

# 最適化の数理—応用数理の視点

## 最適化の理論

室田 一雄

計数工学科 (工学部)

数理情報学専攻 (情報理工学系)

<http://www.misojiro.t.u-tokyo.ac.jp/~murota>

**1. 凸関数とは...**

**2. 凸の意義は...**

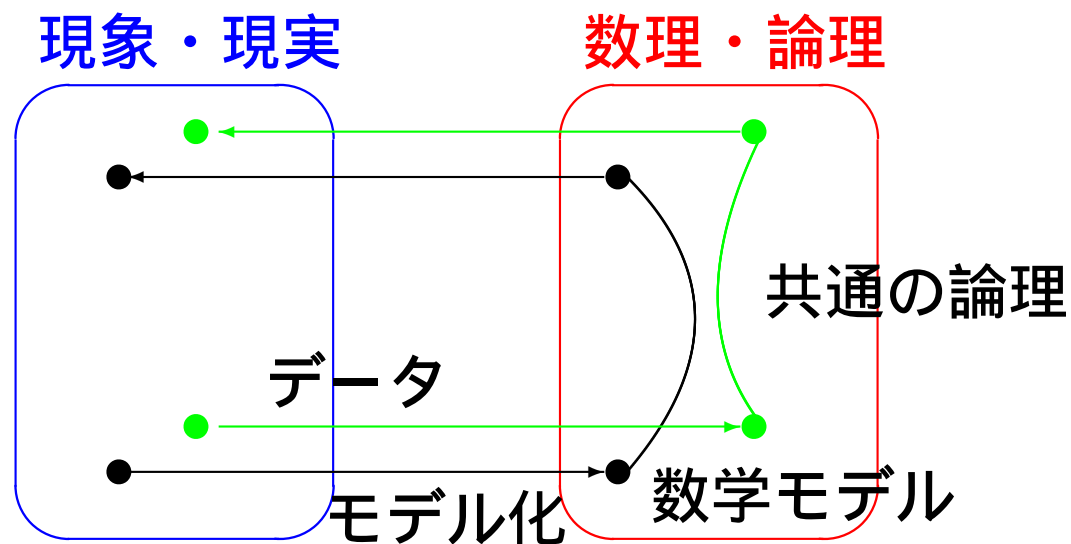
**3. 離散凸とは...**

# 最適化の世界

(復習)

連続 / 離散

線形 / 凸 / 非線形



モデリング + 理論 + アルゴリズム

# 最適化の発展 (連続変数)

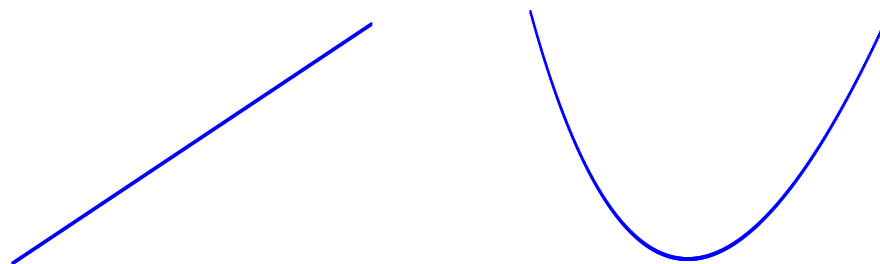
1947年	線形計画	Dantzig
1960年	非線形計画, ニュートン法	Powell, Fletcher
1970年	凸解析・双対理論	Rockafellar
1979年	楕円体法	Khachiyan
1984年	内点法	Karmarkar
1995年	半正定値計画	Alizadeh, Nesterov, Nemirovski

理論：線形 / 凸 / 非線形

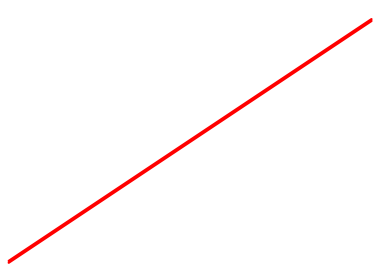
環境：計算パワーの増大

# 1. 凸関数とは...

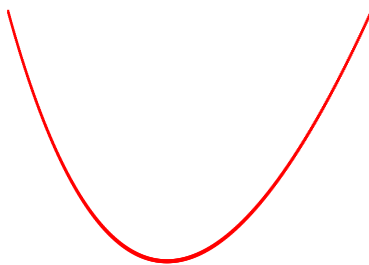
線形 から 凸  $\wedge$



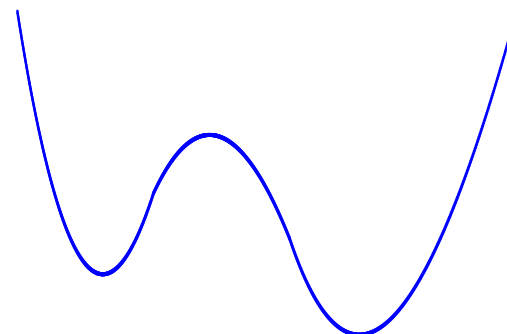
# 凸関数 (理論の主役)



線形関数



凸関数



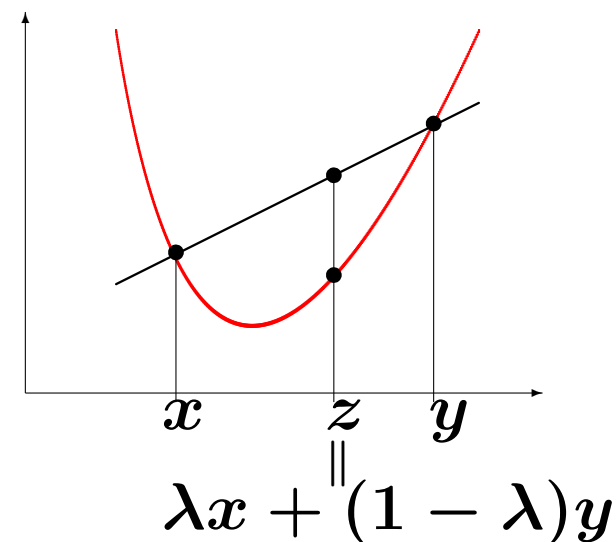
非凸関数

← 非線形関数 →

$f$  が凸関数  $\iff$

$$\lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y) \geq f(\lambda x + (1 - \lambda)y)$$

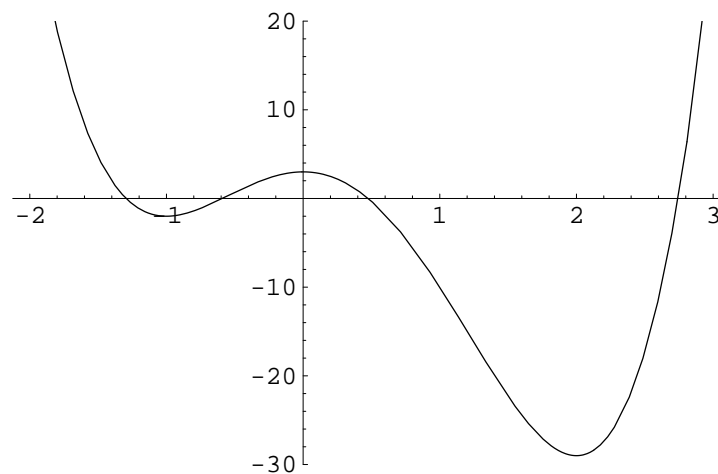
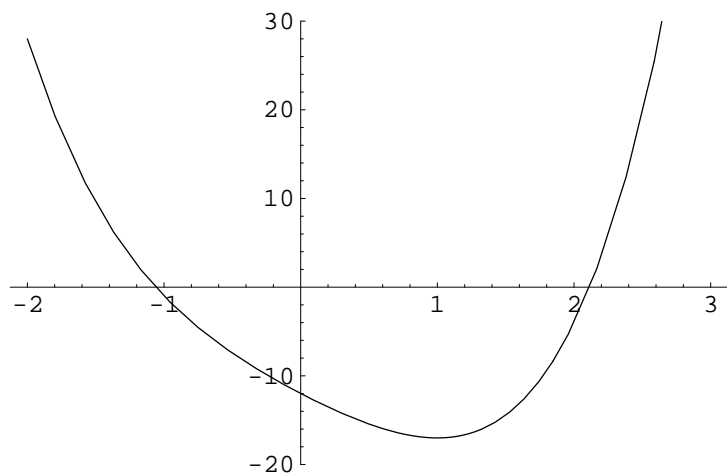
$$(0 < \forall \lambda < 1)$$



