# Чисельні методи математичної фізики

## Риженко A. I.\*

## 15 жовтня 2019 р.

## Зміст

1	Про	рекційні методи. Метод моментів.	
	Me	год Бубнова-Гальоркіна	2
	1.1	Постановка задачі і допоміжні твердження	2
	1.2	Метод моментів	2
	1.3	Метод Бубнова-Гальоркіна	4
2	•	цілення самоспряженого оператору.	
	Уза	гальнений розв'язок	4
	2.1	Основні визначення	4
	2.2	Збіжність методу Бубнова-Гальоркіна	5
	2.3	Приклади	6
	2.4	Прямий метод	7
	2.5	Метод колокацій	8
3	Bap	ріаційні методи розв'язування крайових задач	10
	3.1	Загальні положення задачі мінімізації функціоналів	10
		3.1.1 Процес Рітца побудови мінімізаційної послідовності	14
	3.2	Метод Рітца	14
		3.2.1 Мінімізаційна послідовність	15
		3.2.2 Метод Рітца в $H_A$	17
		3.2.3 Приклади	18
	3.3	Метод найменших квадратів	20
		3.3.1 Мінімізаційна послідовність	21
4	Сіт	кові (дискретні/різницеві) методи	22
	4.1	Загальні поняття методу сіток	22
	4.2	Сітки і сіткові функції	24
		4.2.1 Сітки	24
		4.2.2 Сіткові функції	25
		I V	

<sup>\*</sup>Риженко Андрій Іванович, rai-ku@ukr.net

## 1 Проекційні методи. Метод моментів. Метод Бубнова-Гальоркіна

## 1.1 Постановка задачі і допоміжні твердження

Розгялнемо рівняння

$$Au = f, (1.1.1)$$

де  $A: E \to F$  — лінійний, діє на парі лінійниї нормованих просторів,  $D(A) \subseteq E$ ,  $R(A) \subseteq F$ .

Розглянемо послідовність підпросторів  $E_n\subseteq D(A),\, F_n\subseteq F.$  Введемо лінійні *оператори проектування*  $P_n:F\to F_n$  такі, що  $P_n^2=P_n.$  Тоді можна розглянути послідовність рівнянь

$$P_n(Au_n - f) = 0, (1.1.2)$$

із розв'язками  $u_n \in E_n$ . Враховуючи лінійність операторів проектування маємо  $P_n(Au_n) = P_n f$ . Зрозуміло, що у залежності від вибору  $E_n, F_n, P_n$  отримаємо різні проекційні розв'язки  $u_n$ .

Нехай надалі E, F — гільбертові простори.

**Означення 1.1.** Розглянемо лінійно незалежні системи функцій  $\{\varphi_i\} \in D(A)$  і  $\{\psi_i\} \in F$ . Система  $\{\varphi_i\}$  називається координатною, а система  $\{\psi_i\}$  — проекційною.

У якості  $E_n$  візьмемо  $\mathcal{L}(\varphi_1,\ldots,\varphi_n)$ , а в якості  $F_n-\mathcal{L}(\psi_1,\ldots,\psi_n)$ .

### Твердження 1.2

Тоді для виконання умови  $P_n^2 = P_n$  достатнью, аби  $P_n|_{F_n}$  був тотожнім оператором.

Доведення. Справді, тоді  $P_nf=f_n\in F_n$  і  $P_n^2f=P_nf_n=f_n$ .

## 1.2 Метод моментів

Розв'язок задачі (1.1.2) будемо шукати у вигляді

$$u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i. \tag{1.2.1}$$

#### **Лема** 1.3

Для довільного елементу  $\psi \in F$  рівність

$$P_n \psi = 0 \tag{1.2.2}$$

та система рівностей

$$(\psi, \psi_i) = 0, \quad j = \overline{1, n} \tag{1.2.3}$$

рівносильні.

Доведення. Нехай виконується (1.2.2), тоді маємо

$$(\psi, \psi_i) = (\psi, P_n \psi_i) = (P_n \psi, \psi_i) \stackrel{\text{(1.2.2)}}{=} (0, \psi_i) = 0,$$

тому виконується (1.2.3).

В інший бік: нехай виконується (1.2.3), тоді

$$(P_n\psi, P_n\psi) = \left(P_n\psi, \sum_{j=1}^n a_j\psi_j\right) = \left(\psi, \sum_{j=1}^n a_jP_n\psi_j\right) =$$
$$= \left(\psi, \sum_{j=1}^n a_j\psi_j\right) = \sum_{j=1}^n \overline{a_j}(\psi, \psi_j) \stackrel{\text{(1.2.3)}}{=} 0.$$

Зауваження 1.4 — Тут ми скористалися самоспряженістю оператора проектування, хоча і не довели її.

**Вправа 1.5.** Доведіть, що  $P_n$  — самоспряжений оператор.

**Розв'язання.** Нехай 
$$x = \psi_x + f_x$$
,  $y = \psi_y + f_y$  де  $\psi_x, \psi_y \in F_n$  а  $f_x, f_y \in F_n^{\perp}$ , тоді  $(P_n x, y) = (\psi_x, \psi_y + f_y) = (\psi_x, \psi_y) = (\psi_x + f_x, \psi_y) = (x, P_n y)$ .

**Зауваження 1.6** — Тут ми скористалися тим, що  $F = F_n \oplus F_n^{\perp}$ . Це, взагалі кажучи, не так, якщо  $F_n$  нескінченновимірний, але ми не оперуємо з такими просторами, тому все законно.

Таким чином, ми можемо знайти розв'язок

$$(Au_n - f, \psi_j) = 0, \quad j = \overline{1, n}.$$
 (1.2.4)

Розв'язок шукаємо у вигляді (1.2.1) і підставляємо в (1.2.4):

$$\sum_{i=1}^{n} c_i(A\varphi_i, \psi_i) = (f, \psi_j), \quad j = \overline{1, n}.$$

$$(1.2.5)$$

Це і є метод моментів.

## Алгоритм 1.7.

- 1) Обираємо повну систему лінійно-незалежних функцій  $\{\varphi_i\} \in D(A);$
- 2) Обираємо замкнену систему лінійно-незалежних функцій  $\{\psi_i\} \in F;$
- 3) Шукаємо розв'язки у вигляді  $u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i$ , отримуємо СЛАР (1.2.5).

## 1.3 Метод Бубнова-Гальоркіна

**Зауваження 1.8** — Якщо  $\psi_j = \varphi_j$ , то отримуємо метод Бубнова-Гальоркіна. Для нього система має вигляд

$$(Au_n - f, \psi_i) = 0,$$

або, у розгорнутому вигляді,

$$\sum_{i=1}^{n} c_i(A\varphi_i, \varphi_j) = (f, \varphi_j), \quad j = \overline{1, n}.$$
 (1.3.1)

Зауваження 1.9 — У книжці Ляшка, Макарова, і Скоробагатько "Методы вычис..." наведена загальна теорема про збіжність.

## 2 Виділення самоспряженого оператору. Узагальнений розв'язок

### 2.1 Основні визначення

Для ситуації, коли

$$A = A_0 + B, (2.1.1)$$

де  $A_0$  — самоспряжений додатновизначений оператор введемо розглянемо рівняння

$$[u, v] + (Bu, v) = (f, v), \quad \forall v \in H_{A_0},$$
 (2.1.2)

де

**Означення 2.1.**  $H_{A_0}-$  енергетичний простір зі скалярним добутком

$$[u,v] = (A_0u,v)$$

і породженю ним нормою

$$||u||_{A_0} = |[u]| = \sqrt{[u, u]}.$$

Зауваження 2.2 — Енергетичний простір у чомусь ідеологічно схожий на слабкий топологічний простір.

## 2.2 Збіжність методу Бубнова-Гальоркіна

Тоді алгоритм Бубнова-Гальоркіна набуває вигляду

Алгоритм 2.3 (Бубнова-Гальоркіна).

- 1) Обираємо повну систему лінійно-незалежних функцій  $\{\varphi_i\} \in H_{A_0}$ ;
- 2)  $H_n = \mathcal{L}(\varphi_1, \ldots, \varphi_n);$
- 3) Шукаємо розв'язки у вигляді  $u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i$ .

У такій ситуації маємо

$$[u_n, \varphi_j] + (Bu_n, \varphi_j) = (f\varphi_j), \tag{2.2.1}$$

тобто

$$L\vec{c} = \vec{f},\tag{2.2.2}$$

де

$$L_{ij} = [\varphi_i, \varphi_j] + (B\varphi_i, \varphi_j), \quad \vec{f} = (f, \varphi_j), \quad i, j = \overline{1, n}.$$

**Означення 2.4.** Послідовність просторів  $E_n$  називається *гранично щільною* в E, якщо

$$\lim_{n \to \infty} \rho(\varphi, u_n) = \lim_{n \to \infty} \inf_{u_n \in E_n} \|\varphi - u_n\| = 0, \quad \forall f \in E.$$
 (2.2.3)

**Означення 2.5.** Оператор A називається майже всюди неперервним, якщо  $A = A_1 + A_2$ , де  $\|A_2\| \le \varepsilon$ , а

$$A_1 u = \sum_{i=1}^{n} (u, \varphi_i) \psi_i.$$

## Теорема 2.6

Нехай (1.1.1) має єдиний розв'язок,  $A_0^{-1}B$  є майже всюди неперервним, а  $H_n$  — гранично щільною в  $H_{A_0}$ , тоді алгоритм Бубнова-Гальоркіна генерує єдиний розв'язок задачі (2.2.2), причому послідовність цих розв'язків збігається до розв'язку задачі (1.1.1) у просторі  $H_{A_0}$ .

## 2.3 Приклади

#### Приклад 2.7

Розглянемо найпростіше диференціальне рівняння

$$-(ku')' - pu' + qu = f, \quad a < x < b \tag{2.3.1}$$

з крайовими умовами першого роду

$$u(a) = u(b) = 0. (2.3.2)$$

Його класичний двічі неперервно диференційовний (з  $C^2([a,b])$ ) розв'язок існує за умов  $k(x) \ge k_0 > 0$ ,  $k \in C^1((a,b))$ ,  $p,q,f \in C(a,b)$ .

Розгялнемо тепер системи функцій  $\varphi_i, \psi_i$ :

1) 
$$\varphi_i = (x - a)^i (b - x);$$

$$2) \varphi_i = \sin\left(\frac{x-a}{b-a}i\pi\right);$$

i 
$$\psi_i = x^{i-1}, i = \overline{1, n}.$$

Тоді у класичному методі моментів будемо мати

$$(u,v) = \int_a^b u(x)v(x) \, \mathrm{d}x,$$

i

$$\sum_{i=1}^{n} c_i \int_a^b (-(k\varphi_i')' - p\varphi_i' + q\varphi_i)\psi_j \, \mathrm{d}x = \int_a^b f\psi_j \, \mathrm{d}x, \quad j = \overline{1, n}.$$
 (2.3.3)

Зауваження 2.8 — У методі Бубнова-Гальоркіна матимемо

$$\sum_{i=1}^{n} c_i \int_a^b (-(k\varphi_i')' - p\varphi_i' + q\varphi_i)\varphi_j \, \mathrm{d}x = \int_a^b f\varphi_j \, \mathrm{d}x, \quad j = \overline{1, n}.$$

## Приклад 2.9

Нехай  $f \in L_2$   $(p,q,k' \in L_2)$ , тоді отримуємо  $W_2^2((a,b))$ .

### Приклад 2.10

Нехай  $f \in W_2^{-1}$ , тоді  $u \in W_2^1((a,b))$ , а  $D(A) = \{u \in W_2^1([a,b]), u(a) = u(b) = 0\}.$ 

**Зауваження 2.11** — Оскільки тепер функція має лише першу похідну, то необхідно переписати (2.3.3):

$$\sum_{i=1}^{n} c_i \int_a^b (k\varphi_i'\varphi_j' - p\varphi_i'\varphi_j + q\varphi_i\varphi_j) \, \mathrm{d}x - k\varphi_i'\varphi_j|_{x=a} + k\varphi_i'\varphi_j|_{x=b} = \int_a^b f\varphi_j \, \mathrm{d}x.$$

**Зауваження 2.12** — Якщо  $f \in W_2^{-1}$ , то  $f = f_0 - \frac{\mathrm{d} f_1}{\mathrm{d} x}$ , де  $f_0, f_1 \in L_2$ , тому базисними функціями для цієї ситуації можна взяти "штафетини":

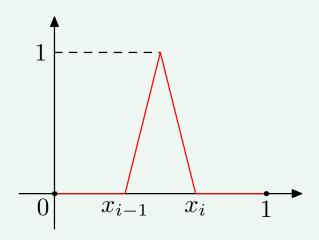


Рис. 1: "штафетина" від  $x_{i-1}$  до  $x_i$ .

## 2.4 Прямий метод

Нагадаємо попередню лекцію: задано рівняння

$$Au = f, (2.4.1)$$

з пераметром  $f \in W_2^{-1}$ . Нагадаємо також, що такі умови на праву частину означають, що розв'язок  $u \in W_2^1$ .

## Приклад 2.13

Розглянемо рівняння

$$-(ku')' - pu' + qu = f, \quad a < x < b, \tag{2.4.2}$$

з крайовими умовами

$$-ku' + \alpha_1 u = \mu_1, \quad x = a, \tag{2.4.3}$$

i

$$ku' + \alpha_2 u = \mu_2, \quad x = b.$$
 (2.4.4)

Розв'язання. Запишемо

$$(Au, v) = (f, v).$$

У явному вигляді маємо

$$\int_{a}^{b} (ku'v' - pu'v + quv) \, dx + \alpha_{1}u(a)v(a) + \alpha_{2}u(b)v(b) - \mu_{1}v(a) - \mu_{2}v(b) = \int_{a}^{b} fv \, dx. \quad (2.4.5)$$

Тут ми скористалися формулою інтегрування за частинами:

$$\int_{a}^{b} -(ku')' \, \mathrm{d}x = -ku'v|_{a}^{b} + \int_{a}^{b} ku'v' \, \mathrm{d}x,$$

звідки (а саме з  $ku'v|_{x=a}$  і  $ku'v|_{x=b}$ ) і виникли доданки з  $\alpha_{1,2}$  та  $\mu_{1,2}$ .

## 2.5 Метод колокацій

Розглянемо рівняння

$$Au = f, (2.5.1)$$

де  $A: E \to F$ , замінюємо на рівняння

$$P_n(Au_n) = P_n f, (2.5.2)$$

або на

$$P_n(Au_n - f) = 0. (2.5.3)$$

Координатну систему візьмемо  $\{\varphi_i\} \in D(A) \subseteq E$ , а проекційну —  $\{\psi_i\} \in F^*$ . Тоді можемо (2.5.3) переписати у вигляді

$$\psi_j(Au_n - f) = 0,$$

або

$$\psi_j A u_n = \psi_j f.$$

Шукачи розв'язок у вигляді

$$u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i,$$

матимемо

$$\psi_j\left(A\left(\sum_{i=1}^n c_i\varphi_i\right)\right) = \psi_j f,$$

або ж, враховучи лінійність,

$$\sum_{i=1}^{n} c_i \psi_j (A\varphi_i) = \psi_j f, \quad j = \overline{1, n}.$$
(2.5.4)

Матриця системи вище має вигляд

$$D = \begin{pmatrix} \psi_1(A\varphi_1) & \psi_1(A\varphi_2) & \cdots & \psi_1(A\varphi_n) \\ \psi_2(A\varphi_1) & \psi_2(A\varphi_2) & \cdots & \psi_2(A\varphi_n) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \psi_n(A\varphi_1) & \psi_n(A\varphi_2) & \cdots & \psi_n(A\varphi_n) \end{pmatrix}$$
(2.5.5)

Якщо взяти у якості  $\{\psi_j\}$  систему функцій Чебишова, то отримаємо  $|D| \neq 0$ .

