circ\}$  یک زیرسیستم از  $M$  باشد.

توجه کنید که یک دنباله دقیق کوتاه ریس تجزیه چپ، لزوماً تجزیه راست نیست. مثال زیر را ببینید.

مثال ۶.۲. فرض کنید  $\mathbb{Z}/(6)$  حلقه اعداد صحیح به پیمانۀ ۶ باشد و

$$R = \left\{ \begin{pmatrix} a & \circ \\ b & c \end{pmatrix} \mid a, b, c \in \mathbb{Z}/(6) \right\}$$

زیرحلقه ماتریس‌های  $2 \times 2$  روی  $\mathbb{Z}/(6)$  باشد. فرض کنید  $(S, \cdot)$  نیم‌گروه ضربی  $R$  باشد و قرار دهید  $e = \begin{pmatrix} 1 & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix}$ .

در این صورت

$$eS = \left\{ \begin{pmatrix} a & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} \mid a \in \mathbb{Z}/(6) \right\}$$

یک زیرسیستم از  $S_S$  است زیرا به ازای  $\begin{pmatrix} x & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} \in eS$  و  $\begin{pmatrix} a & \circ \\ b & c \end{pmatrix} \in S$  داریم:

$$\begin{pmatrix} x & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & \circ \\ b & c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} xa & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} \in eS.$$

فرض کنید

$$T = (S \setminus eS) \cup \{\circ\} = \left\{ \begin{pmatrix} a & \circ \\ b & c \end{pmatrix} \in S \mid b \neq \circ \text{ یا } c \neq \circ \right\}.$$

در این صورت  $T$  زیرسیستم  $S_S$  نیست زیرا اگر  $t = \begin{pmatrix} 1 & \circ \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \in T$  و  $s = \begin{pmatrix} 2 & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} \in S$ ، آنگاه

$$\circ \neq ts = \begin{pmatrix} 1 & \circ \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & \circ \\ \circ & \circ \end{pmatrix} \notin T.$$

لذا بنابر نتیجه ۵.۲ دنباله دقیق کوتاه ریس

$$\circ \rightarrow eS \xrightarrow{i} S_S \xrightarrow{\pi} S/eS \rightarrow \circ$$

تجزیه راست نیست. قرار دهید

$$i' : S_S \rightarrow eS, s \mapsto es.$$

$S, i'$  - همریختی است زیرا به ازای  $s, t \in S$

$$i'(st) = e(st) = (es)t = i'(s)t.$$

همچنین به ازای هر  $es \in eS$

$$i'i(es) = i'(es) = e(es) = es,$$

و لذا  $i'i = 1_{eS}$  که نتیجه می‌دهد دنباله (۱) تجزیه چپ است.

### ۳. نتیجه‌گیری

همانگونه که مشاهده شد تجزیه راست و چپ بودن دنباله‌های دقیق در نظریه  $S$ -سیستم‌ها با تجزیه دنباله‌های دقیق در مدول‌ها متفاوت است. در نگاه اول به نظر می‌رسد چنین نتیجه‌گیری را برای سیستم‌ها می‌توان متصور شد، ولی با بررسی دقیق دیده شد که چنین امری در حالت کلی صحیح نمی‌باشد.

### تشکر و قدردانی

اینجانب با آرزوی سلامتی و موفقیت روزافزون مراتب سپاس‌گزاری و قدردانی خود را از تمامی دست‌اندرکاران و برگزارکنندگان دومین همایش محاسبات نرم علوم مهندسی در جامعه و صنعت، اعلام می‌دارد. امید است در سال‌های آتی نیز شاهد ادامه برگزاری این همایش مفید و سازنده باشیم.

### مراجع

1. Chen, Y., Shum, K.P.: Rees short exact sequence of  $S$ -systems. Semigroup Forum 65, 141-148 (2002).
2. Jafari, M., Golchin, A., Mohammadzadeh Saany, H.: Rees short exact sequence and flatness properties. Semigroupe Forum 99, 32-46 (2019).
3. Kilp, M., Knauer, U., Mikhalev, A., "Monoids, acts and categories with applications to wreath products and graphs", A handbook for students and researchers, Walter de Gruyter, Berlin, 2000.
4. Qia, H., Wei, C.: On a generalization of principal weak flatness property. Semigroup Forum 85, 147-159 (2012).