

数理計画法 第11回

第3章 非線形計画

3.2 制約なし最適化

3.3 制約つき最適化

担当： 塩浦昭義

(情報科学研究科 助教授)

shioura@dais.is.tohoku.ac.jp



期末試験と単位について



期末試験

- 日時: 2月8日午後1時～2時半
- 試験範囲:
 - ネットワーク計画(最大フロー、最小費用フロー)
 - 非線形計画(制約なし最適化)
- 教科書、ノートなどの持ち込みは一切不可

単位について

単位に関する各種問合せ: 2月16日(金)午後5時まで受付
それ以降は一切成績の修正はしません
期末試験等の得点の問合せについてはいつでも答えます

12 / 21の演習問題の解答例



問題2: 関数 f_1, f_2 に対し, $x = (1, 1)$ におけるテイラー展開を求めなさい.
また, テイラー展開と元の関数の間の誤差が 0.1 以下となる x の範囲を計算しなさい.

$$f_1(x_1, x_2) = x_1 + 2x_2$$
$$\nabla f_1(x_1, x_2) = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} \quad f_1 \text{ の } (1, 1) \text{ でのテイラー展開 } f_1(1,1) + \nabla f_1(1,1)^T \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \end{pmatrix} = 3 + d_1 + 2d_2$$
$$\text{元の関数 } f_1(1+d_1, 1+d_2) = (1+d_1) + 2(1+d_2) = 3 + d_1 + 2d_2$$

テイラー展開は元の関数に一致 \rightarrow 誤差はない

$$f_2(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 1 \quad \nabla f_2(x_1, x_2) = \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 2x_2 \end{pmatrix}$$
$$f_2 \text{ の } (1, 1) \text{ でのテイラー展開 } f_2(1,1) + \nabla f_2(1,1)^T \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \end{pmatrix} = 1 + 2d_1 + 2d_2$$
$$\text{元の関数 } f_2(1+d_1, 1+d_2) = (1+d_1)^2 + (1+d_2)^2 - 1 = 1 + 2d_1 + 2d_2 + d_1^2 + d_2^2$$

誤差は $d_1^2 + d_2^2 \Rightarrow (x_1 - 1)^2 + (x_2 - 1)^2 \leq 0.1$ の範囲で誤差は 0.1 以下

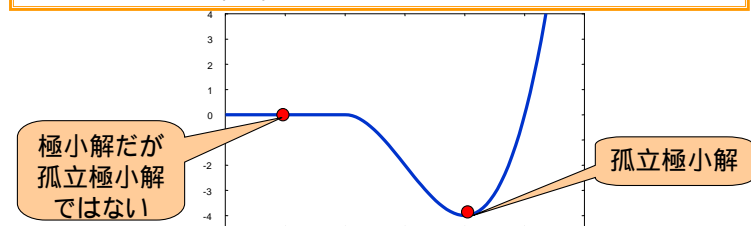
復習: 2次の最適性条件 [p.99, 100]



ヘッセ行列を用いた最適性条件

定理(2次の必要条件):
 x^* : 制約なし問題の極小解 $Hf(x^*)$ は半正定値

定理(2次の十分条件):
 x^* : 停留点, $Hf(x^*)$ は正定値 x^* : 孤立極小解



復習: ニュートン法

ニュートン法のアイデア:

狭義2次凸関数の最適解は簡単に求められる!

一般の関数 f は狭義2次凸関数とは限らない

→ f を2次のテイラー展開により近似

$$f(x+d) \cong f(x) + \nabla f(x)^T d + \frac{1}{2} d^T Hf(x) d$$

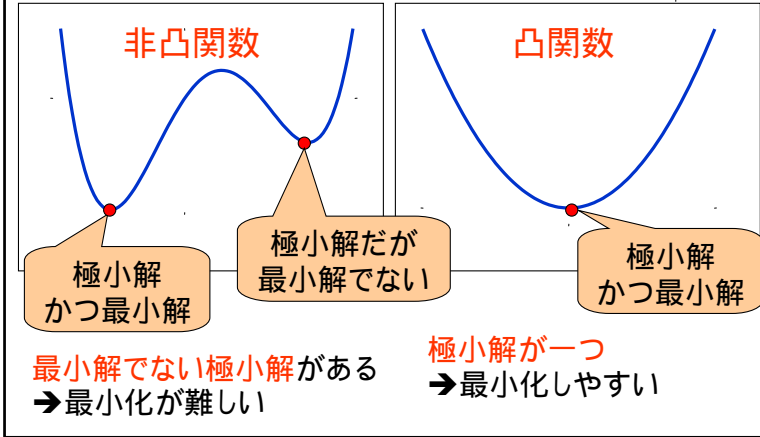
ヘッセ行列 $Hf(x)$ が正定値のとき
最適解は $d = -Hf(x)^{-1} \nabla f(x)$

