

توابع از \mathbb{R} به \mathbb{R} (یا از یک زیرمجموعه \mathbb{R} به \mathbb{R})

توابع m متغیری با مقدار n متغیری

$$\mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}^n$$

یک حالت خاص: یک متغیری با مقدار n متغیری

$$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^n$$

مثل حرکت یک ذره: مکان (سه متغیری) بر حسب زمان (یک متغیر)

توابع برداری (مقدار بردار است) یک متغیری.

بردار \vec{r} (مکان) تابع t (زمان). $\vec{r}(t)$

قضایای عدد بولتی و مشتق برداری.

موارد مثبت برای توابع با مقدار عددی است.

حالت:

$$x = f(t)$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l$$

یعنی:

$$\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 \ni$$

$$0 < |t - a| < \delta \Rightarrow |f(t) - l| < \varepsilon$$

$$x \rightarrow \vec{x}$$

$$f(t) \rightarrow \vec{f}(t)$$

همچنین به تابع به مقدار برداری:

$$f(t) = \begin{bmatrix} f_1(t) \\ f_2(t) \\ \vdots \end{bmatrix}$$

$$f(t) = \begin{bmatrix} f_1(t) \\ f_2(t) \\ f_3(t) \end{bmatrix} \text{ د فضی } \sim \text{ بعدی}$$

$|t-a| < \delta$ و ϵ که (δ, ϵ) کافی غنی است.

$f(t)$ ل ϵ برودا، \dots

$$|f(t) - l| \rightarrow \|f(t) - l\| \rightarrow (f(t) - l)$$

\rightarrow طول، برودا، \rightarrow طول، برودا، \rightarrow طول، برودا،
 (بانی، برودا، \dots)

اثر علامت بردار (\rightarrow) به کار رود، معلوم است
 آن که جهت بردار است. اثر آن با لغت لغت
 که نام جهت بردار است، که نام چیز است.

$$\|\vec{u}\| = \sqrt{\vec{u} \cdot \vec{u}} \xrightarrow{\text{دیتر}} |u| = \sqrt{u \cdot u}$$

u بردار است.

برای فنر بردار u می شود $u = \sum u_i \hat{e}_i$ \rightarrow $u \cdot u = \sum (u_i)^2$

$$\rightarrow u \cdot u = \sum_i u_i^2 \quad \xrightarrow{\text{حقیقی}} \quad u = \sum_i u_i \hat{e}_i$$

بعده، فرض کن $n=1$

پس: $|f(t) - l| = \sqrt{|f_1(t) - l_1|^2 + \dots + |f_n(t) - l_n|^2}$

تعریف، این به برای هم $n=1$ است.

$$|f(t) - l| < \epsilon$$

$f(t) > l$ جدا، نه

$|f(t) - l|$ سن، δ (بلا و پاستین) میزنیم.

r یک بردار n -بعدی حقیقی است (حقیقی، n -بعدی)

$$|r| = \sqrt{(r_1)^2 + \dots + (r_n)^2}$$

r_1, r_2, \dots, r_n در r (مضامین)

$$(r_1)^2 + \dots + (r_n)^2 \geq (r_1)^2, (r_2)^2, \dots, (r_n)^2$$

$$|r_i|^2 = (r_i)^2 \leq |r|^2$$

$$|r_i| \leq |r|$$

و، مطلقاً، هر مضامین کوچکتر از $|r|$ برابر با طول $|r|$ است.

$$(|r_1| + \dots + |r_n|)^2 = |r_1|^2 + \dots + |r_n|^2$$

$$+ 2|r_1||r_2| + \dots$$



≥ 0 (مطلوبه، چونکه حاصلضرب دو عدد همواره مثبت است)

$$(|r_1| + \dots + |r_n|)^2 \geq |r_1|^2 + \dots + |r_n|^2$$

جنرل .

$$|r_1| + \dots + |r_n| \geq \sqrt{|r_1|^2 + \dots + |r_n|^2} = |r|$$

$$|r| \leq |r_1| + \dots + |r_n|$$

این نتیجه را می توانیم به صورت دیگری نیز بیان کنیم، مثلاً:

$$|r_i| \leq |r| \leq |r_1| + \dots + |r_n|$$

استفاده از این قضیه:

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l \iff \left[\forall \epsilon : \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i \right]$$

$f(t)$ در $t \rightarrow a$ محدود و همگرا است، اگر و تنها اگر

همه اجزای $f(t) \rightarrow a$ محدود باشند و همگرا باشند. ϵ را برابر ϵ/n بگیریم.

