



پاسخ مسئله‌ی ۱.

الف

این گزاره نادرست است.

زیرا بردار O و هر بردار دیگری بر هم عمود هستند ولی مستقل خطی نیستند!

ب

این گزاره درست است.

$$\begin{cases} \|u-v\|^2 = (u-v)^T(u-v) = u^T v - v^T u + v^T v = u^T u - 2u^T v + v^T v = \|u\|^2 - 2\langle u, v \rangle + \|v\|^2 \\ \|u-v\|^2 = \|u\|^2 + \|v\|^2 \end{cases}$$

پس در نتیجه $\|u\| + \|v\| = 0$ و دو بردار بر هم عمود هستند.

ج

این گزاره درست است.

$$\begin{cases} \langle u-v, u-v \rangle = \|u\|^2 + \|v\|^2 - 2\langle u, v \rangle \\ \|v\| = \|v\| = 1 \\ \langle u, v \rangle = 1 \end{cases} \rightarrow \langle u-v, u-v \rangle = 1^2 + 1^2 - 2(1) = 0 \rightarrow u-v = 0 \rightarrow u=v$$

پاسخ مسئله‌ی ۲.

$$\langle f(x), g(x) \rangle = \int_{\cdot}^{\cdot} f(x).g(x) \, dx$$

$$I = \int_{\cdot}^{\cdot} \sqrt[n]{xe^{mx}} \, dx \quad ; \quad m, n \in \mathbb{N}$$

می‌دانیم که نامساوی مقابل همواره برقرار است:

$$\langle f(x), g(x) \rangle \leq \|f(x)\| \|g(x)\|$$

حال فرض می‌کنیم که $f(x) = \sqrt[n]{x}$ و $g(x) = \sqrt[n]{xe^{mx}}$ باشد، پس:

$$\int_{\cdot}^{\cdot} \sqrt[n]{xe^{mx}} \, dx \leq \sqrt{\int_{\cdot}^{\cdot} \sqrt[n]{x} \, dx \times \int_{\cdot}^{\cdot} \sqrt[n]{xe^{mx}} \, dx} \quad \longrightarrow I \leq \sqrt{\left(\frac{n}{n+1} x^{\frac{n+1}{n}}\right) \left(\frac{n}{nm} e^{\frac{mx}{n}}\right)} = \sqrt{\frac{n}{n+1} \times \left(\frac{ne^{\frac{1}{n}}}{nm} - \frac{n}{nm}\right)}$$

$$\longrightarrow I \leq n \sqrt{\frac{e^{\frac{1}{n}} - 1}{m(n+1)}}$$

پاسخ مسئله‌ی ۳.

در ابتدا یک مجموعه‌ی Basis برای C به نام B_1 و یک مجموعه هم برای C^\perp به نام B_2 در نظر می‌گیریم. همچنین مجموعه‌ی $B_1 \cup B_2$ یک پایه برای فضای V است.

حال بردار $w \in V$ را به این صورت در نظر می‌گیریم:

$$w = w_1 + w_2 = (\alpha_1 B_{11} + \alpha_2 B_{12} + \dots + \alpha_n B_{1n}) + (\gamma_1 B_{21} + \gamma_2 B_{22} + \dots + \gamma_m B_{2m})$$

حال باید ثابت کنیم که بردار $c \in C$ نزدیک‌ترین بردار به w است:

$$\forall r \in C - \{c\} : \|w - c\| < \|w - r\| \longrightarrow c = w_1 = \alpha_1 B_{11} + \alpha_2 B_{12} + \dots + \alpha_n B_{1n}$$

برای اثبات به این صورت عمل می‌کنیم:

$$\forall r \in C : \begin{cases} \|w - r\| = \|w_1 + w_2 - r\| = \|w_2 + c - r\| = \sqrt{\|w_2\|^2 + \|c - r\|^2} \\ \|w - c\| = \|w_2\| = \sqrt{\|w_2\|^2} \end{cases} \longrightarrow \|w - r\| > \|w - c\|$$

واضح است که فقط یک بردار که همان c است از همه به w نزدیک‌تر است و بردار دیگری وجود ندارد که بخواهد به w نزدیک‌ترین باشد، زیرا در غیر این صورت اثبات بخش بالا زیر سوال می‌روند.

پاسخ مسئله‌ی ۴.

باید دو طرف قضیه را ثابت کنیم:

۱. اگر وابسته خطی باشند \Leftarrow بردار صفر تولید می‌شود.

