

УДК 517.947.43:518.61

АЛГОРИТМЫ ОПТИМАЛЬНОГО ТИПА ПРИБЛИЖЕННОГО РЕШЕНИЯ
ПАРАБОЛИЧЕСКИХ УРАВНЕНИЙ

П.Е.Соболевский, Хоанг Ван Лай

1. Постановка задачи. Различные краевые задачи для параболических уравнений могут быть сведены (см., например, [1]) к задаче Коши

$$x'(t) + Ax(t) = f(t) \quad (0 \leq t \leq T), \quad x(0) = x_0, \quad (1.1)$$

в некотором банаховом пространстве E . Здесь A — действующий в E линейный неограниченный оператор, порожденный эллиптическим дифференциальным оператором и системой граничных условий.

Приближенное решение задачи (1.1) может быть проведено (см., например, [2]) в два этапа. Сначала от задачи с неограниченным оператором в бесконечномерном пространстве переходят к последовательности задач с ограниченными операторами в конечномерных пространствах. Этот переход осуществляется заменой оператора A ограниченными по разностному или вариационно-разностному методу. Затем приближенно решаются задачи с ограниченными операторами. В данной работе исследуется этот второй этап. Следовательно, можно считать, что задача (1.1) — это задача в некотором конечномерном пространстве E . Однако исследование не должно опираться на величину размерности E и оценку нормы оператора A . В связи с этим в дальнейшем не используется то, что пространство E конечномерно и оператор A ограничен.

Решение задачи (1.1) имеет вид

$$x(t) = x_0 \cdot \exp(-tA) + \int_0^t f(s) \exp[(s-t)A] ds.$$

Поэтому приближенное решение задачи (1.1) опирается на приближенное построение полугруппы $\exp(-tA)$ и квадратурные формулы.

В данной работе исследуются некоторые приближенные методы построения полугруппы $\exp(-tA)$ в случае гильбертова пространства и положительно определенного самосопряженного оператора A . В таких условиях задача сводится к скалярной задаче приближения функции $\exp(-z)$ на полуоси $[0, +\infty)$.

В [2] изучается приближение функции $\exp(-z)$ рациональными дробями

$$R(z) = P(z) \cdot [Q(z)]^{-1}.$$

Здесь $P(z)$ и $Q(z)$ — многочлены степеней k и m соответственно. Показывается, что при любых $0 \leq k \leq m$ существует дробь $R_{k,m}(z)$, которая реализует infimum

$$\delta_{k,m} = \inf_{R(z)} \sup_{z \geq 0} |\exp(-z) - R(z)|,$$

и справедлива оценка

$$\delta_{k,m} \leq C_1 q^m$$

при некоторых $C_1 > 0$, $0 < q < 1$. Отсюда следует оценка

$$\sup_{0 \leq t \leq T} \|\exp(-tA) - R_{k,m}(tA)\|_{E \rightarrow E} \leq C_1 q^m, \quad (1.2)$$

которая гарантирует равномерно по $0 \leq t \leq T$ приближение $R_{k,m}(tA)$ к $\exp(-tA)$ за счет роста m .

Мы будем изучать другой характерный для теории сплайнов (см., например, [3]) метод приближения $\exp(-tA)$ рациональными дробями

$$R(z) = P(z) \cdot [Q(z)]^{-1} \text{ при фиксированных } k \text{ и } m \text{ на малых отрезках } \left[0, \frac{1}{n}\right].$$

Положим

$$\exp(-jtz) \approx [R(tz)]^j, \quad 0 \leq t \leq \frac{1}{n}, \quad j = 1, 2, \dots \quad (1.3)$$

Тогда из тождества

$$\exp(-jtz) - [R(tz)]^j = \sum_{i=0}^{j-1} [R(tz)]^{j-1-i} \exp(-itz) [\exp(-itz) - R(tz)] \quad (1.4)$$

следует, что для сходимости (при $n \rightarrow \infty$) этого метода достаточно установить оценки устойчивости дроби

$$\|[R(tz)]^j\|_{E \rightarrow E} \leq C_2, \quad j = 1, 2, \dots, \quad (1.5)$$

и оценки скорости сходимости по норме разности $\exp(-tA) - R(tA)$ к нулю при $t \rightarrow +0$. Однако из (1.2) не следует стремления к нулю этой

разности даже для $R(tA) = R_{k,m}(tA)$. Такая разность может стремиться к нулю лишь на гладких элементах — на элементах из области определения некоторой степени оператора A . Удастся оценить нормы выражения *)

$$\{\exp(-tA) - R(tA)\} A^{-(m+k+1)}. \quad (1.6)$$

В связи с этим приходим к следующей задаче.

