

▶▶ 基于传统数学的主纤维丛参数化联络与广义非交换李代数 (PFB-GNLA) 的一体化构造：同伦版

- 作者: GaoZheng
- 日期: 2025-11-08
- 版本: v1.0.0

注: “**O3理论/O3元数学理论(基于泛逻辑分析与泛迭代分析的元数学理论)/主纤维丛版广义非交换李代数(PFB-GNLA)**”相关理论参见: [作者 \(GaoZheng\) 网盘分享](#) 或 [作者 \(GaoZheng\) 开源项目](#) 或 [作者 \(GaoZheng\) 主页](#), 欢迎访问!

摘要

本文为同伦 Lie-型 (Jacobi 允许受控失配) 构造版, 简称同伦版。本文在传统微分几何的框架中, 给出可操作的、逐步的“同伦版”PFB-GNLA 构造。核心思想是: 在参数化主丛

$$\mathcal{P} := P \times \mathcal{W} \longrightarrow M \times \mathcal{W}$$

上引入总联络

$$\mathbb{A} = A^{(x)}(\mathbf{w}) + A^{(w)}, \quad \mathbb{F} = d_{x,\mathbf{w}}\mathbb{A} + \mathbb{A} \wedge \mathbb{A} = F^{(xx)} + F^{(xw)} + F^{(ww)},$$

并选取一个 G -等变、basic 的、协变闭三形式 $H \in \Omega^3(M \times \mathcal{W}, \mathfrak{a})$ 。在此数据上定义扭曲括号 $l_2 = [\cdot, \cdot]_H$ 与三元同伦 $l_3 = \iota_{\rho(\cdot)}^3 H$, 得到一个**2-term L_∞ -algebroid** (或半严格 Lie-2 代数丛)

$$l_1 = 0, \quad l_2 = [\cdot, \cdot]_H, \quad l_3 \neq 0, \quad l_{n \geq 4} = 0,$$

在 $D_{x,w}H = 0$ 与扩展 Bianchi 恒等式 $D_{x,w}\mathbb{F} = 0$ 下满足 Stasheff 身份; 当 $H = 0$ 或 $H = dB$ 可经规范吸收时退化为**严格 Jacobi**的 PFB-GNLA。构造过程详细给出**输入数据、逐步定义、局部-整体粘合、判据、规范性与参数自然性、示例与退化**, 并附上**算法化检查清单**, 保留传统几何的可检与可证风格, 同时与“法则联络 (\mathcal{A}_M) 引入的三阶纠正 (l_3)”的元数学版对齐。

0. 预备与符号

- 主丛: $\pi: P \rightarrow M$, 结构群 G , 李代数 \mathfrak{g} 。
- 参数域 (外参/价值) : \mathcal{W} (光滑流形), 点记 \mathbf{w} 。
- 积主丛: $\mathcal{P} = P \times \mathcal{W} \rightarrow M \times \mathcal{W}$ 。
- **总联络:**

$$\boxed{\mathbb{A} = A^{(x)}(\mathbf{w}) + A^{(w)}}, \quad \mathbb{F} = d_{x,\mathbf{w}}\mathbb{A} + \mathbb{A} \wedge \mathbb{A} = F^{(xx)} + F^{(xw)} + F^{(ww)}.$$

- **扩展 Bianchi:**

$$D_{x,\mathbf{w}}\mathbb{F} := d_{x,\mathbf{w}}\mathbb{F} + [\mathbb{A}, \mathbb{F}] = 0.$$

- “骨架” \mathcal{A} -双模与锚:

$$L \cong \Gamma(TP/G) \oplus \Gamma(\text{ad}(P)), \quad \rho(X \oplus \xi) = \alpha(X) \in \mathfrak{X}(M).$$

1. 构造输入: 选择三形式源 H (同伦数据)

输入 1.1 (H) 取

$$\boxed{H \in \Omega^3(M \times \mathcal{W}, \mathfrak{a}) \text{ basic 且 } G\text{-等变}, \quad D_{x,\mathbf{w}}H = 0},$$

其中 $\mathfrak{a} = \mathbb{R}$ (中心层) 或 $\text{ad}(P)$ (伴随丛)。

典型来源

- **CS-传递:** 令 $\langle \cdot, \cdot \rangle$ 为 \mathfrak{g} 上不变配对,

$$\text{CS}_3(\mathbb{A}) = \langle \mathbb{A}, d\mathbb{A} \rangle + \frac{1}{3}\langle \mathbb{A}, [\mathbb{A}, \mathbb{A}] \rangle, \quad d\text{CS}_3 = \langle \mathbb{F} \wedge \mathbb{F} \rangle,$$

