

# Submodular function maximization and Greedy algorithm

yataka

2018 年 12 月 22 日

## 1 はじめに

この方程では  $V$  は有限集合であるとする.

## 2 劣モジュラ関数

まず劣モジュラ関数を定義する.

**Definition 2.1.** (Discreate derivative)

$f$  を集合関数とする.  $S$  を  $V$  の部分集合とし  $e$  を  $V$  の元とする. この時  $f$  の  $S$  での Discreate derivative を

$$\Delta_f(e|S) := f(S \cup \{e\}) - f(S)$$

と定義する.

**Definition 2.2.** (Submodular function)

$f$  を集合関数とする.  $f$  が Submodular function であるとは

$$\forall A, B \subset V, \forall e \in V, A \subset B \text{ かつ } e \in V - B \implies \Delta_f(e|A) \geq \Delta_f(e|B)$$

を満たすことをいう.

**Theorem 2.3.**  $f$  を集合関数とする. この時

1.  $f$  は Submodular function である.
2.  $\forall A, B \subset V, f(A \cap B) + f(A \cup B) \leq f(A) + f(B)$

は同値である.

**Proof.** 1.  $\implies$  2.) 任意に  $A, B \subset V$  をとる.  $A - B = \phi$  の時, すなわち  $A \subset B$  の時は  $A \cap B = A, A \cup B = B$  より成立するので,  $A - B \neq \phi$  の時を考える.  $|A - B| = m$  とし

$A - B = \{i_1, i_2, \dots, i_m\}$  とすると  $A_0 = A \cap B$ ,  $B_0 = B$  として  $A_k, B_k (k \in \{1, 2, \dots, m\})$  を以下のように定義する.

$$\begin{aligned} A_1 &= A_0 \cup \{i_1\}, & A_2 &= A_0 \cup \{i_1, i_2\}, \dots, & A_m &= A_0 \cup \{i_1, i_2, \dots, i_m\} \\ B_1 &= B_0 \cup \{i_1\}, & B_2 &= B_0 \cup \{i_1, i_2\}, \dots, & B_m &= B_0 \cup \{i_1, i_2, \dots, i_m\} \end{aligned}$$

この時  $A_m = A$ ,  $B_m = A \cup B$  である. また,

$$\forall k \in \{1, 2, \dots, m\}, A_{k-1} \subset B_{k-1} \text{ かつ } A_k = A_{k-1} \cup \{i_k\} \text{ かつ } B_k = B_{k-1} \cup \{i_k\}$$

が成立するので 1. より

$$\forall k \in \{1, 2, \dots, m\}, f(A_k) - f(A_{k-1}) \geq f(B_k) - f(B_{k-1})$$

が成立する.  $k$  についてこの不等式の両辺の和をとると,

$$\sum_{k=1}^m (f(A_k) - f(A_{k-1})) \geq \sum_{k=1}^m (f(B_k) - f(B_{k-1}))$$

両辺を計算すると

$$f(A_m) - f(A_0) \geq f(B_m) - f(B_0)$$

となる.  $A, B$  は任意なので  $A_m = A$ ,  $B_m = A \cup B$ ,  $B_0 = B$  より

$$\forall A, B \subset V, f(A \cap B) + f(A \cup B) \leq f(A) + f(B)$$

が成立する.

2.  $\implies$  1.) 任意に  $A, B \subset V$  と  $i \in V - B$  を  $A \subset B$  となるようにとる.  $A' = A \cup \{i\}$ ,  $B' = B$  とすると 2. より

$$f(A') + f(B') \geq f(A' \cup B') + f(A' \cap B')$$

が成立する. ここで  $A' \cup B' = B \cup \{i\}$ ,  $A' \cap B' = A$  であることから

$$f(A') + f(B') \geq f(B \cup \{i\}) + f(A)$$

$A', B'$  の定義より

$$f(A \cup \{i\}) + f(B) \geq f(B \cup \{i\}) + f(A)$$

式を整理すると

$$f(A \cup \{i\}) - f(A) \geq f(B \cup \{i\}) - f(B)$$

したがって,  $A, B \subset V$  と  $i \in V - B$  は任意だったので,

$$\forall A, B \subset V, \forall e \in V, A \subset B \text{ かつ } e \in V - B \implies \Delta_f(e|A) \geq \Delta_f(e|B)$$

したがって,  $f$  は Submodular function である. □

**Definition 2.4.** (Monotone)

$f$  を集合関数とする.  $f$  が Monotone であるとは

$$\forall S, T \subset V, S \subset T \implies f(S) \leq f(T)$$

を満たすことを言う.

**Theorem 2.5.**  $f$  を集合関数とする. このとき

1.  $f$  が Monotone である.
2.  $\forall S \subset V, \forall e \in V, \Delta_f(e|S) \geq 0$

は同値である.

**Proof.** まあなんか頑張って証明してください. □

**Problem 2.6.** (読者への演習問題 1)

**Theorem 2.5.** を証明せよ.

**Definition 2.7.** (Monotone Submodular function)

集合関数  $f$  が Submodular かつ Monotone であるとき  $f$  を Monotone Submodular function と言う.

## 参考文献

- [1] 劣モジユラ最適化と機械学習・河原 吉伸, 永野 清仁・2015
- [2] <https://las.inf.ethz.ch/files/krause12survey.pdf>・Andreas Krause, Daniel Golovin
- [3] [https://www.openu.ac.il/personal\\_sites/moran-feldman/publications/Handbook2018.pdf](https://www.openu.ac.il/personal_sites/moran-feldman/publications/Handbook2018.pdf)・Niv Buchbinder, Moran Feldman
- [4] [https://repository.upenn.edu/cgi/viewcontent.cgi?article=2034&context=cis\\_reports](https://repository.upenn.edu/cgi/viewcontent.cgi?article=2034&context=cis_reports)・Jennifer Gillenwater