Численные методы в физике

Губкин А.С.

Тюменский филиал Института теоретической и прикладной механики им. С. А. Христиановича СО РАН, г. Тюмень

2 марта 2020 г.



Введение

Математическое описанее многих физических процессов приводит к дифференциальным, интегральным или к интегро - дифференциальным уравнениям, аналитическое решение которых, в большинстве случаев, получить невозможно.

В этом случае на помощь исследователю приходят различные численные методы, которые позволяют получить приближенное решение рассматриваемой задачи.



Вычислительная математика

Вычислительная математика — раздел математики, включающий круг вопросов, связанных с производством разнообразных вычислений. В более узком понимании вычислительная математика — теория численных методов решения типовых математических задач. Современная вычислительная математика включает в круг своих проблем изучение особенностей вычисления с применением компьютеров.

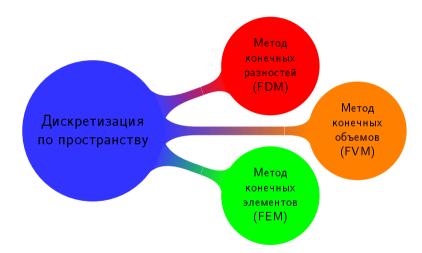


Немного истории

1917 г. Первая попытка Л.Ф. Ричардсона предсказать погоду путем численного решения (вручную!) уравнения в частных производных.

«Пока что я платил за расчет одного координатного узла лапласиана по расценке n/18 пенсов, где n- число цифр, с которыми производятся вычисления. Основная ошибка вычислителей состояла в том, что они путали знаки «плюс» и «минус». Что касается скорости расчетов, то один из самых быстрых работников рассчитывал за неделю в среднем 2000 узлов лапласиана с трехзначными числами; ошибочные расчеты не оплачивались.»

Основные способы пространственной дискретизации





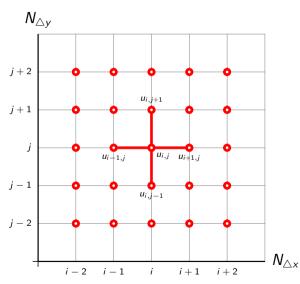
Метод конечных разностей (Finite Difference Method)

Искомые величины – значения переменных в узлах конечноразностной сетки:

$$\omega_{\triangle x,\,\triangle y}=\left\{x_i=i\triangle x,\;i=\overline{0,\,N_{\triangle x}};\;y_i=j\triangle y,\;j=\overline{0,\,N_{\triangle y}}
ight\}$$



Конечно-разностная сетка





Теорема Лагранжа о среднем значении

Теорема о конечном приращении утверждает, что если функция f непрерывна на отрезке [a;b] и дифференцируема в интервале (a;b), то найдётся такая точка $c \in (a;b)$, что

$$\frac{f(b)-f(a)}{b-a}=f'(c).$$



Аппроксимация производной

Производной функции u(x,y) по x в точке x_0,y_0 называется предел

$$\left. \frac{\partial u}{\partial x} \right|_{x_0, y_0} = \lim_{\triangle x \to 0} \frac{u\left(x_0 + \triangle x, y_0\right) - u\left(x_0, y_0\right)}{\triangle x}.$$

Если $\triangle x$ будет мало, но конечно, то

$$\frac{\partial u}{\partial x}\Big|_{x_0,y_0} \approx \frac{u(x_0 + \triangle x, y_0) - u(x_0, y_0)}{\triangle x}.$$

Это следует из теоремы о конечном приращении.



Точность разностной аппроксимации

Проверить точность разностной аппроксимации производной можно, разложив функцию и в ряд Тейлора или по формуле Тейлора с остаточным членом. Выразим $u\left(x_0+\triangle x,y_0\right)$ через значения функции и ее производных в точке $\left(x_0,y_0\right)$:

$$u(x_0 + \triangle x, y_0) = u(x_0, y_0) + \left[\frac{\partial u}{\partial x}\Big|_0 \triangle x\right] + \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}\Big|_0 \frac{(\triangle x)^2}{2!} + \ldots + \frac{\partial^{n-1} u}{\partial x^{n-1}}\Big|_0 \frac{(\triangle x)^{n-1}}{(n-1)!} + \frac{\partial^n u}{\partial x^n}\Big|_{\xi} \frac{(\triangle x)^n}{(n)!}, \ x_0 \le \xi \le x_0 + \triangle x.$$