ニュートン
方向

→ $x+d$ は f の最適解のより良い近似解と期待できる

凸関数 [p.93]

最小化しやすい関数の形は?



凸関数の定義 [p.94]

定義: 関数 f は凸関数

任意のベクトル x, y
および任意の $0 < t < 1$ に対して

$$(1-t)f(x) + tf(y) \leq f((1-t)x + ty)$$

注: 教科書の
定義と異なり
ます

定義: 関数 f は狭義凸関数

任意の異なるベクトル x, y
および任意の $0 < t < 1$ に対して

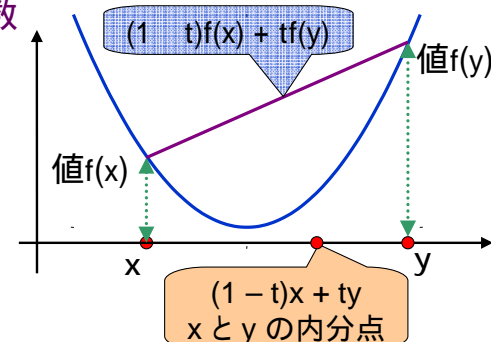
$$(1-t)f(x) + tf(y) > f((1-t)x + ty)$$

凸関数の定義 (続き) [p.94]

凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) \leq f((1-t)x + ty)$

狭義凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) > f((1-t)x + ty)$

狭義凸関数の例



凸関数の定義 (続き) [p.94]

凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) \geq f((1-t)x + ty)$

狭義凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) > f((1-t)x + ty)$

狭義凸関数の例

二次関数 $f(x) = \frac{1}{2}x^T V x + c^T x + c_0$

(V : $n \times n$ 行列, c : n 次元ベクトル, c_0 : 定数)

V : 正定値行列 \rightarrow 狭義凸関数

例えば $f(x_1, x_2) = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}^T \begin{pmatrix} 2 & -2 \\ -2 & 5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$

凸関数の定義 (続き) [p.94]

凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) \geq f((1-t)x + ty)$

狭義凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) > f((1-t)x + ty)$

狭義凸関数の例

二次関数 $f(x) = ax^2$ ($a > 0$) は狭義凸関数

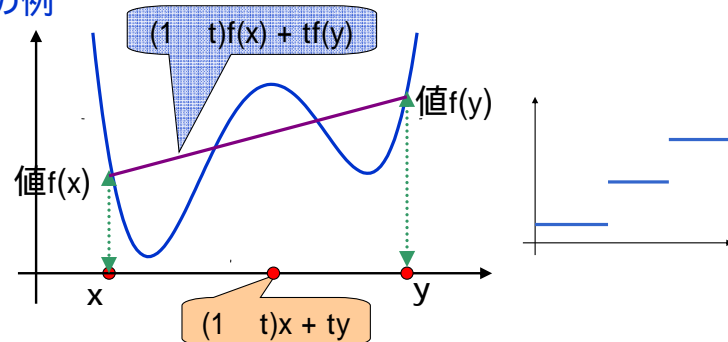
(証明) 任意の異なる x, y と $0 < t < 1$ に対して、

$$\begin{aligned} & (1-t)ax^2 + ta^2y^2 - a[(1-t)x + ty]^2 \\ &= (1-t)ax^2 + ta^2y^2 - a(1-t)^2x^2 - a^2t^2y^2 - 2a(1-t)txy \\ &= (t-t^2)ax^2 + (t-t^2)a^2y^2 - 2a(t-t^2)xy \\ &= (t-t^2)a(x-y)^2 \\ &> 0 \quad (0 < t < 1, x \neq y \text{ より}) \end{aligned}$$

凸関数の定義 (続き) [p.94]

