

节日对照表

1月	新年元旦[01/01]	腊八节[农历十二月初八]	
2月	世界湿地日[02/02] 除夕[农历十二月三十]	国际气象节[02/10] 春节[农历正月初一]	情人节[02/14] 元宵节[农历正月十五]
3月	全国爱耳日[03/03] 国际警察日[03/14] 世界水日[03/22]	妇女节[03/08] 国际消费日[03/15] 世界气象日[03/23]	植树节[03/12] 世界森林日[03/21] 世界防治结核日[03/24]
4月	愚人节[04/01] 世界地球日[04/22]	清明[04/05]	世界卫生日[04/07]
5月	国际劳动节[05/01] 世界红十字日[05/08] 世界电信日[05/17] 全国学生营养日[05/20] 世界无烟日[05/31]	中国青年节[05/04] 国际护士节[05/12] 国际博物馆日[05/18] 国际生物多样性日[05/22] 端午节[农历五月初五]	全国碘缺乏病[05/05] 国际家庭日[05/15] 全国助残日[05/19] 国际牛奶日[05/23] 母亲节[第二个星期日]
6月	国际儿童节[06/01] 国际奥林匹克日[06/23]	世界环境日[06/05] 父亲节[第三个星期日] 全国土地日[06/25]	全国爱眼日[06/06] 防治荒漠化和干旱日[06/17] 国际反毒日[06/26]
7月	香港回归日[07/01] 中国人民抗日战争纪念日[07/07]	七夕情人节[农历七月初七] 世界人口日[07/11]	建党日[07/01]
8月	八一建军节[08/01]		
9月	劳动节[09/02] 国际臭氧层保护日[09/16] 中秋节[农历八月十五] 重阳节[农历九月九日]	国际扫盲日[09/08] 国际和平日[09/17] 国际聋人节[09/22]	教师节[09/10] 国际爱牙日[09/20] 世界旅游日[09/27]
10月	国庆节[10/01] 世界动物日[10/04] 世界视觉日[10/08] 国际盲人节[10/15] 世界传统医药日[10/22]	国际音乐节[10/01] 国际住房日[10/07] 世界邮政日[10/09] 世界粮食节[10/16] 联合国日[10/24]	国际减轻自然灾害日[10/02] 全国高血压日[10/08] 世界精神卫生日[10/10] 世界消除贫困日[10/17] 万圣节[10/31]
11月	中国记者日[11/08] 国际大学生节[11/17]	消防宣传日[11/09] 感恩节[11/28]	世界糖尿病日[11/14]
12月	冬至节[农历12月22日] 世界足球日[12/09]	世界艾滋病日[12/01] 圣诞节[12/25]	世界残疾人日[12/03]

(以上资料只提供参考,不任何法律责任)

Date:
Place:

Reminders

可程系统理论

刘恩齐

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

§ 0. 引言

这门课叫可积系统理论, 所以第一个问题是:

什么是可积系统? (*)

在招朴数学或者李代数这类课程中, 我们学到的第一个东西就是招朴空间或者李代数的分类. 然后整个学科的目标就是对所有这类数学对象完全地分类. 但在可积系统理论中, 这却是一个无法回答的问题. 这里主要的困难 ~~在于~~ 没有问题的答案, 而是答案太多了. 并不是传统的常微分方程的可积性还算好, 有几个大家公认的定义, 但是对于偏微分方程, 以及更一般的各种差分方程, 有很多种不同的可积性的定义, 它们相互之间有共性, 也有不同, 一般来说并不等价. 这些不同的定义往往来自不同的应用场合, 所以都是根据某种需要量身订做的. 因此, 对于某种具体情况, 另外的定义在其它场合可能就不合适了. 这样一来就很可能找不到对所有情况都适合的定义.

回顾

在这份引言中, 我们先回顾经典的可积性定义, 介绍一些 PDE 的可积性质. 然后给出我们对问题 (*) 的答案.

我们还可引入一些新的变量 \rightarrow

$$x^{1,0} = x^1, x^{1,1} = (x^1)', \dots, x^{1,d-1} = (x^1)^{(d-1)}$$

$$x^{2,0} = x^2, x^{2,1} = (x^2)', \dots, x^{2,d-1} = (x^2)^{(d-1)}, \dots$$

$x^{n+1,0} = t$, 然后将方程 (1) 写为

$$F_j^i(x, x') = 0, \quad (x^{i,k})' = x^{i,k+1} \quad i=1 \dots n \quad k=0, \dots, d-1$$

$(x^{n+1,0})' = 1$. 所以谈论 ODE 时总可写为如下

~~形式~~ 形式:

在一般性地

$$x^1, \dots, x^N \in \mathbb{R}^N, \quad F_j^i(x, x') = 0, \quad i=1 \dots N. \quad (2)$$

即一阶自治系统. 这个可以叫 ODE 的 ~~标准~~ 标准

模型. 其中的 N 叫这个问题的相空间维数.

§ 0.1 常微分方程的可积性.

设 x^1, \dots, x^n 是时间变量 $t \in \mathbb{R}$ 的未知函数. 它们满足一些微分方程: $F_j^i(x, x', t) = 0, \quad i=1 \dots n.$

(我们只考虑方程个数与未知数个数相同的系统. 对于超定或欠定的情况, 可将多余的量视为参数).

什么时候可以说 (1) 式是可积的呢?

首先, 可积这个词并不是说解可以用积分表示的意思. 只是因为解微分方程时经常要积分, 可积就意味着可解, 所以可积在这里只是可解的意思.

接下来, 可解又是什么意思呢? 随便给个 ODE, 只要它满足解的存在唯一性定理, 它的解就已经确定了. 我们甚至可以把这个解起个名字, 可以说这个 ODE 的解就是某某函数. 比如某某函数. 如果可以这样, 任何 ODE 都是可积的, 这就把可积变成一个空的概念了.

在继续之前, 我们先看一些不可积的例子.

讨论可积性

例 1. (Lorenz 吸引子)

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$(3) \begin{cases} x' = \alpha y - \beta x \\ y' = \rho x - \chi z - y \\ z' = \chi y - \beta z \end{cases} \quad \begin{array}{l} x, y, z \in \mathbb{R} \text{ 是未知函数} \\ \alpha, \rho, \beta, \chi \in \mathbb{R} \text{ 是参数} \end{array}$$

它作为一个ODE显然满足解的存在唯一性定理，你甚至可以证明它对任何初值 ~~在t的~~ 充分小的邻域上存在解析解，即解可也收敛的幂级数给出。

例2 (Jerk系统) 形如 $J(x''', x'', x', x) = 0$ 的ODE叫 Jerk系统 (Jerk即加加速度的英文翻译)，它们经常出现在电路方程中。下面这个例子是精心设计的，也许不是那么有名，但富于启发性：

$$x x'' - x' x'' - 3 x x'' + x'^2 + 2 x x' = 0 \quad (4)$$

它的通解可写为 $x(t) = A \cos(\omega e^t) + B \sin(\omega e^t)$ 。
特别地，当 $B = \frac{b}{\omega}$ ， $\omega \rightarrow 0$ 时有 ~~极限解~~ 极限解 $x(t) = a + b e^t$ 。

练习1: 求解(4)。

这个 ~~通解~~ 通解显然具有初值敏感性。→
但这并非混沌的严格定义。事实上混沌也有很多不同的定义，方程(4)是否是一个混沌系统我尚不清楚。熟悉动力系统的人也许可以回答这个问题。

Date:

Place:

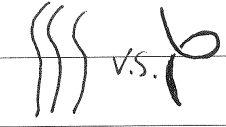
Reminders

Date:

Place:

Reminders

我们看到, 不论是(3)还是(4), 其 ~~新~~ ^旧 标准型 ~~都是~~ 都是3维的, 或者说, 其相空间维数都是3. 这是有原因的. 因为动力系统理论中的 Poincaré-Bendixon 定理已经将2维的光滑动力系统分类清楚了, 不可能出现混沌. 换句话说, 混沌只会出现在3维 ^中 以及更高维.

为什么这么特别? 或者说2维为什么就不能出混沌? 直观地想, 在3维中 ODE 的轨线可以互相缠绕, 形成复杂的结构, 但在2维,  画了一条线之后, 平面就被分开了, 其它的轨线只能在左边或右边, 所以想复杂也复杂不起来.

这个事实也可以用更几何的语言来写. 首先不妨假设在 ODE 标准型中 $\det(\frac{\partial F}{\partial x}) \neq 0$, 理由隐函数定理可解出 $(x) = X(x), (y) = y(x)$ 即将方程化为演化型方程. 演化方程定义了 \mathbb{R}^n 上的一个向量场. 更一般地, 我们可以想象问题的相空间是一个流形 $M, \dim M = n$ (例如陀螺问题中, $M = S^2$). 方程(1)即 M 上的一个向量场 $X \in \Gamma(TM)$ 的局部坐标表示. 我们不妨设对 $\forall p \in M, X(p) \neq 0$. 于是对 M 上任一点 p , 都可定义 X 的过 p 点的轨线 (即 ~~X~~

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

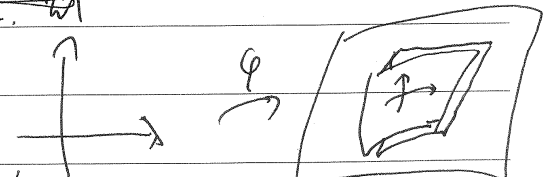
Reminders

$(X^i)' = \delta^i(x)$. $X^i(0) = p^i$ 的解) 这些线给出了 $\mathbb{R}^n \hookrightarrow M$ 的一个单浸入 (未必是嵌入, 因为其像可能不同胚于 \mathbb{R} , 如环面无理流). M 上的点则可按是否在同一轨线上定义等价关系. 这样的几何结构叫 foliation. 因为浸入子流形是一维的, 所以叫一维 foliation. $n-1$ 维叫它的余维数.

前面所说的现象用 foliation 的语言来说, 即当 foliation 的余维数为 1 时 (即 $n=2$), 不可能出现混沌现象, 事实上这在 foliation 理论中是一个更一般结论的推论. 在 foliation 理论中, 余维 2 的 foliation 有一个结构理论 (theory of levels), 它指出这种 foliation 不会太坏. 或者说, 没有混沌, 或者说, 是可积的.

一个余维数为 k 的 foliation 可在 M 上定义一个切丛的子丛, 或者用 Frobenius 定理的术语, 定义一个 k 维可积分布. 若用局部坐标表示, 设叶丛上的坐标向量场为 ~~X_1, \dots, X_k~~

$$\bar{X}_i = \frac{\partial}{\partial t_i}, \quad i=1, \dots, k$$



则它们在 M 上定义了 k 个向量场 $\rho(\bar{X}_i) =: X_i$, 且满足 $[X_i, X_j] = 0$.

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

让我们回到ODE情形. 如果我们希望一个ODE的轨线不要撞得太厉害, 最简单的做法就是要求它实际上是一个更高维foliation的一部分. 如果想要完全禁止混沌现象, 那么每个轨线一定要落在某个单维的foliation当中. 所以, 不妨记这个ODE对应的向量场为 X_1 , 则应有 X_2, \dots, X_{n-1} , 满足 $(X_i, X_j) = 0$. 它们的坐标形式为 $\frac{dx^i}{dt_j} = \delta_j^i(x)$, $i=1, \dots, n$, $j=1, \dots, n-1$.

即 $n-1$ 个相容的ODE, 它们的解即这个foliation的叶子的坐标表示 $\varphi(t) = \{x^i(t_1, \dots, t_{n-1}) \mid i=1, \dots, n\}$. 这些额外的参数 t_2, \dots, t_{n-1} 可以叫原方程 $\frac{dx^i}{dt}$ 的对称. 即若 $x^i(t, 0, \dots, 0)$ 是原方程的解, 则 $x^i(t, t_2, \dots, t_{n-1})$ 也是解.

此结论与Hamilton系统的Liouville定理 \rightarrow 并不相符. 在Hamilton系统中, 由Noether定理, 单参数对称与守恒量一一对应, 所以在Liouville定理中谈论的是守恒量的个数, 而不是对称的个数.

所以我们可以得出这样一个结论: 一个ODE是可积的, 当且仅当能够找到足够多的对称. 用几何的语言来写, 即 ~~存在~~ 它的 $X_1 \in P(TM)$ 是可积的. 如果能够找到 $X_2, \dots, X_{d \dim M - 1} \in T(TM)$, 使 $(X_i, X_j) = 0$, $X_1 = X$, $i, j = 1, \dots, d \dim M - 1$.

若集合 x^1, \dots, x^m 可通过引入新变量的办法 \rightarrow 去掉它们, 使 \mathcal{M} 成为自治系统

此处还要假设 F^j 不依赖于 $u_{tt}^i, u_{tx}^i, \dots \rightarrow$ 等价于高阶导数, 或者引入新变量 $u_t^i = v^i$, $u_{tt}^i = v_t^i, \dots$ 等, 然后对新变量重提 $\det(\dots) \neq 0$ 的条件

§0.2 偏微分方程的可积性

设 $x^1, \dots, x^m \in \mathbb{R}^m$. u^1, \dots, u^n 是 x^1, \dots, x^m 的未知函数. 一个关于 u^1, \dots, u^n 的偏微分方程可写为

$$F^j(u, u^1, \dots, u^{(d)}) = 0, \quad j=1, \dots, n. \quad (1)$$

若是演化型的, 即可写为 \square 若 x^1, \dots, x^m 中有一个代表时间 t , 记它们为 x^1, \dots, x^{m-1} , 并假设 F^j 可写为关于 t 的演化方程 $\det\left(\frac{\partial F^j}{\partial u_t^i}\right) \neq 0$

利用隐函数定理可将 (1) 写为演化型方程 $\frac{\partial u^i}{\partial t} = X^i(u, u^1, \dots, u^{(d)})$. (2) 我们今后只考虑演化型方程 (事实上我正在研究非演化方程的有关问题, 但答案尚不明确, 所以暂时不考虑这种更一般的情形)

对于一个演化型方程 (2), X 的个数叫空间维数, 记为 D . 则方程 (2) 叫一个 $1+D$ 维系统, 1 代表时间维. 本课程将只考虑 $1+1$ 维系统, 因为系统人们目前只知道一些例子, 并没有较好的一般性理论. 从物理角度看, $1+1$ 维描述的正是一切 2 维系统. 它们在物理上也常常是精确可解的. 3 维以上的问题则

Date:

Reminders

Place:

Date:

Reminders

Place:

很少有能精确求解的。

记空间变量为 x

对于一个 $1+1$ 维演化方程, ~~(1)~~

$$\frac{\partial u^i}{\partial t} = X^i(u^i, u^i_x, u^i_{xx}, \dots, u^i_{N_x}) \quad (3)$$

我们可引入 $u^{i,s} = \partial^s u^i$, 于是有

$$\frac{\partial u^{i,0}}{\partial t} = X^i, \quad \frac{\partial u^{i,1}}{\partial t} = \alpha \frac{\partial u^i}{\partial x} = \alpha X^i = \sum_{\substack{l=1, \dots, n \\ s=0, \dots, N}} u^{i,s,l} \frac{\partial X^i}{\partial u^{i,s}}$$

$$\frac{\partial u^{i,2}}{\partial t} = \alpha^2 X^i = \dots, \dots \quad (4)$$

所以, 若将 $u^{i,s}$ 视为 ~~是~~ 真正的未知函数, 则

(4) 可视为这无穷多个未知函数的一个常微分系统。

用几何的语言来说, 若将 $u^{i,s}$ 视为一个无穷维流形的坐标, 则 (4) 即这个流形上的向量场。

所以一个形如 (3) 的方程总可视为一个无穷维 ODE。

接下来, 什么叫可积性呢? 对于 (3), ~~是~~

~~是~~ 按前一节的说法, (3) 是可积的当

且仅当我们能找到 $\dim M - 1$ 个互异的 X_i , 使

$$[X_i, X_j] = 0, \quad \text{但是此时真正的 } \dim M = \infty, \text{ 所以}$$

以 $\dim M + 1 = \infty$, 所以应该说有

无穷对称就是可积的充分必要条件吗?

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

答案显然没有这么简单. 在有限维. 真正的条件是 X 的轨线应落在一个单维一的 foliation 中. 但在无穷维流形上, 什么叫单维数呢? 有没有可能我们找到的 X 实际只给出单维 2, 单维 3 甚至单维 ∞ 的 foliation 呢? 毕竟 $\infty - \infty$ 也可以等于 ∞ .

我想这就是偏微分方程可积性定义的真正困难之处. 我们只能知道无穷维对象是一个必要条件. 但它远不是充分的. 下面将介绍的一些可积性定义有的可以保证无穷维对象的存在, 有的甚至不能保证. 但它们都在某些领域并被称为某种可积性. 另外, 没有一种可积性涉及到无穷维空间中的 foliation 是否单维一的问题. 我想这也是一个值得研究的问题. 不过它更像无穷维动力系统的问题, 这里就不多讨论了.

§1 $1dV$ 方程的可积性.

下面我们只以 $1dV$ 方程为例讨论各种可积性. $1dV$ 方程即为如下方程

$$\alpha U_t + \beta U U_x + \gamma U_{xxx} = 0 \quad U(x, t), \quad x \in \mathbb{R}, \quad t \in \mathbb{R}.$$

α, β, γ 为参数.

通过 $U \mapsto G_1 U, \quad x \mapsto G_2 x, \quad t \mapsto G_3 t$, 可任意调节参数 α, β, γ 的值. 我们习惯上取

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

(5)
 $u_t = uu_x + \frac{\varepsilon^2}{12} u_{xxx}$ 因为这是直接出现在Witten猜
想中的形式, ~~最典型~~ 这是我们主要的应用场合。

§1.1 多孤子解. (历史略)

先考虑(5)的行波解, 设 $u(x, t) = f(x+ct)$, 记 $\xi = x+ct$

则(5)变为 $c f'(\xi) = f(\xi) f'(\xi) + \frac{\varepsilon^2}{12} f'''(\xi)$, 两边积分得

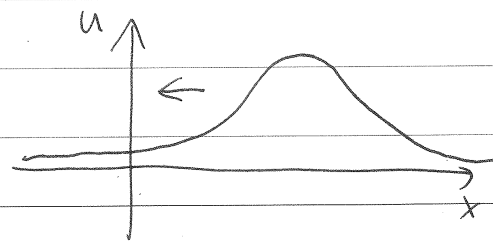
$$c f(\xi) = \frac{1}{2} f^2(\xi) + \frac{\varepsilon^2}{12} f''(\xi) + A, \quad \text{乘以 } f(\xi) \text{ 再积分得}$$

$$\frac{c}{2} f^2(\xi) = \frac{1}{6} f^3(\xi) + \frac{\varepsilon^2}{6} (f'(\xi))^2 + A f(\xi) + B$$

考虑 $A=B=0$ 的特殊情况, 则可解得

$$f(\xi) = 3c \operatorname{sech}^2\left(\frac{\sqrt{3c}(\xi - \xi_0)}{\varepsilon}\right), \quad \text{于是}$$

$$u(x, t) = 3c \operatorname{sech}^2\left(\frac{\sqrt{3c}}{\varepsilon}(x+ct - \xi_0)\right)$$



这就是KdV方程的
单孤子解。

kdV方程(5)等价于 \rightarrow

$$\frac{\partial}{\partial x} \left(\frac{\epsilon^2}{12\tau^2} \left(12(\tau \tau_{xt} - \tau_x \tau_t) - \epsilon^2 (3\tau_x^2 - 4\tau_x \tau_{3x} + \tau \tau_{4x}) \right) \right) = 0.$$

所以只需解

$$12(\tau \tau_{xt} - \tau_x \tau_t) = \epsilon^2 (3\tau_x^2 - 4\tau_x \tau_{3x} + \tau \tau_{4x}) \quad (6)$$

它称为kdV的 Hirota 双线性方程。

定义 $D_x^n (f \cdot g) = (\partial_{x_1} - \partial_{x_2})^n f(x_1) g(x_2) \Big|_{x_1=x_2=x}$.

以及 $D_t^n \dots, D_x^n D_t^m \dots$ 等. 则方程(6)可写为

$$\left(D_x D_t + \frac{\epsilon^2}{12} D_x^3 \right) \tau \cdot \tau = 0. \quad \text{这种方程叫 Hirota 双线性方程}$$

$$\Leftrightarrow 2(\tau \tau_{xt} - \tau_x \tau_t) = \epsilon^2 \left(\frac{1}{2} \tau_x^2 - \frac{2}{3} \tau_x \tau_{3x} + \frac{1}{6} \tau \tau_{4x} \right)$$

与(6)等价

上述孤子解亦可写为如下更简单的形式

$$u(x,t) = \epsilon^2 \frac{\partial \log \tau(x,t)}{\partial x^2}, \quad \text{其中}$$

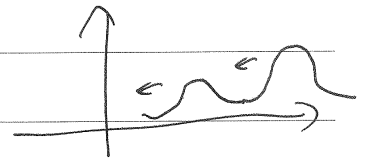
$$\tau(x,t) = 1 + e^{\xi(x,t,k)}, \quad \xi(x,t) = \frac{1}{2} kx + \frac{\epsilon^2}{12} k^3 t - \xi_0$$

常数 \rightarrow

若取

$$\tau(x,t) = 1 + e^{\xi_1(k_1)} + e^{\xi_2(k_2)} + \left(\frac{k_1 - k_2}{k_1 + k_2} \right)^2 e^{\xi_1(k_1) + \xi_2(k_2)}$$

其中 $\xi_i(k_i) = k_i x + \frac{\epsilon^2}{12} k_i^3 t - \xi_{i0} \quad i=1,2$. 则可以验证相应的 u 仍是 kdV 的解



更一般地, 可取

$$\tau(x,t) = 1 + \sum_{i=1}^n e^{\xi_i} + \sum_{1 \leq i < j \leq n} a_{ij} e^{\xi_i + \xi_j} + \dots + a_{1\dots n} e^{\xi_1 + \dots + \xi_n}$$

其中 $\xi_i(k_i)$ 同上, $a_{ij}, \dots, a_{1\dots n}$ 是一些依赖于 k_1, \dots, k_n 的常数, 使相应的 u 是 kdV 的 n 孤子解。

练习 2: 写出 kdV 方程(5)的 3 孤子解。

一般认为, 如果一个演化方程有 n 孤子解, 则它应该

Hirota 算子. 见前页. →

反散射方法. 有限带势解, ... →

是可积的 (有的方程只能写出单孤子解或双孤子解, 但找不到 $n=3$ 的 n 孤子解. 这种就不认为是可积的. 一般若有 $n=3$ 的 n 孤子解, 则也会有更多的. 所以也有人将是否有 $n=3$ 孤子解作为评判标准).

§1.2 ~~①~~ Hirota 双线性方程.

如前所述, cdV 方程的求解可归作关于函数 $\tau(x,t)$ 的双线性方程. 这也是很多可积系统的共性.

§1.3 ~~①~~ Lax 对.

考虑算子 $L = \sum x^2 + u$ 的谱问题 $L\psi = \lambda\psi$. 若 ψ 依赖于算参数 t , 使 $L\psi(t) = \lambda\psi(t)$, 则称 ψ 为 L 的一个等谱形变. 例如若 $\psi(t)$ 按如下方式演化

$$\frac{\partial \psi}{\partial t} = \left(\frac{x^3}{3} + u x + \frac{1}{2} u_x \right) \psi =: A\psi. \quad \text{则}$$

$$\text{有 } \frac{\partial(L\psi)}{\partial t} = \frac{\partial L}{\partial t} \psi + LA\psi = \lambda \frac{\partial \psi}{\partial t} = \lambda A\psi = AL\psi.$$

$$\text{即 } \left(\frac{\partial L}{\partial t} + (L, A) \right) \psi = 0. \quad \text{其中 } \frac{\partial L}{\partial t} + [L, A] = 0$$

展开即为 cdV 方程. (L, A) 称为 cdV 方程的 Lax 对.

KdV的Lax方程还可写为一种等价形式:

$$\left(\frac{\xi}{2} \alpha^2 + u\right) \psi = \lambda \psi, \quad \frac{\partial \psi}{\partial t} = \frac{1}{3} (2\lambda + u) \psi_x - \frac{u_x}{6} \psi.$$

KdV方程可由条件 $(\psi_{xx})_t = (\psi_t)_{xx}$ 给出.

Lax形式可以用来证明KdV方程的保角性质.
例如下面的定理经常用来构造KdV方程的孤子解

定理: 若 u 是KdV方程的解, ψ 与 φ 是 ⁽⁵⁾ ~~问题~~ ^{Lax} 问题
 $\left(\frac{\xi}{2} \alpha^2 + u\right) \psi = \lambda \psi$ 的两个 ~~解~~ 解. 定义算子

$$\begin{cases} \frac{\partial \tilde{\psi}}{\partial t} = (\dots) \tilde{\psi} & W = \alpha \bar{\alpha} \sigma_3, \quad \sigma = \frac{\varphi_x}{\varphi} \\ \tilde{L} = W L W^{-1}. \end{cases}$$

 $\tilde{L} = \frac{\xi}{2} \alpha^2 + \tilde{u}, \quad \tilde{u} = u - \xi^2 \sigma_x$ 仍是KdV方程的解.

证明: 关于 L 的形式只需验证 $W L = \tilde{L} W$, 关于解, 只需验证对于 $\tilde{\psi} = W \psi$, $\frac{\partial \tilde{\psi}}{\partial t} = \tilde{A} \tilde{\psi}$, 其中 \tilde{A} 是将原方程中的 u 换成 \tilde{u} 得到的算子. 略 \square .

练习: 证明上述定理.

或者直接计算 $\tilde{u}_t = u_t + \frac{\xi}{12} u_{xxx} \rightarrow$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

应用: $u=0$ 显然是 KdV 的解. 于是可~~再~~写出两个平凡的波函数. 对它们应用上述定理即可得单孤子解. 对单孤子解^{再取对}顶函数 ψ 与 $\bar{\psi}$ ~~再取对~~ 于是又可应用一次定理得到双孤子解. 如此继续可得 n 孤子解. 一个更好的结果是, 一次取 KdV 谱问题的 n 线性无关解可将 n 次 Darboux 变换的结果用一个行列式简单地表出, 由此可得 n 孤子解的行列式表达式.

§1.4 无穷对称.

