

МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМ. М. В. ЛОМОНОСОВА  
ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ МАТЕМАТИКИ И КИБЕРНЕТИКИ  
КАФЕДРА ВЫЧИСЛИТЕЛЬНЫХ МЕТОДОВ

Презентация Диплома  
«Численное решение задачи Дирихле для уравнения  
эллиптического типа»

Студент: Терентьев Антон, гр. 504  
Научный руководитель : Фаворский А.П.

# Задача

Одной из основных задач теории численных методов является поиск алгоритмов и оптимизация параметров для решения определенных уравнений с заданной точностью при минимизации времени вычислений. Создание быстрого и эффективного метода применимо по отношению к конкретному уравнению и в каждом случае требует его изучения.

Моей задачей является изучение и сравнение численных решений задачи Дирихле для двумерного стационарного уравнения Лапласа в квадратной области, а именно, сравнение методов переменных направлений и метода Дугласа-Писсмана-Рэкфорда.

**Рассматриваемое уравнение Лапласа**

$$\frac{\partial^2 U}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 U}{\partial y^2} = -f \quad 0 < x < 1, 0 < y < 1;$$

## Продольно-поперечная Разностная схема

$$\begin{cases} \frac{\bar{U}_{i,j} - U_{i,j}}{\tau} = \frac{\bar{U}_{i+1,j} - 2\bar{U}_{i,j} + \bar{U}_{i-1,j}}{h^2} + \frac{U_{i,j+1} - 2U_{i,j} + U_{i,j-1}}{h^2} + f_{i,j} \\ \frac{\hat{U}_{i,j} - \bar{U}_{i,j}}{\tau} = \frac{\bar{U}_{i+1,j} - 2\bar{U}_{i,j} + \bar{U}_{i-1,j}}{h^2} + \frac{\hat{U}_{i,j+1} - 2\hat{U}_{i,j} + \hat{U}_{i,j-1}}{h^2} + f_{i,j} \end{cases}$$

$$U_{i,0} = \bar{U}_{i,0} = \hat{U}_{i,0} = 0$$

$$U_{i,N} = \bar{U}_{i,N} = \hat{U}_{i,N} = 0$$

$$U_{0,j} = \bar{U}_{0,j} = \hat{U}_{0,j} = 0$$

$$U_{N,j} = \bar{U}_{N,j} = \hat{U}_{N,j} = 0$$

$$U^0(x,y) = U(x,y) = A(1-x)x(1-y)y, \quad A=16$$

## Метод прогонки для вычисления $\bar{U}_{i,j}$ (аналогично $\hat{U}_{i,j}$ )

$$\frac{\tau}{h^2} (\bar{U}_{i+1,j} - 2\bar{U}_{i,j} + \bar{U}_{i-1,j}) - \bar{U}_{i,j} = -U_{i,j} - \frac{\tau}{h^2} (U_{i,j+1} - 2U_{i,j} + U_{i,j-1}) - \tau f_{i,j}$$

$$\frac{\tau}{h^2} = \rho \quad \rho \bar{U}_{i-1,j} - (2\rho + 1)\bar{U}_{i,j} + \rho \bar{U}_{i+1,j} = -[U_{i,j} + \tau f_{i,j} + \rho(U_{i,j+1} - 2U_{i,j} + U_{i,j-1})]$$

$$-[U_{i,j} + \tau f_{i,j} + \rho(U_{i,j+1} - 2U_{i,j} + U_{i,j-1})] = Fx_{i,j}$$

$$\rho = A_{xi}$$

$$\rho = B_{xi}$$

$$(2\rho + 1) = C_{xi}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} A_{xi}\bar{U}_{i-1,j} - C_{xi}\bar{U}_{i,j} + B_{xi}\bar{U}_{i+1,j} + Fx_{i,j} \\ \bar{U}_{i,0} = \bar{U}_{i,N} = \bar{U}_{0,j} = \bar{U}_{N,j} = 0 \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} \alpha_{i+1} &= B_i / (C_i - A_i \alpha_i) \\ \beta_{i+1} &= (A_i B_i + F_i) / (C_i - A_i \alpha_i) \\ \alpha_1 &= B_0 / C_0 \\ \beta_1 &= F_0 / C_0 \end{aligned}$$

