

назовем хеллиевой размерностью графа и будем обозначать  $hd(G)$ .

Сформулируем задачу о нахождении хеллиевой размерности следующим образом:

Дан граф  $G$  и функция  $f$  следующего вида:  $f(G) = \{r \in \mathbb{N} : hd(G) > r\}$ . Требуется определить для заданного графа число элементов во множестве  $f(G)$ .

Очевидно, что  $|f(G)|$  и будет хеллиевой размерностью графа.

**Теорема 1.** Задача нахождения хеллиевой размерности  $\#P$ -полна.

*Доказательство.* Покажем, что  $f \in \#P$ . Действительно, существует полиномиальный алгоритм, определяющий, для фиксированного числа  $r$ , является ли граф  $r$ -мино. За полиномиальное время можно проверить для любого числа  $r$  и графа  $G$ , верно ли что  $r \in f(G)$ . Таким образом, первый пункт определения 1 выполняется. Второй пункт также, очевидно, выполняется в силу того, что в качестве следов используются натуральные числа. Итак,  $f \in \#P$  по определению.

Покажем теперь, что  $f$  –  $\#P$ -сложная. Для этого необходимо для некоторой  $\#P$ -полной задачи  $g$  доказать, что  $g$  можно вычислить с помощью некоторого числа элементарных операций и вычислений функции  $f$ . В качестве такой задачи рассмотрим следующую  $\#P$ -полную задачу подсчета  $g$ : дан граф  $G$ , определить число максимальных клик в нем. В этом случае множеством следов будут являться максимальные клики графа  $G$ . Известно, что эта задача является  $\#P$ -полной [4].

Очевидно, что число максимальных клик в графе  $G$  совпадает с числом хеллиевой размерности графа  $G+x$ , где  $x$  – доминирующая вершина. Таким образом,  $|g(G)| = |f(G+x)|$  и задача  $f$  является  $\#P$ -полной. Теорема доказана.

### Литература

1. *Metelsky Y., Tyshkevich R.* Line graphs of Helly hypergraphs // SIAM Journal of Discrete Mathematics. 16. 2003. No. 3. 438–448.
2. *Morgan D.* Useful names for vertices: An introduction to dynamic implicit informative labeling schemes // TR05-04. University of Alberta. 2005.
3. *Krylou Y.V., Perez Tchernov A.J.* An efficient algorithm of  $r$ -mino recognizing // Texts in Algorithmics. Third ACID Workshop. 2007. Vol. 9. P. 148.
4. *Valiant L.G.* The complexity of enumeration and reliability problems // SIAM J. Comput. Vol.8. 1979. 410–421.

## СЛАБЫЕ РЕШЕНИЯ ГИПЕРБОЛИЧЕСКОГО ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНО-ОПЕРАТОРНОГО УРАВНЕНИЯ ВТОРОГО ПОРЯДКА С ПЕРЕМЕННЫМИ ОБЛАСТЯМИ

Д.А. Ляхов

Гиперболические дифференциально-операторные уравнения второго

порядка с переменными областями определения в классе сильных решений изучались в [1, 2]. В данной работе доказаны теоремы существования и единственности слабых решений задачи Коши для таких уравнений.

## 1. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ.

В гильбертовом пространстве  $H$  со скалярным произведением  $(\cdot, \cdot)$  и нормой  $|\cdot|$  на ограниченном интервале  $]0, T[$  рассматривается задача Коши

$$\frac{d^2 u}{dt^2} + A(t)u = f, \quad t \in ]0, T[, \quad (1)$$

$$u|_{t=0} = u_0, \quad \left. \frac{du}{dt} \right|_{t=0} = u_1, \quad u_0, u_1 \in H. \quad (2)$$

Здесь  $u$  и  $f$  – функции переменной  $t$  со значениями в  $H$ ,  $A(t)$  – линейные неограниченные операторы в  $H$  с зависящими от  $t$  областями определения  $D(A(t))$ , удовлетворяющие следующим условиям.