الجزء ٢ :

١ : فرضي

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l$$

يعني

$$\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 \ni$$

$$0 < |t - a| < \delta \Rightarrow |f(t) - l| < \varepsilon$$

$$|f_i(t) - l_i| \leq |f(t) - l|$$

قد يعلق سلف
في زيادة طول

$$\Rightarrow |f_i(t) - l_i| < \varepsilon \xrightarrow{\text{يعني}} \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i$$

مگر بعضی (مخصوصاً) ثابت ہے:

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l \Rightarrow \forall i: \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i$$

$$\forall i: \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i \quad \text{فرضی:} \quad \text{بعضی بہی:}$$

یعنی:

$$\forall \epsilon > 0: \exists \delta_i > 0 \Rightarrow$$

$$0 < |t - a| < \delta_i \Rightarrow |f_i(t) - l_i| < \epsilon$$

$$|r| \leq |r_1| + \dots + |r_n|$$

$$|f(t) - l| \leq |f_1(t) - l_1| + \dots + |f_n(t) - l_n|$$

اگر $|f_1(t) - l_1| < \frac{\varepsilon}{n}, \dots, |f_n(t) - l_n| < \frac{\varepsilon}{n}$

$$|f_1(t) - l_1| + \dots + |f_n(t) - l_n| < \varepsilon \Rightarrow$$

$$|f(t) - l| < \varepsilon$$

برای این که طول از ε کوچکتر شود، کافی است $\varepsilon = \frac{\varepsilon}{n}$ ، مطلقاً هر مسأله کوچکتر از $\frac{\varepsilon}{n}$ شود.

$$\varepsilon > 0, \frac{\varepsilon}{n} > 0$$

$$\forall i: \exists \delta_i > 0 \Rightarrow$$

$$0 < |t - a| < \delta_i \Rightarrow |f_i(t) - l_i| < \frac{\varepsilon}{n}$$

$$\delta := \min(\delta_1, \dots, \delta_n)$$

$$\delta_1, \dots, \delta_n > 0 \Rightarrow \delta > 0$$

که در وجود n تعداد δ ها مهم است. آن را می توان بد

کمینگی است و وجود ندارد. مثال:

$$A = \left\{ \frac{1}{j} \mid j \in \mathbb{N} \right\}$$

که در هر یک از اینها
(مجموعه‌ها) ...

$$A = \left\{ 1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \dots \right\}$$

هری، اعضای، که مثبت است. اما که کوچکتر از صفر

$$0 \notin A$$

نه، ...

$$\exists k \ni$$

$$k > \frac{1}{x} \Rightarrow \frac{1}{k} < x$$

$$: x > 0 \neq$$

که کوچکتر از صفر است.

اما تعداد، δ ها همرد $(=n)$ پس این δ ها
(نیو د کینا) δ های δ_i ها:

$$\delta := \min(\delta_1, \dots, \delta_n)$$

$$\forall i: \delta \leq \delta_i$$

$$\bullet \langle |t-a| < \delta \Rightarrow |f(t)-l| < \varepsilon \quad \text{ادعا:}$$

$$\forall i: \delta_i \leq \delta \quad \text{اثبات:}$$

$$\text{پس } \bullet \langle |t-a| < \delta \Rightarrow \bullet \langle |t-a| < \delta_i$$

$$\Rightarrow |f_i(t) - l_i| < \frac{\varepsilon}{n} \Rightarrow$$

$$|f_1(t) - l_1| + \dots + |f_n(t) - l_n| < \varepsilon$$

$$|f(t) - l| \leq |f_1(t) - l_1| + \dots + |f_n(t) - l_n|$$

$$\Rightarrow |f(t) - l| < \varepsilon$$

$$\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 \Rightarrow$$

معلوم : ε

$$0 < |t - a| < \delta \Rightarrow |f(t) - l| < \varepsilon$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l$$

نیز

بخش دوم، قضیه هم‌بستگی:

$$\left[\forall i, \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i \right] \Rightarrow$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l$$

ترکیب این بخش اول، قضیه
(که قبلاً ثابت کردیم):

$$\left[\forall i, \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i \right] \Leftrightarrow \lim_{t \rightarrow a} f(t) = l$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l \quad \lim_{t \rightarrow a} g(t) = m$$

, bzw. m, l, g, f

?

