

\equiv آنالیز تابعی مقدماتی \equiv
 تعریف: فضای بردار X روی \mathbb{C} (گاهی \mathbb{R})، ایند فنسز نیمه‌دار می‌گوئیم هرگاه با ایند
 نرم باشد. منظور از نرم، یک تابع $\|\cdot\|: X \rightarrow \mathbb{R}$ است که شرایط زیر را برآورد:

(الف) $\|x\| \geq 0$ و $\|x\| = 0$ اگر و فقط اگر $x = 0$

(ب) $\|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|$

(ج) $\|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|$

توجه: $\|x\| = \|x+(-x)\| \leq \|x\| + \|(-x)\| = 2\|x\|$ و $\|0\| = 0$ بر مبنای (الف) $\|x\| \geq 0$

تعریف: اگر $\|\cdot\|: X \rightarrow \mathbb{R}$ شرایط (ب) و (ج) را داشته باشد و (الف) به صورت
 $\|x\| = 0 \Rightarrow x = 0$ برقرار باشد، آنگاه $\|\cdot\|$ را که معمولاً با ρ نیز نشانی می‌دهند، **Seminorm** می‌گویند.

امثلة: $\rho(f) = \int_0^1 |f(t)| dt$ برای $f \in L^1([0,1])$ آنگاه ρ یک **Seminorm** است زیرا
 توابع گسسته در $[0,1]$



$$f(t) = \begin{cases} 0 & t \neq t_0 \\ \alpha & t = t_0 \end{cases} \Rightarrow \rho(f) = 0$$

اما $L^\infty([0,1])$ یک **فضای نرم** است $\|f\| = \sup_{t \in [0,1]} |f(t)|$ است. **فقط** در موارد مشابه

اثبات می‌کنیم:

$$\forall t; |f(t) + g(t)| \leq |f(t)| + |g(t)|$$

$$\leq \sup_s |f(s)| + \sup_u |g(u)|$$

$\therefore \|f+g\| = \sup_t |f(t)+g(t)| \leq \|f\| + \|g\|$

(۲) فرض کنید Ω یک فضای متریک فشرده باشد و $C(\Omega)$ فضای توابع پیوسته

نورس $\|\cdot\|_\infty$ بر روی $C(\Omega)$ به صورت $\|f\|_\infty = \sup_{t \in \Omega} |f(t)|$; $f \in C(\Omega)$

$\underline{x} = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$

(۳) نورس $\mathbb{R}^n = M_{n \times 1}(\mathbb{R})$ چندین نورس تعریف می شود:

$\|\underline{x}\|_e = \sqrt{|x_1|^2 + \dots + |x_n|^2}$, $\|\underline{x}\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$, $\|\underline{x}\|_m = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$

نورس اولی

$\|\underline{x}\|_p = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{\frac{1}{p}}$

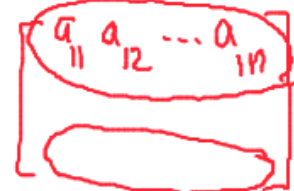
میانگین ثابت کنند $\lim_{p \rightarrow \infty} \|\underline{x}\|_p = \|\underline{x}\|_m$

(۴) نورس $M_{m \times n}(\mathbb{C})$ چندین نورس تعریف می شود در (۳) تعریف کرد اما دو نورس دیگر

قابل ترسند: $\|[a_{ij}]\| = \max_{1 \leq j \leq n} \left(\sum_{i=1}^m |a_{ij}|^2 \right)^{\frac{1}{2}}$



$\|[a_{ij}]\| = \max_{1 \leq i \leq m} \left(\sum_{j=1}^n |a_{ij}|^2 \right)^{\frac{1}{2}}$



$\ell^\infty = \{ \{x_n\} \mid \sup_n |x_n| < \infty \} = C = \{ \{x_n\} \mid \exists M > 0, |x_n| \leq M \}$

هر دو نورس سوپریم $\|\{x_n\}\| = \sup_n |x_n|$ فضای متریک هستند

$\|\underline{x}\|_p = \left(\sum_{n=1}^{\infty} |x_n|^p \right)^{\frac{1}{p}}$ نورس ℓ^p هر نورس $\left\{ \{x_n\} \mid \sum_{n=1}^{\infty} |x_n|^p < \infty \right\}$ نورس ℓ^p و نورس ℓ^p فضای متریک هستند

$$\underline{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{C}^n \Rightarrow \underbrace{x_1}_{y_1}, \underbrace{x_2}_{y_2}, \dots, \underbrace{x_n}_{y_n}, \underbrace{0}_{y_{n+1}}, \dots \Rightarrow \left(\sum_{i=1}^{\infty} |y_i|^p \right)^{1/p}$$

$$\left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p} = \|\underline{x}\|_p$$

قضیه: اگر $(X, \|\cdot\|)$ یک فضای نرمال باشد، آنگاه $d(x, y) = \|x - y\|$ یک متریک است.

هر فضای نرمال یک فضای متریک است.



نکته: فضای \mathbb{R}^2 با نرمی مختلفش را در نظر می‌گیریم:



$$\| (x, y) - (0, 0) \|_{\infty} = \max\{|x|, |y|\}$$

مثال بعضی: یک فضای متریک که متریک بوسه‌هاج نرمی القایی شود یعنی $\nexists \|\cdot\| \forall x, y \in X; d(x, y) = \|x - y\|$

فرض کنیم X فضای \mathbb{R} دنباله‌ها $\{s_n\}$ باشد و $d(\{s_n\}, \{t_n\}) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{|s_n - t_n|}{2^n (1 + |s_n - t_n|)}$

بنابراین $\frac{|s_n - t_n|}{2^n (1 + |s_n - t_n|)} < \left(\frac{1}{2}\right)^n$ و از اینجاست، سر بالا $\sum_{n=1}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^n < \infty$ است.
 القایی شود و $\{t_n\}$ دنباله ثابت صفر بگیریم، باید دید $\{s_n\}$ باقیمانده $d(\{s_n\}, 0) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{|s_n|}{2^n (1 + |s_n|)}$ $\| \{s_n\} \| = d(\{s_n\}, 0)$ $\| \{s_n\} \| = 2 \| \{s_n\} \|$

یک فضای نرمه‌دار که متریک القا شده توسط نرم، کامل باشد در فضای بانج می‌گویم.

تعریف: یک نگاشت $T: X \rightarrow Y$ را خطی گوئیم هرگاه

$$\forall x, y \in X \forall \lambda \in \mathbb{C}; T(\lambda x + y) = \lambda Tx + Ty$$

مثال: نگاشت خطی $f: X \rightarrow \mathbb{C}$
 این تابع خطی
 می‌گویند.

مثال: $T: \mathbb{C}^2 \rightarrow \mathbb{C}^2$ خطی است
 $T(x, y) = (y, x - y)$

مثال: هر تابع خطی $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ بصورت

$$f(x) = ax \quad a \in \mathbb{R}$$

$$f(x) = f(x \cdot 1) = x f(1)$$

نگاشت خطی = تبدیل خطی
 عمل خطی

تعریف: عمل خطی $\frac{\alpha}{T}: X \rightarrow Y$ را گراندار می‌گویند هرگاه

$$\|T\| = \sup \{ \|Tx\| : \|x\| \leq 1 \} < \infty$$

اگر $\alpha < \infty$

$$\sup_{\|x\| \leq 1} \|Tx\| = \sup_{\|x\|=1} \|Tx\| = \sup_{\|x\| \leq 1} \|Tx\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Tx\|}{\|x\|} \quad (= \|T\|)$$

$\| \frac{x}{\|x\|} \| = 1$

$$\{ \|Tx\| : \|x\|=1 \} \subseteq \{ \|Tx\| : \|x\| \leq 1 \} \Rightarrow \alpha \leq \beta$$

فرض کنیم $\alpha < \beta$. در این صورت $\| \frac{x}{\|x\|} \| = 1$ برینجا به تعریف β $\|T(\frac{x}{\|x\|})\| < \beta$ لذا

$$\beta \leq \|Tx\| \leq \beta \|x\| \quad \text{بر در کسب با لایحه برای } \|x\| \leq 1 \Rightarrow \beta \leq \beta$$

$\therefore \alpha = \beta$

$$\sup_{\|x\| < 1} \|Tx\| = \sup_{\|x\| < 1} \|Tx\|$$

به فونکشن $\alpha < \delta$. فرض کنیم $\|x\| < 1$. اگر $\alpha < \delta$ و α کوچک باشد. پس $\|Tx\| = \alpha \|x\| = \alpha$.

نذا $\|x\| < \delta$ $\Rightarrow \|Tx\| < \alpha$. $\forall \theta > 0$. $\exists \delta > 0$ $\forall \|x\| < \delta$ $\Rightarrow \|Tx\| < \theta$. $\theta \rightarrow 0$

$\delta > \alpha$. پس $\|Tx\| < \alpha$ برای $\|x\| < \delta$. \square

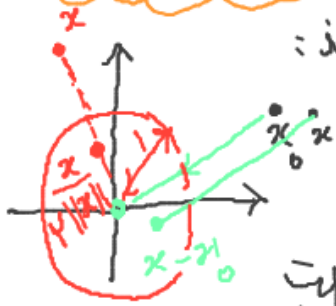
قانون تابلو $\Rightarrow \|Tx\| \leq \|T\| \|x\|$ $\Rightarrow \|T\| < \infty$

$$T(0) = T(0+0) = T(0) + T(0) \\ \Downarrow \\ T(0) = 0$$

نمادگذاری: x آری Tx تصویر x است

$$\|T\| = \inf \{ M : \|Tx\| \leq M \|x\| \}$$

قضیه. شرایط زیر مورد نیاز است خطی $T: X \rightarrow Y$ معادلند:



(الف) T کراندار است

(ب) T در مبدأ $x=0$ پیوسته است

(ج) T روی X پیوسته است یعنی T در هر نقطه $x \in X$ پیوسته است

$$T(x-x_0) = Tx - Tx_0$$

برهان (الف \Rightarrow ب): فرض کنیم $\|T\| < \infty$ و بنابراین $\|Tx\| \leq \|T\| \|x\|$ $\forall x \in X$

$$\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall x; \|x - 0\| < \delta \Rightarrow \|Tx - T0\| < \epsilon$$

$$\|Tx\| < \epsilon \Rightarrow \|T\| \|x\| < \epsilon$$

گیریم $\epsilon > 0$ داده شده باشد. قرار می دهیم $\delta = \frac{\epsilon}{\|T\|}$. در این صورت

$$\|x\| < \delta \Rightarrow \|x\| \leq \frac{\epsilon}{\|T\|} \Rightarrow \|Tx\| \leq \|T\| \|x\| < \|T\| \frac{\epsilon}{\|T\|} = \epsilon$$

(ج \Rightarrow ب). فرض کنیم T در $x=0$ پیوسته باشد و $x_0 \in X$ با $T(x_0) = 0$ داریم

$$\forall \epsilon \exists \delta \forall x; \|x - x_0\| < \delta \Rightarrow \|Tx - Tx_0\| < \epsilon$$

گیریم $\epsilon > 0$ داده شده باشد. بنا به پیوستگی T در 0 داریم

$$\exists \delta \forall y; \|y - 0\| < \delta \Rightarrow \|Ty - T0\| < \epsilon$$

بر $y = x - x_0$

$$\forall x; \|x - x_0\| < \delta \Rightarrow \|T(x - x_0) - T0\| < \epsilon \Rightarrow \|Tx - Tx_0\| < \epsilon$$

(الف \Rightarrow ج). اگر (ج) برقرار باشد، T در مبدأ پیوسته است. برعکس

$$\exists \delta \forall y; \|y - 0\| < \delta \Rightarrow \|Ty - T0\| < 1 \quad (\star)$$

اینک فرض کنیم $x \neq 0$ و $y = \frac{\delta x}{2\|x\|} \in X$ قرار می دهیم. در این صورت

$$\|y\| = \frac{\delta \|x\|}{2\|x\|} = \frac{\delta}{2} < \delta \quad \text{بنابراین} \quad \|T(y)\| < 1 \quad (\star)$$

$$\|Tx\| \leq \frac{2}{\delta} \|x\| \quad \text{لذا} \quad \left\| T\left(\frac{\delta x}{2\|x\|}\right) \right\| < 1$$

بنابراین $\|T\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Tx\|}{\|x\|} \leq \frac{2}{\delta} < \infty$

تعبیر: $\|T\| = \sup_{x \in X} \|Tx\|$ و $\|T\|$ یک عدد حقیقی است.

فرض کنیم $T \neq 0$ بر x هرصورت که $Tx \neq 0$ لذا

$$\forall n \in \mathbb{N}; \exists x_n \in X \Rightarrow \|nTx_n\| \leq K \Rightarrow n \leq \frac{K}{\|Tx_n\|}$$

لذا \mathbb{N} از بالا محدود است که این امر ممکن نیست. \square

$$(T+S)(x) = Tx + Sx$$

$$(\lambda T)(x) = \lambda Tx$$

تعریف: مجموعه $B(x, y)$ همراه اعمال نقطه‌ای
فضای بردار

یک فضای بردار است و همراه نرم عملی یک فضای نرم بردار است

پیروزه (۱۵/۱۲/۹۵) فضای $B(x, y)$ بانج است - القدر / بانج بانج



فضای بانج - بانج. آنگاه $f \in B(M, \mathbb{C})$ که در آن
 M زیر فضای (نه لزوماً بسته) از فضای بردار
(نه لزوماً کامل) X باشد، آنگاه

$$\exists F \in B(X, \mathbb{C}); F|_M = f \quad \text{و} \quad \|F\| = \|f\|$$

قیمت توسعه ساده است. M وجود توسعه‌ای مانند f تابع f است

چون M بانج است پس یک پایه مانند B_M دارد. چون M زیر فضای X



B_M را می‌توان به یک پایه B_N برای X توسعه داد.

