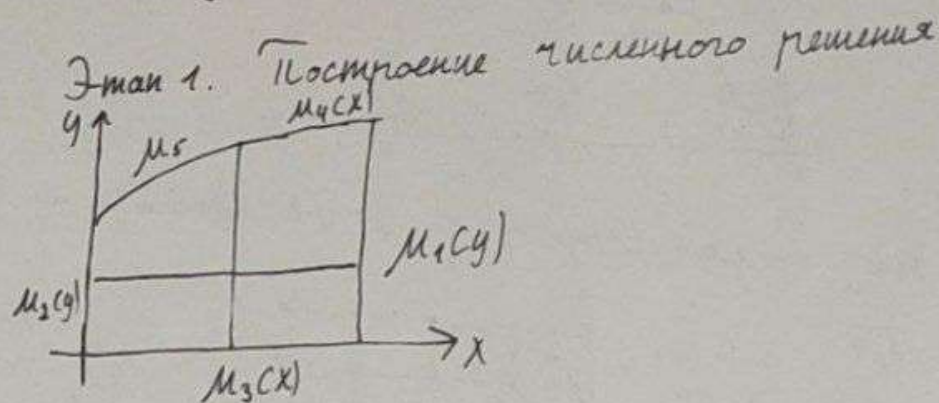


Задача №4

Задача Дирихле для ур-я Пуассона:

$$\begin{cases} \Delta u(x,y) = -f(x,y) & (x,y) \in G \\ u(x,y) = \mu(x,y) & (x,y) \in \partial G \end{cases}$$

Область $G \subset \mathbb{R}^2$ вложена вместе с границей ∂G в прямоугольник $x \in [a,b], y \in [c,d]$



Рассмотрим $f(x)$, сетка $x_i, x_{i-2} = x_{i-2}h, x_{i+\beta} = x_{i+\beta}h$

$f'(x_i) = ?$



Строим интерполяционный полином $P_2(x)$ по 2-м точкам:

$$P_2(x_i) = f(x_i); P_2(x_{i+\beta}h) = f(x_{i+\beta}h)$$

$$P_2(x_{i-2}h) = f(x_{i-2}h), \text{ полагаем, что } P_2''(x_i) \sim f''(x_i)$$

$$P_2'(x_i) = \frac{2}{h^2} \left(\frac{1}{(\alpha+\beta)\alpha} f_{i-2} - \frac{1}{2\beta} f_i + \frac{1}{(\alpha+\beta)\beta} f_{i+\beta} \right) \text{ примем}$$

$$f''(x_i) = P_2(x_i) + \left(\frac{h(\alpha-\beta)}{3} f'''(x_i) - \frac{h}{12} \frac{\alpha^3+\beta^3}{\alpha+\beta} f^{(4)}(x_i) + O(h^2) \right)$$

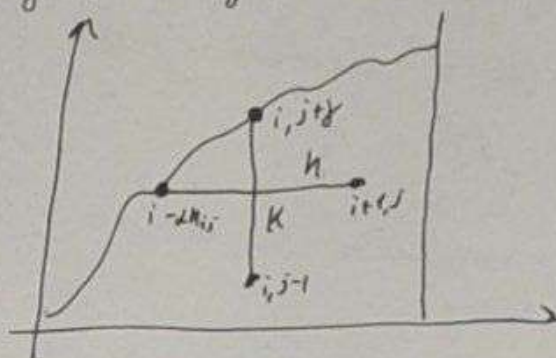
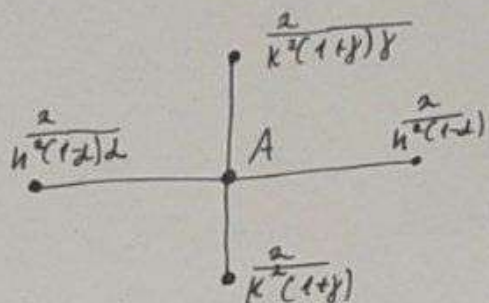
$$P_2''(x_i) = (f_{xx})_i - 3\text{-х точечный разностный оператор для}$$

вычисления 2-й производной на несимметричном шаблоне, аппроксимирует $f'(x_i)$ с 1-м порядком по h , если

$\alpha \neq \beta$ (если $\alpha = \beta$, то со вторым)

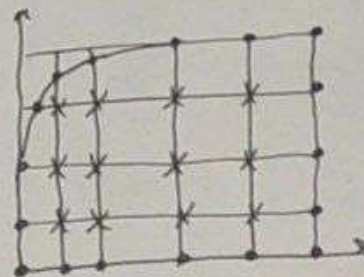
На несеми несимметричном шаблоне, непрямоугольной сетке и в узле (i, j) аппроксимируемая разностным оператором $(u_{x\bar{x}})_{ij} + \kappa(u_{y\bar{y}})_{ij}$ с первым порядком по h и k

$A = -2\left(\frac{1}{h^2\alpha} + \frac{1}{k^2\gamma}\right)$ при $\beta = \gamma = 1$ получим шаблон крест.



Задача Дирихле на прямоугольнике с закругленными краями.

$x_i = a + ih$ $h = \frac{b-a}{n}$, $i = \overline{0, n}$
 $y_j = c + jk$ $k = \frac{d-c}{m}$, $j = \overline{0, m}$



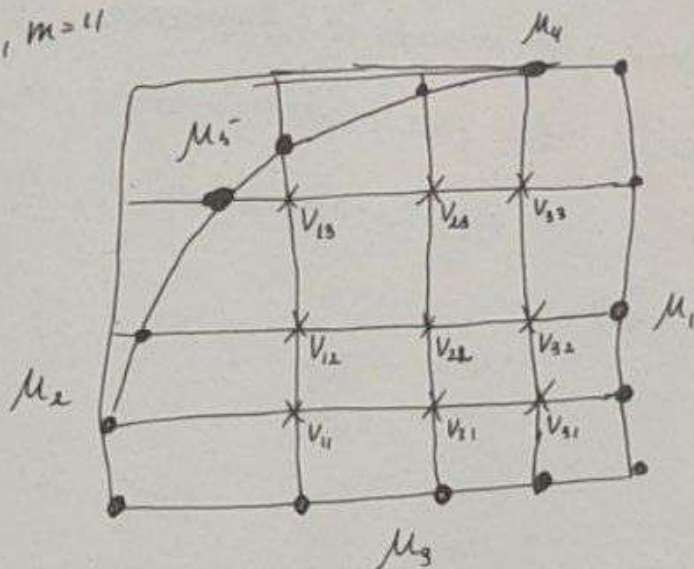
ω_n - внутр. узлы, на которых можно использовать сим. шаблоны
 γ_n - грани. узлы, которые участвуют в ур-ии для узлов из ω_n .

Сетка: $\Omega_n = \gamma_n \cup \omega_n$
 $H = \{h, k\}$

Разностная схема:

$$\begin{cases} (u_{x\bar{x}})_{ij} + (u_{y\bar{y}})_{ij} = -f_{ij}, & (i, j) \in \omega_n \\ u_{ij} = \mu(x_i, y_j) & (i, j) \in \gamma_n \end{cases}$$

$n=4, m=4$



$$\begin{pmatrix}
 A & \frac{1}{h^2} & & & \\
 \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} & & \\
 & \frac{1}{h^2} & A & & \\
 \frac{1}{k^2} & & & A & \frac{1}{h^2} \\
 & \frac{1}{k^2} & & \frac{1}{h^2} & A
 \end{pmatrix}
 \begin{pmatrix}
 V_{11} \\
 V_{21} \\
 V_{31} \\
 V_{12} \\
 V_{22} \\
 V_{32} \\
 V_{13} \\
 V_{23} \\
 V_{33}
 \end{pmatrix}
 =
 \begin{pmatrix}
 -f_{13} - \frac{1}{h^2} \mu_2 - \frac{1}{k^2} \mu_3 \\
 -f_{21} - \frac{1}{k^2} \mu_3 \\
 -f_{31} - \frac{1}{h^2} \mu_1 - \frac{1}{k^2} \mu_3 \\
 -f_{12} - \frac{1}{h^2} \mu_2 \\
 -f_{22} - \frac{1}{h^2} \mu_1 \\
 -f_{32} - \frac{1}{h^2} \mu_1 \\
 -f_{12} - \frac{a}{\partial y} \mu_5 - \frac{a}{\partial x} \mu_5 \\
 -f_{22} - \frac{1}{k^2} \mu_4 \\
 -f_{33} - \frac{1}{h^2} \mu_1 - \frac{1}{k^2} \mu_4
 \end{pmatrix}$$

Алгоритм решения задачи МПН

$$\lambda_{\min} = \frac{4}{h^2} \sin^2 \frac{\pi}{2n} + \frac{4}{k^2} \sin^2 \frac{\pi}{2m}$$

$$\lambda_{\max} = \frac{4}{h^2} \sin^2 \frac{\pi(m+1)}{2n} + \frac{4}{k^2} \sin^2 \frac{\pi(m-1)}{2m}$$

Код:

```

{
    double eps_cur = 0.0;
    double h2 = 1/(h*h);
    double k2 = 1/(k*k);
    int iter = 0;
    auto solution = new double[m][n];
    double v_old, v_new;
    while (true) {
        if (max_iters == 0)
            break;
        iter++;
        eps_cur = 0;
        for (int j = 0; j <= m; j++)
            for (int i = 0; i <= n; i++)
                (*solution - old)[i][j] = (*solution)[i][j];
        for (int j = 1; j <= m; j++)
            for (int i = 1; i <= n; i++) {
                a2 = -2 + (h2 + k2);
                double x1 = a + i*h;
                double y1 = b + j*k;
                v_old = (*solution - old)[i][j];
                v_new = v_old + tau * (k2 * ((*solution - old)[i-1][j] +
                    (*solution - old)[i+1][j] + k2 * ((*solution - old)[i][j-1] +
                    (*solution - old)[i][j+1] + a2 + v_old + f(x1, y1));
            }
    }

```

```

eps_cur = abs(v_old - v_new);
if (eps_cur > eps_max)
    eps_max = eps_cur
    (*solution)[j][i] = v_new
for (int j =  $\frac{m}{2}$ ; j < m; j++)
    for (int i =  $\frac{n}{2}$ ; i < n; i++) {

```

```

    }

```

```

for (int j =  $\frac{m}{2}$ ; j < m; j++)
    for (int i = 1; i <  $\frac{n}{2}$ ; i++) {
        a_i = -2 * (1 / (h * h * x) + 1 / (k * k * y));
        double x_i = a + i * h;
        double y_i = c + j * k;
        v_old = 1 / (x * h + x * h);
        eps_cur = abs(v_old - v_new);
        if (eps_cur > eps_max)
            eps_max = eps_cur;
        (*solution)[i][j] = v_new;
    }
if ((eps_max > eps) || (iter > max_iters))
    break
}
total_iters = iter;
}

```

Этап 2 - Анализ погрешности.

Погрешность схемы - сеточная ф-я $z_{ij} = u_{ij} - v_{ij}$

u_{ij} - точное решение ΔV

v_{ij} - точное решение разгн. схемы.

Пл - невязка разгн. схемы при условии, что в нее подставляют решение ΔV

$$\psi_{ij} = [u_{xx}]_{ij} + [u_{yy}]_{ij} + f_{ij}$$

$$\psi_{ij} = u_{ij} - \mu(x_i, y_j)$$

Схема аппроксимирует задачу со 2 порядком по h и по k ,
если $d = \beta$. С первым по h и по k - если $d \neq \beta$.

$$\begin{cases} \max |\psi_{ij}| \leq \hat{M}(h+k) \\ \max |\psi_{ij}| = 0 \\ i, j \in \gamma_{hk} \end{cases} \quad - \text{при } d \neq \beta$$

Потр. схемы \rightarrow при получении схемы со 2 порядком
по h и k ($d = \beta$) и с первым $d = \beta$

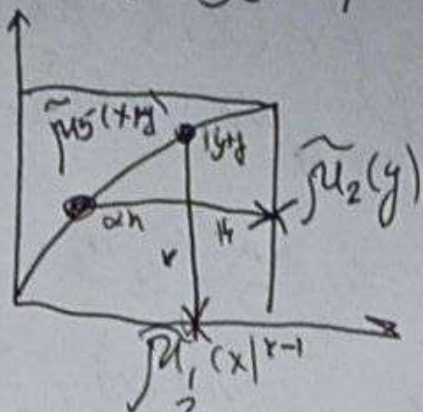
$$\underbrace{\max_{i,j \in \omega_{hk}} |z_{ij}| \leq M(h^2 + k^2)}_{d = \beta}$$

$$\underbrace{\max_{i,j \in \omega_{hk}} |z_{ij}| \leq \hat{M}(h+k)}_{d = \beta}$$

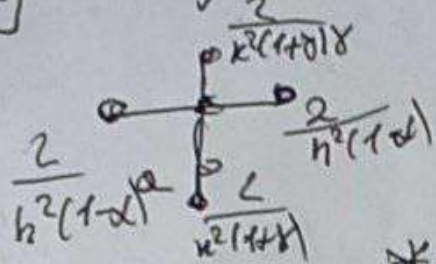
$$\max_{i,j \in \gamma_{hk}} |z_{ij}| = 0$$

Для случая, когда $\alpha = \beta$ уже было показано в предыдущей задаче, поэтому будем решать только случай $\alpha \neq \beta$.

вспомогательный



μ_1, μ_2 — базис в функциональном пространстве, мы их знаем, поэтому это переписываем, как считать ψ_{ij} .
Область покрываем оставшиеся треугольники *



$$\psi_{ij} = \left(\frac{2}{h^2} \left(\frac{1}{\alpha + \beta} u_{i+\alpha} - \frac{1}{\alpha \beta} u_{i\alpha} \frac{1}{\alpha + \beta} u_{j+\beta} \right) \right)$$

$$+ \left(\frac{2}{k^2} \left(\frac{1}{\delta + \gamma} u_{j+\gamma} - \frac{1}{\delta \gamma} u_{j\gamma} + \frac{1}{\delta + \gamma} \frac{1}{\delta} u_{i+\beta} \right) \right) + f_{ij}$$

$$\psi_{i0} = u_{i0} - \hat{u}_1(x_i) = 0 \quad \psi_{0j} = u_{0j} - \hat{u}_2(y_j) = 0$$

$$\psi_{ij} = u_{ij} - \hat{u}_{\alpha\beta}(x_i, y_j) = 0, \text{ при } i, j \in \mathcal{I}_n$$

При $\alpha \neq \beta$ разностные операторы * и ** аппроксимируют вторую производную с первым порядком по h и по k:

$$[\psi_{xx}]_{ij} = (u''_{xx})_{ij} - [\psi_{xx}]_{ij} = (u''_{xx})_{ij} - \frac{2}{h^2} \left(\frac{1}{\alpha + \beta} u_{i+\alpha} - \frac{1}{\alpha \beta} u_{i\alpha} \frac{1}{\alpha + \beta} u_{j+\beta} \right)$$

$$= \frac{1}{\alpha \beta} u_{ij} + \frac{1}{(\alpha + \beta)^2} u_{i+\beta, j+\gamma} - \frac{1}{\alpha \beta} u_{i+\beta, j} - \frac{1}{\alpha \beta} u_{i, j+\gamma}$$

раскроем $u_{i+\beta, j+\gamma}$

$$u_{i+\beta, j+\gamma} = u(x_i + \alpha h, y_j + \beta h) = u(x_i, y_j) + u'(x_i, y_j) \alpha h + \frac{1}{2} u''(x_i, y_j) \alpha^2 h^2 + O(h^3)$$

$$= u''(x_i, y_j) \frac{(\alpha h)^2}{2!} + \dots \in [x_i - \alpha h, x_i]$$

$$u_{i+\beta, j+\gamma} = u(x_i) + u'(x_i) \alpha h + \frac{1}{2} u''(x_i) \alpha^2 h^2 + O(h^3)$$

Рассмотрим $u_i + \beta_j$

$$u_{i+\beta_i} = u(x_i + \beta) = u(x_i + \beta h) = u(x_i) + u'(x_i) \beta h + \dots$$

$$\oplus u''(x_i) \frac{(\beta h)^2}{2} + u'''(\xi) \frac{(\beta h)^3}{6}, \quad \xi \in [x_i, x_i + \beta h]$$

$$u_{i+\beta_i} = u(x_i) + u'(x_i) \beta h + u''(x_i) \frac{(\beta h)^2}{2} + u'''(\xi) \frac{(\beta h)^3}{6} + o(h^3)$$

$$\ominus u''(x_i) - \frac{2}{h^2} \left(\frac{2}{\alpha + \beta} \cdot \frac{u(x_i)}{h^2} - \frac{\alpha k u'(x_i)}{h} + \frac{\alpha^2 h^2}{2} u''(x_i) \right)$$

$$\ominus \frac{\alpha^3 h^3}{6} u'''(\xi) - \frac{2}{\alpha \beta h} u_{ij} + \frac{2}{(\alpha + \beta) \beta} \left(\frac{u(x_i)}{h^2} + \frac{\beta h u'(x_i)}{h} \right) \oplus$$

$$\oplus \frac{\beta^2 h^2}{2} u''(x_i) + \frac{\beta^3 h^3}{6} u'''(\xi) \ominus$$

$$\boxed{\ominus} u''(x_i) - \left[\left(\frac{2}{(\alpha + \beta) \alpha} + \frac{2}{(\alpha + \beta) \beta} - \frac{2}{\alpha \beta} \right) \frac{u(x_i)}{h^2} + \left(\frac{2}{\alpha + \beta} - \frac{2}{\alpha + \beta} \right) \frac{u'}{h} \right]$$

$$\oplus \left(\frac{\alpha}{\alpha + \beta} + \frac{\beta}{\alpha + \beta} \right) u''(x_i) + \left(\frac{\beta^2}{(\alpha + \beta) \cdot 3} - \frac{\alpha^2}{(\alpha + \beta) \cdot 3} \right) \cdot h u'''(\xi) =$$

$$\ominus u''(x_i) - \left[u''(x_i) + \left(\frac{\beta - \alpha}{3} \right) \cdot h u'''(\xi) \right] = u''(x_i) - u''(x_i) \ominus$$

$$\ominus \frac{\beta - \alpha}{3} h \cdot u'''(\xi) = - \frac{\beta - \alpha}{3} u'''(\xi) h = \frac{\alpha - \beta}{3} u'''(\xi) \cdot h$$

$$\boxed{u_{xx}} = \frac{\alpha - \beta}{3} u'''(\xi) h, \quad \xi \in [x_i - \alpha h; x_i + \beta h]$$

Определение порядка точности оператора:

$$u''(x_i) - \frac{2}{h^2} \left[\frac{1}{\alpha + \beta} (u(x_i) - \alpha h u'(x_i) + \alpha \frac{h^2}{2} u''(x_i)) \right]$$

$$\ominus \frac{\alpha^3 h^3}{6} u'''(x_i) + o(h^3) - \frac{1}{\alpha \beta} u(x_i) + \frac{1}{\alpha + \beta} u(x_i) + \beta h u'(x_i) \oplus$$

$$\oplus \left[\frac{\beta^2 h^2}{2} u''(x_i) + \frac{\beta^3 h^3}{6} u'''(x_i) + o(h^3) \right] = \frac{\alpha - \beta}{3} u'''(x_i) h + o(h)$$

Главный член: $\frac{\alpha - \beta}{3} u'''(x_i) h + o(h)$

Главный член $\frac{\alpha - \beta}{3} u'''(x_i) h$

Порядок $k = 1$

Получается что φ аппроксимирует вторую производную φ с порядком по h и остается так же

$$|\varphi_i| \leq h \cdot \hat{M}, \text{ где } \hat{M} = \max_{\xi \in [x_i - \alpha h, x_i + \alpha h]} \left| \frac{\alpha - \beta}{3} u'''(\xi) \right|$$

Аналогично показывается что будет аппроксимация с τ порядком по k , с порядком в итоге по h и k

$$\varphi_{ij} = (u_{xx})_{ij} + (u_{yy})_{ij} + f_{ij} = (u_{xx} + u_{yy} + f(x, y))|_{x=x_i, y=y_j}$$

$$\ominus (u_{xx})_{ij} = u_{xx}(x_i, y_j) + \alpha (u_{yy})_{ij} - u_{yy}(x_i, y_j) \ominus$$

$$\ominus \frac{h}{3} u'''_{xxx}(\xi_1, \eta_j) (\alpha - \beta) + \frac{k}{3} (\delta + \delta') u'''_{yyy}(x_i, \xi_2)$$

$$\xi_1 \in [x_{i-1}, x_{i+1}], \xi_2 \in [y_{j-1}, y_{j+1}]$$

$$\Rightarrow \varphi_{ij} = (u_{xx})_{ij} + (u_{yy})_{ij} + f_{ij} + \frac{h}{3} u'''_{xxx}(\xi_1, \eta_j) (\alpha - \beta) + \frac{k}{3} (\delta + \delta') u'''_{yyy}(x_i, \xi_2)$$

$$\varphi_{ij} = \frac{1}{3} (h(\alpha + \beta) u'''_{xxx}(\xi_1, \eta_j) + k(\delta + \delta') u'''_{yyy}(x_i, \xi_2))$$

В выражении тоже могут быть нули.

$$\varphi_{ij} = u_{ij} - \varphi(x_i, y_j) = 0, \text{ поэтому можно сказать}$$

$$\text{так: } \max_{\substack{i=0, n-1 \\ j=1, m-1}} |\varphi_{ij}| \leq \frac{1}{3} (h + k) \bar{M}, \text{ где } \bar{M} = \max_{\substack{x \in (0, 1) \\ y \in (0, 1)}} \left\{ \frac{1}{3} h(\alpha + \beta) |u'''_{xxx}(x, y)|, \frac{1}{3} k(\delta + \delta') |u'''_{yyy}(x, y)| \right\}$$

Связь ПД и погрешности схемы

Поставим вектор \vec{v} в разности схем.

$$\frac{2}{h^2} \left(\frac{1}{\alpha + \beta} \tau_{i+1,j} - \frac{1}{\alpha \beta} \tau_{ij} + \frac{1}{(\alpha + \beta) \beta^2} \tau_{i,j+1} \right) + \frac{2}{k^2} \left(\frac{1}{\delta + \delta'} \tau_{i,j+1} - \frac{1}{\delta \delta'} \tau_{ij} + \frac{1}{(\delta + \delta') \delta^2} \tau_{i,j-1} \right)$$

$$\ominus \frac{1}{(\delta + \delta') \delta} \tau_{ij} \ominus$$

$$\textcircled{+} \frac{2}{k^2} \left(\frac{1}{(\delta + \delta') \delta'} u_{ij} + \frac{1}{\delta \delta'} u_{ij} + \frac{1}{(\delta + \delta') \delta} u_{ij} - \delta' \right) \frac{1}{\delta'}$$

$$\textcircled{+} \frac{2}{\kappa^2} \left(\frac{1}{(8+\delta')^2} z_{ij,T,\delta} - \frac{1}{8\delta'} z_{ij} + \frac{1}{(8+\delta')\delta'} z_{ij,-\delta} \right) = \frac{2}{\delta'}$$

$$c = 1, \dots, p-1$$

$$j = 1, \dots, n-1$$
$$(A_{\tau\tau})_{ij} + \sqrt{2} g g^{-1} h_{i0} = -f_{i0}, \quad (i, 0) \in w_{nk}$$

Внутр. узел 1-го тура
остальные узлы
 $n=4$ $m=4$

3) V - вектор размерности n - 1 \rightarrow Т.е. 3×3

$$V = (\underbrace{V_{11} \ V_{21} \ V_{31}}_{H_1}, \underbrace{V_{12} \ V_{22} \ V_{32}}_{H_2}, \underbrace{V_{13} \ V_{23} \ V_{33}}_{H_3})$$

④

III Пусть сетки заданы внешними связями
I для некоторого $V \in \mathbb{R}^3$ $AV \geq 0$. Тогда
 $V \leq 0$ 2-во аксиомы того, что в
заданной треугольной области (выб. грани,
все тоже самое, потому что сетка связная.

3) Доказать сх-ты схем построения
и определить порядок сх-ты, доказать в какой
норме доказаны сх-ты.

Попробуйте решить задачу (I) с
помощью разн. схем (2) - это сеточное?

Погрешность реш-я задачи (1) с помощью разн. схемы (2) - это сеточная функция $Z = u - v$

Рассмотрим $Dy(3)$:

$$\Delta \hat{Z}(x, y) = -5k \leq 0, \quad x \in (a, b), \quad y \in (c, d)$$

$$\hat{Z}(x, y) = K((x-a)(b-x) + (y-c)(d-y)) \leftarrow (3^*)$$

$$\hat{Z}(a, y) = K(y-c)(c^*-y) \geq 0 \quad y \in [c, c^*]$$

$$\hat{Z}(b, y) = K(y-c)(d-y) \geq 0 \quad y \in [c, d]$$

$$\hat{Z}(x, c) = K(x-a)(b-x) \geq 0 \quad x \in [a, b]$$

$$\hat{Z}(x, d) = K(x-a^*)(b-x) \geq 0 \quad x \in [a^*, b]$$

$$\hat{Z}(x, y) = K((x-a)(a^*-x) + (y-c^*)(d-y)) \quad x \in [a, a^*], y \in [c^*, d]$$

На сетке (x_i, y_j) задача (3) решается численно с помощью разностной схемы (4):

$$(\hat{Z}_{x\bar{x}})_{ij} + (\hat{Z}_{y\bar{y}})_{ij} = -5k \quad (i, j) \in W_{hk}$$

$$\hat{Z}_{ij} = \hat{\mu}(x_i, y_j) \quad (i, j) \in \gamma_{hk}, \text{ где}$$

ф-ю $\hat{\mu}(x, y)$ определяем в топологически граничных узлах:

$$\hat{\mu}(x_i, y_j) = K((x_i-a)(b-x_i) + (y_j-c)(d-y_j)) \geq 0 \quad (i, j) \in \gamma_{hk}$$

Точным решением (4) является (3^*) ,

Поскольку $\hat{Z}(x, y)$ квадратично зависит от x и y , значения разностных операторов численного диф-я используемых в схеме (4) совпадают со значениями соотв-х частных производных в $U(3)$

$$(\hat{Z}_{x\bar{x}})_{ij} = \left. \frac{\partial^2 \hat{Z}}{\partial x^2} \right|_{(x_i, y_j)}, \quad (\hat{Z}_{y\bar{y}})_{ij} = \left. \frac{\partial^2 \hat{Z}}{\partial y^2} \right|_{(x_i, y_j)} \quad i, j \in W_{hk}$$

Для пары задач (1) и (2) позр-ти Z и Ψ связанны ур-ями:

$$\begin{aligned} (Z_{xz})_{ij} + (Z_{ys})_{ij} &= \Psi_{ij} & (i,j) \in \omega_{hk} \\ Z_{ij} &= 0 & (i,j) \in \delta_{hk} \end{aligned} \quad (5)$$

Запишем задачи (5) и (4) в матр. виде

$$AZ = \Psi \quad (5^*)$$

$$A\hat{Z} = \hat{\Psi} \quad (4^*)$$

$$\left(\begin{array}{ccccccc} A & \frac{1}{h^2} & & & & & \frac{1}{k^2} \\ \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} & & & & \frac{1}{k^2} \\ & \frac{1}{h^2} & A & & & & \frac{1}{k^2} \\ \frac{1}{k^2} & & & A & \frac{1}{h^2} & & \frac{1}{k^2} \\ & \frac{1}{k^2} & & \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} & \frac{1}{k^2} \\ & & \frac{1}{k^2} & \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} & \frac{1}{k^2} \\ & & & \frac{2}{\Delta} & \tilde{A} & \frac{2}{C} & \\ & & & & \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} \\ & & & & \frac{1}{k^2} & \frac{1}{h^2} & A \end{array} \right) \left(\begin{array}{c} Z_{11} \\ Z_{21} \\ Z_{31} \\ Z_{12} \\ Z_{22} \\ Z_{32} \\ Z_{13} \\ Z_{23} \\ Z_{33} \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c} \Psi_{11} \\ \Psi_{21} \\ \Psi_{31} \\ \Psi_{12} \\ \Psi_{22} \\ \Psi_{32} \\ \Psi_{13} \\ \Psi_{23} \\ \Psi_{32} \end{array} \right)$$

$$\begin{pmatrix}
 A & \frac{1}{h^2} & & \frac{1}{k^2} \\
 \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} & \\
 & \frac{1}{h^2} & A & \\
 \frac{1}{k^2} & & & A & \frac{1}{h^2} & \frac{1}{k^2} \\
 & \frac{1}{k^2} & & A & \frac{1}{h^2} & \\
 & & \frac{1}{k^2} & & A & \frac{1}{h^2} & \frac{1}{k^2} \\
 & & & \frac{2}{D} & \tilde{A} & \frac{2}{C} \\
 & & & & \frac{1}{h^2} & A & \frac{1}{h^2} \\
 & & \frac{1}{k^2} & & \frac{1}{h^2} & A & \\
 & & & \frac{1}{k^2} & & \frac{1}{h^2} & A
 \end{pmatrix}
 \begin{pmatrix}
 \hat{z}_{11} \\
 \hat{z}_{21} \\
 \hat{z}_{31} \\
 \hat{z}_{12} \\
 \hat{z}_{22} \\
 \hat{z}_{32} \\
 \hat{z}_{13} \\
 \hat{z}_{23} \\
 \hat{z}_{33}
 \end{pmatrix}
 =
 \begin{pmatrix}
 \hat{\psi}_{11} \\
 \hat{\psi}_{21} \\
 \hat{\psi}_{31} \\
 \hat{\psi}_{12} \\
 \hat{\psi}_{22} \\
 \hat{\psi}_{32} \\
 \hat{\psi}_{13} \\
 \hat{\psi}_{23} \\
 \hat{\psi}_{33}
 \end{pmatrix}
 =$$