# 凸関数 と 凸でない関数

$$f(x) = x^4 + 2x^2 - 8x - 12$$

$$f(x) = 3x^4 - 4x^3 - 12x^2 + 3$$



# 凸関数の判定法

(滑らかな関数に対して)

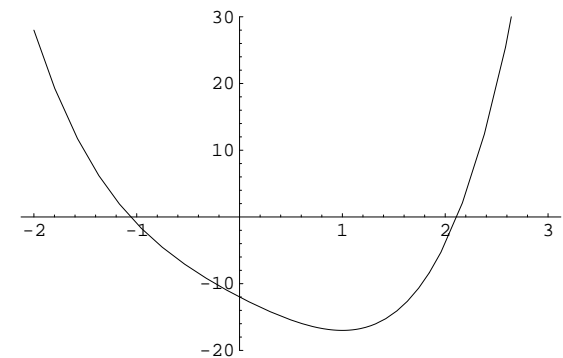
$f$ が凸関数  $\iff$  すべての  $x$  に対して  $f''(x) \geq 0$

---

$$f(x) = x^4 + 2x^2 - 8x - 12$$

$$\Rightarrow f'(x) = 4x^3 + 4x - 8$$

$$\Rightarrow f''(x) = 12x^2 + 4 > 0 \Rightarrow \text{凸}$$



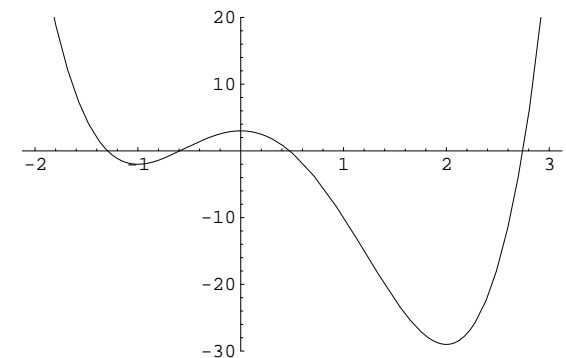
---

$$f(x) = 3x^4 - 4x^3 - 12x^2 + 3$$

$$\Rightarrow f'(x) = 12x^3 - 12x^2 - 24x$$

$$\Rightarrow f''(x) = 36x^2 - 24x - 24$$

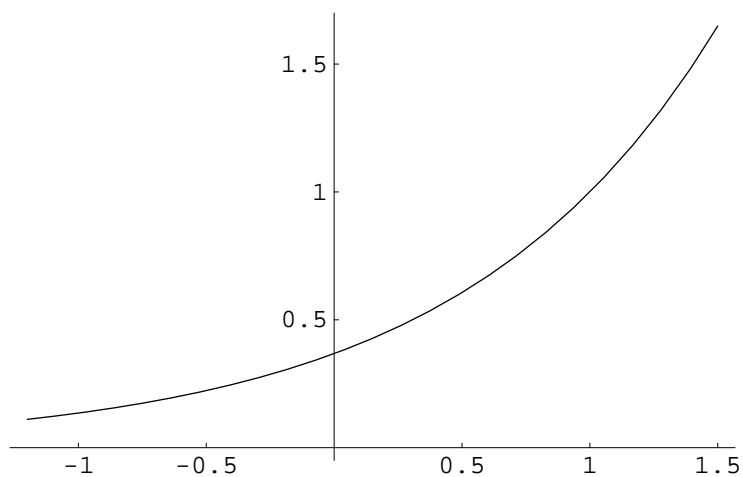
$$\Rightarrow f''(0) = -24 < 0 \Rightarrow \text{凸でない}$$





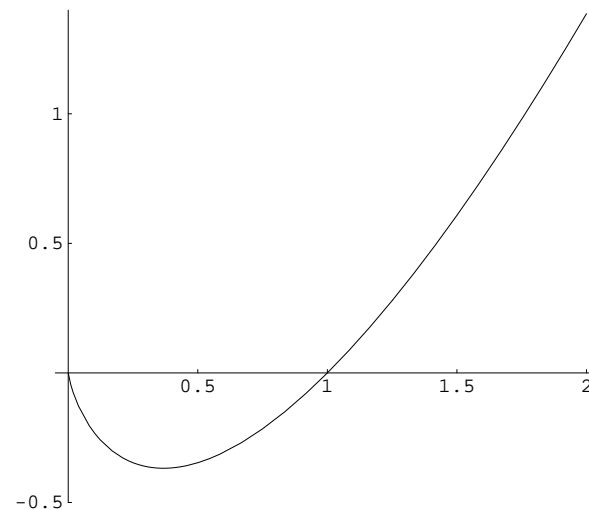
# 凸関数の例

$$f(x) = \exp(x - 1)$$



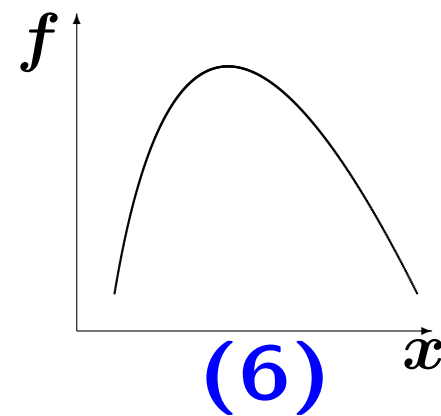
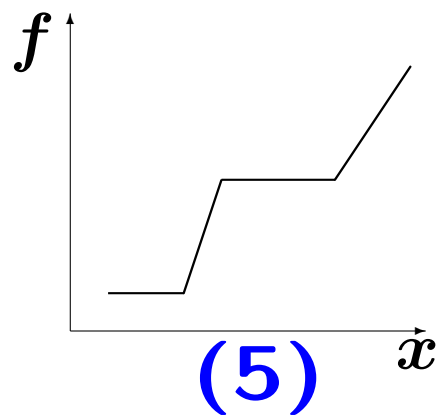
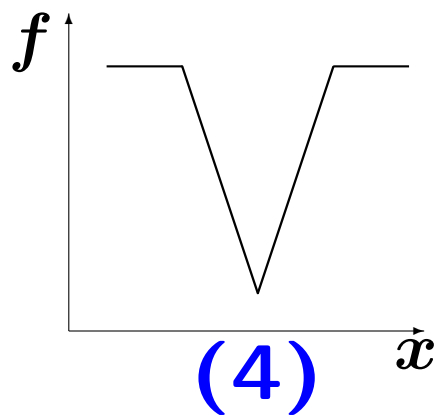
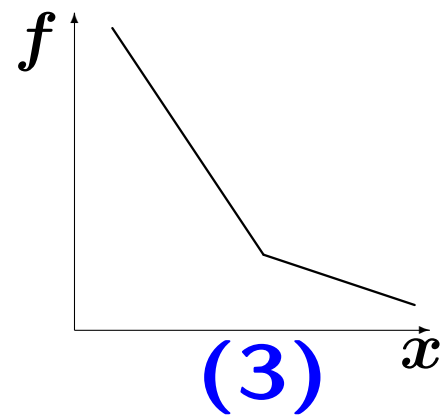
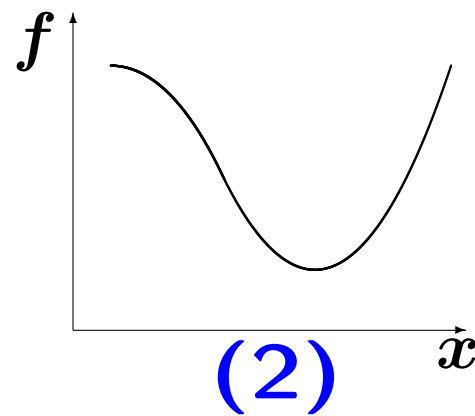
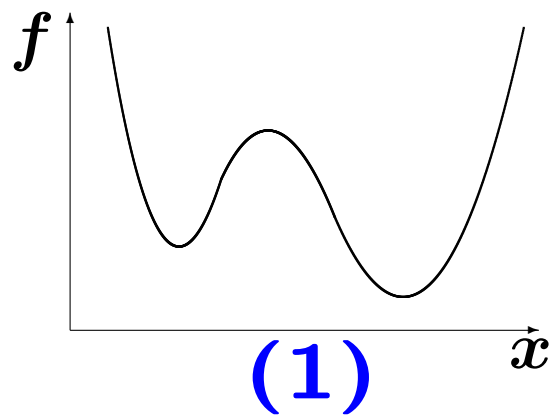
$$f''(x) = \exp(x - 1) > 0$$

