

劣モジュラ最小化

2019年2月1日 12:22

$$f: 2^V \rightarrow \mathbb{R}, f(\emptyset) = 0, \text{劣モジラ}$$

$$\boxed{\min f(x) \quad \text{s.t. } X \subseteq V}$$

$$\text{例}) \bullet \text{König-Egervary} \quad \max_{M \in A \cap \Gamma} |M| = \min_{X \subseteq V^+} |P(X)| + |V^+ \setminus X|$$

$$\bullet \text{最大流最小カット} \quad \max_{\varphi: \text{st. } \varphi \geq 0} \text{val}(\varphi) = \min_{S \subseteq X \subseteq V^-} \text{cut}(X)$$

$$\bullet \text{マトロイド交差} \quad \max_{I \in J_1 \cap J_2} |I| = \min_{X \subseteq E} r_1(X) + r_2(E-X)$$

組合せ的・連続最適化など様々な技法あり。

Grötschel-Lovász-Schrijver (1981) Lovász擴張+循環法

岩田-Fleischer-藤重 (2000, 2001) Schrijver (2000) } 組合せ的

Lee-Sidford-Wong (2015) 切除平面法

$$\text{Def} \quad P(f) = \{x \in \mathbb{R}^V : x(X) \leq f(X) \quad (X \subseteq V)\} \quad (\text{劣モジラ多面体})$$

$$B(f) = \{x \in P(f) : x(V) = f(V)\} \quad (\text{基多面体})$$

$$\text{cf. マトロイド多面体} \quad P_M = \{x \in \mathbb{R}^E : x(X) \leq r_M(X) \quad (X \subseteq E), r \geq 0\}$$

$$B_M = \{x \in P_M : x(E) = r_M(E)\}$$

$B(f)$ は f の情報を全て含んでいる！

基多面体上の線形最適化

$$\boxed{\begin{array}{ll} w \in \mathbb{R}^V & \\ \max w^T x & \text{s.t. } x \in B(f) & \text{(LP)} \end{array}}$$

Greedy algorithm:

$$w(v_1) \geq w(v_2) \geq \dots \geq w(v_n) \text{ とする。}$$

$x \in \mathbb{R}^V$ を次のように定める:

$$x(v_i) := f(v_i | \{v_1, \dots, v_{i-1}\})$$

Thm 上の x は (LP) の最適解。

(pf) $x \in B(f)$ であること:

$\forall X \subseteq V$ に対し $x(X) \leq f(X)$ を示せばよい。

$$x(X) = \sum_{i: v_i \in X} f(v_i | \{v_1, \dots, v_{i-1}\})$$

$$\leq \sum_{i: v_i \in X} f(v_i | \{\dots\} \cap X) = f(X).$$

最適であること:

$\forall y \in B(f)$ を取る。

$$w^T x - w^T y = \sum_{i=1}^n (x(v_i) - y(v_i)) w(v_i)$$

Abel和

$$\sum_{i=1}^n a_i b_i = A_n b_n - \sum_{i=1}^{n-1} A_i (b_{i+1} - b_i)$$

$$\therefore A_i = a_1 + \dots + a_i$$

$$\forall y \in B(f) \text{ で取る}.$$

$$w^T x - w^T y = \sum_{i=1}^n (x(u_i) - y(u_i)) w(u_i)$$

$$= S_n w(u_n) - \sum_{i=1}^{n-1} S_i (w(u_{i+1}) - w(u_i)) \quad \left[S_i := \sum_{j \leq i} (x(u_j) - y(u_j)) \right]$$

$$= 0 \leq 0$$

よって $S_i \geq 0$ を示せばよい。

$$S_i = \sum_{j \leq i} (x(u_j) - y(u_j)) = \sum_{j \leq i} f(u_j | \{u_1, \dots, u_{j-1}\}) - y(\{u_1, \dots, u_i\})$$

$$= f(\{u_1, \dots, u_i\}) - y(\dots) \geq 0. \quad \square$$

Cor (LP) は $O(n \log n)$ 時間で解ける。

Lovász 扩張

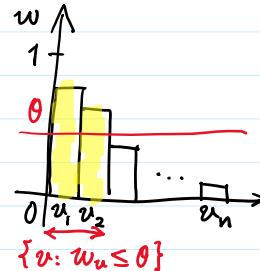
$$\hat{f}: \mathbb{R}^V \rightarrow \mathbb{R}, \quad \hat{f}(w) = \max_{x \in B(f)} w^T x \quad \text{は Lovász 扩張} \text{ という。}$$