Будем говорить, что дробь $R_0(z)$ порождает оптимальный алгоритм вида (1.3), если она реализует infimum

$$\gamma_n = \inf_{R(z)} \sup_{j=1,2,\dots} \sup_{0 \leq t \leq \frac{1}{n}} \sup_{z \geq z_0} |\exp(-jtz) - [R(tz)]^j| z^{-(m+k+1)}, \quad (1.7)$$

где $z_0 > 0$. Оказывается, что такая дробь существует, но её нахождение, как впрочем, и дроби $R_{k,m}(z)$, очень сложно. Поэтому представляет интерес нахождение дроби $R_{0,n}(z)$, которые порождают алгоритмы, сходящийся с той же скоростью, как и оптимальный алгоритм.

Будем говорить, что дробь $R_{0,n}(z)$ порождает алгоритм оптимального типа, если

$$|\exp(-jtz) - [R_{0,n}(tz)]^j| z^{-(m+k+1)} \leq C_3 \gamma_n,$$

где $j = 1, 2, \dots$, $0 \leq t \leq \frac{1}{n}$, $z \geq z_0 > 0$, $0 < C_3 < +\infty$ и не зависит от n .

В данной работе показывается, что для оптимального алгоритма справедлива двухсторонняя оценка

$$C_4 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k} \leq \gamma_n \leq C_5 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k}, \quad (1.8)$$

где $0 < C_4 \leq C_5 < +\infty$ и не зависит от n .

Это означает, что в отличие от [2] выражение

$$\|\{\exp(-jtz) - [R_0(tz)]^j\} A^{-(m+k+1)}\|_{E \rightarrow E}$$

стремится к нулю не только при $m \rightarrow +\infty$, но и при $n \rightarrow +\infty$. Далее установлено, что алгоритмы оптимального типа порождают известные дроби Паде $R_p(z)$ для функции $\exp(-z)$ (см., например, [4]). Наконец, в конце работы приведен аналогичный результат относительно двухслойных разностных схем для уравнений параболического типа.

*) Для такой степени удастся получить двухсторонние оценки.

2. Д р о б и П а д э. Рассмотрим задачу о приближении экспоненты $\exp(-z)$ дробями

$$R(z) = P(z)[Q(z)]^{-1}$$

на малом отрезке $[0, z_1]$. Здесь и в дальнейшем

$$P(z) = a_0 + a_1 z + \dots + a_k z^k,$$

$$Q(z) = b_0 + b_1 z + \dots + b_m z^m$$

многочлены степеней k и m соответственно. Дробь $R(z)$ содержит $m+k+1$ независимых параметров. Поэтому из разложения разности $\exp(-z) - R(z)$ в ряд Маклорена следует оценка

$$|\exp(-z) - R(z)| \leq C_6 z^{m+k+1} \quad (0 \leq z \leq z_1), \quad (2.1)$$

если выполнены соотношения

$$D^l[\exp(-z) - R(z)]|_{z=0} = 0 \quad (0 \leq l \leq m+k). \quad (2.2)$$

В [5] показано (путем разложения функции в ряд Тейлора в двух точках), что $R(z)$ удовлетворяет (2.1) и, следовательно, соотношениям (2.2), если

$$a_j = a_{jp} = (-1)^j \frac{(m+k-j)!/k!}{(m+k)! j!(k-j)!}, \quad 0 \leq j \leq k,$$

$$b_l = b_{lp} = \frac{(m+k-1)! m!}{(m+k)! l!(m-1)!}, \quad 0 \leq l \leq m.$$

Это известная дробь Падэ $R(z) = P_p(z)[Q_p(z)]^{-1}$.

