

*Н.Ш. ЗАГИРОВ*

**ПОЛИНОМИАЛЬНЫЕ УЖИ ПО ПОДСИСТЕМАМ  
АЛГЕБРАИЧЕСКИХ СТЕПЕНЕЙ**

**1. Обозначения. Постановка задачи.** Полиномиальные ужи, введенные в [1], получили дальнейшее развитие в работах В.К. Дзядыка (см., напр., [2]). Их обобщение на каналы с разрывными границами построено в [3].

Пусть на конечном отрезке  $[a, b]$  задана некоторая линейно независимая система функций  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$ . Через  $L$  обозначим множество полиномов по этой системе. Для двух фиксированных функций  $g, G$  таких, что  $g(x) < G(x)$ , когда  $x$  принадлежит  $[a, b]$ , положим  $L(g, G) = \{P \in L : g(x) \leq P(x) \leq G(x), x \in [a, b]\}$ .

Напомним, что полином  $Z \in L(g, G)$  называется ужом, порожденным парой  $(g, G)$ , или ужом пары  $(g, G)$ , если на отрезке  $[a, b]$  имеется такой набор из  $m = n + 1$  точек  $x_1 < x_2 < \dots < x_m$ , что с ростом  $k$  от 1 до  $m$  точки  $M_k = (x_k, Z(x_k))$  попаременно попадают то на график  $\Gamma(g)$  функции  $g$ , то на график  $\Gamma(G)$  функции  $G$  (начиная с любого из них). Если же  $m > n + 1$ , то  $Z$  называют избыточным ужом [3]. С. Карлин доказал утверждение: если  $g, G$  — непрерывные на отрезке  $[a, b]$  функции, для которых существует такой полином  $l$  из  $L$ , что  $g(x) < l(x) < G(x)$  на  $[a, b]$  и система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  является чебышевской, то имеются ровно два ужа, порожденные парой  $(g, G)$ .

Этот результат обобщен Е.П. Долженко и Е.А. Севастьяновым [2] на разрывные функции  $g, G$ , ими же установлены некоторые новые свойства ужей, а также их связь с аппроксимациями со знакочувствительным весом [4]–[6].

В данной работе изучаются вопросы существования и количества ужей, когда система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  не является чебышевской; рассматривается одна экстремальная задача, связанная с ужами. Установленные результаты конкретизируются на полиномах по некоторым подсистемам алгебраических степеней.

**2.** Будем считать все рассматриваемые ниже функции непрерывными на отрезке  $[a, b]$ . С парой  $(g, G)$  свяжем две новые функции:  $g_0(x) = (g(x) + G(x))/2$ ,  $h(x) = (G(x) - g(x))/2$ . Так как  $G(x) > g(x)$ , то  $h(x) > 0$  на отрезке  $[a, b]$ .

Введем функционал

$$N(f) = N(f, g, G) = \max\{|f(x) - g_0(x)|/h(x) : x \in [a, b]\}.$$

Известно [7], [8], что  $N(f)$  — непрерывный выпуклый неотрицательный функционал и

$$L(g, G) = \{l \in L : N(l) \leq 1\}. \quad (1)$$

Величину  $N(f_1 - f_2)$  называем  $(g, G)$ -расстоянием между  $f_1$  и  $f_2$ . Пусть

$$E_n(f) = \inf_{l \in L} \max\{|f(x) - l(x)|/h(x) : x \in [a, b]\}.$$

Напомним, что величина  $E_n(f)$  называется наименьшим уклонением пространства  $L$  от функции  $f$ , а  $l^* \in L$  такой, что

$$\max\{|f(x) - l^*(x)|/h(x) : x \in [a, b]\} = E_n(f)$$

называется полиномом (элементом) наилучшего приближения  $f$  на  $L$ . Очевидно, для положительных на отрезке  $[a, b]$  функций  $h$  сохраняются теоремы существования, единственности, характеристики элемента наилучшего приближения, известные в случае  $h = 1$  [3]. Для общего случая, когда  $F_n(f) = F_n(f; g, G) = \inf\{N(f - l) : l \in L\}$ , сохраним ту же терминологию.

