

МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ИМЕНИ М.В. ЛОМОНОСОВА  
Механико-математический факультет

Отчёт по практикуму  
ПРИБЛИЖЕННОЕ РЕШЕНИЕ КРАЕВОЙ ЗАДАЧИ

Студент:	Болычев Антон Владимирович
Преподаватель:	Лапшин Евгений Александрович
Группа:	409

Москва  
2018

## 1 Постановка задачи

Пусть  $u(x, t) : [0, 1] \times [0, +\infty) \rightarrow \mathbb{R}^2$  и

$$\begin{aligned} u &= \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \end{pmatrix} \\ u(0, t) &= u(1, t) \\ u_i(x, 0) &= \phi_i(x), \quad i = 1, 2 \end{aligned}$$

Требуется решить задачу

$$\begin{cases} \frac{\partial u_1}{\partial t} = a \frac{\partial u_1}{\partial x} + b \frac{\partial u_2}{\partial x} \\ \frac{\partial u_2}{\partial t} = c \frac{\partial u_1}{\partial x} + b \frac{\partial u_2}{\partial x} \end{cases}$$

Введем для удобства матрицу  $A$

$$A := \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$$

а также

$$\frac{\partial u}{\partial t} := \begin{pmatrix} \frac{\partial u_1}{\partial t} \\ \frac{\partial u_2}{\partial t} \end{pmatrix} \quad \frac{\partial u}{\partial x} := \begin{pmatrix} \frac{\partial u_1}{\partial x} \\ \frac{\partial u_2}{\partial x} \end{pmatrix}$$

и перепишем формулировку следующим образом

$$\frac{\partial u}{\partial t} = A \frac{\partial u}{\partial x}$$

## 2 Необходимые замены

Будем решать задачу для диагонализируемой матрицы  $A$ . Возьмем матрицу  $C$ , у которой по столбцам будут стоять собственные вектора  $A$ , тогда будет справедливо

$$C^{-1}AC = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix} =: \Lambda$$

Положим

$$u = Cv, \quad \begin{pmatrix} \phi_1(x) \\ \phi_2(x) \end{pmatrix} = C \cdot \begin{pmatrix} \psi_1(x) \\ \psi_2(x) \end{pmatrix}$$

Тогда наша задача переписывается следующим образом:

$$\begin{cases} \frac{\partial v}{\partial t} = \Lambda \frac{\partial v}{\partial x} \\ v_i(x, 0) = \psi_i(x), \quad i = 1, 2 \\ v(0, t) = v(1, t) \end{cases}$$

## 3 Построение разностных схем

Таким образом мы свели двумерную задачу к одномерной задаче вида

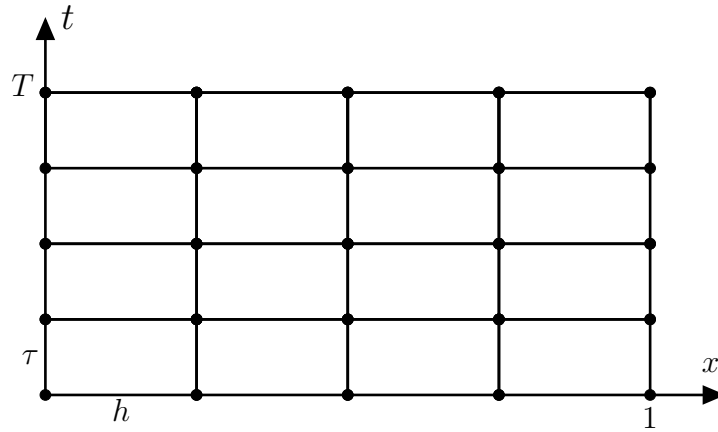
$$\begin{cases} \frac{\partial y}{\partial t} = \lambda \frac{\partial y}{\partial x} \\ y(0, t) = y(1, t) \\ y(x, 0) = \varphi(x) \end{cases}$$

**Замечание 1.** Точное решение  $y$  данной задачи определено при  $x \in [0, 1]$ . Мы можем его периодически продолжить на всю действительную прямую. Таким образом, законно считать, что  $y(x, t)$  имеет период равный 1 по переменной  $x$ .

