

Конспектик по численным методам

Шоколадные бойцы

10 июня 2019 г.

1 Понятие погрешности. Абсолютная и относительная погрешности.

Погрешность - отклонение величины от ее истинного значения. То есть, если a реальное значение, а a^* приближенное значение, то погрешность будет равна $a - a^*$

1.1 Причины:

1. Неустраняемая погрешность - $\begin{cases} \text{Математическая модель является лишь} \\ \text{приближенным описанием процесса.} \\ \text{Исходные данные содержат погрешности.} \end{cases}$
2. Погрешность метода - применяемые методы зачастую являются приближенными.
3. Вычислительная погрешность - при действиях с числами происходит округление.

1.2 Абсолютная и относительная погрешности

Абсолютная погрешность: $\Delta(a^*) = |a - a^*|$

Относительная погрешность: $\delta(a^*) = \frac{|a - a^*|}{|a|} = \frac{\Delta(a^*)}{|a|}$

Чаще реальное значение неизвестно поэтому используются оценки погрешности.

$$\Delta(a^*) \leq \bar{\Delta}(a^*),$$

$$\delta(a^*) \leq \bar{\delta}(a^*),$$

где $\bar{\Delta}(a^*)$ и $\bar{\delta}(a^*)$ - верхняя граница абсолютной и относительной погрешности соответственно. При этом если одна из величин известна, вторую можно выразить через нее. На практике часто используются следующие приближения:

$$\bar{\delta}(a^*) \approx \frac{\bar{\Delta}(a^*)}{|a^*|},$$

$$\bar{\Delta}(a^*) \approx |a^*| \bar{\delta}(a^*)$$

2 Погрешности арифметических операций и функций.

2.1 Сумма и разность

Для абсолютной погрешности: Абсолютная погрешность суммы и разности не превосходит суммы абсолютных погрешностей. $\Delta(a^* \pm b^*) \leq \Delta(a^*) + \Delta(b^*)$

Оценка суммы и разности $\bar{\Delta}(a^* \pm b^*) = \bar{\Delta}(a^*) + \bar{\Delta}(b^*)$

Для относительной погрешности: Относительная погрешность суммы не

превосходит максимальной относительной погрешности.

$$\delta(a^* + b^*) \leq \max(\delta(a^*), \delta(b^*))$$

Относительная погрешность разности выглядит так:

$$\delta(a^* - b^*) \leq \max(\delta(a^*), \delta(b^*)) * \frac{|a+b|}{|a-b|}$$

Для оценок относительной погрешности имеем аналогичные неравенства.

2.2 Произведение и частное.

Для абсолютной погрешности:

Абсолютная погрешность произведения и частного не превышает суммы абсолютных погрешностей.

$$\Delta(a^* * b^*) \leq \Delta(a^*) + \Delta(b^*)$$

$$\Delta(a^*/b^*) \leq \Delta(a^*) + \Delta(b^*)$$

Оценка произведения и частного:

$$\delta(a^* * b^*) \approx (\bar{\delta}(a^*) + \bar{\delta}(b^*)) * |a^* * b^*|$$

$$\delta(a^*/b^*) \approx (\bar{\delta}(a^*) + \bar{\delta}(b^*)) * |a^*/b^*|$$

Для относительной погрешности:

$$\delta(a^* b^*) \leq \delta(a^*) + \delta(b^*) + \delta(a^*)\delta(b^*)$$

$$\delta(a^*/b^*) \leq \frac{\delta(a^*) + \delta(b^*)}{1 - \delta(b^*)}$$

Оценка произведения и частного:

$$\bar{\delta}(a^* * b^*) \approx \bar{\delta}(\frac{a^*}{b^*}) \approx \bar{\delta}(a^*) + \bar{\delta}(b^*)$$

2.3 Функции.

Пусть $f(x) = f(x_1, x_2, x_3, \dots, x_m)$ функция от m переменных, дифференцируемая в области G , вычисление которой производится на $x_1^*, x_2^*, x_3^*, \dots, x_m^*$.

2.3.1 Абсолютная погрешность.

$$\Delta(y^*) \leq \sum_{j=1}^m \max_{[x, x^*]} |f'_{x_j}| \Delta(x_j^*), \text{ где } [x, x^*] \text{ отрезок из } x \text{ и } x^*$$

Для оценки верно следующее:

$$\underline{\Delta}(y^*) \approx \sum_{j=1}^m |f'_{x_j}(x^*)| \underline{\Delta}(x_j^*)$$

$$\overline{\Delta}(y^*) \approx \sum_{j=1}^m |f'_{x_j}(x)| \overline{\Delta}(x_j^*)$$

2.3.2 Относительная погрешность.

$$\bar{\delta}(y^*) \approx \sum_{j=1}^m v_j^* \bar{\delta}(x_j^*)$$

$$\bar{\delta}(y^*) \approx \sum_{j=1}^m v_j \bar{\delta}(x_j^*)$$

где

$$v_j^* = \frac{|x_j^*| |f'_{x_j}(x^*)|}{|f(x^*)|}$$

$$v_j^* = \frac{|x_j| |f'_{x_j}(x)|}{|f(x)|}$$

2.3.3 Неявные функции.