Приведем здесь другое доказательство оценки (2.1), которое позволяет установить ее точность. Так как

$$(m+k-1)! = \int_0^{+\infty} s^k s^{m-1} e^{-s} ds,$$

то

$$Q_p(z) = \sum_{i=0}^m \frac{(m+k-1)!}{(m+k)!} \frac{m!}{i!(m-1)!} z^i = \frac{1}{(m+k)!} \int_0^{+\infty} s^k (s+z)^m e^{-s} ds.$$

Аналогично имеем

$$P_p(z) = \frac{1}{(m+k)!} \int_0^{+\infty} s^m (s-z)^k e^{-s} ds.$$

Таким образом, получим, что

$$\begin{aligned} Q_p(z) \exp(-z) - P_p(z) &= \frac{1}{(m+k)!} \left[\int_0^{+\infty} s^k (s+z)^m e^{-(s+z)} dz - \right. \\ &- \int_0^{+\infty} s^m (s-z)^k e^{-s} ds \left. \right] = \frac{1}{(m+k)!} \left[\int_z^{+\infty} s^m (s-z)^k e^{-s} ds - \right. \\ &- \int_0^{+\infty} s^m (s-z)^k e^{-s} ds \left. \right] = \frac{(-1)^k}{(m+k)!} \int_0^z s^m (z-s)^k e^{-s} ds = \\ &= \frac{(-1)^k z^{m+k+1}}{(m+k)!} \int_0^1 s^m (1-s)^k e^{-sz} ds. \end{aligned} \quad (2.3)$$

Отсюда следует оценка

$$|Q_p(z) \exp(-z) - P_p(z)| \leq C_7 z^{m+k+1}, \quad z \geq 0, \quad C_7 = \frac{m!k!}{(m+k)! (m+k+2)!}, \quad (2.4)$$

$$|Q_p \exp(-z) - P_p(z)| \geq C_8 z^{m+k+1}, \quad 0 \leq z \leq z_1, \quad C_8 = C_7 \exp(-z_1). \quad (2.5)$$

Так как $Q_p(z) \geq 1$, то $R_p(z)$ удовлетворяет оценке (2.1) с

$$C_6 = C_7 = \frac{m!k!}{(m+k)! (m+k+2)!}$$

при любых $z \geq 0$. Так как $Q_p(z) \leq C_9 = C_9(z_1)$ при $0 \leq z \leq z_1$, то справедлива обратная оценка

$$|\exp(-z) - R_p(z)| \geq C_9 (C_9)^{-1} z^{m+k+1},$$

т.е. оценка (2.1) является точной.

Оценка (2.5) также показывает, что справедливо неравенство

$$D^{m+k+1}[Q_p(z) \exp(-z) - P_p(z)]|_{z=0} \neq 0. \quad (2.6)$$

Пусть $R_1(z) = P_1(z)[Q_1(z)]^{-1}$ и $R_2(z) = P_2(z)[Q_2(z)]^{-1}$ — две несократимые дроби (под этим понимается, что числитель и знаменатель несократимой дроби не имеют одинаковых множителей вида $(z-\alpha)$). Пусть для $R_1(z)$ и $R_2(z)$ выполнена оценка (2.1). Тогда, очевидно, справедливо неравенство

$$|P_1(z) Q_2(z) - P_2(z) Q_1(z)| \leq C_{10} z^{m+k+1}.$$

Слева, под знаком модуля стоит многочлен степени $m+k$. Поэтому $\Pi_1(z)Q_2(z) = \Pi_2(z)Q_1(z)$. Отсюда и из несократимости $R_1(z)$ и $R_2(z)$ следует, что $R_1(z) = R_2(z)$, т.е. неравенство (2.1) имеет единственное несократимое решение. Покажем теперь, что дробь $R_p(z)$ несократима. Доказательство проведем индукцией по числу $m+k$. Очевидно, дробь Паде при $m+k=1$ несократима. Предположим, что все дроби Паде для $m+k \leq i-1$ несократимы, и докажем несократимость таких дробей при $m+k=i$. Предположим противное. Пусть

$$R_p(z) = R_*(z) = \Pi_*(z)[Q_*(z)]^{-1}$$

и степень $\Pi_*(z)$ равна $k_1 < k$, а степень $Q_*(z)$ равна $m_1 < m$. Из (2.1) следует, что

$$|\exp(-z) - R_*(z)| \leq C_6 z^{m+k+1} \leq C_6 z^{m_1+k_1+1} \quad (0 \leq z \leq z_1) \quad (2.7)$$

