數學分析中一些"奇怪"函數的構造 與作圖

武國寧; 中國石油大學-北京任教。孫娜, 中國石油大學-北京任教。 January 18, 2018

1 引言

數學分析中有許多和人們的直觀認識不吻合的"奇怪"函數,對於該類函數的研究有助於人們更好的認識分析中的一些定義。對於這些"奇怪"函數的研究有時會助推一門新學科的產生。

1872年Weierstrass給出了一個處處連續,處處不可導的函數 [4]。 在當時,許多數學家認為這樣的函數不可能存在。 Weierstrass函數被認為是第一個分形的例子,儘管在當時還沒有分形的概念。 1903年Takagi構造了一個處處連續,處處不可導的函數, 人們稱之為Takagi函數 [1]。兩者的區別在於: Weierstrass函數在任何點導數不存在也不是無窮大; Takagi函數雖然不可導, 但在有些點的導數為無窮大。 Takagi函數在實分析和數論中有著重要的應用。 1875年Thomae根據Dirichlet函數¹定義了一個新的函數,人們稱之為Thomae函數[2]。 該函數在無理數點連續,在有理數點間斷 [6]。

至今,數學家們一直在探索如何構造這些"奇怪"函數,研究這些"奇怪"函數的性質,應用及其作圖。本文首先給出了兩種構造處處連續,處處不可導函數的方法。通過計算機作出了這類函數的圖像。最後,本文推廣了Thomae函數。該類函數在無理數點連續,有理數點間斷。通過計

^{*}電子郵件: wuguoning@163.com

 $^{^{1}}$ Dirichlet函數定義在區間[0,1]上,該函數在有理數點的取值為1,在無理數點的取值為0,但是該函數無法通過計算機實現作圖。

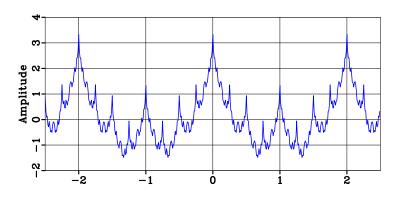


圖 1: Weierstrass函數, a = 0.7, b = 2.

算機作圖,給出了推廣後函數的圖像。這些工作有助於提高人們的直觀認識。

2 處處連續,處處不可導函數的構造方法與作圖

2.1 Weierstrass函數

1872年Weierstrass給出了一個處處連續,處處不可導函數,後來被稱為Weierstrass函數,其表達式為:

$$f(x) = \sum_{n=1}^{\infty} a^n \cos(b^n \pi x), \qquad (1)$$

這裡 $0 < a < 1, b \in \mathbb{N}^+$ 且 $ab > 1 + \frac{3}{2}\pi$ 。 圖 1為a = 0.7, b = 2 截取公式 1的前30項畫出的函數的圖像; 圖 2為a = 0.7, b = 200 截取公式 1的前30項畫出的函數的圖像。 從圖中可以看出:隨著b的增大,函數趨於不光滑。Weierstrass函數被認為是第一個和分形有關的函數, 現在Weierstrass函數已經成為處處連續,處處不可導函數的代名詞。

下面介紹兩種構造處處連續,處處不可導函數的方法。

2.2 Bourbaki函數及其推廣

Bourbaki通過迭代方法,構造了一個處處連續, 處處不可導的函數,稱之為Bourbaki函數 [3]。 該函數的構造過程如下: $f_0(x) = x, x \in$

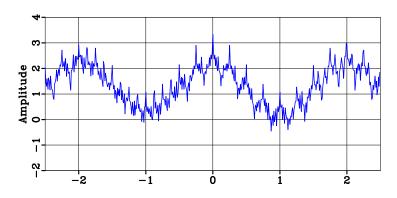


圖 2: Weierstrass函數, a = 0.7, b = 200.

