情報数学C

Mathematics for Informatics C

第5回 最適化問題 (黄金分割探索,最急降下法, 準ニュートン法)

> 情報メディア創成学類 藤澤誠

情報数学C (GC21601)

今回の講義内容

- 今日の問題
- 3分割法, 黄金分割法
- 最急降下法,準ニュートン法
- 制約付き最小化問題

素級教学C (CC21601)

今回の講義で解く問題

 $\operatorname{arg\,min}_{x} f(x)$

情報数学C (GC21601

3

今回の講義で解く問題

最小值·最大值探索

例) $f(x) = 2x^2 - 9x + 14 - \frac{9}{x} + \frac{2}{x^2}$ (x > 0) のすべての極値を求めよ.

(2017年度筑波大学前期日程 数学問題より)

[数学での解き方] f(x)を微分して増減表を作る

$$f'(x) = 4x - 9 + \frac{9}{x^2} - \frac{4}{x^3} = \frac{1}{x^3}(x - 1)(x + 1)(4x^2 - 9x + 4)$$

なので、f'(x) = 0となるのは、x = 1、 $\frac{9 \pm \sqrt{17}}{8}$ (x > 0であることに注意)

情報数学C (GC21601)

今回の講義で解く問題

最小値・最大値探索 最小値・

例) $f(x) = 2x^2 - 9x + 14 - \frac{9}{x} + \frac{2}{x^2}$ (x > 0) のすべての極値を求めよ.

今回の講義で解く問題

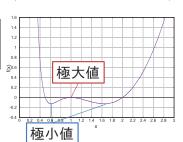
(2017年度筑波大学前期日程 数学問題より)

増減表

11 // 12								
	х		$\frac{9-\sqrt{17}}{8}$		1	•••	$\frac{9+\sqrt{17}}{8}$	
	f'(x)	-	0	+	0	ı	0	+
	f(x)	7		1	0	7		1

極大値: x = 1 で f(x) = 0

極小値:
$$x = \frac{9\pm\sqrt{17}}{9}$$
 で $f(x) = -\frac{1}{9}$



青報数学C (GC21601

最小値・最大値探索

- 最大値・最小値/極値探索は, 最適化問題の一種
- ある条件下において最も最適な値,方法などを探す ために行われる
- f(x)の形や条件の有無でいくつか種類がある*
 - f(x)が非線形: 非線形計画問題
 - f(x)が線形+条件付:線形計画問題**
 - f(x)が非線形+条件付き:制約付き非線形計画 問題

*他にも離散最適化問題として組み合わせ最適化など **線形計画問題についてはシステム数理IIで扱っている (

情報数学C (GC21601

今回の講義で扱う問題

最適化問題はどんなところで使われる?

自然科学,社会科学,工学など非常に様々なところ で用いる基本的な問題の一つ

像処理など

物理/CG/画 エネルギー最小化問題として,設定したエネルギー関数 や誤差関数が最小になる値を求めることで,動画処理 (動き検出など),オブジェクト検出(AR/MRへの応用も). 分類分け(k-means,NN),3次元表面形状補間,物理シ ミュレーションなどなど非常に多岐にわたって使われて

近年発展している深層学習を用いた人工知能 も内部的には最適化問題を解いている

情報数学C (GC21601)

今回の講義で解く問題

この授業での最適化問題について

- 最大化問題はarg min(-f(x))とすると最小化問題 となるので,基本的に最小化問題のみを考える
- この授業で扱うのは**連続最適化問題**のみ*
- f(x)を**目的関数**と呼び**,目的関数を最小化する 解を最適解or最小解と呼ぶ
- 最適化問題に関してさらに知りたい人はシステム数 理川(連続最適化問題),システム数理川(離散最適化 問題)の講義を受けよう!

*これに対して離散最適化問題(組合せ最適化問題)もある(巡回セールスマン問題など)
**分野によってはエネルギー関数(物理,画像処理など), 損失関数(深層学習など)とも呼ばれる

今回の講義内容

- 今日の問題
- 3分割法,黄金分割法
- 最急降下法,準ニュートン法
- 制約付き最小化問題

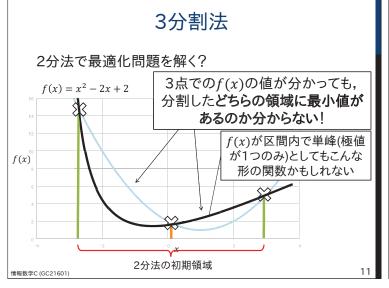
3分割法

まずは、非線形最適化問題について考えていく

⇒ 前回の求根問題もf(x)が0となる解を探すとい う違いがあるもののやりたいことは同じようなもの



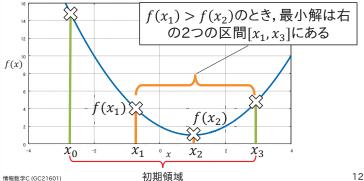
求根問題での2分法のように**分割していく**ことで 最小値探索ができないか?



3分探索

2分割でだめなら3分割ではどうか?

