

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ



دانشکده علوم

پایان نامه کارشناسی ارشد ریاضی محض (آنالیز)

عنوان:

ساختارهای حافظ  $n$ -میانگین پذیری ضعیف جبرهای باناخ

استاد راهنما:

دکتر محمد رضا میری

استاد مشاور:

دکتر علیرضا جانفدا

نگارنده:

فاطمه داودی

شهریور ۱۳۹۱

ج

کلیه مزایا اعم از چاپ، تکثیر، نسخه برداری، اقتباس و ... از پایان نامه کارشناسی ارشد برای دانشگاه  
بیرجند محفوظ می باشد.

نقل از مطالب با ذکر منابع، بلامانع است.

مَنّت خدای را عز و جل که طاعتش موجب قربتست و به شکر اندرش مزید نعمت

تقدیم به

همسر عزیزم که در لحظه لحظه زندگی یاور و همراه من است.

و به دخترم، بیتا، به خاطر صبوری کودکانه اش.

در اینجا لازم می‌دانم از تمام کسانی که من را در تهیه این پایان نامه یاری نمودند، تشکر و سپاس گذاری کنم.

از استاد راهنمای گرامی جناب آقای دکتر محمد رضا میری که بدون راهنمایی ایشان این مجموعه به سرانجام نمی‌رسید، تشکر و قدردانی می‌کنم.

از مشاور ارجمند جناب آقای دکتر علیرضا جانفدا، از اساتید محترم داور جناب آقای دکتر امان الله اسدی و جناب آقای دکتر ابراهیم نصرآبادی و همچنین از نماینده تحصیلات تکمیلی جناب آقای دکتر حسین فضایی مقیمی نیز تشکر و سپاسگذاری می‌کنم.

همچنین از جناب آقای دکتر محسن نیازی نیز به خاطر کمک و همراهی ایشان تشکر و سپاسگذاری می‌کنم.

از پدر، مادر و خواهرم که من را در انجام این مجموعه حمایت کردند نیز تشکر می‌کنم.

## ساختارهای حافظ $n$ -میانگین پذیری ضعیف جبرهای باناخ

### چکیده:

در حالت کلی یک همریختی کران دار و پوشا، خاصیت  $n$ -میانگین پذیری ضعیف را حفظ نمی کند، اما در این پایان نامه نشان می دهیم که اگر این همریختی، معکوس پذیر راست باشد، خاصیت  $n$ -میانگین پذیری ضعیف حفظ می شود.

هم چنین بعضی از همریختی ها روی چندین جبر باناخ بررسی می شود.

واژه های کلیدی: دوگان دوم، اشتقاق، میانگین پذیری ضعیف،  $n$ -میانگین پذیری ضعیف، جمع مستقیم جبر باناخ، ضرب های آرنز.

## فهرست مطالب:

۱	تعاریف و مفاهیم اساسی	فصل اول	۱
۲		۱-۱ جبر باناخ	۱-۱
۴		۲-۱ مدول دو طرفه	۲-۱
۵		۳-۱ مدول دوطرفه باناخ	۳-۱
۷		۴-۱ اشتقاق	۴-۱
۷		۵-۱ توپولوژی ضعیف ستاره	۵-۱
۱۱		۶-۱ $n$ -میانگین پذیری ضعیف	۶-۱
۱۳		۷-۱ ضرب‌های آرنز	۷-۱
۱۷		۸-۱ تور	۸-۱
۲۳	$n$ -میانگین پذیری ضعیف برای برخی از جبرهای باناخ	فصل دوم	۲
۲۴		۱-۲ $C^*$ -جبرها	۱-۲
۳۰		۲-۲ جبرهایی از عملگرها	۲-۲
۳۷		۳-۲ $L^1(G)$	۳-۲
۴۵	همریختی‌های معکوس‌پذیر راست، حافظ $n$ -میانگین پذیری ضعیف	فصل سوم	۳
۴۶		۱-۳ همریختی‌های $A$ -مدولی	۱-۳
۵۵		۲-۳ $n$ -میانگین پذیری ضعیف جمع مستقیم جبرهای باناخ	۲-۳
۵۸	$A^*$ گرای $n$ -میانگین پذیری ضعیف دوگان دوم و زیر فضاهای درون گرای $A^*$	فصل چهارم	۴
۵۹		۱-۴ $n$ -میانگین پذیری ضعیف دوگان دوم جبرهای باناخ	۱-۴
۶۲		۲-۴ زیر فضاهای درون‌گرا	۲-۴
۶۷		منابع	۵
۶۹		واژه نامه	۶
۶۹		۱-۶ فارسی به انگلیسی	۱-۶
۷۱		۲-۶ انگلیسی به فارسی	۲-۶