$B_M = B_N \cup \{v\}$ و $B_N = B_M - \{v\}$ یک فضای N است

مثال $X = \mathbb{R}^3$ فضای زیر فضای

$$M = \{(x, y, 0) \mid x, y \in \mathbb{R}\} \subseteq \mathbb{R}^3 = X$$

از پایه $B_M = \{(1, 0, 0), (0, 1, 0)\}$ برای X

پس $B_N = B_M - \{(1, 0, 0)\} = \{(0, 1, 0)\}$ برای $N = \{(0, y, 0) \mid y \in \mathbb{R}\}$

به طور کلی $X = M \oplus N$ آنگاه $f: M \rightarrow \mathbb{C}$

$$F: X \rightarrow \mathbb{C}$$

$$F(m+n) = f(m)$$

توسعه f است

تعریف: $B(X, \mathbb{C}) = X'$ را دوگان X می گویند. توجه کنید که اگر $f \in X'$ آنگاه

می توان از $B(X', \mathbb{C}) = X''$ نیز صحبت کرد آن دوگان X است. $\|f\| = \sup_{x \neq 0} \frac{|f(x)|}{\|x\|}$



می گویند. در حالت کلی $B(X^{(n-1)}, \mathbb{C}) = X^{(n)}$ را دوگان n ام می گویند.
 اگر $x \in X$ می توان $\hat{x}: X' \rightarrow \mathbb{C}$ را معرفی کرد که $\hat{x}(f) = f(x)$

مثال: $|\hat{x}(f)| = |f(x)| \leq \|f\| \|x\| \Rightarrow \|\hat{x}\| = \sup \frac{|\hat{x}(f)|}{\|f\|} \leq \|x\|$

پروژه (۸، ۱۲، ۹۵) از فصل هفتم - بانج نیمی بگیرد که

$\forall x \in X \exists f_0 \in X'; \|f_0\| = 1 \ \& \ f_0(x) = \|x\|$

$\|x\| = f_0(x) = |f_0(x)| = |\hat{x}(f_0)| \leq \|\hat{x}\| \|f_0\| \leq \|\hat{x}\|$

$\|\hat{x}\| = \|x\|$

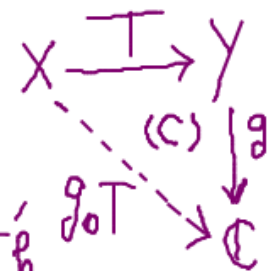
بنابراین $\hat{\cdot}: X \rightarrow X''$ یک نگاشت خطی طولی است که $\hat{\cdot}$ را isometry می گویند.

حالت کلی پروژکتیو است. باشد، آنگاه X را انعکاسی می گویند. Reflexive

فضه $B(X, Y)$ را در نظریه کبریم. کبریم $T \in B(X, Y)$ و برای هر $T' : Y' \rightarrow X'$

$$g \mapsto g \circ T := T'g$$

اولاً T' خطی است



$$T'(\lambda g + h) = (\lambda g + h) \circ T = \lambda(g \circ T) + (h \circ T) = \lambda T'g + T'h$$

$$((\lambda g + h) \circ T)(x) = (\lambda g + h)(Tx) = \lambda g(Tx) + h(Tx) = \lambda (g \circ T)(x) + (h \circ T)(x)$$

ثانیاً $\|T'\| = \|T\|$

$$\|T'g\| = \|g \circ T\| \leq \|g\| \|T\|$$



کبریم $\|z\| = 1$

$$\|(g \circ T)x\| = \|g(Tx)\|$$

$$\leq \|g\| \|Tx\|$$

$$\leq \|g\| \|T\| \|z\|$$

$$\leq \|g\| \|T\|$$

$$\therefore \|g \circ T\| \leq \|g\| \|T\|$$

$$\|T'\| = \sup_{g \neq 0} \frac{\|T'g\|}{\|g\|} \leq \|T\| \quad \checkmark$$

برای رابطه عکس، کبریم $x \in X$ و $g_0 \in B(Y, \mathbb{C})$ را

$$\exists g_0 : \|g_0\| = 1 \text{ \& } g_0(Tx) = \|Tx\|$$

برای $Tx \in Y$

$$\|Tx\| = g_0(Tx) = |g_0(Tx)| = |(g_0 \circ T)(x)| \leq \|T'g_0\| \|x\| \leq \|T'\| \|g_0\| \|x\|$$

$$\therefore \|T\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Tx\|}{\|x\|} \leq \|T'\| \quad \checkmark \quad \square$$

فرض کنیم X, Y دو فضای برداری باشند. $X \times Y$ همراه اعمال مؤلفه‌ای یک فضای برداری است که آن را جمع مستقیم X و Y گفته و با $X \oplus Y$ نیز می‌نامیم (خارجی)

فرض کنیم M, N زیرفضای X باشند و $M \cap N = \{0\}$. در این صورت

$$M + N = \{m+n \mid m \in M, n \in N\}$$

همراه اعمال X یک فضای برداری است که آن را جمع مستقیم

داخلی M و N می‌گویند و با $M \oplus N$ نیز می‌نامند.

داخلی M و N می‌گویند و با $M \oplus N$ نیز می‌نامند.

همچون مستقیم داخلی در واقع "یک جمع مستقیم خارجی" است زیرا

$$M \oplus N \rightarrow M \times N$$

$$m+n \mapsto (m, n)$$

یک تکراری فضای برداری است

برعکس، هر جمع مستقیم خارجی یک جمع مستقیم داخلی است:

$$X \oplus Y = X \times Y = \{(x, y) \mid x \in X \& y \in Y\} = \underbrace{\{(x, 0) \mid x \in X\}}_M \oplus \underbrace{\{(0, y) \mid y \in Y\}}_N$$

خارجی

زیرفضای $X \times Y$ هستند. \square

مثال $\mathbb{C}^4 = \langle e_1, e_2 \rangle \oplus \langle e_3 \rangle \oplus \langle e_4 \rangle$
 زیرانواع $(x, y, z, t) = (xe_1 + ye_2) + ze_3 + te_4$ ماکسزفرد است.

توجه: $M \cap N = \{0\}$ ، جمع مستقیم داخلی معادل این است N مخبر $x = y + z$
 $\begin{matrix} \cap & \cap & \cap \\ X & M & N \end{matrix}$

ماکزفرد است: $x = y + z = y' + z' \Rightarrow y - y' = z' - z \Rightarrow y = y', z = z'$
 $\begin{matrix} \cap & \cap \\ EM & EN \end{matrix}$ $M \cap N = \{0\}$

بالکل آنرا ماکسزفرد است و $\mu \cdot x \in M \cap N$ $\mu \cdot x = 0$ $M \cap N = \{0\}$
 $\begin{matrix} \cap & \cap & \cap \\ X & M & N \end{matrix}$

قضیه ۱۱. اگر $f: X \rightarrow \mathbb{C}$ تابع خطی باشد آنگاه f یوسه است $\ker f$ هسته باشد.
 کراندار

برهان: اگر f یوسه باشد.

راه اول $\ker f = f^{-1}(\{0\})$ هسته است

راه دوم: فرض کنیم $x \in \ker f$ ، $x \in X$ ، $x \rightarrow x$ ، $f(x) = 0$ X یوسه است.

اذا $f(x) = 0$ $\mu \cdot x \in \ker f$ $f(x) \rightarrow f(x)$
 \parallel_n
 \downarrow
 0

$\|f\| = \sup\{\|f(x)\| : \|x\|=1\} < \infty \iff \exists M \forall x: \|f(x)\| \leq M \|x\|$ mit Vektor

بالکل فرض کنیم f کراندار نباشد $\exists x_n \in X; \|x_n\|=1, \|f(x_n)\| > n$ $f \neq 0$
 $\exists e \in X; f(e) \neq 0$
 $e := e_0 / f(e_0) \Rightarrow f(e) = 1$ (غنی)

قرارداد هم $e_n := e - \frac{x_n}{f(x)}$ در این صورت

$$f(e_n) = f(e) - \frac{f(x_n)}{f(x)} = 1 - 1 = 0 \Rightarrow e_n \in \ker f$$

$$\|e_n - e\| = \left\| \frac{x_n}{f(x)} \right\| = \frac{\|x_n\|}{|f(x)|} < \frac{1}{n}$$

بنابراین $e_n \rightarrow e$ و $e_n \in \ker f$ اما $e \notin \ker f$ زیرا $f(e) = 1 \neq 0$

نکته: $f(e) = 0 \neq 1$ پس $e \in \ker f$

تمرین: اگر $T: X \rightarrow Y$ خطی باشد و $\ker T$ متناهی باشد، آنگاه T نوسازی پذیر است.

قضیه: فرض کنید $T: D \subseteq X \rightarrow Y$ یک نگاشت خطی کراندار باشد. در این صورت

توسیع خطی ماخضر افزود $\bar{T}: \bar{D} \rightarrow Y$ وجود دارد که $\|\bar{T}\| = \|T\|$.

نکته: D با \bar{D} همبندی برداری X باشد زیرا اگر $\alpha, y \in D$ و $\lambda \in \mathbb{F}$ ، آنگاه $\lambda\alpha + y \in D$ است.

$$T(\lambda\alpha + y) = \lambda T\alpha + Ty$$

پس $\lambda\alpha + y \in \text{Dom}(T) = D$



طرح ایسا: $\exists \{x_n\} \subset D; x_n \rightarrow x \in \bar{D}$
 $\{x_n\}$ کوشی است
 $\{T x_n\}$ کوشی است
 $\{T x_n\}$ همبندی برداری است

$$\exists y \in Y; T x_n \rightarrow y := T x$$

$$\forall n; \underbrace{N_n(z)}_{\substack{\frac{1}{n} \\ x \in}} \cap D \neq \emptyset$$

برهان. فرض کنیم $x \in \bar{D}$.

$$\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 \text{ s.t. } \|x - x_n\| < \delta \Rightarrow \|Tx_n - Tx\| < \epsilon$$

برای $\{x_n\}$ کوشش است. $\{Tx_n\}$ هم کوشش است. $\{Tx_n\}$ کوشش است.

$$\|Tx_n - Tx_m\| = \|T(x_n - x_m)\| \leq \|T\| \|x_n - x_m\| < \epsilon$$

گیریم $\epsilon > 0$ داده شده باشد. بنا به کوشش بودن $\{x_n\}$ داریم

$$\exists N \forall m, n \geq N; \|x_n - x_m\| < \frac{\epsilon}{\|T\|}$$

$$\forall m, n \geq N; \|Tx_n - Tx_m\| = \|T(x_n - x_m)\| \leq \|T\| \|x_n - x_m\| < \epsilon$$

پس Y باناخ است، $\{Tx_n\}$ به نقطه‌ای مانند $y \in Y$ همگراست. قراری داریم

$$T: \bar{D} \rightarrow Y$$

$$x \mapsto Tx = y$$

(۱) T خوب تعریف است: فرض کنیم $\{x_n\}$ نیز دنباله‌ای در D باشد که x همگراست

دنباله جدید $x_1, x'_1, x_2, x'_2, x_3, x'_3, \dots$ را در نظر می‌گیریم. این دنباله به x همگراست (زیرا این دنباله عبارت است از $y = \begin{cases} x_k & n=2k-1 \\ x'_k & n=2k \end{cases}$ اگر $\epsilon > 0$ داده شده باشد.

$$\exists N_1 \forall n \geq N_1; \|x_n - x\| < \epsilon \quad \text{و} \quad \exists N_2 \forall n \geq N_2; \|x'_n - x\| < \epsilon$$

$$k > N_1 \Rightarrow \|x_k - x\| < \epsilon$$

$$k > N_2 \Rightarrow \|x'_k - x\| < \epsilon$$

قراری داریم $N = \max\{2N_1 - 1, 2N_2\}$

$$\forall n \geq N \Rightarrow \begin{cases} n=2k \geq 2N_2 \Rightarrow k \geq N_2 \Rightarrow \|x'_k - x\| < \epsilon \\ n=2k-1 \geq 2N_1-1 \Rightarrow k \geq N_1 \Rightarrow \|x_k - x\| < \epsilon \end{cases} \Rightarrow \|x_n - x\| < \epsilon$$

نیس اختیار در قسمت اول بهمان

$Tx_1, Tx_1', Tx_2, Tx_2', \dots$
 خط اول \rightarrow به زردنیا که در حدت زوج و فرقی در y می آید. $\lim_n Tx = \lim_n Tx'$

(۲) خطی \bar{T}

فرض کنیم $\lambda \in \mathbb{C}$, $x, y \in \bar{D}$ و $x_n \rightarrow x$ & $y_n \rightarrow y$ $\Rightarrow \lambda x + y \in \bar{D}$ (چون \bar{D} فضای برداری است)

$$\bar{T}(\lambda x + y) = \lim_n T(\lambda x_n + y_n) = \lim_n (\lambda Tx_n + Ty_n) = \lambda \lim_n Tx_n + \lim_n Ty_n = \lambda \bar{T}x + \bar{T}y$$

(۳) \bar{T} نرما، \bar{T}

$$x \in \bar{D} \Rightarrow \exists \{x_n\} \subseteq D; x_n \rightarrow x \Rightarrow \bar{T}x = \lim_n Tx_n \Rightarrow \|\bar{T}x\|$$

$$= \|\lim_n Tx_n\| = \lim_n \|Tx_n\| \leq \|T\| \lim_n \|x_n\| = \|T\| \|\lim_n x_n\| = \|T\| \|x\|$$

$\|\cdot\|: X \rightarrow \mathbb{R}$
 $|\|x\| - \|y\|| \leq \|x - y\|$
 $|d(x, 0) - d(y, 0)| \leq d(x, y)$

$f: (X, d_x) \rightarrow (Y, d_y)$
 $d(f(x), f(y)) \leq d(x, y)$

$$\|\bar{T}\| = \|T\|$$

$$|d(x, u) - d(y, v)| \leq d(x, y) + d(u, v) \quad x \in D, \|Tx\| = \|\bar{T}x\| \leq \|T\| \|x\|$$

$$\bar{T}x = \lim_n Tx_n = \lim_n Tx = Tx \quad \therefore T = \bar{T}|_D$$

$$\|T\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Tx\|}{\|x\|} \leq \|\bar{T}\|$$

تصویر: نگاشت $\gamma: \bar{D} \rightarrow Y$ که توسعه T است و تصویر γ از \bar{D} برابر $\gamma(\bar{D})$ است.