⇒ 初期領域内では単峰(凸関数)であることを仮定



3分探索

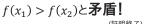
「 $f(x_1) > f(x_2)$ のとき,最小解は区間[x_1, x_3]にある」

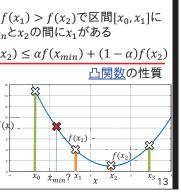
背理法を用いて証明する. もし, $f(x_1) > f(x_2)$ で区間 $[x_0, x_1]$ に 最小解 x_{min} があるとすると, x_{min} と x_2 の間に x_1 がある

$$\Rightarrow f(x_1) = f(\alpha x_{min} + (1 - \alpha)x_2) \le \alpha f(x_{min}) + (1 - \alpha)f(x_2)$$

ただし, $0 \le \alpha \le 1$ また, $f(x_{min}) \le f(x_2)$ なので

 $\alpha f(x_{min}) + (1 - \alpha)f(x_2) \le f(x_2) \le f(x_2)$ $f(x_1) \leq f(x_2)$ となり





3分探索 3分探索の手順 新しい区間 $f\left(x_1^{(1)}\right) < f\left(x_2^{(1)}\right)$ なので を3分割 次の区間は[x₀,x₂] $x_2^{(0)}$ $f\left(x_1^{(2)}\right) > f\left(x_2^{(2)}\right)$ なので 」これを区間幅が 次の区間は[x₁, x₃] $\left| x_3^{(k)} - x_0^{(k)} \right| < \varepsilon$ となるまで反復処理

3分探索

3分探索の計算手順

- 1. 初期探索領域 $[x_0^{(0)}, x_3^{(0)}]$ を設定し $f(x_0^{(0)}), f(x_3^{(0)})$ を計算
- 2. 以下を反復処理(k = 0,1,...)
 - 1. 分割点 $x_1^{(k)}$, $x_2^{(k)}$ と $f\left(x_1^{(k)}\right)$, $f\left(x_2^{(k)}\right)$ を計算
 - 2. $f(x_1^{(k)}) < f(x_2^{(k)})$ to $x_0^{(k+1)} = x_0^{(k)}, x_3^{(k+1)} = x_2^{(k)}, f(x_1^{(k)}) > f(x_2^{(k)})$ to $x_0^{(k+1)} = x_1^{(k)}, x_3^{(k+1)} = x_3^{(k)}$
 - 3. $\left|x_3^{(k+1)} x_0^{(k+1)}\right| < \varepsilon$ なら反復終了

3分割探索

3分探索の問題点:

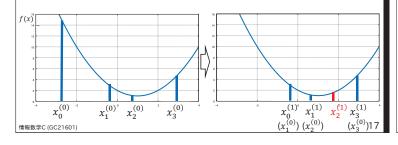
毎反復少なくとも2点での関数値計算が必要 ⇒ 2分法のようにこれを1回にできないか?

分割幅を上手く設定すると1回で済む

黄金分割法

3分探索で区間を均等に分割せず,分割幅を分割区間 毎に変えることを考える.

下の例だと, $x_1^{(0)} o x_0^{(1)}$, $x_2^{(0)} o x_1^{(1)}$ とすることで 新たにf(x)を計算しなければならないのは $x_2^{(1)}$ のみ ⇒ 計算は1回だけで済む



黄金分割法

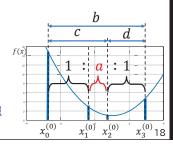
どのように分割すれば良いのか?分割比をどうする? ⇒ 分割比が極端(1:10とか)になると収束が不安定になる

反復を繰り返しても**分割比が変わらない**方がよい

黄金分割比

$$\frac{b}{c} = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

比率の導出は付録参照



黄金分割法

右下の図よりb/c = (2 + a)/(1 + a)であり、これを黄金分割比の式に代入してaについて解くと:

$$a = \frac{3 - \sqrt{5}}{\sqrt{5} - 1}$$

実際には新しい分割幅設定のために $b \ge d$ の比率 $\frac{d}{b} = \frac{\sqrt{5}-1}{\sqrt{5}+1}$ が使われる

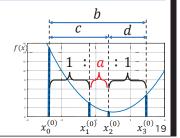
黄金分割比で3分割探索 する方法を

黄金分割法

という



情報数学C (GC21601)



黄金分割法

黄金分割法の計算手順

1. 初期範囲 $[x_l, x_r]$ から各種初期値を計算

$$\begin{array}{l} e=\frac{d}{b}=\frac{\sqrt{5}-1}{\sqrt{5}+1}(d\succeq b\mathfrak{O}\mathbb{H}),\ b^{(0)}=x_r-x_l,\ d^{(0)}=e\times b^{(0)},\\ x_0^{(0)}=x_l,\ x_1^{(0)}=x_l+d^{(0)},\ x_2^{(0)}=x_r-d^{(0)},\ x_3^{(0)}=x_r,\\ f_1=f\left(x_1^{(0)}\right),f_2=f\left(x_2^{(0)}\right) \end{array}$$

- 2. 以下の手順を収束するまで繰り返す(k = 0,1,...)
 - a. $f_1 < f_2$ の場合: $x_2^{(k+1)} = x_1^{(k)}$, $x_1^{(k+1)} = x_2^{(k)} d^{(k)}$, $x_3^{(k+1)} = x_2^{(k)}$, $f_2 = f_1$, $f_1 = f\left(x_1^{(k+1)}\right)$ $f_1 \ge f_2$ の場合: $x_1^{(k+1)} = x_2^{(k)}$, $x_2^{(k+1)} = x_1^{(k)} + d^{(k)}$, $x_0^{(k+1)} = x_1^{(k)}$, $f_1 = f_2$, $f_2 = f\left(x_2^{(k+1)}\right)$
 - b. bとdの更新: $b^{(k+1)} = b^{(k)} d$, $d^{(k+1)} = e \times b^{(k+1)}$
 - c. $b < \varepsilon$ なら反復終了

関数値f(x)の計算は毎ステップ1回のみ

. |

黄金分割法

黄金分割法のコード例(前処理)

```
const double e = (SQRT5-1.0)/(SQRT5+1.0);
double b = xr-x1;
                                 eの式はe = \frac{d}{h} = \frac{1}{a+2}として計算でき
double d = e*b;
                                 る.eを使ってdを更新していく
double x[4]:
x[0] = x1;
                                 4つの分割位置x_0 \sim x_3の初期化
x[1] = xl+d:
x[2] = xr-d;
x[3] = xr:
                                 関数値の計算. 最初だけf(x_1)と
                                 f(x_2)の2つを計算しているけど,
// x[1],x[2]における関数値
                                 反復中はどちらか1つのみ計算
double f1 = func(x[1]);
double f2 = func(x[2]);
for(k = 0; k < max_iter; ++k){</pre>
   ·・・// 反復処理(次ページ)
```