## پیشگفتار

مفهوم میانگین پذیری ضعیف برای اولین بار برای جبرهای باناخ جابه جایی در سال ۱۹۸۷ توسط باده<sup>۱</sup>، کرتیس<sup>۲</sup> و دیلز<sup>۳</sup> و سپس برای جبرهای باناخ دلخواه در سال ۱۹۹۱ توسط جانسون<sup>۴</sup> معرفی گردید.

مفهوم  $n$  - میانگین پذیری ضعیف برای اولین بار در سال ۱۹۹۸ توسط دیلز، قهرمانی<sup>۵</sup> و گرونبرگ<sup>۶</sup> معرفی گردید.

یک ابزار اساسی برای به دست آوردن یک جبر باناخ میانگین پذیر این است که میانگین پذیری تحت یک تصویر همریخت پایاست. این مطلب در مورد میانگین پذیری ضعیف در جبرهای جابه جایی نیز درست است. اما در حالت کلی برقرار نیست.

در این پایان نامه یک شرط کافی برای  $n$  - میانگین پذیری ضعیف از تصویرهای همریخت بررسی می شود. به عبارت دقیق تر نشان داده می شود که تصویر همریخت یک جبر باناخ  $n$  - میانگین پذیر ضعیف،  $n$  - میانگین پذیر ضعیف است اگر همریختی از یک معکوس راست برخوردار باشد.

علاوه بر این از مطلب فوق برای به دست آوردن بعضی از جبرهای باناخ  $n$  - میانگین پذیر ضعیف از جبرهای باناخ قبلی استفاده خواهیم کرد.

در فصل اول به تعاریف و مفاهیم اساسی که در فصل های بعدی مورد استفاده خواهند بود می پردازیم و در فصل دوم مفهوم  $n$  - میانگین پذیری ضعیف برای برخی از جبرهای باناخ را مورد بررسی قرار می دهیم.

در فصل سوم همریختی هایی که حافظ  $n$  - میانگین پذیری ضعیف هستند معرفی می شوند و همچنین  $n$  - میانگین پذیری ضعیف جمع مستقیم جبرهای باناخ نیز بررسی می شود.

---

<sup>۱</sup> Bade

<sup>۲</sup> Curtis

<sup>۳</sup> Dales

<sup>۴</sup> Johnson

<sup>۵</sup> Ghahramani

<sup>۶</sup> Gronbæk



ط

در فصل چهارم  $n$ -میانگین پذیری ضعیف دوگان دوم جبرهای باناخ و زیر فضاهای درون گرای  $A^*$  تعریف و به عنوان آخرین نتیجه از این فصل رابطه بین  $n$ -میانگین پذیری ضعیف دوگان دوم یک جبر باناخ و دوگان یک زیر فضای بسته از  $A^*$  بیان و اثبات می شود.

۱ فصل اول  
تعاریف و مفاهیم اساسی

## ۱-۱ جبر باناخ

## ۱-۱-۱ تعریف:

فرض کنید  $V$  فضای برداری باشد. تابع حقیقی  $\|\cdot\|: V \rightarrow \mathbb{R}$  را یک نرم روی  $V$  می‌نامیم، هرگاه شرایط زیر برقرار باشد:

$$(۱) \text{ به ازای هر } v \in V, \|v\| \geq 0, \text{ و } \|v\| = 0 \text{ اگر و فقط اگر } v = 0;$$

$$(۲) \text{ به ازای هر } v \in V \text{ و هر } \alpha \in \mathbb{R}, \|\alpha v\| = |\alpha| \|v\|;$$

$$(۳) \text{ به ازای هر } u, v \in V, \|u + v\| \leq \|u\| + \|v\| \text{ (نامساوی مثلث).}$$

فضای  $(V, \|\cdot\|)$  را یک فضای نرم‌دار می‌نامیم.