凸関数 $(1-t)f(x) + tf(y) \geq f((1-t)x + ty)$

非凸関数の例



凸関数の最適解の性質 [p.101]

定理: f : 凸関数, x^* : f の極小解
 x^* は制約なし問題の最適解

証明: x^* は極小解

ある $\epsilon > 0$ が存在して、

任意の x に対し $\|x - x^*\| < \epsilon$ ならば $f(x) \geq f(x^*)$

$f(y) < f(x^*)$ なる y が存在すると仮定

f は凸関数

$0 < t < 1$ なる任意の t に対して

$$f((1-t)y + tx^*) \leq (1-t)f(y) + tf(x^*) < f(x^*)$$

t を 1 に近づけると

$$(1-t)y + tx^* \text{ と } x^* \text{ の距離} < \epsilon \quad (\text{矛盾})$$

制約つき最適化問題

入力: 目的関数 $f(x)$
 制約を表す関数 $g_i(x)$ ($i = 1, 2, \dots, m$)

$$\begin{array}{l} \text{最小化 } f(x) \\ \text{条件 } g_i(x) \leq 0 \quad (i = 1, 2, \dots, m) \end{array}$$

極小解: x^* の付近だけに注目したとき、 x^* は最小

ある $\epsilon > 0$ が存在して、 $\|x - x^*\| < \epsilon$ を満たす
 すべての許容解 x に対して $f(x) \geq f(x^*)$

最適解ならば極小解

制約つき最適化問題の最適性条件

カルーシュ・キューン・タッカー (KKT) 条件

ある λ_i ($i = 1, \dots, m$) が存在して以下の式を満たす

$$\begin{aligned} \nabla f(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(x) &= 0 \\ \lambda_i g_i(x) &= 0 \quad (i = 1, \dots, m) \\ g_i(x) &\leq 0 \quad (i = 1, \dots, m) \\ \lambda_i &\geq 0 \quad (i = 1, \dots, m) \end{aligned}$$

定理 (制約つき最適化問題の最適性条件 (必要条件)):
 ある仮定の下で
 \tilde{x} : 極小解 $\Rightarrow \tilde{x}$ は KKT 条件を満たす

制約つき最適化問題の最適性条件

カルーシュ・キューン・タッカー (KKT) 条件

ある λ_i ($i = 1, \dots, m$) が存在して以下の式を満たす

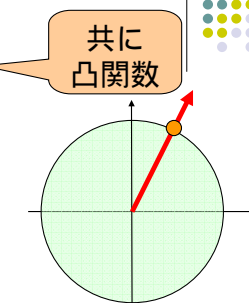
$$\begin{aligned} \nabla f(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(x) &= 0 \\ \lambda_i g_i(x) &= 0 \quad (i = 1, \dots, m) \\ g_i(x) &\leq 0 \quad (i = 1, \dots, m) \\ \lambda_i &\geq 0 \quad (i = 1, \dots, m) \end{aligned}$$

定理 (制約つき最適化問題の最適性条件 (十分条件)):
 f, g_i は凸関数と仮定
 \tilde{x} は KKT 条件を満たす $\Rightarrow \tilde{x}$: 最適解

制約つき最適化問題の最適性条件

例 最小化 $f(x_1, x_2) = -x_1 - 2x_2$
 条件 $g(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 6 \leq 0$

$$\nabla f(x_1, x_2) = \begin{pmatrix} -1 \\ -2 \end{pmatrix} \quad \nabla g(x_1, x_2) = \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 2x_2 \end{pmatrix}$$



KKT条件

$$\begin{aligned} \begin{bmatrix} -1 \\ -2 \end{bmatrix} + \lambda \begin{bmatrix} 2x_1 \\ 2x_2 \end{bmatrix} &= 0 \\ \lambda(x_1^2 + x_2^2 - 6) &= 0 \\ x_1^2 + x_2^2 - 6 &\leq 0 \\ \lambda &\geq 0 \end{aligned}$$

