

振り返りと導入

...

1 双対平坦構造とシンプレクティック構造

以下、 M を多様体、 (g, ∇, ∇^*) を M 上の双対平坦構造、 $\mathcal{U} \subset M \times M$ を canonical ダイバージェンスの定義域、 $D: \mathcal{U} \rightarrow \mathbb{R}$ を canonical ダイバージェンスとする。

定義 1.1 (良いチャート). 次をみたす双対アファインチャート (U, θ, η) をここだけの用語で**良いチャート**と呼ぶ:

- (1) $U \times U \subset \mathcal{U}$ である。
- (2) U は g -凸である。

命題-定義 1.2 (双対平坦構造のシンプレクティック構造). $\omega_0 \in \Omega^2(T^\vee M)$ を $T^\vee M$ 上の自然シンプレクティック形式とする。写像 $d_1 D: \mathcal{U} \rightarrow T^\vee M$ を第1成分に関する微分、すなわち $d_1 D := D(\frac{\partial}{\partial x^i} \parallel) dx^i$ で定め、 \mathcal{U} 上の2-形式 $\omega \in \Omega^2(\mathcal{U})$ を $\omega := (d_1 D)^*(\omega_0)$ で定める。このとき次が成り立つ:

- (1) M の任意の局所座標 $x = (x_i)_i$ に対し、 $x^* := x$ において \mathcal{U} の局所座標 $(x, x^*) = (x^1, \dots, x^n, x^{*1}, \dots, x^{*n})$ を定めると、 ω の成分表示は

$$\omega = D\left(\frac{\partial}{\partial x^i} \parallel \frac{\partial}{\partial x^{*j}}\right) dx^i \wedge dx^{*j} \quad (1.1)$$

となる。

- (2) ω は \mathcal{U} 上のシンプレクティック形式である。

ω を双対平坦構造 (g, ∇, ∇^*) の**シンプレクティック構造**と呼ぶ。

証明 (1) 前回示した。

(2) $d_1 D$ がはめ込みであることを示せばよい。座標 (θ, θ^*) に関する座標表示の Jacobi 行列を考えると $\begin{bmatrix} I & O \\ O & -g \end{bmatrix}$ の形になることから、 g の非退化性より $d_1 D$ がはめ込みであることが従う。 \square

命題 1.3 (ω の基本性質). ω を双対平坦構造 (g, ∇, ∇^*) のシンプレクティック構造、 (U, θ, η) を良いチャートとすると、 $\forall p, q \in U, (p, q) \in \mathcal{U}$ に対し次が成り立つ:

$$\omega_{(p,q)} = -g_{ij}(p) d\theta^i \wedge d\theta^{*j} \quad (1.2)$$

$$= -d\eta_i \wedge d\theta^{*i} \quad (1.3)$$

$$= -g_{ij}(p) g^{jk}(q) d\theta^i \wedge d\eta_k^* \quad (1.4)$$

$$= -g^{ij}(q) d\eta_i \wedge d\eta_j^* \quad (1.5)$$

注意 1.4. 任意の双対アファインチャート (U, θ, η) に対しては $\omega = -d\eta_i \wedge d\theta^{*i}$ が成り立つとは限らない。

証明 [TODO]

□

例 1.5 ($M = \mathbb{R}^n$ の場合). $M := \mathbb{R}^n$ とし、 g を Euclid 計量、 $\nabla := \nabla^* := \nabla^g$ とすると、 (g, ∇, ∇^*) は双対平坦構造となる。このとき、 (g, ∇, ∇^*) の canonical ダイバージェンスは $D: M \times M \rightarrow \mathbb{R}, (p, q) \mapsto \frac{1}{2}\|p - q\|^2$ となり、 (g, ∇, ∇^*) のシンプレクティック構造 ω は、同一視 $M \times M \cong T^*M$ のもとで T^*M 上の自然シンプレクティック構造 ω_0 に対し $\omega = -\omega_0$ となる。

$$\omega = D\left(\frac{\partial}{\partial x^i} \parallel \frac{\partial}{\partial x^{*j}}\right) dx^i \wedge dx^{*j} \quad (1.6)$$