黄金分割法

黄金分割法のコード例(反復処理)

```
for(k = 0; k < max_iter; ++k){</pre>
   if(f1 < f2){ // 区間[x2,x3]に最小値なし
double x2 = x[2];
                                               f(x_1) < f(x_2)の場合の処理.
       x[2] = x[1]; x[1] = x2-d; x[3] = x2;
f2 = f1; f1 = func(x[1]);
                                                左の2つの区間を新たな区間
                                                にする(x<sub>0</sub>に変更なし)
   ,
else{ // 区間[x0,x1]に最小値なし
       double x1 = x[1];
x[1] = x[2]; x[2] = x1+d; x[0] = x1;
f1 = f2; f2 = func(x[2]);
                                                f(x_1) \ge f(x_2)の場合の処理.
                                                右の2つの区間を新たな区間
                                                にする(x3に変更なし)
   b -= d;// 新しい[x0,x3]の長さ
   d = e*b; // 新しい[x0,x1](or[x2,x3])の長さ
   if(b < eps) break;</pre>
                                                区間の幅bと分割後の小さい
                                                区間の幅dの更新
```

情報数学C (GC2160

21

黄金分割法

黄金分割法の実行結果例

$$f(x) = x^2 - 2x + 2$$

情報数学C (GC21601)

最小解 $x_{min} = 1$

許容誤差 $\varepsilon = 1 \times 10^{-6}$,初期探索範囲[0,2]

```
<u>0.763</u>932 <u>1.</u>236068 2,
: 0.763932 1.236068 1.527864 2, b : 0.763932 1.055728 1.236068 1.527864, b : 0.763932 0.9442719 1.055728 1.236068, b
                                                                  = 1.236068
                                                                  = 0.763932
: 0.9442719 1.055728 1.124612 1.236068, b
: 0.9442719 1.013156 1.055728 1.124612, b
: 0.9442719 0.9868444 1.013156 1.055728, b
                                                               b = 0.2917961
b = 0.1803399
    : (省略)
0.9999977 1.000001
                                     1.000002 1.000005, b
                                                                        7.368029e-06
                                     1.000001 1.000002, b
  : 0.9999995 1.000001
                                     1.000001 1.000002,
                                                                  b = 2.814337e-06
                                     1.000001 1.000001,
  : 0.9999995 1
                                                                        1.739356e-06
     0.9999995 0.9999999
                                                   1.000001, b = 1.074981e-06
```

黄金分割法

黄金分割法は1次元関数f(x)に対する最小化アルゴリズム

 \Rightarrow **多次元**の場合は? (e.x. f(x,y,z))



- 多次元空間内でも**ある直線方向**に限れば、**1次元探 索で最小値を見つけられる**
- ある方向で最小値を見つける → その点から別の方向に 探索して最小値を見つける
 を繰り返せば多次元でも最小値探索できそう

Powellの方法

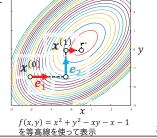
情報数学C (GC21601) 24

Powellの方法

Powellの方法の手順(2次元の場合)

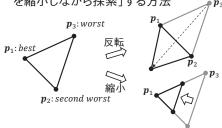
- 1. 初期位置*x*⁽⁰⁾を設定
- 2. 以下の処理を繰り返し(k = 0,1,...)
 - a. x軸方向に黄金探索法などで探索 (関数値は軸方向 $e_1 = (1,0)$ と探索点までの距離tを 使って $f(x^{(k)} + te_1)$ として計算できる)
 - b. 手順aでの最小解を始点と してy軸方向($e_2 = (0,1)$) に探索.

探索結果を $x^{(k+1)}$ とする c. $t < \varepsilon$ となったら反復終了



その他の多次元最適化法

滑降シンプレックス法(Nelder-Mead法) 1次元の黄金分割法が「解を含む範囲を縮小しながら探 索」であるのに対して、「解を含む空間を囲む多面体 を縮小しながら探索」する方法



多面体の頂点を f(p)の値で分類分 け、解を含むように **反転**や縮小操作 していく

今回の講義内容

■ 今日の問題

情報数学C (GC21601)

- 3分割法,黄金分割法
- 最急降下法,準ニュートン法
- 制約付き最小化問題

導関数を使わない方法

黄金分割法もPowell法も導関数(微分)を必要とし ない方法

- ⇒ 求根問題の時のように**導関数が使える**なら もっと効率的に探索できるのでは?
 - 最急降下法: 勾配(微分)が最も急な方向に 探索していく方法
 - **準ニュートン法**: 2階微分(ヘッセ行列)を 用いる方法

最急降下法

関数の微分(勾配)を用いる勾配法の中でも 最も単純な方法

• 現在の探索点から関数値が**最も急に降下する** 方向に探索する

• 最も急な降下方向 = 関数の勾配(*df/dx*)

最急降下法の更新式

$$\boldsymbol{x}^{(k+1)} = \boldsymbol{x}^{(k)} - \alpha \nabla f(\boldsymbol{x}^{(k)})$$

α:1回の更新で進む量を 決めるパラメータ

軸方向にジグザグと解を探索するより、 この方向に進んだ方が収束は早い!

最急降下法

n次元での勾配Vfについて:

1次元での位置xによる微分は $\frac{df(x)}{dx}$

n次元での位置 $\mathbf{x} = (x_1, x_2, ..., x_n)^T$ による微分を

$$\nabla f(\mathbf{x}) = \begin{pmatrix} \partial f/\partial x_1 \\ \partial f/\partial x_2 \\ \vdots \\ \partial f/\partial x_n \end{pmatrix}$$

と表し(grad f(x)と表記することもある), $\nabla f(x)$ をf(x)の**勾配**という.