KKT条件の解

$$(x_1, x_2) = \left(\sqrt{\frac{6}{5}}, \sqrt{\frac{24}{5}} \right)$$

$$\lambda = \frac{1}{x_2}$$

最適解

LPに対するKKT条件

KKT条件は, LPの最適性条件を一般化したもの

LPの標準形

最小化 $\sum_{j=1}^n c_j x_j$ 条件 $\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i \ (i=1, \dots, m)$ $x_j \geq 0 \ (j=1, \dots, n)$	不等式を 書き換え	最小化 $\sum_{j=1}^n c_j x_j$ 条件 $-\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + b_i \leq 0 \ (i=1, \dots, m)$ $-x_j \leq 0 \ (j=1, \dots, n)$
---	--------------	---

LPのKKT条件は次のようになる

$$\nabla f(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(\mathbf{x}) = \mathbf{0} \quad \longrightarrow \quad c_j - \sum_{i=1}^m y_i a_{ij} - z_j = 0 \ (j=1, \dots, n)$$

$$\lambda_i g_i(\mathbf{x}) = 0 \quad \longrightarrow \quad y_i (-\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + b_i) = 0 \ (i=1, \dots, m)$$

$$z_j x_j = 0 \ (j=1, \dots, n)$$

LPに対するKKT条件

LPに対するKKT条件は

- ◆ $c_j - \sum_{i=1}^m y_i a_{ij} - z_j = 0 \ (j=1, \dots, n)$
 $\longrightarrow z_j = c_j - \sum_{i=1}^m y_i a_{ij} \ (j=1, \dots, n)$
- ◆ $y_i (-\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + b_i) = 0 \ (i=1, \dots, m), \quad z_j x_j = 0 \ (j=1, \dots, n)$
- ◆ $-\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + b_i \leq 0 \ (i=1, \dots, m), \quad -x_j \leq 0 \ (j=1, \dots, n)$
 $\longrightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i \ (i=1, \dots, m), \quad x_j \geq 0 \ (j=1, \dots, n)$
- ◆ $y_i \geq 0 \ (i=1, \dots, m), \quad z_j \geq 0 \ (j=1, \dots, n)$

LPに対するKKT条件

z_j を消去し, 整理すると,

$\left\{ \begin{array}{l} y_i (-\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + b_i) = 0 \ (i=1, \dots, m) \\ (c_j - \sum_{i=1}^m y_i a_{ij}) x_j = 0 \ (j=1, \dots, n) \end{array} \right.$	相補性条件
$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i \ (i=1, \dots, m), \quad x_j \geq 0 \ (j=1, \dots, n)$	主実行可能性
$y_i \geq 0 \ (i=1, \dots, m), \quad c_j - \sum_{i=1}^m y_i a_{ij} \geq 0 \ (j=1, \dots, n)$	双対実行可能性

LPの最適性条件に一致

等式制約のみの場合のKKT条件

等式制約のみの問題

最小化 $f(\mathbf{x})$ 条件 $g_i(\mathbf{x}) = 0 \ (i=1, 2, \dots, m)$	等式を書き換え	$g_i(\mathbf{x}) = 0, g_i(\mathbf{x}) = 0 \ (i=1, 2, \dots, m)$
--	---------	---

KKT条件は次のようになる

$\nabla f(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m (\lambda_i^+ - \lambda_i^-) \nabla g_i(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$ $\lambda_i^+ g_i(\mathbf{x}) = 0, \lambda_i^- g_i(\mathbf{x}) = 0 \ (i=1, \dots, m)$ $g_i(\mathbf{x}) = 0 \ (i=1, \dots, m)$ $\lambda_i^+ \geq 0, \lambda_i^- \geq 0 \ (i=1, \dots, m)$	\longrightarrow	$\nabla f(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$ $g_i(\mathbf{x}) = 0 \ (i=1, \dots, m)$ <p style="text-align: center;">等式だけの条件へ</p>
---	-------------------	---

ラグランジュの未定乗数法

- 等式制約のみ の問題に対する解法
- KKT条件 (連立方程式) を満たす解を求める

$$\nabla f(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$$

$$g_i(\mathbf{x}) = 0 \quad (i=1, \dots, m)$$

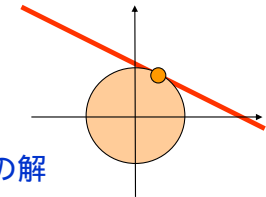


ラグランジュの未定乗数法

- 等式制約のみ の問題に対する解法
- KKT条件 (連立方程式) を満たす解を求める

例 最小化 $f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2$
 条件 $g(x_1, x_2) = x_1 + 2x_2 - 3 = 0$