$S: \bar{D} \rightarrow Y$ توسعه T با $S|_D = T$ و $S|_{\bar{D} \setminus D} = \gamma$

$\forall x \in \bar{D} \exists \{x_n\} \subset D; x_n \rightarrow x; \bar{T}x = \lim_n Tx_n = \lim_n Sx_n = Sx \Rightarrow \bar{T}(x) = S(x).$

$S|_D = T$ (توسعه)

مثال از یک عملگر بیکار. فرض کنیم $C([0, 1])$ فضای توابع با متورم $\|\cdot\|_\infty$ و $[a, b]$

$f(x) = \begin{cases} x^2 \sin \frac{1}{x} & x \neq 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$
 $f'(x) = \begin{cases} 2x \sin \frac{1}{x} - \cos \frac{1}{x} & x \neq 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$

$C([0, 1]) \subset D \subset C([0, 1]) \rightarrow C([0, 1])$
 $f \mapsto Df = f'$
 $f_n(t) = t^n \Rightarrow \|f_n\| = \sup_{t \in [0, 1]} |t^n| = 1$
 $(Df_n)(t) = f'_n(t) = nt^{n-1} \Rightarrow \|Df_n\| = \sup_{t \in [0, 1]} |nt^{n-1}| = n$

$\forall n; \sup_{f \neq 0} \frac{\|Df\|}{\|f\|} \geq \frac{\|Df_n\|}{\|f_n\|} = n$

$|i|^2 = |-i|^2 = 1 \neq -1 = i^2$

$\therefore \sup_{f \neq 0} \frac{\|Df\|}{\|f\|} = \infty$

$T: \mathbb{C}^2 \rightarrow \mathbb{C}^2$
 $T(x, y) = (y, 0)$

مثال از عملگر کراندار. $T^0 = [T_e, T_p] = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$

$\|T\| = \sup \frac{\|T(x, y)\|}{\|(x, y)\|} = \sup \frac{\sqrt{|y|^2 + 0^2}}{\sqrt{|x|^2 + |y|^2}} = \sup \frac{|y|}{\sqrt{|x|^2 + |y|^2}} \leq 1$
 $1 = \frac{\|T(0, 1)\|}{\|(0, 1)\|} \leq \sup \frac{\|T(x, y)\|}{\|(x, y)\|} = \|T\| \Rightarrow \|T\| = 1$

نکته: تابع ثابت غیر صفر هیچگاه خطی نیست
 $f(x+y) = f(x) + f(y) \Rightarrow c=0$

پرفوزه که می
 $\forall x \in X \exists f \in X' : \|f\| = 1 \ \& \ f(x) = \|x\|$

برهان: زیرفضای تولید شده توسط x را در نظر میگیریم. $M = \langle x \rangle = \mathbb{C}x = \{ \alpha x \mid \alpha \in \mathbb{C} \}$

تابع خطی $f: M \rightarrow \mathbb{C}$ را در نظر میگیریم. این تابع را با $\alpha x \mapsto \alpha \|x\|$ تعریف میکنیم.

$$\|f\| = \sup_{M \ni y \neq 0} \frac{|f(y)|}{\|y\|} = \sup_{x \neq 0} \frac{|\alpha| \|x\|}{\|\alpha x\|} = \sup\{1\} = 1.$$

بنابراین قضیه (ب) - (ب) صحیح است. $\exists f \in X' : f|_M = f$
 $\|f\| = \|f|_M\| \ \& \ f|_M = f$

قضیه: فرض کنید X یک فضای نرمال باشد و M زیرفضای X باشد. در این صورت

$$x \notin \bar{M} \iff \exists f \in X' : f|_M = 0, f(x) \neq 0$$

پروژه کلاس (تاریخ ۱۵، ۱۲، ۹۵) فضای نرمال X با نیت القدر سری $\sum_{n=1}^{\infty} x_n$ در X که مطلقاً همگرا است (یعنی $\sum_{n=1}^{\infty} \|x_n\| < \infty$) هر $x = \sum_{k=1}^{\infty} x_k$ (یعنی حد $\sum_{k=1}^n x_k$ بنا وجود دارد).

با داری، اگر X یک فضای برداری باشد و $\frac{x}{M} = \{x+M \mid x \in X\}$ که در آن M زیرفضای

از X است. همراه اعمال $\lambda(x+M) + (y+M) = (\lambda x + y) + M$ یک فضای برداری

هر دو
 $x \sim y \iff x - y \in M$
 \sim رابطه هم ارزی است
 قراری $x+M := [x]$

است

اگر X یک فضای نرمال باشد و M زیرفضای بسته ای از X باشد، آنگاه

الفرد $b = \inf A$
 ① در کتاب $\inf A$
 $\forall \epsilon \exists \alpha \in A; \alpha < b + \epsilon$

معنای توپولوژی

$$\|x + M\| = \inf_{z \in M} \|x + z\| \geq 0$$

یک نرم روی $\frac{X}{M}$

① $\|x + M\| = 0 \Rightarrow \inf_{z \in M} \|x + z\| = 0 \Rightarrow \forall n \exists z_n \in M; \|x + z_n\| < \frac{1}{n} \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \|x + z_n\| = 0$

$\Rightarrow \forall \epsilon \exists N \forall n > N; \left| \frac{\|x + z_n\|}{\|z_n - x\|} - 0 \right| < \epsilon \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\|x + z_n\|}{\|z_n - x\|} = 0 \Rightarrow x \in \overline{M} = M$

$x + M = 0 + M$

② $\|\lambda(x + M)\| = \|\lambda x + M\| = \inf_{z \in M} \|\lambda x + z\| = \inf_{\omega \in M} \|\lambda x + \lambda \omega\|$

$\lambda z = \lambda \omega$

دستی
 Graduate
 Undergraduate
 Advanced Course
 Graduate

③ فرض کنیم $\epsilon > 0$ دلخواه باشد. بنا به م. خ. ۱.۰.۰:

$\exists m_1, m_2 \in M; \|x + m_1\| < \|x + M\| + \epsilon$ & $\|y + m_2\| < \|y + M\| + \epsilon$

$\|(x + M) + (y + M)\| = \|(x + y) + M\| = \inf_{m \in M} \|x + y + m\| \leq \|x + y + m_1 + m_2\|$

$\leq \|x + m_1\| + \|y + m_2\| \leq \|x + M\| + \|y + M\| + 2\epsilon$

$\epsilon \rightarrow 0$

$\therefore \|(x + M) + (y + M)\| \leq \|x + M\| + \|y + M\|$ □

$$T, S \in B(X, Y) \Rightarrow T + S \in B(X, Y)$$

تمرین

$$\|(T+S)(x)\| = \|Tx + Sx\| \leq \|Tx\| + \|Sx\| \leq (\|T\| + \|S\|)\|x\|$$

تایید

$$\|T+S\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|(T+S)x\|}{\|x\|} \leq \|T\| + \|S\|$$

این ابعادی برای نامساوی مشابه در مورد نرم عملگر است

$$\|T^n\| \leq \|T\|^n$$

$$1) \|T^1\| = \|T\|$$

حل. استقرا

$$2) \|T^n\| \leq \|T\|^n \Rightarrow \|T^{n+1}\| = \|T^n \cdot T\| \leq \|T^n\| \|T\| \leq \|T\|^n \|T\| = \|T\|^{n+1}$$

$$\|TS\| \leq \|T\| \|S\|$$

قضیه

تمرین نرم تابع $(Pf) = \int_0^1 f(t) dt$ را بیابید.
 $f \in C([0, 1])$

$$\left| (Pf) \right| = \left| \int_0^1 f(t) dt \right| \leq \sup_{t \in [0, 1]} |f(t)| (1-0) = \|f\|$$

} $\Rightarrow \|P\| = 1$

$$\therefore \|P\| \leq 1$$

$$P(\mathbf{1}) = \int_0^1 1 dt = 1 = \|\mathbf{1}\|$$

بالاترین

تمرین نرم $\tau(f) = \int_a^b t^p f(t) dt$ را بیابید.
 $f \in C[a, b]$

قصیدہ فضائی زمردار X باناخ است القدر سری مطلقاً هرگز، هرگز باشد

برهان: فرض کنیم X یک فضای باناخ باشد. فرض کنیم $\sum_n x_n$ به گونه ای باشد که $\sum_n \|x_n\|$ هرگز است. قرار می دهیم $S_n = \sum_{k=1}^n x_k$ و $t_n = \sum_{k=1}^n \|x_k\|$

$$\|S_n - S_m\| = \left\| \sum_{k=m+1}^n x_k \right\| \leq \sum_{k=m+1}^n \|x_k\| = t_n - t_m = |t_n - t_m| \quad (n > m) \quad ①$$

چون $\sum_n \|x_n\|$ هرگز است، هرگز $\{t_n\}$ هرگز و لذا کوشی است

$$\forall \epsilon \exists N \forall m, n \geq N; |t_n - t_m| < \epsilon \quad \text{دنبله عددی}$$

$$\|S_n - S_m\| \leq |t_n - t_m| < \epsilon$$

هر $\{S_n\}$ در X کوشی است، چون X کامل است $\{S_n\}$ هرگز است $\sum_n x_n$ هرگز است

بالعکس، فرض کنیم $\{x_n\}$ دنباله کوشی باشد

$$\exists n_1 \forall m, n \geq n_1; \|x_n - x_m\| < \frac{1}{p}$$

$$\forall n \geq n_1; \|x_n - x_{n_1}\| < \frac{1}{p} \quad ①$$

مخصوصاً

~~$$\exists n_1 \forall m, n \geq n_1; \|x_n - x_m\| < \frac{1}{p^2}$$~~

~~$$n > n_1 \forall m, n \geq n_1 (\geq n_1); \|x_n - x_m\| < \frac{1}{p^2}$$~~

فرض کنیم $n_1 \geq \max\{n_1, n_2, n_3\}$

$$\exists n_2 > n_1 \forall m, n \geq n_2; \|x_n - x_m\| < \frac{1}{p^2} \quad ②$$

$$\|x_{n_2} - x_{n_1}\| < \frac{1}{p^2}$$

مخصوصاً دنباله ①

به همین ترتیب $\exists n_\nu > n_\gamma \forall m, n \geq n_\nu; \|x_n - x_m\| < \frac{1}{\nu^3}$

بنابراین (۲) داریم $\|x_n - x_{n_\nu}\| < \frac{1}{\nu^2}$

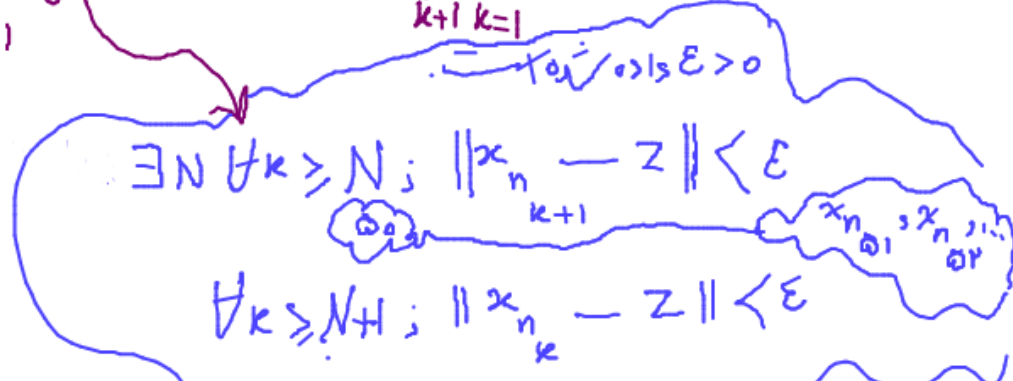
با روش استقرایی به دنباله $n_1 < n_2 < \dots$ می‌توانیم به طوری که

$$\|x_n - x_{n_k}\| < \frac{1}{\nu^k} = \left(\frac{1}{\nu}\right)^k \quad (۳)$$

قراری می‌کنیم $y_k = x_{n_{k+1}} - x_{n_k}$. در این صورت $\sum_{k=1}^{\infty} \|y_k\|$ همگرایی مطلق دارد. پس بنابر قضیه

$$\sum_{p=1}^k y_p = (x_{n_{k+1}} - x_{n_k}) + \dots + (x_{n_2} - x_{n_1}) = x_{n_{k+1}} - x_{n_1}$$

همگرایی x_{n_k} به مقدار ثابت است. $\{x_{n_k}\}$ همگرایی مطلق دارد. $\{x_{n_k}\}$ همگرایی مطلق دارد.



پس دنباله کوشی $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ زیر دنباله همگرا z دارد. هر خود همگرا z است. $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ همگرا است. $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ همگرا است.