I. Операторы  $A(t)$ ,  $t \in [0, T]$ , самосопряжены в  $H$  и

$$(A(t)u, u) \geq c_1 |u|^2 \quad \forall u \in D(A(t)), \quad c_1 > 0. \quad (3)$$

II. При всех  $t \in [0, T]$  обратные операторы  $A^{-1}(t)$  сильно непрерывны и дифференцируемы по  $t$  в  $H$ , сильная производная  $dA^{-1}(t)/dt \in B([0, T], \mathcal{L}(H))$  и

$$((dA^{-1}(t)/dt)g, g) \leq c_2 (A^{-1}(t)g, g) \quad \forall g \in H, \quad c_2 \geq 0 \quad (4)$$

III. При почти всех  $t \in ]0, T[$  операторы  $dA^{-1}(t)/dt$  сильно дифференцируемы по  $t$  в  $H$ , сильная производная  $d^2 A^{-1}(t)/dt^2 \in L_\infty(]0, T[, \mathcal{L}(H))$  и  $|((d^2 A^{-1}(t)/dt^2)g, \nu)| \leq c_3 |g| |A^{-1/2}(t)\nu| \quad \forall g, \nu \in H, \quad c_3 \geq 0,$

где  $A^{-1/2}(t)$  – обратные операторы к квадратному корню  $A^{1/2}(t)$  операторов  $A(t)$ .

Исследуем корректность в слабом смысле задачи Коши (1) – (2).

## 2. ОПРЕДЕЛЕНИЕ СЛАБЫХ РЕШЕНИЙ.

Корректность задачи Коши (1) – (2) будем изучать в классе слабых решений.

Определение 1. Функция  $u \in \mathbb{H} = L_2(]0, T[, H)$  называется слабым решением задачи Коши (1) – (2) для заданных  $f \in \mathbb{H}$  и  $u_0, u_1 \in H$ , если

$$\int_0^T \left\{ (u, A(t)\varphi) + \left( u, \frac{d^2\varphi}{dt^2} \right) \right\} dt = \int_0^T (f, \varphi) dt - \left( u_0, \frac{d\varphi(0)}{dt} \right) + (u_1, \varphi(0)) \quad \forall \varphi \in \Phi, \quad (5)$$

где множество

$$\Phi = \{ \varphi \in \mathbb{H} : \varphi(t) \in D(A(t)), t \in [0, T]; A(t)\varphi, d\varphi/dt, d^2\varphi/dt^2 \in \mathbb{H}, \varphi(T) = d\varphi(T)/dt = 0 \}.$$

Ясно, что каждое сильное решение (определение сильных решений см. в [1, 2]) этой задачи Коши является её слабым решением, но обратное не верно.

### 3. СУЩЕСТВОВАНИЕ СЛАБЫХ РЕШЕНИЙ.

Сначала установим существование слабых решений задачи Коши.

**Теорема 1.** *Если выполняются условия I и II, то для любых  $f \in \mathbb{H}$ ,  $u_0, u_1 \in H$  существует слабое решение  $u \in \mathbb{H}$  задачи Коши (1) – (2).*

*Доказательство* состоит в применении следующей проекционной теоремы [3].

**Теорема 2.** *Пусть  $F$  – гильбертово пространство с нормой  $\|\cdot\|$  и  $\Phi$  – предгильбертово пространство с нормой  $\|\|\cdot\|\|$ , непрерывно вложенное в  $F$ , то есть существует постоянная  $c_4 > 0$ , что  $\|\varphi\| \leq c_4 \|\|\varphi\|\| \quad \forall \varphi \in \Phi$ . Задана на  $F \times \Phi$  полуторалинейная форма  $E(w, \varphi)$ , которая при каждом  $\varphi \in \Phi$  непрерывна по  $w$  на  $F$ , и существует постоянная  $c_5 > 0$ , что*

$$|E(\varphi, \varphi)| \geq c_5 \|\|\varphi\|\|^2 \quad \forall \varphi \in \Phi. \quad (6)$$

Если антилинейный функционал  $L(\varphi)$  непрерывен по  $\varphi \in \Phi$ , то существует элемент  $w \in F$ , удовлетворяющий уравнению

$$E(w, \varphi) = L(\varphi) \quad \forall \varphi \in \Phi.$$

Введем гильбертово пространство  $F = \{w \in \mathbb{H}, dw/dt \in \mathbb{H}\}$  с эрмитовой нормой  $\|w\| = \left[ \int_0^T (|w|^2 + |dw/dt|^2) dt \right]^{1/2}$ , а за предгильбертово пространство  $\Phi$  возьмем из определения 1 множество  $\Phi$ , наделенное эрмитовой нормой

$$\|\|\varphi\|\| = \left[ \int_0^T \left( |\varphi|^2 + \left| \frac{d\varphi}{dt} \right|^2 \right) dt + \left| \frac{d\varphi(0)}{dt} \right|^2 + |\varphi(0)|^2 \right]^{1/2}.$$

Зададим на  $F \times \Phi$  полуторалинейную форму  $E$  и на  $\Phi$  антилинейный функционал  $L$  следующим образом:

$$E(w, \varphi) = -\int_0^T e^{ct} \left\{ \left( \frac{dw}{dt}, A(t)\varphi \right) + \left( \frac{dw}{dt}, \frac{d^2\varphi}{dt^2} \right) \right\} dt \quad \forall c \geq 0,$$

$$L(\varphi) = \int_0^T (f, \varphi) dt - \left( u_0, \frac{d\varphi(0)}{dt} \right) + (u_1, \varphi(0)).$$

Очевидно, что  $\Phi$  непрерывно вложено в  $F$  при  $c_4 = 1$ ,  $E(w, \varphi)$  при каждом  $\varphi \in \Phi$  непрерывна по  $w$  на  $F$  и  $L(\varphi)$  непрерывен по  $\varphi \in \Phi$ . Для получения неравенства (6) разобьем  $E(\varphi, \varphi)$  на два слагаемых  $I_1(\varphi) = \int_0^T e^{ct} (d\varphi/dt, A(t)\varphi) dt$  и  $I_2(\varphi) = \int_0^T e^{ct} (d\varphi/dt, d^2\varphi/dt^2) dt$ . Используя свойство  $A_\varepsilon^{-1}(t)g \rightarrow g \quad \forall g \in H$  при  $\varepsilon \rightarrow 0$  сглаживающих операторов  $A_\varepsilon^{-1}(t) = (I + \varepsilon A(t))^{-1}$ , формулу

$$\frac{d}{dt} (A(t)A_\varepsilon^{-1}(t)) = -A(t)A_\varepsilon^{-1}(t) \frac{dA^{-1}(t)}{dt} A(t)A_\varepsilon^{-1}(t)$$

из [1] и оценку (4), после интегрирования по частям по  $t$  находим

$$\begin{aligned} 2\operatorname{Re} I_1(\varphi) &= -2\operatorname{Re} \int_0^T e^{ct} (\varphi', A(t)\varphi) dt = -\lim_{\varepsilon \rightarrow 0} 2\operatorname{Re} \int_0^T e^{ct} (A_\varepsilon^{-1}(t)\varphi', A(t)\varphi) dt = \\ &= \lim_{\varepsilon \rightarrow 0} \left\{ (A_\varepsilon^{-1}(t)\varphi, A(t)\varphi) \Big|_{t=0} + c \int_0^T e^{ct} (A_\varepsilon^{-1}(t)\varphi, A(t)\varphi) dt + \int_0^T e^{ct} \left( \varphi, \frac{d}{dt} (A(t)A_\varepsilon^{-1}(t))\varphi \right) dt \right\} \geq \\ &\geq (A(t)\varphi, \varphi) \Big|_{t=0} + (c - c_2) \int_0^T e^{ct} (A(t)\varphi, \varphi) dt. \end{aligned}$$

Интегрируя по частям  $I_2(\varphi)$  по  $t$ , имеем

$$2\operatorname{Re} I_2(\varphi) = \left| \frac{d\varphi(0)}{dt} \right|^2 + c \int_0^T e^{ct} \left| \frac{d\varphi}{dt} \right|^2 dt.$$

Используя оценку (3), отсюда при всех  $c \geq c_2$  приходим к неравенству

$$2\operatorname{Re} E(\varphi, \varphi) \geq (c - c_2)c_1 \int_0^T e^{ct} |\varphi|^2 dt + c \int_0^T e^{ct} \left| \frac{d\varphi}{dt} \right|^2 dt + c_1 |\varphi(0)|^2 + \left| \frac{d\varphi(0)}{dt} \right|^2.$$

