

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

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

例) • König-Egervary $\max_{M \text{ マatching}} |M| = \min_{X \subseteq V^*} |P(X)| + |V^+ \setminus X|$

• 最大流最小カット $\max_{P: \text{st flow}} \text{val}(P) = \min_{S \in X \subseteq V-t} \text{cut}(X)$

• マトリクス交差 $\max_{I \in \mathcal{I}_1 \cap \mathcal{I}_2} |I| = \min_{X \subseteq E} r_1(X) + r_2(E - X)$

組合せ的・連続最適化など様々な技法あり。

Grötschel-Lovász-Schrijver (1981) Lovász 拡張 + 割円体法

岩田-Fleischer-藤重 (2000, 2001) } 組合せ的

Schrijver (2000)

Lee-Sidford-Wong (2015) 切除平面法

Def $P(f) = \{x \in \mathbb{R}^V: x(X) \leq f(X) \ (X \subseteq V)\}$ (劣モジュラ多面体)
 $B(f) = \{x \in P(f): x(V) = f(V)\}$ (基多面体)

cf. マトリクス多面体 $P_M = \{x \in \mathbb{R}^E: x(X) \leq r_M(X) \ (X \subseteq E), x \geq 0\}$
 $B_M = \{x \in P_M: x(E) = r_M(E)\}$

$B(f)$ は f の情報を全て含んでいる!

基多面体上の線形最適化

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

Greedy algorithm:

$$w(u_1) \geq w(u_2) \geq \dots \geq w(u_n) \text{ とする.}$$

$x \in \mathbb{R}^V$ を次のように定める:

$$x(u_i) := f(u_i | \{u_1, \dots, u_{i-1}\})$$

Thm 上の x は (LP) の最適解.

(pf) $x \in B(f)$ であること:

$$\forall X \subseteq V \text{ に対し } x(X) \leq f(X) \text{ を示せばよい.}$$

$$x(X) = \sum_{i: u_i \in X} f(u_i | \{u_1, \dots, u_{i-1}\})$$

$$\leq \sum_{i: u_i \in X} f(u_i | \{u_1, \dots, u_{i-1}\} \cap X) = f(X).$$

最適であること:

$\forall y \in B(f)$ を取る.

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

Abel 和

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

$$\text{ここで } A_i = a_1 + \dots + a_i$$

$\forall y \in B(f)$ と取る.

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

$\sum_{i=1}^n w_i v_i$ $\sum_{i=1}^n w_i v_i$ $\sum_{i=1}^n w_i v_i$
 ここで $A_i = a_1 + \dots + a_i$

$$= \underbrace{S_n w(u_n)}_{=0} - \sum_{i=1}^{n-1} \underbrace{S_i (w(u_{i+1}) - w(u_i))}_{\leq 0} \left[S_i := \sum_{j \leq i} (x(u_j) - y(u_j)) \right]$$

よって $S_i \geq 0$ と示せばよい.

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

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

Cor (LP) は $O(n \log n)$ 時間で解ける.

Lovász 拡張

$\hat{f}: \mathbb{R}^V \rightarrow \mathbb{R}, \quad \hat{f}(w) = \max_{x \in B(f)} w^T x$ \hat{f} Lovász 拡張という.

上の greedy algorithm の解を代入すると

$$\hat{f}(w) = \sum_{i=1}^n w(u_i) \cdot f(u_i | \{u_1, \dots, u_{i-1}\})$$

$$= f(V) w(u_n) + \sum_{i=1}^{n-1} f(\{u_1, \dots, u_i\}) (w(u_i) - w(u_{i+1}))$$

特に $w \in [0, 1]^V$ に限ると次のようになる:

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



- Prop (1) \hat{f} は 凸関数
 (2) $\hat{f}(\mathbb{1}_X) = f(X) \quad (\forall X \subseteq V)$
 (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 $(\forall w \in [0, 1]^V)$
 \therefore LHS \geq RHS. \square

これより 劣モ最小化 は Lovász 拡張の 最小化 をすればよい.

→ だ円体法 [GLS]

最小ノルム点アルゴリズム

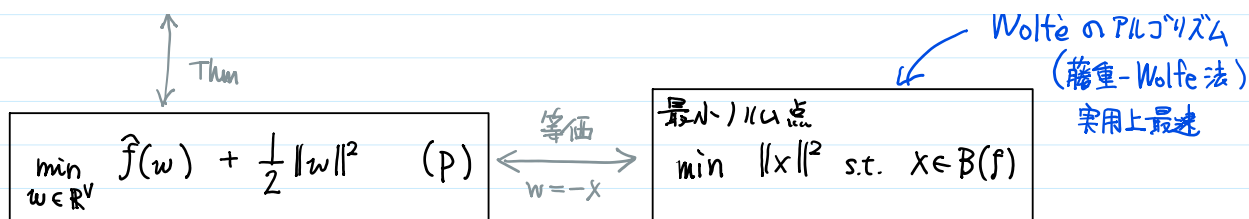
parametric 劣モ最小化

$$\min_{X \subseteq V} f(X) + \alpha |X| \quad (\text{SFM}_\alpha)$$

α は いろいろ 変化する.

\updownarrow
Thin

Wolfe のアルゴリズム
(重重-Wolfe 法)



Thm A_α : (SFM_α) の最適解 (どれでもよい)
 $w \in \mathbb{R}^V$ へ $w(i) = \sup \{ \alpha : i \in A_\alpha \}$ と定めると
 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, (β は十分小とすると)

$$\begin{aligned} \hat{f}(w) + \frac{1}{2} \|w\|^2 &= \int_0^\infty f(\{w \geq \alpha\}) d\alpha + \int_\beta^0 [f(\{w \geq \alpha\}) - f(V)] d\alpha \\ &\quad + \sum_{i=1}^n \left\{ \int_\beta^{w_i} \alpha d\alpha - \frac{1}{2} \beta^2 \right\} \end{aligned}$$

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

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

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

□

Cor w^* : (P) の (unique) 最適解
 $\Rightarrow \{w^* \geq \alpha\}$ は (SFM_α) の最適解.

(P) を解くだけで
 (SFM_α) の全ての解が分かる.

Cor $\{w^* \geq 0\}$ は (SFM) " .