برای این اثبات از برهان خلف کمک می‌گیریم:

فرض می‌کنیم بردار صفر تولید نشده است و آخرین بردار در الگوریتم گرام-اشمیت بردار q_m بوده است، پس:

$$\widetilde{q_m} = r_k - (q_1, r_k)q_1 - \dots - (q_{k-1}, r_k)q_{k-1} = \frac{\widetilde{q_m}}{\|\widetilde{q_m}\|}$$

طبق فرض خلف q_i ها مخالف صفر هستند و می‌دانیم که این الگوریتم بردارهای عمود تولید می‌کند، پس q_i ها مستقل خطی هستند. همچنین:

$$q_1 = \frac{v_1}{\|v_1\|}$$

$$q_2 = \frac{v_2 - (q_1, v_2)q_1}{\|v_2 - (q_1, v_2)q_1\|} = cv_2 - \frac{c(q_1, v_2)}{\|v_1\|}v_1$$

پس در نتیجه هر ترکیب خطی از q_i ها را می‌توان از ترکیب خطی از r_i ها نوشت. اما می‌دانیم که q_i ها m بردار مستقل خطی هستند و فضای m بعدی را span می‌کنند، پس r_i ها هم فضای m بعدی را span می‌کنند. اما می‌دانیم که r_i ها وابسته خطی هستند و نمی‌توانند فضای m بعدی را span کنند. پس به تناقض می‌سیم و حکم اثبات می‌شود.

۲. اگر بردار صفر تولید شود $\Leftarrow r_i$ ها وابسته خطی هستند.

فرض می‌کنیم که q_i برابر صفر است:

$$r_i - \sum_{j=1}^{i-1} (q_j, r_i)q_j = 0$$

همینطور می‌دانیم که:

$$r_i = \sum_{j=1}^{i-1} (q_j, r_i)q_j \parallel \parallel r_i = \sum_{j=1}^{mi-1} c_j r_j \longrightarrow r_i - c_{i-1}r_{i-1} - \dots - c_1 r_1 = 0$$

که نشان می‌دهیم:

$$r_i - \sum_{j=1}^{i-1} (q_j, r_i)q_j = 0$$

پس r_i ها وابسته خطی هستند.

پس در نهایت هر دو طرف قضیه اثبات می‌شود.

پاسخ مسئله‌ی ۵.

ابتدا باید ثابت کنیم که اگر $b = c = \bullet$ باشد، آنگاه T یک تبدیل خطی است. پس:

$$T(p(x)) = (\mathfrak{P}p(\mathfrak{F}) + \mathfrak{O}p'(\mathfrak{G}), \int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} x^{\mathfrak{X}} p(x) dx)$$

پس باید دو ویژگی زیر را ثابت کنیم:

$$۱. T((p+q)(x)) = (\mathfrak{P}p(\mathfrak{F}) + \mathfrak{P}q(\mathfrak{F}) + \mathfrak{O}p'(\mathfrak{G}) + \mathfrak{O}q'(\mathfrak{G}), \int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} x^{\mathfrak{X}} p(x) dx + \int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} x^{\mathfrak{X}} q(x) dx) = T(p(x)) + T(q(x))$$

$$۲. T(\alpha P(x)) = (\mathfrak{P}\alpha P(\mathfrak{F}) + \mathfrak{O}\alpha P'(\mathfrak{G}), \int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} \alpha x^{\mathfrak{X}} P(x) dx) = \alpha(\mathfrak{P}P(\mathfrak{F}) + \mathfrak{O}P'(\mathfrak{G}), \int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} x^{\mathfrak{X}} P(x) dx) = \alpha T(P(x))$$

حال ثابت می‌کنیم که اگر T تبدیل خطی باشد، آنگاه باید $b = c = \bullet$ باشد. پس:

$$\bullet \mathfrak{P}\alpha p(\mathfrak{F}) + \mathfrak{O}\alpha p'(\mathfrak{G}) + \beta \alpha^{\mathfrak{Y}} p(\mathfrak{I}) p(\mathfrak{J}) = \alpha(\mathfrak{P}p(\mathfrak{F}) + \mathfrak{O}p'(\mathfrak{G}) + \beta p(\mathfrak{I}) p(\mathfrak{J}))$$

$$\longrightarrow \beta \alpha^{\mathfrak{Y}} p(\mathfrak{I}) p(\mathfrak{J}) = \beta \alpha p(\mathfrak{I}) p(\mathfrak{J}) \longrightarrow \beta \alpha = \beta \longrightarrow \beta = \bullet$$

$$\bullet \int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} x^{\mathfrak{X}} \alpha p(x) dx + c \sin(\alpha p(\bullet)) = \alpha(\int_{-\infty}^{\mathfrak{Y}} x^{\mathfrak{X}} p(x) dx + c \sin(p(\bullet)))$$

$$\longrightarrow c \sin(\alpha p(\bullet)) = \alpha c \sin(p(\bullet)) \longrightarrow c = \bullet$$

عبارات فوق به ازای هر α و p همواره برقرار است و حکم ثابت می‌شود.