

問題 1 計算の誤差

問 1.1 桁落ちについて簡単に説明せよ。

非常に近い数値同士を算とすると計算の誤差が、有効数字が大幅に減少してしまうことである。

問 1.2 2次方程式 $ax^2 + bx + c = 0$ の解の公式は、

$$x = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}$$

であるが、 $b > 0, b^2 \gg 4ac$ のときには $-b + \sqrt{b^2 - 4ac}$ は近い値の引き算になる。(≫ は非常に大きいの意味)

また、 $b < 0, b^2 \gg 4ac$ のときは、 $-b - \sqrt{b^2 - 4ac}$ は近い値の引き算になる。したがって $b^2 \gg 4ac$ のときは、解のひとつで桁落ちが生じる可能性がある。

桁落ちを防止する計算式を求めよ ($b > 0, b < 0$ の場合に分けて示すこと)。

ヒント：桁落ちを生じない一つの解を求めたのち、解と係数の関係を用いてもう一つの解を求める。

解と係数の関係にはいくつかあるが、ここで用いるのは、2つの解を x_1, x_2 とするとき、 $x_1 x_2 = c/a$ となる関係である。

$$x_1 = \begin{cases} \frac{-b - \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} & (b \geq 0) \\ \frac{-b + \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} & (b < 0) \end{cases}$$

$$x_2 = \frac{c}{ax_1}$$

問題 2 次の式に関して、 x がどのような条件のときに桁落ちするか、また、桁落ちを防止する計算式を求めよ。

問 2.1

$$\sqrt{1+x} - \sqrt{1-x} \quad (\text{ただし, } -1 < x < 1)$$

$$= \frac{(\sqrt{1+x} - \sqrt{1-x})(\sqrt{1+x} + \sqrt{1-x})}{\sqrt{1+x} + \sqrt{1-x}} = \frac{1+x - 1+x}{\sqrt{1+x} + \sqrt{1-x}} = \frac{2x}{\sqrt{1+x} + \sqrt{1-x}}$$

問 2.2

$$\sqrt{x+1} - \sqrt{x-1} \quad (\text{ただし, } x > 1)$$

$$\frac{(\sqrt{x+1})^2 - (\sqrt{x-1})^2}{\sqrt{x+1}} = \frac{x+1 - (x-1)}{\sqrt{x+1}}$$

問題 3

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2} = \frac{\pi^2}{6}$$

となる。この左辺を計算する。 $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2}$ を数値計算でもとめることはできないので、大きい N ($N = 100000$

など) に対して $\sum_{n=1}^N \frac{1}{n^2}$ を計算する。

この和を計算するとき、

$$1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{3^2} + \cdots + \frac{1}{N^2}$$

を左から順番に計算する場合と、

$$\frac{1}{N^2} + \frac{1}{(N-1)^2} + \frac{1}{(N-2)^2} + \cdots + \frac{1}{2^2} + 1$$

を左から順番に計算する場合と、どちらが正しい値に近い値を求められるか、またその理由を述べよ。

計算機で $\frac{1}{n^2}$ を計算する
 例として $N = 2000000$ のとき $N = 2000000$

の $\frac{1}{n^2}$ は計算機で計算する

$$1 + \frac{1}{2^2} + \cdots + \frac{1}{(N-1)^2} + \frac{1}{N^2} \rightarrow \text{無視される}$$

計算機で計算する

1. $\frac{1}{n^2}$ を左から計算したものは変化する (1)

計算機で計算する

$$\frac{1}{N^2} + \frac{1}{(N-1)^2} + \cdots + \frac{1}{2^2} + 1 \text{ を左から計算する}$$

$\frac{1}{N^2} + \frac{1}{(N-1)^2}$ は大きい数字の平方の逆数で

$\frac{1}{N^2}$ は無視される (1)

計算機で計算する (2)

$$(1) (2) \Rightarrow \frac{1}{N^2} + \frac{1}{(N-1)^2} + \frac{1}{(N-2)^2} + \cdots + \frac{1}{2^2} + 1 \text{ は正しい値に近い値}$$