注) f(x)はスカラー値を返す関数だが, $\nabla f(x)$ は**ベクトル** となる

最急降下法

最急降下法の計算手順

- 1. 初期探索点x⁽⁰⁾を設定
- 2. 以下の手順を収束するまで繰り返す(k = 0,1,...)
 - a. $x^{(k)}$ での勾配 $\nabla f(x^{(k)})$ を計算
 - b. 探索点の更新

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} - \alpha \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})$$

c. $|\nabla f(x^{(k)})| < \varepsilon$ なら反復終了

最小解では $\nabla f = \mathbf{0}$ となることを使って収束判定

最急降下法では関数値f(x)の計算はなく, 勾配 $\nabla f(x)$ の計算のみ

情報数学C (GC21601)

最急降下法

最急降下法のコード例

次元数をnとして、x, dxはn次元配列(ベクトル)

```
double norm_dx; // 勾配ベクトルのノルム(収束判定用)
                                                     関数の勾配Vfの計算(実際
for(k = 0; k < max_iter; ++k){</pre>
                                                     には勾配値を返す関数を呼
    dx = dfunc(x);
    norm_dx = 0.0;
                                                     んでいるだけ)
    for(int i = 0; i < n; ++i){
    dx[i] *= alpha; // 勾配に係数αを掛ける
    x[i] -= dx[i]; // 勾配方向に探索点を移動
    norm_dx += dx[i]*dx[i];
                                                     最急降下法の更新式の計算:
                                                      \mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} - \alpha \nabla f(\mathbf{x}^{(k)})
    // 勾配ベクトルのノルムで収束判定
    norm dx = sart(norm dx):
    if(norm_dx < eps) break;</pre>
```

情報数学C (GC21601)

最急降下法

最急降下法の実行結果例

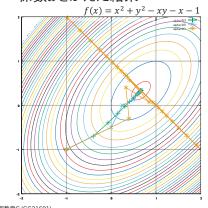
 $f(x) = x^2 + y^2 - xy - x - 1$ 最小解 $x_{min} = (\frac{2}{3}, \frac{1}{3})$

許容誤差 $\varepsilon = 1 \times 10^{-6}$,初期探索点(0,0), $\alpha = 0.5$

```
0.5.
                                     e = 0.5
                0.25,
0.3125,
 0.625,
                                    e = 0.125
0.625, 0.3125,
0.65625, 0.3125,
                                    e = 0.0625
 0.65625, 0.328125, e = 0.015625
: (省略)
: 0.666656, 0.333313, e = 3.05176e-05
: 0.666656, 0.333328, e = 1.52588e-05
: 0.666664, 0.333328, e = 7.62939e-06
: 0.666664, 0.333332, e = 3.8147e-06
: 0.666666, 0.333332, e = 1.90735e-06
= 0.666666, 0.333333 20回の反復で処理終了
```

最急降下法

係数αをかえた結果



初期点 $x^{(0)} = (-1, -1)$ 最小解 $x_{min} = (\frac{2}{3}, \frac{1}{3})$

αの値	反復回数
0.3	39
0.5	22
0.7	収束せず

 $\alpha = 0.5$ の回数が前ページと違う のは左グラフを分かりやすくする ために初期値を変えたため

最急降下法

係数 α をどう設定すれば良いのか?

 α が大きすぎると**発散**し、 α が小さすぎると**収束が 遅く**なる

反復の最初の方は大きく, 徐々に小さくする と良さそう

- 指数関数的に減衰させたり,反復回数の逆数
- 焼きなまし法:徐々に小さくするとともに、局所 **最適解**の回避のためにαが大きいときにたま に(確率的に)逆方向に探索する

*「焼きなまし」とは金属を焼き入れして硬くした後にもう

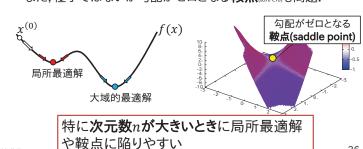
一度熱した後徐々に冷やすことで欠陥を少なくする作業

最急降下法

局所最適解とは?

目的関数全体の最小ではなく、局所的な極小値を示す解の こと、全体の最小は大域的最適解という、

また,極小ではないが勾配がゼロとなる鞍点(めんてん)も問題.



最急降下法

大域的最適解のための最急降下法の改良

焼きなまし法(シミュレーテッド・アニーリング:SA法)*: 温度パラメータTから求めた確率pによっては目的関数が 大きくなるような方向にも進む

[焼きなまし法の手順]

- 1. 温度Tの初期値と停止条件,変数xの初期値を設定
- 2. 現在の解xの近傍解 x^* をランダム抽出
- 3. $\Delta f = f(x^*) f(x) < 0$ なら x^* を新しい解に、そうで ない場合でも一様乱数 $r \in [0,1)$ が 確率 $p = \exp(-\Delta f/T)$ 以下なら x^* を新しい解にする
- 4. 温度Tを減少させ、停止条件になっていなければ

*Simulated Annealing, annealingが焼きなましの意味で、そのまま訳すと疑似焼きなまし法、日本では単に焼きなまし法と呼ぶことが多い

情報数学C (GC21601)

最急降下法

大域的最適解のための最急降下法の改良

• 確率的勾配降下法:複数のデータf;からなる目的関数 F(x)を最小化するときに、データを1つもしくはいくつか ランダムに選んで,そこから勾配を近似して探索(学 習)する. 大規模な機械学習で非常によく使われる.

$$F(x) = \sum f_i(x) \quad \Box \rangle \quad x \leftarrow x - \eta_i \nabla f_i(x^{(k)})$$

- **ロ** すべてのデ l ータのランダムシャッフル(オンライン) or いくつかのデータのランダムピックアップ(ミニバッチ)+ 最急降下法 の繰り返し
- □ 学習率ηの決め方で**確率的近似法, モメンタム法,** AdaGrad, RMSProp, AdaDelta, Adamなどの改良法が 提案されている*

*深層学習で有名なGoogleのTensorFlowではAdaGrad, AdaDelta, Adam, RMSPropなどが使われている

導関数を使わない方法

黄金分割法もPowell法も導関数(微分)を必要とし ない方法

- ⇒ 求根問題の時のように**導関数が使える**なら もっと効率的に探索できるのでは?
 - 最急降下法: 勾配(微分)が最も急な方向に 探索していく方法
 - **準ニュートン法**: 2階微分(ヘッセ行列)を 用いる方法

準ニュートン法

求根アルゴルズムであるニュートン法では f(x) = 0となるxを求めるためにf'(x)を用いた

最小値探索ではf'(x) = 0となるxを探せば良い

g(x) = f'(x)としてニュートン法でg'(x) = f''(x)を使ってg(x) = 0となるxを見つければよいのでは?

