

15. 设 $f(x)$ 是 $[0, 1]$ 上的连续函数, 满足:

$$\int_0^1 f(x) x^n dx = 0, \quad n = 0, 1, 2, \dots$$

证明: 在 $[0, 1]$ 上, 有 $f(x) \equiv 0$.

证明: 由题设知, 对任一多项式 $Q(x)$, 有 $\int_0^1 Q(x) f(x) dx = 0$.

又 f 是 $[0, 1]$ 上的连续函数, 则对 $\forall \varepsilon > 0$, \exists 多项式 $P(x)$, s.t. $|P(x) - f(x)| < \varepsilon$, $\forall x \in [0, 1]$ 成立.

$$\begin{aligned} \int_0^1 f^2(x) dx &= \int_0^1 f^2(x) dx - \int_0^1 f(x) P(x) dx \\ &= \int_0^1 f(x) (f(x) - P(x)) dx \\ &\leq \int_0^1 |f(x)| \cdot |f(x) - P(x)| dx \\ &\leq \varepsilon \cdot \int_0^1 |f(x)| dx \end{aligned}$$

从而由 ε 的任意性可知, $\int_0^1 f^2(x) dx = 0 \Rightarrow f \equiv 0$

注: 将条件改为 $\int_0^1 f(x) x^n dx = 0 \quad \forall n \geq n_0$, 相应的结论也是对的.

$$\int_0^1 x^{n_0} \cdot x^{n_0} f(x) dx = 0 \Rightarrow x^{n_0} f(x) \equiv 0 \Rightarrow f(x) \equiv 0.$$

17. 设函数 $f(x)$ 在一个无穷区间上可被多项式逼近, 证明 $f(x)$ 必是一个多项式.

证明: 设无穷区间为 I , 又 $f(x)$ 在 I 上可被多项式逼近, 则 \exists 多项式列 $\{P_n(x)\}$, s.t. $P_n(x) \rightarrow f(x)$ 于 I 上

即 $\exists N$, 对 $\forall n, m \geq N, \forall x \in I$, 有 $|P_n(x) - P_m(x)| < \varepsilon$, 又 $P_n(x) - P_m(x)$ 是多项式, 则只能为常数, 从而 $\exists \{a_n\} (n \geq N)$ 满足 $P_n(x) = P_{n-1}(x) + a_n$, $\{a_n\}$ 有界, 则可抽取有极限子列, 不妨设 $a_n \rightarrow a (n \rightarrow \infty)$. 从而

$$f(x) = P_{n_0}(x) + a$$

若和 x 相关, 则会趋于无穷.

18. 设函数 $f(x)$ 在 (a, b) 内可被多项式逼近, 证明 $f(x)$ 在 (a, b) 内一致连续.

证明: 由 $f(x)$ 在 (a, b) 内可被多项式逼近, 则 $\exists \{P_n(x)\}$, s.t. $P_n(x) \rightarrow f(x)$, $x \in (a, b)$

即对 $\forall \varepsilon > 0$, $\exists N$ 当 $n, m > N$ 时, 对 $\forall x \in (a, b)$, 有 $|P_n(x) - P_m(x)| < \varepsilon$, 令 $x \rightarrow b^-$

有 $|P_n(b) - P_m(b)| \leq \varepsilon$, 从而 $\{P_n(b)\}$ 是 Cauchy 序列, 从而 $\lim_{n \rightarrow \infty} P_n(b)$ 存在

令 $f(b) = \lim_{n \rightarrow \infty} P_n(b)$, 同理令 $f(a) = \lim_{n \rightarrow \infty} P_n(a)$, 由定理 10.4 的逆命题 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上连续, 从而被连续.

连续性推广外.

背景信息

具体问题: 抛一枚质地均匀的硬币 50 次, 出现 20 次正面的概率? $C_{50}^{20} (\frac{1}{2})^{20} (\frac{1}{2})^{30}$

抽象: 每次试验成功的概率为 p , 重复试验 n 次, 成功 k 次的概率? $C_n^k \cdot p^k (1-p)^{n-k}$

记成功的次数为 X , 则 $P(X=k) = C_n^k p^k (1-p)^{n-k}$.

