压缩映射原理用于数列极限

定义

设定义于[a,b]上的函数f(x)满足 $f([a,b]) \subset [a,b]$,如果存在常数 $q \in (0,1)$ 使得 $|f(x) - f(y)| \leq q|x - y|, \ \forall x, y \in [a,b],$ 则称f(x)为[a,b]上的一个压缩映射.

定理:[压缩映像原理]

设f(x)为[a,b]上的一个压缩映射,则对任意 $x_0 \in [a,b]$,数列 $x_{n+1} = f(x_n)$ 收敛.

进一步, 若记 $\lim_{n\to\infty} x_n = c$, 则必有f(c) = c, 而且这样的 $c \in [a,b]$ 是唯一的.

证明:

首先证明 $\{x_n\}$ 是一个Cauchy列, 并且其极限c满足f(c) = c,然后证明c唯一。 定理:[压缩映像原理] 设f(x)为[a,b]上的一个压缩映射,则对任意 $x_0 \in [a,b]$,数列 $x_{n+1} = f(x_n)$ 收敛.

进一步, 若记 $\lim_{n\to\infty} x_n = c$, 则必有f(c) = c, 而且这样的 $c \in [a,b]$ 是唯一的.

由于
$$|x_{n+1}-x_n|=|f(x_n)-f(x_{n-1})|\leq q|x_n-x_{n-1}|, n=1,2,\cdots$$
所以 $|x_{n+1}-x_n|\leq q^n|x_1-x_0|, n=1,2,\cdots$
从而对任意的正整数 n,p 有 $|x_{n+p}-x_n|=|\sum_{k=1}^p(x_{n+k}-x_{n+k-1})|$

$$\leq \sum_{k=1}^{p} |x_{n+k} - x_{n+k-1}| \leq \sum_{k=1}^{p} q^{n+k-1} |x_1 - x_0|$$

$$=rac{q^n-q^{n+p}}{1-q}|x_1-x_0|< Lq^n$$
 其中 $L=rac{|x_1-x_0|}{1-q}$ 为常数.

定理:[压缩映像原理] 设f(x)为[a,b]上的一个压缩映射,则对任意 $x_0 \in [a,b]$, 数列 $x_{n+1} = f(x_n)$ 收敛.

进一步, 若记 $\lim_{n\to\infty}x_n=c$, 则必有f(c)=c, 而且这样的 $c\in [a,b]$ 是唯一的.

由于
$$|x_{n+1}-x_n|=|f(x_n)-f(x_{n-1})| \leq q|x_n-x_{n-1}|, n=1,2,\cdots$$

所以
$$|x_{n+1}-x_n| \le q^n |x_1-x_0|, n=1,2,\cdots$$

从而对任意的正整数
$$n,p$$
有 $|x_{n+p}-x_n| < Lq^n$ 要想 $|x_{n+p}-x_n| < \varepsilon$, 只须 $Lq^n < \varepsilon$, 即 $q^n < \frac{\varepsilon}{L}, n > \log \frac{\varepsilon}{L}/\log q$

$$\forall \varepsilon > 0$$
, $\exists N = [\log \frac{\varepsilon}{L} / \log q + 1]$, $s.t.$ $|x_{n+p} - x_n| < Lq^n < \varepsilon$, $n > N$. 所以 $\{x_n\}$ 是一个Cauchy列.

定理:[压缩映像原理] 设f(x)为[a,b]上的一个压缩映射,则对任意 $x_0 \in [a,b]$,数列 $x_{n+1} = f(x_n)$ 收敛.

进一步,若记 $\lim_{n \to \infty} x_n = c$,则必有f(c) = c,而且这样的 $c \in [a,b]$ 是唯一的.

$$\lim_{n \to \infty} x_n = c$$
,由于 $|x_{n+1} - f(c)| = |f(x_n) - f(c)| \le q|x_n - c|$

而 $\lim_{n\to\infty} x_n = c$,即 $\lim_{n\to\infty} |x_n-c| = 0$,所以据夹逼原理, $\lim_{n\to\infty} |x_{n+1}-f(c)| = 0$,即

$$\lim_{n \to \infty} x_{n+1} = f(c)$$
,亦即, $\lim_{n \to \infty} x_n = f(c)$ 由数列极限的惟一性, $f(c) = c$.

下面证明[a,b]上满足f(c)=c的c是唯一的.

事实上,如果存在 $c_1, c_2 \in [a, b]$ 使得 $f(c_1) = c_1, f(c_2) = c_2,$ 则 $|c_1 - c_2| = |f(c_1) - f(c_2)| \le q|c_1 - c_2|$,这是不可能的,因为q < 1.

注:

对于迭代型数列 $x_{n+1}=f(x_n),\ n\in\mathbb{N}$, 要使用压缩映射原理, 只须验证 $\exists q\in(0,1)\ s.t.\ |x_{n+1}-x_n|\leq q|x_n-x_{n-1}|,\ n>2$

即可.

例: 设 $x_1 > 0$, $x_{n+1} = 1 + \frac{1}{x_n}$, $n = 1, 2, 3, \cdots$ 证明数列 $\{x_n\}$ 收敛并求其极限.

证: 首先, $x_n > 0$, $n \in \mathbb{N}$, 从而 $x_n > 1$, n > 1.

从而
$$x_n < 2, n > 1.$$
 从而 $x_n > \frac{3}{2}, n > 1.$

又由于
$$|x_{n+1} - x_n| = \left| \frac{1}{x_n} - \frac{1}{x_{n-1}} \right| = \frac{|x_n - x_{n-1}|}{x_n x_{n-1}} < \frac{4}{9} |x_n - x_{n-1}|, \quad n > 2.$$

所以
$$y = f(x) = 1 + \frac{1}{x}, (x > 1)$$
是一个压缩映射,

 $x_{n+1}=1+rac{1}{x_n}$ 是由该压缩映射所定义的数列(迭代)。据压缩映射原理,数列 $\{x_n\}$ 收敛。

若记其极限为
$$x$$
,则 $x=1+rac{1}{x}$,即 $x=rac{\sqrt{5}+1}{2}$. 所以 $\lim_{n o\infty}x_n=rac{\sqrt{5}+1}{2}$.