Отметим очевидное равенство  $F_n(f) = E_n(f - g_0)$ , из которого следует, что  $l^*$  из  $L$  будет полиномом наилучшего приближения  $f$  в смысле  $(g, G)$ -расстояния тогда и только тогда, когда он будет полиномом наилучшего приближения для функции  $f - g_0$  в обычном смысле. Это замечание доказывает, что упомянутые теоремы распространяются и на общий случай.

В этой работе уже будут построены как решение некоторой экстремальной задачи. Именно, фиксируем одну из функций системы  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$ , скажем,  $\varphi_n$ . Полином  $l$  из  $L$  будем записывать в виде  $l = c_n(l)\varphi_n + q$ , где  $q$  принадлежит множеству  $V$  полиномов, порожденных системой  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$ .

Положим

$$M = \sup\{c_n(l) : l \in L(g, G)\}, \quad m = \inf\{c_n(l) : l \in L(g, G)\}. \quad (31)$$

Так как  $L(g, G)$  есть выпуклый компакт, то обе задачи имеют решения, причем, если  $l^*$  — решение какой-нибудь из них, то  $N(l^*) = 1$ . Чтобы охарактеризовать элемент  $l^*$ , введем новые обозначения. Для фиксированного числа  $t$  положим

$$\begin{aligned} F(t) &= \inf\{N(t\varphi_n - q) : q \in V\}, \\ F &= F(g, G) = \inf\{F(t) : -\infty < t < \infty\}. \end{aligned}$$

Очевидно,

$$\begin{aligned} F(t) &= \inf\{N(l) : c_n(l) = t\}, \\ F &= F(g, G) = \inf\{N(l) : l \in L(g, G)\}. \end{aligned}$$

Величину  $F(g, G)$  будем называть расстоянием от пространства  $L$  до канала  $(g, G)$ . Заметим, что  $F(g, G) = 0$  тогда и только тогда, когда “середина” канала  $g_0$  принадлежит  $L$ .

Нам понадобится

**Лемма.** *Функция  $F(t)$  является непрерывной выпуклой на всей числовой прямой, причем*

$$\lim_{|t| \rightarrow \infty} F(t) = +\infty. \quad (2)$$

*Множество  $L(g, G)$  не пусто тогда и только тогда, когда  $F(g, G) \leq 1$ .*

**Доказательство.** Последняя часть утверждения фактически следует из равенства (1). Выпуклость  $F$  следует из выпуклости функционала  $N$ :

$$F((t_1 + t_2)/2) \leq N(\varphi_n(t_1 + t_2)/2 - (q_1 + q_2)/2) \leq \frac{1}{2}(N(t_1\varphi_n - q_1) + N(t_2\varphi_n - q_2)) = \frac{1}{2}(F(t_1) + F(t_2)).$$

Здесь  $q_i \in V$  — полином наилучшего приближения функции  $t_i\varphi_n$ ,  $i = 1, 2$ . Если  $g_0 \notin L$ , то равенство (2) непосредственно получается из неравенства ( $t \neq 0$ )

$$F(t) \geq |t|e_n - K(g, G), \quad (3)$$

где  $e_n = \inf\{N(\varphi_n - q) : q \in V\}$ ,  $K(g, G) = \max\{|g_0(x)|/h(x) : x \in [a, b]\}$ . Так как система функций  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  линейно независимая и  $g_0 \notin L$ , то  $e_n > 0$ . Неравенство (3) получается из следующих двух неравенств:

$$\begin{aligned} (|t\varphi_n(x) - q^*(x)| - |g_0(x)|)/h(x) &\leq N(t\varphi_n - q^*), \quad x \in [a, b]; \\ \sup\{(|t\varphi_n(x) - q^*(x)| - |g_0(x)|)/h(x) : x \in [a, b]\} &\geq \\ \geq \sup\{(|t\varphi_n(x) - q^*(x)|)/h(x) : x \in [a, b]\} - \sup\{|g_0(x)|/h(x) : x \in [a, b]\}. \end{aligned}$$

Здесь  $q^*$  — полином наилучшего приближения функции  $t\varphi_n$ . Если  $g_0 \in L$ , то достаточно считать  $g_0(x) = t_0\varphi_n(x)$  и  $t \neq t_0$ .  $\square$

**Следствие.** Для любой пары  $(g, G)$  существуют такие числа  $t_1, t_2$ , что на луче  $(-\infty, t_1)$  функция  $F(t)$  строго убывает, на луче  $(t_2, \infty)$  строго возрастает, а на отрезке  $[t_1, t_2]$  она равна  $F(g, G)$ . Если система функций  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  является чебышевской, то  $t_1 = t_2$ .