所谓对称, 即解空间上的群作用. 我们这里先考虑单参数 Lie 群的作用, 即 $\varphi: \mathbb{R} \rightarrow \mathcal{M}$ $s \mapsto \varphi_s$ 其中 \mathcal{M} 表示方程的解空间. 或者可写为, 若 $u(x, t)$ 是 KdV 方程 (5) 的解, 则存在一函数 $U(x, t, s)$ 满足 $U(x, t, s=0) = u(x, t)$. 且 $\forall s \in \mathbb{R}$ $U(x, t, s)$ 都是 (5) 的解. 例如 $U_1(x, t, s) = u(x+s, t)$ 就是这样的例子. $U_2(x, t, s) = u(x+ts, t)$ 也是. 但是更一般地, 我们未必能写出 $U(x, t, s)$ 的显式表达式, 所以只能寄希望于对称的无穷小生成

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

元 $X = \frac{d}{ds} u(x, t, s) \Big|_{s=0}$. 从几何观点看有一个对数就意味着解给出的积分曲线实际上落在一个更大的积分子流形内 (余维数加一) 其无穷小生成元即另一个方向的切向量场. 对于前面的两个例子

$$X_1 = \frac{d u_1(x, t, s)}{ds} \Big|_{s=0} = \frac{d(u(x, t))}{ds} \Big|_{s=0} = u_x$$

$$X_2 = \frac{d u_2(x, t, s)}{ds} \Big|_{s=0} = \frac{d(u(x, t+s))}{ds} \Big|_{s=0} = u_t = u u_x + \frac{\varepsilon^2}{12} u_{xxx}$$

更一般地, 我们可直接定义 KdV 方程 (5) ^(无穷小) 的对数
是另一个演化方程 $\frac{\partial u}{\partial s} = X(u, u_x, \dots, u^{(R)})$,

使得 $\left[\frac{\partial}{\partial t}, \frac{\partial}{\partial s} \right] = 0$.

例: 我们记 X_1 为 $\frac{\partial u}{\partial t_0} = u_x$. 原方程为 $\frac{\partial u}{\partial t_1} = u u_x + \frac{\varepsilon^2}{12} u_{xxx}$

$$\text{则} \left[\frac{\partial}{\partial t_0}, \frac{\partial}{\partial t_1} \right] u = \frac{\partial}{\partial t_0} \left(u u_x + \frac{\varepsilon^2}{12} u_{xxx} \right) - \frac{\partial}{\partial t_1} (u_x)$$

$$= u_x u_x + u \cdot u_{xx} + \frac{\varepsilon^2}{12} u_{4x} - \left(u u_x + \frac{\varepsilon^2}{12} u_{3x} \right)_x$$

$\Rightarrow 0$.

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

问题. 除了 $\frac{\partial}{\partial t_0}$ 与 $\frac{\partial}{\partial t_1}$ 外, $1cdV$ 方程是否还有其它对称?

$$\text{例 } \frac{\partial u}{\partial t_2} = \frac{1}{2} u^2 u_x + \frac{\xi^2}{6} u_x u_{xx} + \frac{\xi^2}{12} u u_{3x} + \frac{\xi^4}{240} u_{5x}$$

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_0}, \frac{\partial}{\partial t_2} \right] u = \frac{\partial}{\partial t_0} \left(\frac{u^2 u_1}{2} + \frac{u_1 u_2}{6} + \frac{u u_3}{12} + \frac{u_5}{240} \right)$$

$$- \frac{\partial (u_1)}{\partial t_2} \quad (\text{为书'方便, 取 } \xi=1)$$

$$= \left(\frac{\partial u}{\partial t_2} \right)_x$$

$$= ()_x - ()_x = 0. \quad (\text{事实上 } \frac{\partial u}{\partial t_0} = u_x \text{ 是 (4) 何方程})$$

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_1}, \frac{\partial}{\partial t_2} \right] u = \frac{\partial}{\partial t_1} \left(\frac{u^2 u_1}{2} + \frac{u_1 u_2}{6} + \frac{u u_3}{12} + \frac{u_5}{240} \right)$$

$$- \frac{\partial}{\partial t_2} \left(u u_1 + \frac{u_3}{12} \right)$$

$$= \left[u u_1 \cdot \frac{\partial u}{\partial t_1} + \frac{u^2}{2} \cdot \left(\frac{\partial u}{\partial t_1} \right)_x + \frac{u_2}{6} \left(\frac{\partial u}{\partial t_1} \right)_x + \frac{u_1}{6} \left(\frac{\partial u}{\partial t_1} \right)_{xx} \right.$$

$$\left. + \frac{u_3}{12} \cdot \left(\frac{\partial u}{\partial t_1} \right) + \frac{u}{12} \left(\frac{\partial u}{\partial t_1} \right)_{xxx} + \frac{1}{240} \left(\frac{\partial u}{\partial t_1} \right)_{5x} \right]$$

$$- \left[u_1 \cdot \frac{\partial u}{\partial t_2} + u \cdot \left(\frac{\partial u}{\partial t_2} \right)_x + \frac{1}{12} \left(\frac{\partial u}{\partial t_2} \right)_{3x} \right]$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

$(u_1 + \frac{u_3}{12})$

Reminders

$= \cancel{u_1} (u_1 + \frac{u_3}{12}) + (\frac{u^2}{2} + \frac{u_2}{6}) (u_1 u_2 + u_1^2 + \frac{u_4}{12})$

$+ \frac{u_1}{6} (u_1 u_3 + 3u_1 u_2 + \frac{u_5}{12}) + \frac{u}{12} (u_1 u_4 + 4u_1 u_3 + 3u_2^2 + \frac{u_6}{12})$

$+ \frac{1}{240} (\cancel{u_1 u_5 + 5u_1 u_4 + 6u_1 u_3 + \frac{u_7}{12}})$

$- [u_1 (\frac{u^2}{2} u_1 + \frac{1}{6} u_1 u_2 + \frac{1}{12} u_1 u_3 + \frac{1}{240} u_5)]$

$+ u (\frac{u^2}{2} u_2 + u_1 u_2^2 + \frac{1}{6} u_1 u_3 + \frac{1}{6} u_2^2 + \frac{1}{12} u_1 u_3 + \frac{1}{12} u_1 u_4 + \frac{u_6}{240})$

$+ \frac{1}{12} [6u_1^2 u_2 + 3u_1 u_2^2 + 4u_1 u_1 u_3 + \frac{7}{12} u_3^2 + \frac{1}{2} u_2^2 u_4 + \frac{11}{12} u_2 u_4 + \frac{5}{12} u_1 u_5 + \frac{1}{12} u_1 u_6 + \frac{1}{240} u_8]$

= 0.

更一般地,

$\frac{\partial u}{\partial t_3} = \frac{u^3}{6} u_1 + \epsilon^2 (\frac{u^2 u_3}{24} + \frac{u_1 u_1 u_2}{6} + \frac{u_4^3}{24}) +$

$\epsilon^4 (\frac{u_1 u_3}{48} + \frac{u_1 u_4}{80} + \frac{u_4 u_5}{240}) + \epsilon^6 \frac{u_7}{6720}$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\frac{\partial u}{\partial t_4} = \frac{u^4 u_1}{24} + \dots + \frac{\xi^8 u_9}{241920} \quad \text{也都是对称.}$$

我们后面会证明, 对 $\forall f \in C^\infty(\mathbb{R})$, 存在一个形如

$$\frac{\partial u}{\partial t_4} = f(u) u_1 + \xi^2(\cdot) + \xi^4(\cdot) + \dots \quad \text{的对称. 当}$$

为多项式时.

这个级数是截断的. 于是给出前面的 $\frac{\partial}{\partial t_1}, \frac{\partial}{\partial t_2}, \dots$.

现阶段如何构造这些 $\frac{\partial}{\partial t_k}$? 我们给出两种方法.

(a) 拟微分算子法

引理: 对于算子 $L = \sum_{\mathbb{Z}} \xi^2 u$, 存在一个拟微分算子 $X = \sum_{\mathbb{Z}} \xi^2 + a_1 \xi^1 + a_2 \xi^2 + \dots$ 使得 $X^2 = L$.

首先解释一下记号的含义. 这里的拟微分算子是指形如 $A = \sum_{i \in \mathbb{N}} a_i \xi^i$ 的算子, 其中 $i \in \mathbb{Z}$ 可取负值.

两个这样的算子的乘法定义为 $(A \circ B) = \sum_{i \in \mathbb{N}} b_i \xi^i$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$A \cdot B = \left(\sum_{i \in N} a_i x^i \right) \left(\sum_{j \in M} b_j x^j \right)$$

$$= \sum_{i \in N} \sum_{j \in M} a_i \left(\sum_{k \geq 0} \binom{i}{k} b_j x^{i-k} \right) x^j$$

$$= \sum_{i \in N} \sum_{j \in M} \sum_{k \geq 0} \binom{i}{k} a_i b_j x^{(i+j)-k}$$

记 $i = N - p$, $j = M - q$. 则 $p, q \geq 0$. 记 $r = p + q + k$. 则

$$A \cdot B = \sum_{r \geq 0} \left(\sum_{\substack{p+q \geq 0 \\ p+q+k=r}} a_p \binom{N-p}{r-p-q} b_q \right) x^{M+N-r}$$

每个 x 的幂次的系数都是有限和. 所以这个方法在拟微分算子空间中定义了一个好的运算, 使其成为一个环.

引理的证明:

$$X^2 = \left(\frac{x}{\sqrt{2}} + \sum_{i \geq 1} a_i x^i \right) \left(\frac{x}{\sqrt{2}} + \sum_{j \geq 1} b_j x^j \right)$$

Date:

Reminders

Place:

Date:

Reminders

Place:

$$= \frac{\varepsilon}{2} x^2 + \sqrt{2\varepsilon} \sum_{i \geq 1} a_i x^{-i} + \frac{\varepsilon}{\sqrt{2}} \sum_{i \geq 1} a_i' x^i$$

$$+ \sum_{i \geq 1} \sum_{k \geq 0} a_i \binom{-i}{k} a_j^{(k)} x^{-i-j-k} = \frac{\varepsilon}{2} x^2 + u$$

对比两边 x^{-k} 的系数 ($k \geq 0$) 得:

$$x^0: u = \sqrt{2\varepsilon} a_1 \Rightarrow a_1 = \frac{u}{\sqrt{2\varepsilon}}$$

$$x^{-1}: 0 = \sqrt{2\varepsilon} a_2 + \frac{\varepsilon}{\sqrt{2}} a_1' \Rightarrow a_2 = -\frac{u'}{2\sqrt{2\varepsilon}}$$

$$x^{-2}: 0 = \sqrt{2\varepsilon} a_3 + (\dots) \Rightarrow a_3 = \dots$$

一般地, x^{-k} 的系数给出 $\sqrt{2\varepsilon} a_{k+1} + P(a_1, \dots, a_k) = 0$,
其中 P 是 a_1, \dots, a_k 的多项式, 于是可解出 a_{k+1} . \square

有了这个理论之后, $1dV$ 方程的对称可取

$$\text{取为 } \frac{\partial L}{\partial t_n} = C_n \cdot \left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+ \cdot L \right]$$

其中 C_n 是无关紧要的常数. 若要使 $\frac{\partial u}{\partial t_n} = \frac{u^n}{n!} u_{x+\dots}$,

$$\text{可取 } C_n = \frac{1}{\varepsilon \cdot n! \cdot \binom{\frac{1}{2}+n}{n}} = \frac{2^{n+\frac{1}{2}}}{\varepsilon (2n+1)!!}$$

首先说明 $\frac{\partial L}{\partial t_n} = [(X^{n+\frac{1}{2}})_+, L]$ 的确定了 \rightarrow
 关于 L 的方程. 左边显然 $\frac{\partial L}{\partial t_n}$. 而右边一方面是一个有限项的 \rightarrow 只含非负项的拟微分算子. 另一方面, 注意 $L = X^2$. 而 $[X^{n+\frac{1}{2}}, X^2] = 0$. 所以

$$[(X^{n+\frac{1}{2}})_+, L] = [X^{n+\frac{1}{2}} - (X^{n+\frac{1}{2}})_-, X^2]$$

$= -[X^{n+\frac{1}{2}}_-, L]$ 这是一个只含非正项的拟微分算子. 左右

两边相等说明这个算子既不能有正幂项, 也不能有负幂项. 所以只能有常数项. 于是确实给出了方程.

而一个拟微分算子 $A = \sum_{i \in \mathbb{N}} a_i \partial^i$ 的正部 $(A)_+$ 定义为 $A_+ = \sum_{i \geq 0} a_i \partial^i$.

证明: 不妨设 $C_n = 1$. 于是 $\frac{\partial L}{\partial t_n} = [(L^{n+\frac{1}{2}})_+, L]$.
 当 $n=1$ 时, 不难证明这就是 KdV 方程. 下面讨论 m, n

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_n}, \frac{\partial}{\partial t_m} \right](L) = 0. \text{ 这算作 } \left[\frac{\partial}{\partial t_n}, \frac{\partial}{\partial t_m} \right](L) = 0.$$

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_n}, \frac{\partial}{\partial t_m} \right](L) = \frac{\partial}{\partial t_n} [(L^{m+\frac{1}{2}})_+, L] - \frac{\partial}{\partial t_m} [(L^{n+\frac{1}{2}})_+, L]$$

$$= \left[\left(\frac{\partial L^{m+\frac{1}{2}}}{\partial t_n} \right)_+, L \right] + [(L^{m+\frac{1}{2}})_+, [(L^{n+\frac{1}{2}})_+, L]]$$

$$- \left[\left(\frac{\partial L^{n+\frac{1}{2}}}{\partial t_m} \right)_+, L \right] - [(L^{n+\frac{1}{2}})_+, [(L^{m+\frac{1}{2}})_+, L]]$$

理: 设 $X = L^{\frac{1}{2}}$. 若 $XA + AX = 0$. 则 $A = 0$

理: $\frac{\partial X^N}{\partial t_n} = [(L^{n+\frac{1}{2}})_+, X^N]$ $N = 1, 2, \dots$

$$= \left[[(L^{n+\frac{1}{2}})_+, L^{m+\frac{1}{2}}]_+ - [(L^{m+\frac{1}{2}})_+, L^{n+\frac{1}{2}}]_+ \right.$$

$$\left. + [(L^{m+\frac{1}{2}})_+, (L^{n+\frac{1}{2}})_+] \right] L \quad 21$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$= \left[\left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+ \cdot L^{m+\frac{1}{2}} \right]_+ + \left[L^{n+\frac{1}{2}}, \left(L^{m+\frac{1}{2}} \right)_+ \right]_+ \right.$$

$$\left. + \frac{q-1}{q} \left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+ \cdot \left(L^{m+\frac{1}{2}} \right)_+ \right]_+, L \right]$$

$$= \left[\left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+ \cdot L^{m+\frac{1}{2}} \right]_+ + \left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+, \left(L^{m+\frac{1}{2}} \right)_+ \right]_+, L \right]$$

$$= \left[\left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+ + \left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_+, L^{m+\frac{1}{2}} \right]_+, L \right] = 0. \quad \square$$

生成函数法

考虑另一种 Lap 形式: $\left(\frac{\varepsilon^2}{2} \partial_x^2 + u\right) \psi = \lambda \psi$

$$\psi_t = \frac{1}{3}(\lambda + u) \psi_x - \frac{u}{6} \psi$$

我们将它改写为

~~$$\left(\frac{\varepsilon^2}{2} \psi_{xx} = (A-u)\psi, \quad \psi_t = B\psi_x + C\right)$$~~

$$\frac{\varepsilon^2}{2} \psi_{xx} + A\psi = 0, \quad \psi_t = \frac{B}{2} \psi_x + C\psi$$

然后考察相容性条件 $\left(\frac{\varepsilon^2}{2} \psi_{xx}\right)_t = \frac{\varepsilon^2}{2} (\psi_t)_{xx}$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\begin{aligned} \text{左} &= (-A\psi)_x = -A_t\psi - A\psi_{xt} \\ &= -A_t\psi - A\left(\frac{1}{2}B\psi_x + C\psi\right). \end{aligned}$$

$$\text{右} = \frac{\xi^2}{2} \partial_x^2 \left(\frac{1}{2}B\psi_x + C\psi \right)$$

$$= \frac{\xi^2}{2} \left(\frac{1}{2}B\psi_{xxx} + B_x\psi_{xx} + \frac{B_{xx}}{2}\psi_x + C_{xx}\psi + 2C_x\psi_x + C\psi_{xx} \right)$$

$$= \frac{B}{2} \underbrace{(-A\psi)_x}_{-A\psi_x - A_x\psi} + B_x \underbrace{(-A\psi)}_{-A\psi} + \frac{B_{xx}}{4}\psi_x + \frac{\xi^2}{2} C_{xx}\psi + \xi^2 C_x\psi_x + C \underbrace{(-A\psi)}_{-A\psi}$$

对比 ψ 与 ψ_x 的系数可得

$$\psi_x: -\frac{1}{2}AB = -\frac{1}{2}AB + \frac{\xi^2}{4}B_{xx} + \xi^2 C_x \Rightarrow C = -\frac{1}{4}B_x.$$

$$\psi: -A_t - AC = -\frac{1}{2}BA_x - AB_x + \frac{\xi^2}{2}C_{xx} - AC$$

$$\Rightarrow A_t = AB_x + \frac{1}{2}A_x B + \frac{\xi^2}{8}B_{xxx} \quad (*)$$

例如当 $A = u - \lambda$, $B = \frac{2}{3}(2\lambda + u)$ 时上式即为 KdV 方程 (5)

对同样的 $A = u - \lambda$, (*) 中的 B 也可取成更一般的 λ 的多项式. 由此可得 KdV 的其它对称.

设 $B_n(\lambda) = b_0\lambda^n + b_1\lambda^{n-1} + \dots + b_n$ 其中 $b_0 = 1$. 将基代

或者可由 $\frac{\partial \psi}{\partial t_n} = A_n \psi = (L^{n+\frac{1}{2}})_+ \psi$ 直接看出 \rightarrow

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

*得

$$U_t = (u - \lambda)(b_1' \lambda^{n-1} + b_2' \lambda^{n-2} + \dots + b_n')$$

$$+ \frac{1}{2} u_x (b_0 \lambda^n + b_1 \lambda^{n-1} + \dots + b_n)$$

$$+ \frac{\xi^2}{8} (b_1'' \lambda^{n-1} + b_2'' \lambda^{n-2} + \dots + b_n''). \quad \text{对比系数}$$

$$\lambda^n: 0 = -b_1' + \frac{1}{2} u_x b_0. \quad \Rightarrow b_1 = \frac{1}{2} u.$$

$$\lambda^{n-1}: 0 = u b_1' - b_2' + \frac{1}{2} u_x b_1 + \frac{\xi^2}{8} b_1'' \Rightarrow b_2 = \frac{3}{8} u^2 + \frac{\xi^2}{16} u''$$

$$\lambda^{n-2}: 0 = u \cdot b_2' - b_3' + \frac{1}{2} u_x b_2 + \frac{\xi^2}{8} b_2'' \dots$$

$$\lambda^0: U_t = u b_n' + \frac{1}{2} u_x b_n + \frac{\xi^2}{8} b_n''$$

注意每一步解出来的 b_k 是不依赖于 n 的。所以假设生成函数 $b(\lambda) = b_0 + \frac{b_1}{\lambda} + \frac{b_2}{\lambda^2} + \dots$ ，则 $b(\lambda)$ 满足

$$\text{如下方程 } A b_x + \frac{1}{2} A_x b + \frac{\xi^2}{8} b_{xxx} = 0. \quad \text{两边乘以 } \lambda^2 \text{ 并积分得 } A b^2 + \frac{\xi^2}{8} (2 b b_{xx} - b_x^2) = -\lambda. \quad (*)2$$

这式子给出 b 的系数的一个二次递推关系。并且不需要初

这里每一步都需要解形如 $b_k' = P(U, U', \dots, U^{(k)}) \rightarrow$ 的方程。巧合的是，右边总是一个全微分。这可通过下面 b_k 的另一种递推公式看出。

Date:

Place:

Reminders

C_n 同前. 这可通地得 $\psi_t = 0 \psi_{2nt+1} + \dots$ \rightarrow
 改写为 $\psi_t = 0 \lambda^n \psi_x + \dots$ 看出.

Date:

Place:

Reminders

今, 于是 $b(\lambda)$ 就定义好了. 下面可取 ~~$B_n(\lambda)$~~ ~~$(\sum_{i=0}^n a_i \lambda^i)$~~

$$B_n(\lambda) = \sqrt{2} \in C_n (\lambda^n b(\lambda))_+ \quad \left(\text{此处 } \left(\sum_{i=0}^n a_i \lambda^i \right)_+ \right. \\ \left. = \sum_{i=0}^n a_i \lambda^i \right)$$

于是每个 $B_n(\lambda)$ 通过 (*) 可定义一个 $\frac{\partial \psi}{\partial t_n}$.

下面证明它们也是两两交换的.

$$\text{引理: } b_{t_n} = \frac{1}{2} (B_n b_x - b B_{n,x})$$

证明: 对 (*) 求关于 t_n 的导数得

$$A_{t_n} b^2 + \left[2Ab + \frac{\xi^2}{4} (b^2 x^2 - b_x x^2 + b_{xx}) \right] b_{t_n} = 0.$$

设 $b_{t_n} - \frac{1}{2} (B_n b_x - b B_{n,x}) = h$. 即 $b_{t_n} = h + \frac{1}{2} (B_n b_x - b B_{n,x})$

$$\text{代入得 } \left(A B_n' + \frac{1}{2} A' B_n + \frac{\xi^2}{8} B_n''' \right) b^2$$

$$+ \left[2Ab + \frac{\xi^2}{4} (b^2 x^2 - b_x x^2 + b_{xx}) \right] \left[h + \frac{1}{2} (B_n b_x - b B_{n,x}) \right] = 0.$$

整理得

$$b B_n \left(\frac{1}{2} A' b + A b' + \frac{\xi^2}{8} b''' \right) + \left[2Ab + \frac{\xi^2}{4} (b^2 x^2 - b_x x^2 + b_{xx}) \right] h = 0.$$

$\geq 0.$

两边乘以 b . 再将 $A b^2 = -\lambda - \frac{\xi^2}{8} (2b b'' - b'^2)$ 代入得

Date:

Place:

Reminders

$$h = \sum_{i=1}^n \frac{h_i}{\lambda^i}, \text{ 代入后依次看 } \lambda \text{ 的幂次即可. } \rightarrow$$

练习.

\rightarrow

Date:

Place:

Reminders

$$\left(1 - \frac{\xi^2}{8\lambda} (b^2 x^2 - bb'x + b'^2 - bb'')\right) h = 0. \text{ 所以 } h = 0. \quad \square$$

对称性的证明: 要证 $\left[\frac{\partial}{\partial t_n}, \frac{\partial}{\partial t_m}\right](u) = 0$, 只需证

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_n}, \frac{\partial}{\partial t_m}\right](A) = 0. \text{ 而}$$

$$\frac{\partial}{\partial t_n} \left(\frac{\partial A}{\partial t_m}\right) - \frac{\partial}{\partial t_m} \left(\frac{\partial A}{\partial t_n}\right) = \left(A x + \frac{1}{2} A x + \frac{\xi^2}{8} x^3\right) (Z).$$

$$\text{其中 } Z = \frac{\partial B_m}{\partial t_n} - \frac{\partial B_n}{\partial t_m} + \frac{1}{2}(B_m B_n' - B_n B_m'). \text{ 所以只需证 } Z = 0$$

考虑 (不妨去掉定义中的 $\sqrt{\xi} \in C_m$ 与 $\sqrt{\xi} \in C_n$)

$$Z = \frac{\partial B_m}{\partial t_n} - B_n B_m' = (\lambda^m b_{t_n})_+ - B_n B_m'$$

$$= (\lambda^m (B_n b' - b B_n'))_+ - B_n (\lambda^m b')_+$$

$$= \left(\underline{B_n (\lambda^m b')_+} + B_n (\lambda^m b')_- - \lambda^m b (\lambda^n b')_+ \right)_+ - \underline{B_n (\lambda^m b')_+}$$

$$= (\lambda^n b) (\lambda^m b')_+ + \lambda^m b (\lambda^n b')_- - \lambda^{n+m} b b')_+.$$

最后一行关于 m, n 对称. 所以有

$$Z = \frac{\partial B_m}{\partial t_n} - B_n B_m' = \frac{\partial B_n}{\partial t_m} - B_m B_n'. \quad \square$$

在有限维理论中

若方程是 Lagrangian 的或 Hamiltonian 的, 则 \rightarrow
无穷小对称与守恒量是一一对应的 (Noether 定理)
KdV 也是 Hamilton 系统 (见后文), 所以 (4) 与 (5) 某种
意义上是等价的

另一种等价的做法是, 将 \mathbb{R} 换成 S^1 . 然后对 \rightarrow
 u 附加周期边界条件, 结果也是将定义替换成
下一页的版本. 此处略.

\uparrow
因为泛函可能是 $\int_{\mathbb{R}}$ 也可能是 \int_{S^1} . 实际上
哪种都一样, 所以以后就只写了.

~~81.5~~ 无穷守恒律

可积性的另一种重要表现是无穷守恒律. 对于如下
形式的演化方程: $\frac{\partial u}{\partial t} = X(u, u', \dots, u^{(k)})$. 我们说一个
泛函 $F[u] = \int_{\mathbb{R}} f(u, u', \dots, u^{(k)}) dx$ 是 $\frac{\partial u}{\partial t}$ 的守恒律,

$$\text{如果 } \frac{\partial F[u]}{\partial t} = \int_{\mathbb{R}} \sum_{k \geq 0} \frac{\partial f}{\partial u^{(k)}} \frac{\partial u^{(k)}}{\partial t} dx \quad \frac{\partial u^{(k)}}{\partial t} = \frac{\partial}{\partial x} \left(\frac{\partial u}{\partial t} \right)$$

$$= \int_{\mathbb{R}} \sum_{k \geq 0} \frac{\partial f}{\partial u^{(k)}} \frac{\partial}{\partial x} \left(\frac{\partial u}{\partial t} \right) dx = 0.$$

对任意的 $u: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ 成立. 但这样的定义显然太强
了. 因为涉及到一个广义积分, 它的收敛性会带来很大的
麻烦. 比较负责的一种定义是, 只考虑在 $x \rightarrow \pm\infty$ 处衰
减得很快的那些 u . 如果记 $\frac{\partial F}{\partial t}(u) = \int G(u, u', \dots) dx$
问题就归结为, 对于什么样的 G , $\frac{\partial F}{\partial t}(u) = 0$? 这仍然
不是一个容易的问题. 不过我们知道它的一个充分条件: 若
 $G = \frac{\partial g}{\partial x}$, 则 $\int_{\mathbb{R}} G dx = g|_{-\infty}^{+\infty} = 0$. 所以在谈论守
恒量的时候, 我们并不关心这其中的分析问题而
是简单地用代数条件来代替上面的定义.