对 CS_3 取 basic 投影或差分得到 H 。

- **法则联络下推** (与元数学版对齐) :

$$H = R_!(\text{CS}_3(\mathcal{A}_M)) \quad \text{或} \quad H = R_!(\text{Tr}(\mathcal{F}_M \wedge \mathcal{F}_M))^\flat,$$

其中 \mathcal{A}_M 是法则联络, R 为表示。

作用: H 的同伦类 ($[H]$) 将编码“雅可比失配”的受控量; $D_{x,w}H = 0$ 是同伦一致性的关键判据。

2. 构造底座: 2-term 链复形与锚

定义 2.1 (2-term 复形)

- 方案 A (伴随型) : $E_{-1} = 0, E_0 = L$;
- 方案 B (中心扩张型) : $E_{-1} = \underline{\mathbb{R}}$ (或 $\underline{\mathfrak{a}}$) 、 $E_0 = L$ 。
两者均取 $l_1 = 0$ 。

锚: $\rho : E_0 = L \rightarrow TM$ 取 $\rho(X \oplus \xi) = \alpha(X)$ 。中心层 E_{-1} 取零锚。

3. 第 1 步: 定义扭曲括号 $l_2 = [\cdot, \cdot]_H$

对 $x = X \oplus \xi, y = Y \oplus \eta \in L$, 设

$$\begin{aligned}[x, y]_H &= [x, y]_0 + \Theta_H(x, y), \\ [x, y]_0 &= [X, Y] \oplus \left(\mathcal{L}_X^{\nabla(w)} \eta - \mathcal{L}_Y^{\nabla(w)} \xi + [\xi, \eta]_{\mathfrak{g}} + \iota_{\alpha(X)} \iota_{\alpha(Y)} F^{(xx)} \right),\end{aligned}$$

其中 $\Theta_H : L \times L \rightarrow \Gamma(\mathfrak{a})$ 为由 H 诱导的双线性修正 (可取 $\Theta_H = 0 \oplus \Phi_H$)。

检查 3.1 (Leibniz 与锚兼容)

$$[x, ay]_H = (\rho x)a \cdot y + a[x, y]_H, \quad \rho([x, y]_H) = [\rho x, \rho y] + \text{ad}_{\kappa_H(x, y)},$$

κ_H 由 \mathbb{F} 与 Θ_H 汇总给定。

4. 第 2 步：定义三元同伦 l_3

$$l_3(x, y, z) := \iota_{\rho(x)} \iota_{\rho(y)} \iota_{\rho(z)} H \in \begin{cases} \Gamma(\text{ad}(P)) \subseteq L, & \text{方案 A;} \\ \Gamma(E_{-1}), & \text{方案 B (中心).} \end{cases}$$

除 l_3 外，令 $l_{n \geq 4} \equiv 0$.

5. 第 3 步：验证 2-term L_∞ 身份 (Stasheff)

命题 5.1 (同伦 Jacobi 判据)

若 $D_{x,w}H = 0$ 与 $D_{x,w}\mathbb{F} = 0$ 成立，则

$$\sum_{\text{cyc}} [x, [y, z]_H]_H = l_3(x, y, z), \quad l_{n \geq 4} = 0.$$

证明要点. 展开双括号， $[\cdot, \cdot]_0$ 的 Jacobi 抵消； Θ_H 的混合项在 Bianchi 与 $D_{x,w}H = 0$ 下汇聚为 $\iota_{\rho(\cdot)}^3 H$ 。□

退化：当 $H = 0$ 或 $H = dB$ (并相应 B -场规范) 时， $[\cdot, \cdot]_H = [\cdot, \cdot]_0, l_3 = 0$ ，返回严格 Jacobi。

6. 局部—整体：规范变换与粘合条件

规范与参数自然性

- 规范变换 $g : P \rightarrow G$:

$$\mathbb{A} \mapsto \text{Ad}_g^{-1} \mathbb{A} + \text{Ad}_g^{-1} d_{x,w} g, \quad \mathbb{F} \mapsto \text{Ad}_g^{-1} \mathbb{F},$$