Докажем теперь теорему о характеристике решения задачи (з1).

**Теорема 1.** Пусть  $L(g, G) \neq 0$ . Тогда полином  $l^*$  из  $L$  будет решением первой из задач (з1), т. е.

$$c_n(l) \rightarrow \sup, \quad l \in L(g, G), \quad (*)$$

тогда и только тогда, когда  $q^* = M\varphi_n - l^*$  ( $M$  из (з1)) является полиномом наилучшего приближения функции  $M\varphi_n$  в  $V$  в смысле  $(g, G)$ -расстояния.

Аналогичное утверждение верно и для второй задачи (з1).

**Доказательство.** Так как  $L(g, G) \neq 0$ , то  $F(g, G) \leq 1$ . Пусть  $F(g, G) = 1$ . Для любого  $t < t_1$  и  $t > t_2$  функция  $F(t) > 1$ . Поэтому для любого полинома  $l$  вида  $l = t\varphi_n + q$  число  $N(l) > 1$ , а значит (см. равенство (1)),  $l$  не принадлежит  $L(g, G)$  и  $M = t_2$ ,  $m = t_1$ . Если  $l^* = M\varphi_n + q^*$  — решение задачи (\*), то  $l^*$  принадлежит  $L(g, G)$  и т. к.  $F(g, G) = 1$ , то  $F(M) = F(t_2) = 1$ . Из определения  $F(t)$  следует, что  $q^*$  — полином наилучшего приближения для  $M\varphi_n$  в смысле  $(g, G)$ -расстояния.

Допустим, что  $q^* = M\varphi_n - l^*$  из  $V$  есть полином наилучшего приближения для  $M\varphi_n$ . Тогда  $l^* = M\varphi_n - q^*$  и  $F(M) = F(t_2) = 1$ . Значит,  $l^*$  принадлежит  $L(g, G)$  и является решением задачи (\*). Аналогично разбирается вторая задача.

Рассмотрим случай, когда  $F(g, G) < 1$ . Из леммы следует, что существуют ровно два таких числа  $a_1 < t_1 \leq t_2 < a_2$ , что  $F(a_1) = F(a_2) = 1$ . Поскольку для  $t < a_1$  и  $t > a_2$  имеем  $F(t) > 1$  и полином  $l = t\varphi_n + q$  не принадлежит  $L(g, G)$ , то  $M = a_2$ ,  $m = a_1$ . Теперь из определения  $F(a_1)$  и  $F(a_2)$  следует утверждение теоремы.  $\square$

Фактически, как следствие доказанной теоремы и теоремы Чебышева о характеристике полинома наилучшего приближения получается

**Теорема 2.** Пусть  $F(g, G) = 1$ . Тогда а) если система функций  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  является чебышевской, то канал  $(g, G)$  содержит единственный полином, который для него является избыточным ужом ( $t_1 = t_2$ ); б) если же подсистема  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$  является чебышевской, то канал  $(g, G)$  имеет единственный уж, когда функция  $g_0$  имеет единственный полином наилучшего приближения в  $L$ . Канал имеет бесконечно много ужей, если  $g_0$  имеет хотя два полинома наилучшего приближения в  $L$ .

Пусть  $F(g, G) < 1$ . Тогда, если система  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$  является чебышевской, то пара  $(g, G)$  порождает по меньшей мере два ужа по системе  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$ .