$$f(x) = x \log x$$



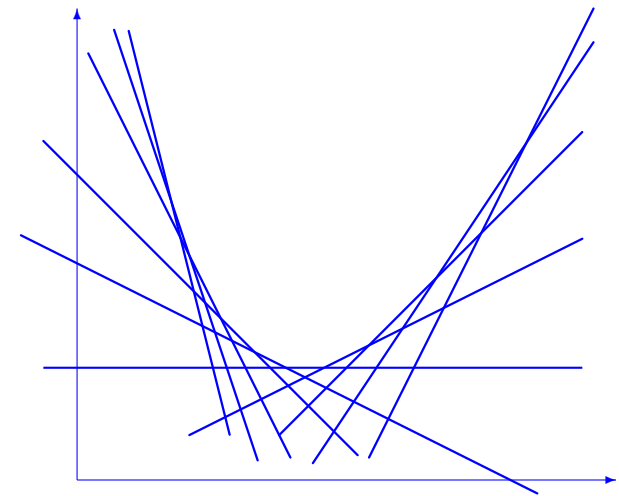
$$f''(x) = 1/x > 0$$

# 凸関数 と 凸でない関数



# 2. 凸の意義は...

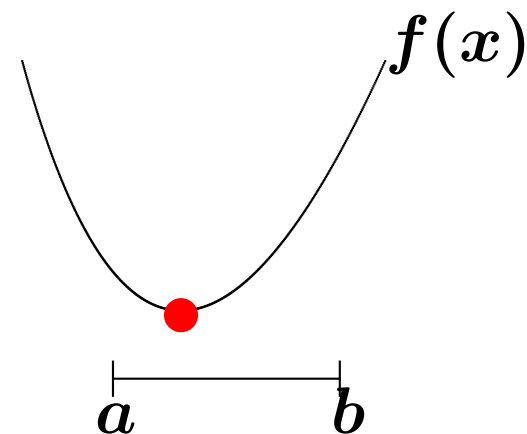
双対性へ



# 最小化問題

最小化  $f(x)$

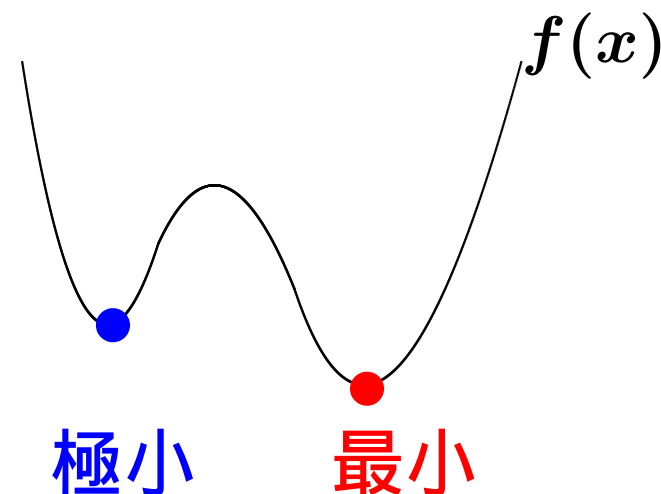
制約条件  $a \leq x \leq b$



---

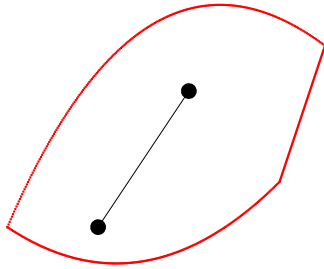
最小化  $f(x_1, x_2, \dots)$

制約条件  $(x_1, x_2, \dots) \in S$

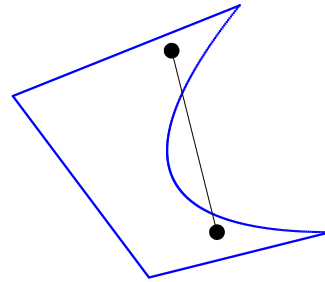


**凸計画問題：凸集合の上で凸関数を最小化**

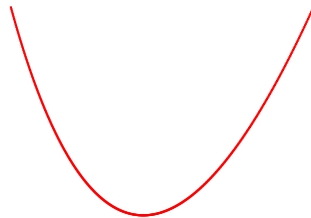
# 凸集合 と 凸関数



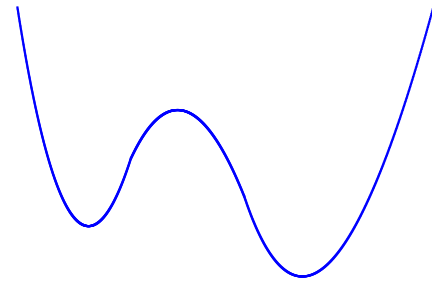
凸集合



凸でない集合



凸関数



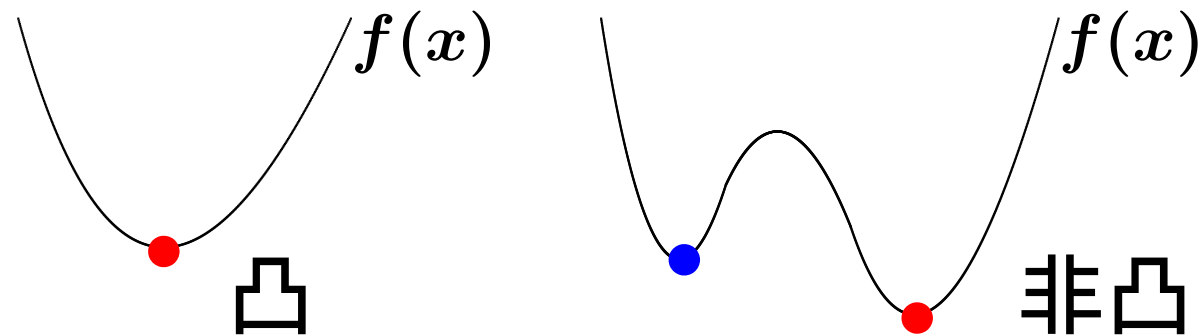
凸でない関数

$f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  が凸関数  $\iff$

$$\lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y) \geq f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \quad (0 < \forall \lambda < 1)$$

# 最適化における凸関数の意義

局所的最小 = 大域的最小



## 種々の双対性

- ・ルジャンドル変換
- ・最大最小定理

# 線形計画法の双対性

## 主問題

$$\text{Min. } c^T x$$

$$\text{s.t. } Ax = b$$

$$x \geq 0$$

## 双対問題

$$\text{Max. } b^T y$$

$$\text{s.t. } A^T y \leq c$$

---

$$\begin{array}{l} \text{Min. } 12x_1 + 4x_2 + 3x_3 \\ \text{s.t. } \quad x_1 + x_2 + x_3 = 1 \\ \quad \quad 4x_1 + x_2 = 2 \\ \quad \quad x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{array}$$

---

---

$$\begin{array}{l} \text{Max. } y_1 + 2y_2 \\ \text{s.t. } \quad y_1 + 4y_2 \leq 12 \\ \quad \quad y_1 + y_2 \leq 4 \\ \quad \quad y_1 \leq 3 \end{array}$$

---

**双対定理**：主問題の最小値＝双対問題の最大値

# 双対定理の利用法 (精度保証)

$$\alpha = \text{Min. } c^T x$$
$$\text{s.t. } Ax = b, x \geq 0$$

## 線形計画法の双対定理

$$\min\{c^T x \mid Ax = b, x \geq 0\} = \alpha = \max\{b^T y \mid A^T y \leq c\}$$