[問題点] $f'' = \nabla^2 f$ (ヘッセ行列)の**逆行列計算** が難しい(計算時間がかかる)

 $\Rightarrow \nabla^2 f(x)$ を x や $\nabla f(x)$ で近似

準ニュートン法

準ニュートン法

目的関数の勾配 $\Gamma f(x)$ を1次項までテイラー展開 $\nabla f(x + \Delta x) \approx \nabla f(x) + H\Delta x$

 $H = \nabla^2 f(x)$ は<u>ヘッセ行列</u>. 最小値では勾配が**0** なので, $\nabla f(x + \Delta x)$ が**0**となるためには:

$$\Delta x = -H^{-1}\nabla f(x^{(k)})$$

この Δx を使って, $x^{(k+1)} = x^{(k)} + \Delta x$ で解を更新

 $\nabla f(x + \Delta x) = \nabla f(x) + H\Delta x$ (secant条件) を満たすHの近似値を考える

準ニュートン法

secant条件を満たすHの近似式 (H^{-1}) が容易に計算 可能なことも条件)

BFGS法*

$$egin{aligned} oldsymbol{y}_k &= oldsymbol{\nabla} fig(oldsymbol{x}^{(k+1)}ig) - oldsymbol{\nabla} fig(oldsymbol{x}^{(k)}ig), oldsymbol{x}_k &= oldsymbol{x}^{(k)}, oldsymbol{s}_k &= \Delta oldsymbol{x}_k \succeq oldsymbol{ au} oldsymbol{z} \ H^{(k)} &= oldsymbol{H}^{(k+1)} &= oldsymbol{H}^{(k)} + rac{oldsymbol{y}_k oldsymbol{y}_k^T oldsymbol{y}_k}{oldsymbol{y}_k^T oldsymbol{H}^{(k)} oldsymbol{s}_k} - rac{H^{(k)} oldsymbol{s}_k oldsymbol{s}_k^T H^{(k)}}{oldsymbol{s}_k^T H^{(k)} oldsymbol{s}_k} \end{aligned}$$

√ 」逆行列H-1の更新式

$$H^{-1} \leftarrow H^{-1} + \frac{(\mathbf{s}_{k}^{T} \mathbf{y}_{k} + \mathbf{y}_{k}^{T} H^{-1} \mathbf{y}_{k})(\mathbf{s}_{k} \mathbf{s}_{k}^{T})}{(\mathbf{s}_{k}^{T} \mathbf{y}_{k})^{2}} - \frac{H^{-1} \mathbf{y}_{k} \mathbf{s}_{k}^{T} + \mathbf{s}_{k} \mathbf{y}_{k}^{T} H^{-1}}{\mathbf{s}_{k}^{T} \mathbf{y}_{k}}$$

*BFGS法は多くの数値計算ライブラリ(GSLやSciPy,Eigenなど) で採用されている. 他にはDFP法,ブロイデン法, SR1など.

情報数学C (GC21601)

準ニュートン法

BFGS法の計算手順

- 1. 初期値 x_0 を設定し、ヘッセ行列の逆行列 H^{-1} を単位行列で初期化
- 2. 以下の手順を収束するまで繰り返す(k = 0,1,...)
 - a. 探索方向 $p^{(k)}$ の計算: $p^{(k)} = -H^{-1}\nabla f(x_k)$
 - b. 黄金分割法などの1次元探索で探索幅 $lpha^{(k)}$ を計算: $lpha^{(k)}=rg \min f(\pmb{x}^{(k)}+lpha\pmb{p}^{(k)})$
 - c. 探索方向ベクトル $s_k = \Delta x_k = \alpha^{(k)} p^{(k)}$ を計算して、 探索位置を更新: $x^{(k+1)} = x^{(k)} + s_k$
 - d. 勾配変化 y_k の計算: $y_k = \nabla f(x^{(k+1)}) \nabla f(x^{(k)})$
 - e. $|\nabla f(x^{(k+1)})| < \varepsilon$ なら反復終了
 - f. 前ページ青枠の式でH⁻¹を更新

情報数学C (GC21601)

43

```
準ニュートン法
```

BFGS法のコード例

```
int k;
for(k = 0; k < max_iter; ++k){
    // 探索方向dの計算(d = -H▽f
                                                       探索方向p = -H^{-1}\nabla fの計算
    // http://double> p(n, 0.0);
for(int i = 0; i < n; ++i){
    for(int j = 0; j < n; ++j) p[i] -= H[i][j]*g[j];
    // 黄金分割法で探索方向d上の最小値までの距離を求める
    goldensection(func, x, p, 0.0, 3.0, alpha, 20, 1e-4);
    // sの計算とxの更新
                                                 黄金探索法でp方向に最小値探索し
    for(int i = 0; i < n; ++i){
    s[i] = alpha*p[i]; x[i] += s[i];</pre>
                                                 て, そこまでの距離をαとする.
                                                 1反復で進む距離をパラメータ設定
                                                 しなくてよく,収束も早くなる
    // yの計算
                                                 探索位置xの更新:x \leftarrow x + s, s = \alpha p
    vector<double> gprev = g;
g = dfunc(x);
vector<double> y(n, 0.0);
                                                勾配の差:y = \nabla f(x^{(k+1)}) - \nabla f(x^{(k)})
    for(int i = 0; i < n; ++i) y[i] = g[i]-gprev[i];</pre>
```

```
準ニュートン法
```