Обозначим через $R'_p(z)$ дробь Паде, для которой справедливы неравенства

$$C_{11} z^{m_1+k_1+p} \leq |\exp(-z) - R'_p(z)| \leq C_{12} z^{m_1+k_1+1}. \quad (2.8)$$

Так как $R'_p(z)$ несократима по предположению индукции, то $R'_p(z) = R_*(z)$. Тогда (2.7) и (2.8) приводят к противоречию. Таким образом, единственной дробью, удовлетворяющей (2.1), является дробь Паде, и эта дробь несократима. Однако, разумеется, числитель и знаменатель такой дроби $R(z)$ могут отличаться от числителя и знаменателя дроби $R_p(z)$ скалярным ненулевым множителем. Следовательно, справедливы тождества

$$a_j = a_{jp} \cdot b_0 \quad (0 \leq j \leq k), \quad b_i = b_{ip} \cdot b_0 \quad (1 \leq i \leq m), \quad (2.9)$$

так как $b_{0p} = 1$.

В [4] дан отличный от [5] подход к построению дроби, при ближайшей произвольную гладкую функцию, а не только e^{-z} . В предположении $Q(0) = b_0 \neq 0$ система уравнений (2.2) эквивалентна системе

$$D^l[Q(z)\exp(-z) - \Pi(z)]|_{z=0} = 0, \quad 0 \leq l \leq m+k \quad (2.10)$$

Это уже линейная система уравнений относительно неизвестных коэффициентов $\Pi(z)$ и $Q(z)$. Доказано, что при $b_0 \neq 0$ остальные коэффициенты однозначно определяются. Запишем систему (2.10) в виде

$$(a_0, a_1, \dots, a_k, b_1, \dots, b_m)A = b_0 \bar{b}. \quad (2.11)$$

Здесь A — некоторая квадратная матрица и $\bar{b}$ — некоторый ненулевой вектор. Из однозначной разрешимости (при заданном $b_0 \neq 0$) этой системы вытекает, что $\det A \neq 0$. Заметим, что однозначная разрешимость (2.11) следует из (2.9).

3. Оценка сверху для γ_n . Будем говорить, что дробь $R(z)$ устойчива, если

$$|[R(z)]^j| \leq C_{13} \quad (j = 1, 2, \dots, z \geq 0).$$

Покажем, что дробь $R_p(z)$ устойчива и $C_{13} = 1$. Для этого достаточно доказать, что $|a_{jp}| \leq b_{jp}$ ($0 \leq j \leq k$). Действительно,

$$|a_{jp}| = (m+k-j)!k![(m+k)!j!(k-j)!]^{-1} \leq (m+k-j)!m![(m+k)!(m-j)!]^{-1} = b_{jp} \quad (0 \leq j \leq k).$$

Отсюда следует, что величина γ_n конечна.

ТЕОРЕМА I. Имеет место следующее утверждение

$$\gamma_n \leq C_5 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k}. \quad (3.1)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Очевидно, что

$$\begin{aligned} \gamma_n &\leq \sup_{j=1,2,\dots} \sup_{0 \leq t \leq \frac{1}{n}} \sup_{z_0 \leq z} \frac{1}{z^{m+k+1}} |\exp(-jtz) - [R(tz)]^j| z^{-(m+k+1)} = \\ &= \sup_{j=1,2,\dots} \sup_{0 < t \leq \frac{1}{n}} \sup_{z_0 \leq z} \frac{|\exp(-tz) - R_p(z)|^{j-1}}{z^{m+k+1}} \sum_{i=0}^{j-1} [R_p(tz)]^{j-i-1} \exp(-ltz). \end{aligned}$$