Точность разностной аппроксимации

$$\frac{\partial u}{\partial x}\Big|_{0} = \frac{u(x_{0} + \triangle x, y_{0}) - u(x_{0}, y_{0})}{\triangle x} - \frac{\partial^{2} u}{\partial x^{2}}\Big|_{0} \frac{\triangle x}{2!} - \dots$$

$$\frac{\partial u}{\partial x}\Big|_{i,j} = \frac{u_{i+1,j} - u_{i,j}}{\triangle x} + O(\triangle x).$$

Погрешностью аппроксимации называется разность значений частной производной и ее конечно-разностного аналога.



Пример дискретизации

$$\frac{\partial u}{\partial t} = \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} \Rightarrow \begin{cases}
\frac{\partial u}{\partial t} \approx \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t}; \\
\frac{\partial^2 u}{\partial x^2} \approx \frac{u_{i+1}^{n-1} - 2u_i^n + u_{i-1}^n}{(\triangle x)^2}; \\
\Rightarrow \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} = \frac{u_{i+1}^n - 2u_i^n + u_{i-1}^n}{(\triangle x)^2}.$$



Шаблон разностной схемы

Определение

Шаблон — это мнемоническая диаграмма, которая указывает способ образования разностной схемы, показывая точки разностной сетки, участвующие в аппроксимации.



Погрешность дискретизации

Пусть u_e — точное решение исходного уравнения. Подставим в него следующие разложения:

$$\frac{\partial u_e}{\partial t} = \frac{\left(u_e\right)_i^{n+1} - \left(u_e\right)_i^n}{\triangle t} - \frac{\partial^2 u_e}{\partial t^2} \bigg|_{n,i} \frac{\triangle t}{2} + \dots,$$

$$\frac{\partial^2 u_e}{\partial x^2} = \frac{\left(u_e\right)_{i+1}^n - 2\left(u_e\right)_i^n + \left(u_e\right)_{i-1}^n}{\left(\triangle x\right)^2} + \frac{\partial^4 u_e}{\partial x^4} \bigg|_{n,i} \frac{\left(\triangle x\right)^2}{12} + \dots,$$

тогда

$$\frac{\partial u_e}{\partial t} - \frac{\partial^2 u_e}{\partial x^2} = \frac{\left(u_e\right)_i^{n+1} - \left(u_e\right)_i^n}{\triangle t} - \frac{\left(u_e\right)_{i+1}^n - 2\left(u_e\right)_i^n + \left(u_e\right)_{i-1}^n}{\left(\triangle x\right)^2} - \frac{\partial^2 u_e}{\partial t^2} \bigg|_{n,i} \frac{\triangle t}{2} + \frac{\partial^4 u_e}{\partial x^4} \bigg|_{n,i} \frac{\left(\triangle x\right)^2}{12} + \dots$$



Ошибки

$$\begin{vmatrix} u_t + au_x = 0 \\ \downarrow \\ u_e(x, t) \end{vmatrix} \begin{vmatrix} \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a \frac{u_i^n - u_{i-1}^n}{\triangle x} = 0 \\ \downarrow \\ (u_e)_i^n + O(\triangle x) \end{vmatrix} \begin{vmatrix} \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a \frac{u_i^n - u_{i-1}^n}{\triangle x} = 0 + \exists \mathsf{BM} \\ \downarrow \\ (u_e)_i^n + O(\triangle x) + \varepsilon \end{vmatrix}$$



Согласованность

После дискретизации получаем систему алгебраических уравнений (как правило линейных - СЛАУ), которая затем решается на ЭВМ. Говорят, что такая система алгебраических уравнений согласуется с исходным дифференциальным уравнением в частных производных, если в пределе, при стремлении размеров ячеек сетки к нулю, система алгебраических уравнний эквивалентна дифференциальному уравнению в каждом узле разностной сетки.



Согласованность

Пусть дана система уравнений:

$$\frac{d\mathbf{u}}{dt} = \hat{\mathbf{L}}\mathbf{u},$$

где в общем случае $\hat{\mathbf{L}}$ — нелинейный оператор. После дискретизации имеем:

$$\mathbf{u}^{n+1} = \hat{\mathbf{T}}(\triangle t, \triangle x)\mathbf{u}^n,$$

где $\hat{\mathsf{T}}$ – дискретный оператор (перехода/эволюционный).