 $[0,1],\,f_i(x)$ 為定義在[0,1]上的連續函數,該函數在 子區間 $\left[\frac{k}{3^i},\frac{k+1}{3^i}\right],k=0,1,2,\cdots,3^i-1$ 上為線性函數。迭代過程定義如下:

$$(1) f_{i+1}\left(\frac{k}{3^i}\right) = f_i\left(\frac{k}{3^i}\right),$$

$$(2) f_{i+1}\left(\frac{3k+1}{3^{i+1}}\right) = f_i\left(\frac{k}{3^i}\right) + \frac{2}{3}\left[f_i\left(\frac{k+1}{3^i}\right) - f_i\left(\frac{k}{3^i}\right)\right],$$

$$(3) f_{i+1}\left(\frac{3k+2}{3^{i+1}}\right) = f_i\left(\frac{k}{3^i}\right) + \frac{1}{3}\left[f_i\left(\frac{k+1}{3^i}\right) - f_i\left(\frac{k}{3^i}\right)\right],$$

$$(4) f_{i+1}\left(\frac{k+1}{3^i}\right) = f_i\left(\frac{k+1}{3^i}\right).$$

Bourbaki函數定義如下:

$$f_{\frac{2}{3}}(x) = \lim_{i \to \infty} f_i(x).$$
 (2)

圖 3為函數 2迭代10次的函數圖像, 從圖中可以看出:隨著迭代次數的增加,函數趨於不光滑。Bourbaki函數可以被 推廣為: $f_0(x) = x, x \in [0,1]$,每個 $f_i(x)$ 在區間 $\left[\frac{k}{3^i}, \frac{k+1}{3^i}\right], k = 0,1,2,\cdots,3^i-1$ 為線性函數。迭代過程如下:

$$(1) f_{i+1}\left(\frac{k}{3^i}\right) = f_i\left(\frac{k}{3^i}\right),$$

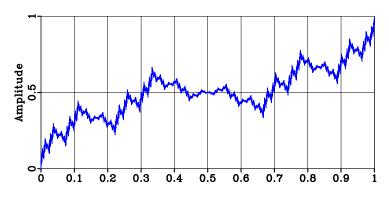


圖 3: Bourbaki函數, $\alpha = \frac{2}{3}$.

$$(2) f_{i+1}\left(\frac{3k+1}{3^{i+1}}\right) = f_i\left(\frac{k}{3^i}\right) + \alpha \left[f_i\left(\frac{k+1}{3^i}\right) - f_i\left(\frac{k}{3^i}\right)\right],$$

$$(3) f_{i+1}\left(\frac{3k+2}{3^{i+1}}\right) = f_i\left(\frac{k}{3^i}\right) + (1-\alpha)\left[f_i\left(\frac{k+1}{3^i}\right) - f_i\left(\frac{k}{3^i}\right)\right],$$

$$(4) f_{i+1}\left(\frac{k+1}{3^i}\right) = f_i\left(\frac{k+1}{3^i}\right).$$

這裡 $\alpha \in (0,1)$,推廣後的Bourbaki函數定義為:

$$f_{\alpha}(x) = \lim_{i \to \infty} f_i(x). \tag{3}$$

Okamoto證明了[5]: $(1)\alpha \leq \frac{1}{2}$ 時, $f_{\alpha}(x)$ 連續不減且幾乎處處可導; $(2)\frac{2}{3} \leq \alpha < 1$ 時, $f_{\alpha}(x)$ 處處連續, 處處不可導; $(3)\frac{1}{2} < \alpha < \frac{2}{3}$ 時, $f_{\alpha}(x)$ 在無窮個點處可導。

若 $\alpha=\frac{1}{2}, f_{\alpha}(x)$ 為Cantor-Lebesgue函數。圖 4 為該函數的圖形,該函數除去一個測度為零的點集外,函數的導數為零。 若 $\alpha=\frac{1}{3}, f_{\alpha}(x)=x$ 。圖 5為 $\alpha=\frac{1}{3}$ 的函數的圖形,圖 6為 $\alpha=\frac{5}{6}$ 的函數的圖形。 以上函數的圖形 佐證了OKamoto的結論。

2.3 Takagi函數及其推廣

1903年日本數學家Takagi提出了一種簡單的構造處處連續,處處不可導函數的方法。採用該方法構造的函數稱之為Takagi函數[1]。 Takagi函數

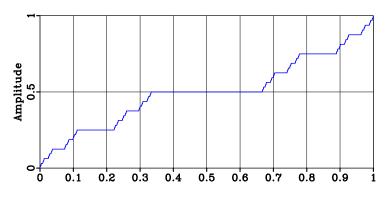


圖 4: Bourbaki函數, $\alpha = \frac{1}{2}$.