$$\bar{U}_{N,j} = 0$$

$$\bar{U}_{i,j} = \alpha_{i+1} \bar{U}_{i+1,j} + \beta_{i+1} \quad i = N - 1, \dots, 0$$

$$\varphi_{i,j} = \frac{\hat{U}_{i,j+1} - 2\hat{U}_{i,j} + \hat{U}_{i,j-1}}{h^2} + \frac{\hat{U}_{i+1,j} - 2\hat{U}_{i,j} + \hat{U}_{i-1,j}}{h^2} + f_{i,j}$$

## Разложение функции в ряды Фурье

$$\bar{U}_{k,j} = U_{k,j} = U_* e^{i\pi kh + i\pi jh + i\pi nt}$$

$$\bar{U}_{k,j} = U_{k,j} = U_* \bar{q} e^{i\pi kh + i\pi jh} \quad e^{int} = \bar{q} \quad |\bar{q}| < 1$$

$$\bar{q} - 1 = \frac{\tau}{h_x^2} \bar{q} (e^{i\pi kh_x} - 2 + \bar{e}^{-i\pi kh_x}) + \frac{\tau}{h_y^2} (e^{i\pi jh_y} - 2 + \bar{e}^{-i\pi jh_y})$$

$$\sin^2\left(\pi \frac{h_x k}{2}\right) = a \quad \sin^2\left(\pi \frac{h_y j}{2}\right) = b \quad 0 \leq a \leq 1 \quad 0 \leq b \leq 1$$

$$h_x = h_y = h \quad \rho = \frac{\tau}{h^2}$$

$$\bar{q} = \frac{1 - 4\rho b}{1 + 4\rho a}$$

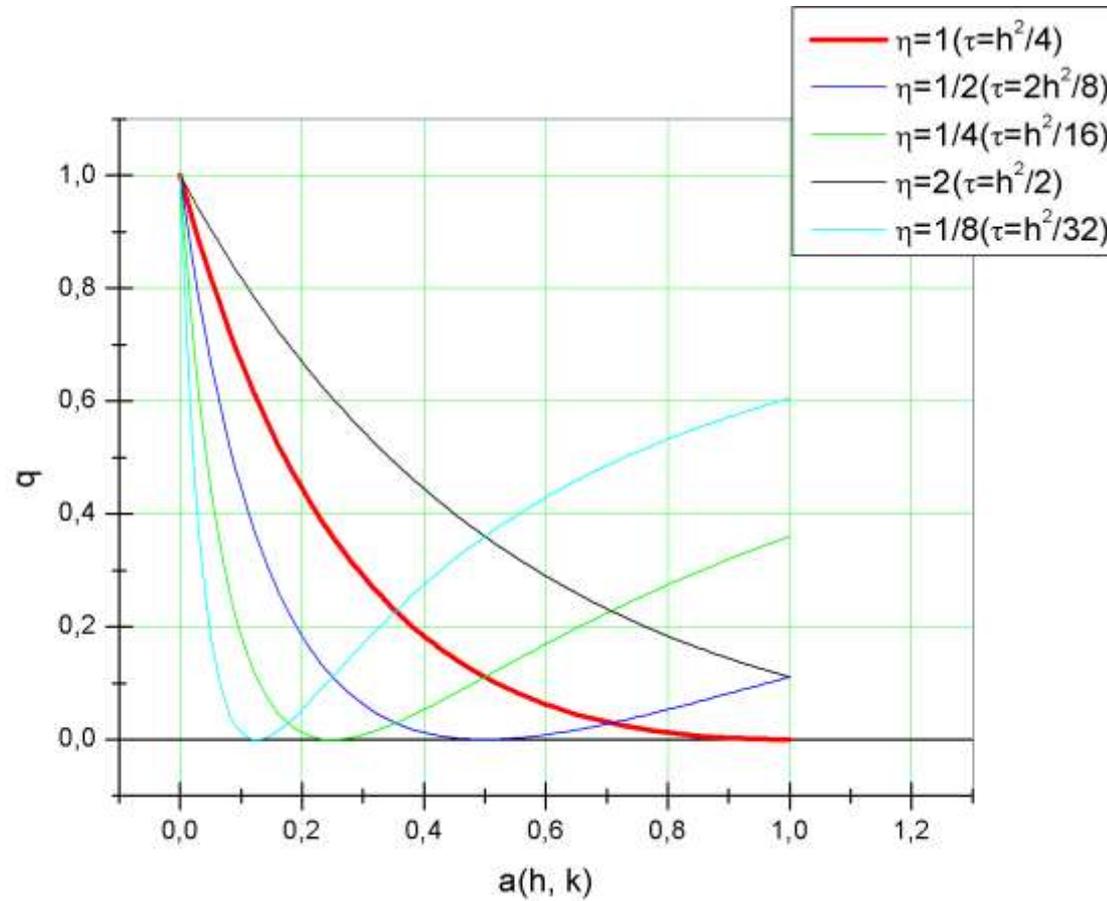
Аналогично:

$$\hat{q} = \frac{1 - 4\rho a}{1 + 4\rho b}$$

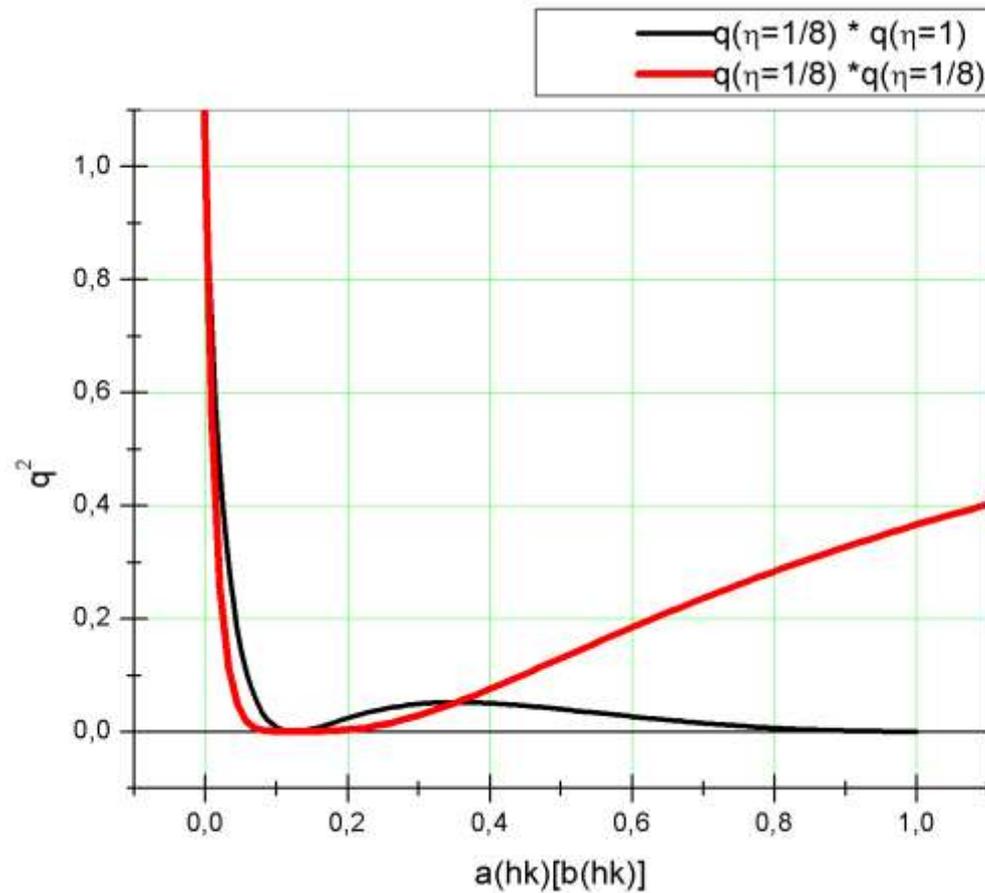
$$\tilde{U}_{k,j} = \tilde{q} U_{k,j}$$

$$\tilde{q} = \bar{q} \hat{q} = \frac{(1 - 4\rho b)(1 - 4\rho a)}{(1 + 4\rho a)(1 + 4\rho b)}$$

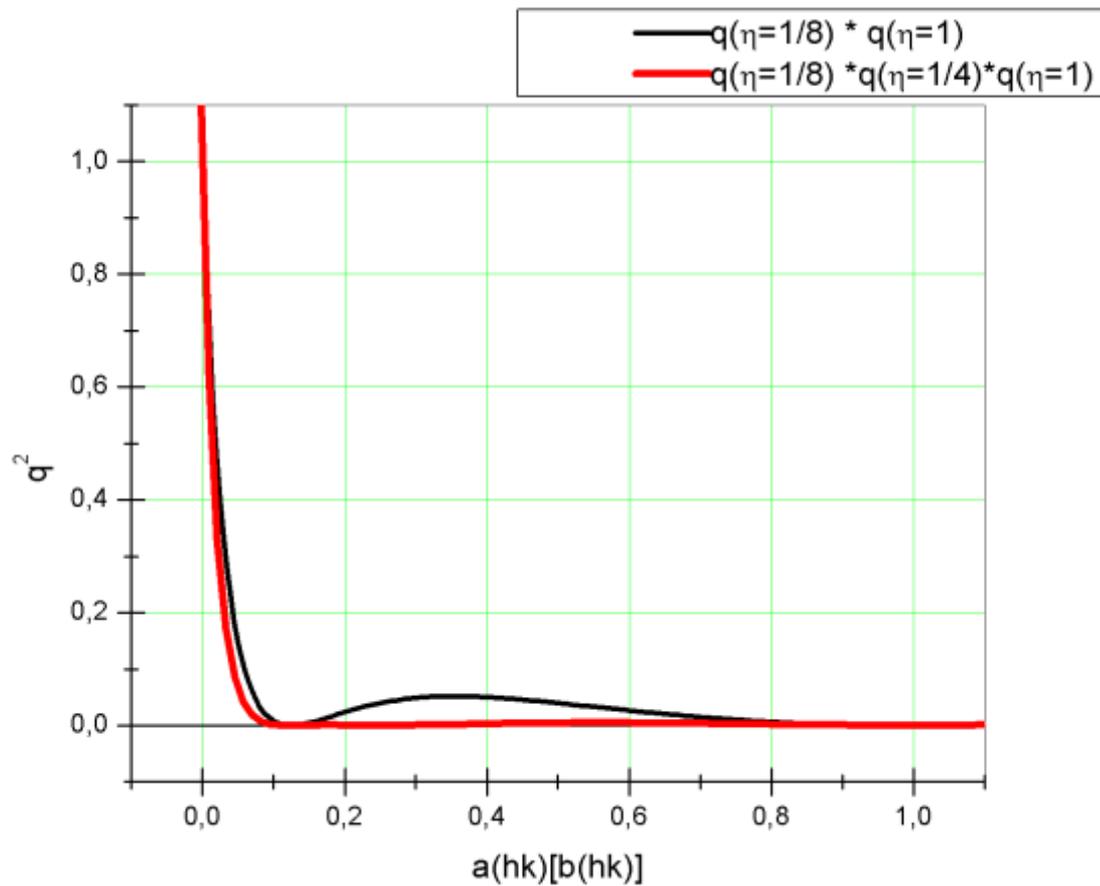
# Зависимость $q$ от $a$ для разных $\tau(\eta)$ . $\eta=1/\rho$



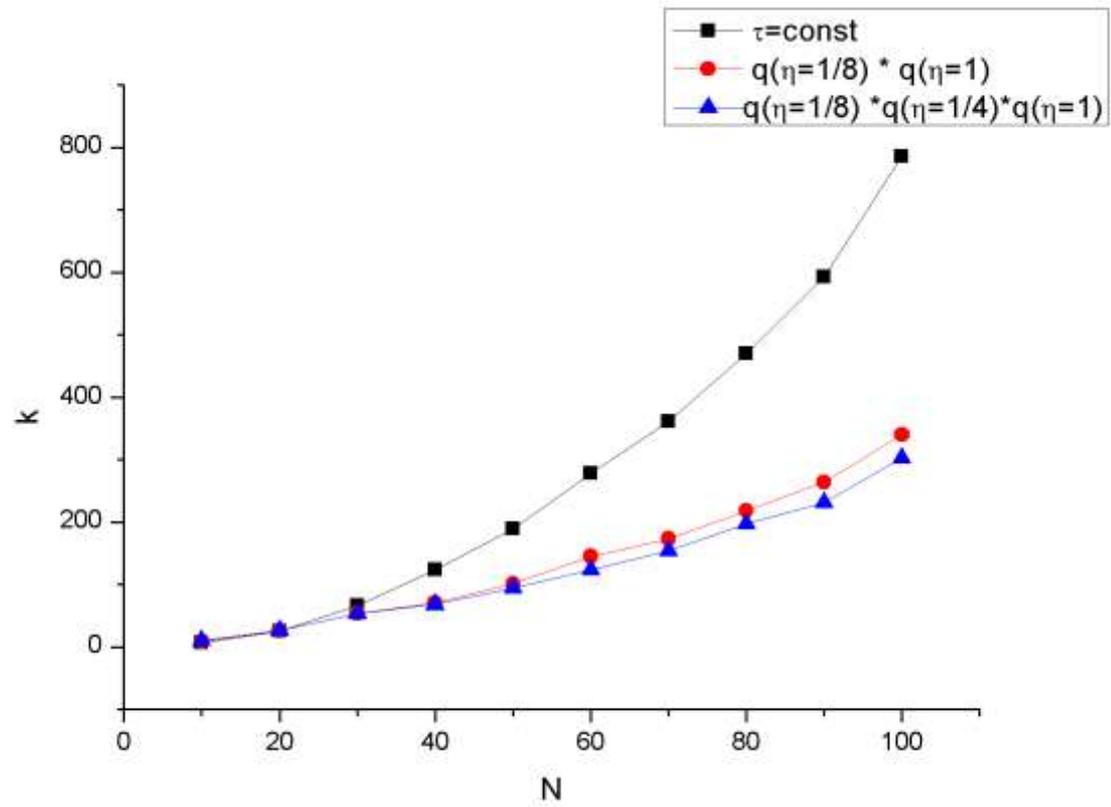
# Зависимость $q^2$ от $a$ для разных $\tau(\eta)$ . $\eta=1/\rho$



# Зависимость $q$ от $a$ для разных $\tau(\eta)$ . $\eta=1/\rho$



## Результаты



## Выводы

Для малого размера сети  $N$  ( $N < 20$ ) количество итераций практически не зависит от выбора метода численного решения. При возрастании размера сетки метод Дугласа-Писсмана-Рэкфорда значительно превосходит по эффективности метод переменных направлений. При последовательном использовании 2-х параметров  $\tau(\eta)$  количество итераций уменьшается по сравнению с реализацией простой продольно-поперечной схемы с постоянным итерационным параметром, но вот разницы между использованием 2-х и 3-х последовательных итерационных параметров практически нет.

Алгоритм Дугласа-Писсмана-Рэкфорда, как показано в данной работе, является довольно эффективным способом улучшения продольно-поперечной схемы для большого размера сетки. Подобная методика подбора итерационных параметров может быть рассмотрена и для более сложных классов уравнений, например, для уравнений с переменными коэффициентами.

**Спасибо за внимание!**