**Доказательство.** Так как  $F(t) = F_n(t\varphi_n) = E_n(t\varphi_n - g_0)$ , то в доказательстве нуждается лишь та часть теоремы, где  $F(g, G) = 1$ , а система  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$  является чебышевской. Пусть  $g_0$  имеет в  $L$  единственный полином  $l^*$  наилучшего приближения. Так как  $F(g, G) = 1$ , то  $E_n(g_0) = 1$ . Если считать, что  $l^* = t^*\varphi_n + q^*$ , то  $q^*$  будет полиномом наилучшего приближения для функции  $g_0 - t^*\varphi_n$  по чебышевской системе  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$ . Следовательно, по теореме Чебышева [2] существуют точки  $x_1 < \dots < x_m$  ( $m \geq n+1$ ), в которых  $g_0(x_i) - l^*(x_i) = \varepsilon(-1)^i h(x_i)$ ,  $i = 1, \dots, m$ , где  $\varepsilon$  равен либо плюс, либо минус единице. Возвращаясь от  $g_0$  и  $h$  к  $g$  и  $G$ , можно убедиться, что  $l^*$  является ужом пары  $(g, G)$ .

В силу единственности полинома наилучшего приближения для каждого  $l \in L$ ,  $l \neq l^*$ , будем иметь  $N(l) > 1$  (если  $N(l) = 1$ , то  $l$  тоже был бы полиномом наилучшего приближения  $g_0$  в  $L$ ), т. е.  $l \in L(g, G)$ . Следовательно, канал  $(g, G)$  содержит единственный полином  $l^*$ .

Пусть теперь  $g_0$  допускает хотя бы два полинома  $l_1 = a_1\varphi_n + q_1$ ,  $l_2 = a_2\varphi_n + q_2$  наилучшего приближения. Так как система  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$  является чебышевской, то  $a_1 \neq a_2$ . Как обычно, можно убедиться, что тогда любой полином  $l_z = zl_1 + (1-z)l_2$ ,  $z \in [0, 1]$ , также является полиномом наилучшего приближения для  $g_0$  и  $E_n(g_0) = 1$ . Это же означает, что для каждого  $z \in [0, 1]$  полином  $zq_1 + (1-z)q_2$  является наилучшим в чебышевском пространстве  $V$  для функции  $g_0 = za_1 + (1-z)a_2$ . Следовательно (см. предыдущий абзац), каждый из полиномов  $l_z$  является ужом пары  $(g, G)$ .  $\square$

**Следствие 1.** Если для пары  $(g, G)$  выполняется неравенство  $F(g, G) < 1$ , а система  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}$  является чебышевской, то решения задач (з1) являются ужами, порожденными парой  $(g, G)$ . Если же и система  $\varphi_0, \dots, \varphi_{n-1}, \varphi_n$  является чебышевской, то два ужа, порожденные парой  $(g, G)$ , и только они будут решениями задач (з1).

**Замечание 1.** Вторая часть теоремы 2 показывает: чтобы канал  $(g, G)$  имел по меньшей мере два ужа, необязательно, чтобы вся система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  была чебышевской. Для этого достаточно, чтобы существовала хотя бы одна чебышевская подсистема из  $n$  функций (для  $F(g, G) < 1$ ). (Ср. с теоремой С. Карлина.)

**Замечание 2.** Простые примеры ( $\varphi_0(x) = x$ ,  $\varphi_1(x) = x^2 - 1$ ,  $\varphi_2(x) = x^2 - 4$ ,  $n = 2$ ) показывают, что чебышевская система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  может и не содержать чебышевских подсистем из  $n$  функций.

**Замечание 3.** Случай а) первой части теоремы 2 впервые отмечен Е.П. Долженко и Е.А. Севастьяновым.

Из теоремы 2 и теоремы С. Карлина получаем

**Следствие 2.** Если для пары  $(g, G)$  выполняется условие  $F(g, G) < 1$ , а система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  или какая-нибудь ее подсистема из  $n$  функций является чебышевской, то пара  $(g, G)$  порождает по меньшей мере два ужа.

Если система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  не является чебышевской, то, вообще говоря, существует пара  $(g, G)$ , которая порождает по этой системе бесконечно много ужей. Так, например, пусть для системы  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  выполняется условие (i): для некоторого набора точек  $x_0 < \dots < x_n$  отрезка  $\Delta = [a, b]$

$$\begin{vmatrix} \varphi_0(x_0) & \dots & \varphi_0(x_n) \\ \dots & \dots & \dots \\ \varphi_n(x_0) & \dots & \varphi_n(x_n) \end{vmatrix} = 0,$$

определители

$$\Delta_i = \begin{vmatrix} \varphi_0(x_0) & \dots & \varphi_0(x_{i-1}) & \varphi_0(x_{i+1}) & \dots & \varphi_0(x_n) \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \varphi_{n-1}(x_0) & \dots & \varphi_{n-1}(x_{i-1}) & \varphi_{n-1}(x_{i+1}) & \dots & \varphi_{n-1}(x_n) \end{vmatrix}$$

имеют один и тот же знак.

