

対数的ベクトル場のなす加群の 基底を求めるアルゴリズム

沼田泰英*

\mathbb{K} を体とし, V は \mathbb{K} 上の 2 次元線形空間とする. S を \mathbb{K} 係数多項式環 $\mathbb{K}[x, y]$ とする. 今 S は自然な次数付けで次数付き \mathbb{K} 代数の構造 $S = \bigoplus_{i \in \mathbb{N}} S_i$ を持っている (S_i は $\{x^j y^{i-j} \mid j = 0, \dots, i\}$ を基底とする \mathbb{K} 線形空間である). ここでは, 原点を通る超平面 (即ち, 原点を通る直線) からなる有限集合 \mathcal{A} の事を超平面配置と呼び, 超平面配置 \mathcal{A} と写像 $\mu : \mathcal{A} \rightarrow \mathbb{Z}_{>0}$ に対し, その組 (\mathcal{A}, μ) を重み付き超平面配置と呼ぶ. 重み付き超平面配置 (\mathcal{A}, μ) に対して, 対数的ベクトル場のなす S -加群 $D(\mathcal{A}, \mu)$ を

$$\left\{ \theta = f\partial_x + g\partial_y \mid \theta(\alpha) \in (\alpha^{\mu(\ker(\alpha))})_{f, g \in S}, (\forall \alpha \in S_1 \setminus \{0\}) \right\}$$

で定義する. ただしここで, ∂_x, ∂_y はそれぞれ x, y の偏微分作用素. $D(\mathcal{A}, \mu)_i$ を $\{f(x, y)\partial_x + g(x, y)\partial_y \in D(\mathcal{A}, \mu) \mid f(x, y), g(x, y) \in S_i\}$ と定義すると $D(\mathcal{A}, \mu)$ は次数付き S -加群の構造 $D(\mathcal{A}, \mu) = \bigoplus_i D(\mathcal{A}, \mu)_i$ を持つ. 今は, 2 次元線形空間内の超平面配置のみを考えているので, $D(\mathcal{A}, \mu)$ は常に階数 2 の自由加群になり, その基底として斉次な元がとれる事が知られている.

Theorem 1 (主結果). (\mathcal{A}, μ) を重み付き超平面配置とし, $0 \neq \alpha \in S_1$ とする. $\mathcal{A}' = \mathcal{A} \cup \ker(\alpha)$ とし, $\mu'(H)$ を

$$\begin{cases} \mu'(\ker(\alpha)) = \mu(\ker(\alpha)) + 1 & (H = \ker(\alpha)) \\ \mu'(H) = \mu(H) & (H \in \mathcal{A} \setminus \{\ker(\alpha)\}) \end{cases}$$

で定義する. このとき, $D(\mathcal{A}', \mu')$ の基底 (θ'_1, θ'_2) を, $D(\mathcal{A}, \mu)$ の基底 (θ_1, θ_2) から, 構成するアルゴリズムが存在する. また, 任意の重み付き超平面配置 (\mathcal{A}, μ) に対し, このアルゴリズムを帰納的に用いる事で, $D(\mathcal{A}, \mu)$ の基底 (θ_1, θ_2) を構成する事が出来る. さらに, このアルゴリズムを risa/asir 上で実装した.

* 北海道大学大学院理学研究科数学専攻 D3; nu@math.sci.hokudai.ac.jp