条件を満たす  $x$  に対して  $0 \leq c^T x - \alpha \leq \boxed{?}$

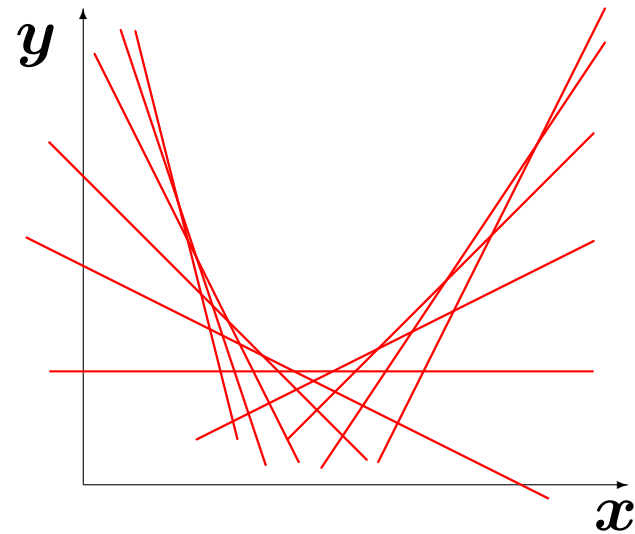
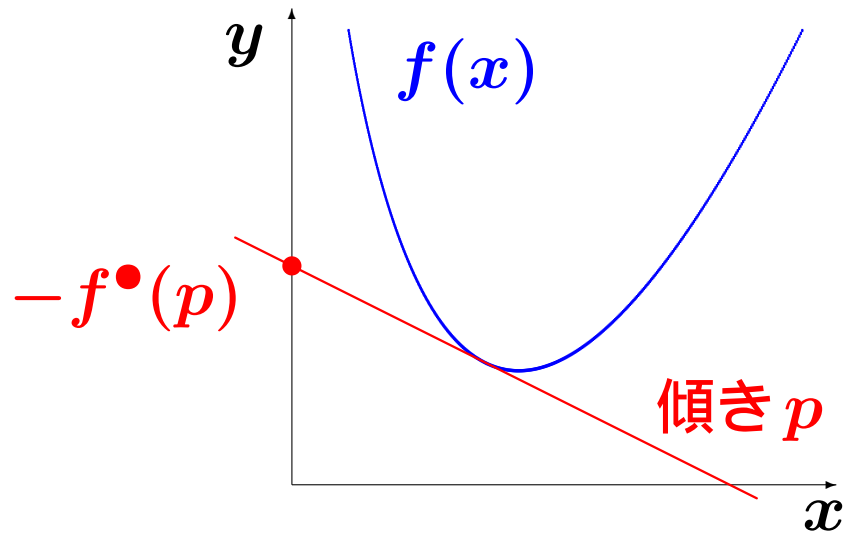
誤差限界

$\implies$  任意の  $y$  に対して  $\boxed{?} = c^T x - b^T y$



# ルジャンドル変換

凸関数 = 接線の包絡線



ルジャンドル変換  $f^\bullet(p) = \max_x \{p \cdot x - f(x)\}$

定理： 凸関数  $f \mapsto f^\bullet \mapsto f^{\bullet\bullet} = f$

# ルジャンドル変換の計算法

$$f \bullet (p) = \max_x \{ \underline{p \cdot x - f(x)} \}$$

$$\Rightarrow \frac{d}{dx} (\underline{p \cdot x - f(x)}) = p - f'(x) = 0$$

$$\Rightarrow p = f'(x)$$

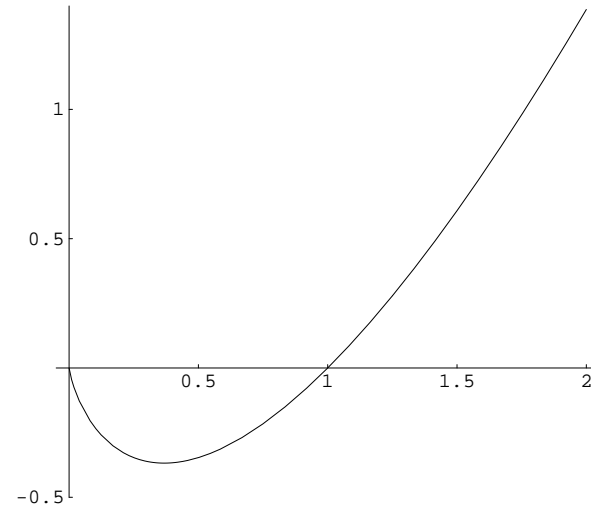
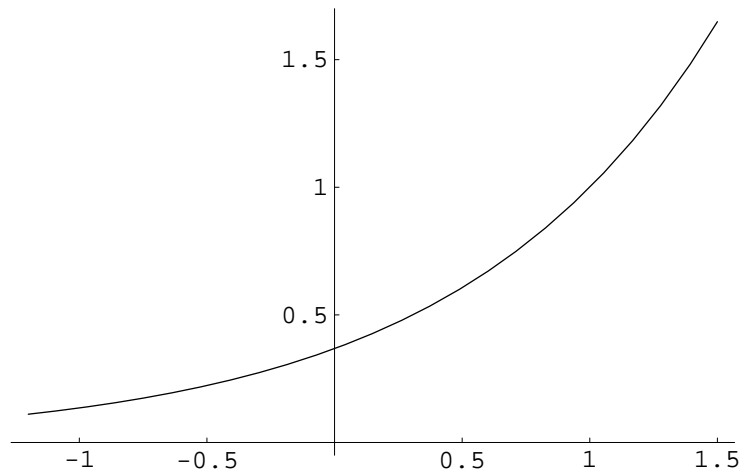
$$\Rightarrow x = x(p)$$

$$\Rightarrow f \bullet (p) = p \cdot x(p) - f(x(p))$$



A.M. Legendre  
(1752~1833)

# ルジャンドル変換の例 (1)



$$f(x) = \exp(x - 1) \quad \longrightarrow \quad g(p) = p \log p$$

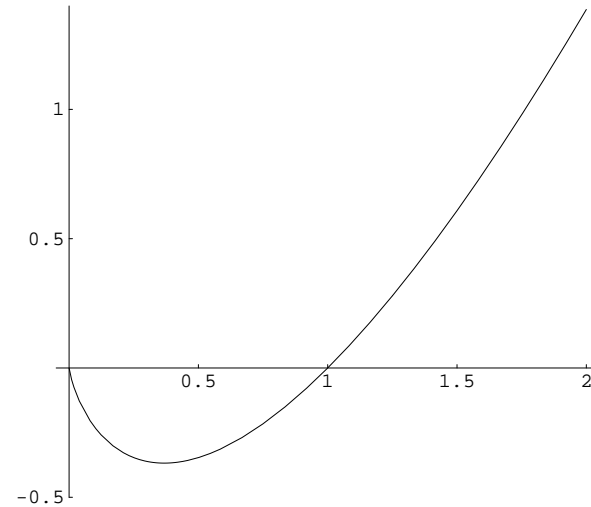
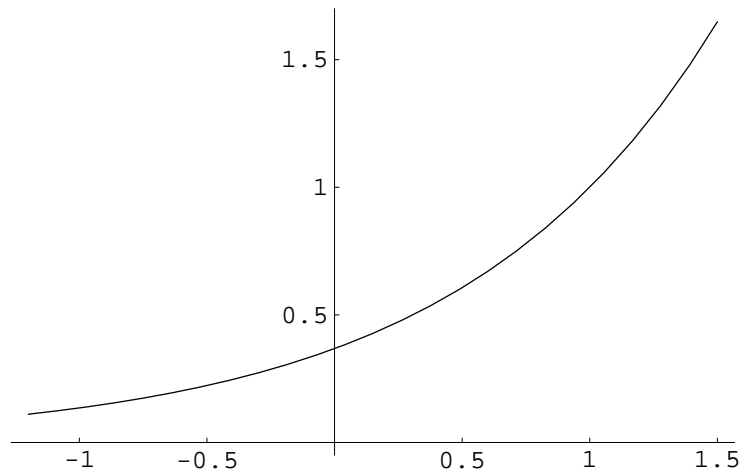
$$f^\bullet(p) = g(p)$$

---

$$p = f'(x) = \exp(x - 1) \Rightarrow x = 1 + \log p$$

$$\Rightarrow f^\bullet(p) = p \cdot x - f(x) = p \cdot (1 + \log p) - p = p \log p$$

# ルジャンドル変換の例 (2)



$$f(x) = \exp(x - 1) \quad \longleftarrow \quad g(p) = p \log p$$

$$f(x) = g^\bullet(x)$$

$$x = g'(p) = 1 + \log p \Rightarrow p = e^{x-1}$$

$$\Rightarrow g^\bullet(x) = p \cdot x - g(p) = x e^{x-1} - (x-1) e^{x-1} = e^{x-1}$$

# 双対定理 (線形から凸へ)

線形計画法の双対定理：

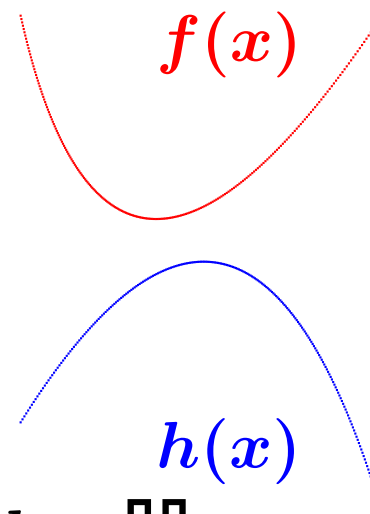
$$\min\{c^\top x \mid Ax = b, x \geq 0\} = \max\{b^\top y \mid A^\top y \leq c\}$$