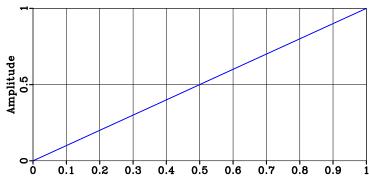


圖 5: Bourbaki函數, $\alpha = \frac{1}{3}$.

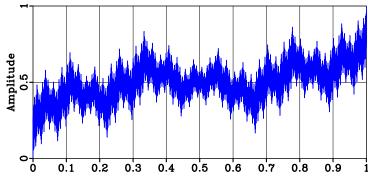


圖 6: Bourbaki函數, $\alpha = \frac{5}{6}$.

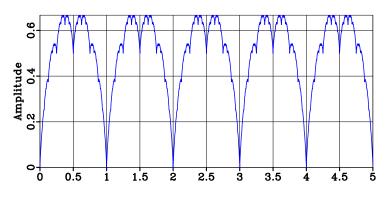


圖 7: Takagi函數,r=2.

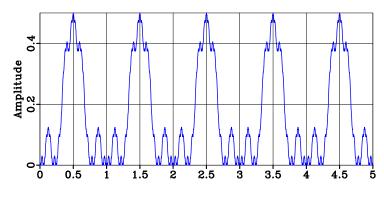


圖 8: Takagi函數, r = -2.

為:

$$T(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{1}{2^n} \phi(2^n x)$$
 (4)

這裡, $\phi(x) = \text{dist}(x,\mathbb{Z})$ 表示x到最近整數點的距離。 圖 7為公式 4截取前50項得到的Takagi函數在區間 [0,5]上的圖像。Takagi函數的一般形式為:

$$T(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{1}{r^n} \phi(r^n x)$$
 (5)

圖 8, 9, 10 分別為r = -2, 3, -3,公式 5截取前50項得到的Takagi函數在區間[0, 5]上的圖像。 通過這些圖形可以看出:這些圖形類似於分形曲線,具有自相似性。

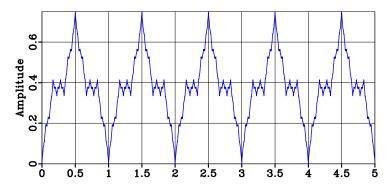


圖 9: Takagi函數,r = 3.

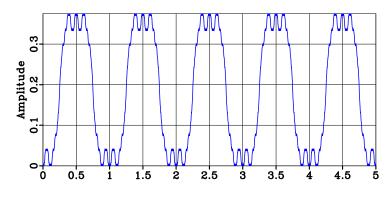


圖 10: Takagi函數,r = -3.

3 無理數點連續,有理數點間斷函數的構造與作 圖

3.1 Thomae函數討論與作圖

我們熟悉的Dirichlet函數在其定義域上處處間斷, 其定義為[6]:

$$D(x) = \begin{cases} 1, & x \in \mathbb{Q} \\ 0, & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \end{cases}$$

1875年Thomae基於Dirichlet函數構造了一個在無理數點連續,有理數點間斷的函數,其定義為[2]:

$$T(x) = \begin{cases} \frac{1}{p}, & x = \frac{q}{p} \\ 1, & x = 0 \\ 0, & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \end{cases}$$
 (6)

該函數在無理數點不可導,證明如下[2]: 對於 $\forall a \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$, 對於 $\forall n \in \mathbb{N}, \exists j_n \in \mathbb{Z}$ 滿足 $\left| \frac{j_n}{n} - a \right| < \frac{1}{n}$,從而有:

$$\left| \frac{T\left(\frac{j_n}{n}\right) - T(a)}{\frac{j_n}{n} - a} \right| \ge 1, \forall n \in \mathbb{N}.$$