داده شده باشد. بنابر کوشی (جوزیف دارم) $\exists N_1 \forall n \geq N_1; \|x_n - x_m\| < \frac{\epsilon}{\nu}$

بنابراین $\exists N'_1 \forall k \geq N'_1; \|x_{n_k} - z\| < \frac{\epsilon}{\nu}$

$\exists N_\nu \forall n \geq N_\nu; \|x_n - z\| < \frac{\epsilon}{\nu}$

$$\forall n \geq \max\{N_1, N_\nu\}; \|x_n - z\| \leq \|x_n - x_{N_0}\| + \|x_{N_0} - z\| \leq \frac{\epsilon}{\nu} + \frac{\epsilon}{\nu} = \frac{2\epsilon}{\nu} < \epsilon$$

قضیه $B(X, Y)$ بانخ \mathcal{L} هورگه \mathcal{L} بانخ باند

برهان: فرض کنیم $\{T_n\}$ دنباله آرد $B(X, Y)$ باشد. فرض کنیم $x \in X$ - بانه

$$\|T_n x - T_m x\| = \|(T_n - T_m)x\| \leq \|T_n - T_m\| \|x\|$$

برابر هرع، می توان $\|T_n x - T_m x\|$ را از مرتبه n به m کمتر کرد زیرا بانه کوشی بود $\{T_n\}$

از مرتبه n به بعد $\|T_n - T_m\| < \frac{\epsilon}{\|x\|}$ برقرار است پس $\{T_n\}$ کوشی است. چون \mathcal{L} بانخ

است $\exists T: X \rightarrow Y$ $T_n x \rightarrow T x$ $\forall x \in X$ $\Rightarrow T_n x \rightarrow T x$
 $x \mapsto T x := y$
 $= \lim_n T_n x$

T خطی است زیرا $T(\lambda x + y) = \lim_n T_n(\lambda x + y) = \lim_n (\lambda T_n x + T_n y) = \lambda T x + T y$ T_n ها خطی اند

فرض کنیم $\|x\| \leq 1$. بانه کوشی بود $\{T_n\}$

$$\exists N \forall n \geq N; \|T_n - T_N\| < 1$$

$$\|T_n x\| \leq \|(T_n - T_N)x\| + \|T_N x\| \leq \|T_n - T_N\| \|x\| + \|T_N\| \|x\| \leq \|T_n - T_N\| + \|T_N\|$$

$$\|T x\| = \|\lim_n T_n x\| = \lim_n \|T_n x\| \leq 1 + \|T_N\| \Rightarrow \|T\| \leq 1 + \|T_N\| < \infty$$

پس $T \in B(X, Y)$. نشان می دهیم $T_n \rightarrow T$ وقتی $n \rightarrow \infty$:

فرض کنیم $\epsilon > 0$ داده شده باشد و بانه کوشی بود $\{T_n\}$ داریم

$$\exists N \forall m, n \geq N; \|T_n - T_m\| < \frac{\epsilon}{2} \Rightarrow \|T_n x - T_m x\| \leq \|T_n - T_m\| \|x\| < \frac{\epsilon}{2}$$

$$\exists N \forall n \geq N; \|T_n x - T x\| < \frac{\epsilon}{2} \Rightarrow \|T_n - T\| = \sup_{\|x\|=1} \|T_n x - T x\| < \frac{\epsilon}{2}$$

$\therefore T_n \rightarrow T$ \square

قضیه. فرض کنید X یک فضای بانج و M زیرفضای بسته از آن باشد. در این صورت $\frac{X}{M}$

یک فضای بانج است.

$$\begin{aligned} \lambda(x+M) &= \lambda x + M \\ (x+M) + (y+M) &= (x+y) + M \\ x+M = y+M &\Leftrightarrow x-y \in M \end{aligned}$$

بدهای. فرض کنیم $\sum_n \|x_n + M\|$ همگرا باشد. آن

می‌توانیم $\sum_n x_n + M$ نیز همگرا است. در این صورت بنابر قضیه...

$$\|x+M\| = \inf_{y \in M} \|x+y\|$$

فضای $\frac{X}{M}$ بانج می‌شود. بنابر تعریف نرم خارجی

$$\exists y \in M; \|x_n + y\| < \|x_n + M\| + \frac{1}{2^n}$$

بنابر از مجموع مقابله در مورد سریهای عددی، $\sum_n \|x_n + y\|$ همگرا است. چون X کامل است.

پس $\sum_n x_n + y$ همگرا به منتهای z است. فرض کنیم $s_n = \sum_{k=1}^n x_k + y_k$ همگرا به z می‌شود.

$$z = \sum_{k=1}^n x_k + M \text{ داریم}$$

$$\|z_n - (z+M)\| = \left\| \left(\sum_{k=1}^n (x_k + y_k) - z \right) + M \right\| = \inf_{u \in M} \left\| \sum_{k=1}^n (x_k + y_k) - z + u \right\|$$

$$\leq \left\| \sum_{k=1}^n (x_k + y_k) - z \right\| = \|s_n - z\|$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|s_n - z\| = 0 \text{ پس } \lim_{n \rightarrow \infty} (s_n - (z+M)) = 0 \text{ پس } \lim_{n \rightarrow \infty} s_n = z+M$$

همگرا است. \square

پروژه کلاسی (۹۶، ۱، ۲۰). اگر X فضای بانج و M زیرفضای بسته باشد، $\frac{X}{M}$ بانج است.

پس در آنگاه X/M هم بانج است (همان کتاب المبراهین...)

$$\begin{aligned} z \in M \\ \exists \{y_n\} \subset M; y_n \rightarrow z \\ \|z+M\| \leq \|z - y_n\| \quad (-y_n \in M) \end{aligned}$$

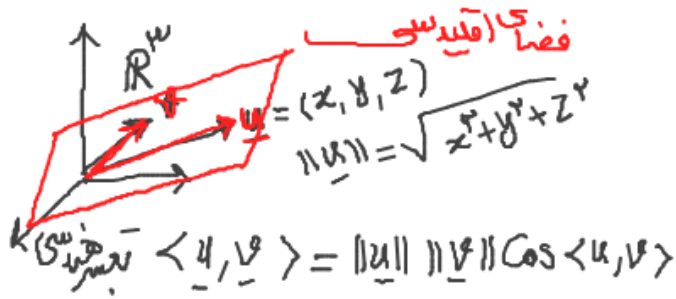
$$\therefore \|z+M\| = 0$$

$$\text{پس } z+M = 0$$

$$z \in M$$

$$\therefore M \subseteq M \quad \square$$

توضیح. اگر M بسته نباشد، $\|x+M\|$ نیم نرم خواهد بود. (سوال) آیا اگر $\|x+M\|$ نیم نرم باشد، M بسته است؟ بله



فضای اقلیدسی

تعریف: فرض کنید H یک فضای برداری باشد.

$$\langle \cdot, \cdot \rangle: H \times H \rightarrow \mathbb{C}$$

را یک ضرب داخلی بر روی H می گویند.

$$\langle (x_1, y_1, z_1), (x_2, y_2, z_2) \rangle = \sum_{i=1}^3 x_i \bar{y}_i$$

۱) $\langle x, x \rangle = 0 \iff x = 0$

۲) $\langle x + \alpha y, z \rangle = \langle x, z \rangle + \alpha \langle y, z \rangle$

۳) $\langle y, x \rangle = \overline{\langle x, y \rangle}$ مزدوج مختلط

در این صورت $(H, \langle \cdot, \cdot \rangle)$ را یک فضای ضرب داخلی می گویند.

مثال ۱: $\mathbb{C}^n, \langle (z_1, \dots, z_n), (w_1, \dots, w_n) \rangle = \sum_{i=1}^n z_i \bar{w}_i$

۲) $C_{\mathbb{R}}([a, b]), \langle f, g \rangle = \int_a^b f(t)g(t)dt$

نکته: $\langle x, y + \alpha z \rangle = \langle y + \alpha z, x \rangle = \langle y, x \rangle + \alpha \langle z, x \rangle = \overline{\langle y, x \rangle} + \alpha \overline{\langle z, x \rangle} = \overline{\langle x, y \rangle} + \bar{\alpha} \overline{\langle x, z \rangle}$

قضیه (ناموسی-سوارتز): اگر H فضای ضرب داخلی باشد،

$$\forall x, y \in H; |\langle x, y \rangle|^2 \leq \langle x, x \rangle \langle y, y \rangle \quad \text{یا} \quad |\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|y\|$$

برهان: به کمک دترمینان (Wikipedia) $\langle x + ty, x + ty \rangle = \dots$

نیمه مثبت، $\|x\|^2 = \langle x, x \rangle = \langle x + ty, x + ty \rangle$ به فضای ضرب داخلی یک فضای ضرب داخلی است.

$$\|x + ty\|^2 = \langle x + ty, x + ty \rangle = \langle x + ty, x \rangle + \langle x + ty, ty \rangle = \langle x, x \rangle + \langle ty, x \rangle + \langle x, ty \rangle + \langle ty, ty \rangle$$

$$= \|x\|^2 + \langle x, ty \rangle + \overline{\langle x, ty \rangle} + \|ty\|^2 = \|x\|^2 + 2 \operatorname{Re}(\langle x, ty \rangle) + \|ty\|^2$$

$$\|x + ty\|^2 \leq \|x\|^2 + 2 \|x\| \|ty\| + \|ty\|^2 = (\|x\| + \|ty\|)^2 \implies \|x + ty\| \leq \|x\| + \|ty\|$$

نکته

تعریف: دو نرم روی $\|\cdot\|_1$ و $\|\cdot\|_p$ را هم ارز گویند هرگاه

$$\exists \alpha, \beta > 0 \forall x \in X; \alpha \|x\|_p \leq \|x\|_1 \leq \beta \|x\|_p$$

قضیه: $I: (X, \|\cdot\|_1) \rightarrow (X, \|\cdot\|_p)$ پیوسته (کرنانه) است \iff $\|I\| \leq M < \infty$ \iff $\exists M; \|x\|_1 \leq M \|x\|_p$
 $I(x) = x$

برهان: I پیوسته است \iff $\|I\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Ix\|_p}{\|x\|_1} \leq M < \infty \iff \forall x \in X; \frac{\|x\|_p}{\|x\|_1} \leq M$

نتیجه: I همساز است \iff I و I^{-1} پیوسته باشند. \iff $\exists \alpha; \|x\|_1 \leq \alpha \|x\|_p$ & $\exists \beta; \|x\|_p \leq \beta \|x\|_1$

\iff $\exists \alpha; \|x\|_1 \leq \alpha \|x\|_p$ & $\exists \beta; \|x\|_p \leq \beta \|x\|_1$

الفرد $\|\cdot\|_1$ و $\|\cdot\|_p$ هم ارز باشند.

قضیه: اگر $\|\cdot\|_1$ و $\|\cdot\|_p$ دو نرم معادل روی X باشند، $(X, \|\cdot\|_1)$ باناخ است \iff $(X, \|\cdot\|_p)$ باناخ باشد.

$(X, \|\cdot\|_p)$ باناخ باشد.

برهان: (\Leftarrow) $\exists \alpha, \beta; \|x\|_1 \leq \alpha \|x\|_p$ & $\|x\|_p \leq \beta \|x\|_1$ \iff $(X, \|\cdot\|_p)$ باناخ است

$\{x_n\} \Rightarrow \exists \epsilon > 0 \exists N \forall n, m \geq N; \|x_n - x_m\|_p < \frac{\epsilon}{\alpha} \Rightarrow \{x_n\}$ کوشی است \Rightarrow $(X, \|\cdot\|_p)$ باناخ است

$\exists x \in X; x_n \xrightarrow{\|\cdot\|_1} x \Rightarrow \exists \epsilon > 0 \exists N \forall n \geq N; \|x_n - x\|_1 < \frac{\epsilon}{\beta} \Rightarrow \frac{1}{\beta} \|x_n - x\|_p \leq \frac{\epsilon}{\beta} \Rightarrow \|x_n - x\|_p < \epsilon$

$x_n \xrightarrow{\|\cdot\|_p} x \Rightarrow (X, \|\cdot\|_p)$ باناخ است

\implies نتیجه معادل، چند برابر اثبات باقی نمی ماند. \square

قضیه. اگر $B(X, Y)$ بانخ باشد، آنگاه $B(X, Y)$ بانخ است.

برهان. فرض کنیم $\{y_n\}$ در Y کوشی باشد. $x \in X, x \neq 0$ را انتخاب و از حالت بعد ثابت در نظر

میگیریم. بنابر نتیجه قضیه ها - بانخ، $f(x_0) = \|x_0\| \neq 0$ & $\|f\| = 1$ $\exists f \in X'$;

توابع خطی $\sum T_n: X \rightarrow Y$ را در نظر میگیریم.

$$\|T_n x - T_m x\| = \|f(x)y_n - f(x)y_m\| = |f(x)| \|y_n - y_m\| \leq \|x\| \|y_n - y_m\|$$

$$\|T_n - T_m\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|(T_n - T_m)x\|}{\|x\|} \leq \|y_n - y_m\|$$

پس $\{T_n\}$ کوشی است. چون $B(X, Y)$ بانخ است، $\{T_n\}$ همگرا به مثابه T است.

لذا $T_n x_0 \rightarrow T x_0$ (زیرا $\|T_n x_0 - T x_0\| \leq \|x_0\| \|T_n - T\|$) پس $\frac{T x_0}{f(x_0)} \rightarrow \frac{T x_0}{f(x_0)}$ (قضیه کوشی)

پس T کوشی است. اگر X, Y بانخ باشند و $T: X \rightarrow Y$ خطی باشد آنگاه T بانخ است.

الغرض $Gr T = \{(x, Tx) | x \in X\}$ در فضا $X \times Y$ بسته باشد.