$$= -\delta_j^i dx^i \wedge dx^{*j} \quad (1.7)$$

$$= -dx^i \wedge dx^{*i} \quad (1.8)$$

$$= -\omega_0 \quad (1.9)$$

命題-定義 1.6 (ダイバージェンスを使わない直接的な定義). g -凸な任意の双対アファインチャート (U, θ, η) に対し、

$$d\eta_i \wedge d\theta^{*i} \quad (1.10)$$

は (U, θ, η) の選び方によらない。

証明 g -凸な双対アファインチャート $(U, \theta, \eta), (U', \theta', \eta')$ に対し、

$$d\eta_i \wedge d\theta^{*i} = \frac{\partial \eta_i}{\partial \eta_j'}(p) \frac{\partial \theta^i}{\partial \theta'^k}(q) d\eta_j' \wedge d\theta'^{*k} \quad (1.11)$$

が成り立つ。 U, U' の g -凸性より、 p, q を結ぶ M 内の最短測地線は $U \cap U'$ に含まれる。したがって p, q は $U \cap U'$ の単一の連結成分 C に含まれる。 C 上で $\frac{\partial \eta_i}{\partial \eta_j'} = \frac{\partial \theta'^j}{\partial \theta^i}$ は定数だから、 $\frac{\partial \eta_i}{\partial \eta_j'}(p) \frac{\partial \theta^i}{\partial \theta'^k}(q) = \delta_k^j$ が成り立つ。

□

2 シンプレクティック幾何における Legendre 変換

[TODO]

今後の予定

- Legendre 変換
- モーメント写像

参考文献

[Ama16] Shun-ichi Amari, **Information Geometry and Its Applications**, Applied Mathematical Sciences, vol. 194, Springer Japan, Tokyo, 2016 (en).

[野 20] 知宣 野田, シンプレクティック幾何的視点での BAYES の定理について (部分多様体の幾何学の深化と展開), 数理解析研究所講究録 2152 (2020), 29–43 (jpn).

A 付録

1.1 双対ポテンシャル

定義 A.1 (双対ポテンシャル). (U, θ, η) を双対アファインチャートとする。関数 $\psi, \varphi: U \rightarrow \mathbb{R}$ の組 (ψ, φ) が (U, θ, η) の **双対ポテンシャル (dual potential)** であるとは、 U 上で

$$d\psi = \eta_i d\theta^i, \quad d\varphi = \theta^i d\eta_i, \quad \psi + \varphi = \theta^i \eta_i \quad (\text{A.1})$$

が成り立つことをいう。

命題 A.2 (双対ポテンシャルの基本性質). (U, θ, η) を双対アファインチャート、 (ψ, φ) を (U, θ, η) の双対ポテンシャルとする。このとき次が成り立つ:

- (1) U 上で ψ は g の ∇ -ポテンシャルであり、 φ は g の ∇^* -ポテンシャルである。
- (2) $(\psi, \varphi), (\psi', \varphi')$ を (U, θ, η) の双対ポテンシャルとすると、 U の連結成分ごとに $\psi' - \psi$ および $\varphi' - \varphi$ は定数である。

証明 (1) (θ, η) が双対アファイン座標であることから

$$\nabla^2 \psi = \frac{\partial \eta_i}{\partial \theta^j} d\theta^i d\theta^j = g_{ij} d\theta^i d\theta^j = g, \quad \nabla^{*2} \varphi = \frac{\partial \theta^i}{\partial \eta_j} d\eta_i d\eta_j = g^{ij} d\eta_i d\eta_j = g \quad (\text{A.2})$$

を得る。

(2) $\psi' - \psi$ について示す。 ψ, ψ' が g の ∇ -ポテンシャルであることより U 上で $\nabla^2(\psi' - \psi) = 0$ である。したがって U の各連結成分 C に対し、組 $(a_C, b_C) \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}$ であって $\psi'(r) - \psi(r) = \langle a_C, \theta(r) \rangle + b_C$ ($\forall r \in C$) なるものがただ 1 組存在する。さらに ψ, ψ' が双対ポテンシャルであることより C 上で $d(\psi' - \psi) = 0$ だから $a_C = 0$ が成り立つ。よって C 上で $\psi' - \psi = b_C$ が成り立つ。 $\varphi' - \varphi$ についても同様。□

1.2 canonical ダイバージェンスの定義域

定義 A.3 (∇ -凸集合). 部分集合 $S \subset M$ が **∇ -凸 (∇ -convex)** であるとは、任意の $p, q \in S$ に対し、 p から q への S 内の ∇ -測地線がただひとつ存在することをいう。