若上式極限存在,則極限應不小於1。但是若沿著無理數點趨於a點,則極限為0。 綜上所述,函數在無理數點不可導。圖 11為Thomae函數在區間[-1,1]上的圖像。 圖形證實了該函數的週期為1,且有理數集合為實數集的一個稠密子集。

一般的,若存在一個趨於0的數列 a_{pq} ,定義推廣的Thoame函數為:

$$GT(x) = \begin{cases} r_{pq}, & x = \frac{q}{p} \\ 1, & x = 0 \\ 0, & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \end{cases}$$
 (7)

該函數的可微性取決於數列的衰減速度[2]。

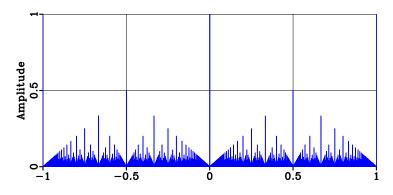


圖 11: Thomae函數.

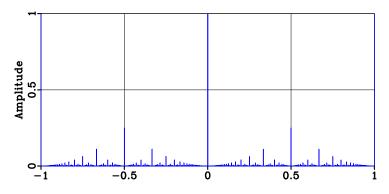


圖 12: 推廣的Thomae函數,式子 8.

下面我們就兩種特殊情況畫出推廣後函數的圖形。 情形1:

$$GT_1(x) = \begin{cases} \frac{1}{p^2}, & x = \frac{q}{p} \\ 1, & x = 0 \\ 0, & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \end{cases}$$
 (8)

圖 12為函數 8的圖像。從圖中可以看出,推廣後的函數保持者與Thomae函數大致相同的形狀,函數的取值比前者較小。

情形2:

$$GT_1(x) = \begin{cases} r^p, & x = \frac{q}{p} \\ 1, & x = 0 \\ 0, & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \end{cases}$$
 (9)

這裡|r| < 1.

圖 13為函數 9的圖像。從圖中可以看出,推廣後的函數可能在某些無理數點可導。實際上,以下結論已經被證明[2]。

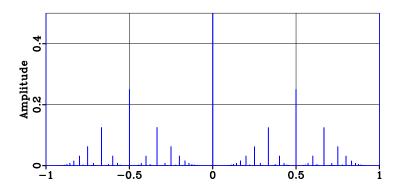


圖 13: 推廣的Thomae函數,式子 9, r = 2.

命題 1 對於任意一個趨於零的實數數列 $\{r_{pq}\}$,存在一個包含與無理數集的不可數子集, 函數 8在該子集上不可導。

4 結語

本文探討了數學分析中一些"奇怪"函數的構造,性質及其作圖。對這 些函數的展示,有助於提高人們的直觀認識。針對這些"奇怪"函數的性質 研究,有助於加深人們對一些概念的理解。

5 附錄:函數作圖C語言編程

5.1 程序1: Weierstrass函數

```
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#include <weierfun.h>

#ifndef M_PI
#define M_PI acos(-1.0)
#endif
```

```
float a /* parameter of the weierfun*/,
              float b /* parameter of the weierfun*/,
              int maxterms /* maximum number for sum */
{
    int i, j;
    float xmin, dx, *tt, *yy;
    xmin = -2.5; dx = 0.01;
    tt = (float *) malloc(len * sizeof(float));
    for(i=0; i< len; i++)
        tt[i] = xmin + i*dx;
    }
    yy = (float *) malloc(len * sizeof(float));
    for(i=0; i< len; i++){
        yy[i] = 0.0;
        for (j=0; j< maxterms; j++)
            yy[i] += pow(a,j) * cos((pow(b,j) * M_PI * tt[i]));
        }
    }
    for(i=0; i< len; i++){}
        data[i] = yy[i];
    }
    free(tt);
    free (yy);
}
```