(\Leftarrow) بگیریم $(x_n, T x_n) \rightarrow (y, z)$ پس $x_n \rightarrow y$ و $T x_n \rightarrow z$ (بنا بر بسته بودن $Gr T$) و $(y, z) = (y, T y) \in Gr T$ پس $z = T y$ ، بنا بر $(y, z) \in Gr T$.

انواع دیگر تعامد قابل تعریف است مانند تعامد متساوی‌الکتابین:
 در فضای نرمال حقیقی

$$x \perp_I y \iff \|x+y\| = \|x-y\|$$

تمرین. در یک فضای ضرب داخلی $\langle x, y \rangle = 0 \iff x \perp_I y$

حل. $x \perp_I y \iff \|x+y\|^2 = \|x-y\|^2 \iff \langle x+y, x+y \rangle = \langle x-y, x-y \rangle$

$$\iff \langle x, x \rangle + \dots = \langle x, x \rangle - \dots \iff 2\langle x, y \rangle + 2\langle y, x \rangle = 0 \iff 2 \operatorname{Re} \langle x, y \rangle = 0$$

$\langle x, y \rangle = \overline{\langle y, x \rangle}$
 $\operatorname{Re} \langle x, y \rangle = \langle x, y \rangle$ (در فضای ضرب داخلی حقیقی)

یک تعامد تقریبی قابل طرح است: فرض کنید $\epsilon > 0$ داده شده است:

$$x \perp_{\epsilon} y \iff \left| \|x+y\| - \|x-y\| \right| < \epsilon$$

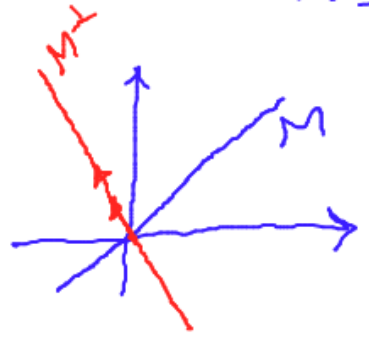
حتی جلوتر: اگر $T: X \rightarrow Y$ یک نگاشتن بین فضاهای نرمال باشد. چه نوع نگاشتنی حافظ تعامد است؟
 Preserving maps

$$x \perp_B y \implies Tx \perp_B Ty$$

تعریف. اگر $M \subseteq H$ ، آنگاه $M^\perp = \{x \in H \mid \forall y \in M, \langle x, y \rangle = 0\}$

$$M^{\perp\perp} = M$$

- ① تمرین: M^\perp زیرفضای H است.
- ② $M \subseteq (M^\perp)^\perp$
- ③ $M^\perp \subseteq M^{\perp\perp}$
- ④ $M = M^{\perp\perp}$ اگر و فقط اگر M فضای بسته باشد.



تمرین. زیرفضای \mathbb{R}^2 عبارتند از $\{0\}$ ، \mathbb{R}^2 و خط‌های مار بومبیا s

نشان دهید که $M^\perp \subseteq \overline{M}$ (۱)

$x, y \in M^\perp \Rightarrow \forall z \in M; \langle \lambda x + y, z \rangle = \lambda \langle x, z \rangle + \langle y, z \rangle = 0 \Rightarrow \lambda x + y \in M^\perp$

\perp perp

$M \subseteq M^{\perp\perp}$ (۲)

$x \in M \Rightarrow \forall z \in M^\perp; \langle x, z \rangle = 0 \Rightarrow x \in (M^\perp)^\perp$

$x \in M, z \in M^\perp$

نشان دهید که $\overline{M} \subseteq M^{\perp\perp}$ (۳)

$x \in \overline{M} \Rightarrow \forall \epsilon > 0; \exists x_n \in M; \|x - x_n\| < \epsilon \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \|x - x_n\| = 0$

$\Rightarrow \forall \epsilon > 0 \exists N \forall n > N; \|x_n - x\| < \epsilon \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$

$\Rightarrow \forall z \in M; \langle x_n, z \rangle = 0 \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \langle x_n, z \rangle = \langle \lim_{n \rightarrow \infty} x_n, z \rangle = \langle x, z \rangle = 0$

$\Rightarrow x \in M^\perp$

$\therefore \overline{M}^\perp = M^\perp$

نشان دهید که $f_y: H \rightarrow \mathbb{C}; x \mapsto \langle x, y \rangle$ یک فرم خطی است.

$|f_y(x) - f_y(x')| = |\langle x, y \rangle - \langle x', y \rangle| = |\langle x - x', y \rangle| \leq \|x - x'\| \|y\|$

برابر است با $\|y\|$ و برقرار است برای $x = y$.

$\|f_y\| = \sup_{\|x\|=1} |f_y(x)| = \sup_{\|x\|=1} |\langle x, y \rangle| = \|y\|$

قضیه ریس (Riesz) اگر H فضای هیلبرت باشد، آنگاه

$$\forall f \in H' \exists! z \in H \forall x \in H; f(x) = \langle x, z \rangle \text{ \& } \|f\| = \|z\|$$

(برهان)

$B(H, \mathbb{C})$

تعریف: P یک عملگر خطی $P: H \rightarrow H$ است که $P^2 = P$ و $P = P^*$ (یعنی خودتوان باشد و همگام باشد).
 idempotent

تمرین: اگر $P \in B(H)$ خودتوان باشد آنگاه بردار $(\text{ran } P)$ بسته است.

$$x \in \overline{\text{ran } P} \Rightarrow \exists \{y_n\} \subseteq \text{ran } P; y_n \rightarrow x \Rightarrow P x_n \rightarrow x \Rightarrow P x = x$$

(برهان)



$$y \in \text{ran } P \Rightarrow \exists x_n; y = P x_n$$

$$P(P x_n) \rightarrow P x \Rightarrow x = P x \in \text{ran } P$$

$$x \in \text{ran } P \Rightarrow \exists z; x = P z \Rightarrow P x = P(P z) = P z = x$$

عکس این مطلب هم درست است یعنی اگر $M \subseteq H$ بسته باشد $P \in B(H)$ خودتوان وجود دارد $\text{ran } P = M$.

$$\forall \lambda \in [0, 1] \forall x, y \in M;$$

تابع $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ را می‌گویند تابع محدب.

$$f(\lambda x + (1-\lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y)$$

قضیه! هر تابع محدب روی یک بازه باز، پیوسته است.

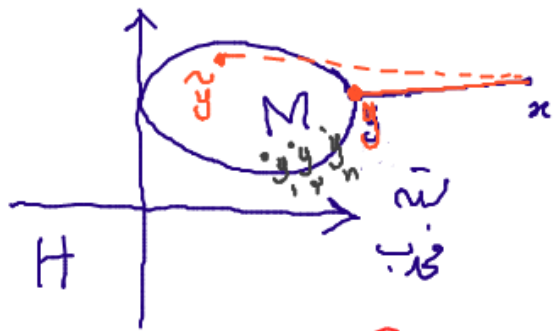
تمرین: اگر M یک مجموعه $M \subseteq H$ باشد یعنی $\forall x, y \in M; \lambda x + (1-\lambda)y \in M$ ، M یک فضای میانجی است.



نکته

$$\lambda \in [0, 1], x, y \in M \Rightarrow \exists \{x_n\}, \{y_n\} \subseteq M; x_n \rightarrow x \text{ \& } y_n \rightarrow y \Rightarrow \lambda x_n + (1-\lambda)y_n \rightarrow \lambda x + (1-\lambda)y \in M$$

(برهان)



قضیه. اگر H فضای هیلبرت باشد، $M \subseteq H$ بسته و محدب باشد و $\alpha \in H$ آن نقطه

$$\exists y \in M; \|x - y\| = d(x, M) = \delta$$

$$\inf_{y \in M} \|x - y\|$$

$$\delta = \inf_{y \in M} \|x - y\| \quad \text{برهان. چون}$$

$$\exists \{y_n\}_n; \|x - y_n\| \rightarrow \delta$$

نکته: می‌دانیم $\{y_n\}_n$ کوشش است.

$$\alpha = \inf A \in \bar{A} \quad \forall A \subseteq \mathbb{R} \quad \text{نکته: اگر } A \subseteq \mathbb{R} \text{ آنگاه}$$

$$\forall \varepsilon \exists x \in A; \alpha < x < \alpha + \varepsilon$$

$$|x - \alpha| < \varepsilon$$

$$\therefore \forall \varepsilon; N(\alpha) \cap A \neq \emptyset \quad \alpha \in N(\alpha)$$

$$\|y_n + y_m\| = \|y_n - y_m - 2x\| = 2 \left\| \frac{y_n + y_m}{2} - x \right\| \geq 2\delta$$

$$\delta = \frac{1}{2} \quad \text{بنا به محدب } M$$

$$\|y_n - y_m\|^2 = \|y_n - y_m\|^2 = 2\|y_n\|^2 + 2\|y_m\|^2 - \|y_n + y_m\|^2 \leq 2\|y_n\|^2 + 2\|y_m\|^2 - 4\delta^2$$

با حد می‌گیریم، $n \rightarrow \infty, m \rightarrow \infty$ است. هر فعل می‌کند، کوشش بود $\{y_n\}$ را به دست می‌دهد.

چون M بسته است و H بانح است، M هم کامل است. $\exists y \in M; y_n \rightarrow y$

$$\|x - y\| \geq \delta \quad \text{چون } y \in M$$

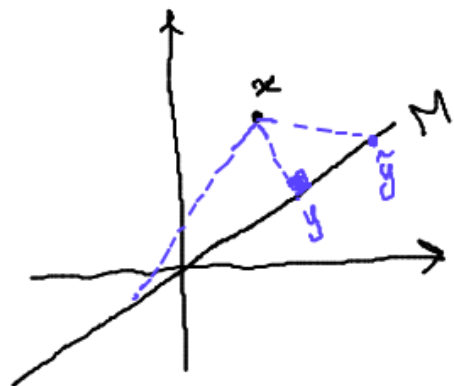
$$\|x - y\| \leq \|x - y_n\| + \|y_n - y\| = \|y_n\| + \|y_n - y\| \rightarrow \delta \Rightarrow \|x - y\| \leq \delta$$

$$\|x - y\| = \delta, y_0 \in M \quad \text{نکته: خاصیت مورد نظر با استفاده از قضیه پارتیشن بندی}$$

$$\|y - y_0\|^2 = \|(y - x) - (y_0 - x)\|^2 = 2\|y - x\|^2 + 2\|y_0 - x\|^2 - \|y - x + y_0 - x\|^2$$

$$= 2\delta^2 + 2\delta^2 - 2\left\| \frac{y + y_0}{2} - x \right\|^2$$

$$\underbrace{\| \frac{y + y_0}{2} - x \|^2}_{\geq \delta^2} \geq 2\delta^2 \Rightarrow \|y - y_0\| = 0 \quad \therefore y = y_0 \quad \square$$



تصمیم گیریم اگر M از فضای هیلبرت
 باشد و $x \in H$ آنگاه می‌توانیم نقطه‌ای از M پیدا کنیم
 دارد که $\|x - \bar{y}\| = \inf_{y \in M} \|x - y\|$ (نقطهٔ \bar{y})

که در این حالت $z = x - y \in M^\perp$ (یعنی) $\exists y \in M; \langle z, y \rangle = 0$

$$\|z - \alpha y\|^2 = \langle z - \alpha y, z - \alpha y \rangle = \|z\|^2 - \alpha \langle z, y \rangle - \alpha \langle y, z \rangle + \alpha^2 \|y\|^2$$

$$= \|z\|^2 - \alpha [2 \langle z, y \rangle] + \alpha^2 \|y\|^2$$

~~$\langle x, 0 \rangle = \langle x, 0+0 \rangle = \langle x, 0 \rangle + \langle x, 0 \rangle$~~
 ~~$\langle x, 0 \rangle = 0$~~

فرض کنیم $\alpha = \frac{\beta}{\|y\|^2}$ و $\beta = \langle z, y \rangle$

$$\|z - \alpha y\|^2 = \|z\|^2 - \frac{\beta^2}{\|y\|^2} \geq 0$$

$x - (y + \alpha y) \in M$

برابر $x \in H$ داریم که $z = x - y \in M^\perp, y \in M$ و وجود دارد. بنابراین

$$x = y + z$$

$$H = M + M^\perp$$

$x \in M \cap M^\perp \Rightarrow \begin{cases} x \in M^\perp \\ x \in M \end{cases} \Rightarrow \langle x, x \rangle = 0 \Rightarrow x = 0$ زیرا $M \cap M^\perp = \{0\}$ (جواب 0)

$$H = M \oplus M^\perp$$

$$M \subseteq \bar{M} \Rightarrow M^\perp \subseteq \bar{M}^\perp$$

$x \in M^\perp$ & $y \in \bar{M} \Rightarrow \exists \{x_n\} \subset M; x_n \rightarrow y \Rightarrow \langle x, x_n \rangle \rightarrow \langle x, y \rangle \Rightarrow \langle x, y \rangle = 0 \Rightarrow x \in M^\perp$

قضیه: فرض کنیم M زیرفضای H باشد. در این صورت

$$\overline{M} = H \iff M^\perp = \{0\}$$

$$M^\perp = \{0\} \iff \overline{M^\perp} = \{0\} \iff H = \overline{M} \quad \square$$

$H = \overline{M} \oplus M^\perp$

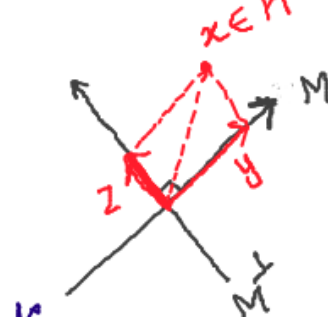
برهان: فرض کنید $M \Rightarrow H \wedge \forall x, y \in \overline{M} \Rightarrow \exists \{x_n, y_n\} \subseteq M; x_n \rightarrow x \wedge y_n \rightarrow y \Rightarrow$ $\lambda x_n + y_n \rightarrow \lambda x + y \Rightarrow \lambda x + y \in \overline{M} \Rightarrow \lambda x + y \in M$

قضیه: $M = M^{\perp\perp}$ اگر M فضای باندا (میرفضه) H است.