Согласованность

Пусть \mathbf{u}_e – точное решение исходной системы.

$$\frac{d\mathbf{u}}{dt} \approx \frac{\mathbf{u}^{n+1} - \mathbf{u}^n}{\triangle t} \equiv \frac{\hat{\mathbf{T}}(\triangle t, \triangle x)\mathbf{u}_e - \mathbf{u}_e}{\triangle t}$$

Говорят, что численная схема аппроксимирует уравнение (или согласована с уравнением), если:

$$\lim_{\Delta t \to 0} \lim_{\Delta x \to 0} \left(\frac{\hat{\mathsf{T}}(\Delta t, \Delta x) - \mathsf{I}}{\Delta t} \right) \mathsf{u}_e = \hat{\mathsf{L}} \mathsf{u}_e, \ \left(\frac{\Delta t}{\Delta x} \right) \to \beta.$$



Условие безусловно выполняется, если погрешность аппроксимации убывает при измельчении сетки, т. е. если погрешность аппроксимации имеет порядок $O\left(\triangle x, \triangle t\right)$ и т.д. Однако если порядок погрешности аппроксимации равен, например, $O\left(\frac{\triangle t}{\triangle x}\right)$, то схема будет согласованной лишь в том случае, когда измельчение сетки проводится в соответствии с условием $O\left(\frac{\triangle t}{\triangle x}\right) \to 0$.



В качестве примера рассмотрим схему Дюфорта – Франкела [DuFort, Frankel, 1953] для уравнения теплопроводности:

$$\frac{u_i^{n+1}-u_i^{n-1}}{2\triangle t}=\frac{u_{i+1}^n-u_i^{n+1}-u_i^{n-1}+u_{i-1}^n}{(\triangle x)^2}.$$

Главный член погрешности аппроксимации этой схемы, вычисленный с использованием ряда Тейлора, равен

$$\frac{\partial^4 u_e}{\partial x^4}\bigg|_{n,i} \frac{(\triangle x)^2}{12} - \frac{\partial^2 u_e}{\partial t^2}\bigg|_{n,i} \left(\frac{\triangle t}{\triangle x}\right)^2 - \frac{\partial^3 u_e}{\partial x^3}\bigg|_{n,i} \frac{(\triangle x)^2}{6}.$$



При
$$\left(rac{ riangle t}{ riangle imes}
ight) o eta$$
 имеем

$$\frac{\partial u}{\partial t} + \beta^2 \frac{\partial^2 u}{\partial t^2} = \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}$$

Гиперболическое уравнение!



Схема с разностями против потока для линейного уравнения переноса:

$$u_t + au_x = 0 \Rightarrow \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a\frac{u_i^n - u_{i-1}^n}{\triangle x} = 0.$$



Аппроксимация

Пусть $u_e(x,t)$ — точное решение. Тогда локальная ошибка аппроксимации записывается как:

$$LTE = u_e^{n+1} - \hat{\mathsf{T}} u_e^n = O\left(\triangle t \sum_{p,q \geq 0, p+q=l} \triangle t^p \triangle x^q\right).$$

В этом случае порядок локальной ошибки аппроксимации равен I+1, а порядок схемы I.

Схема с разностями против потока для линейного уравнения переноса $u_t + au_x = 0$:

$$\frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a \frac{u_i^n - u_{i-1}^n}{\triangle x} = 0,$$

$$\left(\hat{\mathbf{T}} u_e^n\right)_j = u_{e,j}^n - \sigma \left(u_{e,j}^n - u_{e,j-1}^n\right), \ \sigma = a \triangle t / \triangle x,$$

$$LTE = u_e^{n+1} - \hat{\mathbf{T}} u_e^n = \left(u_{e,t} + a u_{e,x}\right) \triangle t +$$

$$+ O \left(\triangle t \triangle x + \triangle t^2\right) = \triangle t O \left(\triangle x + \triangle t\right).$$



Устойчивость

Обозначим вектор ошибки, появляющейся на n - м шагу, через $\varepsilon^n=u^n-u_e^n$. Матрица перехода G определяется как $\varepsilon^{n+1}=G\varepsilon^n$.