定義 A.4 (g -凸集合). 部分集合 $S \subset M$ が **g -凸 (g -convex)** であるとは、任意の $p, q \in S$ に対し、 p から q への M 内の ∇^g -測地線で最短なものがただひとつ存在し、かつそれが S 内に含まれることをいう。

定義 A.5 (canonical ダイバージェンスの定義域).

$$\mathcal{U} := \left\{ (p, q) \in M \times M \left| \begin{array}{l} p, q \text{ を含む } g\text{-凸開集合を含む、} \\ \nabla\text{-凸または } \nabla^*\text{-凸な双対アファインチャート } (U, \theta, \eta) \text{ が存在する} \end{array} \right. \right\} \quad (\text{A.3})$$

命題 A.6. 次は同値である:

- (1) U は ∇ -凸であり、 U 上の双対アファイン座標が存在する。
- (2) U は ∇ -凸であり、 U 上の ∇ -アファイン座標が存在する。

証明 (1) \Rightarrow (2) 明らか。

(2) \Rightarrow (1) ∇ -凸性より $\eta := (\eta_i)_i$, $\eta_i := \frac{\partial \psi}{\partial \theta^i}$ は U 上の座標となる。このとき (θ, η) は U 上の双対アファイン座標となる。さらに $\varphi := \theta^i \eta_i - \psi$ とおけば (ψ, φ) は (U, θ, η) の双対ポテンシャルとなる。 \square

注意 A.7.

- p, q を含む g -凸開集合が存在したとしても、 p, q のまわりの良いチャートが存在するとは限らない。たとえば、正規分布族を考え、自然パラメータ空間 (これは上半空間となる) から $\{0\} \times (0, 2)$ を除いた空間を考えると、2 点 $p = (2, 1), q = (-2, 1)$ を含む g -凸開集合が存在するが、2 点を結ぶ ∇ -測地線も ∇^* -測地線も存在しないため、2 点を含む ∇ -凸または ∇^* -凸な双対アファインチャートは存在しない。

補題 A.8 (g -凸開近傍の存在). 各 $p \in M$ に対し、ある $R > 0$ が存在して、任意の $r \in (0, R)$ に対し $B_r(p) \subset M$ は g -凸である。

証明 [TODO] cf. Riemann 多様体の教科書 \square

補題 A.9 (\mathcal{U} の多様体構造). \mathcal{U} は Δ_M を含む $M \times M$ の開集合である。したがって \mathcal{U} には $M \times M$ の開部分多様体の構造が入る。

証明 開集合となることは定義から明らか。また、各 $p_0 \in M$ に対し、 p_0 のまわりの双対アファインチャート (U, θ, η) が存在するから、 p_0 の ∇ -凸開近傍 U' を $U' \subset U$ となるようにとれば、補題より U' は p_0 の g -凸開近傍を含む。したがって $U' \times U'$ は $M \times M$ における p_0 の近傍であり、 \mathcal{U} に含まれる。よって \mathcal{U} は Δ_M を含む。 \square

1.3 canonical ダイバージェンス

命題-定義 A.10 (canonical ダイバージェンス). 関数 $D: \mathcal{U} \rightarrow \mathbb{R}$ を次のように定める: $(p, q) \in \mathcal{U}$ を固定し、 p, q を含む g -凸開集合を含む ∇ -凸または ∇^* -凸な双対アファインチャート (U, θ, η) をひとつ選び、その双対ポテンシャル (ψ, φ) を 1 組選ぶ。このとき、点 (p, q) における

$$\psi(q) + \varphi(p) - \langle \theta(q), \eta(p) \rangle \quad (\text{A.4})$$

の値は (U, θ, η) や (ψ, φ) の選び方によらない。この値を $D(p||q)$ と記す。以上により定まる関数 $D: \mathcal{U} \rightarrow \mathbb{R}$ を双対平坦構造 (g, ∇, ∇^*) の **canonical ダイバージェンス** と呼ぶ。