上の greedy algorithm の解を代入すると

$$\begin{aligned} \hat{f}(w) &= \sum_{i=1}^n w(u_i) \cdot f(u_i | \{u_1, \dots, u_{i-1}\}) \\ &= f(v) w(u_n) + \sum_{i=1}^{n-1} f(\{u_1, \dots, u_i\})(w(u_i) - w(u_{i+1})) \end{aligned}$$

特に $w \in [0,1]^V$ に限ると次のようになる:

$$\hat{f}(w) = \mathbb{E}_{\theta \sim [0,1]} [f(\{u : w(u) \geq \theta\})]$$



- Prop
- (1) \hat{f} は 凸関数
 - (2) $\hat{f}(1_X) = f(X) \quad (\forall X \subseteq V)$
 - (3) $\min_{w \in [0,1]^V} \hat{f}(w) = \min_{X \subseteq V} f(X)$

(pf) (1), (2) は trivial.

(3) は (2) より $LHS \leq RHS$.
一方 $\hat{f}(w) = \mathbb{E}[f(\dots)] \geq RHS \quad (\forall w \in [0,1]^V)$
 $\therefore LHS \geq RHS. \quad \square$

これより 効率最小化 は Lovász 扩張の 最小化 をすればよい。

→ 内点法 [GLS]

最小二乗アルゴリズム

$$\begin{array}{|l} \hline \text{parametric 効率最小化} \\ \min_{X \subseteq V} f(X) + \alpha |X| \quad (\text{SFM}_\alpha) \\ \hline \end{array}$$

α はいろいろ変化する。

↑
Then

Wolfe のアルゴリズム
(藉重-Wolfe 法)

↓ Then

$$\min_{w \in \mathbb{R}^V} \hat{f}(w) + \frac{1}{2} \|w\|^2 \quad (P)$$

$$\min_{w=-x} \text{等価} \quad \min_{x} \|x\|^2 \text{ s.t. } x \in B(f)$$

Wolfe のアルゴリズム
(藉重-Wolfe 法)
実用上最速

Thm $A_\alpha : (SFM_\alpha) \cap \text{最適解}$ (どれでもよい)
 $w \in \mathbb{R}^V \ni w(i) = \sup \{\alpha : i \in A_\alpha\}$ と定める
 w は (P) の (unique な) 最適解.

(pf) $\alpha < \beta \Rightarrow A_\beta \subseteq A_\alpha$ に注意する.

w の 定義より $\alpha > w_i \Rightarrow i \notin A_\alpha$. $\therefore A_\alpha \subseteq \{w \geq \alpha\}$

一方, $\alpha < w_i \Rightarrow \exists \beta \in (\alpha, w_i)$ s.t. $i \in A_\beta$. $\therefore \{w > \alpha\} \subseteq A_\alpha$.

よって $A_\alpha = \{w \geq \alpha\}$ almost every α .

$\forall w' \in \mathbb{R}^V$ に対して, ($\beta \in +\text{fin-set}$ とする)

$$\hat{f}(w) + \frac{1}{2} \|w\|^2 = \int_0^\infty f(\{w \geq \alpha\}) d\alpha + \int_0^\beta [f(\{w \geq \alpha\}) - f(v)] d\alpha$$

$$+ \sum_{i=1}^n \left\{ \int_{\beta}^{w_i} \alpha d\alpha - \frac{1}{2} \beta^2 \right\}$$

$$= \text{const.} + \int_{\beta}^\infty \left[f(\{w \geq \alpha\}) + \underbrace{\sum_{i=1}^n \alpha \cdot \mathbb{1}_{w_i \geq \alpha}}_{A^\alpha \text{ a.e.}} \right] d\alpha = \alpha |A_\alpha|$$

$$\leq \text{const.} + \int_{\beta}^\infty \left[f(\{w' \geq \alpha\}) + \sum_{i=1}^n \alpha \cdot \mathbb{1}_{w'_i \geq \alpha} \right] d\alpha \quad (\textcircled{C} A_\alpha \text{ は積分の中の minimizer})$$

$$= \hat{f}(w') + \frac{1}{2} \|w'\|^2$$

□

Cor $w^* : (P) \cap (\text{unique}) \text{ 最適解}$
 $\Rightarrow \{w^* \geq \alpha\}$ は (SFM_α) の 最適解. (P) を解くだけで
(SFM_\alpha) の全ての解が分かる.

Cor $\{w^* \geq 0\}$ は (SFM) " .