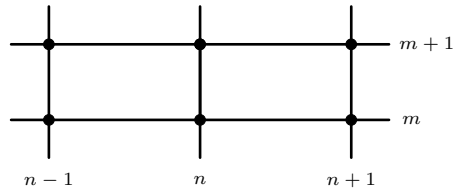
Для её численного решения мы составим разностные схемы трех типов. Будем искать решение на ограниченной области  $[0, 1] \times [0, T]$ , где  $T \in (0, +\infty)$ . Для этого зафиксируем натуральные числа  $M, N$  и положим:

$$\begin{aligned} h &= 1/N, \quad \tau = T/M \\ (x_n, t_m) &:= (nh, m\tau) \end{aligned}$$

таким образом введя сетку на  $[0, 1] \times [0, T]$ :



Для построения разностных схем будем использовать 6-точечный шаблон:

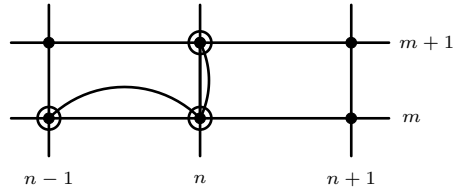


Обозначим  $y(x_n, t_m) := y_{n,m}$  и построим схему, которую назовем

### 3.1 Левый треугольник

$$\begin{cases} \frac{y_{n,m+1} - y_{n,m}}{\tau} = \lambda \cdot \frac{y_{n,m} - y_{n-1,m}}{h} \\ y_{n,0} = y_{n,N} \\ y_{0,m} = \varphi(x_m) \end{cases}$$

Условно изобразим её следующим образом:

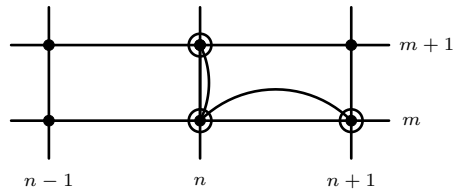


Теперь построим схему

### 3.2 Правый треугольник

$$\begin{cases} \frac{y_{n,m+1} - y_{n,m}}{\tau} = \lambda \cdot \frac{y_{n+1,m} - y_{n,m}}{h} \\ y_{n,0} = y_{n,N} \\ y_{0,m} = \varphi(x_m) \end{cases}$$

которую по аналогии изобразим:



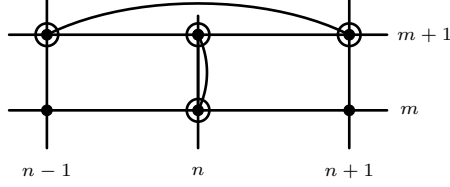
Алгоритм решения данных схем довольно прост:

И наконец

### 3.3 Верхний треугольник

$$\begin{cases} \frac{y_{n,m+1}-y_{n,m}}{\tau} = \lambda \cdot \frac{y_{n+1,m+1}-y_{n-1,m+1}}{2h} \\ y_{n,0} = y_{n,N} \\ y_{0,m} = \varphi(x_m) \end{cases}$$

которую по аналогии изобразим:



#### Циклическая прогонка

Распишем алгоритм решения данной схемы. Для этого перепишем схему в виде:

$$\frac{\lambda\tau}{2h}y_{n-1,m+1} + y_{n,m+1} - \frac{\lambda\tau}{2h}y_{n+1,m+1} = y_{n,m}$$

В силу замечания 1 мы полагаем  $y_{n,m} = y_{n+N,m} \forall n, m$ . Далее вводим коэффициенты

$$\alpha_i := \frac{\lambda\tau}{2h}, \quad \beta_i := 1, \quad \gamma_i := \frac{\lambda\tau}{2h} \quad \forall i = \overline{1, \dots, N}$$

вводим переменные  $z_n := y_{n,m+1}$  (при этом  $z_n = z_{n+N}$  в силу замечания 1) и свободные члены  $f_n := y_{n,m}$ . Таким образом, имеем систему

$$\underbrace{\begin{pmatrix} \beta_1 & \gamma_1 & 0 & \dots & \dots & 0 & \alpha_1 \\ \alpha_2 & \beta_2 & \gamma_2 & 0 & \dots & \dots & 0 \\ 0 & \alpha_3 & \beta_3 & \gamma_3 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \alpha_{N-2} & \beta_{N-2} & \gamma_{N-2} & 0 \\ 0 & \dots & \dots & 0 & \alpha_{N-1} & \beta_{N-1} & \gamma_{N-1} \\ \gamma_N & 0 & \dots & \dots & 0 & \alpha_N & \beta_N \end{pmatrix}}_{M_N} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} z_1 \\ \vdots \\ z_N \end{pmatrix}}_{Z_N} = \underbrace{\begin{pmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_N \end{pmatrix}}_{F_N} \quad (1)$$