下面的这个

Date:
Place:

Reminders

我们渐渐地意识到, 在这种讨论中, \rightarrow
 f 或 g 或 h 中依赖的 u 的导数的最高阶数
其实是不重要的. 所以干脆省掉好了. 在后
面的一般理论中, 甚至可以依赖无穷个导数.

Date:
Place:

$$\int_{\mathbb{R}} f(\dots) dx$$

Reminders

定义: 泛函 $F(u)$ 叫 $\frac{\partial u}{\partial t}$ 的守恒量 如果存在
另一个函数 $g(u, u', \dots)$ 满足 $\frac{\partial f}{\partial t} = \partial_x g$.

注: 若 u 满足无穷远衰减的条件. 则对任意
 $h = h(u, u', \dots)$, $\int_{\mathbb{R}} (f + \partial_x h) dx = F(u) + 0 = F(u)$.

所以泛函 F 的密度 f 的选取可以有一个全微分的自由
度. 这个自由度并不影响上述定义, 因为若 $f_t = \partial_x g$,
则 $(f + \partial_x h)_t = (g + \partial_x h)_x$. \diamond

例: 对 (cd) 方程 $u_t = u u_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{3x}$. 易知
 $H_0 = \int u dx$ 是守恒量. 因为 $\frac{\partial H_0}{\partial t} = \int (u u_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{3x}) dx = 0$.

另外, $H_1 = \int \frac{u^2}{2} dx$ 也是, 因为

$$\frac{\partial H_1}{\partial t} = \int u \cdot u_t dx = \int u \left(u u_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{3x} \right) dx$$

$$= \int \left(\frac{1}{3} u^3 + \frac{\epsilon^2}{12} u u_{3x} - \frac{\epsilon^2}{24} u_x^2 \right) dx = 0.$$

但是 $\int \frac{u^3}{6} dx$ 就不是了. 因为

Date:
Place:

Reminders

事实上 dx 也没什么用 以后就只保留 t 了 \rightarrow

Date:
Place:

Reminders

$$\begin{aligned} \frac{\partial}{\partial t} \left(\int \frac{u^3}{6} dx \right) &= \int \frac{u^2}{2} \left(uu_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{xxx} \right) dx \\ &= \int \left(\frac{u^4}{8} \right)_x + \frac{\epsilon^2}{24} \left(u^2 u_{xxx} \right) dx = \frac{\epsilon^2}{24} \int \left(- \underbrace{uu_x u_{xx}}_{(u_x^2)_x} \right) dx \\ &= \frac{\epsilon^2}{24} \int (u_x^3) dx \end{aligned}$$

这不可能是守恒量(我们后面会发展一些代数工具来证明这一点)

事实上, 正确的下一个守恒量应该是 $H_2 = \int \left(\frac{u^3}{6} - \frac{\epsilon^2}{24} u_x^2 \right) dx$

$$\begin{aligned} \frac{\partial H_2}{\partial t} &= \int \left[\frac{u^2}{2} \left(uu_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{xx} \right) + \frac{\epsilon^2}{12} u_{xx} \left(uu_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{3x} \right) \right] \\ &= \int \left[\left(\frac{u^4}{8} \right)_x + \frac{\epsilon^2}{24} \left[\underbrace{u^2 u_{xx}}_{(u^2 u_{xx})_x} + 2 u u_x u_{xx} \right] + \frac{\epsilon^2}{144} \left(u_{xx} u_{3x} \right)_x \right] \\ &= 0 \end{aligned}$$

但方程有无穷多形如 $H_k = \int \left(\frac{u^{k+1}}{(k+1)!} + \dots \right) dx$ 的守恒量。
接下来的问题是如何找到它们。我们也准备用两种方法(拟微分算子法和生成函数法)来构造这些守恒量并证明之。

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

(a) 拟微分算子法.

定理: 设 $H_n = C_n \int \text{res}(L^{n+\frac{1}{2}})$ $C_n = \epsilon \frac{z^{n+\frac{1}{2}}}{(2n+1)!}$.
则 H_n 是 - 切 $\frac{\partial^n}{\partial t^n}$ 的 ~~守恒~~ 守恒量.

这里的 $\text{res}(\sum_{i \in \mathbb{N}} a_i \partial^i) := a_{-1}$.

引理: 设 A, B 是两个拟微分算子, 则 $\int \text{res}[A, B] = 0$.

证明: 设 $A = \sum a_i \partial^i$, $B = \sum b_j \partial^j$, 事实上我们只需要证
对特定的 i, j , $\text{res}[a_i \partial^i, b_j \partial^j]$ 是全微分即可.

$$\int \text{res}[a_i \partial^i, b_j \partial^j] = \int \text{res} \sum_{k \geq 0} \left(a_i \binom{i}{k} b_j \partial^{i+k} - b_j \binom{j}{k} a_i \partial^{j+k} \right)$$

$$= \int a_i \binom{i}{i+j+1} b_j - b_j \binom{j}{i+j+1} a_i \quad (\text{分部积分})$$

$$= \int a_i b_j \left(\binom{i}{i+j+1} + (i+1) \binom{i}{i+j+1} - \binom{j}{i+j+1} - (j+1) \binom{j}{i+j+1} \right) = 0. \quad \square$$

定理的证明:

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\begin{aligned} \frac{\partial H_n}{\partial t_m} &= C_n' \frac{\partial}{\partial t_m} \int \text{res} \left(L^{n+\frac{1}{2}} \right) = C_n' \int \text{res} \left(\frac{\partial L^{n+\frac{1}{2}}}{\partial t_m} \right) \\ &= C_n' \int \text{res} \left[\left(L^{n+\frac{1}{2}} \right)_{+} L^{n+\frac{1}{2}} \right] = 0. \quad \square. \end{aligned}$$

(b) 生成函数法.

定理: 设 $H_n = -\frac{2^{n+1}}{(n+1)!} \int \text{res} \left(\frac{\lambda^n}{b} \right)$. \square H_n 是一切 $\frac{\partial H}{\partial t_m}$ 的生成函数.

证明: H_n 的密度其实只是 $\frac{1}{b}$ 关于 λ 的 Taylor 系数乘以一个常数. 由前面的引理可知

$$\frac{\partial}{\partial t_m} \left(\frac{1}{b} \right) = \frac{1}{2} \left(\frac{B_m}{b} \right)' \quad \text{这说明 } \frac{1}{b} \text{ 的系数全是刺量. 密度于是 } H_n \text{ 是刺量. } \square.$$

注: (a) 与 (b) 中定义的 H_n 都以 $\frac{1}{(n+1)!}$ 为领头项. 后面会证明, 它们一定是相同的泛函. 但一般来讲 $\text{res} L^{n+\frac{1}{2}}$ 与 $\text{res}_{\lambda=0} \left(\frac{\lambda^n}{b} \right)$ 是不同的 (~~即~~ 去掉一些常数) 它们可能相差一个全微分. \diamond

~~①~~ 双 Hamilton 结构.

§1.6

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

先回顾一下常微分方程的 Hamilton 形式. 设 M 是一个流形 (u^1, \dots, u^n) 是 M 上的局部坐标系. M 上的一个 Poisson 括号是指 $C^\infty(M)$ 上的一个 Lie 括号, 且满足 $\{f \cdot g, h\} = f \cdot \{g, h\} + \{f, h\} \cdot g$. 利用 Hadamard 引理和佳证明, 一个 Poisson 括号可由每个坐标系中的 $\{u^i, u^j\} =: p_{ij}$ 决定. 它应该是反对称的且满足一个二次微分关系. 使得按如后方式定义的括号

$$\{f, g\} = \sum_{i,j=1}^n \frac{\partial f}{\partial u^i} \{u^i, u^j\} \frac{\partial g}{\partial u^j} \text{ 满足 Lie 括号的 Jacobi 恒等式}$$

一个方程 $\frac{du^i}{dt} = X^i(u)$ 称为 Hamilton 的, 如果存在一个 Poisson 括号以及一个 $H \in C^\infty(M)$, 使得 $\frac{du^i}{dt} = \{u^i, H\}$. 即

$$\begin{aligned} \frac{du^i}{dt} &= \sum_{j=1}^n \{u^i, u^j\} \frac{\partial H}{\partial u^j} \quad \text{特别地, 总有 } \frac{dH}{dt} = 0. \text{ 即} \\ &= \sum_{j=1}^n p_{ij} \frac{\partial H}{\partial u^j} \quad H \text{ 是 } X \text{ 的守恒量.} \end{aligned}$$

对于偏微分方程 $\frac{\partial u^i}{\partial t} = X^i(u, u^1, \dots)$. 我们暂时将 $u^i(x)$ 中的 i 和 x 都视为“指标”, 即将其视为一个自由度为不可数无穷多的“ODE”. 则此类 ODE 的 Poisson 括号应为 $\{u^i(x), u^j(y)\} = p^{ij}(x, y)$. 两个函数之间的 Poisson 括号则为 $\{F, G\} = \sum_{i,j} \int_{\mathbb{R}} \int_{\mathbb{R}} \frac{\partial F}{\partial u^i(x)} \{u^i(x), u^j(y)\} \frac{\partial G}{\partial u^j(y)} dx dy$.

Hamilton 方程则写为

$$\frac{\partial u^i(x)}{\partial t} = \sum_{j=1}^n \int_{\mathbb{R}} \{u^i(x), u^j(y)\} \frac{\partial H(y)}{\partial u^j(y)} dy.$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

但是若想应用在比如kdV方程这种例子上, 我们马上会发现一个问题: kdV的势函数中可以包含 u, u', \dots 等 u 的导数. 所以在上述公式中还应加入这些项的贡献, 即

$$\frac{\partial u^i}{\partial t} = \sum_{j=1}^n \int_{\mathbb{R}} \{u^j(x), u^i(t, y)\} \frac{\partial H(u)}{\partial u^j(t, y)} dy$$

Poisson括号应设置双线性的, 所以对 y 求导可以拿到外面, $\{u^i(x), u^j(t, y)\} = \partial_y \{u^i(x), u^j(t, y)\}$. 再进行一次分部积分可得

$$\frac{\partial u^i}{\partial t} = \sum_{j=1}^n \int_{\mathbb{R}} \{u^j(x), u^i(t, y)\} \int_{t_0}^t \frac{\partial H(u)}{\partial u^j(t, y)} dy$$

亦称L-算子

其中出现的H上的运算正好是泛函的变分导数

$$\frac{\delta H}{\delta u^i(x)} = \sum_{t_0}^t (-\lambda)^t \frac{\partial H}{\partial u^i(t)}$$

我们后面还会仔细研究这个算子及其高阶推广.

所以最终的形式是

$$\frac{\partial u^i}{\partial t} = \sum_{j=1}^n \int_{\mathbb{R}} \{u^j(x), u^i(t, y)\} \frac{\delta H}{\delta u^j(t, y)} dy$$

最后 $P^{ij}(x, y) = \{u^j(x), u^i(t, y)\}$ 是什么? 在物理上, 因为相对论, 所以不存在超距作用, 即若 $|x-y| > 0$.

Date:
Place:

Reminders

$$\sum_{x,y}^t \{u^i, u^j\}$$

此时的括号

$$\{F, G\} = \sum_{i,j} \int \frac{\delta F}{\delta u^i(x)} \{u^i(x), u^j(y)\} \frac{\delta G}{\delta u^j(y)} dx dy$$

$$= \sum_{i,j} \int \frac{\delta F}{\delta u^i(x)} \{u^i(x), u^j(y)\} \frac{\delta G}{\delta u^j(y)} dx dy$$

$$= \sum_{i,j} \int \frac{\delta F}{\delta u^i(x)} P_{ij}^s(u^k, \dots) \frac{\delta G}{\delta u^j(y)} dx$$

变分导数代替偏导是容易理解的. 因为 $H(u) \rightarrow$

是泛函, 其密度可以有无穷个微分的自由度. 若用

偏导数, 结果不是良定的. 若用变分导数, 因为

偏 $\frac{\delta F}{\delta u^i(x)} = 0$, 所以密度的自由度不影响结果.

所以, Poisson 括号 $\{u^i(x), u^j(y)\} = \sum_{s=0}^N P_{ij}^s \delta^{(s)}(x-y)$
也记为 $P = \sum_{s=0}^N P_{ij}^s \delta^{(s)}$, 称为 Hamilton 结构或 Hamilton 算子. 相应的括号记为 $\{F, G\}_P = \sum_{i,j} \int \frac{\delta F}{\delta u^i} P_{ij}^s \frac{\delta G}{\delta u^j}$.

Date:
Place:

Reminders

因为 $u^i(x)$ 与 $u^j(y)$ 应该没有关系, 所以 $P_{ij}^s(x-y)$

只能取如下形式 $P_{ij}^s(x,y) = \sum_{s=0}^N P_{ij}^s(u^k(x), u^k(y), \dots) \delta^{(s)}(x-y)$

代入得

$$\frac{\delta u^i(x)}{\delta t} = \sum_{j=1}^n \int \sum_{s=0}^N P_{ij}^s(u^k(x), u^k(y), \dots) \delta^{(s)}(x-y) \frac{\delta H}{\delta u^j(y)} dy$$

$$= \sum_{j=1}^n \sum_{s=0}^N P_{ij}^s(u^k(x), u^k(x), \dots) \frac{\delta H}{\delta u^j(x)}$$

它与 ODE 情形非常像, 只是要用变分导数代替偏导数. 另外还多了一些求导.

下面举着 KdV 的例子, 首先算几个变分导数

$$\frac{\delta H_1}{\delta u} = \frac{\delta}{\delta u} \int \left(\frac{u^2}{2}\right) = u$$

$$\frac{\delta H_2}{\delta u} = \frac{\delta}{\delta u} \int \left(\frac{u^3}{6} - \frac{\xi^2}{24} (u')^2\right) = \frac{u^2}{2} - \frac{\xi^2}{24} 2u' = \frac{u^2}{2} + \frac{\xi^2}{12} u'$$

于是

$$\frac{\delta H}{\delta t_1} = \frac{\delta}{\delta t_1} \int \left(\frac{u^2}{2} + \frac{\xi^2}{12} u'\right) = \frac{\delta H_2}{\delta u}$$

$$= \frac{2}{3} \left(u \frac{\delta}{\delta t_1} + \frac{u'}{2} + \frac{\xi^2}{8} \frac{\delta^2}{\delta t_1^2}\right) (u) = \frac{2}{3} \left(u \frac{\delta}{\delta t_1} + \frac{u'}{2} + \frac{\xi^2}{8} \frac{\delta^2}{\delta t_1^2}\right) \frac{\delta H_1}{\delta u}$$

Date:

Place:

Reminders

Leibniz公式不可能满足, 因为我们没法谈论两个
泛函的乘法.

Date:

Place:

Reminders

所以我们看到 kd V 方程有两种不同的 Hamilton
形式. 不过要完整地说明这个事实, 我们还需要说明
这里出现的两个算子 $P_1 = \alpha$, $P_2 = u\alpha + \frac{1}{2}u_x^2 + \frac{\epsilon^2}{8}\alpha^3$
的确是 Hamilton 结构. 或者说, 它们定义的括号的
的确是 Lie 括号. 事实上我们能够证明更强的结论.

定理: 记 $\{ \cdot, \cdot \}_1 = \{ \cdot, \cdot \}$, $\{ \cdot, \cdot \}_2 = \{ \cdot, \cdot \}$.

$\{ \cdot, \cdot \}_\lambda = \{ \cdot, \cdot \}_2 - \lambda \{ \cdot, \cdot \}_1$, 则对任意 $\lambda \in \mathbb{R}$ $\{ \cdot, \cdot \}_\lambda$ 是一个 Lie 括号.

证明: 由定义

$$\{F, G\}_\lambda = \int \left(\frac{\delta F}{\delta u} \left((u-\lambda)\alpha + \frac{u_x}{2} + \frac{\epsilon^2}{8}\alpha^3 \right) \frac{\delta G}{\delta u} \right)$$

分部积分得

$$\begin{aligned} \{F, G\}_\lambda &= \int \left((-\alpha) \left(\frac{\delta F}{\delta u} (u-\lambda) \right) + \frac{u_x}{2} \frac{\delta F}{\delta u} - \frac{\epsilon^2}{8} \alpha^3 \frac{\delta F}{\delta u} \right) \frac{\delta G}{\delta u} \\ &= \int \frac{\delta G}{\delta u} \left((u-\lambda)\alpha + \frac{u_x}{2} + \frac{\epsilon^2}{8}\alpha^3 \right) \frac{\delta F}{\delta u} = -\{G, F\}_\lambda \end{aligned}$$

所以是反称的. 下证对 F, G, H 有

$$\{ \{F, G\}_\lambda, H \}_\lambda + \{ \{G, H\}_\lambda, F \}_\lambda + \{ \{H, F\}_\lambda, G \}_\lambda = 0.$$

引理: 设 $U(x) = \frac{V(x)^2}{4} + \lambda + \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(x)$, $U(x)$ 满足
 $\{U(x), U(y)\} = (U(x) - \lambda) \delta'(x-y) + \frac{1}{2} U(x) f(x-y) + \frac{\epsilon^2}{8} \delta''(x-y)$.

当 $V(x)$ 满足 $\{U(x), U(y)\} = \delta'(x-y)$.

证明:

$$\{U(x), U(y)\} = \left\{ \frac{V(x)^2}{4} + \lambda + \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(x), \frac{V(y)^2}{4} + \lambda + \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(y) \right\}$$

$$= \left\{ \frac{V(x)}{4}, \frac{V(y)^2}{4} \right\} + \left\{ \frac{V(x)^2}{4}, \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(y) \right\} + \left\{ \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(x), \frac{V(y)}{4} \right\} - \frac{\epsilon^2}{8} \{V'(x), V'(y)\}$$

$$= \frac{1}{4} V(x) V'(y) \delta'(x-y) + \frac{\epsilon^i}{4\sqrt{2}} V(x) V'(x) V'(y) + \frac{\epsilon^i}{4\sqrt{2}} \{V'(x), V(y)\} V(x) + \frac{\epsilon^2}{8} \{V(x), V'(y)\}$$

$$= \frac{1}{4} V(x) V'(y) \delta'(x-y) + \frac{\epsilon^i}{4\sqrt{2}} [V(x) \delta''(x-y) + \delta''(x-y) V(y)] + \frac{\epsilon^2}{8} \delta''(x-y)$$

后面我们会证明一个一般的 Hamilton 结构定理 \rightarrow

如果一个 Hamilton 结构满足一定的非退化条件, 则总可以找到合适的坐标变换将其化为标准型.

这个变换称为 Mura 变换, 它可将 Kolmogorov 方程变为 mcdV 方程.

引理: 引入新的未知函数 $V(x)$, 使 $U(x) = \frac{V(x)^2}{4} + \lambda + \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(x)$,

则 $\{U(x), U(y)\}_\lambda = \delta'(x-y)$. (以下省略 λ 中的 λ).

证明: $\{U(x), U(y)\} = \left\{ \frac{V(x)^2}{4} + \lambda + \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(x), \frac{V(y)^2}{4} + \lambda + \frac{\epsilon^i}{2\sqrt{2}} V'(y) \right\}$

$$= \frac{1}{16} \{V(x), V(y)\} + \frac{\epsilon^i}{8\sqrt{2}} (\{V(x), V'(y)\} + \{V'(x), V(y)\}) - \frac{\epsilon^2}{8} \{V(x), V'(y)\}$$

其中 $\{V(x), V'(y)\} = 4V(x) V'(y) \{V(x), V(y)\} = 4V(x) V'(y) \delta'(x-y)$.

注意 $U(y) \delta(x-y) = V(x) \delta(x-y)$. 两边求 $-\partial_y$ 得

$$V(y) \delta'(x-y) = V(x) \delta'(x-y) + V'(x) \delta(x-y)$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\{T, T\} \{U^2(x), V^2(y)\} = 4 (U^2(x) \delta'(x-y) + U^2(x) V^2(x) \delta''(x-y))$$

$$\{U^2(x), V^2(y)\} = 2U(x) \{U(x), V^2(y)\} = -2U(x) \delta''(x-y)$$

$$\{U^2(x), V^2(y)\} = \{U^2(x), V^2(y)\} = 2V(y) \delta''(x-y)$$

同理可知 $V(y) \delta''(x-y) = V(x) \delta''(x-y) + 2V'(x) \delta'(x-y) + V''(x) \delta(x-y)$

于是有

$$\{U^2(x), V^2(y)\} + \{U^2(x), V^2(y)\} = 4U'(x) \delta'(x-y) + 2U''(x) \delta(x-y)$$

最后 $\{U(x), V(y)\} = 2 \delta'(x-y) = -\delta''(x-y)$ 。于是

$$\{U(x), U(y)\} = \frac{1}{16} (4U^2 \delta'(x-y) + 4U(x)U^2(x) \delta''(x-y))$$

$$+ \frac{\xi^i}{8\sqrt{2}} (4U'(x) \delta'(x-y) + 2U''(x) \delta(x-y)) + \frac{\xi^2}{8} \delta''(x-y)$$

$$= (U(x)-1) \delta'(x-y) + \frac{1}{2} U'(x) \delta(x-y) + \frac{\xi^2}{8} \delta''(x-y) \quad \square$$

由 Jacobi 恒等式

有了这个引理，我们只需证明 $\{F, G\} = \{H, G\}$ 恒成立。

以下简记 $\frac{\delta}{\delta u} = \delta$ ，且 $\delta F = f$ ， $\delta G = g$ ， $\delta H = h$ 。

引理 $\{F, G\} = \{f, g\}$ ， $\delta\{F, G\} = \delta\{f, g\}$ 。所以我们需要知道 $\delta(A \cdot B)$

的公式。

37

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

引理: 定义 $\delta_k f = \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} (-1)^i x^i \frac{\partial f}{\partial x^{k+i}}$. 且有

$$\delta(f \cdot g) = \sum_{i \geq 0} (-1)^i (\delta_i f) \cdot g^{(i)} + f^{(i)} \delta_i g$$

证明: $\delta(fg) = \sum_{j \geq 0} (-1)^j x^j \left(\frac{\partial}{\partial x^j} (fg) \right)$

$$= \sum_{j \geq 0} (-1)^j \sum_{k \geq 0} \binom{j}{k} \left[\frac{\partial^{j-k} f}{\partial x^k} \cdot \frac{\partial^k g}{\partial x^j} + \frac{\partial^k f}{\partial x^j} \cdot \frac{\partial^{j-k} g}{\partial x^k} \right] \quad \text{取 } i=k$$

$$= \sum_{k \geq 0} (-1)^k \left[\left(\sum_{l \geq 0} \binom{l+k}{l} (-1)^l \frac{\partial^l f}{\partial x^{l+k}} \right) \cdot \frac{\partial^k g}{\partial x^k} + \frac{\partial^k f}{\partial x^k} \cdot \left(\sum_{l \geq 0} \binom{l+k}{l} (-1)^l \frac{\partial^l g}{\partial x^{l+k}} \right) \right]$$

$$= \sum_{k \geq 0} (-1)^k [\delta_k f \cdot \partial^k g + \partial^k f \cdot \delta_k g] \quad \square$$

δ_k 称为高阶 Euler 算子. 特别地, $\delta_0 = \delta$ 即 Euler-Lagrange 算子. 或称为变分算子.

引理: δ_k 满足如下恒等式:

(a) $\delta_k \partial = \delta_{k-1}$. 特别地, $\delta_0 \partial = 0$.

(b) $\delta_k(f \cdot g) = \sum_{i \geq 0} (-1)^i \binom{k+i}{i} (\delta_{i+k} f) \cdot g^{(i)} + f^{(i)} \delta_{i+k} g$.

(c) $\sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} \partial^i \delta_{i+k} = \frac{\partial}{\partial x^k}$. (d) $\sum_{i \geq 0} \partial^i (f \cdot \delta_i g) = \sum_{i \geq 0} \partial^i f \cdot \delta_{i+k} g$.

