

第 1 章 Hessian, Legendre 変換, Fourier-Laplace 変換

1 Hessian

本節では W を m 次元 \mathbb{R} -ベクトル空間 ($m \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$)、 $U \subset^{\text{open}} W$ を開部分集合とする。

本節では U 上の C^∞ 関数に対し Hessian を定義したい。そこで、まず U 上にアファイン接続を定義し、それを用いて Hessian を定義する。

1.1 U 上のアファイン接続

一般のアファイン接続の平坦性を定義しておく。

定義 1.1 (平坦アファイン接続). M を多様体、 ∇ を M 上のアファイン接続とする。

- M の開部分集合 $O \subset^{\text{open}} M$ 上の座標であって、それに関する ∇ の接続係数がすべて 0 となるものを、 O 上の **∇ -アファイン座標 (∇ -affine coordinates)** という。
- 各 $p \in M$ に対し、 p のまわりの ∇ -アファイン座標が存在するとき、 ∇ は M 上**平坦 (flat)** であるという。

今考えている U 上には、次のような平坦アファイン接続が定まる。

命題-定義 1.2 (U 上の平坦アファイン接続). U 上のアファイン接続 $D: \Gamma(TU) \rightarrow \Gamma(T^\vee U \otimes TU)$ を、次の規則で well-defined に定めることができる:

- 各 $X \in \Gamma(TU)$ に対し、 W の基底が定める U 上の座標 x^i ($i = 1, \dots, m$) をひとつ選び、

$$DX := dX^i \otimes \frac{\partial}{\partial x^i} \in \Gamma(T^\vee U \otimes TU) \quad (1.1)$$

と定める。ただし、 X の成分表示を $X = X^i \frac{\partial}{\partial x^i}$ とおいた。

さらに、この D は U 上のアファイン接続として平坦である。

証明 写像として well-defined であることを一旦認め、先に \mathbb{R} -線型性、Leibniz 則、平坦性を確かめる。 D の \mathbb{R} -線型性と Leibniz 則は、外微分 d の \mathbb{R} -線型性と Leibniz 則から従う。平坦性は、式 (1.1) で用いた座標 x^i が D -アファイン座標となることから従う。最後に、 D が写像として well-defined であることを示す。 y^α ($\alpha = 1, \dots, m$) を W の基底が定める U 上の座標とすると、

$$dX^i \otimes \frac{\partial}{\partial x^i} = d \left(X^\alpha \frac{\partial x^i}{\partial y^\alpha} \right) \otimes \frac{\partial y^\alpha}{\partial x^i} \frac{\partial}{\partial y^\alpha} \quad (1.2)$$

$$= \left(\frac{\partial x^i}{\partial y^\alpha} dX^\alpha + \underbrace{X^\alpha d \left(\frac{\partial x^i}{\partial y^\alpha} \right)}_{=0} \right) \otimes \frac{\partial y^\alpha}{\partial x^i} \frac{\partial}{\partial y^\alpha} \quad (1.3)$$

$$= dX^\alpha \otimes \frac{\partial}{\partial y^\alpha} \quad (1.4)$$

となる。ただし「 $= 0$ 」の部分は x^i と y^α の間の座標変換がアファイン変換となることを用いた。これで well-defined 性も示された。 \square

1.2 Hessian

U 上のアファイン接続 D により、 $T^\vee U$ の接続が誘導される。これを用いて Hessian を定義する。

定義 1.3 (Hessian). C^∞ 関数 $f: U \rightarrow \mathbb{R}$ に対し、 f の **Hessian** を

$$\text{Hess } f := Ddf \in \Gamma(T^\vee U \otimes T^\vee U) \quad (1.5)$$

と定義する。

D -アファイン座標を用いると、Hessian の成分表示は簡単な形になる。

命題 1.4 (Hessian の成分表示). x^i ($i = 1, \dots, m$) を U 上の D -アファイン座標とする。このとき、座標 x^i に関する $\text{Hess } f$ の成分表示は

$$\text{Hess } f = \frac{\partial^2 f}{\partial x^i \partial x^j} dx^i \otimes dx^j \quad (1.6)$$