Теперь пусть  $M_{N-1}$  – трёхдиагональная матрица, полученная из  $M_N$  вычеркиванием последнего столбца и последней строки,  $Z_{N-1} := (z_1, \dots, z_{N-1})^T$ ,  $F_{N-1} := (f_1, \dots, f_{N-1})^T$ ,  $U = \underbrace{(\alpha_1, 0, 0, \dots, 0, \gamma_{N-1})^T}_{N-1 \text{ элемент}}$ . Перепишем

систему следующим образом:

$$\begin{cases} M_{N-1} \cdot Z_{N-1} + U \cdot z_N = F_{N-1} \\ \gamma_N z_1 + \alpha_N z_{N-1} + \beta_N z_N = f_N \end{cases}$$

И будем искать решение в виде

$$z_n = p_n + q_n z_N, \quad \text{где} \quad M_{N-1} \cdot \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_{N-1} \end{pmatrix} = F_{N-1}, \quad M_{N-1} \cdot \begin{pmatrix} q_1 \\ q_2 \\ \vdots \\ q_{N-1} \end{pmatrix} = -U$$

Итак, раз  $M_{N-1}$  – трёхдиагональная, то системы

$$M_{N-1} \cdot \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_{N-1} \end{pmatrix} = F_{N-1}, \quad M_{N-1} \cdot \begin{pmatrix} q_1 \\ q_2 \\ \vdots \\ q_{N-1} \end{pmatrix} = -U$$

естественно решать методом прогонки, поэтому положим

$$p_n = C_n p_{n+1} + \varphi_n^{(p)}, \quad q_n = C_n q_{n+1} + \varphi_n^{(q)} \quad \text{для } n = 1, \dots, N-2 \quad (2)$$

Так как  $z_n = p_n + q_n z_N$ , то, подставляя в данное выражение формулы (2), получим

$$z_n = C_n p_{n+1} + \varphi_n^{(p)} + (C_n q_{n+1} + \varphi_n^{(q)}) z_N = C_n z_{n+1} + \varphi_n^{(p)} + \varphi_n^{(q)} z_N \quad (3)$$

Мы вычислим коэффициенты  $\{C_n, \varphi_n^{(p)}, \varphi_n^{(q)}\}$  так, чтобы формула (3) выполнялась для всех  $n = 1, \dots, N-1$ .

**Этап 1:** Найдём  $\{C_n, \varphi_n^{(p)}, \varphi_n^{(q)}\}$  для всех  $n = 1, \dots, N-1$

Разберёмся сначала с  $\{C_1, \varphi_1^{(p)}, \varphi_1^{(q)}\}$ . Итак, из первого уравнения системы (1) нам известно:

$$\beta_1 z_1 = \gamma_1 z_2 + f_1 - \alpha_1 z_N$$

поэтому, чтобы было выполнено (3), естественно положить

$$C_1 = \frac{\gamma_1}{\beta_1}, \quad \varphi_1^{(p)} = \frac{f_1}{\beta_1}, \quad \varphi_1^{(q)} = -\frac{\alpha_1}{\beta_1}$$

Теперь разберёмся с остальными коэффициентами. Выпишем из системы (1)  $n+1$ -ое уравнение

$$\alpha_{n+1} z_n + \beta_{n+1} z_{n+1} + \gamma_{n+1} z_{n+2} = f_{n+1},$$

Подставим в него (3):

$$\begin{aligned} \alpha_{n+1} (C_n z_{n+1} + \varphi_n^{(p)} + \varphi_n^{(q)} z_N) + \beta_{n+1} z_{n+1} + \gamma_{n+1} z_{n+2} &= f_{n+1} \iff \\ z_{n+1} &= -\frac{\gamma_{n+1}}{\alpha_{n+1} C_n + \beta_{n+1}} z_{n+2} + \frac{f_{n+1} - \alpha_{n+1} \varphi_n^{(p)}}{\alpha_{n+1} C_n + \beta_{n+1}} - \frac{\alpha_{n+1} \varphi_n^{(q)}}{\alpha_{n+1} C_n + \beta_{n+1}} z_N \end{aligned}$$

Таким образом, справедливо положить

$$C_{n+1} = -\frac{\gamma_{n+1}}{\alpha_{n+1} C_n + \beta_{n+1}}, \quad \varphi_{n+1}^{(p)} = \frac{f_{n+1} - \alpha_{n+1} \varphi_n^{(p)}}{\alpha_{n+1} C_n + \beta_{n+1}}, \quad \varphi_{n+1}^{(q)} = -\frac{\alpha_{n+1} \varphi_n^{(q)}}{\alpha_{n+1} C_n + \beta_{n+1}} \quad (4)$$

Алгоритм нахождения  $\{C_n, \varphi_n^{(p)}, \varphi_n^{(q)}\}$  для всех  $n$  следующий: зная тройку  $\{C_1, \varphi_1^{(p)}, \varphi_1^{(q)}\}$ , можно, используя (4), найти  $\{C_2, \varphi_2^{(p)}, \varphi_2^{(q)}\}$ , затем, снова подставляя в (4) найденные  $\{C_2, \varphi_2^{(p)}, \varphi_2^{(q)}\}$ , вычислить  $\{C_3, \varphi_3^{(p)}, \varphi_3^{(q)}\}$  и так далее:

$$\{C_1, \varphi_1^{(p)}, \varphi_1^{(q)}\} \xrightarrow{(4)} \{C_2, \varphi_2^{(p)}, \varphi_2^{(q)}\} \xrightarrow{(4)} \{C_3, \varphi_3^{(p)}, \varphi_3^{(q)}\} \xrightarrow{(4)} \dots \xrightarrow{(4)} \{C_{N-1}, \varphi_{N-1}^{(p)}, \varphi_{N-1}^{(q)}\}$$

**Этап 2:** Найдём  $p_n, q_n$  для  $n = \overline{1, \dots, N-1}$ . Итак,

$$\begin{cases} z_{N-1} = p_{N-1} + q_{N-1} z_N \\ z_{N-1} = C_{N-1} z_N + \varphi_{N-1}^{(p)} + \varphi_{N-1}^{(q)} z_N \end{cases}$$

то есть

$$p_{N-1} = \varphi_{N-1}^{(p)}, \quad q_{N-1} = C_{N-1} + \varphi_{N-1}^{(q)}$$

Теперь пользуясь формулой (2), можем найти все остальные  $p_n, q_n$ :

$$\{p_{N-1}, q_{N-1}\} \xrightarrow{(2)} \{p_{N-2}, q_{N-2}\} \xrightarrow{(2)} \dots \xrightarrow{(2)} \{p_1, q_1\}$$

**Этап 3:** Найдём  $z_1, \dots, z_N$ . Начнём с  $z_N$ . Напишем систему:

$$\begin{cases} z_1 = p_1 + q_1 z_N \\ z_{N-1} = p_{N-1} + q_{N-1} z_N \\ \gamma_N z_1 + \alpha_N z_{N-1} + \beta_N z_N = f_N \end{cases} \implies z_N = \frac{f_N - \gamma_N p_1 - \alpha_N p_{N-1}}{\beta_N + \gamma_N q_1 + \alpha_N q_{N-1}}$$

Далее используя формулу  $z_n = p_n + q_n z_N$ , найдём остальные  $z_1, z_2, z_3, \dots, z_{N-1}$ .

#### Устойчивость метода прогонки

Для устойчивости метода достаточно, чтобы  $|\beta_n| \geq |\alpha_n| + |\gamma_n|$ , то есть  $1 \geq |\lambda| \frac{\tau}{h} \iff \frac{\tau}{h} \leq \frac{1}{|\lambda|}$

## 4 Исследование на устойчивость схем

**Утверждение.** Схема "левый треугольник" устойчива, если

$$\lambda < 0, \quad -\lambda \frac{\tau}{h} \leq 1$$

Схема "правый треугольник" устойчива, если

$$\lambda > 0, \quad \lambda \frac{\tau}{h} \leq 1$$

*Доказательство.* Докажем для схемы "правый треугольник" (для "левого треугольника" всё доказывалось аналогично). Пусть мы допустили ошибку  $\delta$  на  $y_{n,m}$ :

$$y_{n,m}^{(\delta)} = y_{n,m} + \delta$$

Тогда выражая  $y_{n,m+1}$  через ошибочный  $y_{n,m}^{(\delta)}$ , получим, что ошибка при вычислении  $y_{n,m+1}$  будет равна  $(1 - \frac{\tau}{h}\lambda)\delta$ :

$$y_{n,m+1}^{(\delta)} = y_{n,m+1} + \left(1 - \frac{\tau}{h}\lambda\right)\delta$$

А при вычислении  $y_{n-1,m+1}$  получим ошибку  $\frac{\tau}{h}\lambda\delta$ :

$$y_{n-1,m+1}^{(\delta)} = y_{n-1,m+1} + \frac{\tau}{h}\lambda\delta$$

В обоих случаях величины ошибок при последующих вычислениях лежат в  $[-|\delta|, |\delta|]$ . Таким образом, если в какой-то момент допущена ошибка, то при последующих вычислениях она не будет расти  $\Rightarrow$  устойчивость доказана. □

## 5 Аппроксимация

Пусть  $y$  – решение нашей задачи. Подставим его в

### 5.1 Левый треугольник

$$\begin{aligned} & \frac{y(x_n, t_{m+1}) - y(x_n, t_m)}{\tau} - \lambda \cdot \frac{y(x_n, t_m) - y(x_{n-1}, t_m)}{h} = \\ &= \frac{1}{\tau} \cdot \left[ y(x_n, t_m) + \tau y'_t(x_n, t_m) + O(\tau^2) - y(x_n, t_m) \right] - \frac{\lambda}{h} \cdot \left[ y(x_n, t_m) - y(x_{n-1}, t_m) + h y'_x(x_n, t_m) + O(h^2) \right] = \\ &= O(\tau + h) \end{aligned}$$

### 5.2 Правый треугольник

$$\begin{aligned} & \frac{y(x_n, t_{m+1}) - y(x_n, t_m)}{\tau} - \lambda \cdot \frac{y(x_{n+1}, t_m) - y(x_n, t_m)}{h} = \\ &= \frac{1}{\tau} \cdot \left[ y(x_n, t_m) + \tau y'_t(x_n, t_m) + O(\tau^2) - y(x_n, t_m) \right] - \frac{\lambda}{h} \cdot \left[ y(x_{n+1}, t_m) - y(x_n, t_m) + h y'_x(x_n, t_m) + O(h^2) - y(x_n, t_m) \right] = \\ &= O(\tau + h) \end{aligned}$$

### 5.3 Верхний треугольник

$$\begin{aligned}
\frac{y(x_n, t_{m+1}) - y(x_n, t_m)}{\tau} - \lambda \cdot \frac{y(x_{n+1}, t_{m+1}) - y(x_{n-1}, t_{m+1})}{2h} = \\
= \frac{1}{\tau} \cdot \left[ y(x_n, t_m) + \tau y'_t(x_n, t_m) + O(\tau^2) - y(x_n, t_m) \right] - \\
- \frac{\lambda}{2h} \cdot \left[ y(x_n, t_{m+1}) + h y'_x(x_n, t_m) + \frac{h^2}{2} y''_{xx}(x_n, t_m) - y(x_n, t_{m+1}) + h y'_x(x_n, t_m) - \frac{h^2}{2} y''_{xx}(x_n, t_m) + O(h^3) \right] = \\
= O(\tau + h^2)
\end{aligned}$$

### 5.4 Вводим определение аппроксимации

Итак, пусть требуется решить задачу

$$\mathcal{L}u(\bar{x}) = f(\bar{x}), \quad \bar{x} \in G, \quad (5)$$

где  $\mathcal{L}$  – линейный дифференциальный оператор,  $G$  – область  $m$ -мерного пространства,  $f(\bar{x})$  – заданная функция. Для её решения сначала вводится сетка  $G_\eta$ , состоящая из конечного множества точек, принадлежащих  $G$ , плотность распределения которых характеризуется вектором  $\eta$  (в нашем случае  $\eta = (h, \tau)$ ), а  $G_\eta = G_{(h, \tau)} = \{(x_n, t_m), \quad n = \overline{0, N}, \quad m = \overline{0, M}\}$ . Затем строится разностная схема с разностным оператором  $\mathcal{L}_\eta$

$$\mathcal{L}_\eta v(\bar{x}) = \varphi_\eta(\bar{x}), \quad \bar{x} \in G_\eta \quad (6)$$

решение  $(v(\bar{x}), \bar{x} \in G_\eta)$  которой претендует на то, чтобы быть приближением решения  $(u(\bar{x}), \bar{x} \in G)$  задачи (5). Теперь обозначим проекцию решения  $u(\bar{x})$  задачи (5) на сетку  $G_\eta$  как  $[u]_\eta(\bar{x})$ , положив

$$[u]_\eta(\bar{x}) = u(\bar{x})|_{\bar{x} \in G_\eta}$$

а также зафиксируем норму  $\|\cdot\|_\eta$ , в рамках нашей задачи положив  $\|\cdot\|_\eta = \|\cdot\|_{(h, \tau)}$ , введя следующее

**Определение 5.1.** Пусть  $w$  – функция, определенная на  $G_{(h, \tau)}$ , тогда

$$\|w\|_{(h, \tau)} = \tau h \sum_{n=0}^N \sum_{m=0}^M |w(x_n, t_m)|$$

**Определение 5.2.** Говорят, что разностная задача (6) аппроксимирует (5), если

$$\|\varphi_\eta(\bar{x}) - \mathcal{L}_\eta[u]_\eta(\bar{x})\|_\eta \rightarrow 0, \quad |\eta| \rightarrow 0$$

### 5.5 Доказательство аппроксимации

практически завершено. В самом деле, в рамках нашей задачи для доказательства аппроксимации осталось посчитать норму из определения 5.1. Для правого и левого треугольников она будет равна

$$\tau h \sum_{n=0}^N \sum_{m=0}^M O(\tau + h) = O(\tau + h)$$

а для верхнего

$$\tau h \sum_{n=0}^N \sum_{m=0}^M O(\tau + h^2) = O(\tau + h^2)$$

## 6 Устойчивость

TODO: CHANGE THIS BULLSHIT

Поскольку рассматриваемые разностные задачи линейны, то, очевидно, для того, чтобы соответствующая разностная схема была устойчива, необходимо и достаточно, чтобы всякое ее решение было равномерно ограничено по  $m$ . Согласно спектральному признаку, устойчивость достаточно проверить для произвольной гармоник. Итак, схема устойчива, если всякое решение разностной задачи этой схемы равномерно ограничено по  $m$ .

## 6.1 Правый треугольник

Пусть  $y_{n,m} = \mu^m e^{in\alpha}$ . Подставим её в схему:

$$\frac{\mu^{m+1} e^{in\alpha} - \mu^m e^{in\alpha}}{\tau} = \lambda \frac{\mu^m e^{i(n+1)\alpha} - \mu^m e^{in\alpha}}{h}$$

Отсюда сокращая на  $\mu^m e^{in\alpha}$  получаем, что

$$\frac{\mu - 1}{\tau} = \lambda \frac{e^{i\alpha} - 1}{h} \iff \mu = \lambda \frac{\tau}{h} (e^{i\alpha} - 1) + 1$$

Посчитаем  $|\mu|^2$ :

$$|\mu|^2 = \mu \cdot \bar{\mu} = \left( \lambda \frac{\tau}{h} (e^{i\alpha} - 1) + 1 \right) \cdot \left( \lambda \frac{\tau}{h} (e^{-i\alpha} - 1) + 1 \right) = 1 + 4 \cdot \lambda \frac{\tau}{h} \cdot \left[ \lambda \frac{\tau}{h} - 1 \right] \cdot \sin^2 \left( \frac{\alpha}{2} \right)$$

Таким образом при  $\lambda < 0$  получаем, что  $|\mu| > 1 \Rightarrow |y_{n,m}| = \mu^m \rightarrow \infty$ , то есть схема будет *безусловно неустойчивой*.

Теперь рассмотрим случай  $\lambda > 0$ . Легко видеть что решение  $y_{n,m}$  равномерно ограничено по  $m$  для всех  $\alpha$ , если и только если  $\mu \leq 1$ . Таким образом, схема является устойчивой при  $0 < \lambda \frac{\tau}{h} \leq 1$  (так как в этом случае  $\mu \leq 1$ ). При  $\lambda \frac{\tau}{h} > 1$  легко видеть, что  $\mu > 1$ , то есть устойчивости не будет. Таким образом, при  $\lambda > 0$  схема является *условно устойчивой*.

## 6.2 Верхний треугольник

Действуем аналогично: подставляем  $y_{n,m} = \mu^m e^{in\alpha}$  в соответствующую разностную схему и после сокращения на  $\mu^m e^{in\alpha}$  получаем

$$\frac{\mu - 1}{\tau} = \lambda \mu \frac{e^{i\alpha} - e^{-i\alpha}}{2h}$$

Выражаем отсюда

$$\mu = \frac{1}{1 - i\lambda \frac{\tau}{2h} \sin(\alpha)} \Rightarrow |\mu|^2 = \frac{1}{1 + \lambda^2 \frac{\tau^2}{4h^2} \sin^2(\alpha)} \leq 1$$

Таким образом,  $|\mu| \leq 1 \Rightarrow y_{n,m}$  равномерно ограничено по  $m \Rightarrow$  схема *безусловно устойчива*.