Пусть $F(y, x_1, x_2, \dots, x_m) = 0$ неявно заданная функция. Тогда $f'_{x_j}(x) = -\frac{F'_y}{F'_{x_j}}|_{y=f(x)}$, $j = 1, 2, \dots, m$.

Далее воспользуемся погрешностями описанными выше.

3 Связь погрешности и количества верных значащих цифр в позиционной записи вещественных чисел.

Если число a^* содержит N верных значащих цифр, то справедливо:

$$\delta(a^*) \leq (10^{N-1} - 1)^{-1} \approx 10^{-N+1}$$

Для того чтобы число a^* содержало N верных значащих цифр, требуется:

$$\delta(a^*) \leq (10^N + 1)^{-1} \approx 10^{-N}$$

Если a^* имеет ровно N верных значащих цифр, то $10^{-N-1} \lesssim \delta(a^*) \lesssim 10^{-N+1}$, а так же $\delta(a^*) \sim 10^{-N}$

4 Компьютерное представление чисел, погрешность компьютерного округления.

Целые числа представляются как:

$$n = \pm(a_L 2^L + \dots + a_1 2^1 + a_0 2^0), \text{ где } a \in \{0, 1\}$$

или через дополнение.

Вещественные числа представляются как:

$$n = \pm(a_1 2^{-1} + a_2 2^{-2} + \dots + a_L 2^{-L}) * 2^p, \text{ где } a \in \{0, 1\}$$

$(a_1 2^{-1} + a_2 2^{-2} + \dots + a_L 2^{-L})$ эта часть называется мантией.

p называют порядком.

Число n нормализуется так, чтобы выполнялось $a_1 = 1$.

4.1 Свойства и замечания:

1. На компьютере представим конечный набор рациональных чисел специального вида.
2. Диапазон мантии и порядка ограничены. $0.5 \leq |m| < 1$, $|p| \leq 2^{L+1} - 1$
3. Нельзя представить слишком большие и слишком маленькие числа в виду ограничения на порядок.

4. Арифметические операции над числами портят точность. Абсолютную погрешность можно оценить как $|f(a, b)| * \epsilon_M$, где f - арифметическая операция, а ϵ_M относительная точность ЭВМ.
5. Можно в два раза увеличить размер мантисы.
6. Удобно принимать так $1 + \epsilon_M > 1$

5 Понятия корректности, устойчивости и обусловленности вычислительных задач. Примеры хорошо и плохо обусловленных задач.

Вычислительная задача - одно из трех:

1. Прямая задача
2. Обратная задача
3. Задача идентификации

Постановка задачи:

1. Задание множества допустимых X (входных данных)
2. Задание множества допустимых Y (выходных данных)

5.1 Корректность задачи.

Задача корректна если:

1. $\forall x \in X \exists y \in Y$
2. Решение единственно
3. Решение устойчиво по отношению к малым возмущениям входных данных

5.2 Устойчивость решения.

$\forall \epsilon \exists \delta = \delta(\epsilon) > 0$ такое что $\forall x^*$ удовлетворяющих условию $\Delta(x^*) < \delta$ выполняется $\exists y^* : \Delta(y^*) < \epsilon$

Относительная устойчивость.

Все Δ следует заменить на δ

Замечание!

Некоторые задачи дифференцирования или суммирования ряда, не являясь корректными, тем не менее имеют практическую важность.

5.3 Обусловленность вычислительной задачи.

Под обусловленностью задачи понимается чувствительность решения к малым погрешностям входных данных.

Так например, если при малых погрешностях входных данных, решение дает малые погрешности, то говорят, что задача хорошо обусловлена. И наоборот, если при малых погрешностях могут быть сильные изменения решения.

Число обусловленности - мера степени обусловленности задачи.

Пусть выполняется неравенство:

$$\Delta(y^*) \leq v_{\Delta} \Delta(x^*)$$

Тогда величина v_{Δ} называется абсолютным числом обусловленности.

Пусть выполняется неравенство:

$$\delta(y^*) \leq v_{\delta} \delta(x^*)$$

Тогда величина v_{δ} называется относительным числом обусловленности.

5.4 ПРИМЕРЫ:

5.4.1 Плохо обусловленные

Пусть требуется найти корни многочлена:

$$P(x) = (x-1)(x-2)\dots(x-20) = x^{20} - 210x^{19} + \dots$$

Эта задача устойчива. Но если менять первый коэффициент относительное число обусловленности очень большое.

$(x-1) = 0$ ошибка в младшем коэффициенте приведет к комплексным корням, что говорит о плохой обусловленности.

5.4.2 Хорошо обусловленные

$$y = e^x$$

$\int_a^b f(x)dx$ если у f постоянный знак на $[a, b]$, то задача хорошо обусловлена.