$$\textcircled{1} \sum_{k=0}^n P(X=k) = 1 \quad (\text{总的概率为 } 1), \quad \sum_{k=0}^n C_n^k p^k (1-p)^{n-k} = [p + (1-p)]^n = 1$$

$$\textcircled{2} \text{数学期望: } EX = \sum_{k=0}^n k \cdot C_n^k p^k (1-p)^{n-k} = \sum_{k=1}^n n C_{n-1}^{k-1} p^{k-1} (1-p)^{n-k} = np \sum_{k=1}^n C_{n-1}^{k-1} (1-p)^{n-k} = np$$

$$\begin{aligned} \textcircled{3} \text{二阶矩: } EX^2 &= \sum_{k=0}^n k^2 \cdot C_n^k p^k (1-p)^{n-k} = \sum_{k=1}^n (k+1) k C_n^k p^k (1-p)^{n-k} \\ &= \sum_{k=1}^n k(k-1) C_n^k p^k (1-p)^{n-k} + np = n(n-1)p^2 \sum_{k=2}^n C_{n-2}^{k-2} p^{k-2} (1-p)^{n-k} + np \\ &= n(n-1)p^2 + np \end{aligned}$$

$$(1) \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = 1;$$

① 概率为1

$$(2) \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \left(\frac{k}{n} - x\right) x^k (1-x)^{n-k} = 0;$$

② 一阶矩相关

$$(3) \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \left(\frac{k}{n} - x\right)^2 x^k (1-x)^{n-k} = \frac{x(1-x)}{n}.$$

③ 二阶矩相关

20. 设函数 $f(x)$ 在 $[0, 1]$ 上连续, 对每个正整数 n , 定义

$$B_n(f, x) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f\left(\frac{k}{n}\right) x^k (1-x)^{n-k}.$$

证明 $B_n(f, x) \Rightarrow f(x) \ (x \in [0, 1])$.

$$\text{证明: } B_n(f, x) - f(x) = \sum_{k=0}^n f\left(\frac{k}{n}\right) \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} - \sum_{k=0}^n f(x) \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \\ = \sum_{k=0}^n \left[f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x)\right] \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$$

因 $f(x)$ 在 $[0, 1]$ 上连续, 从而一致连续, 即对 $\forall \varepsilon > 0$, $\exists \delta > 0$. 当 $x', x'' \in [0, 1]$ 且 $|x' - x''| < \delta$ 时, 有 $|f(x') - f(x'')| < \varepsilon$

$$\text{则 } |B_n(f, x) - f(x)| \leq \sum_{k=0}^n \left|f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x)\right| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$$

$$= \sum_{k: |\frac{k}{n} - x| < \delta} \left|f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x)\right| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} + \sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$$

$$\leq \frac{\varepsilon}{2} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} + \sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$$

$$= \frac{\varepsilon}{2} + \sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$$

下面考虑 $\sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k}$ 的估计, $|f| \leq M$.

$$\sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} \binom{n}{k} \frac{\left(\frac{k}{n}x\right)^2}{\delta^2} x^k (1-x)^{n-k} \\ \leq \frac{2M}{\delta^2} \frac{x(1-x)}{n} \leq \frac{M}{2n\delta^2}$$

取 $N \geq \frac{M}{\varepsilon\delta^2}$ 是 $n > N$ 时,

$$\sum_{k: |\frac{k}{n} - x| \geq \delta} |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| \cdot \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{\varepsilon}{2}$$

于是 $B_n(f, x) \Rightarrow f(x)$. 于 $[0, 1]$.

15 题推广:

设函数 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上可积, 且满足 $\int_a^b x^n f(x) dx = 0$, $(n=0, 1, 2, \dots)$ 证明 $f(x) = 0$ 几乎处处.

证明: 对 $\forall \varepsilon > 0$, $\exists g(x) \in C[a, b]$ s.t. $\int_a^b |f(x) - g(x)| dx < \varepsilon$

对于 g 是连续函数, \exists 多项式 $P(x)$, s.t. $|P(x) - g(x)| < \varepsilon$. $\forall x \in [a, b]$

$$\text{从而 } \int_a^b |f(x)| \cdot |P(x) - g(x)| dx \leq \varepsilon \cdot \int_a^b |f(x)| dx$$

$$\text{从而 } \int_a^b f(x) dx = \int_a^b [f(x) - f(x)P(x)] dx \leq \int_a^b |f(x)| |f(x) - P(x)| dx \\ \leq M \int_a^b |f(x) - P(x)| dx \leq M \int_a^b |f(x) - g(x)| dx + M \int_a^b |g(x) - P(x)| dx \\ < M\varepsilon + M\varepsilon(b-a)$$

从而 f 几乎处处为 0.