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (f+g)(t) = l+m$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l \Rightarrow \forall \epsilon: \lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i \quad \text{---} \quad \text{?}$$

$$\lim_{t \rightarrow a} g(t) = m \Rightarrow \forall \epsilon: \lim_{t \rightarrow a} g_i(t) = m_i$$

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ

$$\lim_{t \rightarrow a} f_i(t) = l_i, \quad \lim_{t \rightarrow a} g_i(t) = m_i$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (f_i + g_i)(t) = (l_i + m_i)$$

$$f_i + g_i = (f + g)_i, \quad l_i + m_i = (l + m)_i$$

$$\lim_{t \rightarrow a} (f + g)_i(t) = (l + m)_i$$

$$\forall i \quad \lim_{t \rightarrow a} (f+g)(t) = (l+m);$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (f+g)(t) = l+m$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = l, \quad \lim_{t \rightarrow a} g(t) = m \quad \text{?} \curvearrowright$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (f-g)(t) = l-m$$

برعکس و تقسیم: می شود یک یک را در یک بردار ضرب کرد

و یک بردار را بر یک تقسیم کرد.

F یک تابع؛ مقدار بردار

f یک تابع؛ مقدار عددی

$$\frac{F}{f} > f F$$

تابعی؛ مقدار بردار

$$(\#F)_i(t) = \#(t) F_i(t) \quad \begin{array}{l} \rightsquigarrow \# \rightarrow \mathcal{P} \\ \text{!} \rightsquigarrow F \rightarrow L \end{array}$$

$$\lim_{t \rightarrow a} F(t) = L \quad \Rightarrow \quad \forall i: \lim_{t \rightarrow a} F_i(t) = L_i$$

$$\lim_{t \rightarrow a} \#(t) = \mathcal{L} \quad \Rightarrow \quad \lim_{t \rightarrow a} (\#F)_i(t) = \mathcal{L} L_i$$

$$\#F_i = (\#F)_i \quad \mathcal{L} L_i = (\mathcal{L} L)_i \quad \Rightarrow$$

$$\lim_{t \rightarrow a} (\#F)_i(t) = (\mathcal{L} L)_i$$

$$\forall i: \lim_{t \rightarrow a} (fF)_i(t) = (fL)_i$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (fF)(t) = fL$$

$$\begin{array}{ccc} L \longrightarrow & \text{1) } & \longleftarrow \frac{F}{f} \\ & & \text{2) } \\ l \longrightarrow & \text{1) } & \longleftarrow f \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{1) } \\ \text{2) } \end{array}$$

$$\lim_{t \rightarrow a} F(t) = L \quad \lim_{t \rightarrow a} f(t) = l \neq 0$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} \left(\frac{F}{f} \right)(t) = \frac{L}{l}$$

$$\lim_{t \rightarrow a} F(t) = 0 \Rightarrow \left[\exists M, \delta > 0 \Rightarrow \begin{matrix} \text{برای} \\ \delta > 0 \end{matrix} \begin{matrix} \text{همواره} \\ \text{برای} \end{matrix} \begin{matrix} 0 < |t-a| < \delta \\ \Rightarrow \\ |F(t)| < M \end{matrix} \right.$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (F F)(t) = 0$$

اثبات: $t \rightarrow a$ همگراست

$$\lim_{t \rightarrow a} F(t) = 0 \Rightarrow \forall i \lim_{t \rightarrow a} F_i(t) = 0$$

$$\Rightarrow \forall i: \lim_{t \rightarrow a} (F F_i)(t) = 0$$

قضیه برای $n=2$ است

$$\Rightarrow \forall i: \lim_{t \rightarrow a} (F F)_i(t) = 0 \Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (F F)(t) = 0$$

$$\lim_{t \rightarrow a} f(t) = 0 \quad , \quad \epsilon, \delta, f$$

$$\exists M, \delta > 0 \exists \cdot \langle |t-a| < \delta \Rightarrow |f| < M$$

\swarrow طول, \searrow δ , \downarrow f
 \swarrow δ , \downarrow M

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (f^2)(t) = 0$$

بالنسبة الى f

حالت قبيل

انترال: $f(a)$ و $f(b)$ (بزرگ),
 یکی نه دانسته باشد و دیگری (در این جا یکی) می شود (کرانه ایست),
 (f^2) چه دارد, چه می شود.

