

# Глава 1

## Постановка задачи

Необходимо решить уравнение переноса с дробной производной Римана-Лиувилля по времени:

$$\begin{cases} D_t^\alpha c + (uc)_x = f(x, t) \\ J_t^{1-\alpha} c|_{t=0} = \phi(x) \\ c|_{x=0} = \psi(t) \end{cases} \quad (1.1)$$

Простейший случай предполагает  $u = \text{const}$ .

## Глава 2

### Аналитическое решение

#### 2.1 Задача без источника с постоянной скоростью

Для первого приближения принимается упрощение: скорость переноса  $u(x, t)$  принимается за постоянную

$$u(x, t) \equiv u = \text{const}, \quad (2.1)$$

также считаем задачу без источников  $f(x, t) \equiv 0$ , тогда система ( ) принимает вид

$$\begin{cases} D_t^\alpha c + uc_x = 0 \\ J_t^{1-\alpha} c|_{t=0} = \phi(x) \\ c|_{x=0} = \psi(t) \end{cases} \quad (2.2)$$

Тогда применяем преобразование Лапласа  $L_t(f(t))$  к главному уравнению системы, учитывая свойство

$$L_t(D_t^\alpha f(t))(s) = s^\alpha f^* - I_t^{1-\alpha} f|_{t=0}, \quad (2.3)$$

и получаем

$$s^\alpha c^*(x, s) - \phi(x) + uc_x^*(x, s) = 0, \quad (2.4)$$

$$c^*(x, s) = \frac{\phi(x)}{s^\alpha + uD_x}. \quad (2.5)$$

С использованием свойства

$$L_t(e_\alpha^{\lambda t}) = \frac{1}{s^\alpha - \lambda} \quad (2.6)$$

где

$$e_\alpha^{\lambda t} = t^{\alpha-1} E_{\alpha,\alpha}(\lambda t^\alpha) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\lambda^k t^{(k+1)\alpha-1}}{\Gamma(k\alpha + \alpha)} \quad (2.7)$$

Тогда получаем решение

$$c(x, t) = e_\alpha^{ut D_x} \phi(x), \quad (2.8)$$

$$c(x, t) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-u)^k t^{(k+1)\alpha-1}}{\Gamma(k\alpha + \alpha)} D_x^k \phi(x), \quad (2.9)$$

## Глава 3

### Численное решение

#### 3.1 Преобразования системы

Численный расчет исходного уравнения проблематичен, так как в момент  $t = 0$  в уравнении присутствует интегрируемая особенность (сингулярность). Поэтому производится преобразование:

$$w = J_t^{1-\alpha} c - \phi(x), \quad (3.1)$$

$$c = D_t^{1-\alpha} (w + \phi(x)) = D_t^{1-\alpha} w + \phi(x) \frac{t^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} \quad (3.2)$$

Тогда система принимает вид

$$\begin{cases} w_t + u (D_t^{1-\alpha} (w + \phi(x)))_x = f(x, t) \\ w|_{t=0} = 0 \\ D_t^{1-\alpha} (w + \phi(x))|_{x=0} = \psi(t) \end{cases} \quad (3.3)$$

или

$$\begin{cases} w_t + u (D_t^{1-\alpha} w)_x = f(x, t) - u \phi_x(x) \frac{t^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} \\ w|_{t=0} = 0 \\ D_t^{1-\alpha} w|_{x=0} = \psi(t) - \phi(0) \frac{t^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} \end{cases} \quad (3.4)$$

#### 3.2 Численная схема

На текущий момент реализована неявная численная схема второго порядка точности по пространству.

Далее временные слои обозначены верхним индексом  $n$ ,  $n = 0, 1, \dots$ , где  $n = 0$  соответствует начальному состоянию системы. Пространственные координаты обозначены через нижний индекс  $i$ ,  $i = \overline{0, nx}$ , где  $i = 0$  соответствует левой границе расчетной области,  $i = nx$  — правой.