となる。とくに f の C^∞ 性より $\text{Hess } f$ は対称テンソルである。

証明 $(\text{Hess } f)(\partial_i, \partial_j) = \langle D_{\partial_i} df, \partial_j \rangle = \partial_i \langle df, \partial_j \rangle - \underbrace{\langle df, D_{\partial_i} \partial_j \rangle}_{=0} = \partial_i (\partial_j f) = \frac{\partial^2 f}{\partial x^i \partial x^j}$ より従う。 \square

2 Legendre 変換

定義 2.1 (Legendre 変換). $U \subset W$ を開集合、 $f: U \rightarrow \mathbb{R}$ を C^∞ 関数であって $\nabla f: U \rightarrow W^\vee$ が単射であるものとする。関数

$$f^\vee: U' \rightarrow \mathbb{R}, \quad y \mapsto \langle (\nabla f)^{-1}(y), y \rangle - f((\nabla f)^{-1}(y)) \quad \text{where } U' := \nabla f(U) \quad (2.1)$$

を f の **Legendre 変換 (Legendre transform)** という。

例 2.2 (Legendre 変換の例). 前回 (0704_資料.pdf) 扱った具体例について対数分配関数の Legendre 変換を計算してみる。

- Bernoulli 分布族 (i.e. 2 元集合上の full support な確率分布の族): 対数分配関数は $\psi: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $\theta \mapsto \log(1 + \exp \theta)$ であった。よって $\nabla \psi(\theta) = \frac{\exp \theta}{1 + \exp \theta}$ であり、 $(\nabla \psi)^{-1}(\eta) = \log \eta - \log(1 - \eta)$ である。したがって $\psi^\vee(\eta) = \eta \log \eta + (1 - \eta) \log(1 - \eta)$ である。
- 正規分布族: 対数分配関数は $\psi: \mathbb{R} \times \mathbb{R}_{<0} \rightarrow \mathbb{R}$, $\theta \mapsto -\frac{(\theta^1)^2}{4\theta^2} - \frac{1}{2} \log(-\theta^2) + \frac{1}{2} \log \pi$ であっ

た。よって $\nabla\psi(\theta) = \left(-\frac{\theta^1}{2\theta^2} \quad \frac{(\theta^1)^2}{4(\theta^2)^2} - \frac{1}{2\theta^2}\right)$ であり、 $(\nabla\psi)^{-1}(\eta) = \frac{1}{\eta_2 - (\eta_1)^2} \begin{pmatrix} \eta_1 \\ -1/2 \end{pmatrix}$ である。よって $\psi^\vee(\eta) = -\frac{1}{2} \left(1 + \log 2\pi + \log(\eta_2 - (\eta_1)^2)\right)$ である。

本稿では、とくに次の状況を考えることになる。

命題 2.3. $U \subset W$ を凸開集合、 $f: U \rightarrow \mathbb{R}$ を C^∞ 関数であって $\text{Hess } f$ が U 上各点で (対称であることも含む意味で) 正定値であるものとする。このとき、次が成り立つ:

- (1) ∇f は局所微分同相である。とくに $U' := \nabla f(U)$ は W^\vee の開集合である。
- (2) $\nabla f: U \rightarrow U'$ は微分同相である。とくに ∇f は単射である。

したがって f^\vee が定義でき、 f^\vee は次をみたす:

- (3) $f^\vee: U' \rightarrow \mathbb{R}$ は C^∞ 関数である。
- (4) $\nabla f^\vee = (\nabla f)^{-1}$ が成り立つ。とくに ∇f^\vee は単射である。
- (5) 各 $y \in U'$ に対し $(\text{Hess } f^\vee)_y = ((\text{Hess } f)_x)^{-1}$ が成り立つ (ただし $x := (\nabla f)^{-1}(y)$)。とくに $(\text{Hess } f^\vee)_y$ は正定値である。