## ۲-۱-۱ تعریف:

یک جبر روی میدان  $\mathbb{F}$  یک فضای خطی (فضای برداری) مانند  $A$  روی  $\mathbb{F}$  است همراه با یک نگاشت

$$A \times A \rightarrow A \text{ مانند } (x, y) \rightarrow xy \text{ که در شرایط زیر صدق کند:}$$

$$(۱) \text{ برای هر } x, y, z \in A \text{ داشته باشیم } x(yz) = (xy)z;$$

$$(۲) \text{ برای هر } x, y, z \in A \text{ داشته باشیم } x(y + z) = xy + xz, (x + y)z = xz + yz;$$

$$(۳) \text{ برای هر } x, y \in A \text{ و } \alpha \in \mathbb{F} \text{ داشته باشیم } (\alpha x)y = \alpha(xy) = x(\alpha y).$$

اگر  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  باشد آنگاه جبر  $A$ ، جبر حقیقی است و اگر  $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  باشد آنگاه جبر  $A$ ، مختلط است. نگاشت

$$(x, y) \rightarrow xy \text{ ضرب در } A \text{ نامیده می‌شود و } xy \text{ یعنی ضرب } x \text{ در } y.$$

- اگر  $A$  یک فضای نرم‌دار باشد و داشته باشیم:

$$\|xy\| \leq \|x\| \|y\| \quad (x, y \in A)$$

آنگاه زوج  $(A, \|\cdot\|)$  را یک جبر نرم‌دار گوئیم و اگر جبر نرم‌دار  $A$  با نرم  $\|\cdot\|$  کامل باشد یعنی هر دنباله

کشی در این فضا همگرا باشد آنگاه زوج  $(A, \|\cdot\|)$  را یک جبر باناخ گوئیم.

## ۳-۱-۱ تعریف:

فرض کنیم  $X$  و  $Y$  فضاهاى بردارى روى ميدان  $\mathbb{F}$  باشند. مجموعه ي همه نگاشت‌هاى خطى از  $X$  به توى  $Y$  را با  $L(X, Y)$  و مجموعه ي همه نگاشت‌هاى خطى و کران‌دار از  $X$  به توى  $Y$  را با  $B(X, Y)$  نشان مى‌دهيم.

## ۴-۱-۱ مثال:

فرض کنیم  $X$  يك فضاى خطى روى ميدان  $\mathbb{F}$  باشد،  $L(X, X)$  همراه با ضرب زير يك جبر است:

$$(ST)(x) = S(Tx) \quad (x \in X)$$

-  $L(X, X)$  را با  $L(X)$  و  $B(X, X)$  را با  $B(X)$  نمايش مى‌دهيم.

## ۵-۱-۱ مثال:

فرض کنیم  $G$  يك گروه باشد و تعريف كنيم:

$$l^1(G) := \{f | f: G \rightarrow \mathbb{C}, \sum_{s \in G} |f(s)| < \infty\}$$

سپس  $l^1(G)$  همراه با جمع و ضرب اسکالر نقطه‌اى و همچنين ضرب و نرمى که در زير تعريف مى‌شود

يك جبر باناخ است:

$$(f * g)(s) = \sum_{t \in G} f(t)g(t^{-1}s) \quad (s \in G)$$

$$\|f\| = \sum_{s \in G} |f(s)|$$

جبر باناخ  $l^1(G)$ ، جبر گروهى مجزای  $G$  ناميده مى‌شود.

## ۲-۱-۲ مدول دو طرفه

## ۱-۲-۱-۱ تعریف:

فرض کنیم  $A$  یک جبر روی میدان  $\mathbb{F}$  و  $X$  یک فضای خطی روی  $\mathbb{F}$  باشد.  $X$  یک  $A$ -مدول چپ است

اگر نگاشت  $A \times X \rightarrow X$   $(a, x) \rightarrow a \cdot x$  موجود باشد که در شرایط زیر صدق کند:

(۱) برای هر ثابت  $a \in A$  نگاشت  $x \rightarrow a \cdot x$  روی  $X$  خطی باشد؛

(۲) برای هر ثابت  $x \in X$  نگاشت  $a \rightarrow a \cdot x$  روی  $A$  خطی باشد؛

$$(۳) \quad (a_1, a_2 \in A, x \in X) \quad a_1 \cdot (a_2 \cdot x) = (a_1 a_2) \cdot x$$

نگاشت  $(a, x) \rightarrow a \cdot x$  ضرب مدولی گفته می‌شود.