Так как $R_p(z)$ — устойчивая дробь и $C_{13} = 1$, то

$$\begin{aligned} \gamma_n &\leq \sup_{0 < t \leq \frac{1}{n}} \sup_{t z_0 \leq z} \frac{|\exp(-z) - R_p(z)|}{z^{m+k+1}} t^{m+k+1} \sum_{i=0}^{+\infty} \exp(-ltz) \leq \\ &\leq \sup_{0 < z} |\exp(-z) - R_p(z)| z^{-m-k-1} \sup_{0 < t \leq \frac{1}{n}} t [1 - \exp(-tz_0)]^{-1} n^{-m-k}. \end{aligned}$$

Из (2.1) вытекает (3.1), где $C_5 = C_7 z_0^{-1}$. Теорема I доказана.

Методом, изложенным в [6], можно доказать, что из ограниченности γ_n следует существование дроби $R_n(z) = P_n(z) [Q_n(z)]^{-1}$,

$$P_n(z) = a_{0n} + a_{1n}z + \dots + a_{kn}z^k,$$

$$Q_n(z) = b_{0n} + b_{1n}z + \dots + b_{mn}z^m,$$

которая реализует infimum в (I.7). Эти дроби образуют оптимальный алгоритм приближения функции e^{-z} , и справедлива оценка

$$\frac{|\exp(-jtz) - [R_n(tz)]^j|}{z^{m+k+1}} \leq C_5 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k} = \frac{1}{z_0} \frac{m!k!}{(m+k)!(m+k+2)!} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k}. \quad (3.2)$$

$$(z \geq z_0 > 0).$$

Из (3.2) следует, что оптимальный алгоритм при фиксированном n сходится быстрее, чем оптимальный алгоритм из [2]. Кроме того, этот алгоритм сходится при фиксированных k и m , если $n \rightarrow \infty$.

Нахождение оптимального алгоритма — это сложная задача. Оказывается, что он в определенном смысле близок к алгоритму Падэ. Без ограничения общности можно предполагать, что выполнены условия нормировки

$$\sum_{i=0}^m (b_{in})^2 = \sum_{i=0}^m (b_{ip})^2, \quad b_{0n} > 0. \quad (3.3)$$

ТЕОРЕМА 2. Имеют место следующие равенства

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_{jn} = a_{jp} \quad (0 \leq j \leq k), \quad \lim_{n \rightarrow \infty} b_{in} = b_{ip} \quad (0 \leq i \leq m). \quad (3.4)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Из (3.1) вытекает, что

$$\begin{aligned} & \left| \exp\left(-\frac{z}{n}\right) - \left(\frac{z}{n}\right)^{m+k+1} \left[\sum_{l=0}^{n-1} \exp\left[-\frac{z}{n}(n-l-1)\right] [R_n\left(\frac{z}{n}\right)]^l \right] \right| = \\ & = \left| \exp\left(-\frac{z}{n}\right) [R_n\left(\frac{z}{n}\right)]^n \right| z^{-(m+k+1)} \leq C_5 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k}. \end{aligned}$$

Нижне будет использована оценка

$$\alpha_n\left(\frac{z}{n}\right) = \sum_{l=0}^{n-1} \exp\left[-\frac{z}{n}(n-l-1)\right] [R_n\left(\frac{z}{n}\right)]^l \geq C_{14} \cdot n, \quad C_{14} > 0, \quad (3.5)$$

при $z_0 \leq z \leq 2z_0$ и достаточно большом n . Следовательно, справедливо неравенство

$$\left| \exp\left(-\frac{z}{n}\right) - R_n\left(\frac{z}{n}\right) \right| \leq \frac{C_5}{C_{14}} (2z_0)^{m+k+1} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1} \quad (z_0 \leq z \leq 2z_0). \quad (3.6)$$