Можно показать, что при условии (i)

- 1) существуют такие числа  $b_i$  ( $i = 0, \dots, n$ ), что  $b_i b_{i+1} < 0$  для  $i = 0, \dots, n-1$ , и  $\sum_{i=0}^n b_i P(x_i) = 0$  для любого  $P \in L_n$ ;
- 2) существует полином  $P_0 \in L_n$  с нулями в точках  $x_0, x_1, \dots, x_n$  и такой, что  $\max_{x \in [a, b]} |P_0(x)| = 1$ .

Положим, что  $f$  есть непрерывная на отрезке  $[a, b]$  функция с условиями  $f(x_i) = \text{sign } b_i$ ,  $\max\{|f(x)| : x \in [a, b]\} = 1$ . Пусть  $g_0(x) = f(x)(1 - |P_0(x)|)$ ,  $G(x) = g_0(x) + 1$ ,  $g(x) = g_0(x) - 1$ . Тогда при  $|\varepsilon| \leq 1$  любой полином вида  $\varepsilon P_0(x)$  образует уж для пары  $(g, G)$ .

В работе [9] доказано, что множество систем, удовлетворяющих условию (i), непусто.

Если же ни система  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  и никакая ее подсистема из  $n$  функций не будет чебышевской, то существуют каналы без ужей. Например, канал  $(g, G)$  с

$$G(x) = g_1(x) + 1, \quad g(x) = g_1(x) - 5/4,$$

$$g_1(x) = \begin{cases} (7/4)x + 1, & -1 \leq x \leq 0; \\ 1 - (3/4)x, & 0 \leq x \leq 1, \end{cases}$$

не порождает ужей по системе  $x, x^3, x^5$ .

**3.** В этом пункте изучим свойства подсистем алгебраических степеней. Считаем, что

$$\varphi_i(x) = x^i, \quad i = 0, \dots, j-1; \quad \varphi_i(x) = x^{i+q}, \quad i = j, \dots, n,$$

где  $q \geq 1$ ,  $1 \leq j \leq n+1$ .

При  $j = n+1$  эта система является чебышевской на любом отрезке. Известно также, что она является чебышевской на любом отрезке  $[a, b]$ , когда  $ab > 0$ . Случай  $q = 1$  рассмотрен автором в [9]. В дальнейшем считаем  $j \leq n$ ,  $a < 0 < b$ .

**Теорема 3.** *Если число  $q$  является четным, то система функций  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  будет чебышевской системой, если  $q$  нечетное, то любой ненулевой полином по этой системе имеет более  $n+1$  нулей.*

**Доказательство.** Для  $P(x) = \sum_{i=0}^n c_i \varphi_i(x)$  через  $N^+(P)$  и  $N^-(P)$  обозначим соответственно число его различных положительных и отрицательных корней, а через  $W^+(P)$  ( $W^-(P)$ ) — число перемен знака полинома  $P(t)$  ( $P(-t)$ ),  $N(P)$  — число всех различных вещественных нулей  $P$ . Известно [10], что

$$N^+(P) \leq W^+(P), \quad N(P) \leq r + W^+(P) + W^-(P), \quad (4)$$

где  $r = 1$ , если  $x = 0$  является корнем  $P$ , и нулю в противном случае.

Имеются три случая для полинома  $P$ . Первый, когда  $c_0 = \dots = c_{j-1} = 0$ , и второй случай, когда  $c_j = \dots = c_n = 0$ , рассматриваются очевидным образом. Разберем третий случай, когда

$$\begin{aligned} c_0 = \dots = c_{s-1} = 0, \quad & c_s \neq 0, \quad s \geq 0, \\ c_k = \dots = c_{j-1} = 0, \quad & c_{k-1} \neq 0, \quad k \leq j, \quad k-1 \geq s, \\ c_j = \dots = c_{j+m-1} = 0, \quad & c_{j+m} \neq 0, \quad m \geq 0, \\ c_{n-i+1} = \dots = c_n = 0, \quad & c_{n-j} \neq 0, \quad i \geq 0, \quad n-i \geq j+m, \end{aligned}$$