به‌طور مشابه  $X$  یک  $A$ -مدول راست است اگر یک نگاشت مانند  $X \times A \rightarrow X$   $(x, a) \rightarrow x \cdot a$  موجود باشد

به‌طوری که خواص (۱) و (۲) فوق را داشته باشد و همین‌طور خاصیت زیر:

$$(x \cdot a_1) \cdot a_2 = x \cdot (a_1 a_2) \quad (a_1, a_2 \in A, x \in X)$$

$X$  را  $A$ -مدول دو طرفه گوییم هرگاه هم  $A$ -مدول چپ و هم  $A$ -مدول راست باشد و ضرب‌های

مدولی آن در شرط زیر صدق کند:

$$a \cdot (x \cdot b) = (a \cdot x) \cdot b \quad (a, b \in A, x \in X)$$

## ۱-۲-۲-۲ مثال:

جبر  $A$  با عمل ضرب مدولی دوطرفه در  $A$  یک مدول دوطرفه روی خودش است.

## ۱-۲-۳-۱ تعریف:

$A$ -مدول دوطرفه  $X$  متقارن است اگر  $a \cdot x = x \cdot a$  ( $a \in A, x \in X$ )

## ۱-۲-۴-۱ تعریف:

$A$ -مدول دوطرفه متقارن روی جبر جابه‌جایی  $A$  (جبری که خاصیت جابه‌جایی ضرب داشته باشد)

یک  $A$ -مدول نامیده می‌شود.

## ۳-۱-۳ مدول دوطرفه باناخ

## ۱-۳-۱ تعریف:

فرض کنیم  $A$  یک جبر باناخ و  $X$  یک فضای باناخ و همین طور یک  $A$ -مدول دوطرفه باشد، سپس  $X$  یک  $A$ -مدول دو طرفه باناخ است اگر نگاشت‌های مدول، پیوسته باشند یعنی  $k \geq 0$  موجود باشد که برای هر  $a \in A$  و  $x \in X$  داشته باشیم:

$$\|a \cdot x\| \leq k \|a\| \cdot \|x\|, \quad \|x \cdot a\| \leq k \|a\| \cdot \|x\|$$

همچنین می‌توان نرم معادلی روی  $X$  یافت که:

$$\|a \cdot x\| \leq \|a\| \cdot \|x\|, \quad \|x \cdot a\| \leq \|a\| \cdot \|x\| \quad (a \in A, x \in X)$$

## ۱-۳-۲ مثال:

اگر  $B$  یک جبر باناخ شامل  $A$  و همچنین  $A$  یک زیر جبر بسته باشد ( $A$  نسبت به جمع و ضرب اسکالر و ضرب بسته باشد)، سپس  $B$  همراه با ضرب‌ها در  $B$  یک  $A$ -مدول دوطرفه باناخ است.

دلیل: عمل ضرب در  $B$  را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$b \cdot a = ba \quad (a \in A, b \in B)$$

نگاشت  $B \times A \rightarrow B$  را در نظر می‌گیریم:  $(b, a) \rightarrow ba$

(۱) برای هر ثابت  $b \in B$  نگاشت  $\Phi: a \rightarrow ba$  روی  $A$  خطی است زیرا

$$\begin{aligned} \Phi(\alpha a_1 + a_2) &= b(\alpha a_1 + a_2) = b\alpha a_1 + ba_2 \\ &= \alpha ba_1 + ba_2 \\ &= \alpha \Phi(a_1) + b\Phi(a_2) \quad (a_1, a_2 \in A, \alpha \in \mathbb{C}) \end{aligned}$$

(۲) برای هر ثابت  $a \in A$  نگاشت  $\Psi: b \rightarrow ba$  روی  $B$  خطی است زیرا

$$\Psi(\beta b_1 + b_2) = (\beta b_1 + b_2)a = \beta b_1 a + b_2 a$$

$$= \beta\Psi(b_1) + \Psi(b_2) \quad (b_1, b_2 \in B, \beta \in \mathbb{C})$$

(۳)

$$(b \cdot a_1) \cdot a_2 = (ba_1) \cdot a_2 = (ba_1)a_2 = b(a_1a_2) = b \cdot (a_1a_2) \quad (a_1, a_2 \in A, b \in B)$$

بنابراین  $B$  یک  $A$ -مدول راست است.