Если здесь взять  $c = c_6 = c_2 + 1$ , то нетрудно получить оценку

$$|E(\varphi, \varphi)| \geq \operatorname{Re} E(\varphi, \varphi) \geq c_4 \|\varphi\|^2 \quad \forall \varphi \in \Phi, \text{ где } c_4 = (1/2) \max \{c_1, c_2 + 1, 1\}.$$

Таким образом, доказано существование функции  $w \in F$ , которая является решением уравнения  $E(w, \varphi) = L(\varphi) \quad \forall \varphi \in \Phi$  и, следовательно, функция  $u = -\exp\{c_6 t\} (dw/dt)$  является слабым решением задачи Коши (1) – (2) для данных  $f \in \mathbb{H}$ ,  $u_0, u_1 \in H$ . Теорема 2 доказана.

#### 4. ЕДИНСТВЕННОСТЬ СЛАБЫХ РЕШЕНИЙ.

Для доказательства единственности слабых решений достаточно показать, что для правой части  $f = 0$  и начальных данных  $u_0 = u_1 = 0$  задача Коши (1) – (2) имеет только слабое решение  $u = 0$  в  $\mathbb{H}$ .

**Теорема 3.** Если выполнены условия I – III, то при всех  $f \in \mathbb{H}$ ,  $u_0, u_1 \in H$  существуют единственные слабые решения задачи Коши (1) – (2).

*Доказательство.* Подставляя  $f = 0$  и  $u_0 = u_1 = 0$  в (5), приходим к тождеству

$$\int_0^T \left\{ (u, A(t)\varphi) + \left( u, \frac{d^2\varphi}{dt^2} \right) \right\} dt = 0 \quad \forall \varphi \in \Phi. \quad (8)$$

В этом тождестве сделаем замену переменной  $t = T - \tau$ . Тогда новой неизвестной функцией станет  $\tilde{u}(\tau) = u(T - \tau)$ , операторы  $\tilde{A}(\tau) = A(T - \tau)$  при всех  $\tau \in [0, T]$  удовлетворяют всем предположениям теоремы 1 из [2], функции  $\tilde{\varphi}(\tau) = \varphi(T - \tau)$  принадлежат области определения

$$D_0(L) = \{ \phi \in \mathbb{H} : \phi(t) \in D(\tilde{A}(t)), t \in [0, T]; \tilde{A}(t)\phi, d\phi/dt, d^2\phi/dt^2 \in \mathbb{H}, \phi(T) = d\phi(T)/dt = 0 \}.$$

оператора  $L$  из [2] и тождество (8) становится тождеством

$$((\tilde{u}, L\tilde{\varphi})) = 0 \quad \forall \tilde{\varphi} \in D_0(L) = \{ \phi \in \mathbb{H} : \phi(t) \in D(\tilde{A}(t)), t \in [0, T]; \tilde{A}(t)\phi, d\phi/dt, d^2\phi/dt^2 \in \mathbb{H}, \phi(T) = d\phi(T)/dt = 0 \}.$$

Поэтому по лемме 1 из [2] функция  $u(t) = \tilde{u}(\tau) = 0$ . Теорема 3 доказана.

#### Литература

5. Ломовцев Ф.Е. // Дифференциальные уравнения. 1992. т. 28, №5. с. 873-886.
  6. Ломовцев Ф.Е. // Докл. НАН РБ. 2001. Т. 45, № 1. с. 34-36
- Фридман А. Уравнения с частными производными параболического типа. Москва, Мир. 1968.

### КОМПЬЮТЕРНОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ КОЛЕСНО-ШАГАЮЩЕГО ДВИЖИТЕЛЯ

С. А. Гляков, А. О. Громыко

Цель работы – изложение результатов использования методики создания компьютерных моделей колесно-шагающих движителей (КШД) [1] в пакетах ADAMS и VisualNastran, исследование механизма для организации наиболее эффективных режимов его передвижения и поворота.

Новизна исследуемых в работе концепций, нетрадиционного способа движения машины, основанного на совмещении двух способов движения