証明 (1) 命題の仮定より $\text{Hess } f$ は U 上各点で正定値だから、 ∇f の微分は各点で線型同型である。したがって ∇f は局所微分同相であり、とくに開写像である。よって $U' = \nabla f(U)$ は W^\vee の開集合である。

(2) $u, \tilde{u} \in U$, $u \neq \tilde{u}$ を固定し、 $[0, 1]$ を含む \mathbb{R} の开区間 I であって、すべての $t \in I$ に対し $(1-t)u + t\tilde{u}$ が U に属するようなものをひとつ選ぶ (U は W の凸開集合だからこれは可能)。さらに $\varphi: I \rightarrow U$, $t \mapsto f((1-t)u + t\tilde{u})$ と定めると、平均値定理より、ある $\tau \in (0, 1)$ が存在して

$$\langle \nabla f(\tilde{u}) - \nabla f(u), \tilde{u} - u \rangle = \varphi'(1) - \varphi'(0) \quad (2.2)$$

$$= \varphi''(\tau) \quad (\text{平均値定理}) \quad (2.3)$$

$$= \langle (\text{Hess } f)_{(1-\tau)u + \tau\tilde{u}}, (\tilde{u} - u)^2 \rangle \quad (2.4)$$

$$> 0 \quad (\text{Hess } f \text{ は正定値}) \quad (2.5)$$

が成り立つ。よって $\nabla f(\tilde{u}) \neq \nabla f(u)$ である。したがって ∇f は単射である。このことと (1) より $\nabla f: U \rightarrow U'$ は微分同相である。

(3) $\nabla f: U \rightarrow U'$ が微分同相ゆえに $(\nabla f)^{-1}: U' \rightarrow U$ は C^∞ だから、 f^\vee は C^∞ 関数である。

(4) f^\vee の定義式を ∇ で微分すると、すべての $y \in U'$ に対し

$$(\nabla f^\vee)(y) = (\nabla f)^{-1}(y) + \langle y, \nabla(\nabla f)^{-1}(y) \rangle - \langle (\nabla f)((\nabla f)^{-1}(y)), \nabla(\nabla f)^{-1}(y) \rangle = (\nabla f)^{-1}(y) \quad (2.6)$$

が成り立つ。よって $(\nabla f)^{-1} = \nabla f^\vee$ である。

(5) (4) より

$$(\text{Hess } f^\vee)_y = d(\nabla f^\vee)_y \quad (2.7)$$

$$= d((\nabla f)^{-1})_y \quad (2.8)$$

$$= (d(\nabla f)_x)^{-1} \quad (2.9)$$

$$= ((\text{Hess } f)_x)^{-1} \quad (2.10)$$

となる。

□

系 2.4 (Legendre 変換の対合性). $f^{\vee\vee} = f$.

証明 Legendre 変換の定義より、すべての $x \in U$ に対し

$$f^{\vee\vee}(x) = \langle x, (\nabla f^\vee)^{-1}(x) \rangle - f^\vee((\nabla f^\vee)^{-1}(x)) \quad (2.11)$$

$$= \langle x, \nabla f(x) \rangle - f^\vee(\nabla f(x)) \quad (\nabla f^\vee = (\nabla f)^{-1}) \quad (2.12)$$

$$= \langle x, \nabla f(x) \rangle - \left(\langle \nabla f(x), (\nabla f)^{-1}(\nabla f(x)) \rangle - f((\nabla f)^{-1}(\nabla f(x))) \right) \quad (2.13)$$

$$= f(x) \quad (2.14)$$

が成り立つ。よって $f^{\vee\vee} = f$ である。

□

3 Fourier-Laplace 変換

[TODO] ちゃんと書く。cf. [?]]

定義 3.1 (Fourier-Laplace 変換). V を有限次元 \mathbb{R} -ベクトル空間、 μ を V 上の測度とする。

$$L_\mu(\theta) := \int_{v \in V} e^{\langle \theta, v \rangle} d\mu(v) \quad (\theta \in V^\vee \otimes \mathbb{C}) \quad (3.1)$$

と定め、 L_μ を **Fourier-Laplace 変換 (Fourier-Laplace transform)** という。