برهان: (\Leftarrow) همیشه فرض می‌کنیم M فضای باندا است. M^\perp فضای باندا است. لذا $M = M^{\perp\perp}$.

(\Rightarrow) راه اول: M فضای باندا است و M^\perp فضای باندا است. $H = M \oplus M^\perp$. $H = M^\perp \oplus (M^\perp)^\perp = M^\perp \oplus M$.

راه دوم: $M \subseteq M^{\perp\perp}$ به وضوح. بالعکس فرض کنیم $x \in M^{\perp\perp}$ چون $H = M \oplus M^\perp$ پس $x = y + z$ که $y \in M$ و $z \in M^\perp$ و $z \perp x$ و $z \perp y$ و $z \perp z = 0$ پس $z = 0$ و $x = y \in M$.



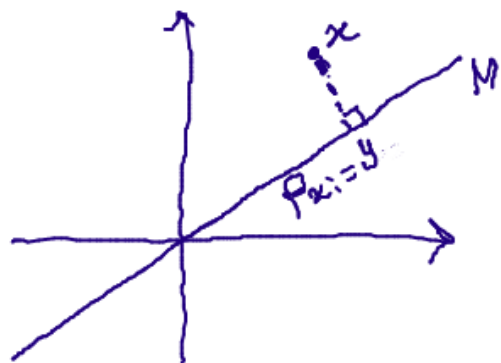
لذا $x = 0 + y = y \in M$
 $\therefore M^{\perp\perp} \subseteq M \quad \square$

قضیه: M یک زیرفضای باندا از H است اگر و فقط اگر $\ker P = M^\perp$ و $\text{ran } P = M$ باشد که $P: H \rightarrow H$ وجود داشته باشد.

برهان: $P \circ P = P$ (این تصویر انقراض کننده است)

برهان: (\Rightarrow) فرض کنیم $\text{ran } P = M$ و $\ker P = M^\perp$. $x_n \in \text{ran } P, x_n \rightarrow x \Rightarrow \exists y_n; x_n = P y_n \Rightarrow P x_n \rightarrow P x \Rightarrow x = P x \in \text{ran } P$.

همچنین $P(P(y_n)) = P(y_n) = P(y_n) - x_n$



ادار نظری گنبد:

$$P: H \rightarrow H$$

$$\begin{matrix} M \\ \oplus \\ M^\perp \end{matrix}$$

$$x = \underbrace{y}_M + \underbrace{z}_{M^\perp} \mapsto y$$

① $\text{ran } P = M$:

$$x \in M \Rightarrow x = \underbrace{x}_M + \underbrace{0}_{M^\perp} \Rightarrow Px = x \Rightarrow x \in \text{ran } P$$

$$x \in \text{ran } P \Rightarrow \exists x', x = Px' = \underbrace{y'}_M + \underbrace{z'}_{M^\perp} \in M \quad (\text{بنابر تعریف } P)$$

② $\text{Ker } P = M^\perp$:

$$x \in \text{Ker } P \Rightarrow \underbrace{Px}_M = 0 \Rightarrow x = y + z = 0 + z = z \in M^\perp$$

$$x \in M^\perp \Rightarrow x = \underbrace{0}_M + \underbrace{x}_{M^\perp} \Rightarrow Px = 0 \Rightarrow x \in \text{Ker } P$$

نکته: فرض کنیم Q عملگر دیگر با خواص خواص P باشد:

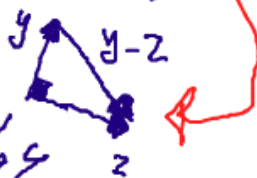
$\forall x \in H$;

$$Qx = Qy + Qz = y + 0 = Px$$

$\text{Ker } Q = M^\perp$
 $\text{ran } Q = M$

گزاره: $\|Px\|^2 = \|y\|^2 \leq \|y\|^2 + \|z\|^2 = \|y+z\|^2 = \|x\|^2$

$\langle y, z \rangle = 0$



$\|P\| = \|P \cdot P\| \leq \|P\| \|P\|$
 $1 \leq \|P\|$

$\|P\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Px\|}{\|x\|} \leq 1 < \infty$ \square $\|P\| = 1, P \neq 0$

قضیه ریسر: اگر $f \in B(H, C)$ آنگاه $\exists! z \in H$ ($\forall x \in H; f(x) = \langle x, z \rangle$)
 $f(\cdot) = \langle \cdot, z \rangle$

$\|f\| = \|z\|$ و برعکس

برهان: اگر $f(x) = \langle x, z \rangle$ به ازای $z \in H$ ثابت آنگاه

$$\left. \begin{aligned} |f(x)| = |\langle x, z \rangle| &\leq \|x\| \|z\| \Rightarrow \|f\| \leq \|z\| \\ f(z) = \langle z, z \rangle &= \|z\|^2 \end{aligned} \right\} \Rightarrow \|f\| = \|z\|$$

$$f(\alpha x + y) = \langle \alpha x + y, z \rangle = \alpha \langle x, z \rangle + \langle y, z \rangle = \alpha f(x) + f(y)$$

(\Leftarrow) اگر $f = 0$ کافی است $z = 0$ بر فرض کنیم $f \neq 0$ پس $H \neq N(f) = \ker f$

بنابراین $H = \ker f \oplus \ker f^\perp$ ، $\ker f \neq \{0\}$ ، $0 \neq z \in \ker f$ ، $f(z) = 0$
 بر فرض کنیم $f(z) = \langle z, z \rangle = \|z\|^2$

فرض می‌کنیم $v = f(x)z - f(z)x$ ، این صورت $f(v) = f(x)f(z) - f(z)f(x) = 0$

$\langle f(x)z - f(z)x, z \rangle = 0$ بر $z \in \ker f$ و $z \neq 0$

$f(x) \langle z, z \rangle = f(z) \langle x, z \rangle$

$f(x) = \langle x, \frac{f(z)}{\|z\|^2} z \rangle$ \square

قضیه: اگر $T \in B(H)$ آنگاه $\exists! T^* \in B(H)$ که $\langle Tx, y \rangle = \langle x, T^*y \rangle$ $\forall x, y \in H$

$\|T^*\| = \|T\|$, $\|T^*T\| = \|T\|^2$

خواهر انولوتیون یا برعکس \rightarrow involutien C^*
 $(\alpha T + S)^* = \bar{\alpha} T^* + S^*$
 $(TS)^* = S^* T^*$
 $(T^*)^* = T$
 مثال: اگر $T: \ell^2 \rightarrow \ell^2$ آنگاه $\sum T(x_1, x_2, \dots) = (x_1, x_2, \dots)$

باید زود $\langle T(x_1, x_2, \dots), (y_1, y_2, \dots) \rangle = \langle (x_1, x_2, \dots), T^*(y_1, y_2, \dots) \rangle$

$\langle (0, x_1, x_2, \dots), (y_1, y_2, \dots) \rangle = \langle (x_1, x_2, \dots), T^*(y_1, y_2, \dots) \rangle$

$\langle \{x_n\}, \{y_n\} \rangle = \sum_{n=1}^{\infty} x_n \bar{y}_n$
 ضرب داخلی

توجه کنید خانواده متعامد از $e_n = (0, \dots, 0, 1, 0, \dots)$ ها یک پایه متعامد برای H است

$\langle e_n, e_m \rangle = 0$ (متعامد)

$\langle e_n, e_n \rangle = 1$ (یک‌نرم)

$(x_1, x_2, x_3, \dots) = \sum_{n=1}^{\infty} x_n e_n$
 ضرب قوی

$x_n = \langle \{x\}, e_n \rangle$

برای $f_y: H \rightarrow \mathbb{C}$ $f_y(x) = \langle Tx, y \rangle$ f_y $y \in H$ تابع خطی Functional

$|f_y(x)| = |\langle Tx, y \rangle| \leq \|T\| \|x\| \|y\| \Rightarrow \|f_y\| \leq \|T\| \|y\|$

بنابراین f_y یک عنصر از H^* است. آن را با T^*y نمایش می‌دهیم و داریم $\langle Tx, y \rangle = \langle x, T^*y \rangle$

$\langle Tx, y \rangle = f_y(x) = \langle x, T^*y \rangle$

$\|T^*y\| = \|f_y\| \leq \|T\| \|y\|$ ①

$$\forall x; \langle Tx, y \rangle = \langle x, T^*y \rangle$$

وحيث ان $y, y' \in H$

$$\langle Tx, y' \rangle = \langle x, T^*y' \rangle$$

$$\langle Tx, y+y' \rangle = \langle x, T^*(y+y') \rangle$$

$$\langle Tx, y \rangle + \langle Tx, y' \rangle = \langle x, T^*y \rangle + \langle x, T^*y' \rangle = \langle x, T^*y + T^*y' \rangle$$

$$\forall x; \langle x, T^*(y+y') - T^*y - T^*y' \rangle = 0$$

لذا

$$\langle T^*(y+y') - T^*y - T^*y', T^*(y+y') - T^*y - T^*y' \rangle = 0$$

لذا

بما ان $T^*(y+y') = T^*y + T^*y'$ \Rightarrow $T^*(\lambda y) = \lambda T^*y$ \Rightarrow T^* خطية \Rightarrow T^* انكسارية

$$\|T^*\| = \sup_{y \neq 0} \frac{\|T^*y\|}{\|y\|} \leq \|T\| < \infty$$

$T \in B(H)$

نشان می دهیم $(\alpha T)^* = \bar{\alpha} T^*$

$$\langle (\alpha T)(x), y \rangle = \langle x, (\alpha T)^*y \rangle$$

الترافيق

$$\langle \alpha Tx, y \rangle = \alpha \langle Tx, y \rangle = \alpha \langle x, T^*y \rangle = \langle x, \bar{\alpha} T^*y \rangle = \langle x, (\bar{\alpha} T^*)y \rangle$$

$$(\alpha T)^* = \bar{\alpha} T^*$$

$$S = T \Leftrightarrow \forall x, y; \langle x, Ty \rangle = \langle x, Sy \rangle$$

$$S = T \Leftrightarrow \forall x; \langle x, Tx \rangle = \langle x, Sx \rangle$$

با این طرز معادل (با در نظر گرفتن تابع خطی $T-S$) می توان گفت

$$0 = T \Leftrightarrow \forall x; \langle x, Tx \rangle = 0$$

$$(T+S)^* = T^* + S^* \quad \& \quad (TS)^* = S^* T^*$$

$$\langle Tx, y \rangle = \langle x, T^*y \rangle = \langle Sy, x \rangle = \langle y, S^*x \rangle = \langle S^*x, y \rangle = \langle T^{**}x, y \rangle$$

$T = T^{**}$

دیدیم که $\|T\| \leq \|T^*\|$. اگر جای T با T^* شروع می‌کردیم، از (۲) به

$$\|T^*\| \leq \|T\| \quad (۳)$$

پس $\|T\| = \|T^*\|$.
 سرانجام، نشان می‌دهیم $\|T^*T\| = \|T\|^2$:

$$\|T^*T\| \leq \|T^*\| \|T\| = \|T\|^2$$

خاصیت زیرصوری
نرم‌کنندگی

$$\|Tx\|^2 = \langle Tx, Tx \rangle = \langle T^*Tx, x \rangle = |\langle T^*Tx, x \rangle|$$

$$\|T^*Tx\| \|x\| \leq \|T^*T\| \|x\|^2$$

$$\|T\|^2 = \sup \frac{\|Tx\|^2}{\|x\|^2} \leq \|T^*T\|. \quad \square$$

$$\alpha = \sup A \Rightarrow \alpha^2 = \sup \{ \lambda^2 \mid \lambda \in A \}$$

$A \subseteq [0, \infty)$

Operator Theory
نظریه عملگرها
نشان می‌دهد که اینها ضرایب
نرم‌کنندگی هستند

اگر A یک ماتریس $m \times n$ باشد، آنگاه عملگر $T_A: \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^m$

$$X = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \mapsto AX = \begin{bmatrix} \sum_{j=1}^n a_{1j} x_j \\ \vdots \\ \sum_{j=1}^n a_{mj} x_j \end{bmatrix}$$

$\mathbb{C}^n \simeq \mathbb{C}^{n \times 1}$
 هر فضای متناهی از فضای \mathbb{C}^n
 باید ماتریس $n \times 1$ قابل ضرب
 باشد

آنگاه $A^* = [\bar{a}_{ji}]$ $T_A^* = T_{A^*}$

نکته: الحاق T^* از $T: H \rightarrow H$ که قید تعریف $\langle Tx, y \rangle = \langle x, T^*y \rangle$ (در باطل) و در برابر $T: H \rightarrow K$ عملگر قابل تعریف است. البته $T^*: K \rightarrow H$.

نکته: الحاق $T^*: K \rightarrow H$ از عملگر $T: H \rightarrow K$ در فضای هیلبرت H با الحاق بانجی T از عملگر امتقار است.
 در واقع $(\lambda T)^* = \bar{\lambda} T^*$ در حالی که $(\lambda T) = \lambda T^*$

نکته: بنا به قضیه ریس، $\varphi: H' \xrightarrow{\text{طولیا}} H$ فردوجه خطی

$\varphi \mapsto z \leftarrow \varphi(x) = \langle x, z \rangle$
 $\|\varphi\| = \|z\|$

$\varphi(\lambda f) = \bar{\lambda} \varphi(f)$
 $\varphi(f+g) = \varphi(f) + \varphi(g)$

مثال T_A^* را در مورد $A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0 & -1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ بیابید.