BFGS法のコード例(前ページからの続き)

準ニュートン法

BFGS法の実行結果例

許容誤差 $\varepsilon = 1 \times 10^{-6}$,初期探索点(0,0)

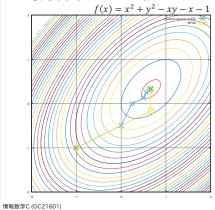
```
f(0, 0) = -1
f(0.499948, 0) = -1.25
f(0.666636, 0.333307) = -1.33333
f(0.666667, 0.333333) = -1.33333
(x,y) = (0.666667,0.333333), f = -1.33333
```

4回の反復で処理終了

青報数学C (GC21601)

準ニュートン法

最急降下法との比較



初期点 $x^{(0)} = (-1, -1)$ 最小解 $x_{min} = (\frac{2}{3}, \frac{1}{3})$

方法	反復回数
最急降下法 $(\alpha = 0.5)$	22
BFGS法	4

BFGS法は初期値を(-1,-1)に変えたため反復回数が少し増えている

準ニュートン法

その他の微分を使う最適化法

Levenberg-Marquardt法(レーベンバーグ・マルカート法)
 最急降下法とガウス・ニュートン法*を組み合わせた方法.解から遠いときは最急降下法,局所的に凸関数近似できるようになったらガウス・ニュートン法を使う.非線形最小自乗問題**を解く場合によく使われる

*ガウス・ニュートン法は準ニュートン法と同じくヘッセ行列を近似する手法で、非線形最小自乗問題に限定したもの(凸関数限定). **非線形回帰分析とも言われる. 得られたデータに対してそれに合った非線形方程式を探し出す問題(次回の「補間法」で最小自乗問題として出てきます)

青報數学C (GC21601) 48

今回の講義内容

- 今日の問題
- 3分割法,黄金分割法
- 最急降下法,準ニュートン法
- 制約付き最小化問題

情報数学C (GC21601)

49

今回の講義で解く問題 その2

$$\operatorname{arg\,min}_{x} f(x)$$

subject to $g_i(x) = 0$

and/or

$$h_j(x) \le 0$$

$$(i = 1, \dots, m)$$

$$(i = 1, \dots, m)$$

情報数学C (GC21601

今回の講義で解く問題 その2

 $\arg\min_{x} f(x)$:目的関数(最小化したい式)

s.t. $g_i(x) = 0$:等式制約

and/or

 $h_i(x) \leq 0$:不等式制約

(i = 1, ..., m) (j = 1, ..., l)

制約付き最小化問題

情報数学C (GC21601

51

制約付き最小化問題の具体例

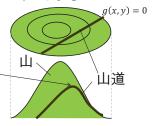
具体的にはどんな問題がこれに当てはまる?

例) 山の高さがf(x,y)で表されるとき, この山にかかっている山道の軌道がxy平面上でg(x,y)=0と表される。

このとき, <u>山道で一番高い箇所</u>を求めよ

 $\underset{x,y}{\operatorname{arg\,min}} f(x,y)$

s.t. g(x, y) = 0



他にも, 気温分布からある範囲における最小値を求める, 決められた予算内で効果が最大となる製品の生産量 は?などなど,

色々な問題が制約付き最適化問題として表される.

情報数学C (GC21601)

52

ラグランジュの未定乗数法を用いた解き方

制約付き最適化問題は**微分積分**の授業_{(微分積分B,2年次春AB,**必修**) ですでに解き方は学んでいる ⇒ **ラグランジュの未定乗数法**}

$$\arg \min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x})$$
(目的関数)

s.t. $g_i(x) = 0$ (制約条件)

ラグランジュ関数: $L(x,\lambda) = f(x) + \sum_{i=1}^{m} \lambda_i g_i(x)$

最適解を x^* とすると以下の式を満たす $\lambda = (\lambda_1, ..., \lambda_m)^T$ が存在する(必要条件*)

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

λ: ラグランジュの未定乗数

(Lagrange multiplier)

*f,gが凸関数ならば十分条件 53

ラグランジュの未定乗数法を用いた解き方

ラグランジュの未定乗数法

等式条件が1つのみ(m = 1)ならば

 $x=(x_1,...,x_n)^T$ とする $(f:\mathbb{R}^n\to\mathbb{R})$ と、式の数がn+1個、未知数(xと $\lambda)$ がn+1個

⇒ すべて1次式になる場合:線形システムを解けば良い(第2,3回の講義参照)

⇒ 非線形式が含まれる: **多次元のニュートン法など**で解けば良い(第4回の講義参照)

数学C (GC21601)

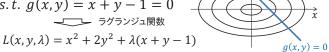
ラグランジュの未定乗数法を用いた解き方

ラグランジュの未定乗数法を用いた解法の例

$$f(x,y) = x^2 + 2y^2$$

t. $g(x,y) = x + y - 1 = 0$

s. t. g(x,y) = x + y - 1 = 0→ ラグランジュ関数



最適解は以下の式を解けば求められる

$$-\nabla f(x, y) = \lambda \nabla g(x, y)$$
$$x + y = 1$$

 $\nabla f(x,y) = (2x,4y)^T, \nabla g(x,y) = (1,1)^T$ となるので、

$$2x + \lambda = 0$$

$$4y + \lambda = 0$$

$$x + y = 1$$

$$x = \frac{2}{3}, y = \frac{1}{3}, \lambda = -\frac{4}{3}$$

 $(x,y) = \left(\frac{2}{3}, \frac{1}{3}\right) \mathcal{T}$

最小値 $f(x,y) = \frac{2}{3}$

f(x,y)の等高線

(線形システム)

情報数学C (GC21601)

等式制約+不等式制約

ラグランジュの未定乗数法は

等式制約(g(x) = 0)付きの最適化問題

ラグランジュ関数Lの停留点*を求める問題

と変換することで解く方法

・制約条件が2つ以上の場合は?

$$\begin{cases} \nabla f(\mathbf{x}) + \lambda_i \nabla g_i(\mathbf{x}) = \mathbf{0} \\ g_i(\mathbf{x}) = 0 \end{cases} \quad (i = 1 \sim m)$$

 \Rightarrow 条件の数m > 1でも式の数と未知数はn + m個で一致しているので 数値計算法で停留点を求めれば良い

不等式条件が入る場合は?