Для линейного уравнения матрица перехода G эквивалентна оператору перехода $\hat{\mathbf{T}}$.

В общем случае:

$$G = \frac{\partial}{\partial \mathbf{u}} \left(\hat{\mathsf{T}} \mathbf{u} \right), \ G_{\mu\nu} = \frac{\partial u_{\mu}^{n+1}}{\partial u_{\nu}^{n}}.$$



Устойчивость

Условие устойчивости

Метод устойчив, если $\|\varepsilon^{n+1}\| = \|u^{n+1} - u_e^{n+1}\|$ может быть ограничена $\|\varepsilon^n\|$, умноженной на константу, независящую как от u^n , так и от u_e^n :

$$\parallel \varepsilon^{n+1} \parallel \leq (1 + K \triangle t) \parallel \varepsilon^n \parallel$$
.

Должно быть K = 0!

Если уравнение перехода приведено к диагональному виду $\varepsilon_{\mu}^{n+1} = g_{\mu} \varepsilon_{\mu}^{n}$, тогда для устойчивости надо потребовать, чтобы норма каждого собственного вектора ошибки не возрастала, откуда получаем:

$$|g_{\mu}|=\sqrt{g_{\mu}g_{\mu}^*}<1$$
для всех $\mu.$



Анализ устойчивости по фон Нейману

Пусть оператор перехода $\hat{\mathbf{T}}(\triangle t, \triangle x)$ равен постоянной величине. Тогда можно рассмотреть устойчивость фурье-моды зависимой переменной $u_j^n = \hat{u}_j^n e^{ikx_j}$ и потребовать ограниченности ее амплитуды. Для устойчивости множитель перехода g (или для системы уравнений собственные значения матрицы перехода g_μ) должен не превосходит по модулю единицу $|g| \leq 1$, для всех фурьемод.

Разности против потока:

$$\begin{aligned} u_t + au_x &= 0, \ \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a \frac{u_i^n - u_{i-1}^n}{\triangle x} = 0, \\ u_i^{n+1} &= u_i^n - \sigma \left(u_i^n - u_{i-1}^n \right), \ \sigma = a \triangle t / \triangle x, \\ \hat{u}_k^{n+1} &= \hat{u}_k^n - \sigma \left(\hat{u}_k^n - e^{-ik\triangle x} \hat{u}_k^n \right) \Rightarrow \\ &\Rightarrow g = 1 - \sigma + \sigma e^{-ik\triangle x} \\ &\Rightarrow |g| = \left((1 - \sigma + \sigma \cos k\triangle x)^2 + \sigma^2 \sin^2 k\triangle x \right)^{\frac{1}{2}}. \end{aligned}$$

Условие устойчивости: $\sigma = a \frac{\triangle t}{\triangle x} \leq 1$.



Разности по потоку:

$$u_t + au_x = 0, \ \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a\frac{u_{i+1}^n - u_i^n}{\triangle x} = 0,$$



Разности по потоку:

$$u_t + au_x = 0, \ \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a\frac{u_{i+1}^n - u_i^n}{\triangle x} = 0,$$

$$\begin{split} u_i^{n+1} &= u_i^n - \sigma \left(u_{i+1}^n - u_i^n \right), \ \sigma = a \triangle t / \triangle x, \\ \hat{u}_k^{n+1} &= \hat{u}_k^n - \sigma \left(e^{ik \triangle x} \hat{u}_k^n - \hat{u}_k^n \right) \Rightarrow \\ &\Rightarrow g = 1 + \sigma - \sigma e^{ik \triangle x} \Rightarrow \\ &\Rightarrow |g| = \left((1 + \sigma - \sigma \cos k \triangle x)^2 + \sigma^2 \sin^2 k \triangle x \right)^{\frac{1}{2}} > 1. \end{split}$$

Схема всегда неустойчива!