Если бы в неравенстве (3.6) можно было справа $\left(\frac{1}{n}\right)$ заменить на $\left(\frac{z}{n}\right)$ при $0 \leq z \leq nz_1$, то отсюда бы следовало, что $R_n(z) = R_p(z)$. Из более слабого неравенства будет следовать, что $R_n(z)$ близка к $R_p(z)$. Действительно, условие (3.3) означает, что $Q_n\left(\frac{z}{n}\right)$ равномерно ограничены на отрезке $[z_0, 2z_0]$. Поэтому

$$\left| Q_n\left(\frac{z}{n}\right) \exp\left(-\frac{z}{n}\right) - P_n\left(\frac{z}{n}\right) \right| \leq C_{15} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1} \quad (z_0 \leq z \leq 2z_0).$$

Разложив $\exp\left(-\frac{z}{n}\right)$ в ряд Тейлора, получим, что

$$Q_n\left(\frac{z}{n}\right) \exp\left(-\frac{z}{n}\right) - P_n\left(\frac{z}{n}\right) = A_n\left(\frac{z}{n}\right) + B_n\left(\frac{z}{n}\right),$$

$$A_n\left(\frac{z}{n}\right) = d_{0,n} + d_{1,n}\left(\frac{z}{n}\right) + \dots + d_{m+k,n}\left(\frac{z}{n}\right)^{m+k},$$

$$B_n\left(\frac{z}{n}\right) = d_{m+k+1,n}\left(\frac{z}{n}\right)^{m+k+1} + d_{m+k+2,n}\left(\frac{z}{n}\right)^{m+k+2} + \dots$$

Очевидно, что

$$D^l B_n(z)|_{z=0} = 0 \quad (0 \leq l \leq m+k),$$

$$|B_n\left(\frac{z}{n}\right)| \leq C_{16} \left(\frac{z}{n}\right)^{m+k+1} \leq C_{16} (2z_0)^{m+k+1} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1} \quad (z_0 \leq z \leq 2z_0).$$

Следовательно,

$$|A_n\left(\frac{z}{n}\right)| \leq C_{17} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1} \quad (z_0 \leq z \leq 2z_0).$$

Пусть теперь имеется последовательность многочленов $\varphi_n(z) = \alpha_{0n} + \alpha_{1n}z + \dots + \alpha_{1n}z^1$. Пусть $|\varphi_n(z)| \leq K_n$ ($z_0 \leq z \leq 2z_0$). Тогда справедливы неравенства

$$|\alpha_{jn}| \leq C_{18} K_n \quad (0 \leq j \leq n) \quad (3.7)$$

потому что коэффициенты α_{jn} ($0 \leq j \leq n$) можно линейным образом (см., например, [6]) выразить через значения многочлена $\varphi_n(z)$ в фиксированных точках отрезка $[z_0, 2z_0]$.

Положим $l=k+m$, $K_n = C_{17} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1}$ и

$$Q_n(z) = d_{0,n} + \frac{d_{1,n}}{n} z + \dots + \frac{d_{m+k,n}}{n^{m+k}} z^{m+k}.$$

Тогда из (3.7) вытекает, что

$$|d_{i,n}| \leq C_{17} C_{18} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1-i} \quad (0 \leq i \leq m+k). \quad (3.8)$$

Положим теперь

$$\epsilon_{i,n} = D^i [Q_n(z) e^{-z} - P_n(z)]|_{z=0} \quad (0 \leq i \leq m+k). \quad (3.9)$$

Тогда $\epsilon_{i,n} = i! d_{i,n}$ и $\lim_{n \rightarrow +\infty} \epsilon_{i,n} = 0$.

Неоднородную систему уравнений (3.9) относительно коэффициентов $P_n(z)$ и $Q_n(z)$ аналогично однородной системе (2.10) можно записать в виде

$$(a_{0n}, a_{1n}, \dots, a_{kn}, b_{1n}, \dots, b_{mn}) A = b_{0n} \bar{b} + \bar{\epsilon}_n.$$

Здесь $\bar{\epsilon}_n$ — $(m+k+1)$ -мерный вектор. Так как $\det A \neq 0$, то справедливы равенства

$$a_{jn} = a_{jp} b_{0n} + \epsilon'_{jn} \quad (0 \leq j \leq k), \quad b_{in} = b_{ip} b_{0n} + \epsilon''_{in} \quad (1 \leq i \leq m) \quad (3.10)$$