□ KKT条件

*停留点:微分が0となる,つまり関数が変化しなくなる点(極小点,極大点,鞍点) 56

KKT条件

不等式制約を含む最適化問題

$$\arg\min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x})$$

s.t.
$$g_i(x) = 0$$

$$(i = 1 \sim m)$$

$$h_i(x) \leq 0$$

$$(j=1\sim l)$$

→ 不等式条件を含めたラグランジュ関数

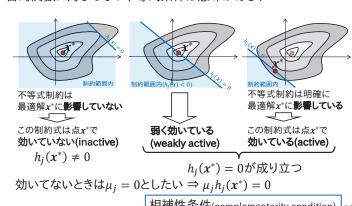
$$L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = f(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^{m} \lambda_i g_i(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^{l} \mu_i h_j(\mathbf{x})$$

 $\nabla L(x, \lambda, \mu) = 0$ に条件が「効いているか?効いていないか?」 に関する式を追加する

57

相補性条件

目的関数に対してその不等式条件は意味がある?



相補性条件(complementarity condition) 58

(KKT条件の解 ∈ 最適化問題の解)

KKT条件

Karush-Kuhn-Tucker(KKT)条件

$$\nabla_{\mathbf{x}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = \nabla f(\mathbf{x}) + \sum_{i=1}^{m} \lambda_{i} \nabla g_{i}(\mathbf{x}) + \sum_{j=1}^{l} \mu_{j} \nabla h_{j}(\mathbf{x}) = \mathbf{0}$$
 $\nabla_{\boldsymbol{\lambda}} L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}, \boldsymbol{\mu}) = g_{i}(\mathbf{x}) = 0 \quad (i = 1 \sim m)$ ラグランジュ関数 の停滞点条件

$$\mu_i \ge 0$$

$$(j = 1 \sim l)$$

$$\mu_i h_i(\mathbf{x}) = 0$$

$$(j = 1 \sim l)$$

(l = 0でラグランジュの未定乗数法と同じ)

 μ_i を**KKT乗数**, KKT条件を満たす点 (x^*, λ^*, μ^*) を**KKT点**と呼ぶ 元の条件付き最適化問題の解はKKT条件を満たす

となり,どちらか一方の解が両方の問題の解となる場合,

元の最適化問題を主問題とすると、KKT条件などは補問題

双対問題と凸性

ラグランジュ未定乗数法, KKT条件ともに**必要条件**

⇒ イコールではない(最適化問題の解すべてがKKT条件で求め

最適化関数が凸性を持つときは十分条件となり,

(凸性を持つなら広域最適解1つだけを持つということになるので)

補問題は双対問題と呼ばれる.

られるわけではない)

イコールと考えられる

KKT条件

Karush-Kuhn-Tucker(KKT)条件

(l = 0でラグランジュの未定乗数法と同じ)

不等式がまだ含まれていないか?コンピュータでどうやって計算しよう…

⇒ 基本的には**数学的に解く方法**(線形計画問題だとシンプレックス法などもあるが)

情報数学C (GC21601)

数値計算を使った条件付き最適化問題の解き方

ここまでの話は条件付き最適化問題をどちらかというと数学的に解く方法(問題をKKT乗数などを使って置き換えた後に,数値計算法で解く場合もあるけど).

- 元の問題の最適化式や条件で**解き方が変わってしまう** (アルゴリズム化が難しい).
- 条件が境界を表していたときにその**境界形状が複雑**だと解くのが大変になる(式で表すのが難しい)



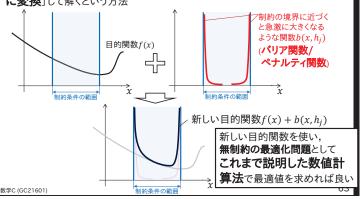
ペナルティ関数法,バリア関数法

情報数学C (GC21601)

数値計算を使った条件付き最適化問題の解き方

ペナルティ関数法/バリア関数法

ペナルティ関数/バリア関数を使って「制約付きの問題を制約なし問題に変換」して解くという方法



ペナルティ関数法/バリア関数法

内点ペナルティ関数法(バリア関数法)

領域の境界に近づくと無限大に発散するような**バリア関数**(barrier function) $b(x,h_j)$ を目的関数に加える方法

) + h(x h;)

これだと最適解が一致しなさそう

$$\begin{cases} \arg\min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x}) \\ \text{s.t. } h_j(\mathbf{x}) \le 0 \end{cases}$$

 $\arg\min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x}) + b(\mathbf{x}, h_j)$

バリア関数の例

 $\sum_{h=1}^{2}\frac{1}{h_i(x)^2}, \quad \mu:$ がリアパラメータ

$$b(x, n_j) = \mu \sum_{j=1}^{l} \overline{h_j(x)^2}, \quad \mu : \text{NUPN}^2$$

 $b(\mathbf{x}, h_j) = -\mu \sum_{i=1}^{n} \log(-h_j(\mathbf{x}))$ ログバリア関数(log-barrier function)