問題 4 非線形方程式 $f(x) = 0$ の解を求める 2 分法のアルゴリズムを書け。(プログラムではない)
 a, b 区間の記号法などを見て用いること。

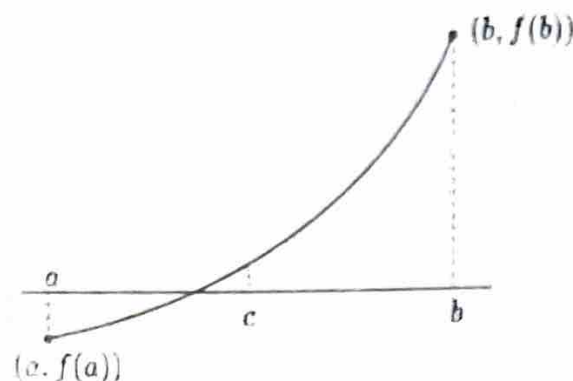


図 1: 2 分法 (c は a, b の中点)

(以下に 2 分法のアルゴリズムを記述)

① $f(a) \cdot f(b) < 0$ ならば a, b を返す

② $c = (a+b)/2$ とし $f(c)$ を計算

③ $c = \frac{a+b}{2}$ とし $f(c)$ を計算

④ $f(a) \cdot f(c) < 0$ ならば $a = c$ とし ② を繰り返す

⑤ $f(c) \cdot f(b) < 0$ ならば $b = c$ とし ② を繰り返す

⑥ $f(a) \cdot f(b) < 0$ ならば $a = c$ とし ② を繰り返す

⑦ $f(a) \cdot f(b) < 0$ ならば $a = c$ とし ② を繰り返す

問題 5 非線形方程式 $f(x) = 0$ の解を求めるニュートン法のアルゴリズムを書け。(プログラムではない)

図 2 の x_1 は, $x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$ として求めることができる. $f'(x)$ は $\frac{df(x)}{dx}$ のことである.

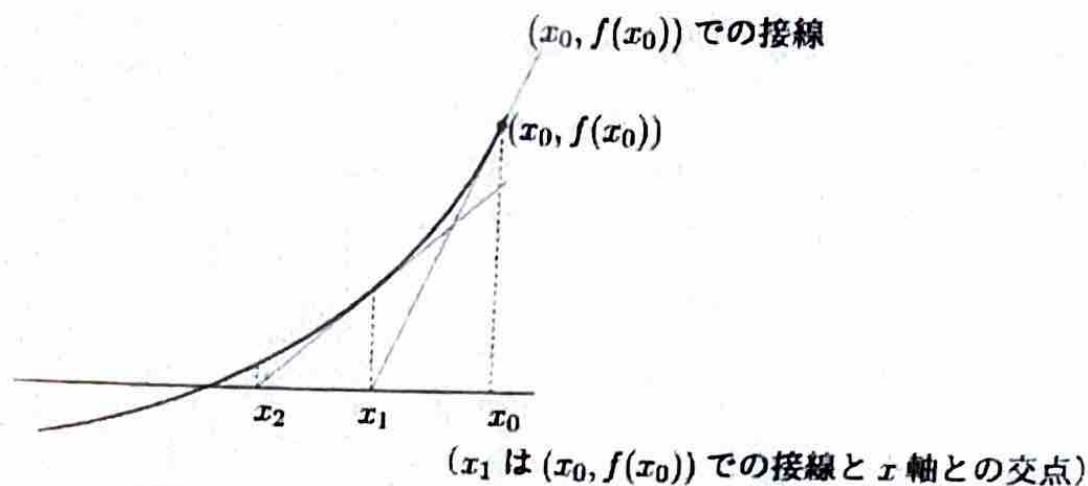


図 2: ニュートン法

(以下にニュートン法のアルゴリズムを記述)

- ① 初期値 x_0 を与える
- ② $x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$
- ③ $|x_1 - x_0| < \epsilon$ であるならば
 $|f(x_1)| < \delta$ であるならば
 繰り返し回数 n が n_{max} を超えているならば
 else $x_0 = x_1$ として ② へ戻る.

問題 6 合成台形公式により $\int_a^b f(x)dx$ を計算することを考える.

区間 $[a, b]$ を n 個に分割し, $h = \frac{b-a}{n}$ とし, $x_i = a + i \cdot h$, ($i = 0, 1, \dots, n$) とする. $x_0 = a$, $x_n = b$ である.