причем в этих строках при  $i = 0, m = 0, k = j$  или  $s = 0$  учитываются только неравенства с коэффициентами полинома  $P$ . В третьем случае полином имеет вид

$$P(x) = c_s x^s + \dots + c_{k-1} x^{k-1} + c_{j+m} x^{j+m+q} + \dots + c_{n-i} x^{n-i+q}.$$

Подсчитаем  $W^+(P)$  и  $W^-(P)$ . Если полином  $Q(x) = a_s x^s + \dots + a_n x^n$ ,  $s \geq 0$ , то

$$W^+(Q) + W^-(Q) \leq n - s. \quad (5)$$

При  $s = 0$  это неравенство приводится в ([10], гл. 1); если же  $s > 0$ , то  $Q(x) = x^s Q_1(x)$ , где  $Q_1(x) = a_s + \dots + a_n x^{n-s}$ . Разобьем последовательность коэффициентов полинома  $P$  на части

$$\Pi_1 = (c_s, \dots, c_{k-1}), \quad \Pi_2 = (c_{k-1}, c_{j+m}), \quad \Pi_3 = (c_{j+m}, \dots, c_{n-i}).$$

Обозначим через  $W^+(P, \Pi_i)$ ,  $W^-(P, \Pi_i)$  число перемен знака  $P$  на части  $\Pi_i$ ,  $i = 1, 2, 3$ . Тогда  $W^+(P) + W^-(P)$  равен сумме получаемых таким образом шести чисел.

Из неравенства (5) следует, что

$$W^+(P, \Pi_1) + W^-(P, \Pi_1) \leq k - 1 - s, \quad W^+(P, \Pi_3) + W^-(P, \Pi_3) \leq n - i - j - m.$$

Положим  $W = W^+(P, \Pi_2) + W^-(P, \Pi_2)$ ,  $R = j - k + 1 + m$ ,  $a = c_{k-1}c_{j+m}$  и  $b = (-1)^{k-1+j+m+q}c_{k-1}$ ,  $c_{j+m} = (-1)^{R+q}a$ . Очевидно,  $W$  равен количеству отрицательных чисел в множестве  $\{a, b\}$ . Рассмотрим первую часть теоремы, когда  $q$  — четное число. Тогда  $b = (-1)^R a$  и  $W = 1$  при  $R$  нечетном; если же  $R$  четное, то  $W = 0$  или  $W = 2$ .

Складывая все шесть чисел, получим  $W^+(P) + W^-(P) \leq n + W - (j - k + m + 1) - s$ . Число  $r$  в неравенстве (4) не превосходит  $s$ . Значит,

$$W^+(P) + W^-(P) + r \leq n + W - R. \quad (6)$$

Непосредственно из обозначения  $R$  видно, что  $R \geq 1$ , если оно нечетное, и  $R \geq 2$  при  $R$  четном. Поэтому из неравенств (4) и (6) получается первая часть теоремы.

Вторая часть теоремы есть следствие ее первой части. Действительно, если бы какой-нибудь ненулевой многочлен по системе ( $q$  нечетное)

$$1, \dots, x^{j-1}, x^{j+q}, \dots, x^{n+q}$$

имел бы более  $n + 1$  корней, то этот же многочлен, рассматриваемый по системе

$$1, \dots, x^{j-1}, x^{j+q-1}, \dots, x^{n+1+(q-1)},$$

имел бы более  $n + 1$  корней, хотя по доказанной части она является чебышевской.  $\square$

**Замечание 4.** Если  $j = 0$ , то теорема остается в силе, когда  $q$  нечетное; при  $j = 0$  и  $q$  четном она неверна (например, система  $x^2, x^3, x^4$  на отрезке  $[-1, 1]$  чебышевской не является).

**Замечание 5.** Если из системы степеней выбрасывать не подряд идущие куски, то в оставшейся системе закономерности типа теоремы 4 не соблюдаются.

4. Ниже все обозначения (в частности,  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$  п. 3) сохраняются.