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\begin{aligned} \text{(a)} \quad \delta_k \partial &= \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} (-1)^i j^i \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} \partial, \text{ 利用} \\ \left[\frac{\partial}{\partial u_k} \partial \right] &= \left[\frac{\partial}{\partial u_k}, \sum_{i \geq 0} u_{k+i} \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} \right] = \frac{\partial}{\partial u_{k-1}} + \sum_{i \geq 0} u_{k+i} \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} \frac{\partial}{\partial u_k} \\ &= \frac{\partial}{\partial u_{k-1}} + \partial \frac{\partial}{\partial u_k} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \delta_k \partial &= \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} (-1)^i \left[j^i \frac{\partial}{\partial u_{k+i-1}} + j^{i+1} \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} \right] \\ &= \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} (-1)^i j^i \frac{\partial}{\partial u_{k+i-1}} + \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} (-1)^i j^{i+1} \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} \\ &= \sum_{i \geq 0} \left[\binom{k+i}{i} - \binom{k-1+i}{i+1} \right] (-1)^i j^i \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} = \sum_{i \geq 0} \binom{k-1+i}{i} (-1)^i j^i \frac{\partial}{\partial u_{k+i}} \end{aligned}$$

(b) 与前一引理几乎一样. 只需要用一次

$$\binom{k+j+l}{j+l} \binom{j+l}{j} = \binom{k+j}{j} \binom{k+j+l}{l} \text{ 即可.}$$

$$\begin{aligned} \text{(c)} \quad \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} j^i \delta_{l+k} &= \sum_{i \geq 0} \binom{k+i}{i} j^i \left(\sum_{j \geq 0} \binom{l+k+j}{j} (-1)^j j^j \frac{\partial}{\partial u_{k+i+j}} \right) \\ &= \sum_{j \geq 0} \left[\sum_{i \geq 0} (-1)^j \binom{k+l-j}{l-j} \binom{k+l}{i} \right] j^l \frac{\partial}{\partial u_{k+l}} = \frac{\partial}{\partial u_{k+l}} \end{aligned}$$

$$\binom{k+l-j}{l-j} \binom{k+l}{i} = \binom{k+l}{k} \binom{l}{j}. \quad \sum_{j \geq 0} \binom{l}{j} (-1)^j = \delta_{l0}$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$(d) \sum_{i \geq 0} \partial^i (f \cdot S_i g) = \sum_{i \geq 0} \sum_{j \geq 0} \binom{i}{j} \partial^j f \cdot \partial^{i-j} S_i g$$

$$= \sum_{j \geq 0} \partial^j f \left(\sum_{k \geq 0} \binom{k+j}{k} \partial^k S_{j+k} g \right) = \sum_{j \geq 0} \partial^j f \cdot \frac{\partial g}{\partial u_j} \quad \square$$

引理: S_k 还满足 $S_i \circ S = (-1)^i \frac{\partial}{\partial u_i} S$

$$\text{证明: } S_i \circ S = \left(\sum_{k \geq 0} \binom{i+k}{k} (-1)^k \partial^k \frac{\partial}{\partial u_{i+k}} \right) \left(\sum_{l \geq 0} (-1)^l \partial^l \frac{\partial}{\partial u_l} \right)$$

$$\text{利用二项式 } \frac{\partial}{\partial u_k} \partial^l = \sum_{j \geq 0} \binom{l}{j} \partial^{l-j} \frac{\partial}{\partial u_{k-j}} \quad \text{得}$$

$$S_i \circ S = \sum_{k, l \geq 0} \binom{k+i}{i} (-1)^k \partial^k \left(\sum_{j \geq 0} \binom{l}{j} \partial^{l-j} \frac{\partial}{\partial u_{i+k-j}} \right) \frac{\partial}{\partial u_l}$$

取 $k' = i+k-j$. ($k = k'+j-i$) 替换掉 k 得

$$= \sum_{k', l \geq 0} \left(\sum_{j \geq 0} (-1)^{k'+j+i+l} \binom{l}{j} \binom{k'+j}{i} \right) \partial^{k'+l-i} \frac{\partial}{\partial u_{k'}} \frac{\partial}{\partial u_l}$$

$$\text{利用二项式 } \sum_{j \geq 0} (-1)^j \binom{l}{j} \binom{k'+j}{i} = (-1)^l \binom{k'}{i-l} \quad \text{得}$$

$$S_i \circ S = (-1)^i \sum_{k', l \geq 0} (-1)^{k'} \binom{k'}{i-l} \partial^{k'+l-i} \frac{\partial}{\partial u_{k'}} \frac{\partial}{\partial u_l}$$

另一方面,

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\frac{\partial}{\partial u_i^0} \delta = \frac{\partial}{\partial u_i^0} \left(\sum_{j=0}^l (-1)^j \frac{\partial}{\partial u_j^0} \right) = \sum_{j=0}^l (-1)^j \sum_{i=0}^l \binom{l}{j} \frac{\partial}{\partial u_{i-j}^0} \frac{\partial}{\partial u_i^0}$$

$$\sum_{i-j=k} = \sum_{k \geq 0} (-1)^k \binom{l}{i-k} \frac{\partial^{l+k-i}}{\partial u_k^0 \partial u_i^0}$$

$$\text{所以有 } \delta_i \circ \delta = (-1)^i \frac{\partial}{\partial u_i^0} \circ \delta \quad \square$$

有了这些恒等式就可以证明 Jacobi 恒等式了

$$\delta\{F, G\} = \delta(f \cdot g') = \sum_{i=0}^l (-1)^i (\delta_i f \cdot \partial^{i+1} g + \partial^{i+1} f \cdot \delta_i g)$$

$$\delta\{F, G\} \circ H \sim \sum_{i=0}^l (-1)^i (\delta_i f \cdot \partial^{i+1} g \cdot h' - \partial^{i+1} f \cdot \delta_i g \cdot h')$$

$$F \circ \delta\{G, H\} + \delta\{G, H\} \circ F + \delta\{H, F\} \circ G$$

$$\sim \sum_{i=0}^l (-1)^i (\delta_i f \cdot \partial^{i+1} g \cdot h' - \partial^{i+1} f \cdot \delta_i g \cdot h')$$

$$+ \delta_i g \cdot \partial^{i+1} h \cdot f' - \partial^{i+1} g \cdot \delta_i h \cdot f'$$

$$+ \delta_i h \cdot \partial^{i+1} f \cdot g' - \partial^{i+1} h \cdot \delta_i f \cdot g')$$

$$\text{注意 } \sum_{i=0}^l (-1)^i \delta_i f \cdot \partial^{i+1} g \cdot h' \sim \sum_{i=0}^l \partial^i (\delta_i f \cdot h') g'$$

$$= \sum_{i=0}^l \partial^{i+1} h \cdot \frac{\partial f}{\partial u_i^0} \cdot g' = \sum_{i=0}^l (-1)^i (\delta_i f \cdot h') g'$$

Date:

Place:

Ming

Reminders

练习, 不利用变换, 直接证明 $\{ \cdot, \cdot \}$ 的
Jacobi 恒等式.

Date:

Place:

Reminders

所以 Jacobi 恒等式成立. \square

将 $\{F, G\}_\lambda, H\}_\lambda$ 展开得

$$\{F, G\}_\lambda, H\}_\lambda = \{F, G\}_2, H\}_2$$

$$- \lambda (\{F, G\}_1, H\}_2 + \{F, G\}_2, H\}_1) + \lambda^2 \{F, G\}_1, H\}_1.$$

所以 $\{ \cdot, \cdot \}_1$ 与 $\{ \cdot, \cdot \}_2$ 满足

$$\{\{F, G\}_1, H\}_1 + \{\{G, H\}_1, F\}_1 + \{\{H, F\}_1, G\}_1 = 0. \quad (\text{Jacobi of } \{ \cdot, \cdot \}_1)$$

$$\{\{F, G\}_2, H\}_2 + \{\{G, H\}_2, F\}_2 + \{\{H, F\}_2, G\}_2 = 0. \quad (\text{of } \{ \cdot, \cdot \}_2)$$

$$\{\{F, G\}_1, H\}_2 + \{\{F, G\}_2, H\}_1 + \{\{G, H\}_1, F\}_2 + \{\{G, H\}_2, F\}_1$$

$$+ \{\{H, F\}_1, G\}_2 + \{\{H, F\}_2, G\}_1 = 0. \quad (\text{相容性条件}).$$

这样的 Hamilton 结构的对偶双 Hamilton 结构.

Cauchy 方程族中的每个方程都满足以上述 P_1, P_2 为其

双 Hamilton 结构为证明这一点, ~~比这更~~

① 我们需要计算之前的 H_n 的 S .

Date:
Place:

Reminders

$\frac{\delta H_n}{\delta u}$ 与下一个定理可用拟微分算法 \rightarrow
来计算和证明. 但是需要引入较多符号与
概念, 且计算不易, 此外从略. 感兴趣的同学
可参见 Dickey 的书.

Date:
Place:

Reminders

引理: $\frac{\delta H_n}{\delta u} = \frac{z^n}{(2n-1)!!} b_n.$

证明: 因为 $b_n = -\frac{z^{n+1}}{(2n-1)!!} \int \text{res} \frac{\lambda^n}{b}$ 所以只需证

$$\frac{\delta}{\delta u} \int \frac{1}{b} = -\frac{b}{2\lambda}. \quad \text{回代一下, } b \text{ 满足方程}$$

$$A b^2 + \frac{z^2}{8} (2b b'' - b'^2) = -\lambda. \quad A = u - \lambda.$$

设 $b = \frac{1}{\eta}$, 则 η 满足方程

$$A \eta^2 - \frac{z^2}{8} (2\eta \eta'' - 3\eta'^2) = -\lambda \eta^4 \quad \text{两边取变分得}$$

$$\delta u \eta^2 + 2\eta A \delta \eta - \frac{z^2}{8} (2\delta \eta \eta'' + 2\eta (\delta \eta)'' - 6\eta' (\delta \eta)') = -4\lambda \eta^3 \delta \eta$$

$$\Rightarrow \delta u \cdot \eta^2 + \left[2A\eta + 4\lambda \eta^3 - \frac{z^2}{8} (2\eta \eta'' - 3\eta'^2 + \eta''') \right] \delta \eta = 0. \quad \text{两边乘 } \eta/2$$

$$\frac{\eta^3}{2} \delta u + \left[A\eta^2 + 2\lambda \eta^4 - \frac{z^2}{8} (\eta^2 \eta'' - 3\eta \eta' \eta' + \eta \eta''') \right] \delta \eta = 0. \quad \text{再利用 } \eta \text{ 的方程}$$

$$\frac{1}{2\lambda \eta} \delta u + \left[1 - \frac{z^2}{8\lambda} \left(\frac{1}{\eta^2} \eta'' - 3\frac{\eta'}{\eta^3} \eta' + \frac{3\eta'^2 - \eta \eta''}{\eta^4} \right) \right] \delta \eta = 0.$$

注意 $\frac{1}{\eta^2} \eta'' - 3\frac{\eta'}{\eta^3} \eta' + \frac{3\eta'^2 - \eta \eta''}{\eta^4} = \partial b \partial b$, 所以

$$\delta \eta \sim -\frac{b}{2\lambda} \delta u \quad \text{即} \quad \frac{\delta}{\delta u} \int \frac{1}{b} = -\frac{b}{2\lambda}. \quad \square.$$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

定理: kdV 方程族可写为

$$\frac{\partial u}{\partial t_n} = P_1 \left(\frac{\delta H_{n+1}}{\delta u} \right) = \frac{1}{n+\frac{1}{2}} P_2 \left(\frac{\delta H_n}{\delta u} \right)$$

其中 $P_1 = \alpha$, $P_2 = u\alpha + \frac{u_x}{2} + \frac{u^2}{8} \alpha^2$.

证明: 由之前生成函数法给出的方程有

$$u_{t_n} = \sqrt{2\epsilon} \frac{z^{n+\frac{1}{2}}}{\epsilon^{(n+1)!!}} P_2(b_n) = \frac{z^{n+1}}{(2n+1)!!} P_2 \left(\frac{(2n-1)!!}{z^n} \frac{\delta H_n}{\delta u} \right)$$

$$= \frac{1}{n+\frac{1}{2}} P_2 \left(\frac{\delta H_n}{\delta u} \right)$$

另一方面, $P_2 b_n \neq b_{n+1}$, 所以

$$u_{t_n} = \frac{z^{n+1}}{(2n+1)!!} P_1(b_{n+1}) = \frac{z^{n+1}}{(2n+1)!!} P_1 \left(\frac{(2n+1)!!}{z^{n+1}} \frac{\delta H_{n+1}}{\delta u} \right)$$

$$= P_1 \left(\frac{\delta H_{n+1}}{\delta u} \right)$$

□

过时了, 略.

既然不打算详细讲, 不如不讲.

非局部的问题以后再提.

⑦ 递推算子

利用上述定理易知

$$u_{t_n} = \frac{1}{n+\frac{1}{2}} P_2 \frac{\delta H_n}{\delta u} = \frac{1}{n+\frac{1}{2}} P_2 \circ P_1^{-1}(u_{t_{n-1}})$$

其中的算子

$$R = P_2 \circ P_1^{-1} = u + \frac{u'}{2} \alpha + \frac{u^2}{8} \alpha^2$$

即为 kdV 方程族的

递推算子. 整个方程组可通过这个算子作用在 $u_0 = u_x$ 上得到

关于递推算子有一套丰富的理论 (递推强对称算) 但是因为它基中出现了 Δ 这个并非自定的算子, 我们暂时不做格的讨论. 所以

从 KdV 这个方程可看出, 只要有双 Hamilton 结构就可定义递推算子, 但是反之, 有递推算子的系统未必有双 Hamilton 结构. 这是因为 Hamilton 结构只是所谓局部的 Hamilton 结构. 我们介绍的 除 Δ 以外还有非局部的, 即基 Hamilton 算子中除 Δ 以外还可含 Δ^2 及其幂次. 这类结构的定义都是有问题的. 但的确是用的工具, 所以如何定义它们是值得研究的问题.

~~①~~ τ 结构.

之前在多孤子解部分和 Hirota 双线性方程部分介绍 τ 函数的概念. 即令 $u = \ln \tau$ 及 $\ln \tau$. 在这一节中将介绍整个 KdV 方程族的 τ 函数.

首先, 再写一次 KdV 方程族:

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\frac{\partial u}{\partial t_n} = \frac{\partial}{\partial t_n} \left(\frac{z^{n+1}}{(2n+1)!!} b_{n+1} \right) = \frac{1}{n+\frac{1}{2}} \left(n z + \frac{u_x}{z} + \frac{z^2}{8} \right) \left(\frac{z^n}{(2n-1)!!} b_n \right)$$

$$\text{若令 } R_n = \frac{z^n}{(2n-1)!!} b_n = \frac{z \cdot z \cdots z}{1 \cdot 3 \cdots (2n-1)} b_n$$

$$= \frac{1}{\frac{1}{2} \cdot \frac{3}{2} \cdots \frac{2n-1}{2}} b_n = \frac{\Gamma(\frac{1}{2})}{\Gamma(n+\frac{1}{2})} b_n$$

$$\text{则方程可写为 } \frac{\partial u}{\partial t_n} = R_1(R_{n+1}) = \frac{1}{n+\frac{1}{2}} R_2(R_n)$$

其中的 R_n 可由 $R_0 = 1$, $(n+\frac{1}{2})R'(R_{n+1}) = R_2(R_n)$ 递归地定义 (取积分常数为 0):

$$R_1 = u, \quad R_2 = \frac{u^2}{z} + \frac{z^2}{12} u''$$

$$R_3 = \frac{u^3}{6} + \frac{z^2}{24} u_x^2 + \frac{z^2}{12} u_x u_{xx} + \frac{z^4}{240} u^{(4)} + \dots$$

引理: $\{R_k\}$ 满足如下恒等式:

$$i) \quad \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k} = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial u} = R_k$$

$$ii) \quad \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k} = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k}$$

证明: i) 这个恒等式等价于 $\frac{\partial b_{n+1}}{\partial u} = \frac{\partial b_{n+1}}{\partial u} = (n+\frac{1}{2}) b_n$

Date:

Reminders

Place:

这类计算做得多了, 我们发现其中的套路是一样的。→

所以不妨总结一个更一般的结论

引理: 仍记 $\tilde{b} = b/\sqrt{\lambda}$. 于是对任意算子 D , 有

$$\left(1 - \frac{\sum \tilde{b}^2}{8} \alpha \cdot \tilde{b} \cdot \alpha \cdot \frac{1}{\tilde{b}}\right) D(\tilde{b}) = \frac{1}{2} D(u-1) \cdot \tilde{b}^3$$

$$\left(1 - \frac{\sum \alpha \cdot \tilde{b} \cdot \alpha \cdot \tilde{b}}{8}\right) D\left(\frac{1}{\tilde{b}}\right) = -\frac{1}{2} D(u-1) \tilde{b}$$

取 $D = \frac{\partial}{\partial u}, \frac{\partial}{\partial \lambda}, \dots$ 即得之前诸结果

证明留做练习.

Date:

Reminders

Place:

回顾 $b(\lambda)$ 的方程: $(u-1)b^2 + \frac{\sum^2}{8}(2bb_{xx} - b_x^2) = -\lambda$.

记 $\tilde{b} = b/\sqrt{\lambda}$. 于是 $(u-1)\tilde{b}^2 + \frac{\sum^2}{8}(2\tilde{b}\tilde{b}_{xx} - \tilde{b}_x^2) = -1$.

两边对 u 求导得 $\tilde{b}^2 + (u-1)2\tilde{b}\frac{\partial \tilde{b}}{\partial u} + \frac{\sum^2}{4}(2\tilde{b}_x^2 - \tilde{b}_x \alpha_x + \tilde{b}_{xx})\frac{\partial \tilde{b}}{\partial u} = 0$

两边对 λ 求导得 $-\tilde{b}^2 + (u-1)2\tilde{b}\frac{\partial \tilde{b}}{\partial \lambda} + \frac{\sum^2}{4}(\tilde{b}_x^2 - \tilde{b}_x \alpha_x + \tilde{b}_{xx})\frac{\partial \tilde{b}}{\partial \lambda} = 0$

相加得

$$\left[2(u-1)\tilde{b} + \frac{\sum^2}{4}(\tilde{b}_x^2 + \tilde{b}_x \alpha_x + \tilde{b}_{xx})\right] \left(\frac{\partial \tilde{b}}{\partial u} + \frac{\partial \tilde{b}}{\partial \lambda}\right) = 0$$

两边乘 \tilde{b} , 再利用 \tilde{b} 的方程消去 $(u-1)\tilde{b}^2$ 可得

$$(1 + O(\sum^2)) \left(\frac{\partial \tilde{b}}{\partial u} + \frac{\partial \tilde{b}}{\partial \lambda}\right) = 0. \text{ 于是 } \frac{\partial \tilde{b}}{\partial u} + \frac{\partial \tilde{b}}{\partial \lambda} = 0. \text{ 即}$$

$$\frac{\partial}{\partial u} \left(\sum_{n \geq 0} \frac{b_n}{\lambda^{n+\frac{1}{2}}}\right) = -\frac{\partial}{\partial \lambda} \left(\sum_{n \geq 0} \frac{b_n}{\lambda^{n+\frac{1}{2}}}\right). \text{ 展开并比较系}$$

$$\text{数可得 } \frac{\partial b_{n+1}}{\partial u} = (n + \frac{1}{2}) b_n.$$

由之前的引理可知 $b_n = \frac{(2n-1)!!}{2^n} \frac{\delta H_n}{\delta u}$. 于是由
变分导数的性质 $\left(\frac{\delta}{\delta u} \frac{\delta f}{\delta u} = \frac{\partial}{\partial u} \frac{\delta f}{\delta u}\right)$ (高阶 Euler 算子性质
的特例) 可知 $\frac{\delta b_{n+1}}{\delta u} = \frac{\partial b_{n+1}}{\partial u}$. i) 证完.

ii) 由左方的引理可知 \tilde{b} 是更好用的对象.

$$\tilde{b} = \sum_{n \geq 0} \frac{b_n}{\lambda^{n+\frac{1}{2}}} = \sum_{n \geq 0} \frac{\Gamma(\frac{1}{2} + n)}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{R_{n0}}{\lambda^{n+\frac{1}{2}}}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{\lambda}} + \sum_{n \geq 0} \frac{\Gamma(\frac{3}{2} + n)}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{R_{n+1}}{\lambda^{n+\frac{3}{2}}}$$

Date:

Reminders

Place:

$$(\quad)' = \frac{\partial}{\partial x} (\quad) \quad \rightarrow$$

Date:

Reminders

Place:

考虑如下算子 $W(\mu) = \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\mu^{k + \frac{3}{2}}} \frac{\partial}{\partial t_k}$

$$W(\mu) \tilde{b}(\lambda) = \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2}) \Gamma(\lambda + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2}) \Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\lambda^{k + \frac{3}{2}} \mu^{\lambda + \frac{3}{2}}} \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k}$$

若要证明 $\frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k} = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k}$, 我们只需证明 $W(\mu) \tilde{b}(\lambda)$

关于 λ, μ 是对称的. ~~$W(\mu)$ 显然也是 μ 的~~

~~$$W(\mu) \tilde{b}(\lambda) = \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\mu^{k + \frac{3}{2}}} \frac{\partial b(\lambda)}{\partial t_k} \frac{1}{\lambda^{\frac{1}{2}}}$$~~

$$= \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\mu^{k + \frac{3}{2}}} \frac{1}{\lambda^{\frac{1}{2}}} \left[\frac{1}{2} (B_k(\lambda) \tilde{b}(\lambda)' - b(\lambda) B_k(\lambda)) \right]$$

$$\left(B_k(\lambda) = \frac{\Gamma(\frac{1}{2})}{\Gamma(k + \frac{3}{2})} (A^k b(\lambda))_+ = \frac{\Gamma(\frac{1}{2})}{\Gamma(k + \frac{3}{2})} \sum_{i=0}^k \lambda^i b_{k-i} \right)$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\mu^{k + \frac{3}{2}}} \frac{1}{\lambda^{\frac{1}{2}}} \left(\frac{\Gamma(\frac{1}{2})}{\Gamma(k + \frac{3}{2})} (A^k b(\lambda))_+ \cdot b(\lambda)' - b(\lambda) \frac{\Gamma(\frac{1}{2})}{\Gamma(k + \frac{3}{2})} (A^k b(\lambda))_+ \right)$$

$$= \frac{1}{2\sqrt{\mu\lambda}} \sum_{k \geq 0} \frac{1}{\mu^{k+1}} \left(\left(\sum_{i=0}^k \lambda^i b_{k-i} \right) b(\lambda)' - \dots \right)$$

$$= \frac{1}{2\sqrt{\mu\lambda}} b(\lambda) \sum_{i \geq 0} \sum_{j \geq 0} \frac{\lambda^i b_j}{\mu^{i+j+1}} - \frac{b(\lambda)}{2\sqrt{\mu\lambda}} (\quad)'$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$= \frac{1}{2\lambda\mu} \left(b(\lambda)' \cdot \frac{1}{1-\frac{\lambda}{\mu}} \cdot \frac{b(\mu)}{\mu} - b(\lambda) \cdot \frac{1}{1-\frac{\lambda}{\mu}} \cdot \frac{b(\mu)}{\mu} \right)$$

$$= \frac{1}{2(\mu-\lambda)} \left[b(\lambda)' b(\mu) - b(\lambda) b(\mu)' \right]$$

上式关于 λ, μ 显然是对称的, 所以有

$$W(\mu) b(\lambda) = W(\lambda) b(\mu), \text{ 即 } \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k} = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_k} \quad \square$$

~~由前面的引理 1), $R_k = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial u}$~~

引理:

$$b(\mu)' b(\lambda) = \frac{1}{\mu-\lambda} \left(-\frac{b(\mu)}{b(\lambda)} + \frac{\varepsilon^2}{8} b(\mu) \left(b(\lambda) \left(\frac{b(\mu)}{b(\lambda)} \right)' \right)' \right)$$

证明: 由 ~~$W(\lambda) b(\mu)$~~

$$W(\mu) b(\mu) = \frac{1}{2(\mu-\lambda)} \left[b(\lambda)' b(\mu) - b(\lambda) b(\mu)' \right] \text{ 可知}$$

$$W(\mu) \left(\frac{1}{b(\lambda)} \right) = \frac{1}{2(\mu-\lambda)} \left(\frac{b(\mu)}{b(\lambda)} \right) \quad \text{注意 } W(\mu) \text{ 也是导子, 所以}$$

可应用之前的引理有

插播的

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\left[1 - \frac{\xi^2}{8} \tilde{b}(\lambda) \tilde{b}(\lambda)\right] W(\mu) \left(\frac{1}{\tilde{b}(\lambda)}\right) = -\frac{1}{2} W(\mu, \mu - \lambda) \cdot \tilde{b}(\lambda)$$

$$\Rightarrow W(\mu, \mu - \lambda) = \left(\sum_{k=20} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\mu k + \frac{3}{2}} R_{k+1} \right)' = \tilde{b}(\mu)'$$

$$\begin{aligned} \text{所以 } \tilde{b}(\mu)' \tilde{b}(\lambda) &= \left[1 + \frac{\xi^2}{8} \tilde{b}(\lambda) \tilde{b}(\lambda)\right] \left(\frac{1}{\mu - \lambda} \left(\frac{\tilde{b}(\mu)}{\tilde{b}(\lambda)}\right)'\right) \\ &= \frac{1}{\mu - \lambda} \left[-\frac{\tilde{b}(\mu)}{\tilde{b}(\lambda)} + \frac{\xi^2}{8} \left[\tilde{b}(\lambda) \left(\tilde{b}(\lambda) \left(\frac{\tilde{b}(\mu)}{\tilde{b}(\lambda)}\right)'\right) \right]' \right] \quad \square \end{aligned}$$

结论: $\frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_e}$ 都是全微分.

证明: 前一节理说明 $\tilde{b}(\mu)' \tilde{b}(\lambda)$ 的系数是全微分. 于是 $W(\mu, \tilde{b}(\lambda))$ 的系数也是. \square

定义: $\Omega_{k,l} = \tilde{b}' \left(\frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_l} \right)$. 并取积分常数为零.
则 $\Omega_{k,l}$ 为 $u, u', \dots, u^{(2k+l)}$ 的多项式. 且 $\Omega(0) = 0$.

性质: i) $\Omega_{k,l} = \Omega_{l,k}$.

$$\text{ii) } \frac{\partial \Omega_{k,l}}{\partial t_m} = \frac{\partial \Omega_{l,m}}{\partial t_k}$$

证明: $\frac{\partial \Omega_{k,l}}{\partial t_m} = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_l} = \frac{\partial R_{k+1}}{\partial t_l} = \tilde{b}' \Omega_{l,m}$. 所以存在 \square

若定义

$$\omega(\mu, \lambda) = \sum_{k, l \geq 0} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2}) \mu^{k + \frac{3}{2}}} \frac{\Gamma(l + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2}) \lambda^{l + \frac{3}{2}}} \rho_{k,l}$$

则有

$$\omega(\mu, \lambda) = \frac{1}{2(\mu - \lambda)^2} \left[\frac{\tilde{b}(\mu)}{\tilde{b}(\lambda)} + \frac{\tilde{b}(\lambda)}{\tilde{b}(\mu)} - \sqrt{\frac{\lambda}{\mu}} - \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \right]$$

$$- \frac{\varepsilon^2}{4\tilde{b}(\mu)\tilde{b}(\lambda)} \left(\frac{\tilde{b}(\mu)\tilde{b}(\lambda)' - \tilde{b}(\mu)'\tilde{b}(\lambda)}{2(\mu - \lambda)} \right)^2$$

$$- \frac{1}{2(\mu - \lambda)^2} \left[(\mu - \nu) + (\lambda - \nu) \tilde{b}(\mu)\tilde{b}(\lambda) - \sqrt{\frac{\lambda}{\mu}} - \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \right]$$

$$- \frac{\varepsilon^2}{8(\mu - \lambda)^2} \left(\tilde{b}(\mu)\tilde{b}(\lambda)'' - \tilde{b}(\mu)'\tilde{b}(\lambda)' + \tilde{b}(\mu)''\tilde{b}(\lambda) \right)$$

证明: 对 $\omega(\mu, \lambda) \tilde{b}(\lambda) = \omega(\mu, \lambda)'$ 积分即可. 常数
可由 $u = u' = \dots = 0$ 确定. 略. \square

常数 $C_{k,l}$ 使 $\rho_{k,l} - \rho_{l,k} = C_{k,l}$. 但 $\rho_{k,l}(0) = \rho_{l,k}(0)$

所以 $C_{k,l} = 0$.

$$ii) \quad \frac{\partial \rho_{k,l}}{\partial t_m} = \frac{\partial}{\partial t_m} \frac{\partial \rho_{k,l}}{\partial t_k} = \frac{\partial}{\partial t_k} \frac{\partial \rho_{k,l}}{\partial t_m} = \frac{\partial}{\partial t_l} \rho_{k,m}$$

所以 $\frac{\partial \rho_{k,l}}{\partial t_m} - \frac{\partial \rho_{l,k}}{\partial t_m}$ 为常数. 但这个

微分方程次数大于等于 1. 所以常数为零. \square

$u(t_0, t_1, \dots)$

这两个性质表明, 若 u 是 KdV 方程的解, 则

~~$u(t, x)$~~ 存在函数 $F(t_0, t_1, \dots)$ 使

$$\varepsilon^2 \frac{\partial^2 F}{\partial t_0 \partial t_1} = \rho_{k,l}(u(t_0), u'(t_0), \dots) \quad \left(\text{此处加 } \varepsilon^2 \text{ 为了使它} \right. \\ \left. \text{与 } \rho_{k,l} \text{ 的 } \tau \text{ 函数相当} \right)$$

这个函数 F 称为解 u 的自由能. 相应的 $\tau = e^F$ 则
称为 u 的 τ 函数, 或母函数.

