一阶微分方程

2023年12月11日

目录

1	存在	和唯一性定理	2
	1.1	定理1	3
2	一些	初等的求积方法	4
	2.1	全微分方程	4
	2.2	线性方程	5
		2.2.1 例题	7
	2.3	存在和唯一性定理的叙述	7
	2.4	定理2	8
		2.4.1 例题	9

ok,今天必须立刻马上开始学习常微分方程。

一个常微分方程可以这样子描述,它可以是多变量或者单变量的函数,并且在方程中含有本身和其导函数。若方程中的未知数为多变量函数,我们称其是偏微分方程,但在接下来的计划中,我们只想讨论单变量函数,也就是常微分方程。

若我们用t表示自变量,再用一些x,y,z表示未知函数,函数关于t的倒数一般用点表示

$$x'(t) = \frac{dx}{dt}, \ x''(t) = \frac{d^2x}{d^2t}$$

首先我们着手讨论一个一阶微分方程,即包含一个未知函数的一阶导数的方程,它可以用如下记号表示:

$$F(t, x, x') = 0$$

其中t是自变量,x是关于t的未知函数,而x'是x的导数。最后函数F是由这三个变量给定的函数。

注意的是,函数F可能不是对其变量的所有值都存在定义,因此要讨论F的定义域B。其中B指的是三个变量t,x,x'坐标空间中的点集。

当自变量t的函数 $x = \varphi(t)$ 在某个区间 $r_1 < t < r_2$ 上有定义,显然当我们能够成功的把x替换为 $\varphi(t)$ 时,我们说这个函数 $x = \varphi(t)$ 是一个方程的解,并称这个区间为 φ 解的定义区域。同样的当 $\varphi(t)$ 在 $r_1 < t < r_2$ 上存在导数时才可以在等式中F(t,x,x') = 0中做替换,为了保证可以替换,那就必须保证 $t \in (r_1,r_2)$ 中取任何值时 $(t,\varphi(t),\varphi'(t))$ 为坐标的点也应该在F的定义集合B中。

关系式子F(t,x,x')=0在某些情况下可以把x'确定为自变量t,x的单值 隐函数,这时候可以等价为

$$x' = f(t, x)$$

的微分方程,这个微分方程我们称为已解出导数的微分方程,这和我们一 开始提出的微分方程相比,在某些方面较容易研究。

其次,以此作为出发点,我们则不再讨论由怎么从x'去解出f(t,x),而是从给定的两个自变量t,x得到的函数f(t,x)作为出发点研究。

1 存在和唯一性定理

代数学在回答代数方程组解的个数问题的定理起了很多作用,例如代

数基本定理,n次多项式至多有n个根。若定义在复数域则每个方程都存在n个根。有关微分方程的解的问题也是非常主要的理论问题,结果是对每个微分方程都有一个无限多解的集合。

所以我们的重点在于怎么给定所有解的集合而不是关于解的个数问 题。

1.1 定理1

给定微分方程

$$x' = f(t, x) \tag{1}$$

设函数f(t,x)在变量(t,x)确定的平面P上的某个开集 Γ 上存在定义,并且在整个 Γ 上函数f本身及其偏导数 $\frac{\partial f}{\partial x}$ 都是t,x的连续函数,则我们断定:

1. 对于Γ上任意一点 (t_0, x_0) ,方程(1)都存在解 $x = \varphi(t)$ 满足条件

$$\varphi(t_0) = x_0 \tag{2}$$

$$\psi(t_0) = \chi(t_0)$$

则我们说对两者都有定义的变量t值,它们是恒等的。

其中 t_0, x_0 被我们称为解 $x = \varphi(t)$ 的初始值,而关系式(2)被我们称为解的初始条件。

定理1告诉我们, Γ 上的任一点 (t_0,x_0) 有且只有一个函数匹配。

但额外的情况是,在完全确定区间 $r_1 < t < r_2$ 上有定义的解函数 $x = \varphi(t)$ 上,可能还存在另一个函数 $x = \psi(t)$ 也具备同样的初始值 t_0, x_0 ,但是它在另一个区间 $s_1 < t < s_2$ 上也存在定义,而定理1的第二部分断定,仅在两者都有定义的区间上 $\varphi(t)$ 和 $\psi(t)$ 才是完全相同的,但并没有说它们区间 $r_1 < t < r_2$ 和 $s_1 < t < s_2$ 上的函数也是一样的。如果区间中之一,例如 (s_1, s_2) 完全包含另一个区间,那么我们称定义在 (s_1, s_2) 上的解 $x = \psi(t)$ 为 $x = \varphi(t)$ 的延拓。那么我们自然会想关注不能向左和右继续延拓的解。这种我们叫"不可延拓的解"是真正关注的地方,因为每个解都可以用唯一的方法延拓到不可延拓解。

为了说明定理1的第二部分,我们求解微分方程

$$x' = ax$$

其中a是实数,则

$$f(t,x) = ax$$

利用定理1,函数f和f'=a都是连续函数,则有一个解。我们把函数

$$x = ce^{at} (3)$$

带入方程中,容易验证(3)就是方程的解,其中c是任一实数。而由于(3)定义在整条直线($-\infty$, $+\infty$)上,所以它是不可延拓的。现在我们验证定理1的第二部分,我们取 $c=x_0e^{-at_0}$,那么就得到另一个解 $x=x_0e^{a(t-t_0)}$,带入方程中不难验证当 $t=t_0$ 就有 $x=x_0$ 得到(t_0,x_0)也是方程和 $x=ce^{at}$ 有相同的初始值。由定理2,我们知道它们其实是同一个解,但公式(3)给出的是所有解的集合。

2 一些初等的求积方法

当我们研究微分方程到时候,主要问题就是如何求出解,开始的时候 我们试图使用初等函数以及它们的积分来表示出解,但我们都知道不是所 有的积分都是有初等函数表示的,在我们弄清少数类型方程存在真正意义 下的解时,我们的研究就应该转移到解的性态的一般规律性上研究。

在这一节,我们对最简单的一阶方程的求积方法做介绍。

2.1 全微分方程

我们求解方程

$$x' = \frac{g(t,x)}{h(t,x)} \tag{1}$$

右边是函数g和h的商形式,我们假设函数g,h在以变量x,t为变量的平面P上的某个开集 Γ 上有定义且连续。且在 Γ 上任意一点都有 $h(t,x) \neq 0$ 。而且表达式h(t,x)dt-g(t,x)dx在 Γ 上是全微分。最后这个假设意味着存在一个定义在 Γ 上的函数F(t,x)满足条件

$$\frac{\partial F(t,x)}{\partial x} = h(t,x), \quad \frac{\partial F(t,x)}{\partial x} = -g(t,x)$$

因此我们把方程(1)写成如下形式;