---

ルジャンドル変換

$$f^\bullet(p) = \max_x \{p \cdot x - f(x)\}$$

$$h^\circ(p) = \min_x \{p \cdot x - h(x)\}$$



**フェンシエル 双対定理**  $f: \text{凸}$   $h: \text{凹}$

$$\min_x \{f(x) - h(x)\} = \max_p \{h^\circ(p) - f^\bullet(p)\}$$

# フエンシエル双対定理の利用法 (精度保証)

$$\alpha = \min_x \{f(x) - h(x)\}$$

## フエンシエル双対定理

$$\min_x \{f(x) - h(x)\} = \alpha = \max_p \{h^\circ(p) - f^\bullet(p)\}$$

任意の  $x$  に対して  $0 \leq [f(x) - h(x)] - \alpha \leq \boxed{?}$

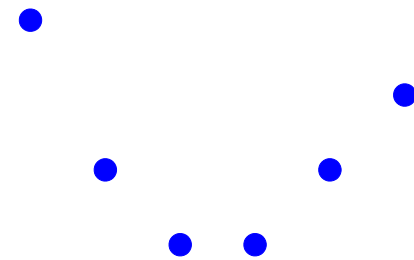
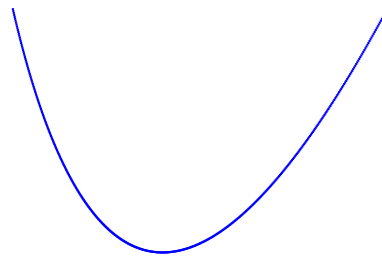
誤差限界

$\Rightarrow$  任意の  $p$  に対して

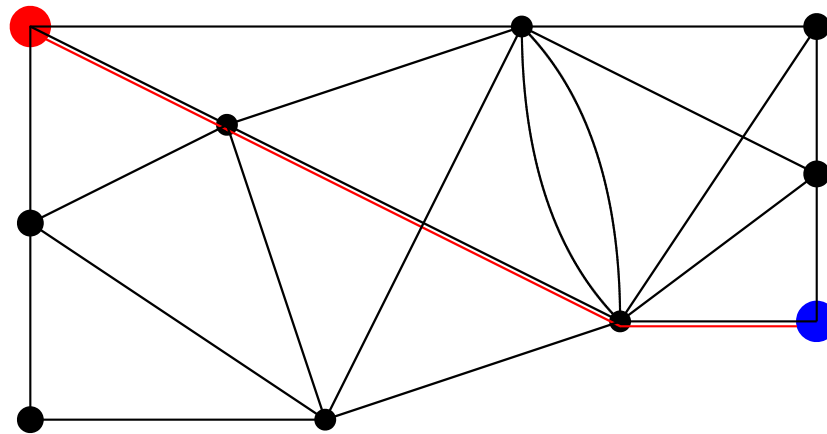
$$\boxed{?} = [f(x) - h(x)] - [h^\circ(p) - f^\bullet(p)]$$

# 3. 離散凸とは...

連続 から 離散 へ



# 離散最適化



最短路問題

巡回セールスマン問題

簡単に解ける (経験的事実)      なかなか解けない  
Dijkstra法 (アルゴリズム理論)      NP困難

凸解析の視点

計算量の視点



# 離散凸解析の視点

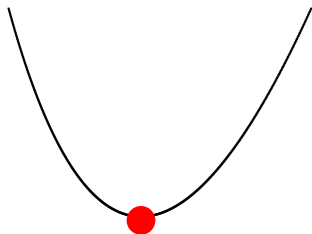
最短路問題

巡回セールスマン問題

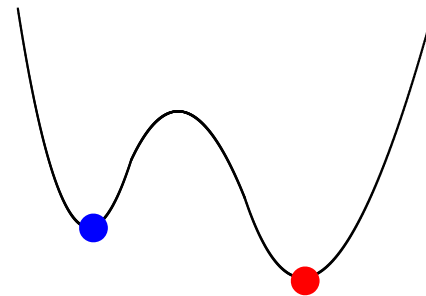
簡単に解ける (経験的事実)      なかなか解けない

多項式時間 (アルゴリズム理論)      NP困難

「凸」だから

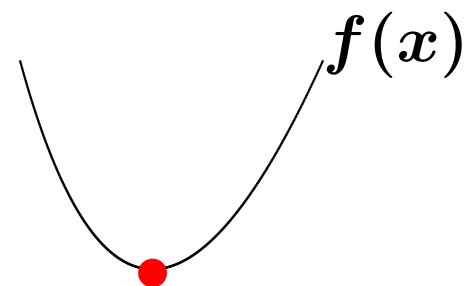
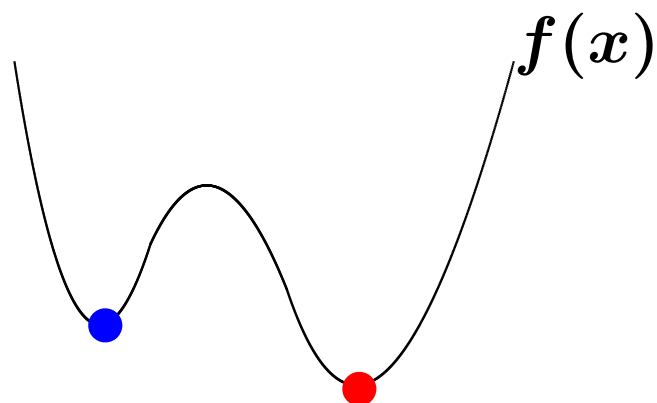


「凸」でないから



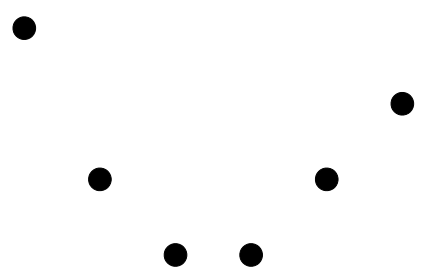
# 最適化

# 解き易い問題



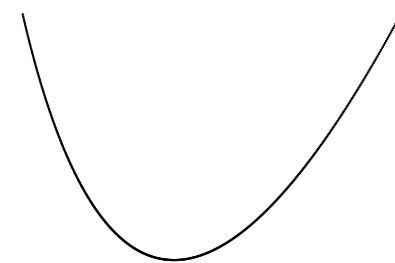
## 凸関数

# 離散



⇔

# 連続



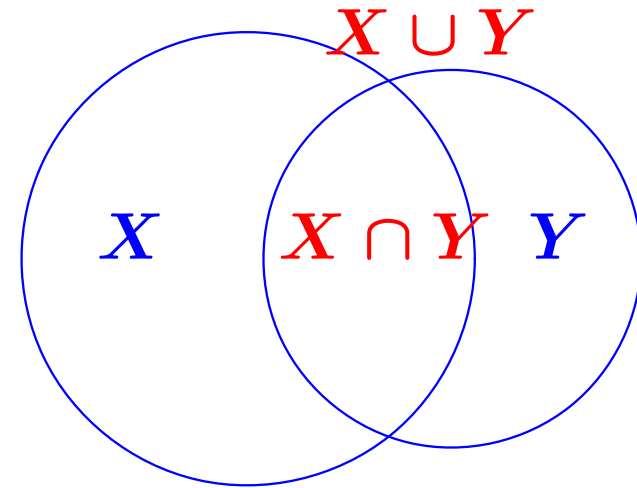
## 凸関数に似た離散構造

## 離散構造をもつ凸関数

# 離散凸解析 の歴史

- 1935 マトロイド Whitney
- 1965 劣モジュラ関数 Edmonds
- 1975 マトロイドの応用 伊理 , 富澤 , Recski
- 1983 劣モジュラ関数 と凸性 Lovász, Frank, 藤重
- 1996 離散凸解析 の提唱 室田
- 2000 劣モジュラ関数 最小化アルゴリズム  
岩田 , 藤重 , Fleischer, Schrijver

# 劣モジュラ集合関数



集合  $X$  の要素数  $|X|$ :

$$|X| + |Y| = |X \cup Y| + |X \cap Y|$$

集合関数  $\rho(X)$  が劣モジュラ:

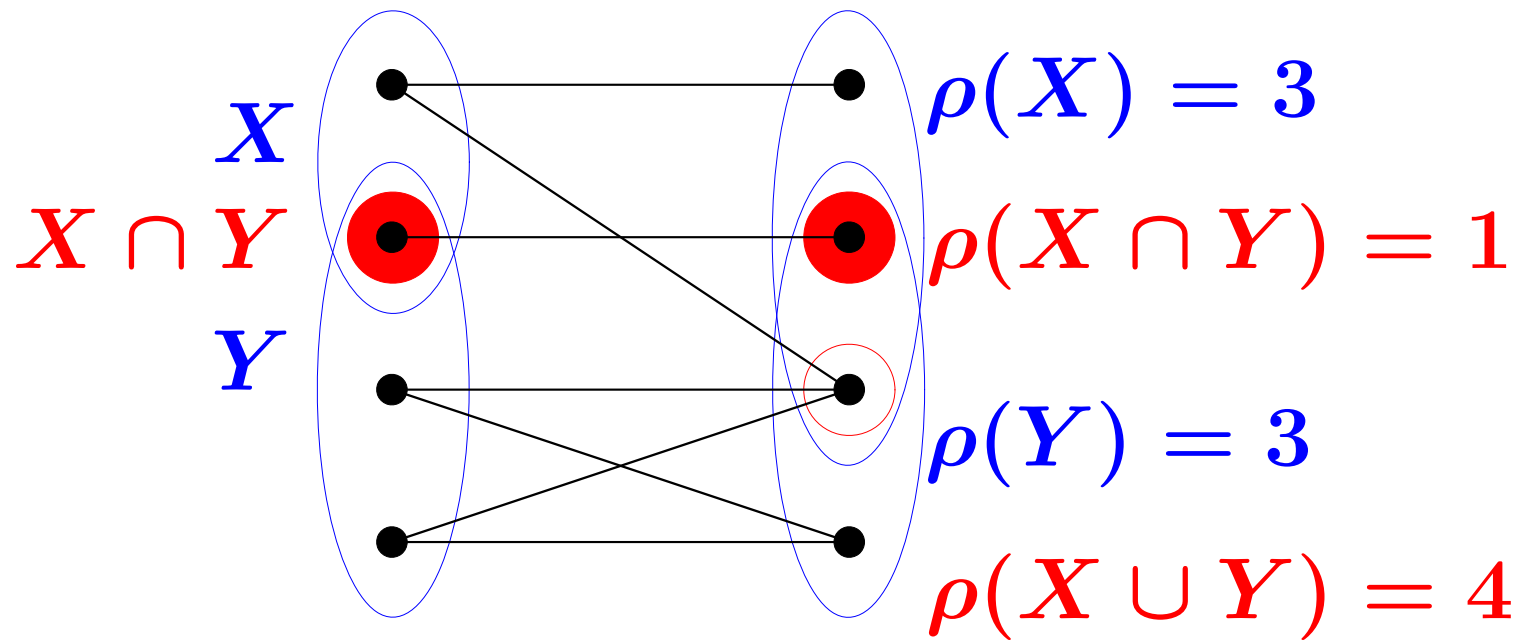
$$\rho(X) + \rho(Y) \geq \rho(X \cup Y) + \rho(X \cap Y)$$

例 1  $\rho(X) = \log |X|$

例 2  $\rho(X) = \sqrt{|X|}$

# 劣モジュラ関数の例

例3  $\rho(X) = X$  の友達の数



$$\rho(X) + \rho(Y) \geq \rho(X \cup Y) + \rho(X \cap Y)$$

# 劣モジュラ関数 と 凸関数 (1980年代)

$$\rho(X) + \rho(Y) \geq \rho(X \cup Y) + \rho(X \cap Y)$$

- 最小化/最大化アルゴリズム

最小化  $\Rightarrow$  多項式時間, 最大化  $\Rightarrow$  NP 困難

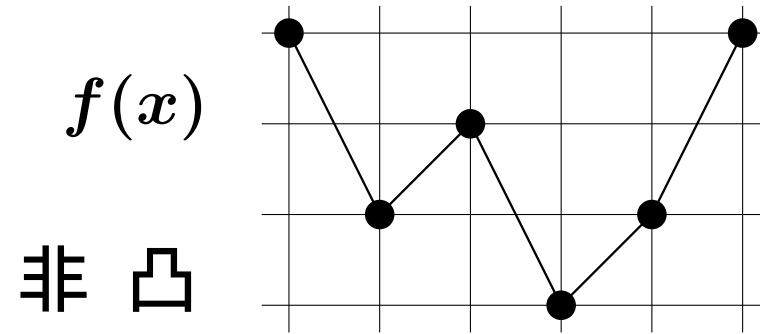
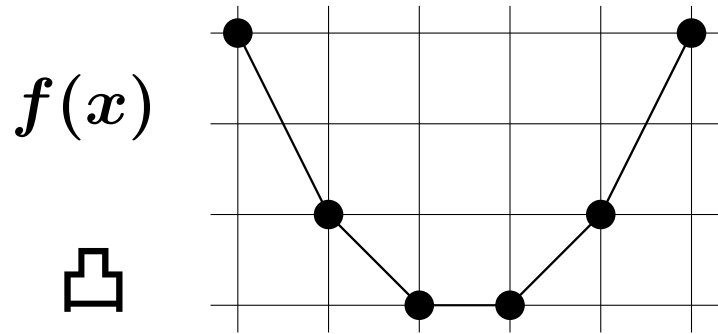
- 凸拡張 (Lovász)

集合関数が劣モジュラ  $\iff$  Lovász 拡張が凸関数

- 双対定理 (Edmonds, Frank, 藤重)

劣モジュラ関数の双対性  
= 凸性 + 離散性

# 離散最適化 における「凸構造」とは？



凸構造 = 解ける問題

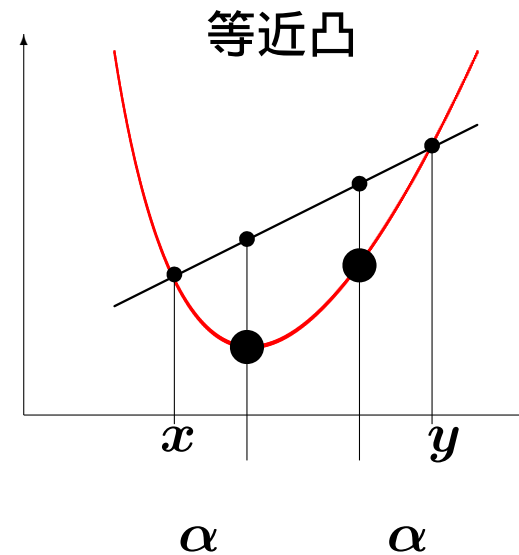
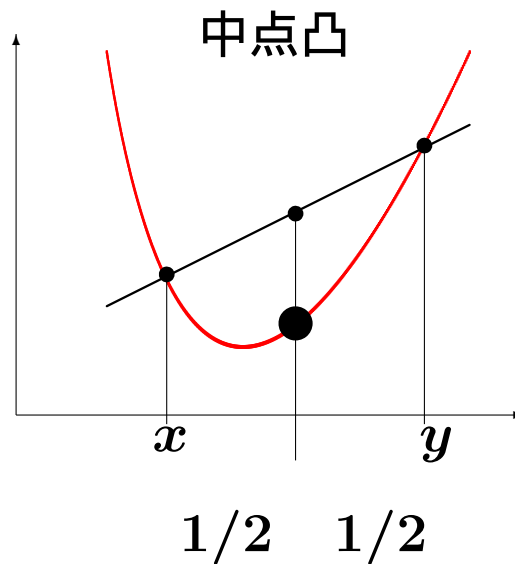
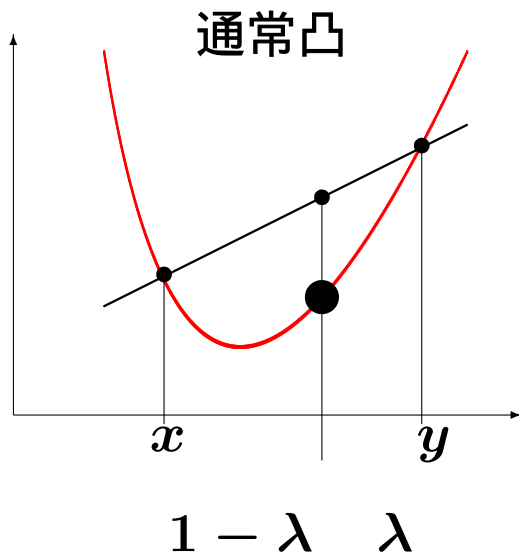
- 。局所 / 大域最適性
- 。双対性