برای اینکه نشان دهیم  $B$  یک  $A$ -مدول چپ است نگاشت  $A \times B \rightarrow B$  را در نظر می‌گیریم و  
تعریف می‌کنیم:  $a \cdot b = ab \quad (a \in A, b \in B)$

این نگاشت شرایط ۱ و ۲ بالا را دارد.

(۳)

$$\begin{aligned} a_1 \cdot (a_2 \cdot b) &= a_1 \cdot (a_2b) = a_1(a_2b) = (a_1a_2)b \\ &= (a_1a_2) \cdot b \quad (a_1, a_2 \in A, b \in B) \end{aligned}$$

در نتیجه  $B$  یک  $A$ -مدول چپ است.

همچنین

$$\begin{aligned} a_1 \cdot (b \cdot a_2) &= a_1 \cdot (ba_2) = a_1(ba_2) = (a_1b)a_2 \\ &= (a_1b) \cdot a_2 \quad (a_1, a_2 \in A, b \in B) \end{aligned}$$

در نتیجه  $B$  یک  $A$ -مدول دوطرفه است.

## ۴-۱ اشتقاق

## ۱-۴-۱ تعریف:

فرض کنیم  $A$  یک جبر و  $X$  یک  $A$ -مدول دوطرفه باشد، یک اشتقاق از  $A$  به توی  $X$  یک نگاشت خطی مانند  $D: A \rightarrow X$  است، به طوری که:

$$D(ab) = a.D(b) + D(a).b \quad (a, b \in A)$$

## ۲-۴-۱ تعریف:

فرض کنیم  $A$  یک جبر و  $X$  یک  $A$ -مدول دوطرفه باشد، اشتقاق‌های به شکل زیر را اشتقاق داخلی می‌گوییم:

$$\delta_x(a) = a.x - x.a \quad (a \in A, x \in X)$$

## ۵-۱ توپولوژی ضعیف ستاره

## ۱-۵-۱ نمادگذاری:

فرض کنیم  $X$  یک فضای باناخ باشد و  $X^*$  فضای دوگان  $X$  باشد، برای  $\lambda \in X^*$  و  $x \in X$  حاصل  $\lambda(x)$  را با نماد  $\langle x, \lambda \rangle$  نمایش می‌دهیم.

همچنین دوگان دوم  $X$  را با  $X^{**}$  نشان می‌دهیم و تابع نشانیدن متعارف  $X$  در  $X^{**}$  را با  $\hat{i}$  یا  $\widehat{\phantom{x}}$  نشان می‌دهیم. ( $\hat{i}$  خطی و یک به یک است.)

$$\begin{array}{lll} i: X \rightarrow X^{**} & \hat{x}: X^* \rightarrow \mathbb{C} & \lambda \in X^* \\ i(x) = \hat{x} & \hat{x}(\lambda) = \lambda(x) & \end{array}$$

$$\|x\| = \|\hat{x}\|, \quad X \leftrightarrow \hat{X} \subseteq X^{**} \Rightarrow X \subseteq X^{**}$$

در حالت خاص:

$$\langle \lambda, i(x) \rangle = \langle \lambda, \hat{x} \rangle = \langle x, \lambda \rangle \quad (x \in X, \lambda \in X^*)$$



(اگر ابهامی به نظر نرسد می توان  $\hat{\cdot}$  و  $\sim$  را حذف کرد زیرا ساختار جبری  $X$  و  $\hat{X}$  یکی است.)

### ۲-۵-۱ تعریف:

فرض کنید  $X$  یک فضای برداری نرم دار با دوگان توپولوژیکی  $X^*$  باشد. برای هر  $x \in X$  تعریف می کنیم:

$$P_x(x^*) = |x^*(x)|$$

در این صورت  $P_x$  یک شبه نرم است و توپولوژی تعریف شده توسط خانواده  $\{P_x : x \in X\}$  روی  $X^*$  را توپولوژی ضعیف ستاره گوئیم و با نمادهای  $w^*$  یا  $\delta(X^*, X)$  نشان می دهیم.