例: $\rho_{0,0} = u$, 于是 $\varepsilon^2 \frac{\partial^2 \log \tau}{\partial t_0 \partial t_0} = u$. 这与之
前的 τ 函数定义是相符的.

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

定义: 如下关于未知函数 u , $f_k (k=0,1,2,\dots)$ 的偏微分方程组

$$\frac{\partial f}{\partial t_k} = f_k, \quad \frac{\partial f}{\partial t_k} = R_{k2}(u, u', \dots, u^{(k+2)})$$

$$\frac{\partial u}{\partial t_k} = R_{k+1}(u, u', \dots, u^{(k)}).$$

(其中 R_k 与 R_{k2} 如前定义) 称为 KdV 方程族的 tau 覆盖.

定理: ~~(定理)~~ ^{对于} KdV 的 τ 覆盖, $\left[\frac{\partial}{\partial t_k}, \frac{\partial}{\partial t_g} \right] = 0$.

证明: 我们已经知道 $\left[\frac{\partial}{\partial t_k}, \frac{\partial}{\partial t_g} \right] (u) = 0$. 接下来

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_k}, \frac{\partial}{\partial t_g} \right] (f_m) = \frac{\partial}{\partial t_k} R_{gm} - \frac{\partial}{\partial t_g} R_{km} = 0.$$

$$\left[\frac{\partial}{\partial t_k}, \frac{\partial}{\partial t_g} \right] (f) = R_{k2} - R_{g2} = 0. \quad \square$$

由 τ 函数定义易知, 若 τ_1, τ_2 是同个 u 的两个 τ 函数, 则存在常数 C, d 使 $\log \tau_1 - \log \tau_2 = \sum C_k t_k + d$.
所以 u 的 τ 函数在相差一个因子 $e^{\sum C_k t_k + d}$ 的意义下是唯一的.

Date:

Place:

Reminders

Date: 3.8

Place:

Reminders

Virasoro型对称.

之前讨论的 kdv 的无穷多对称都是 u 的微分多项式. 除此以外, kdv 方程族还可以有显含时间变量 t_k 的对称.

例: ① $\frac{\partial u}{\partial s_{-1}} = 1 + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} \frac{\partial u}{\partial t_k}$ 是 kdv 方程族的对称.

证明: $\left[\frac{\partial}{\partial s_{-1}}, \frac{\partial}{\partial t_k} \right] (u) = \frac{\partial}{\partial s_{-1}} (R'_{k+1}) - \frac{\partial}{\partial t_k} \left(1 + \sum_{l \geq 0} t_{l+1} \frac{\partial u}{\partial t_l} \right)$

$$= \left(\sum_{l \geq 0} \frac{\partial u^{(l)}}{\partial s_{-1}} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(l)}} - \frac{\partial u}{\partial t_{k-1}} - \sum_{l \geq 0} t_{l+1} \frac{\partial^2 u}{\partial t_l \partial t_k} \right)$$

$$= \sum_{l \geq 0} \left(1 + \sum_{j \geq 0} t_{j+1} \frac{\partial u}{\partial t_j} \right)^{(l)} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(l)}} - \frac{\partial u}{\partial t_{k-1}} - \sum_{l \geq 0} t_{l+1} \frac{\partial^2 u}{\partial t_l \partial t_k}$$

$$= \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u} + \sum_{l \geq 0} \sum_{j \geq 0} t_{j+1} \frac{\partial u^{(l)}}{\partial t_j} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(l)}} - \frac{\partial u}{\partial t_{k-1}} - \sum_{l \geq 0} t_{l+1} \frac{\partial^2 u}{\partial t_l \partial t_k}$$

$$= R'_k - R'_k + \sum_{l \geq 0} t_{l+1} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial t_l} - \sum_{l \geq 0} t_{l+1} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial t_l} = 0 \quad \square$$

② $\frac{\partial u}{\partial s_0} = u + \sum_{k \geq 0} \left(k + \frac{1}{2}\right) t_k \frac{\partial u}{\partial t_k}$ 也是 kdv 方程族的对称.

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

证明:

$$\left[\frac{\partial}{\partial s_0} \frac{\partial}{\partial t_k} \right] (u) = \frac{\partial}{\partial s_0} R'_{k+1} - \frac{\partial}{\partial t_k} \left(u + \sum_{j=0}^{k-1} \left(k + \frac{1}{2} \right) t_j \frac{\partial u}{\partial t_j} \right)$$

$$= \sum_{j=0}^{k-1} \left(\frac{\partial u}{\partial s_0} \right)^{(j)} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(j)}} - \frac{\partial u}{\partial t_k} - \left(k + \frac{1}{2} \right) \frac{\partial u}{\partial t_k} - \sum_{j=0}^{k-1} \left(k + \frac{1}{2} \right) \frac{\partial^2 u}{\partial t_k \partial t_j}$$

$$= \sum_{j=0}^{k-1} \left(u + \sum_{i=0}^{j-1} \left(i + \frac{1}{2} \right) t_i \frac{\partial u}{\partial t_i} \right)^{(j)} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(j)}} - \left(k + \frac{3}{2} \right) \frac{\partial u}{\partial t_k} - \sum_{j=0}^{k-1} \left(k + \frac{1}{2} \right) \frac{\partial^2 u}{\partial t_k \partial t_j}$$

$$= \sum_{j=0}^{k-1} u^{(j)} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(j)}} + \sum_{j=0}^{k-1} \frac{j}{2} u^{(j)} \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial u^{(j)}} + \sum_{j=0}^{k-1} \left(k + \frac{1}{2} \right) t_j \frac{\partial R'_{k+1}}{\partial t_j} - \left(k + \frac{3}{2} \right) \frac{\partial u}{\partial t_k} - \sum_{j=0}^{k-1} \left(k + \frac{1}{2} \right) \frac{\partial^2 R'_{k+1}}{\partial t_k \partial t_j}$$

所以只需证 R_k 满足如下递推条件:

$$R_k = \sum_{j=0}^{k-1} (j+2) u^{(j)} \frac{\partial R_k}{\partial u^{(j)}}$$

证明: ~~R_0~~ 即证, \forall $\deg u = 2, \deg z_0 = 1,$

$$\forall \deg R_k = k.$$

当 $k=0$ 时, $R_0 = u$ 且 $\deg R_0 = \deg u = 2 \checkmark$.

$\forall \deg R_k = k, R_k$ 由递推推出

$$\left(k + \frac{1}{2} \right) R'_{k+1} = u R'_k + \frac{1}{2} u' R_k + \frac{1}{8} R_k'' \quad \forall \deg R_{k+1} = 2k+2. \quad \square$$

5分

Date:
Place:

Reminders

这里引入递推算子吧, 否则无法解释及
的起源.

Date:
Place:

Reminders

接下来的问题是, 是否还有别的?

原来的对称可通过待定系数法求, 但是若用同样方法去求 Virasoro 对称, 会发现除了 $\frac{\partial}{\partial t_n}$ 与 $\frac{\partial}{\partial t_{-n}}$ 以外再找不出别的了. 事实上还有别的, 只是其它的 Virasoro 对称形状比较出人意料会有一些坏项, 所以无法待定系数求出.

下面介绍一种递推算子法, 它可以构造 kdv 方程的各种对称. 首先回顾一下, kdv 方程后可以写为

$$\frac{\partial u}{\partial t_n} = P_1 \left(\frac{\delta H_{n+1}}{\delta u} \right) = \frac{1}{n+1/2} P_2 \left(\frac{\delta H_n}{\delta u} \right)$$

若定义算子 $R = P_2 \circ P_1^{-1}$, 则有

$$R \left(\frac{\partial u}{\partial t_n} \right) = P_2 \circ P_1^{-1} \left(P_1 \frac{\delta H_{n+1}}{\delta u} \right) = P_2 \frac{\delta H_{n+1}}{\delta u} = \left(n + \frac{3}{2} \right) \frac{\partial u}{\partial t_{n+1}}$$

或写为 $\frac{\partial u}{\partial t_n} = \frac{1}{n+1/2} R \left(\frac{\partial u}{\partial t_{n+1}} \right)$. 所以算子 R 可以把 kdv 方程的一个对称 $\frac{\partial}{\partial t_{n+1}}$ 变成另一个对称 $\frac{\partial}{\partial t_n}$. 这种算子叫强对称. 另一方面, R 从 $\frac{\partial}{\partial t_n} = u_x$ 推出来的对称们还是相互交换的. 这个性质叫遗传强对称. 关于遗传强对称有一套丰富的理论, 它也是可积性的重要体现. 不过在这里我们不想过多地讨论这一理论. 因

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

当这种算子有一个严重的问题。比如对KdV, 我们有

$$R = \left(u \partial_x + \frac{1}{2} u_x \partial_x^2 + \frac{u^2}{8} \partial_x^3 \right) \partial_x^{-1} = u + \frac{1}{2} u_x \partial_x^{-1} + \frac{u^2}{8} \partial_x^{-2}$$

它含有一个 ∂_x^{-1} , 这不是一个良好定义的算子。对KdV之前的那些对象, 每次递推推出来东西都恰好可以抵消。因此不会有什么问题。但是在下面的Virasoro对象中, 这个 ∂_x^{-1} 并不总能算出来。~~结果就出事~~。

首先我们看看一下R作用在 $\frac{\partial u}{\partial s_{-1}}$ 上等于什么。

$$R \left(\frac{\partial u}{\partial s_{-1}} \right) = \left(u + \frac{1}{2} u_x \partial_x^{-1} + \frac{u^2}{8} \partial_x^{-2} \right) \left(1 + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} \frac{\partial u}{\partial t_k} \right)$$

$$= u + \frac{1}{2} u_x \partial_x^{-1} (1) + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} R \left(\frac{\partial u}{\partial t_k} \right)$$

我们规定 $\partial_x^{-1}(1) = x = t_0$, 于是 $\left(k + \frac{3}{2} \right) \frac{\partial u}{\partial t_{k+1}}$

$$R \left(\frac{\partial u}{\partial s_{-1}} \right) = u + \frac{1}{2} t_0 \frac{\partial u}{\partial t_0} + \sum_{k \geq 0} \left(k + \frac{3}{2} \right) t_{k+1} \frac{\partial u}{\partial t_{k+1}}$$

$$= u + \sum_{k \geq 0} \left(k + \frac{1}{2} \right) t_k \frac{\partial u}{\partial t_k} - \frac{\partial u}{\partial s_0}$$

所以 $\frac{\partial u}{\partial s_0}$ 可以从 $\frac{\partial u}{\partial s_{-1}}$ 推出来。

接下来我们看 $R \left(\frac{\partial u}{\partial s_0} \right)$ 是什么。

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$R\left(\frac{\partial u}{\partial s_0}\right) = R\left(u + \frac{1}{2} x u_x + \sum_{k=21} (k + \frac{1}{2}) t_k \frac{\partial u}{\partial t_k}\right)$$

$$= R(u) + \frac{1}{2} R(x u_x) + \sum_{k=21} (k + \frac{1}{2}) (k + \frac{3}{2}) t_k \frac{\partial u}{\partial t_{k+1}}$$

$$R(u) = u^2 + \frac{1}{2} u_x \partial^2 u + \frac{\xi^2}{8} u_{xx}$$

$$R(xu_x) = x u_x^2 + \frac{1}{2} u_x \partial^2 (x u_x) + \frac{\xi^2}{8} \partial^2 (x u_x)$$

$$= x u_x u_x + \frac{u_x}{2} (x u_x - \partial^2 u) + \frac{\xi^2}{8} (x u_{xxx} + 2 u_{xx})$$

$$= \frac{3}{2} x (u u_x + \frac{\xi^2}{12} u_{xxx}) - \frac{1}{2} u_x \partial^2 u + \frac{\xi^2}{8} 2 u_{xx}$$

所以有

$$R\left(\frac{\partial u}{\partial s_0}\right) = u^2 + \frac{1}{2} u_x \partial^2 u + \frac{\xi^2}{8} u_{xx}$$

$$+ \frac{3}{4} x (u u_x + \frac{\xi^2}{12} u_{xxx}) - \frac{1}{4} u_x \partial^2 u + \frac{\xi^2}{8} u_{xx} + \dots$$

$$= u^2 + \frac{\xi^2}{4} u_{xx} + \frac{1}{4} u_x \partial^2 u + \sum_{k=20} (k + \frac{1}{2}) (k + \frac{3}{2}) t_k \frac{\partial u}{\partial t_{k+1}}$$

其中出现了一项 $\partial^2 u$ ，它不是微分多项式，所以之前用多项式将定系数不可能得到厄对称。

继续用 R 作用在 $R\left(\frac{\partial u}{\partial s_0}\right)$ 上会得到更复杂的项。不过有趣的是，经过一些分部积分后，最终表达式是可写的。

$R\left(\frac{\partial u}{\partial s_0}\right) = i R \frac{\partial u}{\partial s_1}$ ， $\frac{\partial u}{\partial s_2} := R\left(\frac{\partial u}{\partial s_1}\right)$ 比较复杂，特别是分部积分的运算，此外用

Date:
Place:

Reminders

此处的 $\frac{\epsilon^2}{16}$ 并没有什么用, 可以扔掉, 不过下面会看到 \rightarrow
如果有它, Virasoro 交换关系会简单. 另外, Witt 猜想中也需要它.

Date:
Place:

注意 $u = \epsilon^2 \dot{x}^2$. 所以 $\frac{\partial u}{\partial x} = 2\epsilon^2 \dot{x}$ Reminders

只含一层 x 的形式. 所以 $\frac{\partial L}{\partial x}$ 如果用 J_5 正转逆反对称应该会有较好的形式.

引理: 如下方程是 KdV 的覆盖的对称

$$i) \begin{cases} \frac{\partial t}{\partial s_{-1}} = \frac{t^2}{2} + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} t_k \\ \frac{\partial f_p}{\partial s_{-1}} = t_0 \delta_{p0} + f_{p-1} + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} J_{kp}(u, \dots) \\ \frac{\partial u}{\partial s_{-1}} = 1 + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} R'_{k+1}(u, \dots) \end{cases}$$

$$ii) \begin{cases} \frac{\partial t}{\partial s_0} = \frac{\epsilon^2}{16} + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k \delta f_k \\ \frac{\partial f_p}{\partial s_0} = (p + \frac{1}{2}) f_{p+1} + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k R_{pk}(u, \dots) \\ \frac{\partial u}{\partial s_0} = u + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k R'_{k+1}(u, \dots) \end{cases}$$

证明: 这两个例子都可写为如下形式:

$$\frac{\partial t}{\partial s} = L(f, f_p, u, t_k, \dots), \quad \frac{\partial f_p}{\partial s} = \frac{\partial L}{\partial t_p} \quad \frac{\partial u}{\partial s} = \left(\frac{\partial L}{\partial u} \right)^2$$

所以 $\left[\frac{\partial}{\partial s}, \frac{\partial}{\partial t_k} \right] (t) = 0$ 是显然的.

$$\left[\frac{\partial}{\partial s}, \frac{\partial}{\partial t_k} \right] (f_p) = \frac{\partial}{\partial s} R_{kp} - \frac{\partial^2 L}{\partial t_p \partial t_k} \quad \text{这个一会再说.}$$

$$\left[\frac{\partial}{\partial s}, \frac{\partial}{\partial t_k} \right] (u) = \frac{\partial}{\partial s} R'_{k+1} - \frac{\partial^2 L}{\partial t_k^2} = 2 \left(\frac{\partial R_{k+1}}{\partial s} - \frac{\partial^2 L}{\partial t_k^2} \right)$$

$$\frac{\partial^2 L}{\partial t_k^2} - \frac{\partial^2 L}{\partial t_k^2}$$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

所以我们需要证 $\frac{\partial \Omega_{pq}}{\partial s} = \frac{\partial^2 L}{\partial t_p \partial t_q}$

i) $L = \frac{t_0^2}{2} + \sum_{k=20} t_{k+1} t_k$

$\frac{\partial^2 L}{\partial t_p \partial t_q} = \delta_{p0} \delta_{q0} + \sum_{k=20} t_{k+1} \frac{\partial^2 R_{kp}}{\partial t_q^2} + R_{p-1,q} + R_{p,q-1}$

$\frac{\partial R_{pq}}{\partial s} = \sum_{k=20} (1 + \sum_{l=20}^{k-1} t_{l+1} \frac{\partial u}{\partial t_l})^{(s)} \frac{\partial R_{pq}}{\partial u^{(s)}} = \frac{\partial R_{pq}}{\partial u} + \sum_{k=20} t_{k+1} \frac{\partial R_{pq}}{\partial t_k}$

所以只需证 $\frac{\partial R_{pq}}{\partial u} = R_{p-1,q} + R_{p,q-1} + \delta_{p0} \delta_{q0}$. (*)

ii) $L = \frac{t^2}{16} + \sum_{k=20} (k + \frac{1}{2}) t_k t_k$ (*)

与 i) 类似可得只需证 $\sum_{k=20} (1 + \frac{s}{2}) u^{(s)} \frac{\partial R_{pq}}{\partial u^{(s)}} = (p+q+1) R_{pq}$

我们将在下面的引理中证明 (*) 和 (**)

引理: R_{pq} 满足

i) $\frac{\partial R_{pq}}{\partial u} = R_{p-1,q} + R_{p,q-1} + \delta_{p0} \delta_{q0}$

ii) $\sum_{s=20} (1 + \frac{s}{2}) u^{(s)} \frac{\partial R_{pq}}{\partial u^{(s)}} = (p+q+1) R_{pq}$

证明: 对 R_{pq} 有 $R_{p+1,0} = R_{p,0} = 0$, $R_{pq} = 0$ 或 $q=0$

若 $(p,q) \neq (0,0)$ 证 ii). 这个条件等价于: 若 $\deg u^{(s)} = s+2$

则 $\deg R_{pq} = 2p+2q+2$, 或等价地, $\deg R_{pq} = 2p+2q+3$

$2R_{pq} = \frac{\partial R_{q+1}}{\partial t_p} = \sum_{s=20} (\frac{\partial u}{\partial t_p})^{(s)} \frac{\partial R_{q+1}}{\partial u^{(s)}} = \sum_{s=20} R_{p+1}^{(s+1)} \frac{\partial R_{q+1}}{\partial u^{(s)}}$

之前已证过 $\deg R_p = 2p+2$. 于是上式右边的 \deg 为

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$2p+2+2q+2+s+1-(s+2) = 2p+2q+3 \quad \text{证毕}$$

再看) 记 $\lambda(\text{左}) = \lambda(\text{右})$

$$\lambda \frac{\partial \Omega_p}{\partial u} = \frac{\partial}{\partial u} \left(\sum_{t \geq 0} \left(R_{p+1}^{(t+1)} \frac{\partial R_{q+1}}{\partial u^{(t)}} \right) \right)$$

$$= \sum_{t \geq 0} \left[R_p^{(t+1)} \frac{\partial R_{q+1}}{\partial u^{(t)}} + R_{p+1}^{(t+1)} \frac{\partial R_q}{\partial u^{(t)}} \right] \left(\frac{\partial R_{p+1}}{\partial u} = R_p \right)$$

$$= \lambda \Omega_{p-1, q} + \lambda \Omega_{p, q-1}$$

直接确定 $C = \frac{\partial \Omega_p}{\partial u} - (\Omega_{p-1, q-1} + \Omega_{p, q-1})$ 我们取 $u=0$.

则 $\Omega_{p-1, q}$ 与 $\Omega_{p, q-1}$ 根据定义为零. $\frac{\partial \Omega_p}{\partial u} \Big|_{u=0}$ 则给出 Ω_p 中 u 的线性项的系数. 注意 $\deg \Omega_p = 2p+2q+2$. $\deg u = 2$.

所以只有当 $p=q=0$ 时 Ω_p 中才有线性项. 此时 $C = \frac{\partial u}{\partial u} = 1$.

所以 $C = \delta_p \delta_q$. \square

由 $\frac{\partial}{\partial s_1}$ 和 $\frac{\partial}{\partial s_0}$ 的级数可知, 讨论 Γ 覆盖的 Virasoro 代数时

只需写出 $\frac{\partial}{\partial s} = \frac{\partial L}{\partial t_p} \frac{\partial u}{\partial s} = \frac{\partial L}{\partial t_p} \frac{\partial u}{\partial t_0}$. 一定是 $\frac{\partial L}{\partial s} = \frac{\partial L}{\partial t_p} \frac{\partial u}{\partial s} = \frac{\partial L}{\partial t_0}$.

然后, 要验证是代数则只需验证 $\frac{\partial \Omega_p}{\partial s} = \frac{\partial L}{\partial t_p t_0}$.

若记 $\frac{\partial u}{\partial s_1} = R^1 \left(\frac{\partial u}{\partial s_1} \right) = R \left(\frac{\partial u}{\partial s_0} \right)$. 注意 $f_0 = \frac{\partial t}{\partial t_0}$. $u = \Omega_0 = \frac{\partial t_0}{\partial t_0}$.

所以有

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\frac{\partial u}{\partial s_1} = u^2 + \frac{s^2}{4} u_{xx} + \frac{u_x}{4} f_0 + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2})(k + \frac{3}{2}) t_k \frac{\partial u}{\partial t_{k+1}}$$

它的 τ 覆盖可写为

$$\frac{\partial f}{\partial s_1} = \frac{1}{8} (s^2 u + f_0^2) + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2})(k + \frac{3}{2}) t_k f_{k+1}$$

$$\frac{\partial f_{kp}}{\partial s_1} = \frac{1}{8} (s^2 k'_{p+1} + 2f_0 s_{op}) + (p + \frac{1}{2})(p + \frac{3}{2}) f_{p+1} + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2})(k + \frac{3}{2}) t_k s_{p,k}$$

$$\frac{\partial u}{\partial s_1} = u^2 + \frac{s^2}{4} u_{xx} + \frac{u_x}{4} f_0 + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2})(k + \frac{3}{2}) t_k \frac{\partial u}{\partial t_{k+1}}$$

要验证它的对称性, 需要证明如下恒等式:

$$\sum_{s \geq 0} \left[(u^{(s)})^2 + \frac{s^2}{4} u^{(s+2)} + \frac{1}{4} (u_x f_0)^{(s)} + \frac{3}{4} s R_2^{(s)} \right] \frac{\partial s_{pe}}{\partial u^{(s)}}$$

$$= (p + \frac{1}{2})(p + \frac{3}{2}) s_{p+1, p} + (p + \frac{1}{2})(p + \frac{3}{2}) s_{p, p+1}$$

$$+ \frac{s^2}{8} s^2 s_{pe} + \frac{1}{4} R_{p+1} R_{p+1} + \frac{1}{4} f_0 s_{pe}$$

这个恒等式的证明就复杂多了. 即使能够证出来, 后面还有无穷多的 $\frac{\partial u}{\partial s_m} = R^m(\frac{\partial u}{\partial s_0})$, 应该找一个统一的方法来处理.

Date:
Place:

Reminders

应为 $\sum f_{01}$.

这个口是 $m=3$ 的项.

→

Date:
Place:

Reminders

用 R 再作用几次可以得到更高的 $\frac{\partial f}{\partial S_m}$. 再把它们提升到 Γ 覆盖上可得

$$\frac{\partial f}{\partial S_1} = \frac{1}{8} (\varepsilon^2 \Omega_{00} + f_0^2) + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2})(k + \frac{3}{2}) t_k f_{k+1}$$

$$\frac{\partial f}{\partial S_2} = \frac{15}{16} (\varepsilon^2 \Omega_{02} + f_0 t_2) + \frac{9}{32} (\varepsilon^2 \Omega_{11} + f_1 t_1) + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2})(k + \frac{3}{2})(k + \frac{5}{2}) t_k f_{k+2}$$

经过一些观察, 我们可以猜想一般的 $\frac{\partial f}{\partial S_m}$ 应有如下公式:

$$\frac{\partial f}{\partial S_m} = \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(m + k + \frac{3}{2})}{\Gamma(k + \frac{1}{2})} t_k f_{k+m} + \frac{1}{2} \sum_{k+l=m-1} \frac{\Gamma(k + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{\Gamma(l + \frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} (\varepsilon^2 \Omega_{kl} + f_k f_l)$$

接下来就是证明它们的确是 KdV 的对称的 Γ 覆盖.

先定义一个生成函数

$$\begin{aligned} \frac{\partial f}{\partial S_m} &= \sum_{k \geq 0} \frac{1}{\lambda^{m+k}} \frac{\partial f}{\partial S_k} = \frac{1}{\lambda} \frac{\partial f}{\partial S_1} + \frac{1}{\lambda^2} \frac{\partial f}{\partial S_0} + \sum_{m \geq 2} \frac{1}{\lambda^{m+2}} \frac{\partial f}{\partial S_m} \\ &= \frac{f_0^2}{2\lambda} + \frac{\varepsilon^2}{16\lambda^2} + (W \circ W \circ f) + \frac{1}{2} [\varepsilon^2 W \circ W^2(f) + W \circ W(f)^2] \\ &=: L(x) \end{aligned}$$

太难了, 证不出来, 应该是对的. 留做练习吧.....

↓

以下将只用 $\Gamma(\lambda) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{\lambda^{k+\frac{1}{2}}}$ ~~b_k~~ b_k . 所以记 $b = \tilde{b}$.