# 凸関数の性質—離散化への準備

通常凸  $\lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y) \geq f(\lambda x + (1 - \lambda)y)$

$\Leftrightarrow$  中点凸  $f(x) + f(y) \geq 2f\left(\frac{x+y}{2}\right)$

$\Leftrightarrow$  等近凸  $f(x) + f(y) \geq f(x - \alpha(x - y)) + f(y + \alpha(x - y))$





# 離散化 による 概念構成

通常凸  $\lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y) \geq f(\lambda x + (1 - \lambda)y)$

中点凸  $f(x) + f(y) \geq 2f(\frac{x+y}{2})$

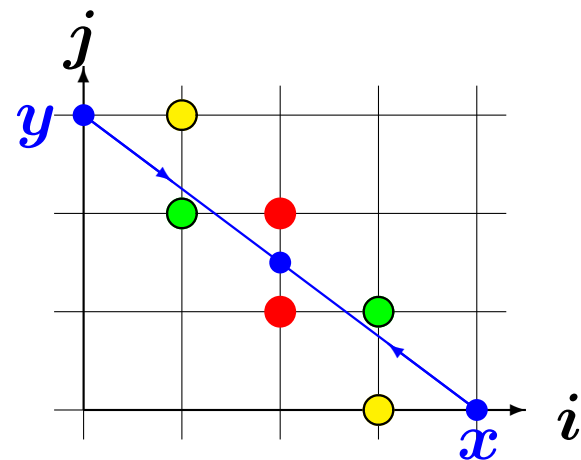
→ 離散中点凸  $\geq f(\lfloor \frac{x+y}{2} \rfloor) + f(\lceil \frac{x+y}{2} \rceil)$

等近凸  $f(x) + f(y) \geq f(x - \alpha(x - y)) + f(y + \alpha(x - y))$

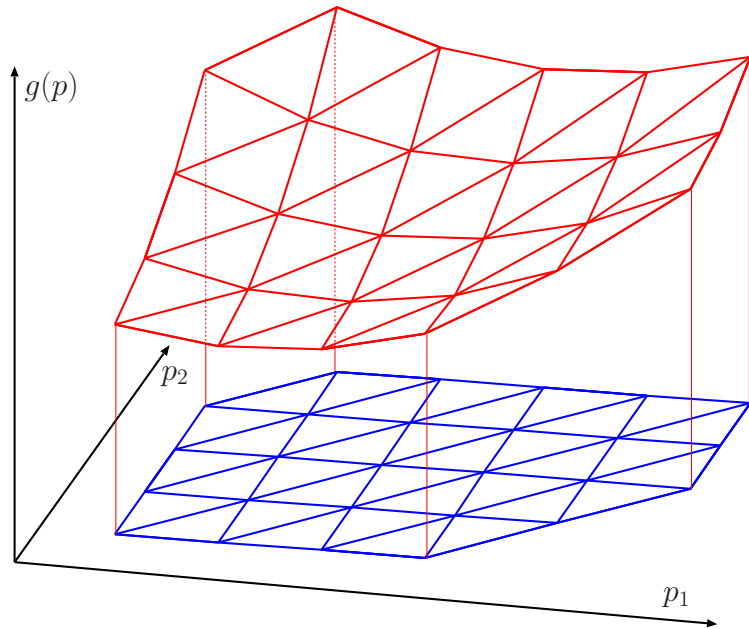
→ 交換公理  $\geq \min \left[ f(x - e_i) + f(y + e_i), \right.$

$\left. \min_{x_j < y_j} \{ f(x - e_i + e_j) + f(y + e_i - e_j) \} \right]$

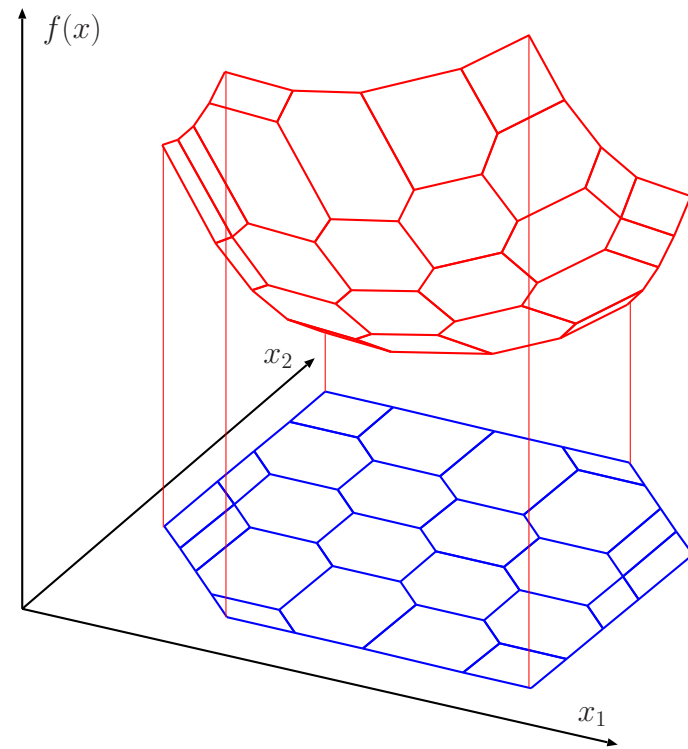
連続 $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$		離散 $\mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{R}$
中点凸性	→	離散中点凸性
⇕	離散化	$L^1$ 凸関数
凸性		
⇕	離散化	$M^1$ 凸関数
等近凸性	→	交換公理



# 離散凸関数のグラフ



$L^1$  凸関数



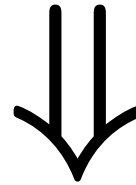
$M^1$  凸関数

# 離散世界でも 凸解析の視点 が有効

凸解析の視点

計算量の視点

離散凸解析



凸解析の視点

計算量の視点

# 離散凸解析概観

## L凸関数 $\longleftrightarrow$ M凸関数

理論的

- 局所最適  $\iff$  大域最適

完備性

- 共役性: ルジャンドル変換
- 双対定理 (離散分離, フェンシエル双対)
- 最小化アルゴリズム

分野的

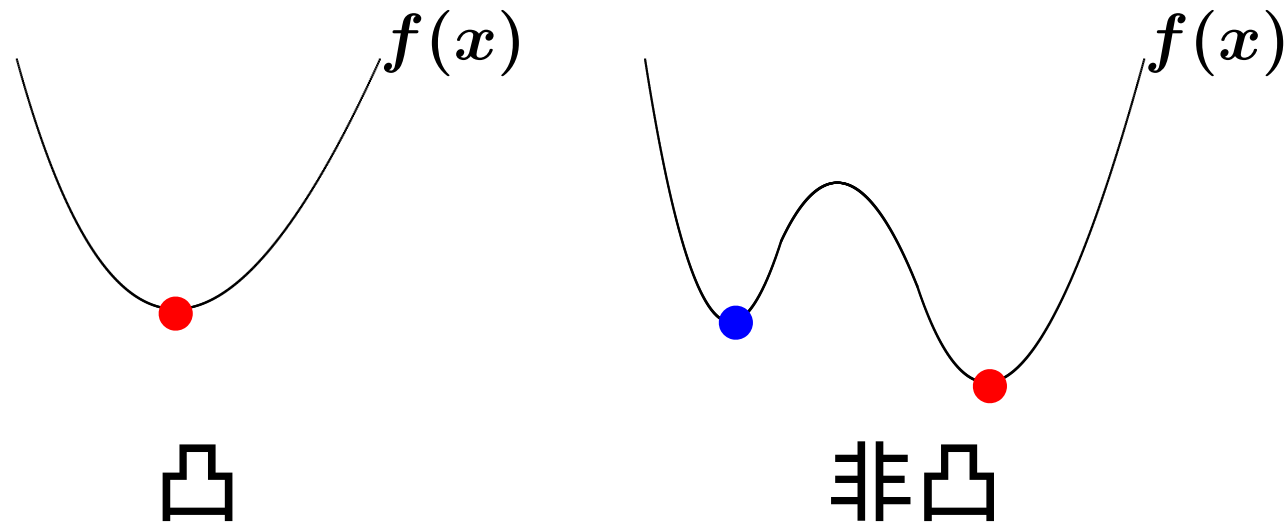
- ネットワークフロー (電気回路)