## Приклад 2.14

Нехай F=C([a,b]), і візьмемо  $\psi_j(f)=f(x_j),$  де  $x_j$  — множина попарно різних вузлів на [a,b].

## Приклад 2.15

Розглянемо рівняння

$$-(ku')' - pu' + qu = f, \quad a < x < b,$$

з крайовими умовами

$$u(0) = u(1) = 0.$$

#### Розв'язання. Візьмемо

$$\omega_n = \{x_j = jh, h = 1/n\},\$$

тоді шукачи розв'язок у вигляді

$$u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i,$$

отримаємо систему

$$\sum_{i=1}^{n} c_i((-k(x_j)\varphi_i'(x_j)) - p(x_j)\varphi_i'(x_j) + q(x_j)\varphi_i(x_j)) = f(x_j), \quad j = \overline{1, n}.$$
 (2.5.6)

Зауваження 2.16 — На практиці метод колокацій збігається ще повільніше ніж метод Бубнова-Гальоркіна, але він зручний в випадках, коли розв'язки мають різні градієнти:

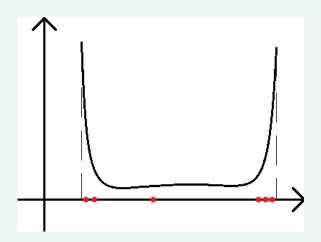


Рис. 2: Покращуємо точність за рахунок скупчення точок  $x_j$  у регіонах де розв'язок має великий градієнт.

### Приклад 2.17

Нехай задано неоднорідну задачу

$$Au \equiv (-ku')' - pu' + qu = f$$
 (2.5.7)

з умовами

$$u(0) = C, \quad u(1) = D.$$
 (2.5.8)

Розв'язання. Тоді розв'язок шукаємо у вигляді

$$u = v + \varphi_0, \tag{2.5.9}$$

де  $\varphi_0$  — відома функція що задовольняє неоднорідним крайовим умовами, наприклад  $\varphi_0(x) = C + x(D-C)$ . Тоді матимето

$$Av + A\varphi_0 = f,$$

або ж

$$Av = f - A\varphi_0 = f_1, \tag{2.5.10}$$

з умовами

$$v(0) = v(1) = 0. (2.5.11)$$

За розв'язком цього рівняння відновлюється розв'язок початкового за формулою  $u_n = v_n + \varphi_0$ .

## 3 Варіаційні методи розв'язування крайових задач

Розглянемо рівняння

$$Au = f, (3.0.1)$$

де  $A: E \to F, E, F$  — пара гільбертових просторів. Припустимо також, що існує і єдиний розв'язок задачі (3.0.1).

Ідея варіаційних методів полягає у тому, що ми будемо зводити задачу (3.0.1) до знаходження мінімуму деякого функціоналу, що відповідає цій задачі, а саме  $\Phi(u): E \to \mathbb{R}$ ,

$$\inf_{u \in E} \Phi(u) = \Phi_0. \tag{3.0.2}$$

## 3.1 Загальні положення задачі мінімізації функціоналів

Нехай G(u,v) — білінійна симетрична функція (функціонал) у дійсному гільбертовому просторі.

**Означення 3.1.** Функціонал G називається  $\partial o \partial amним$ , якщо  $G(u,u)>0, \forall u\in D(G)\setminus\{0\}.$ 

**Означення 3.2.** Функціонал G називається додатно визначеним, якщо

$$G(u, u) > \mu ||u||^2, \quad \forall u \in D(G) \setminus \{0\},$$
 (3.1.1)

де  $\mu > 0$ .

Визначимо функціонал Ф наступним чином:

$$\Phi(u) = G(u, u) - 2\ell(u) + C, \tag{3.1.2}$$

де  $\ell(u)$  — лінійний функціонал з не вужчою областю визначення ніж G, тобто  $D(G) \subseteq D(\ell)$ , а C — довільна (можливо навіть від'ємна) константа.

### **Лема 3.3**

Нехай G(u,u) — додатно визначений, а  $\ell(u)$  — обмежений, тоді  $\Phi(u)$  — обмежений знизу.

**Зауваження 3.4** — Тут *обмеженість*  $\ell$  розуміється у тому сенсі, що  $\exists a>0$ :  $\|\ell(u)\|\leq a\|u\|.$ 

Доведення. Безпосередньо з (3.1.2) і (3.1.1) маємо

$$\|\Phi(u)\| \ge \mu \|u\|^2 - 2a\|u\| + C,\tag{3.1.3}$$

Роблячи заміну змінної  $x = \|u\|$  і перепозначаючи праву частину за f(x) отримаємо

$$f(x) = \mu x^2 - 2ax + C,$$

а це парабола з гілками вгору, у якої існує мінімум, який досягається в  $x_0=\frac{a}{\mu},$  і дорівнює  $C-\frac{a^2}{\mu}.$ 

## Наслідок 3.5

 $\exists u^* : \inf_{u \in D(G)} \Phi(u) = \Phi_0 = \Phi(u^*).$ 

Доведення. Див. книгу Ляшка, Макарова і Скоробагатька, або ж Ліонса.

### Теорема 3.6

Нехай

$$\exists u^* \in D(G), \tag{3.1.4}$$

тоді виконуються наступні умови

1) 
$$G(u^*, v) = \ell(v), \quad \forall v \in D(G)$$
 (3.1.5)

2) 
$$\Phi(u^* + v) = \Phi(u^*) + G(v, v). \tag{3.1.6}$$

Доведення.

$$\Phi(u^{\star} + v) = G(u^{\star} + v, u^{\star} + v) - 2\ell(u^{\star} + v) + C = 
= G(u^{\star}, u^{\star}) + G(v, v) + G(u^{\star}, v) - 2\ell(u^{\star}) - 2\ell(v) + C = 
= \Phi(u^{\star}) + \left(2(G(u^{\star}, v) - \ell(v)) + G(v, v)\right) \ge 
\ge \Phi(u^{\star}).$$
(3.1.7)

Тоді

$$2(G(u^*, v) - \ell(v)) + G(v, v) \ge 0. \tag{3.1.8}$$

Тоді це виконується і для v := tv, тобто

$$2t(G(u^*, v) - \ell(v)) + t^2 G(v, v) \ge 0, (3.1.9)$$

причому можемо взяти t таким, аби перший доданок переважав другий за модулем, і був від'ємний за знаком. Тоді нерівність можлива якщо і тільки якщо

$$G(u^*, v) = \ell(v), \tag{3.1.10}$$

а це ніщо янше як (3.1.5). Підставляючи (3.1.10) в (3.1.7) отримуємо (3.1.6)

**Означення 3.7.** Послідовність  $\{u_n\}$  називається *мінімізуючою* для  $\Phi$ , якщо

$$\lim_{n \to \infty} \Phi(u_n) = \Phi(u^*) = \inf \Phi(u) = \Phi_0.$$

#### Теорема 3.8

Нехай  $\{u_n\}$  мінімізуюча для  $\Phi$ , тоді вона фундаментальна і збігається до  $u^*$  у розумінні відстані

$$\rho_G(u, v) = \sqrt{G(u - v, u - v)}.$$
(3.1.11)

Доведення. Наступні дві нерівності справджуються (як наслідок з визначення інфімума) для достатньо великого N і n, m > N:

$$\Phi(u_n) \le \Phi_0 + \varepsilon, 
\Phi(u_m) \le \Phi_0 + \varepsilon.$$

У сумі маємо

$$\Phi(u_n) + \Phi(u_m) \le 2\Phi_0 + 2\varepsilon \le$$

$$\le 2\Phi\left(\frac{u_n + u_m}{2}\right) + 2\varepsilon.$$

Тоді шляхом нескладних арифметичних перетворень маємо

$$2\varepsilon \ge \Phi(u_n) + \Phi(u_m) - 2\Phi\left(\frac{u_n + u_m}{2}\right) = \frac{1}{2}G(u_m - u_n, u_m - u_n). \tag{3.1.12}$$

Підставляючи сюди (3.1.11) маємо

$$\rho^2(u_n, u_m) \le 4\varepsilon, \tag{3.1.14}$$

тобто

$$\rho(u_n, u_m) \le 2\sqrt{\varepsilon},$$

що говорить про фундаментальність  $\{u_n\}$ .

## Вправа 3.9. Переконатися в істинності рівності в (3.1.12).

Розв'язання. Нескладні арифметичні перетворення:

$$\Phi(u_n) + \Phi(u_m) - 2\Phi\left(\frac{u_n + u_m}{2}\right) = 
= G(u_n, u_n) - 2\ell(u_n) + C + G(u_m, u_m) - 2\ell(u_m) + C - 
- 2\left(G\left(\frac{u_n + u_m}{2}, \frac{u_n + u_m}{2}\right) - 2\ell\left(\frac{u_n + u_m}{2}\right) + C\right) = 
= G(u_n, u_n) + G(u_m, u_m) - 2G\left(\frac{u_n + u_m}{2}, \frac{u_n + u_m}{2}\right) - 
- 2\left(\ell(u_n) + \ell(u_m) - 2\ell\left(\frac{u_n + u_m}{2}\right)\right).$$

Другий доданок скорочується за лінійністю  $\ell$ , а для першого можемо записати:

$$G(u_n, u_n) + G(u_m, u_m) - 2G\left(\frac{u_n + u_m}{2}, \frac{u_n + u_m}{2}\right) =$$

$$= \frac{1}{2}G(u_n, u_n) + \frac{1}{2}G(u_m, u_m) - G(u_n, u_m) =$$

$$= \frac{1}{2}G(u_m - u_n, u_m - u_n),$$

що і показує істинність (3.1.12).

## 3.1.1 Процес Рітца побудови мінімізаційної послідовності

- 1) Вибираємо повну лінійно незалежну систему функцій  $\{\varphi_i\} \in D(G)$ .
- 2) Будуємо простори  $H_n = \mathcal{L}(\varphi_1, \dots, \varphi_n)$ , тоді

$$u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i. \tag{3.1.15}$$

3) Будемо шукати розв'язок задачі

$$\inf_{u \in H_n} \Phi(u) = \Phi(u_n). \tag{3.1.16}$$

Тоді з (3.1.5) маємо

$$G(u_n, v) = \ell(v), \quad \forall v \in H_n. \tag{3.1.17}$$

Підставляючи сюди  $u_n$  з (3.1.15) будемо мати

$$\sum_{i=1}^{n} c_i G(\varphi_i, v) = \ell(v), \quad \forall v \in H_n,$$
(3.1.18)

або ж

$$\sum_{i=1}^{n} c_i G(\varphi_i, \varphi_j) = \ell(\varphi_j), \quad j = \overline{1, n},$$
(3.1.19)

отримали систему систему лінійних рівнянь з матрицею Грама на коефіцієнти  $c_i$ . Якщо система лінійно незалежна то розв'язок існує і єдиний.

## 3.2 Метод Рітца

Нехай, як і раніше, ми розв'язуємо рівняння

$$Au = f, (3.2.1)$$

де  $A: H \to H, H$  — дійсний гільбертовий простір. Нагадаємо, що ми ставимо цій задачі й відповідність задачу мінімізації

$$\inf_{u \in D(A)} \Phi(u) = \Phi(u^*) = u_0. \tag{3.2.2}$$

Нехай також виконуються певні припущення, необхідні для збіжності, а саме:

1) A — симетричний (самоспряжений), тобто

$$(Au, v) = (u, Av).$$
 (3.2.3)

2) A — додатно визначений, тобто

$$(\exists \mu > 0)(\forall u \in D(A)) \quad (Au, u) \ge \mu ||u||^2 (u, Av). \tag{3.2.4}$$

3)  $f \in R(A)$  — область значень оператора A.

## Теорема 3.10

Якщо A задовольняє умовам 1–3 (формули (3.2.3)– (3.2.4)), то

- 1) задача (3.2.2) має не більш ніж один розв'язок;
- 2)  $A^{-1}$  обмежений.

## Доведення.

1) Розглянемо спочатку однорідну задачу, тобто  $f \equiv 0$ , тоді задача (3.2.1) зводиться до Au=0. Тоді з (3.2.4) маємо  $\mu \|u\|^2 \leq (Au,u)=0$ , звідки u=0. Отже однорідна задача має тільки один розв'язок, а тому неоднорідна задача має не більше ніж один розв'язок.

Зауваження 3.11 — Справді, загальний розв'язок неоднорідної є сумою загального розв'язку однорідної (який у нас один) і частинного розв'язку неоднорідної (один або нуль)

2) Скористаємося постановкою задачі і нерівністю Коші-Буняковського:

$$\mu \|u\|^2 \le (Au, u) = (f, u) < \|f\| \cdot \|u\|.$$

Можемо переписати це як

$$||u|| \le \frac{1}{\mu} ||f||,$$

або ж

$$||A^{-1}f|| \le \frac{1}{\mu}||f||,$$

а це ніщо інше як

$$||A^{-1}|| \le \frac{1}{\mu}.$$

#### 3.2.1 Мінімізаційна послідовність

## Алгоритм 3.12.

1)  $\{\varphi_i\} \in D(A)$  — повна; 2)  $H_n = \mathcal{L}(\varphi_1, \dots, \varphi_n);$ 3)  $u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i;$ 

2) 
$$H_n = \mathcal{L}(\varphi_1, \ldots, \varphi_n)$$
:

3) 
$$u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i$$

Де наш загальний функціонал Рітца

$$\inf_{u \in H_n} \Phi(u) = \Phi(u_n) \tag{3.2.5}$$

з функцією G вигляду

$$G(u_n, v) = (f, v), \quad \forall v \in H_n, \tag{3.2.6}$$

або, що те саме в наших умовах,

$$G(u_n, \varphi_j) = (f, \varphi_j), \quad j = \overline{1, n},$$
 (3.2.7)

можна буде записати у вигляді

$$\sum_{i=1}^{n} c_i G(\varphi_i, \varphi_j) = (f, \varphi_j), \quad j = \overline{1, n},$$
(3.2.8)

або, що те саме в наших умовах,

$$\sum_{i=1}^{n} c_i(A\varphi_i, \varphi_j) = (f, \varphi_j), \quad j = \overline{1, n}.$$
 (3.2.9)

**Теорема 3.13** 1) Якщо  $u^*$  — розв'язок (3.2.1), а оператор A задовольняє умовам (3.2.3) і (3.2.4), то мінімум функціонала Рітца (3.2.5) буде досягатися на  $u^*$ , причому тільки на ньому.

2) Якщо мінімум функціонала Рітца (3.2.5) досягається на елементі  $u^* \in D(A)$ , то  $u^*$  — розв'язок (3.2.1).

Доведення.

1) Якщо  $u^*$  — розв'язок (3.2.1), то

$$\Phi(u) = (Au, u) - 2(Au^*, u) =$$

$$= (Au, u) - (Au^*, u) + (Au^*, u^*) - (Au^*, u) - (Au^*, u^*) =$$

$$= (A(u - u^*), (u - u^*)) - (Au^*, u^*). \quad (3.2.10)$$

Оскільки A > 0 то з (3.2.10) маємо

$$\Phi(u) \ge \Phi(u^*),\tag{3.2.11}$$

оскільки

$$(A(u - u^*), (u - u^*)) \ge \mu \|u - u^*\|^2$$

причому рівність досягається лише коли  $u=u^{\star}$ .

2) Нехай на  $u^* \in D(A)$  досягається мінімум функціонала (3.2.5), тоді

$$(Au^*, v) = (f, v), \quad \forall v \in D(G), \tag{3.2.12}$$

1 аьо

$$(Au^* - f, v) = 0, \quad \forall v \in D(G),$$

а, оскільки D(G) щільна в H, то

$$Au^* = f. (3.2.14)$$

Зауваження 3.14 — Мінімізаційна послідовність звелася до тієї ж системи що й у методі Бубнова-Гальоркіна, то які ж його переваги?

## 3.2.2 Метод Рітца в $H_A$

Справа в тому, що якщо оператор A задовольняє умовам (3.2.3) і (3.2.4), то можна ввести енергетичний простір  $H_A$  у якому скалярний добуток введено за формулою

$$(u, v)_A = (Au, u),$$
 (3.2.15)

а норма за формулою

$$||u||_A^2 = (u, u)_A. (3.2.16)$$

Можна перевірити, що ці функції задовольняють аксіомам скалярного добутку та норми. Таким чином  $H_A$  — гільбертовий простір, ширший за D(A).

Тоді задачі (3.2.1) ставимо у відповідність задачу

$$\inf_{u \in H_A} \Phi(u) = \Phi(u_n), \tag{3.2.17}$$

для якої мають місце аналогічні результати:

### Теорема 3.15

Мають місце наступні співвідношення:

1) 
$$\Phi(u) = (Au, u) - 2(f, u) = \|u - u^*\|_A^2 - \|u^*\|_A^2, \tag{3.2.18}$$

2)  $\inf_{u \in H_n \subset H_A} \Phi(u) = \Phi(u_n) = \Phi_0.$  (3.2.19)

З (3.2.19) бачимо

$$(Au_n, v) = (f, v), \quad v \in H_n,$$

тоді

$$(Au_n - Au^*, v) = 0, \quad v \in H_n,$$

або

$$(u_n - u^*, v)_A = 0, \quad v \in H_n.$$
 (3.2.20)

Це означає, що

$$u = P_{H_n} u^* \tag{3.2.21}$$

## Теорема 3.16

Нехай координатна система  $\{\varphi_i\}$  є повною в  $H_A$ , тоді при  $n \to \infty$  мінімізуюча послідовність  $\{u_n\}$  метода Рітца збігається до розв'язку задачі (3.2.1) в нормі простору  $H_A$ .

## 3.2.3 Приклади

## Приклад 3.17

Задано рівняння

$$-(ku')' + qu = f, \quad 0 < x < 1$$

з крайовими умовами

$$u(0) = u(1) = 0,$$

і функціями

$$k(x) \ge c_0 > 0$$
,  $q(x) \ge 0$ .

**Зауваження 3.18** — Взагалі кажучи, перед тим як будь-що робити, ми маємо показати симетричність A:

$$(Au, v) = \int_0^1 \left( -(ku')'v + quv \right) dx =$$

$$= -ku'v|_0^1 + \int_0^1 (-ku'v' + quv) dx =$$

$$= (u, Av).$$
(3.2.22)

а також додатну визначеність: з u(0) = 0 маємо

$$u(x) = \int_0^x u'(\xi) \,\mathrm{d}\xi,$$

звідки

$$\int_{0}^{1} u^{2}(x) dx = \int_{0}^{1} \left( \int_{0}^{x} u'(\xi) d\xi \right)^{2} dx \le$$

$$\le \int_{0}^{1} \int_{0}^{x} \xi d\xi \int_{0}^{x} (u'(\xi))^{2} d\xi dx \le$$

$$\le \frac{1}{2} ||u'||^{2},$$
(3.2.23)

або ж

$$||u||^2 \le \frac{1}{2}||u'||^2, \quad u \in D(A)$$
 (3.2.24)

Тоді, підставляючи в (3.2.22) u замість v маємо

$$(Au, u) = \int_0^1 \left( -(ku')'u + qu^2 \right) dx \ge$$

$$\ge c_0 \int_0^1 (u'(x))^2 dx + \int_0^1 q(u(x))^2 \ge$$

$$\ge c_0 \int_0^1 (u'(x))^2 dx \ge$$

$$\ge c_1 ||u||^2,$$
(3.2.25)

де  $c_1 = 2c_0$ . Розгялдаючи ліву і праву частини цієї рівності маємо додатновизначеність A.

### Розв'язання.

1) Класичний розв'язок: функціонал:

$$\Phi(u) = \int_0^1 (-(ku')'u + qu^2 - 2f(u)) \, \mathrm{d}x,$$

з множиною

$$F(A) = \{ u \in C^2([0,1]), u(0) = u(1) = 0 \}.$$

У якості  $\{\varphi_i\}$  можна взяти  $\varphi_i(x)=x^i(1-x),\,i=\overline{1,n}.$  Тоді

$$\sum_{i=1}^{n} c_i \left( \int_0^1 (k\varphi_i')' \varphi_j + q\varphi_i \varphi_j \right) dx = (f, \varphi_j), \quad j = \overline{1, n}.$$

2) Узагальнений розв'язок: функціонал:

$$\Phi(u) = \int_0^1 (k(u')^2 u + qu^2 - 2f(u)) \, \mathrm{d}x,$$

Енергетичний простір  $H_A$  зі скалярним добутком

$$(u,v)_A = \int_0^1 (ku'v' + quv) \, dx, \qquad (3.2.27)$$

елементи якого

$$H_A = \{u : ||u||_A < \infty, u(0) = u(1) = 0\}.$$

Це по суті є  $\overset{\circ}{W}_2^1((0,1))$  (2 — інтегровні з квадратом, 1 — до першої похідної,  $\circ$  — нуль на краях).

Приклад  $\{\varphi_i\}_{i=1}^{n-1}$  — так звані штафетини:

$$\varphi_{i}(x) = \begin{cases} \frac{x - x_{i-1}}{h}, & x_{i-1} \leq x \leq x_{i}, \\ \frac{x_{i+1} - x_{i}}{h}, & x_{i} \leq x \leq x_{i+1}, \\ 0, & x \notin [x_{i-1}, x_{i+1}]. \end{cases}$$
(3.2.28)

Це все, що стосується першої граничної задачі. Тепер про задачу третього роду:

### Приклад 3.19

Задано рівняння

$$-(ku')' + qu = f$$
,  $0 < x < 1$ 

з крайовими умовами

$$-ku' + \alpha_1 u = \beta_1, \quad x = 0,$$
  
$$-ku' + \alpha_1 u = \beta_1, \quad x = 1.$$

Розв'язання. Розглянемо тут узагальнений розв'язок

$$\Phi(u) = \int_0^1 (k(u')^2 u + qu^2 - 2f(u)) \, dx + \alpha_1 u^2(0) + \alpha_2 u^2(1) - 2\beta_1 u(0) - 2\beta_2 u(1),$$

Енергетичний простір  $H_A$  з нормою

$$||u|| = \int_0^1 (k(u')^2 + qu^2) \, \mathrm{d}x + \alpha_1 u^2(0) + \alpha_2 u^2(1), \tag{3.2.29}$$

елементи якого

$$H_A = \{u : ||u||_A < \infty\}.$$

Приклад  $\{\varphi\} - \{\varphi_i\}_{i=0}^n$ .

Коли граничні умови були першого роду то до визначення простору  $H_A$  додавалися граничні умови u(0) = u(1) = 0. Коли ж граничні умови стали третього роду, то до визначення простору вже нічого не додавалося.

**Зауваження 3.20** — Справа у тому, що крайові умови діляться на *головні* та *природні* граничні умови.

 $\varphi_i$  повинні задовольняти головним похідним, а природні умови "входять" до  $H_A$ . Для диференціального оператору порядку 2m: якщо до умови входять лише похідні порядку < m то такі умови головні, а інакше — природні.

#### Приклад 3.21

Якщо наш оператор другого порядку, то m=1, і умови першого роду є головними, а умови третього роду

## 3.3 Метод найменших квадратів

$$Au = f (3.3.1)$$

Нехай існує єдиний розв'язок (3.3.1),  $A^{-1}$  обмежений,  $A: H \to H$  — лінійний. Для цього методу

$$\Phi(u) = ||Au - f||^2 \tag{3.3.2}$$

Зрозуміло, що

$$\inf_{u \in D(A)} \Phi(u) = 0 = \Phi(u^*).$$

У нашому випадку

$$\Phi(u) = (Au - f, Au - f) = (Au, Au) - 2(f, Au) + ||f||^2$$
(3.3.3)

Згідно загальної теорії маємо

$$G(u, v) = (Au, Av),$$
  

$$\ell(u) = (f, Au),$$
  

$$c = (Au, Av).$$

#### 3.3.1 Мінімізаційна послідовність

- 1)  $\{\varphi_i\} \subset D(A)$  лінійно незалежна, H повний;
- 2)  $H_n = \mathcal{L}(\varphi_1, \ldots, \varphi_n);$
- 3) Розв'язок шукаємо у вигляді

$$u_n = \sum_{i=1}^n c_i \varphi_i \tag{3.3.4}$$

4) Отримуємо СЛАР вигляду

$$\sum_{i=1}^{n} c_i(A\varphi_i, A\varphi_j) = (f, A\varphi_j). \tag{3.3.5}$$

Зі СЛАР (3.3.5) бачимо, що СЛАР методу найменших квадратів є СЛАР методу моментів з проекційною системою функцій  $\psi_j = A\varphi_j$ .

### Теорема 3.22

Якщо  $\{\varphi_i\}$  є A-повною (це означає, що  $A\varphi_i$  повна в H) та існує  $M\colon \|u\|\leq M\|Au\|$  ( $A^{-1}$  обмежений) то мінізаційна послідовність  $u_n$  буде збігатися до u в нормі простору  $H\colon \{u_n\} \xrightarrow[n\to\infty]{} u$ .

**Зауваження 3.23** — Варто вибирати  $\{\varphi_i\}$  ортогональними, щоб СЛАР мала мале число обумовленості.

## 4 Сіткові (дискретні/різницеві) методи

## 4.1 Загальні поняття методу сіток

Розгялдаємо рівняння

$$Au = f, (4.1.1)$$

де  $A: B_1 \to B_2$  ( $B_1, B_2$  — банахові простори,  $D(A) \subseteq B_1, D(A) \subseteq B_2$ .

Головна ідея методу сіток полягає у введенні просторів  $B_{1,h}$  та  $B_{2,h}$ , які залежать від певного  $\vec{h} = (h_1, \dots, h_n)$ . Далі замінюємо A оператором  $A_h : B_{1,h} \to B_{2,h}$ . Задачу (4.1.1) замінюємо задачею

$$A_h y_h = \varphi_h. \tag{4.1.2}$$

Суть у тому, що  $B_{1,h}$  та  $B_{2,h}$  — простори скінченновимірні, наприклад сіткові.

Означення 4.1. Задача (4.1.1) коректно поставлена, якщо:

- 1)  $\exists !$  розв'язок (4.1.1)  $\forall f \in R(A);$
- 2) цей розв'язок стійки, тобто  $\|\tilde{u} u\|_1 \leq M \|\tilde{f} f\|_2$ , де M стала;

Означення 4.2. Задача (4.1.2) коректно поставлена, якщо:

- 1)  $\exists !$  розв'язок (4.1.2)  $\forall f \in R(A);$
- 2) цей розв'язок стійки, тобто  $\|\tilde{y}_h y_h\|_{1,h} \le M_1 \|\tilde{\varphi}_h \varphi_h\|_{2,h}$ , де  $M_1 > 0$  (можливо інша) стала;

Розглянемо оператори проектування  $P_{1,h}: B_1 \to B_{1,h}: P_{1,h}u = u_h$  та  $P_{2,h}: B_2 \to B_{2,h}: P_{2,h}f = f_h$ . Окрім цього, хочеться мати узгоджені норми в цих просторах, тобто  $\lim_{|h|\to 0} \|P_{1,h}u\|_{1,h} = \|u\|_1$  і  $\lim_{|h|\to 0} \|P_{2,h}f\|_{2,h} = \|f\|_2$ 

Означення 4.3. Функція

$$z_h = y_h - P_{1,h}u = y_h - u_h (4.1.3)$$

— похибка різницевої задачі (4.1.2), визначена на просторі  $B_{1,h}$ .

**Означення 4.4.** Будемо говорити, що розв'язок задачі (4.1.2) *збігається* до розв'язку задачі (4.1.1) (або ж, що різницева схема збіжна), якщо  $\lim_{|h|\to 0} \|z_n\|_{1,h} \to 0$ .

Означення 4.5. Будемо говорити, що розв'язок задачі (4.1.2) збігається до

розв'язку задачі (4.1.1) з порядком m, якщо

$$||z_n||_{1,h} = O(|h|^m). (4.1.4)$$

**Зауваження 4.6** — Тут  $O(|h|^m) = C \cdot |h|^m$ , де C > 0 — незалежна від |h| константа.

З формули (4.1.3) маємо

$$y_h = z_h + u_n.$$

Позначимо

$$A_h z_h = \psi_h, \tag{4.1.5}$$

тоді, підставляючи в (4.1.2) маємо

$$\psi_h = \varphi_h - A_h u_h. \tag{4.1.6}$$

**Означення 4.7.** Величина  $\psi_h$  визначена є *похибкою апроксимації* (нев'язкою) різницевої схеми (4.1.2) на розв'язку y.

$$\psi_h = \varphi_h - A_h u_h - P_{2,h}(f - Au) = (\varphi_h - P_{2,h}f) - (A_h u_h - P_{2,h}Au) = \psi_h^f - \psi_h^A. \quad (4.1.7)$$

Звідси бачимо, що похибка апроксимації схеми складаєтся з похибки апроксимації правих частин:

$$\psi_h^f = \varphi_h + P_{2,h}f = \varphi_h - f_h, \tag{4.1.8}$$

та похибки апроксимації диференціального оператору A різницеми оператором  $A_h$ :

$$\psi_h^A = A_h u_n - P_{2,h} A u. (4.1.9)$$

#### Лема 4.8 (Лакса-Філіпова)

Нехай різницева задача (4.1.2) апроксимує задачу (4.1.1) та є коректно поставленою. Тоді розв'язок задачі (4.1.2) буде збігатися до розв'язку задачі (4.1.1), причому порядок збіжності буде таким же, як і порядок апроксимації.

Доведення. Підставимо

$$z_h = y_h - u_h (4.1.10)$$

в (4.1.2). Тоді для похибки отримуємо задачу (4.1.6). За умовою лемми задача є коректно поставленою, а тому і стійкої. З умови стійкості випливає, що

$$||z_h||_{1,h} \le M||\psi_h||_{2,h}. \tag{4.1.11}$$

Звідси і випливає, що

$$\lim_{|h|\to 0} ||z_h||_{1,h} \le M \lim_{|h|\to 0} ||\psi_h||_{2,h} = 0.$$
(4.1.12)

Причому,

$$\lim_{|h| \to 0} ||z_h||_{1,h} \le M \cdot O(|h|^m) = O(|h|^m). \tag{4.1.13}$$

Зауваження 4.9 —  $z_h$  — стійкість і  $\psi_h$ .  $\psi_h$  —  $\varphi_h \sim f_h$  і  $A_h \sim A$ . Тому лему ще називають "апроксимація + стійкість = збіжність".

**Означення 4.10.** Будемо говорити, що  $A_h$  наближає A якщо

$$\lim_{|h|\to 0} ||A_h u_h - P_{2,h} A u||_{2,h} = 0.$$
(4.1.15)

**Означення 4.11.** Будемо говорити, що  $A_h$  наближае A з порядком m якщо

$$||A_h u_h - P_{2,h} A u||_{2,h} = O(|h|^m). (4.1.16)$$

**Означення 4.12.** Будемо говорити, що  $\varphi_h$  наближає f якщо

$$\lim_{|h|\to 0} \|\varphi_h - P_{2,h}f\|_{2,h} = 0. \tag{4.1.17}$$

**Означення 4.13.** Будемо говорити, що  $\varphi_h$  наближає f з порядком m якщо

$$\|\varphi_h - P_{2,h}f\|_{2,h} = O(|h|^m). \tag{4.1.18}$$

## 4.2 Сітки і сіткові функції

#### 4.2.1 Сітки

1) Одновимірна рівномірна сітка: задана область  $\bar{\Omega}=[a,b],$  її границя  $\partial \bar{\Omega}=\Gamma.$  Власне сітки:

$$\bar{\omega}_h = \{x_i = a + ih, h = (b - a)/N, i = \overline{0, N}\},$$
(4.2.1)

$$\omega_h = \{ x_i = a + ih, h = (b - a)/N, i = \overline{1, N - 1} \}, \tag{4.2.2}$$

де  $\gamma_h = \bar{\omega}_h \setminus \omega_h = \{a,b\}$  — вузли на границі.

2) Нерівномірна сітка: там сама область, але

$$\bar{\omega} = \{x_i = x_{i-1} + h_i, \sum_{i=1}^n h_i = b - a\},$$
(4.2.3)

де  $\gamma_h = \{x_0 = a, x_n = b\}$  — вузли на границі.

3) Просторово-часова сітка: задана область  $\bar{Q}_T = \Omega \times [0,T]$ , її границя  $\partial Q_T = \partial \Omega \times (0,T)$ . Власне сітка:

$$\bar{\omega}_{h,\tau} = \bar{\omega}_h \times \bar{\omega}_\tau,\tag{4.2.4}$$

де

$$\bar{\omega}_h = \{x_i = a + ih, i = \overline{0, N}, h = (b - a)/N\},$$
(4.2.5)

$$\bar{\omega}_{\tau} = \{ t_i = j\tau, j = \overline{0, M}, \tau = T/M \}. \tag{4.2.6}$$

4) Двовимірна сітка: задана область  $\bar{\Omega}=\bar{\Omega}_1\times\bar{\Omega}_2,$  де  $\Omega_1=[a,b],$  і  $\Omega_2=[c,d].$  Власне сітка:

$$\bar{\omega}_{h_1,h_2} = \bar{\omega}_{h_1} \times \bar{\omega}_{h_2},\tag{4.2.7}$$

де

$$\bar{\omega}_{h_1} = \{x_i = a + ih_1, i = \overline{0, N}, h_1 = (b - a)/N\},$$
(4.2.8)

$$\bar{\omega}_{h_2} = \{ y_j = c + jh_2, i = \overline{0, M}, h_2 = (d - c)/M \}.$$
 (4.2.9)

 $5) \,\, \Omega - довільна область у двовимірній площині. Власне сітка:$ 

$$R_{h_{\alpha}} = \{x_{\alpha_i} = ih, i = 0, \pm 1, \pm 2, \dots, \alpha = 1, 2\},$$
 (4.2.10)

де

$$R_h = R_{h_1} \times R_{h_2}, \quad \omega_h = R_h \cap \Omega.$$
 (4.2.11)

#### 4.2.2 Сіткові функції

- 1) Розглянемо простір  $B_1 = C([a,b])$ , норма у якому визначається як  $\|u\|_C = \max_{a \le x \le b} |u(x)|$ . Тоді простір  $B_{1,h} = C(\bar{\omega}_h)$ , і у ньому норма вже  $\|y\|_{C(\omega_h)} = \max_{\omega_h} |y_i|$ .
- 2) Розглянемо (гільбертів) простір  $B_1=H=L_2([a,b]),$  норма у якому визначається як  $\|u\|^2=\int_a^b u^2\,\mathrm{d}x.$  Тоді простір  $B_{1,h}=L_2(\omega_h),$  і у ньому норма вже

$$||y||_{L_2(\omega_h)} = h \sum_{i=1}^{N-1} y_i^2 + \frac{h}{2} (y_0^2 + y_N^2).$$
 (4.2.12)

По суті нова норма— початковий інтеграл, записаний через формулу трапецій. До речі, проектування для цієї пари просторів матиме вигляд

$$P_{1,h}(u) = \begin{cases} \frac{2}{h} \int_{x_0}^{x_0+h/2} u(x) \, dx, & x = x_0, \\ \frac{1}{h} \int_{x_{i-1/2}}^{x_0} u(x) \, dx, & x = x_i, \\ \frac{2}{h} \int_{x_N-h/2}^{x_N} u(x) \, dx, & x = x_N. \end{cases}$$
(4.2.14)

3) Розглянемо простір  $B_1 = \overset{\circ}{W^1_2}(0,1), u(0) = u(1) = 0$ , норма у якому визначається як  $\|u\|^2 = \int_0^1 (u^2 + u')^2 \, \mathrm{d}x$ . Тоді простір  $B_{1,h} = W^1_2(\omega_h)$ , і у ньому норма вже

$$||y||^2 = h \sum_{i=1}^{N-1} y_i^2 + h \sum_{i=1}^{N} \left( \frac{y_i - y_{i-1}}{h} \right)^2.$$
 (4.2.15)

## 4.3 Апроксимація диференціальних операторів

Диференціальний оператор Au будемо наближати оператором

$$A_h y_h(x) = \sum_{\xi \in \Pi I(x)} A(x, \xi) y(\xi), \quad x \in \omega_h, \xi \in \omega_h$$
(4.3.1)

де  $\coprod(x)$  — шаблон (множина точок).

### Приклад 4.14

Проапроксимемо оператор  $Au=\frac{\mathrm{d}u}{\mathrm{d}x}$ 

## Розв'язання.

1) Введемо позначення (права різницева похідна, різницева похідна вперед)

$$A_h y_h = \frac{y_{i+1} - y_i}{h} =: y_{x,i}. \tag{4.3.2}$$

Тоді  $\coprod(x) = \{x_i, x_{i+1}\}.$ 

2) Введемо позначення (ліва різницева похідна, різницева похідна назад)

$$A_h y_h = \frac{y_i - y_{i-1}}{h} =: y_{\bar{x},i}. \tag{4.3.3}$$

Тоді  $\mathbf{H}(x) = \{x_{i-1}, x_i\}.$ 

3) Введемо позначення (центральна різницева похідна)

$$A_h y_h = \frac{y_{i+1} - y_{i-1}}{2h} =: y_{\hat{x},i}. \tag{4.3.4}$$

Тоді Ш $(x) = \{x_{i-1}, x_{i+1}\}.$ 

Зауваження 4.15 — Нагадаємо ряди Тейлора:

$$u_{i+1} = u_i + hu'_i + \frac{h^2}{2}u''_i + \frac{h^3}{6}u'''_i + \frac{h^4}{24}u_i^{(IV)} + O(h^5),$$
  

$$u_{i-1} = u_i - hu'_i + \frac{h^2}{2}u''_i - \frac{h^3}{6}u'''_i + \frac{h^4}{24}u_i^{(IV)} + O(h^5),$$
  

$$u_{i+1} = u_i - hu'_i + \frac{h^2}{2}u''_i - \frac{h^3}{6}u'''_i + \frac{h^4}{24}u_i^{(IV)} + O(h^5),$$

де  $u_{i\pm 1} = u(x_i \pm h)$ 

Обчислимо похибки:

1)

$$\psi_h^A = A_h u_h - (Au)_h =$$

$$= \frac{u_{i+1} - u_i}{h} - u_i' =$$

$$= \frac{u_i + h u_i' + \frac{h^2}{2} u_i'' + O(h^3) - u_i}{h} - u_i' =$$

$$= \frac{h u_i' + \frac{h^2}{2} u_i'' + O(h^3)}{h} - u_i' =$$

$$= u_i' + \frac{h}{2} u_i'' + O(h^2) - u_i' =$$

$$= \frac{h}{2} u_i'' + O(h^2).$$

2)

$$\begin{split} \psi_h^A &= A_h u_h - (Au)_h = \\ &= \frac{u_i - u_{i-1}}{h} - u_i' = \\ &= \frac{u_i - \left(u_i - h u_i' + \frac{h^2}{2} u_i'' + O(h^3)\right)}{h} - u_i' = \\ &= \frac{h u_i' - \frac{h^2}{2} u_i'' + O(h^3)}{h} - u_i' = \\ &= u_i' - \frac{h}{2} u_i'' + O(h^2) - u_i' = \\ &= -\frac{h}{2} u_i'' + O(h^2). \end{split}$$

3) 
$$\psi_h^A = A_h u_h - (Au)_h =$$

$$= \frac{u_{i+1} - u_{i-1}}{h} - u'_i =$$

$$= \frac{u_i + h u'_i + \frac{h^2}{2} u''_i + \frac{h^3}{6} u'''_i + \frac{h^4}{24} u_i^{(IV)} + O(h^5)}{2h} -$$

$$- \frac{u_i - h u'_i + \frac{h^2}{2} u''_i - \frac{h^3}{6} u'''_i + \frac{h^4}{24} u_i^{(IV)} + O(h^5)}{2h} - u'_i =$$

$$= \frac{2h u'_i + \frac{2h^3}{6} u'''_i + O(h^5)}{2h} - u'_i =$$

$$= u'_i + \frac{h^2}{6} u'''_i + O(h^4) - u'_i =$$

$$= \frac{h^2}{6} u'''_i + O(h^4).$$
(4.3.5)

Тут ми розплачуємося необхідністю  $u \in C^3([a,b])$ 

## Приклад 4.16

Проапроксимемо оператор  $Au = \frac{\mathrm{d}^2 u}{\mathrm{d}x^2}$ .

Розв'язання.

$$A_{h}y_{h} = (y_{\bar{x}})_{x,i} =$$

$$= y_{\bar{x}x,i} =$$

$$= \frac{y_{\bar{x},i+1} - y_{\bar{x},i}}{h} =$$

$$= \frac{1}{h} \left( \frac{y_{i+1} - y_{i}}{h} - \frac{y_{i} - y_{i-1}}{h} \right) =$$

$$= \frac{y_{i-1} - 2y_{i} + y_{i+1}}{h^{2}}.$$

$$(4.3.6)$$

Похибка:

$$\psi_h^A = A_h u_h - (Au)_h = \frac{u_{i+1} - 2u_i + u_{i-1}}{h^2} - u_i'' = \dots = \frac{h^2}{12} u_i^{((IV)} + O(h^4). \tag{4.3.7}$$

Тут ми розплачуємося необхідністю  $u \in C^4([a,b])$ 

## Приклад 4.17

Проапроксимемо оператор

$$Au = \frac{\mathrm{d}}{\mathrm{d}x} \left( k(x) \frac{\mathrm{d}u}{\mathrm{d}x} \right). \tag{4.3.8}$$

оператором

$$A_h y_h = (ay_{\bar{x}})_{x,i} \tag{4.3.9}$$

так, щоб похибка мала другий порядок.

Розв'язання. Розглянемо одразу похибку апроксимації:

$$\varphi_h^A = A_h y_h - (Au)_h = 
= (au_{\bar{x}})_{x,i} - (ku')' = 
= \frac{1}{h} \left( a_{i+1} \frac{u_{i+1} - u_i}{h} - a_i \frac{u_i - u_{i-1}}{h} \right) - (ku')'_i = 
= \frac{1}{h} \left( a_{i+1} \left( u'_i + \frac{h}{2} u''_i + \frac{h^2}{6} u'''_i \right) - a_i \left( u'_i - \frac{h}{2} u''_i + \frac{h^2}{6} u'''_i \right) \right) + O(h^2) - k'_i u_i - k_i u''_i = 
= \left( \frac{a_{i+1} - a_i}{h} - k'_i \right) u'_i + \left( \frac{a_{i+1} + a_i}{2} - k_i \right) u''_i + \left( \frac{a_{i+1} - a_i}{6} \right) h u'''_i + O(h^2).$$
(4.3.10)

Бачимо, що похибка буде  $O(h^2)$  якщо

$$\begin{cases} \frac{a_{i+1} - a_i}{h} = k_i' + O(h^2), \\ \frac{a_{i+1} + a_i}{2} = k_i + O(h^2). \end{cases}$$
(4.3.11)

Зрозуміло, що існує не єдине  $a_i$  для яких похибка буде  $O(h^2)$ . Далі

$$2a_i = 2 \cdot (4.3.11)(2) - h \cdot (4.3.11)(1) = 2k_i - hk_i' + O(h^2),$$

звідки

$$a_i = k_i - \frac{h}{2}k_i' + O(h^2),$$

отримали розвинення в ряд Тейлора. Можемо також записати будь-яким зручним нам способом із наступних:

$$a_{i} = k_{i-1/2} = k \left( x_{i} - \frac{h}{2} \right),$$

$$a_{i} = \frac{k_{i} + k_{i-1}}{2},$$

$$a_{i} = \left( \frac{1}{k_{i}} + \frac{1}{k_{i-1}} \right)^{-1}.$$

### Приклад 4.18

Проапроксимуємо оператор

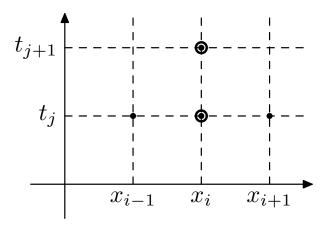
$$Au = \frac{\partial u}{\partial t} - \frac{\partial^2 u}{\partial x^2}. (4.3.12)$$

**Розв'язання.** Пригадаємо, що для просторово-часових областей сітки мають вигляд  $\bar{\omega}_{h,\tau} = \bar{\omega}_h \times \bar{\omega}_{\tau}.$ 

1) Один з варіантів — взяти наступну апроксимацію:

$$A_h y_h = y_{t,i}^j + y_{\bar{x}x,i}^j. (4.3.14)$$

Тоді Ш $(x) = \{(x_{i-1}, t_j), (x_i, t_j), (x_{i+1}, t_j), (x_i, t_{j+1})\}$ :



2) Інший варіант – взяти апроксимацію

$$A_h y_h = y_{t,i}^j + y_{\bar{x}x,i}^{j+1} \tag{4.3.15}$$

Тоді Ш $(x) = \{(x_{i-1}, t_{j+1}), (x_i, t_{j+1}), (x_{i+1}, t_{j+1}), (x_i, t_j)\}$ :

