

دسترسی در سایت <http://jnrm.srbiau.ac.ir>

سال هفتم، شماره بیست و نهم، فروردین و اردیبهشت ۱۴۰۰

شماره شاپا: ۵۸۸۸-۲۵۸۸

**JNRM**  
JOURNAL OF  
NEW RESEARCH  
IN MATHEMATICS

پژوهش‌های نوین در ریاضی



دانشگاه آزاد اسلامی، واحد علوم و تحقیقات

## پیوستگی ضربگرهای تقریبی روی جبرهای باناخ

محمد رضا امیدی<sup>۱</sup>، عباس زیوری کاظم پور<sup>۲</sup>، اباصالت بدآغی<sup>۳\*</sup>

<sup>(۱)</sup> گروه علوم پایه، دانشگاه صنعتی کرمانشاه، کرمانشاه، ایران

<sup>(۲)</sup> گروه ریاضی، دانشگاه آیت الله بروجردی، بروجرد، ایران

<sup>(۳)</sup> گروه ریاضی، واحد گرمسار، دانشگاه آزاد اسلامی، گرمسار، ایران

تاریخ ارسال مقاله: ۱۳۹۸/۰۹/۰۳ تاریخ پذیرش مقاله: ۱۳۹۹/۰۴/۲۲

### چکیده

در این مقاله ثابت می‌کنیم که هر ضربگر روی جبر باناخ بدون مرتبه  $A$ ، همریختی تقریبی است. همچنین پیوستگی ضربگرهای تقریبی را بررسی و تحت شرایط خاص نشان می‌دهیم که هر ضربگر تقریبی  $T: A \rightarrow A$  پیوسته است.

**واژه‌های کلیدی:** ضربگر، ضربگر تقریبی، همریختی تقریبی، نگاشت جمعی تقریبی.

### ۱- مقدمه

فرض کنید  $A$  و  $B$  جبرهای باناخ مختلط و  $T: A \rightarrow B$  یک تابع خطی باشد. در این صورت  $T$  یک همریختی تقریبی نامیده می‌شود اگر یک  $\varepsilon > 0$  موجود باشد که برای هر  $a, b \in A$

$$\|Tab - TaTb\| \leq \varepsilon \|a\| \|b\|.$$

مفهوم همریختی تقریبی برای جبرهای مختلط توسط یاروش<sup>۱</sup> در [3] معرفی شد. او پیوستگی خودکار همریختی‌های تقریبی را بین جبرهای باناخ بررسی کرد. جانسون<sup>۲</sup> در مقاله [6] نتایجی را در مورد پیوستگی خودکار تابع‌های ضربی تقریبی به دست آورد و سپس این نتایج را برای همریختی‌های تقریبی بین جبرهای باناخ تعمیم داد [7]. پیوستگی این رده از نگاشت‌ها در [11] برای حالت غیرخطی نیز گسترش یافت. همچنین تحت شرایط خاصی در [14] نشان داده شده که این کلاس از نگاشت‌ها کراندار هستند و  $\|T\| \leq 1 + \varepsilon$ . قابل ذکر است که برای  $\varepsilon = 0$  همریختی تقریبی  $T$  به یک همریختی تبدیل می‌شود که برخی از خواص آنها در [15] مورد مطالعه قرار گرفته است.

نگاشت (غیرخطی)  $T: A \rightarrow A$  را یک ضربگر چپ (راست) می‌نامیم اگر برای هر  $a, b \in A$  داشته باشیم:

$$T(ab) = (Ta)b, \quad (T(ab) = a(Tb)).$$

همچنین  $T$  را یک ضربگر می‌نامیم هرگاه برای هر  $a, b \in A$   $a(Tb) = (Ta)b$ . نظریه ضربگرها ابتدا توسط وندل<sup>۳</sup> برای جبر گروهی به کار رفت [12] و سپس توسط جانسون در [4] توسعه داده شد. برای اطلاعات بیشتر در مورد نظریه ضربگرها به منبع [8] مراجعه شود. بعضی از کاربردهای ضربگرها در نظریه سیگنال‌ها و مهندسی زلزله در منبع [13] ارائه شده است. جبر باناخ  $A$  را بدون مرتبه می‌نامیم هرگاه از رابطه  $xA = 0$  نتیجه شود  $x = 0$ . به آسانی دیده می‌شود که اگر  $A$  یک جبر یک‌دار یا دارای همانی تقریبی کراندار باشد، آنگاه  $A$  یک جبر بدون مرتبه

است. همچنین هر  $C^*$ -جبر و هر جبر باناخ نیم‌ساده و جابجایی نیز بدون مرتبه می‌باشند. یادآوری می‌کنیم که جبر  $A$  نیم‌ساده است هرگاه رادیکال جاکوبسون  $A$ ، که اشتراک همه ایده‌آل‌های چپ مدولار ماکسیمال  $A$  است، بدیهی باشد، به عبارت دیگر  $\text{rad}(A) = \{0\}$ .