### ۳-۵-۱ قضیه باناخ آقلو:

فرض کنید  $X$  یک فضای برداری توپولوژیکی و  $V$  یک همسایگی از صفر در این فضا باشد. اگر داشته باشیم:

$$K = \{ \Lambda \in X^* : |\Lambda x| \leq 1, \quad x \in V \}$$

سپس  $K$  با توپولوژی  $w^*$  ، فشرده است.

### ۴-۵-۱ تذکر:

دوگان های بالاتر را با  $X^{(1)} = X^*$  ,  $X^{(n)} = X^{(n-1)*}$  ,  $X^{(n+1)} = X^{(n)*}$  نشان می دهیم. همچنین  $X^{(0)} = X$ .

### ۵-۵-۱ تعریف:

برای هر  $a \in A$  و  $\lambda \in X^*$  ،  $a \cdot \lambda$  و  $\lambda \cdot a$  در  $X^*$  را با روابط زیر تعریف می کنیم:

$$\langle x, a \cdot \lambda \rangle = \langle x \cdot a, \lambda \rangle$$

$$\langle x, \lambda \cdot a \rangle = \langle a \cdot x, \lambda \rangle \quad (a \in A, x \in X)$$

### ۶-۵-۱ مثال:

فرض کنیم  $A$  یک جبر باناخ باشد و  $X$  یک  $A$ -مدول دوطرفه باناخ باشد، آنگاه  $X^*$  نیز یک  $A$ -مدول دوطرفه باناخ است.

دلیل: نگاشت  $A \times X^* \rightarrow X^*$  را در نظر می‌گیریم.

$A, X^*$  -مدول چپ است زیرا برای  $a_1, a_2 \in A, \lambda \in X^*$  داریم:

$$\begin{aligned} \langle x, (a_1 a_2) \cdot \lambda \rangle &= \langle x \cdot (a_1 a_2), \lambda \rangle \\ &= \langle (x \cdot a_1) \cdot a_2, \lambda \rangle \\ &= \langle x \cdot a_1, a_2 \cdot \lambda \rangle \\ &= \langle x, a_1 \cdot (a_2 \cdot \lambda) \rangle \end{aligned}$$

در نتیجه:  $(a_1 a_2) \cdot \lambda = a_1 \cdot (a_2 \cdot \lambda)$

نگاشت  $X^* \times A \rightarrow X^*$  را در نظر می‌گیریم.

$A, X^*$  -مدول راست است زیرا برای  $a_1, a_2 \in A, \lambda \in X^*$  داریم:

$$\begin{aligned} \langle x, (\lambda \cdot a_1) \cdot a_2 \rangle &= \langle a_2 \cdot x, (\lambda \cdot a_1) \rangle \\ &= \langle a_1 \cdot (a_2 \cdot x), \lambda \rangle \\ &= \langle (a_1 \cdot a_2) \cdot x, \lambda \rangle \\ &= \langle x, \lambda \cdot (a_1 a_2) \rangle \end{aligned}$$

در نتیجه:  $(\lambda \cdot a_1) \cdot a_2 = \lambda \cdot (a_1 a_2)$

$A, X^*$  -مدول دوطرفه است زیرا برای  $a, b \in A, \lambda \in X^*$  داریم:

$$\begin{aligned} \langle x, a \cdot (\lambda \cdot b) \rangle &= \langle x \cdot a, (\lambda \cdot b) \rangle \\ &= \langle b \cdot (x \cdot a), \lambda \rangle \\ &= \langle (b \cdot x) \cdot a, \lambda \rangle \\ &= \langle (b \cdot x), a \cdot \lambda \rangle \\ &= \langle x, (a \cdot \lambda) \cdot b \rangle \end{aligned}$$

در نتیجه:  $a \cdot (\lambda \cdot b) = (a \cdot \lambda) \cdot b$

- همچنین به طور مشابه دوگان‌های بالاتر یعنی  $X^{(n)}$ ،  $A$ -مدول دوطرفه هستند و تعریف‌های گفته شده در بالا نشان می‌دهد  $a.\hat{x} = \widehat{a}.x$  (چون  $a.\hat{x}, \widehat{a}.x$  عضوهایی از  $X^{**}$  هستند، می‌توانیم یک عضو از  $X^*$  را در نظر بگیریم و نشان دهیم دو طرف تساوی با هم برابر است) به طوری که  $X^{(n)}$  یک زیر مدول از  $X^{(n+2)}$  است،  $n \in \mathbb{Z}^+$ .

