

Задание 6. Краевая задача. Сеточные методы

Санкт-Петербургский государственный университет

28 февраля 2025

Постановка краевой задачи [2]

Задача отыскания частного решения системы

$$\frac{d}{dx} u_k(x) = f_k(x, u_1, u_2, \dots, u_p), \quad 1 \leq k \leq p, \quad a \leq x \leq b,$$

где дополнительные условия налагаются на значения функции $u_k(x)$ более чем в одной точке отрезка.

В краевых задачах аргумент интерпретируется как пространственная переменная, обозначается через x .

Пример (прогиб струны):

$$u_{xx} + q(x)u_x - r(x)u = f(x), \quad a < x < b.$$

Если концы струны закреплены на определенной высоте, то граничные условия имеют вид

$$u(a) = \alpha, \quad u(b) = \beta.$$

Это краевые условия первого рода.

Методы решения

Примеры численных методов:

- сеточный метод
- метод стрельбы

Примеры приближенных методов:

- разложение в ряды Фурье
- проекционные методы (Ритца, Галеркина, моментов, коллокаций...)

Идея сеточных методов

1. Выбрать сетку $a = x_0 < x_1 < \dots < x_N = b$.
2. Заменить все производные в уравнении разностными соотношениями, использующими значения решения в узлах сетки $u_n = u(x_n)$.
Дифференциальное уравнение переходит в разностное — **разностная схема**, совокупность всех входящих в уравнение узлов — **шаблон** разностной схемы.
3. Доказать существование решения САУ и вычислить это решение.
4. Доказать сходимость сеточного решения к точному при сгущении сетки.
5. С помощью сгущения сетки построить сеточное решение с заданной точностью.

Пример. Струна: $u_{xx} + q(x)u_x - r(x)u = f(x)$, $a \leq x \leq b$.

Возьмем равномерную сетку:

$$x_n = a + nh, \quad 0 \leq n \leq N, \quad h = \frac{b - a}{N}.$$

Для аппроксимации второй производной в схеме будем брать по три соседних узла: $n - 1$, n , $n + 1$. Используя симметричные разностные выражения, получаем схему для внутренних узлов:

$$\frac{1}{h^2}(u_{n+1} - 2u_n + u_{n-1}) + \frac{q_n}{2h}(u_{n+1} - u_{n-1}) - r_n u_n = f_n, \quad 1 \leq n \leq N - 1,$$

где $r_n = r(x_n)$, $q_n = q(x_n)$, $f_n = f(x_n)$; u_n — приближенное решение в узлах x_n .

Это система из $N - 1$ уравнения с $N + 1$ неизвестным. Доопределим из граничных условий:

$$u_0 = \alpha, \quad u_N = \beta.$$

Получилась СЛАУ с трехдиагональной матрицей.

Теоретическое замечание

Утверждение. Пусть $q(x)$, $r(x)$, $f(x)$ дважды непрерывно дифференцируемы на $[a, b]$, а $r(x) \geq m > 0$. Пусть h достаточно мало, так что $h \max |q(x)| \leq 2$. Тогда разностное решение существует и отличается от точного в норме с (максимум модуля) на величину $O(h^2)$.

Это не необходимые условия. Поэтому часто, даже если условия не соблюдены, разностное решение может существовать и сходиться к точному.

Решение трехдиагональной СЛАУ порядка N методом прогонки [1, 3]

Матрица системы $Az = b$ имеет вид

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & 0 & & \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & 0 & & \\ 0 & a_{32} & a_{33} & a_{34} & 0 & \\ & & & & & \\ & & & & 0 & a_{N-1,N-2} & a_{N-1,N-1} & a_{N-1,N} \\ & & & & & 0 & a_{N,N-1} & a_{N,N} \end{pmatrix}$$

Или в общем виде:

$$a_i z_{i-1} - b_i z_i + c_i z_{i+1} = d_i, \quad 1 \leq i \leq N,$$

$$a_1 = c_N = 0.$$

Прямой ход метода Гаусса для такой матрицы = исключение элементов a_i .