Центральные разности:

$$u_t + au_x = 0, \ \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a\frac{u_{i+1}^n - u_{i-1}^n}{2\triangle x} = 0,$$



Центральные разности:

$$u_t + au_x = 0, \ \frac{u_i^{n+1} - u_i^n}{\triangle t} + a\frac{u_{i+1}^n - u_{i-1}^n}{2\triangle x} = 0,$$

$$\begin{split} u_i^{n+1} &= u_i^n - \sigma/2 \left(u_{i+1}^n - u_{i-1}^n \right), \ \sigma = a \triangle t / \triangle x, \\ \hat{u}_k^{n+1} &= \hat{u}_k^n - \sigma/2 \left(e^{ik \triangle x} \hat{u}_k^n - e^{-ik \triangle x} \hat{u}_k^n \right) \Rightarrow \\ &\Rightarrow g = 1 - i\sigma/2 \sin k \triangle x \Rightarrow |g| = \left(1 + \sigma^2 / 4 \sin^2 k \triangle x \right)^{\frac{1}{2}} > 1. \end{split}$$

Схема всегда неустойчива!



Схема Лакса:

$$u_t + au_x = 0,$$

$$\frac{u_i^{n+1} - (u_{i+1}^n + u_{i-1}^n)/2}{\triangle t} + a\frac{u_{i+1}^n - u_{i-1}^n}{2\triangle x} = 0 \Rightarrow$$

Схема Лакса:

$$\begin{aligned} u_t + au_x &= 0, \\ \frac{u_i^{n+1} - (u_{i+1}^n + u_{i-1}^n)/2}{\triangle t} + a \frac{u_{i+1}^n - u_{i-1}^n}{2\triangle x} &= 0 \Rightarrow \\ \Rightarrow g &= \cos k\triangle x - i\sigma \sin k\triangle x \\ \Rightarrow |g| &= \left(\cos^2 k\triangle x + \sigma^2 \sin^2 k\triangle x\right)^{\frac{1}{2}}. \end{aligned}$$

Схема устойчива при: $\sigma = a \frac{\triangle t}{\triangle x} \leq 1$.



Метод с перешагиванием (метод «чехарда»):

$$u_t + au_x = 0,$$
 $\frac{u_i^{n+1} - u_i^{n-1}}{2\triangle t} + a\frac{u_{i+1}^n - u_{i-1}^n}{2\triangle x} = 0 \Rightarrow$
 $\Rightarrow g = \pm (1 - \sigma^2 \sin^2 k\triangle x)^{\frac{1}{2}} - i\sigma \sin k\triangle x$
 $\Rightarrow |g| = 1.$

Схема устойчива при: $\sigma = a \frac{\triangle t}{\triangle x} \leq 1$.



Метод Лакса – Вендроффа:

$$u_{i} + au_{x} = 0,$$

$$u_{i}^{n+1} = u_{i}^{n} - \frac{a\triangle t}{2\triangle x}(u_{i+1}^{n} - u_{i-1}^{n}) +$$

$$+ \frac{a^{2}\triangle t^{2}}{2\triangle x^{2}}(u_{i+1}^{n} - 2u_{i}^{n} + u_{i-1}^{n}) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow g = 1 - \sigma^{2}(1 - \cos k\triangle x) - i\sigma \sin k\triangle x$$

$$\Rightarrow |g| = (1 - \sigma^{2}(1 - \cos k\triangle x))^{2} + \sigma^{2} \sin^{2} k\triangle x)^{\frac{1}{2}}.$$

Схема устойчива при: $\sigma = a \frac{\triangle t}{\triangle x} \leq 1$.



Метод Мак-Кормака (разности против потока):

$$u_t + au_x = 0,$$

$$\bar{u}_i^{n+1} = u_i^n - \frac{a\triangle t}{\triangle x} (u_i^n - u_{i-1}^n),$$

$$u_i^{n+1} = \left[u_i^n + \bar{u}_i^{n+1} - \frac{a\triangle t}{\triangle x} (\bar{u}_i^{n+1} - \bar{u}_{i-1}^{n+1}) - \frac{a\triangle t}{2\triangle x} (u_i^n - 2u_{i-1}^n + u_{i-2}^n) \right] \Rightarrow$$



$$\Rightarrow g = 1 - 2\sigma \left[\sigma + 2(1 - \sigma) \sin^2 \frac{k\triangle x}{2} \right] \sin^2 \frac{k\triangle x}{2} - i\sigma \sin k\triangle x \left[1 + 2(1 - \sigma) \sin^2 \frac{k\triangle x}{2} \right].$$

Схема устойчива при: $\sigma = a \frac{\triangle t}{\triangle x} \leq 2$.