$$\frac{df}{d\mathbf{z}} = \begin{pmatrix}
 -5k - \frac{1}{h^2} \mu_2 - \frac{1}{k^2} \mu_3 \\
 -5k - \frac{1}{k^2} \mu_3 \\
 -5k - \frac{1}{h^2} \mu_1 - \frac{1}{k} \mu_3 \\
 -5k - \frac{1}{h^2} \mu_2 \\
 -5k \\
 -5k - \frac{1}{h^2} \mu_1 \\
 -5k - \frac{2}{D\delta} \mu_5 - \frac{2}{C\delta} \mu_5 \\
 -5k - \frac{1}{k^2} \mu_4 \\
 -5k - \frac{1}{h^2} \mu_1 - \frac{1}{k^2} \mu_4
 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix}
 -5k \\
 -5k \\
 -5k \\
 -5k \\
 -5k \\
 -5k \\
 -5k \\
 -5k \\
 -5k
 \end{pmatrix}$$

В общем случае в задачах (5*) и (4*) искомыми явл. векторы:

$$\mathbf{z} = (z_{11}, \dots, z_{33}), \quad \hat{\mathbf{z}} = (\hat{z}_{11}, \dots, \hat{z}_{33})$$

Они состоят из компонент погрешности z и значений сеточной ф-ии \hat{z} при $(ij) \in W_{hk}$ соответ.

Первая часть (5*) записывается в виде:

$\Psi = (\Psi_{11}, \dots, \Psi_{33})$ и состоит из компонент вектора погрешности аппроксимации Ψ при $(i, j) \in \omega_{hk}$. Правая часть

(4*) записана в виде вектора: $\hat{\Psi} = (\hat{\Psi}_{11}, \dots, \hat{\Psi}_{33})$, компоненты которого определены ф-ами вида:

$$\hat{\Psi}_{ij} = -5k - \frac{1}{h^2}(\alpha_1 \hat{M}_{i,j-1} + \alpha_2 \hat{M}_{i,j+1}) - \frac{1}{k^2}(\alpha_3 \hat{M}_{i-1,j} + \alpha_4 \hat{M}_{i+1,j})$$

$$(i, j) \in \omega_{hk}; \quad \hat{M}_{pq} = \hat{M}(x_p, y_q) \quad (p, q) \in \delta_{hk} \quad \alpha_\ell \in [0, 1] \quad \ell = \overline{1, 4}$$

Если $(i, j) \in \omega_{hk}$ явл топологическим внутренним узлом 1-го типа, то все коэф.-ты $\alpha_\ell; \ell = \overline{1, 4}$ равны 0 и

$\Psi_{ij} = -5k$. Если $(i, j) \in \omega_{hk}$ - топ внутр. узлы 2-го типа, то среди коэф.-ов $\alpha_\ell, \ell = \overline{1, 4}$ найдётся равный 1, причём таких коэф.-ов может быть не более 2

Поскольку $\hat{M}_{pq} = \hat{M}(x_p, y_q) \geq 0, (p, q) \in \delta_{hk}$, получим $\hat{\Psi}_{ij} \leq -5k$. В любом случае $\hat{\Psi}_{ij} \leq -5k \quad (i, j) \in \omega_{hk}$

Теперь подберём такие $k > 0$, чтобы модули правых частей задачи (4*) ограничивали модули правых частей задачи (5*)

$$5k = \hat{M}_1 h + \hat{M}_2 k, \text{ где } \hat{M}_1, \hat{M}_2 \text{ опред. формулой:}$$

$$\hat{M}_1 = \frac{1}{3} \max_{(x, y) \in \bar{G}} |(\alpha + \beta) u'''_{xx}(x, y)|, \quad \hat{M}_2 = \frac{1}{3} \max_{(x, y) \in \bar{G}} |(\delta + \delta) u'''_{yy}(x, y)|$$

Они не зависят от h и k

$$\text{✗ ур-я} \quad A(\bar{z} + z) = (\hat{\Psi} + \Psi)$$

$$A(\bar{z} - z) = (\hat{\Psi} - \Psi)$$

Т.к. для A справедлив принцип максимума

$$(\hat{\psi} + \psi) \leq 0 \Rightarrow (\hat{z} + z) \geq 0 \Rightarrow z \geq -\hat{z}, (\hat{\psi} - \psi) \leq 0 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (\hat{z} - z) \geq 0 \Rightarrow z \leq \hat{z} \Rightarrow -\hat{z} \leq z \leq \hat{z} \text{ или}$$

$$-\hat{z}_{ij} \leq z_{ij} \leq \hat{z}_{ij} \quad (i,j) \in \omega_{hk}$$

Т.к. при $(i,j) \in \omega_{hk}$ $\hat{z}_{ij} \geq 0$, для компонент погр-ти z

$$\text{верно } |z_{ij}| \leq \hat{z}_{ij} \quad (i,j) \in \omega_{hk}$$

Используя (5) и (3*) получим:

$$\max_{(i,j) \in \omega_{hk}} |z_{ij}| \leq \max_{(i,j) \in \omega_{hk}} K((x_i - a)(b - x_i) + (y_j - c)(d - y_j)) \leq$$

$$\leq \frac{2(\hat{M}_1 h + \hat{M}_2 k)}{3} \max_{(i,j) \in \omega_{hk}} ((x_i - a)(b - x_i) + (y_j - c)(d - y_j)) \leq$$

$$\leq \frac{4(\hat{M}_1 h + \hat{M}_2 k)}{9} ((b-a)^2 + (d-c)^2)$$

$$\max_{(i,j) \in \omega_{hk}} |z_{ij}| = 0$$



4) Сформулируйте опр. общ. погрешности, погрешности методов и вычислительной погр-ти; опишите структуру общей погрешности с учётом того, что реше- СЛАУ (разн. схемы) будет найдено с помощью и методов.

Общая погрешность решения $z.(1)$ с помощью схемы (2) на сетке (n, m) — это сеточная ф-я:

$z_{общ}(x, y) = u(x, y) - v^{**}(x, y)$, где $u(x, y)$ — сет. ф-я, соотв. точному решению $z.(1)$, $v^{**}(x, y)$ — сеточная ф-я, соотв. численному решению разн. схемы (2)

Если (2) решена с помощью итер. метода, обычно погрешность можно записать в виде:

$z_{общ}(x, y) = u(x, y) - v_s^{**}(x, y)$, причём

$$z_{общ}(x, y) = \underbrace{[u(x, y) - v(x, y)]}_{\text{погр. реш. зодг(1)}} + \underbrace{[v(x, y) - v_s(x, y)]}_{\substack{\text{погр. решен. сх(2)} \\ \text{с помощ. итер. мет.}}} +$$

$$\underbrace{[v_s(x, y) - v_s^{**}(x, y)]}_{\substack{\text{погр. счётки на } S\text{-ом} \\ \text{шаге}}}$$

Этап 3 Запись итерационного метода при сущ. сетки

Если существует сетка и заранее знаем n и m , то через формулу метода нужно проверить кратность (n и m должны быть кратны 2):

if ($(m \% 2 != 0) \parallel (n \% 2 != 0)$):

cout << ("Задаем нечетное n или m ");

else

$$\left[\begin{aligned} \lambda_{\min} &= \frac{4}{h^2} \sin^2 \frac{\pi}{2n} + \frac{4}{k^2} \sin^2 \frac{\pi}{2m} \\ \lambda_{\max} &= \frac{4}{h^2} \sin^2 \frac{\pi(n-1)}{2n} + \frac{4}{k^2} \sin^2 \frac{\pi(m-1)}{2m} \\ \tau &= 2 / (\lambda_{\max} + \lambda_{\min}) \end{aligned} \right]$$

нужно вычислить перед применением метода

{ double eps = 0.0;

double h2 = 1/(h*h);

double k2 = 1/(k*k);

double a2;

int iter=0;

auto solution_old = new matrix(m+1, n+1, 0)

double v_old, v_new;

while (true) {

if (max_iters == 0)

break;

iter++;

for (int j=0; j<=m; j++)

for (int i=0; i<=n; i++)

(*solution_old)[j][i] = (*solution)[j][i];

for (int j=1; j<=m/2; j++)

for (int i=1; i<=n; i++) {


```

a2 = -2*(h2+k2);
double xi = a + i*h;
double yj = c + j*k;
V_old = (*solution_old)[i][j];
V_new = V_old + tau * (k2((*solution_old)[i+1][j] +
+ (*solution_old)[i+1][j+1]) + h2 * ((*solution_old)[j][i-1] +
+ (*solution_old)[j][i+1]) + a2 * V_old + f(xi, yj));
eps_ = abs(V_old, V_new);
if (eps_ > eps_max)
    eps_max = eps_;
(*solution)[j][i] = V_new;

```

```

for (int j = m/2; j < m; j++)
    for (int i = n/2; i < n; i++) {

```

(*)

```

    }
    for (int j = m/2; j < m; j++)
        for (int i = 1; i < n/2; i++) {
            a2 = -2 * (1/(h*h*d) + 1/(k*k*d));
            double xi = a + i*h;
            double yj = c + j*k;
            h2 = 1/(h*d*h*d);
            k2 = 1/(k*d*k*d);
            V_old = (*solution_old)[j][i];
            V_new = V_old + tau * (k2((*solution_old)[i+1][j] +
            + (*solution_old)[i+1][j+1]) + h2 * ((*solution_old)[j][i-1] +
            + (*solution_old)[j][i+1]) + a2 * V_old + f(xi, yj));
            eps_ = abs(V_old - V_new);
            if (eps_ > eps_max)
                eps_max = eps_;
            (*solution)[j][i] = V_new;
        }
    if (iter_max > eps || (iter > max_iters))
        break;
}
total_iters = iter;
}

```