در مورد پیوستگی ضربگرها قضیه زیر توسط جانسون در [4] ثابت شد. منبع [5] نیز می‌تواند برای اطلاعات بیشتر ملاحظه گردد.

**قضیه ۱.** اگر  $A$  یک جبر باناخ بدون مرتبه باشد، آنگاه هر ضربگر  $T$  روی  $A$  خطی و پیوسته است. قضیه فوق در [10] برای  $A$ -مدول‌های باناخ به صورت زیر تعمیم داده شد.

**قضیه ۲.** اگر  $A$  یک جبر باناخ با همانی تقریبی کراندار و  $X$  یک  $A$ -مدول باناخ باشد، آنگاه هر نگاشت خطی  $T: A \rightarrow X$  که برای هر  $a, b \in A$  در شرط  $T(ab) = a(Tb)$  صدق می‌کند، پیوسته است. اگر  $T$  یک ضربگر چپ و راست باشد، آنگاه  $T$  یک ضربگر است. ولی عکس این مطلب در حالت کلی درست نیست. مثال زیر گواه این مطلب است.

**مثال ۳.** فرض کنید

$$A = \left\{ \begin{bmatrix} 0 & a & b \\ 0 & 0 & c \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} : a, b, c \in \mathbb{R} \right\},$$

زیر جبری از جبر ماتریسهای  $3 \times 3$  باشد. نگاشت  $T: A \rightarrow A$  را با ضابطه زیر تعریف می‌کنیم:

$$T \left( \begin{bmatrix} 0 & a & b \\ 0 & 0 & c \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \right) = \begin{bmatrix} 0 & a & 0 \\ 0 & 0 & c \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

در این صورت برای هر  $X, Y \in A$   $X(TY) = (TX)Y$  بنابراین  $T$  یک ضربگر است ولی ضربگر چپ و راست نیست زیرا  $T(XY) = 0$ . اگر  $A$  یک جبر بدون مرتبه باشد، آنگاه هر ضربگر روی  $A$  یک ضربگر چپ و راست می‌باشد. بدین منظور فرض کنید  $a(Tb) = (Ta)b$  برای هر  $x \in A$

1. Jarosz  
2. Johnson  
3. Wendel

بنابراین برای هر  $a, b, c \in A$ ، خواهیم داشت

$$\|c(Tab) - c(Ta)b\| \leq \|c(Tab) - (Tc)ab\| + \|(Tc)ab - c(Ta)b\| \leq 2\varepsilon\|a\| \|b\| \|c\|.$$

فرض کنید  $e_\lambda$  یک همانی تقریبی کراندار با کران  $M$  برای  $A$  باشد. در این صورت با جایگذاری  $e_\lambda$  بجای  $c$  در نابرابری فوق نتیجه می‌شود که

$$\|Tab - (Ta)b\| \leq 2\varepsilon M \|a\| \|b\|.$$

در نتیجه  $T$  یک ضربگر تقریبی چپ است. به طور مشابه  $T$  یک ضربگر تقریبی راست نیز می‌باشد.

چون هر  $C^*$ -جبر دارای همانی تقریبی کراندار با کران یک است [1]، هر ضربگر تقریبی روی  $C^*$ -جبر  $A$  یک ضربگر تقریبی چپ و راست است. نگاشت  $T: A \rightarrow B$  بین دو جبر نرم‌دار را به طور تقریبی جمعی می‌نامیم هرگاه یک  $\varepsilon > 0$  موجود باشد به طوری که برای هر  $a, b \in A$

$$\|T(a+b) - (Ta+Tb)\| \leq \varepsilon(\|a\| + \|b\|).$$

هر نگاشت جمعی، به طور تقریبی جمعی است ولی عکس مطلب صحیح نمی‌باشد. برای مثال نقض به منبع [2] مراجعه شود.

**گزاره ۵.** اگر  $A$  یک جبر باناخ با همانی تقریبی کراندار و  $T: A \rightarrow A$  یک ضربگر تقریبی باشد، آنگاه  $T$  به طور تقریبی جمعی است.