↓

一个简单的事实: $b(\lambda) = \frac{1}{\lambda} + w(\lambda)(f_0)$. ($f_0 = \frac{\partial}{\partial t_0}$). →

接下来的目的是计算 →

$$w(\mu)(K(\lambda)) = (w(\mu)(J(\lambda)) \cdot b(\lambda))_- + (J(\lambda) \cdot w(\mu)(b(\lambda)))_-$$

$$+ w(\mu)w(\lambda)(f) \cdot b(\lambda) + w(\lambda)(f) \cdot w(\mu)(b(\lambda))$$

$$+ \frac{\varepsilon^2}{2} w(\mu)(w(\lambda)(b(\lambda)))$$

然后证明: $\frac{\partial b(\mu)}{\partial s(\lambda)} = w(\mu)(K(\lambda))$ 进而计算 $\frac{\partial}{\partial s(\lambda)} w(\mu, \nu)$

$$\text{其中 } w(\lambda) = \sum_{k=20} \frac{\Gamma(k+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{1}{\lambda^{k+\frac{3}{2}}} \frac{\partial}{\partial t_k}$$

$$J(\lambda) = \sum_{k=20} \frac{\Gamma(\frac{1}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} \lambda^{k-\frac{1}{2}} t_k$$

要证明 $\frac{\partial^2 w(\lambda)}{\partial t_k \partial t_j} = \frac{\partial^2 w(\lambda)}{\partial s(\lambda)}$, 也做一个生成函数, 即为

$$w(\mu)w(\nu)(L(\lambda)) = \frac{\partial}{\partial s(\lambda)} w(\mu, \nu). (*) \quad (\text{用})$$

引理 1. 记 $K(\lambda) = L'(\lambda) \cdot W$

$$K(\lambda) = (J(\lambda) b(\lambda))_- + \frac{\varepsilon^2}{2} w(\lambda)(b(\lambda)) + w(\lambda)(f) \cdot b(\lambda)$$

引理 2. 对任意 Laurent 级数 $\beta(\lambda) = \sum_{k \in \mathbb{Z}} \beta_k \lambda^k$

i) $(\mu - \lambda)(\beta) - ((\mu - \lambda)\beta)_- = -\beta_{-1}$

ii) $(\mu - \lambda)^2(\beta) - ((\mu - \lambda)^2\beta)_- = \beta_{-2} + \lambda\beta_{-1} - 2\mu\beta_{-1}$

引理 3.

i) $w(\mu)(J(\lambda)) = \frac{1}{2(\mu - \lambda)^2} \left(\sqrt{\frac{\lambda}{\mu}} + \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \right)$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\text{ii) } (W(\mu)(J(\lambda)) b(\lambda))_-$$

$$= \frac{1}{(\mu-\lambda)^2} \left[\frac{1}{2} \left(\sqrt{\frac{\lambda}{\mu}} + \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \right) \frac{b(\mu)}{b(\lambda)} (\lambda-\mu) \partial_\mu b(\mu) - b(\mu) \right]$$

$$\text{引理 4. i) } \operatorname{Res}_{\lambda=0} J(\lambda) b(\lambda) = \frac{\partial f_0}{\partial s_1}$$

$$\begin{aligned} \text{ii) } \operatorname{Res}_{\lambda=0} J(\lambda) W(\mu) (b(\lambda)) &= W(\mu) \left(\frac{\partial f_0}{\partial s_1} \right) + \partial_\mu b(\mu) \\ &= \frac{\partial b(\mu)}{\partial s_1} + \partial_\mu b(\mu). \end{aligned}$$

$$\text{引理 5. i) } (J(\lambda) b(\lambda))'_- = k(\lambda)' - \frac{\xi^2}{2} W(\lambda) (b(\lambda)) - b(\lambda)^2 - W(\lambda) (b(\lambda))'$$

$$\begin{aligned} \text{ii) } (J(\lambda) W(\mu) (b(\lambda)))'_- &= \frac{1}{\mu-\lambda} \left[-\partial_\mu b(\mu) - \partial_{s_1} b(\mu) - \frac{1}{2} b(\mu) b(\lambda)^2 \right. \\ &+ \frac{1}{2} (b(\mu) k(\lambda)' - b(\mu)' k(\lambda)) + W(\lambda) (b(\lambda)) \frac{b(\mu) b(\lambda) - b(\mu)' b(\lambda)'}{2} \\ &\left. + \frac{\xi^2}{4} (b(\mu) W(\lambda) (b(\lambda)) - b(\mu)' W(\lambda) (b(\lambda)')) \right] \end{aligned}$$

$$\text{引理 6. } W(\mu) (W(\lambda) b(\lambda))$$

$$\begin{aligned} &= \frac{1}{2(\mu-\lambda)} \left[b(\mu) W(\lambda) (b(\lambda))' - b(\lambda)' W(\lambda) b(\mu) + b(\lambda) \frac{b(\lambda)' b(\mu) - b(\lambda) b(\mu)'}{2(\mu-\lambda)} \right. \\ &\quad \left. - b(\lambda) \frac{b(\lambda)'' b(\mu) - b(\lambda) b(\mu)''}{2(\mu-\lambda)} \right] \end{aligned}$$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

将 $f = \epsilon^2 \log T$ 代入 $\frac{\partial f}{\partial \lambda}$ 可得

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \lambda} = \left(\frac{t_0^2}{2\epsilon^2 \lambda} + \frac{1}{16\lambda^2} \right) \epsilon + (J(\lambda) W(\lambda)(T)) + \frac{\epsilon^2}{2} W(\lambda)^2(T)$$

$$= \frac{1}{16\lambda^2} + \frac{1}{2} : \left(\epsilon W(\lambda) + \frac{1}{\epsilon} J(\lambda) \right)^2 : (T).$$

其中: $t_p \frac{\partial}{\partial t_p} := \frac{\partial}{\partial t_p} t_p = t_p \frac{\partial}{\partial t_p}$ 叫做正规积. $\rho(t) \in \mathcal{M}_{\text{classical}}$
对称 iij 可写为

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial S_m} = L_m, \quad m \geq 1. \quad \text{其中 } L_{-1} = \frac{t_0^2}{2\epsilon^2} + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} \frac{\partial}{\partial t_k}$$

$$L_0 = \frac{1}{16} + \sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k \frac{\partial}{\partial t_k}$$

$$L_m = \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(m+k+\frac{3}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} t_k \frac{\partial}{\partial t_{k+m}} + \sum_{k \geq m-1} \frac{\Gamma(k+\frac{3}{2})\Gamma(k+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})\Gamma(\frac{1}{2})} \frac{\partial}{\partial t_k} \frac{\partial}{\partial t_k} \quad (m \geq 1)$$

定理: $[L_n, L_m] = (n-m)L_{n+m} \quad m, n \geq -1.$

证明: 首先 L_0 就是数 degree 0.

$$[L_0, L_m] = \left[\sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k \frac{\partial}{\partial t_k}, L_m \right] \quad \text{注意 } \left(\sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k \frac{\partial}{\partial t_k}, t_k \right) = (k + \frac{1}{2}) t_k$$

$$\left(\sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k \frac{\partial}{\partial t_k}, \frac{\partial}{\partial t_k} \right) = -\left(k + \frac{1}{2} \right) \frac{\partial}{\partial t_k}$$

$$\left[\sum_{k \geq 0} (k + \frac{1}{2}) t_k \frac{\partial}{\partial t_k}, AB \right] = (\text{deg } A + \text{deg } B) AB \quad (\text{若 } A, B \text{ 奇次})$$

$\text{deg } L_{-1} = 1, \text{deg } L_m = -m.$

于是 $[L_0, L_{-1}] = L_{-1} = (0 - (-1))L_{0+(-1)}$ $\rho(t) \in \mathcal{M}_{\text{classical}}$

$$[L_0, L_m] = -mL_m = (0 - m)L_{0+m}$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

当 $n=1$ 时 虽然只需考虑 $m \geq 1$ 的情况, 为便我们计算 $(L_{m, L-1})$

$$[L_{m, L-1}] = \left[\sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(m+k+\frac{3}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} t_{k+1} \partial_x + \sum_{p+q=m-1} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2})\Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})^2} \partial_p \partial_q, \right.$$

$$\left. \frac{t_0^2}{2\epsilon^2} + \sum_{j \geq 1} t_{j+1} \partial_x \right]$$

$$= \frac{1}{4} \left[\sum_{p+q=m-1} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2})\Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})^2} [\partial_p \partial_q, t_0^2] \right.$$

$$\left. + \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(m+k+\frac{3}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} \left[\frac{t_{k+1}^2}{2} \partial_x, \sum_{j \geq 0} t_{j+1} \partial_x \right] \right]$$

$$+ \sum_{p+q=m-1} \sum_{j \geq 0} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2})\Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})^2} [\partial_p \partial_q, t_{j+1} \partial_x]$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{p+q=m-1} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2})\Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})^2} (t_0 \delta_{p0} \partial_q + t_0 \delta_{q0} \partial_p + \delta_{p0} \delta_{q0})$$

$$+ \sum_{k, j \geq 0} \frac{\Gamma(m+k+\frac{3}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} (t_k \delta_{m+k, j+1} \partial_x - t_{j+1} \delta_{k, j} \partial_{m+k})$$

$$+ \sum_{p+q=m-1} \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2})\Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})^2} (\delta_{q, j+1} \partial_p \partial_x + \delta_{p, j+1} \partial_q \partial_x)$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$= \frac{1}{2} \left(\frac{1}{2} \frac{\Gamma(m+\frac{1}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} t_0 \alpha_{m-1} + \frac{1}{2} \frac{\Gamma(m+\frac{1}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} t_0 \alpha_{m-1} + \frac{1}{2} \frac{1}{2} S_{m1} \right)$$

$$+ \sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(m+k+\frac{3}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} t_k \alpha_{k+m-1} - \sum_{l \geq 0} \frac{\Gamma(m+l+\frac{3}{2})}{\Gamma(l+\frac{1}{2})} t_{l+1} \alpha_{ml}$$

$$+ \frac{\xi^2}{2} \sum_{p+q=m-1} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2}) \Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2}) \Gamma(\frac{1}{2})} (\alpha_p \alpha_{q-1} + \alpha_q \alpha_{p-1})$$

$$= \frac{1}{8} S_{m1} + \frac{1}{2} \frac{\Gamma(m+\frac{1}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} t_0 \alpha_{m-1} + \frac{\Gamma(m+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})} t_0 \alpha_{m-1}$$

$$+ \sum_{k \geq 1} \left(\frac{\Gamma(m+k+\frac{3}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} - \frac{\Gamma(m+k+\frac{1}{2})}{\Gamma(k-\frac{1}{2})} \right) t_k \alpha_{k+m-1}$$

$$+ \frac{\xi^2}{2} \sum_{p+q=m-2} \frac{\Gamma(p+\frac{5}{2}) \Gamma(q+\frac{3}{2}) + \Gamma(p+\frac{3}{2}) \Gamma(q+\frac{5}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2}) \Gamma(\frac{1}{2})} \alpha_p \alpha_q$$

$$= \frac{1}{8} S_{m1} + (m+1) \left(\sum_{k \geq 0} \frac{\Gamma(k+m+\frac{1}{2})}{\Gamma(k+\frac{1}{2})} t_k \alpha_{k+m-1} + \sum_{p+q=m-2} \frac{\Gamma(p+\frac{3}{2}) \Gamma(q+\frac{3}{2})}{\Gamma(\frac{1}{2})^2} \alpha_p \alpha_q \right)$$

$$= (m+1) L_{m0}. \quad \left(\text{当 } m=1 \text{ 时, 第一项正好是 } 2 \cdot \frac{1}{16} \text{, 这解释了为什么要在 } L_0 \text{ 中加入这样一项.} \right)$$

$[L_n, L_m]$ 的计算是类似的. 略.

□.

定理中的关系叫 Virasoro 交换关系. 因为这是 Virasoro

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

代数变换的一部分, 所以这种对称叫 Virasoro 对称.

§1.9

拟平凡性

首先看一个经典的变换: Miura 变换

定理: KdV 方程 $u_t = u u_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{xxx}$ 经变换

$$u = \frac{1}{4} v^2 + \frac{i\epsilon}{2\sqrt{2}} v(x) \quad (*)$$

可化为 modified KdV 方程

$$v_t = \frac{1}{4} v^2 v_x + \frac{\epsilon^2}{12} v_{xxx}$$

证明: $\text{KdV} = \left(\frac{v}{2} + \frac{i\epsilon}{2\sqrt{2}}\right)_{t,x} \text{KdV}$ \square

变换(*)叫 Miura 变换. 它在 $u \neq 0$ 处是可逆的 (形式幂级数意义下):

$$v = 2\sqrt{u} - \frac{i\epsilon}{2\sqrt{2}} \frac{u_x}{u} - \frac{\epsilon^2}{8} \left(\frac{u_{xx}}{8u^{\frac{3}{2}}} - \frac{5u_x^2}{32u^{\frac{5}{2}}} \right) + \dots$$

更一般地, 我们可以考虑形如

$$\tilde{u} = F_0(u) + \epsilon F_1(u) u_x + \epsilon^2 (F_2(u) u_{xx} + F_3(u) u_x^2) + \dots \quad (1)$$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

的变换, 它的领头项 $F(u)$ 在 $u=u_0$ 附近恒不为零, 向这
每一项 ε^k 的系数是 $u_0, \dots, u_0^{(k)}$ 的多项式, 且其系数为 u_0
附近的光滑函数. 易知这样的变换构成一个群. 它叫
Mura 变换群. (后面会证明这些断言).

对于任意给定的方程 $u_t = X(u, u_x, \dots)$. 做 rescaling
 $x \mapsto \varepsilon x$. $t \mapsto \varepsilon^2 t$, 于是方程变为

$$u_t = \frac{1}{\varepsilon} X(u, \varepsilon u_x, \varepsilon^2 u_{xx}, \dots) \quad \text{Taylor 展 展开后 总有}$$

$$u_t = \frac{1}{\varepsilon} f_0(u) + f_1(u) u_x + \varepsilon (f_2(u) u_{xx} + f_{11}(u) u_x^2) + \dots \quad (2)$$

这样的方程在 Mura 变换下保持形式不变. 所以可以考虑相应
的分类问题.

倘若不做 $x \mapsto \varepsilon x$, 则 (2) 化为 $u_t = f_0(u) + \varepsilon f_1(u) u_x + \dots$ (3)

定理: 若 (3) 中的 $f_0(u)$ 在某 $u=u_0$ 附近恒不为零, 则存在 Mura
变换 (1), 使得 (2) 变为 $\tilde{u}_t = 1$.

证明: 先考虑方程 $u_t = f_0(u)$, 设 $\tilde{u} = g(u)$, 则

$$\tilde{u}_t = g'(u) \cdot u_t = g'(u) \cdot f_0(u) \quad \text{所以只要 } f_0 \neq 0, \text{ 则可定}$$

$$\text{义 } g = \int \frac{u}{f_0} du, \text{ 于是 } \tilde{u}_t = 1.$$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

接下来, 对于 (3) 不妨假设已找到变换使 $f_0(u) = 1$. 则一定存在形如 $\tilde{u} = u + \varepsilon g_1(u)u_x + \varepsilon^2 (g_2(u)u_{xx} + g_3(u)u_x^2) + \dots$ 的变换, 使 $\tilde{u}_t = 1$.

首先考虑第一项.

$$\begin{aligned}\tilde{u}_t &= u_t + \varepsilon (g_1(u)u_x)_t + \varepsilon^2 (\dots) \\ &= 1 + \varepsilon \left[f_1(u)u_x + g_1'(u)u_x^2 + g_1(u)u_{xx} \right] + O(\varepsilon^2) = 1\end{aligned}$$

$\Rightarrow g_1'(u) = -f_1(u)$, 所以只要取 $g_1 = -\int^u f_1(u) du$ 即可.

现在假设已找到变换使 $u_t = 1 + \varepsilon^k F_k(u, \dots, u^{(k)}) + O(\varepsilon^{k+1})$.

考虑变换 $\tilde{u} = u + \varepsilon^k G_k(u, u', \dots, u^{(k)}) + O(\varepsilon^{k+1})$ 则有

$$\begin{aligned}\tilde{u}_t &= 1 + \varepsilon^k \left(F_k + \sum_{j=0}^k (u^{(j)})_t \frac{\partial G_k}{\partial u^{(j)}} \right) + O(\varepsilon^{k+1}) \\ &= 1 + \varepsilon^k \left(F_k + \frac{\partial G_k}{\partial u} \right) + O(\varepsilon^{k+1})\end{aligned}$$

所以只需取 $G_k = -\int^u F_k du$ 即可. \square .

上面的定理表明 $f_0 \neq 0$ 的方程是没什么意思的. 事实上这种方程是很坏的, 不具有可积性.

命题: $u_t = X(u, u', \dots)$ 是 $u_t = 1$ 的对偶 \Leftrightarrow

$$\frac{\partial X}{\partial u} = 0. \quad \text{证明: 计算同上. 略.} \quad \square$$

而对于形如 $u_t = X(u, u', \dots)$ 的方程, 我们一般

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

令 $w = u'$. 于是 $w_t = \frac{\partial}{\partial x} X(w, u, \dots)$ 它可化为满足 $f_0 = 0$ 的方程. 然后再做进一步处理.

(3)

从现在起我们假设方程满足 $f_0 = 0$. 于是可做 $z_t \mapsto z_t$ 使其化为 (2) 的形式. 其中 $f_0 = 0$.

定义形如 $u_t = f_1(w)u_x + \varepsilon(f_2(w)u_{xx} + f_3(w)u_x^2) + \dots$ 的方程叫流体力学型的, 如果 $f_1(w) \neq 0$. $f_1(w)u_x$ 叫领头项.
 方程的

注: 若 $f_1(w) = 0$. 即 $f_1(w) = C$, 则可通过变换 $z_t \mapsto z_t + Cz$ 将其吸收掉. 得到形如 $u_t = \varepsilon(f_2(w)u_{xx} + f_3(w)u_x^2) + \dots$ 的方程. 这种又是坏的方程. 绝大多数可积系统都有一个流体力学型的, 少数系统不是, 但它们可视为其它流体力学型方程的极限. \diamond

定理:

↑
i) 对于任意光滑函数 f, g . 如下 Cauchy 问题

$$u_t = f(w)u_x, \quad u(x, 0) = g(x)$$

局部上总有解.

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

i) ~~$U_t = g(u)u_x$~~ 总是 $U_t = f(u)u_x$ 的对称.

ii) $H = \int g(u) dx$ 总是 $U_t = f(u)u_x$ 的守恒量.

iv) $P = g(u)x + \frac{1}{2}g(u)u_x$ 总是 $U_t = f(u)u_x$ 的 Hamilton 结构.

证明: i) 考虑隐式方程

$$U(x,t) = g(x + f(u(x,t))t).$$

对 x 求导得: $U_x = g' \cdot (1 + f' \cdot u_x t) \Rightarrow U_x = \frac{g'}{1 - t f' g'}$.

对 t 求导得: $U_t = g'(f + f' u_x t) \Rightarrow U_t = \frac{f g'}{1 - t f' g'}$.

所以 $U_t = f(u)u_x$. 当 t 充分小时 $1 - t f' g' \neq 0$, 所以局部上总有解.

ii), iii), iv) 直接计算即可. □

上面的定理表明领头项总是可积的. 一般的方程则可视为领头项的形变. 我们理论的核心思想就是利用形变的观点分析可积性.

定义: ~~对称方程~~ 若一个流体力学型方程可通过 Miura 变换变成另一个, 则称它们等价.

iv) 若一个流体力学型方程 ~~可积~~ 等价于它的领头项, 则称它平凡.

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

流体力学型方程一般说不是平凡的。因为除第一项外，方程中的系数总是比可~~能~~变换中可用阶数 ϵ 的系数： ϵ^1 次 2:1, ϵ^2 次 $\overset{N_{\text{turn}}}{3:2}, \dots, \epsilon^k$ 次 $P(k):R(k)$ 。所以从维数上就知道~~可能~~平凡的只占一个零测度(如果有测度的话...)

另一方面如果扩大可用的变换群，则可能得到某种推广了的“平凡性”，这就是拟平凡性。

例：对于 KdV 方程 $u_t = uu_x + \frac{\epsilon^2}{12} u_{xxx}$ 。

如下变换 $u = v + \epsilon^2 x^2 (F_1(v_x) + \epsilon^2 F_2(u_x, v_{xx}, v_{xx}, v_{xx}) + \dots)$

其中 $F_1 = \frac{1}{24} \log v_x, F_2 = \frac{v_{xx}}{1152 v_x^2} - \frac{7 v_{xx} v_{xx}}{1920 v_x^3} + \frac{v_{xx}^2}{360 v_x^4}$...

可将其变为领头项 $v_t = vv_x$ 。

Ref: JGP 57(2006), 101-119. -->

LMP 84(2008), 47-63.

定理：对于流体力学型方程

$$u_t = f_1(u)u_x + \epsilon (f_2(u)u_{xx} + f_3(u)u_x^2) + \dots \quad f_1' \neq 0.$$

存在形如

$$\tilde{u} = g_0(u) + \epsilon g_1(u, \dots, u^{(N_1)}) + \epsilon^2 g_2(u, \dots, u^{(N_2)}) + \dots$$

的变换(其中 g_k 是 $\frac{1}{\epsilon^k} \log u, \log u_x, \log u_{xx}, \dots, u_{xx}^{(N_k)}$ 的各项式系数 u 的光滑函数)使 $\tilde{u}_t = \tilde{u} \tilde{u}_x$ 。

定义-伽索射 $R: (y_1, y_2, \dots) \mapsto (z_1, z_2, \dots)$

其中 $z_1 = \frac{1}{y_1}, z_n = \frac{1}{y_1} \sum_{k=1}^{n-1} y_{k+1} \frac{\partial z_{n-1}}{\partial y_k} \quad (n \geq 2)$

则当 y_k 是 $f(x)$ 的 k 阶导数时, z_k 是 $f'(x)$ 的 k 阶导数
于是 $R^2 = \text{id}$.

引理. (A) 的各次方程的通解可表示

$$u = \frac{1}{\phi} C(u, \phi_2, \phi_3, \dots)$$

命题 (A) 的 q 特解可表示

$$G = -u_1 \int \phi_1 F(u, \tilde{u}_1, \tilde{u}_2, \dots) d\phi_1$$

$(\phi_1, \phi_2, \dots) = R(u, u_1, \dots)$

其中 $(\tilde{u}_1, \tilde{u}_2, \dots) = R(\phi_1, \phi_2, \dots)$

证明留作练习.

证明: 仍然考虑 $u_t = f(u, u_x)$, 令 $\tilde{u} = f(u, u_x)$

$$\tilde{u}_t = f'(u, u_x) \cdot u_t = g(u, u_x) f(u, u_x) = f(u) \tilde{u}_x = \tilde{u} \tilde{u}_x$$

(因为 $f'_+ \neq 0$, 所以可逆, ~~取~~ 只取 $\tilde{u} = f(u, u_x)$ 是合理的)

接下来考虑方程 $u_t = u u_x + \varepsilon^k F(u, u_x, \dots, u^{(k)}) + O(\varepsilon^{k+1})$

设 $\tilde{u} = u - \varepsilon^k \frac{(u u_x)^{(k)}}{k!} + O(\varepsilon^{k+1})$, 则 $u = \tilde{u} + \varepsilon^k G_0 + O(\varepsilon^{k+1})$

于是 $\tilde{u}_t = u_t - \varepsilon^k (G_0)_t$

$$= u u_x + \varepsilon^k F - \varepsilon^k \sum_{j=0}^k \frac{\partial u^{(j)}}{\partial t} \frac{\partial G}{\partial u^{(j)}}$$

$$= (\tilde{u} + \varepsilon^k G_0)(\tilde{u}_x + \varepsilon^k G_{0,x}) + \varepsilon^k \left(F - \sum_{j=0}^k (u u_x)^{(j)} \frac{\partial G}{\partial u^{(j)}} \right) + O(\varepsilon^{k+1})$$

$$= \tilde{u} \tilde{u}_x + \varepsilon^k \left[F - \sum_{j=0}^k (u u_x)^{(j)} \frac{\partial G}{\partial u^{(j)}} + \tilde{u}_x G_0 + \tilde{u} G_{0,x} \right] + O(\varepsilon^{k+1})$$

所以只需解方程:

$$\sum_{q=0}^k \left((u u_x)^{(q)} - u u_x^{(q)} \right) \frac{\partial G}{\partial u^{(q)}} - u_x \cdot G = F(u, \dots, u^{(k)})$$

注意 ~~当~~ $(u u_x)^{(q)} - u u_x^{(q)} = \sum_{p=0}^q \binom{q}{p} u^{(p)} u^{(q-p+1)} - u u^{(q+1)}$

$$= \sum_{p=k}^q \binom{q}{p} u^{(p)} u^{(q-p+1)}$$

其中并不会出现 $u^{(q+1)}$, 所以 (A) 是关于未知函数 $G(u, u', \dots, u^{(k)})$

以及自变量 $u, u', \dots, u^{(k)}$ 的一阶线性 PDE. 可用特征线法求解. 更进一步的分析可知 G 包含哪些项. 略

□

应用: 在Ker中证明, 若 $u_3 = f(u)u_x + \dots$

是 $u_t = u u_x + \dots$ 的对象, 则后者的高阶变换也将前者映射到其领头项. 对Hamilton结构有类似结论. 这个结论可以反过来判定一个给定的方程是否具有可积性.

• 判据: 对方程 $u_t = u u_x + \dots$ 论其拟平凡变换 $\tilde{u} = u + \dots$
计算 $\tilde{u}_t = f(u)u_x$ 在 u 下的形式, 若对方 $u_t = f(u)u_x + \dots$

不含非多项式的项, 则原方程形式可积. (对Hamilton结构有类似判据.)

这个方法可以从具有待定系数的方程中筛选出可积的来. 也可用于研究一般的可积系统的分类问题.

Open Problem: ① 分类所有形式可积方程.

② 多分量拟平凡性.

猜想: ① Hamilton 形式可积标准型.

② τ 结构形式可积标准型.

③ Hamilton + $\tau \Rightarrow$ Hodge (Hodge 有性猜想)

.....

推论: 若方程为如下形式

$$u_t = f(u)u_x + \varepsilon^2 (f_3(u)u_{xxx} + f_2(u)u_{xx}u_x + f_{111}(u)u_x^3)$$

则其拟平凡变换 $\tilde{u} = g_0(u) + \varepsilon^2 g_2(u, u_x, \dots, u^{(N)})$ 中不出现 $\log u_x$, 即所有 g_k 都是 $\frac{1}{u_x} \cdot u_x, u_{xx}, \dots, u^{(N)}$ 的多项式.

b) 条件同上. 若规定 $\deg u_x^{(k)} = k$, 则存在唯一的 g_k 使 $\deg g_k = k$.