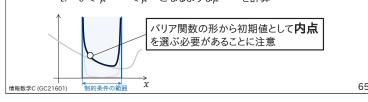
情報数学C (GC2160

64

ペナルティ関数法/バリア関数法

内点ペナルティ関数法(バリア関数法)のアルゴリズム (これまで説明した数値計算法を使うだけになるのでコード例はなし)

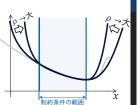
- 1. 制約範囲内の**内点**を初期点 $x^{(0)}$ として選択し、 バリアパラメータの初期値 $\mu^{(0)} > 0$ を設定
- 2. $k=1\sim k_{max}$ まで以下を反復処理
 - a. f(x) + b(x,h)を目的関数として最小解 $x^{(k)}$ を求める (これまで説明した数値計算法を使う.初期点として $x^{(k-1)}$ が使える)
 - b. $\mu^{(k)} < \varepsilon$ ならば $x^{(k)}$ を解として反復終了
 - c. $0 < \mu^{(k+1)} < \mu^{(k)}$ となるような $\mu^{(k+1)}$ を計算



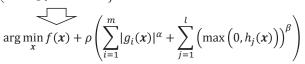
ペナルティ関数法/バリア関数法

外点ペナルティ関数法

領域内では目的関数はf(x)と同じ,**領域外**では境界から離れると無限大に発散するように目的関数を設定する方法



$$\arg \min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x})$$
s.t. $g_i(\mathbf{x}) = 0, h_i(\mathbf{x}) \le 0$



 $\alpha, \beta \ge 1$: ユーザ設定パラメータ, ρ : ペナルティパラメータ

 $\rho \to \infty$ となるように反復処理. 初期値は内点でなくても良い

情報数学C (GC21601)

66

主双対内点法

バリア関数法(内点法)の問題

バリア関数付近で不安定になりやすく、バリアパラメータ μ と最適解 $x^{(k)}$ の両者の最適化が必要(2重の反復計算になる)

主双対内点法

バリア関数法+双対問題を解くKKT条件

⇒ KKT条件の不等式はどうする? ⇒ **スラック変数**を導入する

$$\arg\min_{\mathbf{x}} f(\mathbf{x}) - \mu \sum_{j=1}^{l} \log(s_j) \qquad \text{s.t. } g_i = 0, h_j(\mathbf{x}) + s_j = 0$$
スラック変数

バリア関数は $\mu > 0$ で s_i が0に近づくほど無限に発散、この式の停留点方向に移動しながら、徐々に μ を0に近づけていくということを反復することで元の問題の解を見つける.

情報数学C (GC21601)

67

講義内容のまとめ

- 今日の問題: $\underset{x}{\operatorname{arg min}} f(x)$
- 3分割法,黄金分割法
 - 導関数を用いない最適化法
- 最急降下法,準ニュートン法
 - 導関数を用いた最適化法
- 条件付き最適化問題
 - ラグランジュの未定乗数法, KKT条件
 - ペナルティ関数,バリア関数

情報数学C (GC21601)

60

Appendix

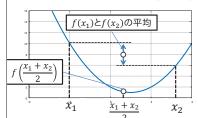
(以降のページは補足資料です)

情報数学C (GC2160⁻

凸関数

凸関数(convex function):

2次関数 $f(x) = ax^2 (a > 0)$ のような下に凸*な形状の関数



下に凸であるならば、 x_1, x_2 における 関数値の平均とその中点である $(x_1 + x_2)/2$ における関数値は以下 の関係を持つ

$$f\left(\frac{x_1+x_2}{2}\right) \leq \frac{f(x_1)+f(x_2)}{2}$$

区間内で常に下に凸であるならば中点に限らず $[x_1,x_2]$ の間のすべての点で上記が成り立つ $(0 \le \alpha \le 1)$:

$$f(\alpha x_1 + (1 - \alpha)x_2) \le \alpha f(x_1) + (1 - \alpha)f(x_2)$$

情報数学C (GC21601)

69

*上に凸な場合は凹関数と呼ばれる 70

黄金分割比の導出1

右下の図のように長さ

$$b = x_3^{(k)} - x_0^{(k)}, \qquad c = x_2^{(k)} - x_0^{(k)}, \qquad d = b - c$$

を定義する.

青報数学C (GC21601)

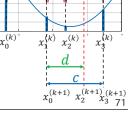
1回分割後 $(k \rightarrow k + 1)$ に比率が変わらないならば f

$$c = x_3^{(k+1)} - x_0^{(k+1)}, d = x_2^{(k+1)} - x_0^{(k+1)}$$

であり, b:c=c:dとなる. d=b-cなので

$$\frac{b}{c} = \frac{c}{b-c}$$

が成り立つ比率b:cを求めれば良いことになる.



1 : a : 1

黄金分割比の導出2

 $\frac{b}{c} = \frac{c}{b-c}$ を変形すると、 $\frac{b}{c}$ に関する2次方程式にできる:

$$\left(\frac{b}{c}\right)^2 - \frac{b}{c} - 1 = 0$$

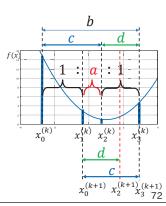
解の公式に当てはめると:

$$\frac{b}{c} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

長さの比率なので正の値 $(1 < \sqrt{5})$

$$\frac{b}{c} = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

(導出終了)



青報数学C (GC21601)

ヘッセ行列

関数 $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ がどの変数でも2階微分可能であるとき, $H(f) = \nabla^2 f$

をヘッセ行列(Hessian)と呼ぶ、行列
$$H$$
の i 行 j 列目の要素は, $H_{i,j} = \nabla_i \nabla_j f(x) = \frac{\partial^2}{\partial x_i \partial x_j} f(x)$ 行列として書き下すと

$$H(f) = \begin{pmatrix} \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_2} & \dots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_n} \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2} & \dots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_n \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_n \partial x_2} & \dots & \frac{\partial^2 f}{\partial x_n^2} \end{pmatrix}$$

情報数学C (GC21601)