### ۷-۵-۱ تعریف:

یک زیر مدول مانند  $Y$ ، یک زیر فضا از مدول راست (چپ)  $X$  است، به طوری که نسبت به ضرب مدولی بسته باشد، یعنی:

$$Y \subseteq X \Rightarrow a.y \in Y \quad (y.a \in Y) \quad (a \in A, y \in Y)$$

### ۸-۵-۱ نکته:

اگر  $X$  متقارن باشد، آنگاه هر  $X^{(n)}$  نیز متقارن است.

### ۹-۵-۱ تعریف:

فرض کنید  $A$  جبر باناخ و  $X$  و  $Y$ ،  $A$ -مدول باشند. نگاشت  $\theta: X \rightarrow Y$  یک همریختی  $A$ -مدولی چپ است هر گاه:

(۱)  $\theta$  خطی باشد یعنی جمع و ضرب اسکالر را حفظ کند؛

(۲) رابطه زیر برقرار باشد:

$$\theta(a.x) = a.\theta(x) \quad (a \in A, x \in X)$$

همچنین  $\theta$  یک همریختی  $A$ -مدولی راست است هر گاه:

(۱)  $\theta$  خطی باشد؛

(۲) رابطه زیر برقرار باشد:

$$\theta(x.a) = \theta(x).a \quad (a \in A, x \in X)$$

### ۱۰-۵-۱ تعریف:

فرض کنیم  $X$  یک  $A$ -مدول دوطرفه باناخ باشد و فرض کنیم  $n \in \mathbb{N}$  مزدوج نگاشت یک به یک  
 $i: X^{(n-1)} \rightarrow X^{(n+1)}$  یک نگاشت تصویر مانند  $P: X^{(n+2)} \rightarrow X^{(n)}$  است که تعریف می‌کنیم:

$$P(\Lambda) = \Lambda |_{i(X^{(n-1)})}, \quad \Lambda: X^{(n+1)} \rightarrow \mathbb{C}$$

به طوری که:  $X^{(n-1)} \subseteq X^{(n+1)}$

می‌توان نوشت:

$$X^{(n+2)} = X^{(n)} \oplus \ker P = X^{(n)} \oplus i(X^{(n-1)})^\perp$$

که  $X^{(n+2)}$  نیز یک  $A$ -مدول دوطرفه باناخ است.

(به کمک هر نگاشت تصویر پیوسته مانند  $P$  روی  $X$  می‌توان تجزیه توپولوژیک از  $X$  به صورت

$$X = \ker P \oplus \mathcal{R}(P)$$

به دست آورد.)

- در حالت کلی برای  $F \subseteq Y$  داریم:

$$F^\perp = \left\{ \lambda \in Y^* : \langle x, \lambda \rangle = 0 \quad (x \in F) \right\}$$

### ۶-۱- $n$ -میانگین پذیری ضعیف

#### ۱-۶-۱ تعریف:

فرض کنیم  $A$  یک جبر باناخ و  $X$  یک  $A$ -مدول دوطرفه باناخ باشد، فضای اشتقاق‌های پیوسته از  $A$   
 به توی  $X$  را با  $Z^1(A, X)$  و فضای اشتقاق‌های داخلی از  $A$  به توی  $X$  را با  $\mathcal{N}^1(A, X)$  نشان می‌دهیم.  
 اولین گروه کوهمولوژی<sup>۱</sup> از  $A$  با ضرایب در  $X$  را با نماد  $\mathcal{H}^1(A, X)$  نشان می‌دهیم و تعریف می‌کنیم:

$$\mathcal{H}^1(A, X) := \frac{Z^1(A, X)}{\mathcal{N}^1(A, X)}$$

<sup>۱</sup> First Cohomology group