В результате получится треугольная система, содержащая в каждом уравнении только z_i и z_{i+1} . Поэтому формулы обратного хода будут иметь вид

$$z_i = \xi_{i+1}z_{i+1} + \eta_{i+1}, \quad i = N, N-1, \dots, 1. \quad // \quad z_{N+1} = 0$$

Подставим в уравнение общего вида:

$$\begin{aligned} a_i(\xi_i z_i + \eta_i) - b_i z_i + c_i z_{i+1} &= d_i \\ \Rightarrow z_i &= \frac{c_i}{b_i - a_i \xi_i} z_{i+1} + \frac{a_i \eta_i - d_i}{b_i - a_i \xi_i}. \end{aligned}$$

Приравняем коэффициенты и получим формулы прямого хода:

$$\begin{aligned} \xi_{i+1} &= \frac{c_i}{b_i - a_i \xi_i}, \quad \eta_{i+1} = \frac{a_i \eta_i - d_i}{b_i - a_i \xi_i}, \quad i = 1, 2, \dots, N, \\ \xi_1 &= \eta_1 = 0. \end{aligned}$$

Если заданы другие краевые условия? [3]

Общий вид граничных условий:

$$\alpha_1 u(a) - \alpha_2 u'(a) = \alpha, \quad |\alpha_1| + |\alpha_2| \neq 0, \quad \alpha_1 \alpha_2 \geq 0, \\ \beta_1 u(b) + \beta_2 u'(b) = \beta, \quad |\beta_1| + |\beta_2| \neq 0, \quad \beta_1 \beta_2 \geq 0.$$

Можно аппроксимировать так:

$$\alpha_1 u_0 - \alpha_2 \frac{u_1 - u_0}{h} = \alpha, \quad \beta_1 u_N + \beta_2 \frac{u_N - u_{N-1}}{h} = \beta.$$

Но это первый порядок аппроксимации! (На внутренних узлах был второй)

А чтобы был второй порядок?

Для второго порядка аппроксимации граничных условий [2, 3]

Если хочется, чтобы матрица системы осталась трехдиагональной: ввести сдвинутую на полинтервала сетку и использовать симметричную формулу для аппроксимации первой производной.

Сдвинутая сетка: $x_0 = a - h/2$; $x_{N+1} = b + h/2$; $x_i = a + ih/2$, $i = 1, 2, \dots, N$; $h = (b - a)/N$.

Аппроксимация:

$$\alpha_1 \frac{u_0 + u_1}{2} - \alpha_2 \frac{u_1 - u_0}{h} = \alpha, \quad \beta_1 \frac{u_{N+1} + u_N}{2} + \beta_2 \frac{u_{N+1} - u_N}{h} = \beta.$$

Если трехдиагональность не критична: воспользоваться другими разностными формулами (с большим количеством узлов), дающими нужный порядок. Например,

$$u'_0 \approx \left(-\frac{3}{2}u_0 + 2u_1 - \frac{1}{2}u_2\right)/h, \quad u'_N \approx \left(\frac{3}{2}u_N - 2u_{N-1} + \frac{1}{2}u_{N-2}\right)/h.$$

Контроль точности [2]

Для гарантий оценки

погрешности расчета — глобальное сгущение сетки. Способ основан на методе Рундсона.

– Строим последовательность равномерных сеток с шагами $h, h/2, h/4, \dots$

– Решаем задачу по выбранной схеме на каждой сетке

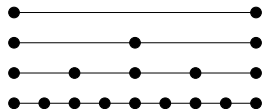
– Рассматриваем решения на двух соседних сетках: $v_1(x)$ и более мелкой $v_2(x)$

По правилу Рундсона оценка погрешности $v_2(x)$: $\Delta(x) = \frac{v_2(x) - v_1(x)}{r^p - 1}$,
 r — коэффициент сгущения сетки (здесь 2), p — теоретический порядок точности численного метода. Отсюда уточненное решение

$$\tilde{v}_2(x) = v_2(x) + \Delta(x),$$

для нечетных узлов используется среднее:

$$\Delta(x_{2n+1}) = (\Delta(x_{2n}) + \Delta(x_{2n+2}))/2.$$



Контроль точности

Анализировать погрешность в каждом узле нецелесообразно. Лучше рассматривать нормы погрешности:

$$\|\Delta\|_C = \max_{1 \leq n \leq N} |\Delta(x_n)| \quad \|\Delta\|_{l_2} = \sqrt{\frac{1}{N} \sum_{n=1}^N \Delta^2(x_n)}$$

N — количество точек сетки

Как достичь точности ε ?