**برهان.** برای هر  $a, b, c \in A$ ، داریم

$$\begin{aligned} & \|cT(a+b) - c(Ta+Tb)\| \leq \\ & \|cT(a+b) - (Tc)a - (Tc)b\| + \\ & \|(Tc)a - c(Ta)\| + \|(Tc)b - c(Tb)\| \leq 2\varepsilon(\|a\| + \|b\|)\|c\|. \end{aligned}$$

گیریم  $e_\lambda$  یک همانی تقریبی کراندار با کران  $M$  برای  $A$  باشد. با جایگذاری  $e_\lambda$  بجای  $c$  در نابرابری فوق نامساوی زیر را به دست می‌آوریم

$$\|T(a+b) - (Ta+Tb)\| \leq \varepsilon_1(\|a\| + \|b\|),$$

$$x[(Tab)] = (Tx)ab = x(Ta)b = x[(Ta)b].$$

چون  $A$  بدون مرتبه است، لذا برای هر  $a, b \in A$   $T(ab) = (Ta)b$  است. بنابراین  $T$  یک ضربگر چپ است. به طور مشابه  $T$  یک ضربگر راست نیز می‌باشد. نگاشت  $T: A \rightarrow A$  را یک ضربگر تقریبی چپ می‌نامیم هرگاه یک  $\varepsilon > 0$  موجود باشد به طوری که برای هر  $a, b \in A$

$$\|T(ab) - (Ta)b\| \leq \varepsilon\|a\| \|b\|.$$

ضربگر تقریبی راست نیز به طور مشابه تعریف می‌شود. همچنین  $T$  را یک ضربگر تقریبی می‌نامیم هرگاه یک  $\varepsilon > 0$  موجود باشد به طوری که برای هر  $a, b \in A$

$$\|a(Tb) - (Ta)b\| \leq \varepsilon\|a\| \|b\|.$$

**قضیه گراف بسته:** فرض کنید  $A$  و  $B$  دو فضای باناخ و  $T$  یک تبدیل خطی از  $A$  به  $B$  باشد. هرگاه به ازای هر دنباله  $a_n$  در  $A$  که  $a_n \rightarrow a$  و هر دنباله  $T(a_n)$  در  $B$  که  $T(a_n) \rightarrow b$  نتیجه شود که  $T(a) = b$  آن‌گاه  $T$  پیوسته است.

**برهان:** به منبع [1] مراجعه شود.

## ۲- پیوستگی ضربگرهای تقریبی

از بخش قبل یادآوری می‌کنیم که اگر  $T$  یک ضربگر تقریبی چپ و راست باشد، آنگاه  $T$  یک ضربگر تقریبی است. ولی در حالت کلی عکس این مطلب درست نیست. در گزاره زیر با شرط اضافی نشان می‌دهیم که این موضوع برقرار است.

**گزاره ۴.** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ با همانی تقریبی کراندار و  $T: A \rightarrow A$  یک ضربگر تقریبی باشد، آنگاه  $T$  یک ضربگر تقریبی چپ و راست است.

**برهان.** برای هر  $a, b, c \in A$ ، داریم

$$\begin{aligned} \|c(Ta)b - (Tc)ab\| &= \|[c(Ta) - (Tc)a]b\| \leq \|c(Ta) - (Tc)a\| \|b\| \\ &\leq \varepsilon\|a\| \|b\| \|c\|. \end{aligned}$$

یک  $M > 0$  موجود است که  $\|T\| \leq M$ . چون  $A$  بدون مرتبه است،  $T(ab) = (Ta)b = a(Tb)$  نتیجه برای هر  $a, b \in A$  خواهیم داشت

$$\begin{aligned} \|Tab - TaTb\| &= \|a(Tb) - TaTb\| \leq \|a - Ta\| \|Tb\| \leq \\ \|a - Ta\| \|Tb\| &\leq \|a\| \|b\| \|T\| [1 + \|T\|] \leq M(1 + M)\|a\| \|b\|. \end{aligned}$$

با فرض  $\varepsilon = M(1 + M)$  نتیجه می‌شود که برای هر  $a, b \in A$

$$\|Tab - TaTb\| \leq \varepsilon \|a\| \|b\|$$

بنابراین نگاشت  $T$  همریختی تقریبی است. ■

**قضیه ۸.** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ و  $T: A \rightarrow A$

یک نگاشت خطی و پیوسته باشد. در این صورت  $T$  ضربگر تقریبی راست (چپ) است اگر و تنها اگر  $T$  همریختی تقریبی باشد.