$$h(t,x)dx - g(t,x)dt = 0$$

因此,对方程(1)的每个解 $x = \varphi(t)$ 都有恒等式

$$F(t, \varphi(t)) \equiv c$$

成立,其中c是常数。

反之,每一个由方程

$$F(t,x) = c (2)$$

确定的且定义在某个区间上的隐函数 $x = \varphi(t)$ 都是(1)在区间 (r_1, r_2) 上的解。

因此在这区间内所有点都满足

$$\varphi'(t) = \frac{g(t, \varphi(t))}{h(t, \varphi(t))}$$

就有

$$h(t, \varphi(t))\varphi'(x) - g(t, \varphi(t)) = 0$$

这个式子就是 $F(t,\varphi(t))$ 对t的全导数。我们就得到

$$\frac{d}{dt}F(t,\varphi(t)) = 0$$

可知 $F(t,\varphi(t))$ 是区间上的常数。

只需要对等式

$$F(t, \varphi(t)) \equiv c$$

求导即可有

$$h(t, \varphi(t))\varphi'(x) - g(t, \varphi(t)) = 0$$

得到 $x = \varphi(x)$ 就是微分方程(1)的解。

2.2 线性方程

我们来求解方程

$$x' = a(t)x + b(t) \tag{1}$$

其中a,b是定义在某个区间 $r_1 < t < r_2$ 上的连续函数。那么这样子就满足了定理1的内容,设 t_0 是区间上的一个点,记

$$A(t) = \int_{t_0}^t a(\tau)d\tau \tag{2}$$

函数A(t)在整个区间上都存在定义,那么方程(1)的解集可以被写成公式

$$x = \left(x_0 + \int_{t_0}^t e^{-A(\tau)}b(\tau)d\tau\right)e^{A(\tau)} \tag{3}$$

其中的x0是任意常数。

现在我们来证明其包含了方程1的所有解。令 $x = \varphi(t)$ 是方程1定义在 $s_1 < t < s_2$ 上的任意解,这个区间被 $r_1 < t < r_2$ 包含,由于方程1等式右边只在 $r_1 < t < r_2$ 上有定义,令 r_0, ζ_0 是 $x = \varphi(t)$ 的初始值。即满足条件

$$\left(x_0 + \int_{t_0}^t e^{-A(\tau)}b(\tau)d\tau\right)e^{A(r_0)} = \zeta_0 \tag{4}$$

现在对等式两边分别对t求导并带入积分上限 $t = \tau_0$ 可得

$$A'(\tau_0)x_0e^{A(\tau_0)} + \left(e^{A(\tau_0) - A(\tau_0)}b(\tau_0) + A'(\tau_0)e^{A(\tau_0)}\int_{t_0}^t e^{-A(\tau)}b(\tau)d\tau\right)$$

$$= A'(\tau_0)e^{A(\tau_0)}\left(x_0 + \int_{t_0}^t e^{-A(\tau)}b(\tau)d\tau\right) + b(\tau_0)$$

$$= A'(\tau_0)\zeta_0 + b(\tau_0)$$

$$= a(\tau_0)\zeta_0 + b(\tau_0) = \zeta_0$$

所以我们就证明了解 $x = \varphi(t)$ 和我们得到的等式4在整个区间 $s_1 < t < s_2$ 上是完全一样的。

上述公式3有一个便于记忆的推导,首先考虑齐次方程

$$y' = a(t)y \tag{1}$$

这是一个全微分,为了看出这一点我们可以改写式子为

$$\frac{dy}{y} - a(t)dt = 0$$

于是对应的函数F(t,x)可以由如下公式给出

$$F(t, x) = \ln|y| - A(t)$$

给出,那么该齐次方程的解利用全微分一节中的证明有

$$\ln |y| - A(t) = c_1$$

的隐函数给出,其中 c_1 是常数。那么我们可以解出

$$|y| = e^{A(t)+c} = ce^{A(t)}$$

其中c是任意常数值。

2.2.1 例题

我们来求解所谓的可分离变量方程

$$x' = f(t)g(x)$$

假设函数f(t)在区间 $r_1 < t < r_2$ 上有定义且连续,而g(x)在区间 $q_1 < x < q_2$ 上有定义、连续且不等于零,由于我们考虑的方程也是一个全微分方程,那么可以约定的写为

$$\frac{dx}{g(x)} - f(t)dt = 0$$

其对应的函数F(t,x)用公式

$$F(t,x) = \int_{\tau_0}^{x} \frac{d\xi}{g(\xi)} - \int_{t_0}^{t} f(\tau)d\tau$$

那么我们讨论的方程的一切解就由关系式

$$\int_{x_0}^{x} \frac{d\xi}{g(\xi)} = \int_{t_0}^{t} f(\tau)d\tau + c$$

确定。

2.3 存在和唯一性定理的叙述

这小节我们讨论一下一般的常微分方程组。 常微分方程组

$$x^{i} = f^{i}(t, x^{1}, \dots, x^{n}), i = 1, 2, 3, \dots, n$$
 (4)