推论: kdv 方程存在唯一的拟平凡变换

$$u = v + \varepsilon^2 \left(\frac{v_x}{v} - \frac{v_{xx}}{v^2} \right) + \varepsilon^4 (\dots) + \dots$$

满足上述条件.

问题: 为什么 kdv 的拟平凡变换是 $u = v + \varepsilon^2 \alpha^2 (\dots)$ 的形式? 其中的 τ_g 是什么?

答案: 因为 τ 结构和 Virasoro, τ_g 叫亏格, 自由能.

为了解释这个公式, 我们先看 v 满足的方程:

$$\frac{\partial v}{\partial t_n} = \frac{v^n}{n!} v_x, \quad \text{即 } R_{n+1}^{[0]} = \frac{v^{n+1}}{(n+1)!}. \quad \text{由此可解出}$$

$$R_{k,l}^{[0]} = \frac{v^{k+l+1}}{(k+l+1)k!l!}. \quad \text{所以右边的 } \tau \text{ 覆盖为}$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\frac{\partial f^{(k)}}{\partial t_k} = f_k^{(k)} \quad \frac{\partial f^{(k)}}{\partial t_k} = \sqrt{k} f_k^{(k)} \quad \frac{\partial W}{\partial t_k} = (k_{k+1}^{(k)})'$$

Virasoro 对称的生成函数 $\frac{\partial}{\partial \lambda}$ 的覆盖为

$$\frac{\partial f^{(k)}}{\partial \lambda} = \frac{t_0^2}{2\lambda} + \left(\int W(\lambda) f^{(k)} \right) + \frac{1}{2} \left(W(\lambda) f^{(k)} \right)^2$$

关系式 $u = v + \varepsilon^2 \alpha^2 (F_1 + \varepsilon^2 F_2 + \dots)$ 用 τ 函数表示

则是 $f = f^{(0)} + \varepsilon^2 (F_1 + \varepsilon^2 F_2 + \dots)$, 我们记 $\Delta = F_1 + \varepsilon^2 F_2 + \dots$

~~接下来就是证明~~ Δ 可写为 u, v, \dots 的函数。
有理

回忆一下 $\frac{\partial f}{\partial \lambda}$ 的方程:

$$\frac{\partial f}{\partial \lambda} = \frac{t_0^2}{2\lambda} + \frac{1}{6\lambda^2} + \left(\int W(\lambda) f \right) + \frac{\varepsilon^2}{2} W(\lambda) (W(\lambda) f) + \frac{1}{2} (W(\lambda) f)^2, \text{ 即}$$

$$\frac{\partial (f^{(0)} + \varepsilon^2 \Delta)}{\partial \lambda} = \frac{t_0^2}{2\lambda} + \frac{1}{6\lambda^2} + \left(\int W(\lambda) (f^{(0)} + \varepsilon^2 \Delta) \right) + \frac{\varepsilon^2}{2} W(\lambda) (W(\lambda) (f^{(0)} + \varepsilon^2 \Delta)) + \frac{1}{2} (W(\lambda) (f^{(0)} + \varepsilon^2 \Delta))^2$$

其中 ε^0 的系数即为 $\frac{\partial f^{(0)}}{\partial \lambda}$, 所以消去了, 剩下的方程

除以 ε^2 后为

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$$\frac{\partial \phi}{\partial \lambda} = \frac{1}{16\lambda^2} + \underbrace{(J(\lambda) \cdot W(\lambda)(\Delta))}_- + \frac{1}{2} \underbrace{W(\lambda)(W(\lambda)(f^{(0)}))}_+ + \underbrace{W(\lambda)(f^{(0)}) \cdot W(\lambda)(\Delta)}_+ + \frac{\varepsilon^2}{2} \left[\underbrace{W(\lambda)(W(\lambda)(\Delta))}_+ + \underbrace{(W(\lambda)(\Delta))^2}_+ \right]$$

其中

$$\frac{1}{2} W(\lambda)(W(\lambda)(f^{(0)})) + \frac{1}{16\lambda^2} = \frac{1}{16\lambda^2} + \sum_{k, l \geq 0} \frac{T(k+\frac{3}{2})T(l+\frac{3}{2})}{2T(\frac{l}{2})^2 \lambda^{k+l+3}} f_{k,l}^{(0)}$$

$$= \frac{1}{16\lambda^2} + \frac{2\omega\lambda - \nu^2}{16(\lambda - \nu)^2 \lambda^2} = \frac{1}{16(\lambda - \nu)^2}$$

记 $D(\lambda) = \frac{\partial}{\partial \lambda} - (J(\lambda) \cdot W(\lambda)(\cdot))_- - W(\lambda)(f^{(0)}) \cdot W(\lambda)(\cdot)$

它是一个导子，则关于 Δ 的方程可写为

$$D(\lambda)(\Delta) = \frac{1}{16(\lambda - \nu)^2} + \frac{\varepsilon^2}{2} \left[W(\lambda)(W(\lambda)(\Delta)) + (W(\lambda)(\Delta))^2 \right]$$

接下来是对 Δ 换元。将导子 $D(\lambda)$ 与 $W(\lambda)$ 等的作用在 U, U', \dots 坐标下写出来。

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\overline{\text{解}} \frac{1}{2} (W(\lambda)^2(\Delta) + W(\lambda)(\Delta)^2)$$

$$= \frac{1}{2} W(\lambda) \left(\sum_{P \neq \lambda_0} W(\lambda)(V^{(P)}) \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} \right) + \frac{1}{2} \sum_{P \neq \lambda_0} W(\lambda)(V^{(P)}) W(\lambda)(V^{(P)}) \frac{\partial^2 \Delta}{\partial V^{(P)} \partial V^{(P)}}$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{P \neq \lambda_0} W(\lambda)^2(V^{(P)}) \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} + \frac{1}{2} \sum_{P \neq \lambda_0} W(\lambda)(V^{(P)}) W(\lambda)(V^{(P)}) \left(\frac{\partial^2 \Delta}{\partial V^{(P)} \partial V^{(P)}} + \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} \right)$$

$$\frac{1}{2} W^{\text{re}}(\lambda)^2(V^{(P)}) = \left(\frac{1}{b(\lambda)} W(\lambda)^2(V^{(P)}) \right)^{(P+2)} = \left(\frac{1}{b(\lambda-v)^2} \right)^{(P+2)}$$

$$W(\lambda)(V^{(P)}) = (b(\lambda))^{(P+1)} = \left(\frac{1}{\lambda-v} \right)^{(P+1)} \quad \text{P.K.K.}$$

$$\frac{\partial^2}{\partial \Delta} [W(\lambda)^2(\Delta) + W(\lambda)(\Delta)^2] = \frac{\partial^2}{\partial \Delta} \left(\sum_{P \neq \lambda_0} \left(\frac{1}{b(\lambda-v)^2} \right)^{(P+2)} \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} \right)$$

$$+ \frac{1}{2} \sum_{P \neq \lambda_0} \left(\frac{1}{\lambda-v} \right)^{(P+1)} \left(\frac{1}{\lambda-v} \right)^{(P+1)} \left(\frac{\partial^2 \Delta}{\partial V^{(P)} \partial V^{(P)}} + \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(P)}} \right)$$

另一方面, 由 $\frac{\partial \Delta}{\partial S_{\lambda}}$ 的方程可导出

$$\frac{\partial V}{\partial S_{\lambda}} = \left(\sum_{P \neq \lambda_0} W(\lambda)(V) \right) + W(\lambda)(V^{(\lambda)}) \cdot W(\lambda)(V) + \frac{1}{\lambda-v} \quad \text{即}$$

$$D_{\lambda}(V) = \frac{1}{\lambda-v} \quad \text{两边求 } \lambda^2 \text{ 可得}$$

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\left(\frac{1}{\lambda-v}\right)^{(q)} = \frac{\partial V^{(q)}}{\partial s_\lambda} - g \cdot \frac{1}{\sqrt{\lambda}} W(\lambda)(V^{(q+1)}) - \underbrace{(J(\lambda)W(\lambda)(V^{(q)}))}_{\text{...}}$$

$$- \sum_{r=0}^q \binom{q}{r} (W(\lambda)A^{(0)})^{(r)} W(\lambda)(V^{(q-r)}), \text{ 即}$$

$$D(\lambda)(V^{(q)}) = \left(\frac{1}{\lambda-v}\right)^{(q)} + \sum_{r=1}^q \binom{q}{r} \left(\frac{1}{\lambda-v}\right)^{(r-1)} \left(\frac{1}{\lambda-v}\right)^{q-r+1}$$

$$\text{而 } D(\lambda)(\Delta) = \sum_{q=20} D(\lambda)(V^{(q)}) \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(q)}}$$

将上面的计算结果汇总, 可得到 (取 $B = \frac{1}{\lambda-v}$)

$$\sum_{q=20} \left((B^2)^{(q)} + \sum_{r=1}^q \binom{q}{r} B^{(r-1)} B^{(q-r+1)} \right) \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(q)}}$$

$$= \frac{B^4}{16} + \varepsilon^2 \left(\sum_{q=20} \left(\frac{B^4}{16}\right)^{(q+1)} \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(q)}} + \frac{1}{2} \sum_{p, q=20} B^{(p+1)} B^{(q+1)} \left(\frac{\partial^2 \Delta}{\partial V^{(p)} \partial V^{(q)}} + \frac{\partial \Delta}{\partial V^{(p+1)} \partial V^{(q+1)}} \right) \right)$$

~~这~~ 这个程称为 $k=0$ 方程后的 圈 方程 (loop equation).

从它可解出所有 F_1, F_2, \dots .

例如, 将 $\Delta = F_1 + \varepsilon^2 F_2 + \varepsilon^4 F_3 + \dots$ 代入并

比较 ε 的系数, 可得

$$\varepsilon^0: \sum_{q=20} \left[(B^2)^{(q)} + \sum_{r=1}^q \binom{q}{r} B^{(r-1)} B^{(q-r+1)} \right] \frac{\partial F_1}{\partial V^{(q)}} = \frac{B^4}{16}$$

通过

论: 通过 圈 方程解 F_1, F_2, \dots 比之前拉朗日证明 \rightarrow

中出现的积分公式快得多.

通过提取 $\frac{1}{(1-v)^m}$ 的系数得到 \rightarrow

\uparrow

首先 L_1 对 v 给出 $\frac{\partial F_1}{\partial v} = 0$. 然后 L_2 给出

$$\frac{1}{(1-v)^2} \left[\frac{3}{2} v_x \frac{\partial F_1}{\partial v_x} + 2v_{xx} \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} + \frac{5}{2} v_{xx} \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} + 3v_{xx} \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} + \dots \right]$$

$$+ \frac{1}{(1-v)^3} \left[-\frac{15}{4} v_x^2 \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} - \frac{55}{4} v_x v_{xx} \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} - \left(\frac{87}{4} v_{xx} v_{xx} + 16v_{xx}^2 \right) \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} \right]$$

$$+ \frac{1}{(1-v)^4} \left[\frac{105}{8} v_x^3 \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} + \frac{735}{8} v_x^2 v_{xx} \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} \right] + \frac{1}{(1-v)^5} \left[-\frac{945}{16} v_x^4 \frac{\partial F_1}{\partial v_{xx}} + \dots \right]$$

$$= \frac{1}{16v_{xx}^2} \Rightarrow \dots$$

练习: 解 F_2 与 F_3 .

问题: 目前 $F_1 \sim F_3$ 是已知的.

当 $g=2, 4$ 时, 因为方程变得十分复杂,
所以尚无人能写出. 通过适当的算法也许可以算出.

留做期中报告之一吧.

研究

期中研究报告: 证明两个定理.

根据拟线性部分的计算可知 $F_1 = F_1(v, v, \dots, v^{(n)})$.

代入可知 $\frac{\partial F_1}{\partial v_x} = \frac{1}{2v} \frac{1}{v_x} \cdot \frac{\partial F_1}{\partial v} = 0$ ($1 \leq i \leq n$)
($\frac{\partial F_1}{\partial v} = 0$)

所以 $F_1 = \frac{1}{2v} \log v_x + c$. c 为任意常数. 它显然
不影响拟线性变换 $u = v + \int^2 v^2 dx$, 所以可舍去.

类似地, 对比 g 的系数可得关于 F_2 的方程. 通过提取
 $\frac{1}{(1-v)^m}$ 的系数可得关于 $\frac{\partial F_2}{\partial v}, \frac{\partial F_2}{\partial v_x}, \dots, \frac{\partial F_2}{\partial v_{xx}}$ 的一个线性方程

但这个方程组总是三角形的, 于是可解出 F_2 的梯度. 从中可知,
当 $g=5$ 时, $\frac{\partial F_2}{\partial v} = 0$, 且有 $\frac{\partial F_2}{\partial v} = 0$. 所以 F_2 只是 $v, \dots, v^{(n)}$
的函数. 再经过简单积分可得

$$F_2 = \frac{v_x}{1152v^2} - \frac{v_{xx} v_{xxx}}{1920v^3} + \frac{v_{xx}^4}{360v^4}$$

定理: KdV 的圈方程存在唯一的解

$$\Delta = F_1(v_x) + \int^2 F_2(v_x, \dots, v_{xx}) + \dots + \int^{g-2} F_g(v_x, \dots, v^{(g-2)}) + \dots$$

证明: 唯一性简单, 可通过分析三角形线性方程组的系数矩阵
对角线得到. 存在性则需要说明解出来的梯度满足闭合
条件. $39-2$ 性质. 通过分析右边可能出现的项数. \square

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

遗留问题：前面的计算只表明拟 Miura 变换 $u = v + v^2 \partial$ 可将 kdv 的 Virasoro 对称 $\frac{\partial}{\partial t}$ 变成 kdv 的 Virasoro 对称 $\frac{\partial u}{\partial t}$ 这里一个没有检查的事是，这个变换是否就是前面拟 Miura 变换的分解的那个，或者说反过来说，这个变换是否可将 kdv 方程族及其 Hamilton 结构变为基领头项？这个问题的答案应该是肯定的，但没人能完成这复杂的计算。

本期研究问题：求证：若 ∂ 是 loop equation 的解，则 $u = v + v^2 \partial$ 将 kdv 方程族及其双 Hamilton 结构变为基领头项（只需证 kdv 方程本身，或其双 Hamilton 结构，因为 ~~Ref 5~~ Refs 5 (PAM 中的结论)。

§1.10 Witten 猜想

先介绍一下量子场论的基本原理。在一个量子场理论中，总有一个空间 \mathcal{E} ，它一般是函数或某种映射构成的空间。
~~例如基本的量子力学 $\mathcal{E} = \{ \text{路径} \rightarrow M \}$~~
 例如 ① 基本的量子力学中， $\mathcal{E} = C^\infty(\mathbb{R}, M)$ ， M 为 ~~空间~~ 空间， \mathbb{R} 为时间，一个 $f \in C^\infty$ 即描述经典粒子的运动轨迹的函数。

② 更一般的场论中， $\mathcal{E} = \{ \text{映射} \}$ (M, E)，其中 M

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

是时空 E 是 M 上的向量丛.

③ 如果是规范场, 则 $E = \{A \mid E \rightarrow M \text{ 的联络} \}$

④ 如果是量子引力, 则 $E = \{g \mid g: M \text{ 上的 Lorentz 度量} \}$
(或欧氏度量)

另外还有一个 E 上的泛函 $S[\varphi]$ ($\varphi \in E$) 称为系统的作
用量.

例 ① $S[x] = \int_{t_0}^{t_1} L(x(t), \dot{x}(t)) dt.$

② $S[\varphi] = \int_{\mathbb{R}^4} L(\varphi(x, t), \varphi'(x, t)) dx.$

③ $S[A] = \int_{\mathbb{R}^4} \left(-\frac{1}{2} \text{tr}(F^2)\right) dx$ F : Curvature of A .

④ $S[g] = \int_M R \sqrt{-g} dx.$ (or $\int_M R \sqrt{g} dx$).

R 是 g 的标量曲率.

接下来, 对一个 QFT 最重要的量是其配函数

~~配函数~~ $Z = \int_E e^{\frac{i}{\hbar} S[\varphi]} D\varphi$

其中 $D\varphi$ 表示对所有 $\varphi \in E$ 进行积分. 这个积分一般是不存在的, 但物理学家们有各种各样的“方法”从中计算出可以存在的值.

以及 $\langle O_\alpha(\varphi) O_\beta(\varphi) \dots \rangle = \frac{\partial \log Z(J)}{\partial J_\alpha \partial J_\beta \dots} \Big|_{J=0} \rightarrow$

各种量称为关联函数。

实际用的 $S(\varphi)$ 可能不是这个? \rightarrow

例如, 若想知道某一可观测量期望值, 可计算

$$\langle O_\alpha(\varphi) \rangle = \frac{1}{Z} \int_{\mathcal{E}} O_\alpha(\varphi) e^{\frac{i}{\hbar} S(\varphi)} \mathcal{D}\varphi$$

另一种写法是记 $Z(J) = \int_{\mathcal{E}} e^{\frac{i}{\hbar} S(\varphi) + \sum J_\alpha \varphi_\alpha} \mathcal{D}\varphi$.

于是 $\langle O_\alpha(\varphi) \rangle = \frac{\partial Z(J)}{\partial J_\alpha} \Big|_{J=0} = \frac{\partial \log Z(J)}{\partial J_\alpha} \Big|_{J=0}$.

这个 $Z(J)$ 叫系统的配分函数 $F = \log Z(J)$ 叫自由能。

Witten 的出发点是弦理论, 弦理论的 \mathcal{E} 是

$$\mathcal{E} = \bigcup_{g, n} \left\{ \begin{array}{l} \text{genus} = g \\ \text{marks} = n \end{array} \right\} \rightarrow \text{时空}$$

这太复杂了, 一种简单的版本为 $M = \text{pt}$, 即时空只有一个点。

此时 $\mathcal{E} = \bigcup_{g, n} \left\{ \begin{array}{l} \text{2D} \\ \text{Riemannian} \end{array} \right\}$ 即 2 维带边 Riemannian 流形的全体。

其作用量即量子引力的标准作用量: $S(g) = \int_M \sqrt{g} dx$

再加一些其它的物理上的要求, 可进一步简化为

$$\mathcal{E} = \bigcup_{g, n} \left\{ \begin{array}{l} \text{compact} \\ \text{Riemannian} \end{array} \right\} \quad \text{由 Gauss-Bonnet, } S(g) = 2-2g$$

所以叫拓扑场论。

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

接下来的问题是如何计算 $Z = \int_{\mathcal{E}} e^{\frac{i}{\hbar} S(g)} Dg$. 一种简单的想法是, 将 X 上的 g 离散化, 改为对给定拓扑型的各面体求和. 这个想法看起来非常不易, 但事实上, 它刚好对每一种物理上很清楚的模型, 即矩阵模型

矩阵模型起源于 't Hooft 关于 QCD 的大 N 极限的研究. 它可以看做是某种简化的 QFT. 其 \mathcal{E} 即某种矩阵构成的有限维流形, 因此它是良定的. 在接下来的考虑中, 在一个矩阵模型中, 有一个 \mathcal{E}_N 是某种 N 阶矩阵构成的空间, 也有 $S(M)$ 是 \mathcal{E}_N 上的函数, 以及 $Z_N = \int_{\mathcal{E}_N} e^{\frac{i}{\hbar} S(M)} dM$. dM 是 \mathcal{E}_N 上的某种测度. 这里因为 \mathcal{E}_N 是有限维的所以它是良定的. 接下来令 $N \rightarrow \infty$, 各种有趣的现象就会冒出来.

此模型叫 Gaussian Unitary Ensemble (GUE) \rightarrow

Witten 在 2D 引力中考虑的矩阵模型的 \mathcal{E}_N 为 $N \times N$ Hermit 矩阵构成的 N^2 维实线性空间, 对于 $M \in \mathcal{E}_N$, 记 $M = (z_{ij})$. $z_{ij} = x_{ij} + \sqrt{-1} y_{ij}$, 则有 $x_{ij} = x_{ji}$, $y_{ij} + y_{ji} = 0$. 记 \mathcal{E}_N 上的体积形式为

$$dM = \prod_{i=1}^N dx_{ii} \wedge \prod_{i < j} (2 dx_{ij} \wedge dy_{ij})$$

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

系统的配分函数定义为

$$Z_N(\epsilon) = \frac{1}{\text{Vol}(U(N))} \int_{\epsilon_N} e^{-\frac{1}{\epsilon} \text{Tr}(\frac{1}{2} M^2)} dM$$

这里的归一化因子 $\text{Vol}(U(N))$ 表示 $U(N)$ 群的体积。引入它是为了让 Z_N 有较好的大 N 渐近行为。

直接计算可知 $\int_{\epsilon_N} e^{-\frac{1}{\epsilon} \text{Tr}(\frac{1}{2} M^2)} dM = (2\pi\epsilon)^{\frac{N^2}{2}}$

利用正交多项式技术可得 $\text{Vol}(U(N)) = (2\pi)^{\frac{N^2+N}{2}} / \prod_{n=1}^{N-1} n!$

于是 $Z_N(\epsilon) = \left(\prod_{n=1}^{N-1} n! \right)^{-1} \cdot \frac{\epsilon^{\frac{N^2}{2}}}{(2\pi)^{\frac{N^2}{2}}}$

引入 't Hooft 变量 $x = N\epsilon$ ，则式有渐近展开

$$\log Z_N(\epsilon) = \frac{1}{\epsilon^2} \left(\frac{x^2}{2} (\log x - \frac{3}{2}) \right) + \left(-\frac{1}{12} (\log x + \zeta'(-1)) \right) + \frac{1}{12} \log \epsilon$$

$$+ \sum_{g \geq 2} \frac{B_{2g}}{2g(2g-2)} x^{2-2g} \epsilon^{2g-2}$$

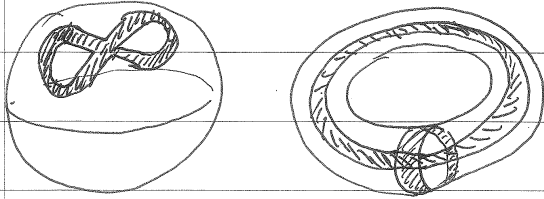
重新定义渐近 CME 配分函数为 $Z(x, \epsilon) = Z_N(\epsilon) \cdot \epsilon^{-\frac{1}{12}}$

则有 $F(x, \epsilon) = \log Z(x, \epsilon) = \sum_{g \geq 0} \epsilon^{2g-2} F_g(x, \epsilon)$ 其中

$$F_0(x) = \frac{x^2}{2} (\log x - \frac{3}{2}), \quad F_1(x) = -\frac{1}{12} (\log x + \zeta'(-1)), \quad F_g(x) = \frac{B_{2g}}{2g(2g-2)} x^{2-2g}$$

Date:
Place:

Reminders



- Ref: ① Lando, Zvonkin. →
Graphs on Surfaces and their applications (book)
- ② Brézin, Hikami (book)
Random Matrix Theory with an External Source.
- ★ ③ Morozov
Integrability and Matrix Models.
arXiv: hep-th/9303139.

Date:
Place:

Reminders

在GUE模型中, 人们关心的期望值

$$\langle \text{Tr}(M^j) \cdot \text{Tr}(M^k) \rangle := \int_{\mathcal{E}_N} e^{-\frac{1}{2\varepsilon} \text{Tr}(M^2)} \text{Tr}(M^j) \cdot \text{Tr}(M^k) dM$$

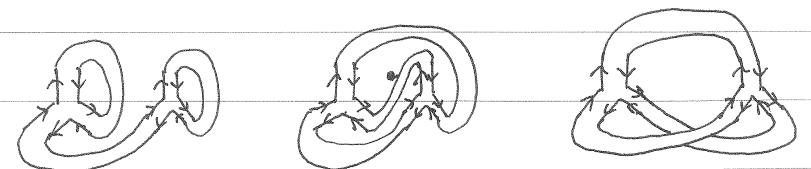
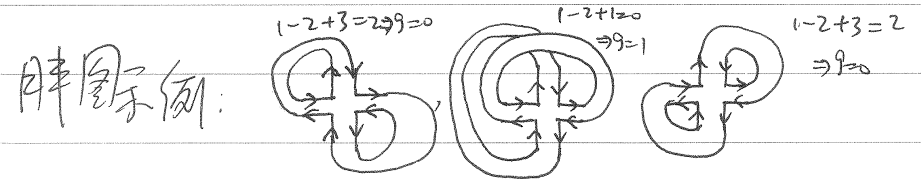
因此, 引入带耦合常数的配分函数

$$Z_N(s, \varepsilon) = \frac{1}{\text{Vol}(U(N))} \int_{\mathcal{E}_N} e^{-\frac{1}{\varepsilon} \text{Tr} V(M)} dM \quad \text{其中}$$

$$V(M) = \frac{1}{2} M^2 - \sum_{j=1}^{\infty} s_j M^j. \quad \text{于是有}$$

$$\frac{Z_N(s, \varepsilon)}{Z_N(0, \varepsilon)} = \sum_{k \geq 0} \frac{\varepsilon^k}{k!} \sum_{j_1, \dots, j_k} s_{j_1} \dots s_{j_k} \langle \text{Tr}(M^{j_1}) \dots \text{Tr}(M^{j_k}) \rangle$$

定理:
$$\frac{Z_N(s, \varepsilon)}{Z_N(0, \varepsilon)} = \sum_{\Gamma: \text{胖图}} \frac{1}{|\text{Aut}(\Gamma)|} \prod_{j \geq 1} (s_j)^{V_j(\Gamma)} \varepsilon^{2g(\Gamma) - 2k(\Gamma)}$$



2-3+3=2 → g=0. 2-3+3=2 → g=0. 2-3+1=0 → g=1

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$V_j(P)$: Γ 中度为 j 的顶点的个数

$b(P)$: Γ 的边的个数 (即可以补成 n 个圆使其成为闭曲面)

$g(P)$: Γ 的亏格: $V(P) - E(P) + b(P) = 2 - 2g(P)$
↑ 顶点 ↑ 边 ↑ 面

推论: ① $F_N(s, \epsilon) = F_N(0, \epsilon)$

$$+ \sum_{\Gamma: \text{连通图}} \frac{1}{\text{Aut}(\Gamma)} \prod_{j=1}^{\infty} (s_j)^{V_j(P)} \epsilon^{2g(P)-2} x^{b(P)}$$

② $F(x, s, \epsilon) = F(x, 0, \epsilon) + \sum_{P: \text{连通图}} (\downarrow)$

从上面这些结果可知, 对多面体的求和可转化为 AUE 矩阵模型. 但是这没完, AUE 对应的方程系统叫 Toda 方程簇, 并不是我们所说的 kdv. Witten 指出, 当取 $N \rightarrow \infty$ 时, 还要对 AUE 簇中的参数 s_j 做重整化, 这相当于对 Toda 取某种连续性格限. 之后应该可以得到 kdv. 在 Witten (1990 年) 这些计算还相当不严格, 真正严格的处理直到 1992, 1993 年由 Morozov 等人给出. 见前面的 Ref.