**برهان.** فرض کنید  $T$  یک ضربگر تقریبی راست باشد، در نتیجه یک  $\varepsilon_1 > 0$  وجود دارد برای هر  $a, b \in A$  خواهیم داشت

$$\|Tab - a(Tb)\| \leq \varepsilon_1 \|a\| \|b\|.$$

چون  $T$  پیوسته است، پس  $\|T\| \leq M$ . بنابراین برای هر  $a, b \in A$  خواهیم داشت

$$\begin{aligned} \|Tab - TaTb\| &\leq \|Tab - a(Tb) + a(Tb) - TaTb\| \leq \|Tab - a(Tb)\| + \|a(Tb) - TaTb\| \leq \\ \varepsilon_1 \|a\| \|b\| + \|T\| \|b\| \|a - Ta\| &\leq \varepsilon_1 \|a\| \|b\| + M(1 + M)\|a\| \|b\| \leq \varepsilon \|a\| \|b\|. \end{aligned}$$

که در آن  $\varepsilon = \varepsilon_1 + M(1 + M)$ . در نتیجه  $T$  همریختی تقریبی است. عکس قضیه به طور مشابه اثبات می‌گردد. ■

فرض کنید  $T: A \rightarrow B$  یک نگاشت خطی باشد. در این صورت

$$\sigma(T) = \{y \in B: \exists x_n \subseteq A, s. t. x_n \rightarrow 0, T(x_n) \rightarrow y\},$$

که در آن  $\varepsilon_1 = 2\varepsilon M$ . بنابراین  $T$  به طور تقریبی جمعی است. ■

مثال زیر که در منبع [9] به دست آمده است، نشان می‌دهد که یک ضربگر تقریبی وجود دارد که یک ضربگر نیست.

**مثال ۶.** فرض کنید  $\varepsilon > 0$  یک عدد ثابت باشد. بنا بر پیوستگی تابع  $h(t) = e^{it}$  یک  $0 < \delta < 1$  موجود است به طوری که اگر  $|t| < 2\pi(1 - \delta)$ ، آنگاه  $\varepsilon > |h(t) - 1|$ . متناظر با این  $\delta$  نگاشت  $T: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$  را برای  $0 \leq \theta < 2\pi$  با ضابطه

$$T(z) = \begin{cases} 0 & z = 0 \\ |z|e^{i\theta\delta} & z \neq 0, \end{cases}$$

تعریف می‌کنیم. در این صورت برای هر  $z_1, z_2 \in \mathbb{C}$  نابرابری زیر حاصل می‌شود.

$$|z_1(Tz_2) - (Tz_1)z_2| \leq \varepsilon |z_1| |z_2|.$$

اگر  $z_1 = 0$  یا  $z_2 = 0$  باشد، آنگاه رابطه فوق برقرار است. فرض کنید  $z_2, z_1$  دو عدد مختلط ناصفر باشند. قرار می‌دهیم

$$z_1 = |z_1|e^{i\theta_1}, \quad z_2 = |z_2|e^{i\theta_2}$$

چون  $|\theta_1 - \theta_2| < 2\pi$ ، با فرض  $|\theta_1 - \theta_2| < 2\pi(1 - \delta)$  نتیجه می‌شود که  $|u| < 2\pi(1 - \delta)$ . بنابراین

$$\begin{aligned} |z_1(Tz_2) - (Tz_1)z_2| &= \\ |z_1||z_2||h(u) - 1| &< \varepsilon |z_1| |z_2|. \end{aligned}$$

در نتیجه  $T$  یک ضربگر تقریبی است، ولی یک ضربگر نیست. ■

قضیه زیر رابطه بین یک ضربگر و همریختی تقریبی را بیان می‌کند.

**قضیه ۷.** اگر  $A$  یک جبر باناخ بدون مرتبه و  $T: A \rightarrow A$  یک ضربگر باشد، آنگاه  $T$  یک همریختی تقریبی است.

**برهان.** بنابه قضیه ۱،  $T$  خطی و پیوسته است. بنابراین

$$\rho(Ta_n) \rightarrow 0. \quad (۱)$$

از طرفی چون  $\rho$  روی  $\sigma(T)$  پیوسته است و  $b \in \sigma(T)$

$$\rho(Ta_n) \rightarrow \rho(b). \quad (۲)$$

از روابط (۱) و (۲) نتیجه می‌شود  $\rho(b) = 0$  و بنابراین  $b \in Q(A)$ . در نتیجه  $\sigma(T) \subseteq Q(A)$ . حال قضیه قبل نشان می‌دهد که  $\sigma(T)$  یک ایده‌آل بسته از  $A$  است. لذا  $\sigma(T) \subseteq \text{rad}(A)$ . چون  $A$  نیم‌ساده است،  $\sigma(T) = \{0\}$  در نتیجه  $T$  پیوسته است. ■

چون شعاع طیفی  $\rho$  روی جبر باناخ نیم‌ساده و جابجایی پیوسته است [1]، لذا یک نتیجه مستقیم از قضیه قبل به صورت زیر می‌باشد.