横断性

- OR (待ち行列, 資源配分)
- 多項式行列
- 効用関数, ゲーム理論

# 最適性規準

## 大域最適 と 局所最適



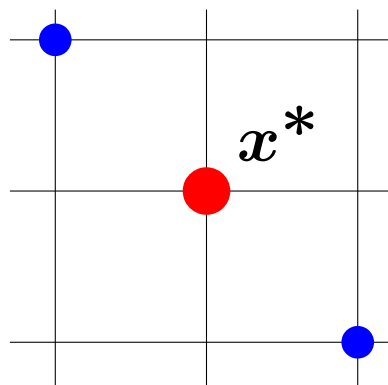
# M凸関数の最適性規準

(離散変数)

**定理** :  $f : \mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{R}$  M凸関数

$x^*$ : 大域最小

$\iff$  局所最小  $f(x^*) \leq f(x^* - e_i + e_j) \quad (\forall i, j)$

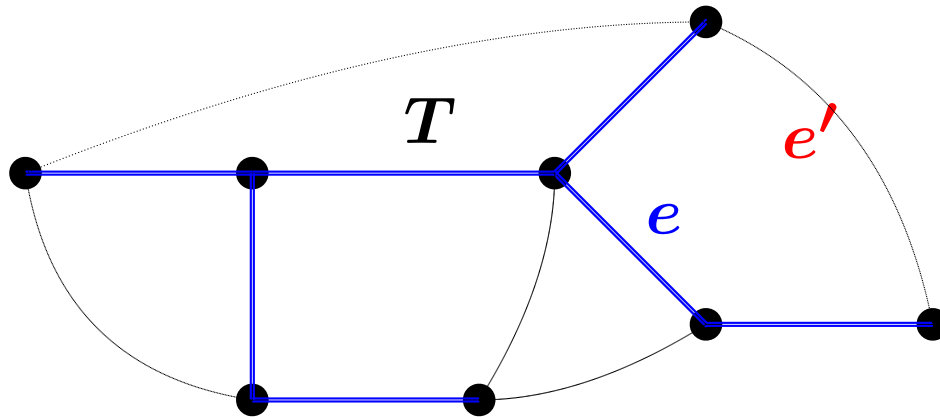


例 :  $x^* + (0, 1, 0, 0, -1, 0, 0, 0)$

$n^2$ 回の関数値評価でチェック可能

# 最小木問題 の 最適性規準

M凸関数の例



枝長関数  $d : E \rightarrow \mathbb{R}$

木  $T$  の総長

$$\tilde{d}(T) = \sum_{e \in T} d(e)$$

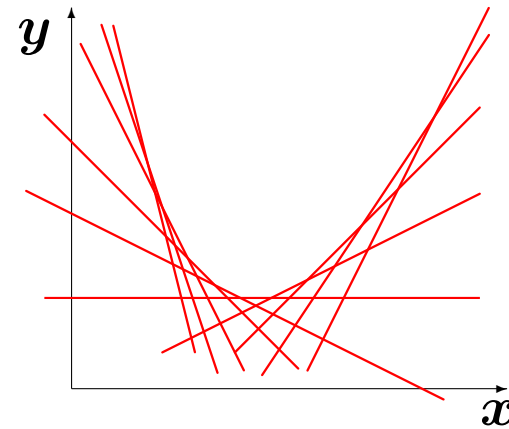
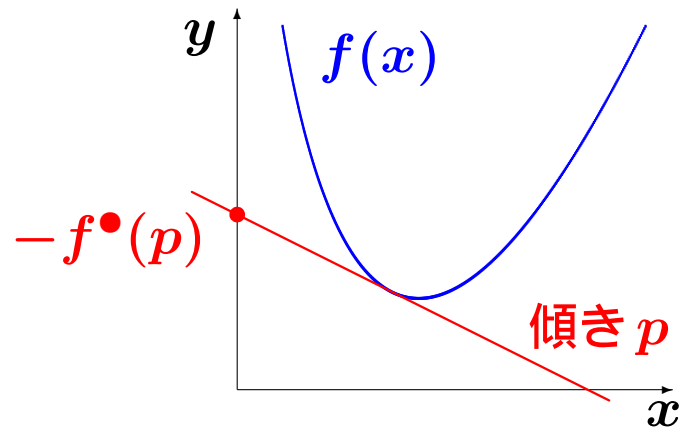
**定理 :**

$$T \text{ が最小木} \iff \tilde{d}(T) \leq \tilde{d}(T - e + e') \quad (e' \in C(T | e))$$

$$\iff d(e) \leq d(e') \quad (e' \in C(T | e))$$

# 離散ルジャンドル変換

凸関数 = 接線の包絡線



離散ルジャンドル変換

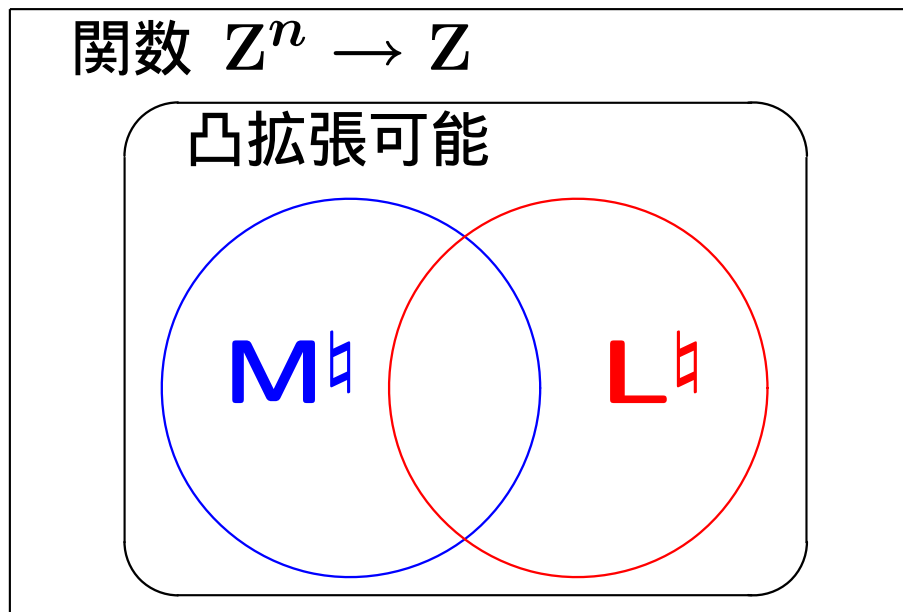
$$f^\bullet(p) = \max_{x \in \mathbb{Z}^n} \{p \cdot x - f(x)\}$$

$$f : \mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{Z} \quad \text{に対して} \quad f^\bullet : \mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{Z}$$



# 離散双対性（共役性定理）

定理：M凸関数  $f$   $\mapsto$  L凸関数  $f^\bullet \mapsto f^{\bullet\bullet} = f$   
L凸関数  $f$   $\mapsto$  M凸関数  $f^\bullet \mapsto f^{\bullet\bullet} = f$



# 最大・最小定理

離散ルジャンドル変換  $f, h : \mathbb{Z}^n \rightarrow \mathbb{Z}$

$$f^\bullet(p) = \max\{p \cdot x - f(x) \mid x \in \mathbb{Z}^n\}$$

$$h^\circ(p) = \min\{p \cdot x - h(x) \mid x \in \mathbb{Z}^n\}$$

フェンシエル型 双対定理  $f: \mathbb{M}^{\sharp} \text{凸}$   $h: \mathbb{M}^{\sharp} \text{凹}$

$$\min_{x \in \mathbb{Z}^n} \{f(x) - h(x)\} = \max_{p \in \mathbb{Z}^n} \{h^\circ(p) - f^\bullet(p)\}$$

↑  
自己共役形  $(f^\bullet: \mathbb{L}^{\sharp} \text{凸} \quad h^\circ: \mathbb{L}^{\sharp} \text{凹})$

## 【連続】

## 【離散】

1947年

—————線形計画—————

1970年

凸解析

多項式性, NP完全性

双対理論

劣モジュラ関数

1980年

—————楕円体法—————

1984年

内点法

1995年

半正定値計画

近似アルゴリズム

2000年

離散凸解析

凸解析 (双対理論)

——構造 (structure)

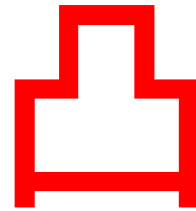
計算量理論 (アルゴリズム) ——構成 (construction)

今回のまとめ

次回： 計算（アルゴリズム）

連続

離散



局所最適性

双対定理