аналогичные равенствам (2.9). В силу (3.8)

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \epsilon'_{jn} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \epsilon''_{in} = 0.$$

Далее, из (3.3) вытекает, что

$$0 = \sum_{i=0}^m (b_{in})^2 - \sum_{i=0}^m (b_{ip})^2 = [(b_{0n})^2 - (b_{0p})^2] \sum_{i=0}^m (b_{ip})^2 + \\ + 2b_{0n} \sum_{i=1}^m b_{ip} \epsilon''_{in} + \sum_{i=1}^m (\epsilon''_{in})^2.$$

Поскольку b_{0n} равномерно ограничены, то

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} [(b_{0n})^2 - (b_{0p})^2] = 0.$$

Так как $b_{0n} > 0$, $b_{0p} = 1$, то $\lim_{n \rightarrow +\infty} b_{0n} = b_{0p} = 1$. Следовательно, из (3.10) вытекает (3.4). Теорема 2 доказана.

Установим теперь оценку (3.5). Из (3.1) вытекает, что

$$|\exp(-\frac{z}{n}) - R_n(\frac{z}{n})| \cdot z^{-(m+k+1)} \leq C_5 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k} \leq C_5 \left(\frac{1}{n}\right).$$

Следовательно,

$$|\exp(-\frac{z}{n}) - R_n(\frac{z}{n})| \leq \frac{C_{19}}{n} \quad (z_0 \leq z \leq 2z_0).$$

Таким образом, при больших n будем иметь

$$R_n(\frac{z}{n}) \geq \exp(-\frac{z}{n}) - \frac{1}{n} C_{19} > 0.$$

Далее,

$$\alpha_n(\frac{z}{n}) \geq \sum_{i=0}^{n-1} \exp[-\frac{z}{n}(n-1-i)] [\exp(-\frac{z}{n}) - \frac{1}{n} C_{19}]^i = \\ = \exp(-\frac{n-1}{n} z) \sum_{i=0}^{n-1} [1 - \frac{1}{n} C_{19} \exp(\frac{z}{n})]^i \geq \\ \geq \exp(-2z_0) \left[1 - \frac{1}{n} C_{19} \exp(\frac{2z_0}{n})\right]^{n-1} \cdot n \geq n C_{14},$$

где $C_{14} > 0$. Оценка (3.5) доказана.

4. Оценка снизу для γ_n . Установим, что оценка (3.1) точна. Справедлива

ТЕОРЕМА 3. Имеет место неравенство

$$\gamma_n \geq C_4 \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k}, \quad C_4 > 0.$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположим противное. Тогда $\gamma_n \leq \epsilon_n \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k}$, где $\epsilon_n \rightarrow 0$, когда n пробегает некоторую подпоследовательность натуральных чисел. Как и в теореме 2, получим оценку

$$|Q_n(\frac{z}{n}) \exp(-\frac{z}{n}) - P_n(\frac{z}{n})| \leq C_{15} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1}.$$

Пусть теперь

$$\bar{A}_n(\frac{z}{n}) = A_n(\frac{z}{n}) + d_{m+k+1,n} \left(\frac{z}{n}\right)^{m+k+1}.$$

Тогда легко видеть, что

$$|\bar{A}_n(\frac{z}{n})| \leq (C_{15} \epsilon_n + C_{20} \frac{1}{n}) \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k+1}.$$

Отсюда, как в теореме 2, получим для последнего коэффициента многочлена $A_n(\frac{z}{n})$ оценку

$$|d_{m+k+1,n}| \leq C_{18}(C_{15} \varepsilon_n + C_{20} \frac{1}{n}) ,$$

т.е. $d_{m+k+1,n}$ стремится к нулю.

С другой стороны,

$$d_{m+k+1,n} = \frac{1}{(m+k+1)!} p^{m+k+1} [Q_n(z) \exp(-z) - P_n(z)]_{z=0} .$$

Тогда из теоремы 2 и неравенства (2.6) вытекает, что

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} d_{m+k+1,n} = \frac{1}{(m+k+1)!} p^{m+k+1} [Q_p(z) \exp(-z) - P_p(z)]_{z=0} \neq 0 .$$

Полученное противоречие завершает доказательство теоремы 3.

