15. 设 f(x) 是 [0,1] 上的连续函数, 满足:

$$\int_0^1 f(x)x^n \mathrm{d}x = 0, \quad n = 0, 1, 2, \cdots.$$

证明: 在 [0,1] 上, 有 $f(x) \equiv 0$.

证明:由题设知,对任一为项式(DX),有 G'QX)和dx=0.

又于是G,门上的连续函数,同刊45 >0,目为项其P(x)、st. |P(x)-f(x) k s. 对X eta. 1) 成立. 从而 liftwak = liftwak - liftx pwak

 $=\int_0^1 f(x) (f(x) f(x)) dx$

< 10 to | for Pooldx

< E. G toyldx

从西西区的任英性可知,B+Wd=0⇒f=0

注: 特条件改为 6' tx) x^dx=0 ∀n≥n。 相应的结论也是对的。

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

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:设治家间为工。又加在工上可被为项先通过,则习为项列保心。玩品以习机分于工上

アヨル、対サル州が、イメモ」、有「RLU-Phub」<1、又RW-M以是约项1、则了抽取有存限的到不 分散的争数、从而到(m>n) 活及 R(x)=Pho (x)+an 、(any 有界,则可抽取有存限的到不 药改 an → a (m-nb). 从而

f(x)= Pn(x)+a

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: 的 fxx k(a,b) 内可被 为效 语 则 = fR(xy), s,t. R(x) = fxx. xt(a,b)

即对4570, = N 当 n,m>N 时,对4 xt(a,b). 有 | R(x)-Pn W | < 2, 2 x>b

有 | Pn(b)-Pn(b) | < 至 ,从而{Pn(b)} 是 Guody 序列 ,从而 lim Pn(b) 存在

至于(b)= lim Pn(b) ,可强全于(a)= lim Pn(a) ,进定程10 4 | 的注页和 fxx 在 (a,b) 上连续,从而放连续。

省景信息

具体问题:抛一枚质地均匀的硬币如次,出现20次正面的概率? Cho (主) 20 (\pm) 20 (\pm) 20 (\pm) 20 (\pm) 20 (\pm) 20 (\pm

记成功的次数为X,则P(k=k)= Cnk pk (HP) nk.

- ① 产P(=K)= ((((())))) , 元 () PK(+P)) NK = [P+ (+P)] = |
 ② 数学期望: EX= 元 k. Ck* PK(+P) NK = 元 nP 元 Cm* PK* (+P) NK = nP 元 Cm* PK* (+P) NK = nP
- $= \lim_{n \to \infty} \frac{1}{2^n} \sum_{k=1}^n \frac{1}{2^n} \sum_{k=1}^n \frac{1}{2^n} \frac{$

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

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

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

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

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

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

th fw在口, 1] 上连续 (小教连续 即对4 570, 3570. 当 X1, X1'ED, 1] (X-X'ED) [X-X'ED) [X-X'ED) [X-X'ED) [X-X'ED] [

则 | Bn(t,x)-tw | < 至 | 打場-tw . (2) X (大) n-K

$$= \sum_{\substack{k: |k-x| < \delta}} |f(k)-t|x| \cdot {\binom{\alpha}{k}} \chi^{k}(k)^{nk} + \sum_{\substack{k: |k-x| < \delta}} |f(x)-f(k)| \cdot {\binom{\alpha}{k}} \chi^{k}(k)^{nk}$$

$$\frac{\sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} |f(x) - f(\frac{k}{k})| \cdot \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}}{\leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}} \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}} \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk}| \leq 2M \cdot \sum_{k: |\frac{k}{k} - k| \geq \delta} \binom{n}{k} |\chi^{k} (+x)^{nk$$

TEN>A 沒~>N时.

15 数推注:

谈函数fxx在 [0,6] 上9被,且满足 Sol X fxxxx=0, (n=0,1,2,...) 证明 fxx=0 N较x.

证明: 对4500, 3 guy & Cta, b]. s.t. Sa [fox-gux] dx < &

对于9里连续函数_ 3 知效 PUX), st. |PUX-9UX) | < E_ V X 6 Ca, 6]

WAS Go [foo] | pur-gouldx < E. Go Houldx

with Ja frondx = [a [frow-fow pow] dx & Ga (fow) (fow two) dx

< Mga Hor-posidx < Mga Hor-gw dx+ Mga | gxx-posidx

CME+ Me. (ba)

从而 于 几乎处处为 0