重整模型叫 double scaling limit.

→

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:


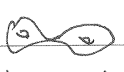

Reminders

总之, Witten从矩阵模型方面的知识认识到2D引力应该给出CDV方程组. 另一方面, Witten的真正发现是, 2D引力还有另一种处理方法, 由此得到著名的Witten猜想.

一个熟知的事实是, 二维闭曲面上的复结构等价于其上Riemann度量的共形等价类. 2D引力要求对所有 X 上的度量积分, 但是从物理上可知, 如果两个度量相差一个共形等价的话, 作用量是不变的, 所以在 \int_{SDS} 中可以先把共形变换去掉, 只剩下对复结构的积分, 即将 Σ 换成 X 上的复结构的模空间. 这是一个有限维对象, 其上的积分是良好的!

具体地说, 对 $g \geq 0$, 可定义亏格 g 的Riemann面的模空间 M_g . 当 $g=0$ 时, M_0 只有一个点, 当 $g=1$ 时 $M_1 = H/SL(2, \mathbb{Z}) = \mathbb{H}^2 / \Gamma \cong \mathbb{P}^1 \setminus \{0, 1, \infty\}$

$\dim M_g = 3g - 3$ ($g \geq 2$). 这些模空间是非紧的, 其上的积分不是太好. Deligne & Mumford 引入了一种紧化


即不止考虑 , 还可包含  或  即包含通常二重点的曲线. 另外, 为代数使用

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

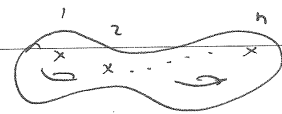
Reminders

模空间上每点的自同构群有限. 还引入标记点, 使每个  的自同构群有限. 于是得

$$\overline{M}_{g,n} = \{0, \text{亏格} = g, \text{标记点为 } n, \text{且 } 2g - 2 + n > 0\} / \sim$$

$\overline{M}_{g,n}$ 总是一个紧的 $3g - 3 + n$ 维光滑 stack (或 orbifold). (类似流形, 只不过每点的邻域同构于 C^N / Γ_x , Γ_x 为有限群) 在基上可以谈论微分形式, 且其积分.

对于 $C \in \overline{M}_{g,n}$, $i=1, \dots, n$.



设它的标记点为 x_1, \dots, x_n . 将它在 x_i 处的余切空间 $T_{x_i}^* C$ 取出, 放在 $\overline{M}_{g,n}$ 上的 C 处, 可以证明这样在 $\overline{M}_{g,n}$ 上定义了一个线丛, 它叫 $\overline{M}_{g,n}$ 上的第 i 个 tautological 线丛, 记为 L_i . 记 $\psi_i = c_1(L_i)$. 则 ψ_i 是 $\overline{M}_{g,n}$ 上的一个 2-形式.

接下来可定义

$$\langle \tau_{d_1}, \dots, \tau_{d_n} \rangle_{g,n} = \int_{\overline{M}_{g,n}} \psi_1^{d_1} \dots \psi_n^{d_n}$$

它们称为 $\overline{M}_{g,n}$ 上的相交数. 一个基本的问题是如何计算它们.

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

Witten的重要观察是, 这些相关数应该解释为2D
31力中的关联函数, 于是应该对应矩阵模型的东西, 而且, 应该可以用KdV方程描述!

具体地说, 定义

$$F_g(t) = \sum_{n \geq 0} \frac{1}{n!} t_{d_1} \cdots t_{d_n} \langle T_{d_1} \cdots T_{d_n} \rangle_{g,n}$$

$$F(t) = \sum_{g \geq 0} \epsilon^{2g-2} T_g(t) \quad \text{则 } F(t) \text{ 满足}$$

$$\bullet \text{ 令 } u = \epsilon^2 \partial F. \quad (\partial = \partial_0, \quad \partial_k = \frac{\partial}{\partial t_k}) \quad \text{则}$$

$$\partial_k u = R'_{k+1}. \quad (\text{其中 } R_k \text{ 为KdV中的 } R_k)$$

• F 还满足如下方程 (称为弦方程, string equation, SE).

$$\frac{\partial F}{\partial t_0} = \frac{t_0^2}{2\epsilon^2} + \sum_{k \geq 0} t_{k+1} \partial_k F$$

$$\text{(即 } \frac{\partial F}{\partial s_{-1}} = \frac{\partial F}{\partial t_0} \text{)}$$

特别地, 上述两条件可唯一地确定 F .

(证明: 对SE取 $\frac{\partial}{\partial t_0}$ 可得

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

$v = t_0 + t_1 v + t_2 \frac{v^2}{2} + \dots$, 此方程的解可直接

接写出:
$$v = \sum_{n \geq 1} \frac{1}{n} \sum_{d_1 + \dots + d_n = n-1} \frac{t_{d_1}}{d_1!} \dots \frac{t_{d_n}}{d_n!}$$

于是
$$F_d(t) = \frac{1}{2} \sum_{p, q \geq 2} \tilde{F}_p \tilde{F}_q J_{pq}^{(0)}(v)$$

$$\tilde{F}_p = t_p + s_p$$

$$J_{pq}^{(0)}(v) = \frac{v^{p+q+1}}{p! q! (p+q)!}$$

接下来, $F_g = F_g(v_1, \dots, v_{3g-2})$ ($g \geq 1$) □

利用上述方法可通解方程直接算出 $\overline{M}_{g,m}$ 上的指数函数。

Witten 猜想在 1992 年由 Kontsevich 证明。Kontsevich 没有从 AUE 出发, 而是考虑了一个不同的矩阵模型。

$$Z_K = \lim_{N \rightarrow \infty} \int_{\mathcal{E}_N} e^{\frac{\sqrt{-1}}{6} \text{tr}(M^3) - \frac{1}{2} \text{tr}(M^2 X)} dM / c_X$$

他证明了, 若定义 $t_i = -(i-1)! \text{tr}(X^{i-2i})$, 则

$Z_K \in \mathbb{Q}[[t_0, t_1, t_2, \dots]]$, $F_K = \log Z_K$ (给出上面

的上下) 且 $\alpha_k = \zeta^2 F_k$ 满足 Witten 猜想的性质。

由此证明了 Witten 猜想, (见 Brézin & Hikami 的书)

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

在 Witten 的原始文章中不上考虑这种最简单的 2D 力。他还考虑了一种类似的拓扑场论。其 \mathcal{L} 为

$$\mathcal{L} = \left\{ \text{torus} \rightarrow X \right\}$$

紧致流形或代数簇。

由此导出的即 Gromov-Witten 不变量理论。

~~模空间问题是困难的~~，经过 Kontsevich, Manin, Puan, Tian, Li, Liu, Fantechi, 等人的努力，Gromov-Witten 不变量有了严格的数学基础。

具体地说，对上述 X ， $g, n (2g-2+n > 0)$ ，以及 $\beta \in H_2(X, \mathbb{Z})$ ，存在一个模空间

$$\overline{M}_{g,n}(X, \beta) = \left\{ f: C \rightarrow X \mid \begin{array}{l} C: \text{稳定曲线 } g, n \\ [C] = \beta \end{array} \right\}$$

且其上有一个 virtual 基量 $(\overline{M}_{g,n}(X, \beta))^{\text{vir}}$ 。

接下来，可定义 $ev_i: \overline{M}_{g,n}(X, \beta) \rightarrow X$ ，称为第 i 个取值映射。
($f: C \rightarrow X$) $\mapsto f(x_i)$

是对 X 上的闭同调类 $\alpha \in H^*(X, \mathbb{Q})$ ，可将基拉回
到 $\overline{M}_{g,n}$ 上为 $ev_i^*(\alpha)$ 。

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders
的基 ϕ_1, \dots, ϕ_N

然后对于 ~~$H^*(X, \mathbb{Q})$~~ $H^*(X, \mathbb{Q})$ (以及 $d_1, \dots, d_n \geq 0$)
可定义 $\langle T_{d_1}(\alpha_1) \dots T_{d_n}(\alpha_n) \rangle_{g, n, \beta}$ $\alpha_1, \dots, \alpha_n = 1, \dots, N$

$$= \int_{[\bar{M}_{g, n}(X, \beta)]^{vir}} (\psi_1^{d_1} ev_1^* \phi_{\alpha_1}) \dots (\psi_n^{d_n} ev_n^* \phi_{\alpha_n})$$

对这些基做一个生成函数:

$$F_{g, \beta}(t) = \sum_{n \geq 0} \frac{1}{n!} t^{\alpha_1, d_1} \dots t^{\alpha_n, d_n} \langle T_{d_1}(\alpha_1) \dots T_{d_n}(\alpha_n) \rangle_{g, n, \beta}$$

$$F_g(t, Q) = \sum_{\beta \in N(X)} Q^\beta F_{g, \beta}(t)$$

$N(X)$ 为 X 的 Novikov 环,

即 $H_2(X, \mathbb{Z})$ 中可能为 (C) 的

$$F(t, Q, \epsilon) = \sum_{\beta \geq 0} \epsilon^{2\beta} F_g(t, Q)$$

部分. (基础是一个锥形区域)

接下来的问题是, 如何计算 $F(t, Q, \epsilon)$. 或 $Z = e^F$.

设 $F(V) = F_0(t, Q) |_{Q=1, t^{\alpha, d} = 0 (d > 0), t^{\alpha, 0} = v^\alpha}$

~~再设~~ 再设 ϕ_i 为 $H^*(X, \mathbb{Q})$ 中的 $1 \in H^0(X, \mathbb{Q})$.

$$\text{则可证明 } \frac{\partial^3 F(V)}{\partial v^1 \partial v^2 \partial v^3} = \langle \phi_1 \cdot \phi_2 \cdot \phi_3 \rangle =: \eta_{\alpha\beta}$$

$H^*(X, \mathbb{Q})$ 中的 Poincaré 配对

Date:
Place:

Reminders

Date:
Place:

Reminders

进一步地, 记 $C_{\alpha\beta\gamma}(U) = \frac{\delta^3 F}{\delta U^\alpha \delta U^\beta \delta U^\gamma}$, $C_{\beta\gamma}^\alpha = \eta^{\alpha\delta} C_{\delta\beta\gamma}$.

则可以证明如下乘法运算:

$$\frac{\partial}{\partial U^\alpha} \circ \frac{\partial}{\partial U^\beta} = C_{\alpha\beta}^\gamma \frac{\partial}{\partial U^\gamma} \quad \text{是结合的. 用 } C_{\alpha\beta}^\gamma \text{ 表示, 即为}$$

$$\left(\frac{\partial}{\partial U^\alpha} \circ \frac{\partial}{\partial U^\beta} \right) \circ \frac{\partial}{\partial U^\gamma} = \frac{\partial}{\partial U^\alpha} \circ \left(\frac{\partial}{\partial U^\beta} \circ \frac{\partial}{\partial U^\gamma} \right) \quad \text{用 } C_{\alpha\beta}^\gamma \text{ 表示}$$

$$C_{\alpha\beta}^\mu C_{\mu\gamma}^\nu = C_{\alpha\mu}^\nu C_{\beta\gamma}^\mu \quad \text{或者写为以下的方程}$$

$$\frac{\delta^3 F}{\delta U^\alpha \delta U^\beta \delta U^\mu} \eta^{\mu\nu} \frac{\delta^3 F}{\delta U^\nu \delta U^\gamma \delta U^\delta} = \frac{\delta^3 F}{\delta U^\alpha \delta U^\delta \delta U^\mu} \eta^{\mu\nu} \frac{\delta^3 F}{\delta U^\nu \delta U^\beta \delta U^\gamma}$$

这称为 Witten-Dijkgraaf-Verlinde-Verlinde (WDVV) 方程.

在 Dubrovin 1994 年的文章《Geometry of 2D TFT》中, 他将上述方程表达成坐标无关的形式, 由此引入了 Frobenius 流形的概念. 他还证明, 若定义

$$U^\alpha(t) = \eta^{\alpha\beta} \frac{\delta F_0}{\delta t^\beta \delta t^\beta}, \quad \text{则 } U^\alpha(t) \text{ 满足如下形式}$$

的可微方程组:

Frobenius 流形这个对象在更早的 Saito 关于奇点 \rightarrow 的工作中亦出现过, 但并未被重视. 在 Dubrovin 之后, 则成为热点, 因为给信息论对象的另一面.

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

$$\frac{\partial U^\alpha}{\partial t^{\beta \cdot P}} = A_{\beta \cdot P, \alpha}^\alpha(v) \frac{\partial U^\alpha}{\partial t^{1,0}} \quad (*) \quad \text{其中 } A_{\beta \cdot P, \alpha}^\alpha(v)$$

可由 $F(v)$ 中解出 (在相差一个常数的重新线性组合的意义下). 或由几何方式给出. 他还在一些相关文章中证明, 这个方程族拥有 ~~双~~ Hamilton 结构, 因此也有无穷守恒量和对称性. 进一步地, $F_0(t)$ 可由一系列似的 SE 与上述方程族唯一地决定出来, 方程 (*) 称为相应的 Frobenius 流形的 principal hierarchy.

接下来, Dubrovin 与 Zhang 证明, 如果进一步考虑亏格 g 的自由能, 即定义 $U^\alpha = \epsilon^2 \frac{\partial^3 F}{\partial t^{1,0} \partial t^{\beta \cdot P}} (\epsilon^{-2} F_0 + F_1 + \epsilon^2 F_2)$,

则 $U^\alpha(t)$ 满足如下形式的方程:

$$\frac{\partial U^\alpha}{\partial t^{\beta \cdot P}} = A_{\beta \cdot P, \alpha}^\alpha(U) \frac{\partial U^\alpha}{\partial t^{1,0}} + \epsilon^2 \left(() U_{xxx}^\alpha + () U_{xx}^\alpha U_x^\alpha \right)$$

其中的系数都可以显式地由 A 与 F 构造出来. (以及亏格 g 的 G). $+ O(\epsilon^k)$

这些方程加上亏格 g 的 SE 也可唯一地定出 F_g .

与此同时, 他们还证明这一方程族也有精确到亏格 g (即 g) 的 Virasoro 对称性, 且解可由 Virasoro 约束

且原函数 $F = \frac{1}{\epsilon^2} F_0 + F_1 + \epsilon^2 F_2 + \dots$ 可由适当的定解条件定出。

唯一决定。

(或靶空间)

由这些结果不难想像, 对于每个 Gromov-Witten 模型或更一般地在上述同调场论, 其亏格部分给出一个 Frobenius 流形, 并有相应的流体力学型方程簇 $\frac{\partial U^\beta}{\partial t^\alpha} = A_{\alpha\gamma}^\beta(U) U^\gamma$, (取 $t^{1,0} = x$)。它的高亏格部分则对应这簇方程的一个形变。若取

$$U^x = U^x + \epsilon^2 \eta^{\alpha\beta} \frac{\partial^2}{\partial x \partial t^{\beta,0}} (F_1 + \epsilon^2 F_2 + \dots)$$

则 U^x 应满足

$$\frac{\partial U^\beta}{\partial t^\alpha} = A_{\alpha\gamma}^\beta(U) U^\gamma + \epsilon^2 (\dots) + \epsilon^4 (\dots) + \dots (*)$$

其中 ϵ^{2k} 的系数是 U 的 $2k+1$ 阶微分多项式。

这个方程族应该有双 Hamilton 结构和 Virasoro 对称性。接下来的问题就是, 对于给定的 X 或 Frobenius 流形以及它的一个 principal hierarchy, 如何找出这个形变的方程?

2001 年, Dubrovin 和张友军在 arXiv 发表一个重要的预印本, 其中给出了构造这一形变的方法, 他们提出四

等价理论用于刻画对应于非平凡 Frobenius 流形的可积系统(*)

1. 双 Hamilton 理论

(*) 应具有形式

$$\{u^\alpha(x), u^\beta(y)\}_a = P_a^{(0)} + \epsilon^2 P_a^{(1)} + \epsilon^4 P_a^{(2)} + \dots \quad (**)$$

的双 Hamilton 结构, 其中

$$P_a^{(0)} = g^{\alpha\beta}(u) S'(x-y) + \int_{x,y} T_{r,a}^{\alpha\beta}(u) u_x^r S(x-y), \quad a=1,2$$

是一个非平凡力学型双 Hamilton 结构。(定义见做)

$$P_a^{(k)} = \sum_{l=0}^{2k+1} A_{k,a}^{\alpha\beta}(u, u', \dots, u^{(2k-l)}) S^{(k)}(x-y)$$

$A_{k,a}^{\alpha\beta}$ 是次数为 $2k+1-l$ 的代数多项式。

2. 拟平凡性定理:

存在一个拟 Miura 变换

$$u^\alpha = v^\alpha + \epsilon^2 F_{1,0}^\alpha + \epsilon^4 F_{2,0}^\alpha + \dots$$

其中 F^k 是 $u^1, \dots, u^{(n)}$ 的有理函数且系数为

v^α 的正规函数, 使得 (和) 与双 Hamilton 结构同时

变为其领头项。

3. T-structure 公理.

简单地说, 那系统应该存在 T-函数. 具体地说, (存在一种特殊的算符 Q (我在 Moura 变换的代
表) 使得 ~~...~~)

领头项的 principal hierarchy ~~...~~ 的 Hamilton 密度满
足 $\frac{\partial h_{p-1}}{\partial t^{p-2}} = \frac{\partial h_{p-1}^{(0)}}{\partial t^p}$, 于是可定义 Supp, 进而定义

principal hierarchy 的 T-覆盖. 形变后的系统应该也具
有相似的性质, 即存在 $h_p = h_p^{(0)} + \dots$ 的特定
写法, 使得 $\frac{\partial h_{p-1}}{\partial t^{p-2}} = \frac{\partial h_{p-1}}{\partial t^p}$ 仍成立. 于是可定义形变后
系统的 T-覆盖.

4. 线性 Virasoro 对称公理.

上述 T-覆盖应具有形如 $\frac{\partial L}{\partial s_m} = L_m T$ 的 Virasoro
对称. 其中 L_m 是由领头项的信息 ~~...~~ 确定
的一组算子. 且它们满足 Virasoro 交换关系.

Dubrovin-Zhang 证明, 存在唯一的从 Moura 变
换, 使得变换后的系统拥有线性 Virasoro 对称. 因为
这是公理 4 的前提, 所以他们相当于证明了满足

之法即 loop equation. \rightarrow

Date:
Place:

Reminders

拓扑形变

Date:
Place:

Reminders

2.3.4 合理的形变是唯一的。但是，因为拟 $Miura$ 变换会引入非多项式的项，所以无法证明这样变出来的系统是 ~~否~~ 是多项式的。也无法证明其 Hamilton 结构是否是多项式的。

几年前，A. Burynak 证明，拓扑形变一定是多项式的。且其第一个 Hamilton 结构以及 Hamilton 密度也都是多项式的。但第二个 Hamilton 结构的多项式性仍是未知的。

这个问题的困难之处在于人们当时对双 Hamilton 结构的了解非常有限。所以无法与某些性质衔接起来。特别地，这类系统在坐标变换（即 $Miura$ 型变换与拟 $Miura$ 型变换）下的分类对 Dubrovin-Zhang 理论非常重要。但是在 2001 年人们对此一无所知。

本课程的后半段就是要介绍关于这一问题最近十几年的进展。我们现在可以说，~~在~~ 前边讨论合理之间的竞争已经非常清楚。它们与最后合理的竞争也有望在接下来的几年内完全解决。到那时我们就可以得到完整的 Dubrovin-Zhang 理论，并用此给出最一般形式的 Witten 猜想。

Date:

Place:

Reminders

细节参见电子版讲义 →

(Lecture Notes on Bihamiltonian Structures and their Central Invariants)).

Date:

Place:

Reminders

§2. Jac 空间与 Hamilton 结构.

§2.1 有限维 Poisson 几何

设 A 是一个 \mathbb{R} 向量空间. 定义

$$V^* = \text{Hom}(A^*A, A) = \bigoplus_{P \geq 0} V^P, \quad V^P = \text{Hom}(A^P A, A)$$

特别地, $V^0 = A, V^{<0} = 0.$

定理: a) 存在唯一的 \mathbb{R} -双线性运算

$$[\cdot, \cdot]: V^P \times V^Q \rightarrow V^{P+Q-1}$$

满足: i) $[P, f](f_1, \dots, f_p) = P(f, f_1, \dots, f_p).$

$$\text{ii) } [P, Q] = (-1)^{PQ} [Q, P].$$

$$\text{iii) } [[P, Q], f] + (-1)^{2P} [(Q, f), P] + [(f, P), Q] = 0.$$

其中 $P \in V^P, Q \in V^Q, f, f_1, \dots, f_p \in A (= V^0).$

这个运算称为 V^* 上的 Nijenhuis-Richardson 括号.

b) NR 括号还满足

$$(-1)^{Pr} [[P, Q], R] + (-1)^{Qr} [[Q, R], P] + (-1)^{Rr} [(R, P), Q] = 0.$$

对任意的 $P \in V^P, Q \in V^Q, R \in V^R.$

证明: c) 唯一性. 对 $p+q$ 归纳. 存在性. 利用

用 \wedge (略). b) 对 $p+q+r$ 归纳. $\square.$

设 M 为 C^∞ 流形, $A = C^\infty(M)$. 则 \rightarrow
 如此定义的 Λ^p 即为 M 上的 p -~~形式~~ 量.
 Λ^p 上的括号为 M 上 ~~实~~ 变量的
 Schouten-Nijenhuis 括号.

现在假设 A 还是 \mathbb{R} -代数, 定义
 $\Lambda^p = \{ P \in V^p \mid [P, f \cdot g] = g[P, f] + f[P, g] \}$ cf. giv. A)

定理: 若 $P \in \Lambda^p, Q \in \Lambda^q$, 则 $[P, Q] \in \Lambda^{p+q-1}$.
 证明: 先验证 $p+q \leq 2$ 的情况然后对 $p+q \geq 3$ 的情况
 对 $p+q$ 归纳. □.

for $A = C^\infty(M)$

引理: 设 $P \in \Lambda^2$ ~~(或 V^2)~~ 则以下性质等价

- a) P 定义了 M 上的 Poisson 括号.
- b) $[P, P] = 0$
- c) 映射 $d_P: \Lambda^* \rightarrow \Lambda^{*+1}, Q \mapsto [P, Q]$ 满足 $d_P^2 = 0$

证明: 对 $\forall f, g, h \in A$.

$$[P, Q](f \cdot g \cdot h) = P(Q(f \cdot g) \cdot h) + P(Q(g \cdot h) \cdot f) + P(Q(h \cdot f) \cdot g) \\ + Q(P(f \cdot g) \cdot h) + Q(P(g \cdot h) \cdot f) + Q(P(h \cdot f) \cdot g)$$

~~定义~~ 定义 $\{f, g\}_P = [P, f \cdot g]$. 则有

$$\left\{ \left\{ f, g \right\}_P, h \right\}_P + \left\{ \left\{ g, h \right\}_P, f \right\}_P + \left\{ \left\{ h, f \right\}_P, g \right\}_P = \frac{1}{2} [P, P](f \cdot g \cdot h)$$

由 (a) \Leftrightarrow (b).

接下来, 对 $Q \in \Lambda^2$, 有

$$([P, P], Q) + ([P, Q], P) + ([Q, P], P) = 0.$$

为什么要两种? 因为前一种好定义不好算 \rightarrow
后一种好算, 但是可能不那么好理解.

T^*M 上有标准的辛结构. $\pi(T^*(M)) \rightarrow$
上则有奇的辛结构. SN 括号即
这一辛结构对应的 Poisson 括号 (可能要
调整一下分次和符号). 这一定理揭示的就是
这个辛结构.

即 $d_p^2(Q) = -\frac{1}{2}[(p, p), Q]$. 所以 $d \Leftrightarrow 0$. \square

另一种描述 $(u^1, \dots, u^n) \in U$

令 $\hat{M} = \pi(T^*M)$. 对 $U \subset M$, 它局部坐标可
~~由~~ $\hat{U} = U \times \mathbb{R}^n, (u^1, \dots, u^n, 0, \dots, 0) \in \hat{U}$, 使
~~由~~ $\hat{\theta}_\alpha = \frac{\partial u^\beta}{\partial x^\alpha} \theta_\alpha$. 记 $\hat{A} = C^\infty(\hat{M})$.

引理: 存在一个同构 $j: \hat{A} \rightarrow A^*$

证明: $j(p)(f_1, \dots, f_p) = \frac{\partial p}{\partial \theta_{\alpha_1} \dots \partial \theta_{\alpha_p}} \frac{\partial f_1}{\partial x^{\alpha_1}} \dots \frac{\partial f_p}{\partial x^{\alpha_p}} \square$

定理: 对于 $p \in \hat{A}^p, q \in \hat{A}^2$, 我们有

$$[p, q]_{\hat{A}} = \frac{\partial p}{\partial x^\alpha} \frac{\partial q}{\partial u^\alpha} + (-1)^p \frac{\partial p}{\partial u^\alpha} \frac{\partial q}{\partial x^\alpha} = j^{-1}([j(p), j(q)])$$

证明: ~~只需~~ 只需验证 $[,]_{\hat{A}}$ 满足 NR 括号的奇性.
 \square

(以后我们可忽略 j , 并等同 \hat{A} 上的 $[,]_{\hat{A}}$ 和
 A^* 上的 $[,]$. 现在 M 上的 Poisson 结构可定义为
 $p \in \hat{A}^2$, 满足 $[p, p] = 0$.

Date:

Place:

Reminders

Date:

Place:

Reminders

§2.2 无限 Tet 丛

这一节将考虑形如

$$u_t^\alpha = X^\alpha(u, u', \dots) = X_0^\alpha(u) + \varepsilon X_{\beta}^\alpha(u) u_x^\beta + \varepsilon^2 \dots$$

的方程的几何。这个方程与传统 PDE 的一个本质的不同是，我们允许它有无穷多项，且其中可以有任意高阶的导数。

(下略，参见某电子版讲义)