叫做标准的,其中t是自变量,而 x^1, \dots, x^n 是关于这个变量的未知函数。 而函数 f^1, \dots, f^n 是定义在n+1维空间上的某个开集 Γ 上存在n+1个变量 的函数。这个空间的基就是 t, x^1, \dots, x^n ,若无标注,之后我们都假设函数 $f(t, x', \dots, x^n)$ 都是在 Γ 上连续的,同时我们也设它的偏导数

$$\frac{\partial f^{i}(t, x', \cdots, x^{n})}{\partial x^{j}}, i, j = 1, \cdots, n$$

在开集Γ上存在且连续。

就像我们一开始做的一样, 若连续函数组

$$x^i = \varphi^i(t), i = 1, 2, \cdots, n$$

在区间 $r_1 < t < r_2$ 上存在定义,且满足方程(4),则我们说它是方程组(4)的解。其中 $r_1 < t < r_2$ 为解的定义区间。

2.4 定理2

现在叙述标准的方程组(1)的存在和唯一性定理。 设存在一个标准的常微分方程组

$$x^{i} = f^{i}(t, x^{1}, \dots, x^{n}), i = 1, 2, \dots, n$$

在某个开集Γ上存在定义,且偏导数和f存在且连续。

那么我们可以证明对集合Γ的每一点

$$t_0, x_0^1, \cdots, x_0^n \tag{5}$$

存在着标准方程组的定义在含有齿的某个区间上的解

$$x^i = \varphi^i(t), i = 1, 2, \cdots, n$$

且满足条件

$$\varphi^{i}(t_0) = x_0^{i}, i = 1, 2, \cdots, n$$
 (6)

其次, 若标准微分方程方程组存在任何两个解

$$x^{i} = \psi^{i}(t), i = 1, 2, \dots, n$$

 $x^{i} = \chi^{t}(t), i = 1, 2, \dots, n$

满足条件

$$\varphi^i(t_0) = \chi^i(t_0) = x_0^i$$

并且每个解的定义区域都有 t_0 被包含,那么这两个解在其共同的定义区间上处处相等。

并且我们把(5)称为解的初始值。而(6)称为解的初始条件。我们可以说解具有初始值,或者说满足初始条件。

现在,我们引入不可延拓的定义。

假设

$$x^i = \varphi^i(t), i = 1, \cdots, n \tag{7}$$

是的意义在 $r_1 < t < r_2$ 上的解,若存在另一个区间 $s_1 < t < s_2$ 包含上述区间,那么且解在 $r_1 < t < r_2$ 中的完全相同,那么我们说区间 (s_1, s_2) 是 (r_1, r_2) 的延拓。当 $s_1 = r_1$ 和 $s_2 = r_2$ 的时候,我们说解是不可延拓的。

2.4.1 例题

我们求解标准线性方程组

$$x' = -\omega y, y' = \omega x$$

的解是:

$$x = c_1 \cos(\omega t + c_2), \ y = c_1 \sin(\omega t + c_2)$$

我们设

$$c_1 \cos(\omega t_0 + c_2) = x_0, \ c_1 \sin(\omega t_0 + c_2) = y_0$$

设 ρ 和 φ 是以点 (x_0,y_0) 的极坐标,那么

$$x_0 = \rho \cos \varphi, y_0 = \rho \sin \varphi$$

重写方程有

$$c_1 \cos(\omega t_0 + c_2) = \rho \cos \varphi$$

和

$$c_1 \sin(\omega t_0 + c_2) = \rho \sin \varphi$$

只需要令

$$c_1 = \rho, c_2 = \varphi - \omega t_0$$

求导后得到一开始的线性方程组。由定理2,该公式就是所有解的集合。