5.2 程序2:Bourbaki函數

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void bourbaki(float *data /* the input initial data*/,
                 int n /* the nth step */,
                 float alpha /* the parameter*/)
{
    int i, j, k, l, len1, len;
    float *pp, *qq;
    if(alpha <= 0.0 | | alpha >= 1.0){
         printf("Error!\_Alpha\_must\_be\_in\_(0,1).\n");
         printf("Alpha_is_%.6f\n", alpha);
        exit(0);
    }
    len1 = 1;
    qq = (float *) malloc(2 * sizeof(float));
    if(qq = NULL)
         printf("Error!_Memory_not_allocated.\n");
        exit(0);
    qq[0] = 0.0; qq[1] = 1.0;
    for (i=0; i < n; i++){
        len1 = len1*3;
        len = len1 + 1;
        pp = (float *) malloc(len * sizeof(float));
        if(pp = NULL)
             printf("Error!_Memory_is_not_allocated.\n");
```

```
exit(0);
}
for (j=0; j< len; j++)
    k = j \% 3;
    1 = j / 3;
    if(k == 0)
         //if((l\%2) == 0)
             pp[j] = qq[l];
         //else
         // pp[j] = qq[l+1];
    }
    else if (k = 1){
         pp[j] = (1.0 - alpha) * qq[l] + alpha * qq[l+1];
    }
    \mathbf{else} \ \mathbf{if} (k =\!\!\!\! = 2) \{
         pp[j] = alpha * qq[l] + (1.0 - alpha) * qq[l+1];
    }
}
pp[len - 1] = 1.0;
free (qq);
qq = (float *) malloc(len * sizeof(float));
if(qq = NULL){
    printf("Error!_Memory_not_allocated.\n");
    exit(0);
for (j=0; j< len; j++){}
    qq[j] = pp[j];
}
free (pp);
```

}

```
for(i=0; i< len; i++){
         data[i] = qq[i];
    }
     free (qq);
}
      Takagi函數
5.3
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#include <takagi.h>
void takagi (float *data /* weierstrass fun data */,
              int len /* data length */,
              {\bf float} \ {\bf base} \ /* \ tha \ base \ */,
              int maxterms /* maximum number for sum */
             )
{
    int i, j;
    \textbf{float} \ *tt \ , \ *pp \ , \ t0 \ , \ dt \ , \ tp \ ;
     t0 = 0.0; dt = 0.001;
     tt = (float *) malloc(len * sizeof(float));
    pp = (float *) malloc(len * sizeof(float));
     for(i=0; i< len; i++){
         tt[i] = t0 + i * dt;
    }
     for(i=0; i< len; i++){
         pp[i] = 0.0;
```

```
tp = (float) pow(base, j) * tt[i];
            pp[i] +=(float) pow(1.0/base, j) * fabs(tp - round(tp));
        }
    }
    for (i=0; i< len; i++){
        data[i] = pp[i];
    }
    free(tt);
    free (pp);
}
     Thomae函數
5.4
#include <math.h>
#include <thomae.h>
#ifndef DIST
#define DIST 0.001
#endif
float thomae(float xx, int k){
    return k > 250.0 ? 0.0 : (float) (fabs(k*xx - (int)(k*xx)) < \
    DIST ? 1.0/pow(2.0,k) : thomae(xx, k+1));
```

for (j=0; j< maxterms; j++)

参考文獻

- [1] P.C. Allaart and K. Kawamura. The takagi function: a survey. *Real Analysis Exchange*, 37(1):1–54, 2011.
- [2] K. Beanland, J.W. Roberts, and C. Stevenson. Modifications of thomae's function and differentiability. *The American Mathematical Monthly*, 116(6):531–535, 2009.

- [3] N. Bourbaki. Functions of a real variable: elementary theory. Trans. from the 1976 French original by Philip Spain. Berlin: Springer, 2004.
- [4] G.H. Hardy. Weierstrass's non-differentiable function. *Trans. Amer. Math. Soc.*, 17:301–325, 1916.
- [5] H. Okamoto. A remark on continuous, nowhere differentiable functions. *Proceedings of Japan Academy, Series A, Mathematical Sciences*, 81(3):47–50, 2005.
- [6] V. A. Zorich. Mathematical Analysis I. Springer-Verlag, Berlin, 2004.