**نتیجه ۱۱.** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ نیم‌ساده و جابجایی و  $T: A \rightarrow A$  یک نگاشت خطی و ضربگر تقریبی راست باشد به طوری که برای هر  $a \in A$   $\rho(Ta) \leq \rho(a)$ . در این صورت  $T$  پیوسته است.

**گزاره ۱۲.** اگر  $A$  یک جبر باناخ یک‌دار و  $T: A \rightarrow A$  یک نگاشت خطی و ضربگر تقریبی یکانی باشد، آنگاه  $T$  پیوسته است.

**برهان.** فرض کنید  $e$  عنصر همانی  $A$  باشد. بنا به فرض یک  $\varepsilon \geq 0$  موجود است که برای هر  $a \in A$

$$\|Ta\| - \|a(Te)\| \leq \|(Ta)e - a(Te)\| \leq \varepsilon\|a\|.$$

چون  $T(e) = e$  برای هر  $a \in A$   $\|Ta\| \leq (1 + \varepsilon)\|a\|$  در نتیجه  $T$  پیوسته است.

**قضیه ۱۳.** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ و  $T: A \rightarrow A$  یک ضربگر تقریبی و  $f: A \rightarrow A$  یک تابع باشد که برای هر  $a \in A$

$$\|Ta - fa\| \leq \delta\|a\|.$$

در این صورت  $f$  یک ضربگر تقریبی است.

را فضای جداساز می‌نامند که یک زیرفضای بسته از  $B$  است. بنا به قضیه گراف بسته،  $\sigma(T) = \{0\}$ ، اگر و تنها اگر  $T$  پیوسته باشد [1]. برای جبر باناخ  $A$  شعاع طیفی هر عنصر  $a$ ، به صورت

$$\rho(a) = \lim_{n \rightarrow \infty} \|a^n\|^{\frac{1}{n}},$$

تعریف می‌شود. همچنین

$$Q(A) = \{x \in A: \rho(x) = 0\}.$$

بنا به قضیه از ۳۲. ۵. ۱ از منبع [1]، اگر  $I$  یک ایده‌آل از جبر باناخ  $A$  باشد به طوری که  $I \subseteq Q(A)$ ، آنگاه  $I \subseteq \text{rad}(A)$ .

**قضیه ۹.** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ و  $T: A \rightarrow A$  یک نگاشت خطی و ضربگر تقریبی راست (چپ) باشد. در این صورت  $\sigma(T)$  یک ایده‌آل بسته از  $A$  است.

**برهان.** می‌دانیم که  $\sigma(T)$  بسته است. لذا کافی است نشان دهیم که  $\sigma(T)$  یک ایده‌آل از  $A$  است. فرض کنید  $a \in A$  و  $b \in \sigma(T)$  عناصری دلخواه باشند. از این رو دنباله  $a_n$  در  $A$  موجود است که  $a_n \rightarrow 0$  و  $Ta_n \rightarrow b$  بنابراین

$$\begin{aligned} \|Taa_n - ab\| &\leq \|Taa_n - a(Ta_n)\| + \|a(Ta_n) - ab\| \leq \varepsilon\|a\|\|a_n\| + \|a\|\|Ta_n - b\| \rightarrow 0. \end{aligned}$$

در نتیجه  $Taa_n \rightarrow ab$ . از طرفی  $aa_n \rightarrow 0$  پس  $ab \in \sigma(T)$  و  $\sigma(T)$  یک ایده‌آل بسته است. ■

**قضیه ۱۰.** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ و  $T: A \rightarrow A$  یک نگاشت خطی و ضربگر تقریبی راست (چپ) باشد به طوری که برای هر  $a \in A$   $\rho(Ta) \leq \rho(a)$  و روی  $\sigma(T)$  پیوسته باشد. در این صورت  $\sigma(T) \subseteq Q(A)$  علاوه بر این، اگر  $A$  نیم‌ساده باشد، آنگاه  $T$  پیوسته است.