H 取 CS-传递或不变构造 \Rightarrow 结构在 L_∞ 同构类不变。

- 参数变换 $w \mapsto w'$: 若 H 协变闭且 basic，则 (l_2, l_3) 自然流形同构。

粘合

在覆盖 $\{U_i\}$ 上, 若局部数据 (\mathbb{A}_i, H_i) 与过渡函数 g_{ij} 满足

$$\mathbb{A}_j = \text{Ad}_{g_{ij}}^{-1} \mathbb{A}_i + \text{Ad}_{g_{ij}}^{-1} d_{x,\mathbf{w}} g_{ij}, \quad H_j = H_i \text{ (或差一个 CS-精确项),}$$

则局部 L_∞ 结构可粘合为全局结构; 不同选择导致的差异为 L_∞ 同构。

7. 退化与对照: 严格版、Courant、string

- **严格版:** $H = 0$ 或 $H = dB$ 可吸收 $\Rightarrow [\cdot, \cdot]_H = [\cdot, \cdot]_0, l_3 = 0$ 。
 - **Courant-型:** 令 $L = TM \oplus T^*M$ 、 $H \in \Omega^3(M)$ 闭, 得经典 H -twisted Courant; 本文为其在主丛/参数化的推广。
 - **string-型中心扩张:** 取 $\mathfrak{a} = \mathbb{R}$, $E_{-1} = \underline{\mathbb{R}}$, l_3 为中心 \Rightarrow string Lie-2 模型; $H \rightarrow 0$ 回收严格版。
-

8. 最小算例: $U(1)$ 与参数方向

令 $G = U(1)$ 、 $\mathfrak{g} = i\mathbb{R}$ 。取

$$H := \lambda F^{(xx)} \wedge A^{(w)} \in \Omega^3(M \times \mathcal{W}), \quad \lambda \in \mathbb{R}.$$

若 $D_x F^{(xx)} = 0$ 、 $F^{(ww)} = 0$, 则 $D_{x,\mathbf{w}} H = 0$ 。于是

$$l_3(X \oplus \xi, Y \oplus \eta, Z \oplus \zeta) = \lambda \iota_{\alpha(X)} \iota_{\alpha(Y)} \iota_{\alpha(Z)} (F^{(xx)} \wedge A^{(w)}),$$

给出非零 Jacobiator; 当 $A^{(w)} = 0$ 或 $\lambda = 0$ 时退化为严格 PFB-GNLA。

9. 构造流程 (算法化清单)

1. **输入:** 主丛 $P \rightarrow M$ 、参数域 \mathcal{W} 、总联络 \mathbb{A} 、 \mathbb{F} ;
2. **选取 H :** 由 CS/法则联络构造 basic 协变闭 H ;
3. **定义:** $E_{-1}, E_0, \rho, [\cdot, \cdot]_H, l_3$;

4. **检查**: Leibniz、锚兼容; 验证 $D_{x,w}\mathbb{F} = 0, D_{x,w}H = 0$;
 5. **Stasheff**: 证明 $\sum_{\text{cyc}}[x, [y, z]_H]_H = l_3(x, y, z)$;
 6. **规范/参数自然性**: 变换规则与 L_∞ 同构;
 7. **粘合**: 覆盖上局部数据的 Čech 粘合;
 8. **退化/特化**: 必要时令 $H \rightarrow 0$ (严格)、或取 Courant/string 特例。
-

10. 结论

上述**同伦化**构造将 PFB-GNLA 从“严格 Lie-型”系统性提升为**2-term L_∞** 体系: 同伦三元 l_3 由协变闭三形式 H 控制, 满足 Stasheff 身份并与扩展 Bianchi 相容; 在 $H = 0/\text{exact}$ 时自动退化为严格版。该构造**完整体现了过程** (输入-定义-判据-粘合-自然性-退化-特例-算法化检查), 既保留传统几何的可检与工程可落地性, 又与元数学“重定义联络”的三阶纠正 (l_3) 形成一一对应, 为刻画**法则演化**、异常/修正及其不变量 ($([H])$) 提供统一且可验证的工具集。

许可声明 (License)

Copyright (C) 2025 GaoZheng

本文档采用[知识共享-署名-非商业性使用-禁止演绎 4.0 国际许可协议 \(CC BY-NC-ND 4.0\)](#)进行许可。