Обозначим  $\tilde{w}_i^n = D_t^{1-\alpha} w|_{t=t^n}$  — вычисленная на временном шаге  $n$  в точке  $i$  производная Римана-Лиувилля поля  $w$  по времени.

Тогда схема выглядит следующим образом

$$\frac{w_0^{n+1} - w_0^n}{\Delta t} + u \frac{\tilde{w}_1^{n+1} - \left( \psi^{n+1} - \phi_0 \frac{(t^{n+1})^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} \right)}{\Delta x} = f_0^{n+1} - u \phi'_0 \frac{(t^n)^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)}, \quad (3.5)$$

$$\frac{w_i^{n+1} - w_i^n}{\Delta t} + u \frac{\tilde{w}_{i+1}^{n+1} - \tilde{w}_{i-1}^{n+1}}{2\Delta x} = f_i^{n+1} - u \phi'_i \frac{(t^n)^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)}, i = \overline{1, nx-1} \quad (3.6)$$

$$\frac{w_{nx}^{n+1} - w_{nx}^n}{\Delta t} + u \frac{\tilde{w}_{nx}^{n+1} - \tilde{w}_{nx-1}^{n+1}}{\Delta x} = f_{nx}^{n+1} - u \phi'_{nx} \frac{(t^n)^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)}, \quad (3.7)$$

Вычисление  $\tilde{w}_i^n$  производится с использованием приближения Грюнвальда-Летникова

$$\tilde{w}_i^{n+1} = \sum_{k=0}^{\min(m, n+1)} \frac{(-1)^k}{\Delta t^{1-\alpha}} \binom{1-\alpha}{k} w_i^{n+1-k} = \frac{w_i^{n+1}}{\Delta t^{1-\alpha}} + \sum_{k=1}^{\min(m, n+1)} \frac{(-1)^k}{\Delta t^{1-\alpha}} \binom{1-\alpha}{k} w_i^{n+1-k}, \quad (3.8)$$

где  $m$  — параметр «длины памяти», определяющий количество слагаемых в приближении.

Таким образом, общий алгоритм на временном шаге  $n + 1$ :

$$\begin{aligned} w_0^{n+1} + \Delta t^\alpha u \frac{w_1^{n+1}}{\Delta x} = & w_0^n + \Delta t \left( f_0^{n+1} - u \phi'_0 \frac{(t^n)^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} \right. \\ & - \left( \frac{u}{\Delta x} \sum_{k=1}^{\min(m, n+1)} \frac{(-1)^k}{\Delta t^{1-\alpha}} \binom{1-\alpha}{k} w_1^{n+1-k} \right. \\ & \left. \left. - \frac{u}{\Delta x} \psi^{n+1} + \frac{u}{\Delta x} \phi_0 \frac{(t^{n+1})^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} \right) \right) \end{aligned} \quad (3.9)$$

$$\begin{aligned}
w_i^{n+1} + \Delta t^\alpha u \frac{w_{i+1}^{n+1} - w_{i-1}^{n+1}}{2\Delta x} = & w_i^n + \Delta t \left( f_i^{n+1} - u \phi_i' \frac{(t^n)^{\alpha-1}}{\Gamma(\alpha)} - \right. \\
& - \left( \frac{u}{2\Delta x} \sum_{k=1}^{\min(m, n+1)} \frac{(-1)^k}{\Delta t^{1-\alpha}} \binom{1-\alpha}{k} w_{i+1}^{n+1-k} \right. \\
& \left. \left. - \frac{u}{2\Delta x} \sum_{k=1}^{\min(m, n+1)} \frac{(-1)^k}{\Delta t^{1-\alpha}} \binom{1-\alpha}{k} w_{i-1}^{n+1-k} \right) \right)
\end{aligned} \tag{3.10}$$

Полученная матрица системы является трехдиагональной и решается методом прогонки