凸関数



KKT条件

KKT条件の解

$$\begin{bmatrix} 2x_1 \\ 2x_2 \end{bmatrix} + \lambda \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} = \mathbf{0}$$

$$x_1 + 2x_2 - 3 = 0$$

$$(x_1, x_2) = \left(\frac{3}{5}, \frac{6}{5} \right), \lambda = -\frac{6}{5}$$

最適解

制約つき問題の一般的な解法

- ペナルティ関数法
 - バリア関数法
- 後で説明

- 内点法 KKT条件を満たす解を反復計算により求める
 - 逐次2次計画法 2次関数の問題に繰り返し近似して解く
- などなど

- いずれも、極小解 (の近似解) を求めることが目的
- 目的関数および制約が凸関数のときは最適解 (の近似解) が得られる



ペナルティ関数法

制約つき問題を制約なし問題へ変換して解く

最小化 $f(\mathbf{x})$ 条件 $g_i(\mathbf{x}) = 0 \quad (i=1, \dots, m)$



$P(\mathbf{x})$: \mathbf{x} が制約を満たすとき $= 0$

なるべく制約を
満たしてほしい (ペナルティ関数)

例えば, $P(\mathbf{x}) = \max\{g(\mathbf{x}), 0\}$

最小化 $f(\mathbf{x}) + \mu P(\mathbf{x})$ 条件 なし $\mu > 0$ は定数

ペナルティ問題

最急降下法, ニュートン法などを利用して解ける



ペナルティ関数法

ペナルティ問題

最小化 $f(x) + \mu P(x)$ 条件 なし $\mu > 0$ は定数

μ が十分大きい

ペナルティ問題の最適解は $P(x) = 0$ を満たす

x はもとの問題の制約をほぼ満たす

x はもとの問題の最適解に近い

ペナルティ関数法の流れ

1. 適当に μ の値を定める.
2. ペナルティ問題の最適解 x_μ を求める.
3. x_μ が最適解に近い 終了
4. μ を大きい値に変更, 2 に戻る.

x_μ は最初は
制約を
満たさない
徐々に
満たすよう
なる

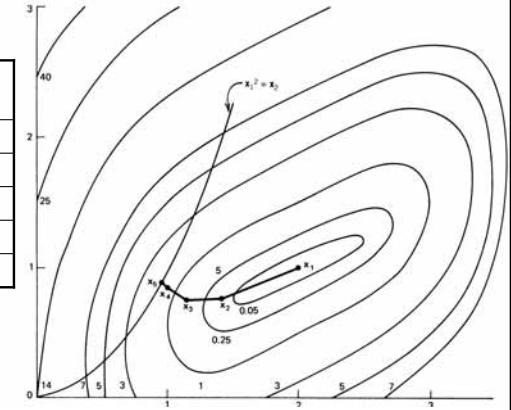


ペナルティ関数法の実行例

最小化 $(x_1 - 2)^4 + (x_1 - 2x_2)^2$

条件 $x_1^2 - x_2 = 0$

μ	ペナルティ問題の最適解
0.1	(1.453, 0.7608)
1.0	(1.168, 0.7407)
10.0	(0.9906, 0.8425)
100.0	(0.9507, 0.8875)
1000.0	(0.9461, 0.8934)



バリア関数法

制約つき問題を制約なし問題へ変換して解く

最小化 $f(x)$ 条件 $g_i(x) = 0 (i = 1, \dots, m)$

バリア関数の導入

$B(x)$: 制約を満たす x に対して定義される

制約を必ず満たしてほしい (バリア関数)

例えば, $B(x) = -1/g_i(x)$

最小化 $f(x) + \mu B(x)$ 条件 なし $\mu > 0$ は定数

バリア問題

最適解は, もとの問題の制約を必ず満たす



バリア関数法の実行例

最小化 $(x_1 - 2)^4 + (x_1 - 2x_2)^2$

条件 $x_1^2 - x_2 = 0$

μ	バリア問題の最適解
10.0	(0.7079, 1.5315)
1.0	(0.8282, 1.1098)
0.1	(0.8989, 0.9638)
0.01	(0.9294, 0.9162)
0.001	(0.9403, 0.9011)
0.0001	(0.94389, 0.89635)