$T_A: \mathbb{C}^2 \rightarrow \mathbb{C}^3$
 $(x, y) \mapsto (ix + 2y, -y, 0)$ $\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 0 & -1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$

باید T_A^* عملگر زیر را بیابید: $T_A^*: \mathbb{C}^3 \rightarrow \mathbb{C}^2$
 $(x, y, z) \mapsto (-ix, 2x - y)$ $\begin{bmatrix} -i & 0 & 0 \\ 2 & -1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \\ z \end{bmatrix}$

بر اساس تعاریف هم‌ترازی T_A و T_B از \mathbb{R}^2 به \mathbb{R}^3 داریم: $\{e_1, e_2, e_3\}$ استاندارد \mathbb{R}^3 است. $T: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^3$ $\{f_1, f_2\}$ استاندارد \mathbb{R}^2 است.

$$T(x_1, x_2) = (ix_1 + 2x_2, -x_2, 0)$$

در T^* در شرط $\langle T(x_1, x_2), (y_1, y_2, y_3) \rangle = \langle (x_1, x_2), T^*(y_1, y_2, y_3) \rangle$ صدق می‌کند. توجه کنید که

$$T^*(y_1, y_2, y_3) = T^*\left(\sum_{i=1}^3 y_i e_i\right) = \sum_{i=1}^3 y_i T^* e_i$$

بر کافی $T^*(e_i)$ $i=1, 2, 3$ را بیابیم.

$$T^* e_1 \in \mathbb{R}^2 \Rightarrow T^* e_1 = \sum_{i=1}^2 \lambda_i f_i$$

$$= \lambda_1 f_1 + \lambda_2 f_2$$

$$= i f_1 + 2 f_2$$

$\langle T^* e_1, f_2 \rangle = \langle \lambda_1 f_1 + \lambda_2 f_2, f_2 \rangle$
 \parallel
 $\langle e_1, T f_2 \rangle$
 $(1, 0, 0)$ $(2, -1, 0)$
 \parallel
 $\lambda_2 \langle f_2, f_2 \rangle + \lambda_1 \langle f_1, f_2 \rangle$
 \parallel
 λ_2

$\langle T^* e_1, f_1 \rangle = \langle \lambda_1 f_1 + \lambda_2 f_2, f_1 \rangle$
 \parallel
 $\langle e_1, T f_1 \rangle$
 $(1, 0, 0)$ $(i, 0, 0)$
 \parallel
 λ_1

به ترتیب $T^* e_3 = 0 f_1 + 0 f_2$, $T^* e_2 = 0 f_1 - f_2$

$$\begin{bmatrix} -i & 0 & 0 \\ 2 & -1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} T^* e_1 & T^* e_2 & T^* e_3 \\ A_1 & A_2 & A_3 \end{bmatrix}$$

این ماتریس T^* عبارت است از:

$$[\bar{a}_i] = A^* \rightarrow A = [a_{ij}]$$

تکرمین الخط $\sum T: \mathcal{L}^2 \rightarrow \mathcal{L}^2$ ایجاب میدهد
 $T(x_1, x_2, \dots) = (0, x_1, x_2, \dots)$

$$T^*(y_1, y_2, \dots) = T^*\left(\sum_{j=1}^{\infty} y_j e_j\right) = T^*\left(\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{j=1}^n y_j e_j\right) = \lim_{n \rightarrow \infty} T^*\left(\sum_{j=1}^n y_j e_j\right)$$

(توسعه خطی)

$$= \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{j=1}^n y_j T^* e_j = \sum_{n=1}^{\infty} y_n T^* e_n \quad \textcircled{1}$$

برگشتی $T^* e_n$ $n=1, 2, \dots$

$$T^* e_n = \sum_{m=1}^{\infty} \lambda_m e_m \Rightarrow \langle T^* e_n, e_j \rangle = \langle \sum_{m=1}^{\infty} \lambda_m e_m, e_j \rangle = \sum_{m=1}^{\infty} \lambda_m \langle e_m, e_j \rangle$$

(توسعه خطی)

$$= \lambda_j \delta_{nj}$$

(توسعه خطی)

$$\langle e_n, T e_j \rangle = \langle (0, \dots, 0, 1, 0, \dots)_n, (0, \dots, 0, 1, 0, \dots)_{j+1} \rangle$$

(توسعه خطی)

$$= \begin{cases} 1 & j = n-1 \\ 0 & j \neq n-1 \end{cases}$$

$$\Rightarrow (0, 0, \dots, 0, 1, 0, \dots)_{n-1} = e_{n-1} \quad \textcircled{2}$$

$\textcircled{1}, \textcircled{2} \Rightarrow T(y_1, y_2, \dots) = y_1 T^* e_1 + y_2 T^* e_2 + \dots = y_1 0 + y_2 e_1 + \dots$

$$= (y_2, y_3, \dots)$$

ماتریس T عبارت است از:

ماتریس T^* عبارت است از:

ماتریس T (شماره اول):

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots \\ 1 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{bmatrix}$$

ماتریس T^* (شماره دوم):

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots \\ 0 & 0 & 1 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{bmatrix}$$

ماتریس T (شماره سوم):

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{bmatrix}$$

ماتریس T^* (شماره چهارم):

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{bmatrix}$$

تمرین. $T \in B(H)$ آن $\overline{\ker(T^*)} = (\text{ran } T)^\perp$

$x \in \ker T^* \Rightarrow \forall z \in \text{ran } T ; \langle z, x \rangle = \langle Ty, x \rangle = \langle y, \underbrace{T^*x}_0 \rangle = 0$ حل

$\Rightarrow x \in (\text{ran } T)^\perp$ $z = Ty, \exists y \in H$

$x \in (\text{ran } T)^\perp \Rightarrow \langle T^*x, y \rangle = \langle x, Ty \rangle = 0 \quad \forall y \in H$ بالعکس

$y = T^*x \in \text{ran } T$
 $\Rightarrow \langle T^*x, T^*x \rangle = 0 \Rightarrow T^*x = 0 \Rightarrow x \in \ker T^*$

تمرین. $\overline{\text{ran } T^*} = (\ker T)^\perp$

$(\text{ran } T)^\perp = \ker T^* \Rightarrow (\overline{\text{ran } T})^{\perp\perp} = (\ker T^*)^\perp$

$(\overline{\text{ran } T})^\perp$

$\overline{\text{ran } T}$ $\overline{\text{ran } T}$

بالتعريف T^* با T داریم $\overline{\text{ran } T^*} = (\ker T)^\perp$

انواع عملها	اعداد	علاصا
	\mathbb{C}	$B(H)$
	$\mathbb{R} = \{z \in \mathbb{C} \mid z = \bar{z}\}$	$T = T^*$ خودالحاق
	$\Sigma = \{z \in \mathbb{C} \mid z = 1\}$ $\bar{z}\bar{z} = 1$	$UU^* = U^*U = I$ یکانی عکس‌متناهی
	$z = a + ib$ $ z = \sqrt{a^2 + b^2}$	$TT^* = T^*T$ نرمال
	$z\bar{z} = \bar{z}z$	

نکته: فرض هر خطی با بعد متناهی بکریخت با C^n است

$$\langle (z_1, \dots, z_n), (w_1, \dots, w_n) \rangle = \sum_{i=1}^n z_i \bar{w}_i$$

تعریف: عملگر $T: H \rightarrow H$ را فشرده میگویند هرگاه $T(A)$ فشرده باشد
از هر مجموعه کراندار A در H .

قضیه: عملگر $T: H \rightarrow H$ فشرده است اگر و تنها اگر انداز $\{x_n\}$ در H ، دنبال
 $\{Tx_n\}$ دارای زیر دنباله همگرا باشد.

برعکس: \Leftrightarrow چون $\{x_n\}$ کراندار است $\exists M \forall n; \|x_n\| \leq M$ بنا به فرض فشرده بودن T

$x_n \in B(0, M)$ فشرده است بنا به قضیه هر دنباله در یک فضای متناهی
فشرده دارای زیر دنباله همگرا است، $\{Tx_n\}$ دارای زیر دنباله همگرا است

\Rightarrow یک مجموعه کراندار A در نظر میگیریم.

$\exists M \forall x \in A; \|x\| \leq M$
باید نشان دهیم TA فشرده است.

اما فشرده بودن معادل این است هر دنباله از دنباله
همگرا داشته باشد.

گیریم $\{y_n\}$ دنباله TA باشد:

تاریخ آنالیز تا سال ۱۹۰۰ برای
Fredholm معادله آنالیز
 $f(x) = \int_a^b k(x,t)f(t)dt + g(x)$
که در آن g و k معلومند و f مجهول است

$If = Tf + g$
 $(I - T)f = g$
 A

معادله $AX = Y$
که ما می خواهیم معادله $Af = g$ را حل کنیم

$$y \in \overline{TA} \Rightarrow \forall n \exists T x_n \in TA; \|T x_n - y\| < \frac{1}{n} \quad (1)$$

نقطه چسبکی
 چون A کراندار است پس $\{x_n\}$ هم کراندار است. لذا بنا برینما $\{T x_n\}$ دارای زیر دنباله همگرا می ماند $\{T x_{n_k}\}$ (نکته: T همگرا می ماند). $y_n \rightarrow z$ و برهان ϵ می شود:

گیریم $\epsilon > 0$ داده شده باشد. بر $\frac{\epsilon}{2}$ $(\exists N_1 \forall n \geq N_1; \frac{1}{n} < \frac{\epsilon}{2})$ بنا به (1)

$$\exists N_1 \forall n_k > N_1; \|T x_{n_k} - z\| < \frac{\epsilon}{2} \quad (2)$$

$$\forall n \geq \max\{N_1, N_2\}; \|y_n - z\| \leq \|y_n - T x_{n_k}\| + \|T x_{n_k} - z\| < \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$$

تلفظ اندازه \equiv

تعریف: یک x - همگرا در مجموعه X زیر مجموعه از (X, ρ) است که $\lim_{n \rightarrow \infty} \rho(x_n, x) = 0$
 مجموعه ای از زیر مجموعه ها X

$$(1) \emptyset \in \Sigma \quad (2) A \in \Sigma \Rightarrow A^c \in \Sigma \quad (3) A_1, A_2, \dots \in \Sigma \Rightarrow \bigcup_{n=1}^{\infty} A_n \in \Sigma$$

$$(1), (2) \Rightarrow X \in \Sigma$$

$$A_1, \dots \in \Sigma \Rightarrow \bigcap_{n=1}^{\infty} A_n = \left(\bigcup_{n=1}^{\infty} A_n^c \right)^c \in \Sigma$$

$$A_1, \dots, A_n \in \Sigma \Rightarrow A_1, A_2, \dots, A_n, \emptyset, \emptyset, \dots \in \Sigma \Rightarrow \bigcup_{k=1}^n A_k = \bigcup_{k=1}^{\infty} A_k \in \Sigma$$

مثال: Σ است σ - همگرا در X است. σ - همگرا در X است. σ - همگرا در X است. σ - همگرا در X است.

به (X, Σ) فضای اندازه پذیر می گویند یک تابع $f: (X, \Sigma) \rightarrow (Y, \mathcal{T})$ را اندازه پذیر می گویند

فضای اندازه پذیر

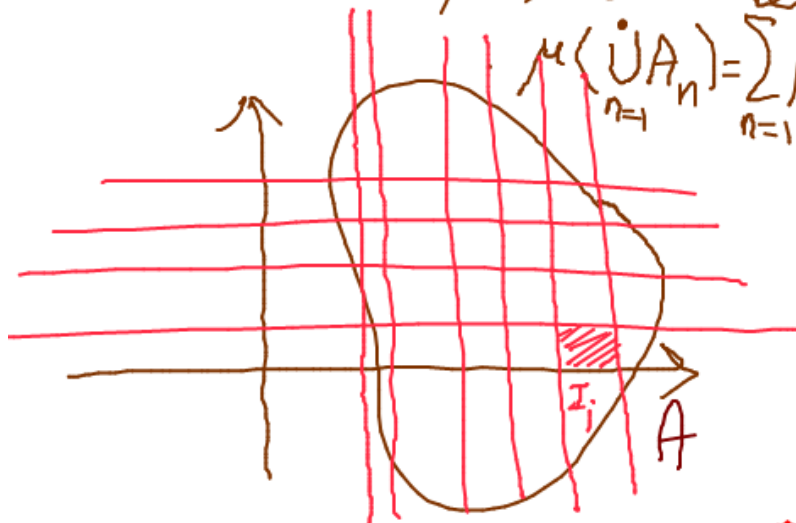
هرگاه به ازای هر مجموعه باز $G \in \mathcal{T}$ تابع $f^{-1}(G) \in \Sigma$ باشد

اندازه پذیر

تعریف - اگر (X, Σ) فضای اندازه پذیر باشد، تابع $\mu: \Sigma \rightarrow [0, \infty]$ را یک اندازه

$$A \mapsto \mu(A)$$

$$\mu(\bigcup_{n=1}^{\infty} A_n) = \sum_{n=1}^{\infty} \mu(A_n) \quad \mu(\emptyset) = 0$$



مثال (اندازه لیب) *Lebesgue*

مجموعه $A \subseteq \mathbb{R}^n$ ، اندازه پذیر لیب می گویند

$$m^*(A) = m(A)$$

مجموعه $A \subseteq \mathbb{R}^n$ مجموعه اندازه پذیر لیب در \mathbb{R}^n

یک به یک - هر دو تابع، تابع

$$\mu: \Sigma \rightarrow [0, \infty]$$

$$A \mapsto \mu(A) = m(A) = m^*(A)$$

را اندازه لیب می گویند.