証明 $(p, q) \in \mathcal{U}$ とし、 $(U, \theta, \eta), (U', \theta', \eta')$ をそれぞれ条件をみたす双対アファインチャート、 $(\psi, \varphi), (\psi', \varphi')$ をそれぞれの双対ポテンシャルとする。 $(p, q) \in \mathcal{U}$ ゆえ p, q を含む g -凸集合が存在するから、 p から q への M 内の ∇^g -測地線 γ がただひとつ存在する。ここで U, U' は p, q を含む g -凸開集合を含んでいたから、 $U \cap U'$ は γ の像を含む。このとき $U \cap U'$ の連結成分 C であって γ の像を含むものがただ 1 つ存在する。

C の連結性より $\psi'(q) - \psi(q) = (C \text{ 上の定数}) = \psi'(p) - \psi(p)$ が成り立つ。よって

$$\psi'(q) + \varphi'(p) - \langle \theta'(q), \eta'(p) \rangle = \psi'(q) - \psi'(p) - \langle \theta'(q) - \theta'(p), \eta'(p) \rangle \quad (\text{A.5})$$

$$= \psi(q) - \psi(p) - \langle \theta'(q) - \theta'(p), \eta'(p) \rangle \quad (\text{A.6})$$

が成り立つ。あとは $\langle \theta'(q) - \theta'(p), \eta'(p) \rangle = \langle \theta(q) - \theta(p), \eta(p) \rangle$ を示せばよい。

C の連結性より、組 $(A = (A_i^j)_{i,j}, b) \in \text{GL}_n(\mathbb{R}) \times \mathbb{R}^n$ であって $\theta'(r) = A\theta(r) + b$ ($\forall r \in C$) をみたすものがただ 1 組存在する。よって任意の $r \in C$ に対し

$$\eta_i(r) = \frac{\partial \psi}{\partial \theta^i}(r) \quad (\because d\psi = \eta_i d\theta^i) \quad (\text{A.7})$$

$$= \frac{\partial \psi'}{\partial \theta^i}(r) \quad (\because \psi' - \psi \text{ は } C \text{ 上定数}) \quad (\text{A.8})$$

$$= \frac{\partial \theta'^j}{\partial \theta^i}(r) \frac{\partial \psi'}{\partial \theta'^j}(r) \quad (\text{A.9})$$

$$= A_i^j \eta'_j(r) \quad (\because d\psi' = \eta'_j d\theta'^j) \quad (\text{A.10})$$

$$\therefore \eta(r) = A\eta'(r) \quad (\text{A.11})$$

が成り立つ。さらに任意の $r \in C$ に対し

$$\theta'^i(r) = \frac{\partial \varphi'}{\partial \eta'_i}(r) \quad (\because d\varphi' = \theta'^i d\eta'_i) \quad (\text{A.12})$$

$$= \frac{\partial \varphi}{\partial \eta'_i}(r) \quad (\because \varphi' - \varphi \text{ は } C \text{ 上定数}) \quad (\text{A.13})$$

$$= \frac{\partial \eta_j}{\partial \eta'_i}(r) \frac{\partial \varphi}{\partial \eta_j}(r) \quad (\text{A.14})$$

$$= A_j^i \theta^j(r) \quad (\because d\varphi = \theta^j d\eta_j, \eta = A\eta') \quad (\text{A.15})$$

$$\therefore \theta'(r) = A\theta(r) \quad (\text{A.16})$$

が成り立つ。したがって

$$\langle \theta'(q) - \theta'(p), \eta'(p) \rangle = \langle A(\theta(q) - \theta(p)), A^{-1}\eta(p) \rangle = \langle \theta(q) - \theta(p), \eta(p) \rangle \quad (\text{A.17})$$

が示された。 \square

命題 A.11 (canonical ダイバージェンスの性質). (g, ∇^*, ∇) の canonical ダイバージェンスを D^* として

- (1) D は C^∞ 関数である。
- (2) $D(p\|q) \geq 0$
- (3) $D(p\|q) = 0 \iff p = q$
- (4) $D(p\|q) = D^*(q\|p)$

証明 (1) 局所的な C^∞ 性を示せばよい。 $(p, q) \in \mathcal{U}$ とし、 (U, θ, η) を条件をみたす双対アファインチャートとすれば、 (p, q) の近傍 $U \times U$ 上で D は C^∞ である。

(2), (3) ψ の ∇ -凸性あるいは φ の ∇^* -凸性より従う。

(4) 定義より明らか。

□