**Теорема 4.** Пусть для пары  $(g, G)$  множество  $L(g, G)$  непустое. Тогда для любых  $n \geq 2$ ,  $q \geq 0$ ,  $j \geq 1$  возможны только следующие ситуации.

- 1)  $F(g, G) = 1$ ,  $q$  четное. Множество  $L(g, G)$  содержит единственный полином, который является избыточным узлом пары  $(g, G)$ .
- 2)  $F(g, G) = 1$ ,  $q$  нечетное. Если  $g_0$  имеет хотя бы два полинома наилучшего приближения по системе  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$ , то пара  $(g, G)$  имеет бесконечно много узлов. Если же  $g_0$  по этой системе имеет единственный полином наилучшего приближения, то он и будет единственным узлом пары  $(g, G)$ .
- 3)  $F(g, G) < 1$ . Тогда пара  $(g, G)$  порождает ровно два узла при  $q$  четном и по меньшей мере два узла для нечетного  $q$ .

**Доказательство.** Для доказательства используются теоремы 2, 3. Добавим только, что в случае, когда  $q$  — нечетное число, подсистема  $1, \dots, x^{j-1}, \dots, x^{j+q+1}, \dots, x^{n-1+(q+1)}$  является чебышевской.  $\square$

Из следствия 1 теоремы 2 получается

**Теорема 5.** Пусть

$$L = \left\{ \sum_{i=0}^{j-1} c_i x^i + x^q \sum_{i=j}^n c_i x^i \right\}$$

— множество полиномов по системе  $\varphi_0, \dots, \varphi_n$ ,  $F(g, G) < 1$ . Тогда решение задачи

$$c_k(l) \rightarrow \sup, \quad l \in L(g, G), \quad (32)$$

является узлом, порожденным парой  $(g, G)$  при  $k = j - 1$  ( $j \geq 2$ ) и  $k = j + q$  ( $j \geq 1$ ), когда  $q$  — нечетное число.

*Если  $q$  — число четное, а  $k = n + q$ , то полином  $l^*$  является решением задачи (32) тогда и только тогда, когда  $l^*$  является ужсом с большим старшим коэффициентом из двух ужсей, порожденных парой  $(g, G)$ .*

**Замечание 6.** Задача (32) при  $q = 0$  для  $0 \leq k \leq n$  изучалась ранее в [9].

### Литература

1. Karlin S. *Representation theorems for positive functions* // J. Math. Mech. – 1963. – V. 12. – № 4. – P. 599–618.
2. Дзядык В.К. *Введение в теорию равномерного приближения функций полиномами*. – М.: Наука, 1975. – 510 с.
3. Долженко Е.П., Севастьянов Е.А. *Об определении чебышевских ужсей* // Вестн. Моск. ун-та. Сер. матем., механ. – 1994. – № 3. – С. 49–59.
4. Долженко Е.П., Севастьянов Е.А. *Знакочувствительные аппроксимации (пространство знакочувствительных весов, жесткость и свобода системы)* // Докл. РАН. – 1993. – Т. 332. – № 6. – С. 14–17.
5. Долженко Е.П., Севастьянов Е.А. *Знакочувствительные аппроксимации (вопросы единственности и устойчивости)* // Докл. РАН. – 1993. – Т. 333. – № 1. – С. 5–7.
6. Долженко Е.П., Севастьянов Е.А. *Метрические пространства полуунпредынных функций* // Матем. заметки. – 1994. – Т. 55. – № 3. – С. 48–59.
7. Загиров Н.Ш. *Рациональные ужи* // Матем. заметки. – 1993. – Т. 53. – № 6. – С. 33–40.
8. Загиров Н.Ш. *Несимметричная норма* // Сб. “Конструктивная теория функций и ее приложения”. – Махачкала, 1994. – С. 47–49.
9. Zagirov N.Sh. *Polynomials with extremal coefficients and snakes* // East J. on Approximations. – 1995. – V. 1. – № 2. – P. 231–248.
10. Полиа Г., Сегё Г. *Задачи и теоремы из анализа. Ч. 2.* – 3-е изд. – М.: Наука, 1978. – 432 с.

*Дагестанский государственный  
университет*

*Поступили  
первый вариант 08.07.1996  
окончательный вариант 22.04.1997*