$$m^*(A) = \inf \sum_{U I_i \subseteq A} \text{vol}(I_i)$$

$$m^*(A) = \inf \sum_{U I_i \supseteq A} \text{vol } I_i$$

آیا هر مجموعه از اندازه پذیر لیب است؟

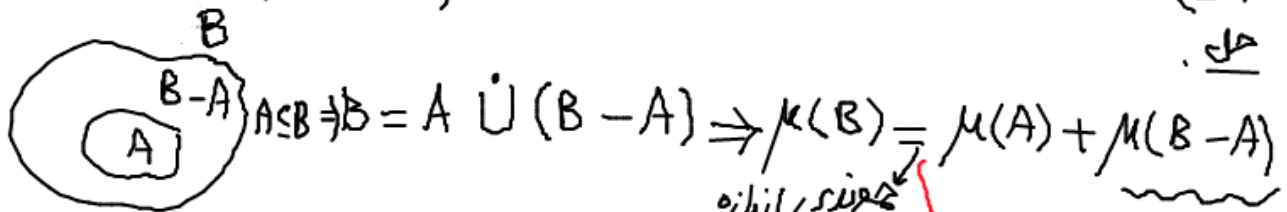
مثال $\mu: \mathcal{P}^X \rightarrow [0, \infty]$

$$\mu(A) = \begin{cases} \text{Card}(A) & \text{مستهای } A \\ \infty & \text{در غیر این صورت} \end{cases}$$

فرض کنیم (X, \mathcal{M}, μ) یک فضای اندازه باشد.
 اگر $A \subseteq B$ باشد، $\mu(A) \leq \mu(B)$ است.
 (تعمیم طول، سطح و حجم است)

$A \subseteq B \Rightarrow \mu(A) \leq \mu(B)$

(الف)
 حل

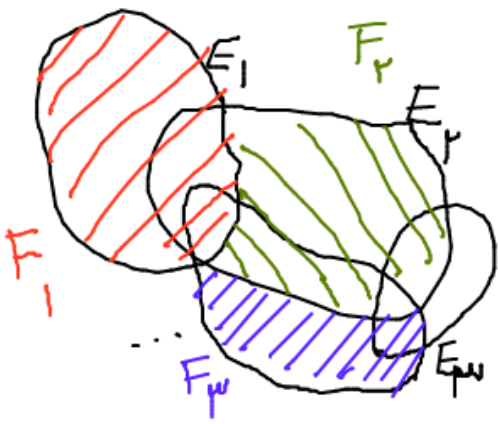


مجموعه اندازه
 هر دو مجموعه از هم جدا

$\Rightarrow \mu(A) \leq \mu(B)$

$\mu(B-A) = \mu(B) - \mu(A)$ (اگر $\mu(A) < \infty$)
 زیرا $\mu(B-A) \geq 0$ و $\mu(B) \geq \mu(A)$

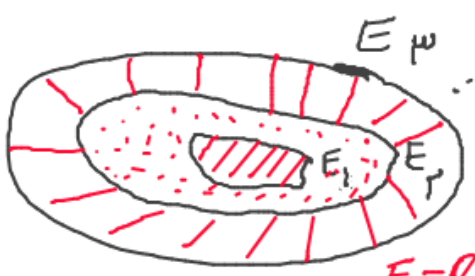
$\mu(\cup_{j=1}^{\infty} E_j) \leq \sum_{j=1}^{\infty} \mu(E_j)$ (ب)



حل. قرار می دهیم:
 $F_1 = E_1$
 $F_k = E_k - \cup_{j=1}^{k-1} E_j$, $k \geq 2$

در این صورت $\cup_{k=1}^{\infty} F_k = \cup_{j=1}^{\infty} E_j$

$\mu(\cup_{j=1}^{\infty} E_j) = \mu(\cup_{k=1}^{\infty} F_k) = \sum_{k=1}^{\infty} \mu(F_k) \leq \sum_{k=1}^{\infty} \mu(E_k)$



اندازه متناهی $\mu(X) < \infty$, $\forall k \geq 1, E_k \subseteq E_{k+1}$

$\mu(\cup_{k=1}^{\infty} E_k) = \lim_{k \rightarrow \infty} \mu(E_k)$

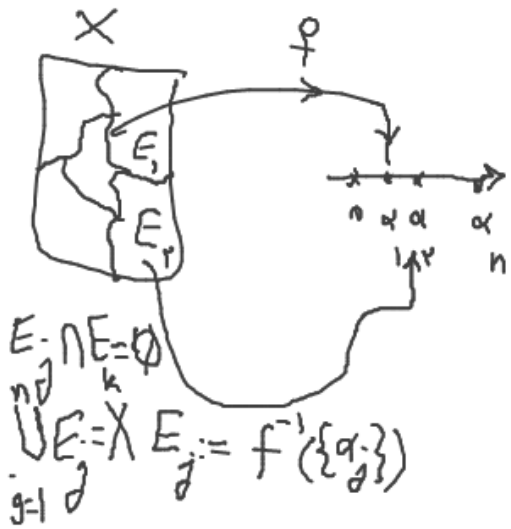
$\mu(\cup_{k=1}^{\infty} E_k) = \mu(\cup_{k=1}^{\infty} (E_k - E_{k-1})) = \sum_{k=1}^{\infty} \mu(E_k - E_{k-1}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n \mu(E_k - E_{k-1}) = \lim_{n \rightarrow \infty} (\mu(E_n) - \mu(E_0))$

$E_k \subseteq X \Rightarrow \mu(E_k) \leq \mu(X) < \infty$

$\mu(X) < \infty, E_1 \supseteq E_2 \supseteq E_3 \supseteq \dots$ (1)
 $\mu(\bigcap_{k=1}^{\infty} E_k) = \lim_{n \rightarrow \infty} \mu(E_n)$

$\mu(\bigcap_{k=1}^{\infty} E_k) = \mu(X - \bigcup_{k=1}^{\infty} (X - E_k)) = \mu(X) - \mu(\bigcup_{k=1}^{\infty} (X - E_k))$ (2)
 $(\bigcap_{k=1}^{\infty} E_k)^c = (\bigcup_{k=1}^{\infty} E_k^c)^c$
 $X - E_1 \supseteq X - E_2 \supseteq \dots$
 $= \mu(X) - \lim_{n \rightarrow \infty} \mu(X - E_n)$
 $= \lim_{n \rightarrow \infty} \mu(E_n) \cdot \square \quad \mu(X) - \mu(E_n)$

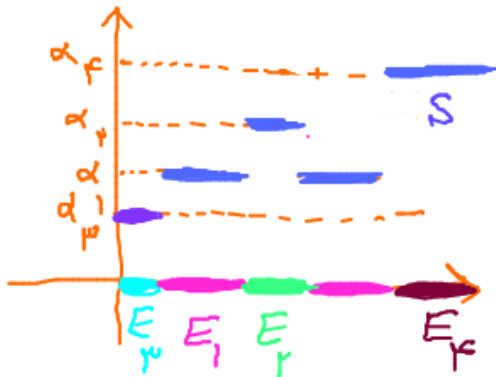
می توانیم با داده مجموعه توابع اندازه $f: \mathcal{X} \rightarrow [0, \infty]$ نیز به درستی کار کنیم



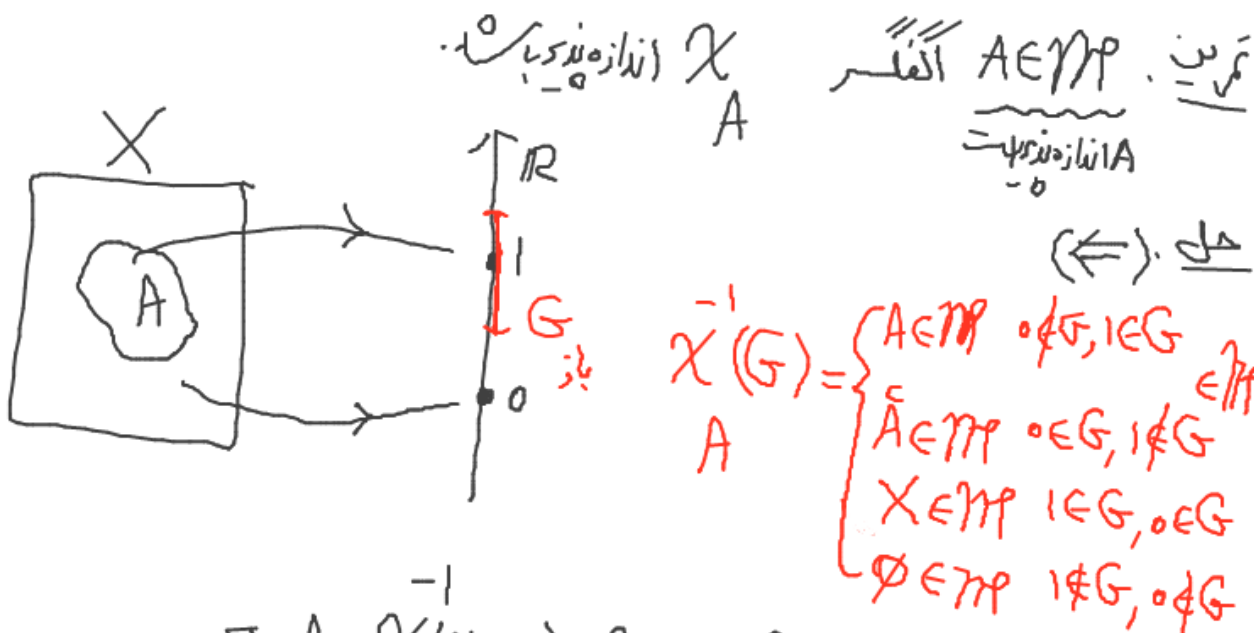
تابع ساده تابعی است که بردار متناهی α_j را به $s(x)$ می دهد
 $\text{ran}(s) = \{\alpha_1, \dots, \alpha_n\}$
 $s(x) = \sum_{j=1}^n \alpha_j \chi_{E_j}(x)$

$x \in X \Rightarrow \exists j_0; x \in E_{j_0} \Rightarrow x \notin E_j \quad \forall j \neq j_0$

$\sum \alpha_j \chi_{E_j}(x) = \alpha_1 \chi_{E_1}(x) + \dots + \alpha_n \chi_{E_n}(x) = \alpha_{j_0} \chi_{E_{j_0}}(x) = \alpha_{j_0} = s(x)$



$\int_X s d\mu = \sum_{j=1}^n \alpha_j \mu(E_j)$



$\square. A = \chi_A^{-1}((\frac{1}{2}, \infty)) \in \mathcal{M}$ اندازہ بندی ہے۔
 $\chi_A^{-1}((\frac{1}{2}, \infty))$ اندازہ بندی ہے۔

نتیجہ: اندازہ بندی الفلٹر ہے۔ اندازہ بندی ہے۔
 $\sum a_j \chi_{E_j}$

تعریف: $f: X \rightarrow [0, \infty]$ اندازہ بندی ہے۔
 $\int f d\mu := \sup \int s d\mu$

$\int f d\mu := \int f_+ d\mu - \int f_- d\mu$
 شرطیں: $f_+ = \max(f, 0)$ اور $f_- = \max(-f, 0)$

$f: X \rightarrow \mathbb{R}$ $s = \frac{|f|+f}{2}$
 $f = f_+ - f_- = \frac{|f|+f}{2} - \frac{|f|-f}{2}$

$\int f d\mu = \int u d\mu + i \int v d\mu$

$f: X \rightarrow \mathbb{C}$ شرط ہے۔
 $f = u + iv$

$A = C([a, b]) = \{ f: [a, b] \rightarrow \mathbb{C} \mid f \text{ پیوسته} \}$ (مثال)

$$(\lambda f + g)(x) = \lambda f(x) + g(x)$$

$(A, +, \cdot)$ فضایی برداری و $(A, +, \cdot)$ یک حلقه است و نیز

$$(\lambda f) \cdot g = f \cdot (\lambda g) = \lambda (f \cdot g)$$

در این صورت $(A, +, \cdot)$ یک جبر (Algebra) نامیده می شود.

اگر در A یک نرم داشته باشیم $\|f\| = \sup_{x \in [a, b]} |f(x)|$ ، آنگاه A یک جبر نرم می شود. اگر این نرم کامل باشد A را جبر بانج می نامند.

$$\overline{f}(x) = \overline{f(x)}$$

در $A = C([a, b])$ تابع برگشت وجود دارد با خواص زیر:

$$\overline{\overline{f}} = f, \overline{\lambda f + g} = \lambda \overline{f} + \overline{g}, \overline{fg} = \overline{g} \overline{f}$$

$$\|f \cdot f\| = \sup_x |f(x) \overline{f(x)}| = \sup_x |f(x)|^2 = \left(\sup_x |f(x)| \right)^2 = \|f\|^2$$

این A را C^* (آلفا) می گویند. در آن تقریباً قسمت تابع مزدوج باز می کند.

مثال دیگر از یک C^* -جبر، فضای $B(H)$ خودمان است: $\{T: H \rightarrow H\}$

$$(\lambda T + S)(x) = \lambda Tx + Sx$$

$$(T.S)(x) = T(Sx)$$

$$T \mapsto T^*; \langle Tx, y \rangle = \langle x, T^*y \rangle, \forall x, y \in H$$

$$T^{**} = T, (\lambda T + S)^* = \lambda T^* + S^*, (ST)^* = T^* S^* \text{ involution}$$

و اگر $\|T\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Tx\|}{\|x\|}$ ، آنگاه $\|T\| = \|T^*\|$ ، $B(H)$ یک C^* -جبر نرم است زیرا

$$\boxed{\|T^* T\| = \|T\|^2}$$

خرداد ۱۳۹۴

دانشگاه فردوسی مشهد