Так как из доказательства теоремы I следует, что для дроби Паде верна оценка

$$|\exp(-jtz) - [R_p(tz)]^j| z^{-(m+k+1)} \leq C_{15} \left(\frac{1}{n}\right)^{m+k} ,$$

то из теоремы 3 вытекает, что алгоритм Паде - это алгоритм оптимального типа, т.е. имеет место оценка

$$|\exp(-jtz) - [R_p(tz)]^j| z^{-(m+k+1)} \leq \frac{C_5}{C_4} \gamma_n \quad (0 \leq t \leq \frac{1}{n}, j=1,2,\dots, z \geq z_0 > 0) .$$

5. Разностные схемы оптимального типа. Разностный метод приближенного решения задачи (I.1) сводится к приближенному построению полугруппы в дискретном множестве точек. В случае двухслойных схем последовательность операторов $\exp(-j \frac{A}{n})$ ($j = 1, 2, \dots$), $\frac{1}{n}$ - шаг разностной схемы, приближается последовательностями операторов вида $[R(\frac{A}{n})]^j$. Если A - положительно определенный самосопряженный оператор в гильбертовом пространстве E , то эта задача сводится к задаче приближения числовой последовательности $\exp(-j \frac{z}{n})$, $j=1,2,\dots$, $z \geq z_0 > 0$, последовательностями вида $[R(\frac{z}{n})]^j$.

Будем говорить, что дробь $R_0(z)$ порождает оптимальную разностную схему, если она реализует infimum

$$\sigma_n = \inf_{R(z)} \sup_{j=1,2,\dots} \sup_{z \geq z_0} |\exp(-j \frac{z}{n}) - [R(\frac{z}{n})]^j| \cdot z^{-(m+k+1)} .$$

Оптимальная разностная схема существует.

Будем говорить, что дробь $R_{0n}(z)$ порождает разностную схему оптимального типа, если

$$|\exp(-j \frac{z}{n}) - [R_{0n}(\frac{z}{n})]^j| \cdot z^{-(m+k+1)} \leq C_{21} \cdot \sigma_n .$$

Изложенные выше методы доказательства годятся и для рассматриваемого случая. Справедлива

ТЕОРЕМА 4. Для σ_n справедливы двухсторонние оценки

$$C_*(\frac{1}{n})^{m+k} \leq \sigma_n \leq C_*(\frac{1}{n})^{m+k} .$$

Дробь Паде порождает разностную схему оптимального типа.

ЗАМЕЧАНИЕ. Условие (I.6) означает, что теорема 4 верна только для $x_0 \in D(A^{k+m+1})$. Для $x_0 \in D(A^\gamma)$, $1 \leq \gamma < m+k+1$, удалось установить лишь верхние оценки с показателем $\gamma-1$.

Л и т е р а т у р а

1. КРАСНОСЕЛЬСКИЙ М.А., ЗАБРЕЙКО П.П., ПУСТЫЛЬНИК Е.И., СОБОЛЕВСКИЙ П.Е. Интегральные операторы в пространствах суммируемых функций. М., "Наука", 1966.
2. ВАРГА Р. Функциональный анализ и теория аппроксимации в численном анализе. М., "Мир", 1974.
3. АЛБЕРТ Д., НИЛЬСОН Э., УОЛШ Д. Теория сплайнов и ее приложения. М., "Мир", 1972.
4. GRAGG W.B. The Pade table and its relation to certain algorithms of numerical analysis. - "SIAM Rev.", 1972, v.14, N 1, p.1-63.
5. HUMMEL P.M., SEEWESCK C.L. A generalization of Taylor's expansion. - "Amer. Math. Monthly", 1949, v.56, N 4.
6. АХИЕЗЕР Н.И. Лекции по теории аппроксимации. М., "Наука", 1965.

Поступила в ред.-изд.отд.
30 августа 1976 года