- Вычисляем решения на первой и второй сетках; считаем нормы.
- `while{` Если они меньше ε , останавливаемся. Иначе: сгущаем вторую сетку, вычисляем решение на ней, считаем погрешность для новой пары сеток (второй и третьей, третьей и четвертой и т.д.).}

Итоговая погрешность относится к неуточненному решению на последней сетке. \Rightarrow

- Уточняем последнее решение и выдаем в качестве ответа;
- а последнюю погрешность — как заведомо завышенную оценку точности ответа.

Визуализация

- Отображение на графике зависимости погрешности от h (или от $N \sim \frac{1}{h}$).
- Поскольку асимптотика погрешности степенная, то рекомендуется использовать двойной логарифмический масштаб: $\log_{10} N$ — по оси абсцисс, $\log_{10} \|\Delta\|$ — по оси ординат.
- При увеличении N должен быть выход на асимптотику \Leftrightarrow приближение к линиям с наклоном $\text{tg}(\alpha) = -p$.
- Если на графике четкий выход на теоретический наклон, то останавливаемся, достигнув точности ε .
- На подробных сетках погрешность может перестать убывать \Leftrightarrow расчет вышел на ошибки округления.

Идея стрельбы [4, 1]

На примере простейшей задачи

$$u_{xx} + q(x)u_x - r(x)u = f(x), \quad a < x < b; \quad u(a) = \alpha, \quad u(b) = \beta.$$

- Вместо краевых условий на разных границах — поставим два условия на левом конце: $u(a) = \alpha$ и $\frac{du(a)}{dx} = \gamma$, где γ — просто какое-то.
- И это получается задача Коши.
- Решаем любым способом.
- Если на правом конце полученное $u(b)$ будет $\neq \beta$, то, значит, «промазали» \Rightarrow меняем γ и повторяем процесс.
- До тех пор, пока не получим $u(b) \approx \beta$.

Анализ идеи стрельбы

Выбирать новое γ можно по-разному. Например, если при γ_1 было $u(b) > \beta$, а при γ_2 было $u(b) < \beta$, то новое можно взять как $\gamma_3 = (\gamma_1 + \gamma_2)/2$.

Возможные недостатки:

- Трудно применять к уравнениям высоких порядков, когда на каждой границе много условий. «Пристреливать» несколько параметров одновременно эффективно трудно.
- Краевая задача может быть хорошо обусловленной, а получающаяся задача Коши — плохо обусловленной.

Часть авторов полагают, что стрельба устарела, и лучше применять разностные методы. Часть считают, что если можно стрелять, то нужно стрелять (Ильина В.А., Силаев П.К. Численные методы для физиков-теоретиков).

Задание 6 — численное решение краевой задачи

Реализовать решение ОДУ сеточным методом.

- Можно построить уравнение самостоятельно, взяв известное $u(x)$. (и тут сразу будет ясно, к какому ответу нужно прийти).
- Начинать вычисления с грубой сетки; измельчать сетку и уточнять по Ричардсону. В идеале — до момента выхода на ошибки округления. Отследить, какая точность достигнута при каком шаге сетки.
- Выводить полученное приближение. Можно на картинке.

Доп.задание на 15 баллов: реализовать метод стрельбы. Сравнить результат с сеточным методом.

- [1] Калиткин Н.Н. Численные методы. 1978.
- [2] Калиткин Н.Н., Корякин П.В. Численные методы. Книга 2. 2013.
- [3] Пакулина А.Н. Практикум по методам вычислений. Часть 2. 2019.
- [4] Ильина В.А., Силаев П.К. Численные методы для физиков-теоретиков, т. 2, 2004.