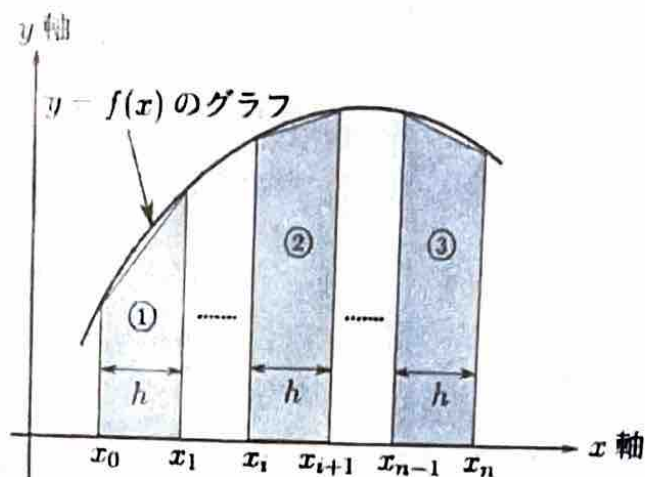


図 3: 合成台形公式

問 6.1 図 3 の灰色部分①の面積は, 台形の面積の公式より, $\frac{h}{2}(f(x_0) + f(x_1))$ となる.

灰色部分②の面積, 灰色部分③の面積がどうなるかを考え, それらから, $\int_a^b f(x)dx$ の近似値を求める合成台形公式を求めよ.

$$h = \frac{b-a}{n} \text{ とし } x_0 = a, x_1 = a+h, \dots, x_i = a+ih, \dots, x_n = a+nh = b \text{ とす.}$$

$$\begin{aligned} \int_a^b f(x) dx &\approx \sum_{i=0}^{n-1} \frac{h}{2} (f(x_i) + f(x_{i+1})) \\ &= \frac{h}{2} \left(\sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) + \sum_{i=1}^n f(x_i) \right) \\ &= \frac{h}{2} \left(\sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) + \sum_{i=1}^n f(x_i) \right) \\ &= \frac{h}{2} (f(x_0) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(x_i) + f(x_n)) \end{aligned}$$

$$\text{ただし } x_i = a + ih$$

問 6.2 問題 6.1 で求めた式を用いて、合成台形公式により $\int_a^b f(x)dx$ の近似値を求めるアルゴリズムを書け.

1. f を関数として $f(a), f(a_1), \dots, f(b)$ を計算する。

2. $\frac{b-a}{n}$ を計算する。

3. $h = \frac{b-a}{n}$ とし、 $S = \frac{h}{2} (f(a) + f(b))$ とし、 $i = 1$ とする。

4. $i \leq n-1$ ならば、 $S = S + h(f(a_i))$ とし、 $i = i + 1$ とし、3. に戻る。

問題 7 次のような微分方程式を考える.

$$\frac{dx(t)}{dt} = f(t, x(t)), \quad x(t_0) = x_0 \quad (1)$$

式 (1) の解 $x(t)$ が微分可能な関数である場合には, テーラー展開により次式が成り立つ.

$$x(t+h) = x(t) + h \frac{dx(t)}{dt} + \frac{h^2}{2} \frac{d^2x(t)}{dt^2} + \dots$$

h が小さいと仮定して, この式の右辺の第3項以下を無視すると, $x(t+h) \approx x(t) + h \frac{dx(t)}{dt}$ となり, 式 (1) を代入すると, 以下の近似式が得られる.

$$x(t+h) \approx x(t) + h \cdot f(t, x(t))$$

この式を用いて, 式 (1) の近似解を求めるオイラー法のアルゴリズムを書け.

1. f と関数としてプログラムする.

2. 解を求める時刻の上限 T , 初期値 t_0 と初期値 x_0 を定め, $N = T/h$ とする.
3. $t = t_0$ とする.

4. t_0 に初期値 x_0 を代入する.

5. $x_{n+1} = x_n + h f(t_n, x_n)$ と計算する.

6. N 回繰り返したら終了. もし $t > T$ ならば $t = T$ とし $x = x_N$ とする.