**برهان.** فرض کنید  $b \in \sigma(T)$  دلخواه باشد. در این صورت دنباله  $a_n$  در  $A$  موجود است که  $a_n \rightarrow 0$  و  $Ta_n \rightarrow b$ . بنا به پیوستگی  $\rho$  در صفر،  $\rho(a_n) \rightarrow \rho(0) = 0$  در نتیجه

**برهان.** چون  $T$  یک ضربگر تقریبی است، یک  $\varepsilon_1 \geq 0$  وجود دارد که برای هر  $a, b \in A$

$$\|(Ta)b - a(Tb)\| \leq \varepsilon_1 \|a\| \|b\|.$$

بنابراین

$$\begin{aligned} \|a(fb) - (fa)b\| &\leq \|a(fb) \pm \\ &a(Tb) \pm (Ta)b - (fa)b\| \leq \\ &\|a(fb) - a(Tb)\| + \|a(Tb) - \\ &(Ta)b\| + \|(Ta)b - (fa)b\| \leq \\ &\delta \|a\| \|b\| + \varepsilon_1 \|a\| \|b\| + \delta \|a\| \|b\| \leq \\ &(2\delta + \varepsilon_1) \|a\| \|b\|. \end{aligned}$$

با فرض  $\varepsilon = 2\delta + \varepsilon_1$ ، نتیجه می‌شود که  $f$  یک ضربگر تقریبی است. ■

**تبصره:** فرض کنید  $A$  یک جبر باناخ جابجایی و یک‌دار با همانی  $e$  و  $T$  یک ضربگر تقریبی باشد. نگاشت  $f: A \rightarrow A$  با ضابطه  $f(a) = aT(e)$  را در نظر می‌گیریم. در این صورت  $f$  یک ضربگر است و برای هر  $a \in A$

$$\|fa - Ta\| \leq \varepsilon \|a\|.$$

functionals, *Aequationes Math.*, 63, (2012), 180-192.

[12] P. Wendel, Left Centralizers and Isomorphisms on group algebras, *Pacific J. Math.*, 2 (1952), 251-261.

[13] مرجان ادیب، ضربگرها و کاربرد آنها در مهندسی زلزله، پژوهش‌های نوین در ریاضی، سال پنجم، شماره ۱۷، ۱۰۲-۹۵.

[14] بهمن حیاتی و حمید خدایی، نگاشت‌های  $\delta$ -همریختی‌های به توی جبرهای باناخ دوگان، پژوهش‌های نوین در ریاضی، سال پنجم، شماره ۲۱، ۲۲-۱۵.

[15] عباس زیوری کاظم پور و اباصلت بداعی، مشخصه‌سازی  $n$ -همریختی‌های جردن روی جبرها، پژوهش‌های نوین در ریاضی، سال چهارم، شماره ۱۳، ۶۹-۷۴.

[1] H. G. Dales, *Banach algebras and Automatic Continuity*, London Math. Soc., Monograph 24, 2000.

[2] Z. Gajda, On the stability of additive mappings, *Inter. J. Math. Math. Sci.*, 14 (3) (1991), 431-434.

[3] K. Jarosz, *Perturbations of Banach Algebras*, Lecture Notes in Math., Springer-Verlag, Berlin, 1985.

[4] B. E. Johnson, An introduction to the theory of centralizers, *Proc. London Math. Soc.*, 14 (1964), 299-320.

[5] B. E. Johnson, Continuity of centralizers on Banach algebras, *J. London Math. Soc.*, 14 (1966), 639-640.

[6] B. E. Johnson, Approximately multiplicative functionals, *J. London Math. Soc.*, 34(2), (1986), 489-510.

[7] B. E. Johnson, Approximately multiplicative maps between Banach algebras, *J. London Math. Soc.*, 37(2), (1988), 294-316.

[8] R. Larsen, *An Introduction to the theory of multipliers*, Berlin, New York, Springer-Verlag, 1971.

[9] T. Miura, G. Takahasi, and S. Hirasawa, Stability of multipliers on Banach algebras, *Int. J. Math. Math. Sci.*, 45, (2004), 2377-2381.

[10] M. A. Rieffel, On the continuity of certain intertwining operators, centralizers, and positive linear functionals, *Proc. London Math. Soc.*, 20 (1969), 455-457.

[11] P. Semrel, Almost multiplicative functions and almost multiplicative