اثر بر فضایی برداری ضرب در جی تعریف می‌کند،

$$F \cdot G = \sum_i F_i G_i : \quad (\text{نمونه یک مجموعه})$$

فضای حقیقی

$$\lim_{t \rightarrow a} F(t) = L \quad \lim_{t \rightarrow a} G(t) = M$$

بر M, L, G, F

$$\stackrel{?}{\Rightarrow} \lim_{t \rightarrow a} (F \cdot G)(t) = L \cdot M$$

ثبوت: ما نريد:

$$F \cdot G = F_1 G_1 + \dots + F_n G_n$$

$$\lim_{t \rightarrow a} F(t) = L, \quad \lim_{t \rightarrow a} G(t) = M \Rightarrow$$

$$\forall i \quad \lim_{t \rightarrow a} F_i(t) = L_i, \quad \lim_{t \rightarrow a} G_i(t) = M_i$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (F_i G_i)(t) = L_i M_i \Rightarrow$$

$$\lim_{t \rightarrow a} \sum_i (F_i G_i)(t) = \sum_i L_i M_i$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow a} (F \cdot G)(t) = L \cdot M$$

در فضای به بعدی می شود ضرب بردنی هم تعریف کرد:

برای بردارهای u و v : حاصل ضرب بردنی u و v

را با $u \times v$ نشان می دهیم. با این ویژگی: $u \times v$ بردار

$u \times v$ نسبت به u و v عمود است:

$$(\alpha u + \alpha' u') \times v = \alpha (u \times v) + \alpha' (u' \times v)$$

$u \times v$ نسبت به v خطی است.

$$u \times (\alpha v + \alpha' v') = \alpha (u \times v) + \alpha' (u \times v')$$

ضرب برداری ۶ بردار، در \mathbb{R}^3 می‌شود:

$$\forall u: u \times u = 0$$

از اینها نتیجه می‌گیریم ضرب برداری با همتقارن است:

$$v \times u + u \times v = 0$$

اثبات:

$$0 = (u+v) \times (u+v) \stackrel{\text{خطی بودن}}{=} u \times u + u \times v + v \times u + v \times v$$
$$= u \times v + v \times u + u \quad \checkmark$$

خطی بودن نسبت به u و v

$$(u \times v)_i = \sum_{j,k} \epsilon_{ijk} u_j v_k \quad \text{اسم فریبی}$$

بسط

$$(u \times u)_i = 0 = \sum_{j,k} \epsilon_{ijk} u_j u_k$$

$$u_j = \delta_{j1} \quad \text{از جمله اثر}$$

$$(u \times u)_i = 0 = \sum_{j,k} \epsilon_{ijk}$$

$$\epsilon_{i11} = 0$$

$$\epsilon_{i33} = \epsilon_{i22} = 0$$

$$\epsilon_{i12} = \epsilon_{i21} = 0$$

$(u \times v)_i = \epsilon_{ijk} u_j v_k$ (antisymmetric)

$$(v \times u)_i = - (u \times v)_i$$

$$\sum_{j,k} \epsilon_{ijk} v_j u_k = - \sum_{j,k} \epsilon_{ijk} u_j v_k$$

جی که ضرایب ϵ_{ijk} و ϵ_{ikj} برعکس یکدیگرند.

$$\sum_{j,k} \epsilon_{ijk} v_j u_k = - \sum_{j,k} \epsilon_{ikj} u_k v_j$$

$$\sum_{j,k} (\epsilon_{ijk} + \epsilon_{ikj}) v_j u_k = 0 \quad \text{برای } v, u \text{ هر دو}$$

از جمله: $v_j = -\delta_{j2}$, $u_k = \delta_{k1}$

$$0 = \sum_i i_{21} + \sum_i i_{12}$$

مشابه:

$$0 = \sum_i i_{23} + \sum_i i_{32}$$

$$0 = \sum_i i_{13} + \sum_i i_{31}$$

$$\sum_i i_{kj} = - \sum_i i_{jk} \quad \forall i, j, k$$

ع نیت بهت خضریا، (دم) و کوم و (متن) (ن) است.

$(u \times v)$ خطی نسبت به u و v و متعامد بر آن است \Leftarrow

$$\sum_{i,j,k} \epsilon_{ijk} = -\sum_{i,j,k} \epsilon_{ikj}$$

یک شرط، اغماغی بر $u \times v$:

$$u \cdot (u \times v) = 0$$



ضرب درونی:

در یک پایه ی یک متعامد:

$$u \cdot (u \times v) = \sum_i u_i (u \times v)_i$$

$$u \cdot (u \times v) = \sum_{i,j,k} \epsilon_{ijk} u_i u_j v_k = 0$$

مشابه با اثباتی که برای صفر بودن $(\epsilon_{ijk} + \epsilon_{ikj})$ به کار رفت:

$$\epsilon_{ijk} + \epsilon_{jik} = 0$$

ϵ نسبت به 3 مؤلفه اول هم پادمتقارن است.

$$\omega : u \cdot (v \times u) = -u \cdot (u \times v) = 0$$

$$u \cdot (v \times u) = 0$$

پس:

