

Ryszard BARTŁOMIEJCZYK

WIELOMIANOWE METODY ITERACYJNE
DLA RÓWNAŃ ALGEBRAICZNYCH

Streszczenie. W niniejszej pracy podano algorytm pozwalający wyznaczyć dla danego równania algebraicznego stopnia n ($n \geq 2$) wielomianową metodę iteracyjną obliczania pierwiastków tego równania o wykładniku zbieżności równym $k + 1$ ($k \in \mathbb{N}$), której stopień jest $< (k + 1)n$.

Wykazano, że jeżeli pierwiastki równania są liczbami algebraicznymi stopnia n nad najmniejszym ciałem liczbowym zawierającym współczynniki tego równania, to istnieje dokładnie jedna wielomianowa metoda iteracyjna spełniająca podane wyżej warunki.

I. Rozpatrzmy zagadnienie konstrukcji metod iteracyjnych

$$x_{s+1} = \varphi(x_s) \quad s = 0, 1, 2, \dots \quad (1)$$

gdzie $\varphi(x)$ jest wielomianem zmiennej x , dla przybliżonego obliczania pierwiastków ustalonego równania algebraicznego

$$W_n(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n = 0, \quad a_0 \neq 0, \quad n \geq 2 \quad (2)$$

o współczynnikach rzeczywistych lub zespolonych.

Przez $R^* = R(a_0, a_1, \dots, a_n)$ oznaczmy najmniejsze podciało ciała liczb zespolonych zawierające współczynniki

$$a_0, a_1, \dots, a_n$$

równania (2).

Zakładamy, że pierwiastki równania (2) są liczbami algebraicznymi stopnia n nad ciałem R , skąd wynika, że jeżeli współczynniki wielomianu $U(x)$ należą do ciała R i ξ jest pierwiastkiem wielomianu (2) to jest spełniony warunek

$$\text{st } U(x) < n \text{ i } U(\xi) = 0 \Rightarrow U(x) \equiv 0. \quad (3)$$

Wynika stąd w szczególności, że

$$(W_n(x), W_n'(x)) = 1. \quad (4)$$

a zatem równanie (2) posiada pierwiastki jednokrotne.

Zakładamy nadto, że współczynniki wielomianu $\varphi(x)$ określającego metodę iteracyjną (1) należą do ciała R^* .

Wprowadzimy obecnie definicję i udowodnimy 4 lematy charakteryzujące budowę wielomianu $\varphi(x)$ określającego metodę iteracyjną (1).

DEFINICJA 1. Mówimy, że dla równania (2) mamy określoną wielomianową metodę iteracyjną (w.m.i.) (1) o wykładniku zbieżności $k+1$ ($k \in \mathbb{N}$), jeżeli wielomian $\varphi(x)$ występujący w (1) spełnia warunki

$$\varphi(\xi) = \xi \quad (5)$$

$$\varphi^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 1 \text{ (1) } k, \quad (6)$$

$$\varphi^{(k+1)}(\xi) = 0 \quad (7)$$

dla każdego pierwiastka ξ równania (2) (por. [1]).

Z (3) wynika:

Wniosek 1. Jeżeli istnieje pierwiastek wielomianu (2) spełniający warunki (5) - (7), to każdy pierwiastek tego wielomianu spełnia warunki (5) - (7).

Stwierdzamy bowiem, że reszty z dzielenia wielomianów

$$\varphi(x) - x, \quad \varphi^{(i)}(x) \quad i = 1 \text{ (1) } k$$

przez wielomian $W_n(x)$ są tożsamościowo równe 0, a reszta z dzielenia wielomianu

$$\varphi^{(k+1)}(x)$$

przez wielomian $W_n(x)$ nie jest tożsamościowo równa 0.

W związku z powyższym wnioskiem dalsze rozważania przeprowadzamy dla ustalonego pierwiastka ξ równania (2).

Z wniosku 1 łatwo otrzymujemy

Wniosek 2. Wielomian $\varphi(x)$ spełniający warunki

$$\varphi(\xi) = \xi, \quad \varphi'(\xi) = 0 \quad (8)$$

określa dla równania 2 w.m.i. o wykładniku zbieżności > 2 ; nadto

$$\varphi'(x) \neq 0$$

Gdyby

$$\varphi^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 1, 2, \dots$$

to

$$\varphi(x) = \text{const},$$

a zatem wobec (8) $\varphi(x) \equiv \xi$.

Z ostatniej tożsamości wynika, że $\xi \in R^*$, co jest sprzeczne z założeniem, że ξ jest liczbą algebraiczną stopnia $n > 2$ nad ciałem R^* .

Istnieje zatem liczba naturalna k taka, że

$$\varphi^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 1(1)k, \quad \varphi^{(k+1)}(\xi) \neq 0.$$

Stąd wobec definicji (1) i wniosku 1 otrzymujemy, że wielomian $\varphi(x)$ określa w.m.i. dla równania (2) o wykładniku zbieżności równym $k+1$.

Stosując algorytm Euklidesa można dowolny wielomian $\varphi(x)$ o współczynnikach z ciała R^* przedstawić w postaci

$$\varphi(x) = \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i(x) [W_n(x)]^i, \quad (9)$$

gdzie wielomiany

$$\alpha_i(x) \quad i = 0, 1, 2, \dots$$

stopni $< n$ są jednoznacznie wyznaczone przez tożsamość (9), a współczynniki tych wielomianów należą do ciała R^* , przy czym

$$\alpha_i(x) \equiv 0 \quad \text{dla } i > \frac{1}{n} \cdot \text{st } \varphi(x).$$

Lemat 1. Wielomian $\Phi(x)$ o współczynnikach z ciała R^* można przedstawić jednoznacznie w postaci

$$\Phi(x) = \sum_{i=k+1}^{\infty} l_i(x) [W_n(x)]^i, \quad k \in \mathbb{N}, \quad (10)$$

gdzie $l_i(x)$ ($i = 0, 1, 2, \dots$) są wielomianami stopnia $< n$; wtedy i tylko wtedy, gdy

$$\Phi^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 0(1)k. \quad (11)$$

D o w ó d. Obliczając wartość funkcji $\Phi(x)$ i jej kolejnych pochodnych w punkcie $x = \xi$ otrzymujemy równości (11). ■

Założmy, że dla wielomianu $\Phi(x)$ są spełnione warunki (11). Z (9) wynika, że wielomian $\Phi(x)$ można przedstawić jednoznacznie w postaci

$$\Phi(x) = \sum_{i=0}^{\infty} l_i(x) [w_n(x)]^i, \quad (12)$$

gdzie $l_i(x)$ ($i = 0, 1, 2, \dots$) są wielomianami stopnia $< n$ o współczynnikach z ciała R^* .

Wykażemy indukcyjnie, że

$$l_i(x) \equiv 0 \quad i = 0(1)k.$$

Ponieważ $\Phi(\xi) = l_0(\xi) = 0$, więc wobec (3) $l_0(x) \equiv 0$. Założmy, że

$$l_i(x) \equiv 0 \quad i = 0(1)j-1, \quad j \leq k.$$

Wobec założenia indukcyjnego funkcja (12) ma postać:

$$\Phi(x) = \sum_{i=j}^{\infty} l_i(x) [w_n(x)]^i.$$

Stąd wynika, że

$$0 = \Phi^{(j)}(\xi) = l_j(\xi) j! [w_n'(\xi)]^j,$$

a zatem $l_j(\xi) = 0$, a więc wobec (3) $l_j(x) \equiv 0$. ■ ■

Lemat 2. Jeżeli dla danego równania (2) w.m.i. $\psi(x)$ posiada wykładnik zbieżności $\geq k+1$, to

$$\psi'(x) = l(x) [w_n(x)]^k, \quad (13)$$

gdzie $l(x) \neq 0$. Jeśli nadto

$$(l(x), W_n(x)) = 1, \quad (14)$$

to w.m.i. $\psi(x)$ posiada wykładnik zbieżności równy $k+1$.

D o w ó d. Z założenia lematu mamy

$$\psi^l(\xi) = \dots = \psi^{(k)}(\xi) = 0.$$

Przedstawiając funkcję $\psi'(x)$ według wzoru (9), otrzymujemy

$$\psi'(x) = \sum_{i=0}^{\infty} l_i(x) [W_n(x)]^i.$$

Przyjmując $\Phi(x) = \psi'(x)$ mamy

$$\Phi(\xi) = \Phi'(\xi) = \dots = \Phi^{(k-1)}(\xi) = 0,$$

skąd na mocy lematu 1

$$\psi'(x) = \sum_{i=k}^{\infty} l_i(x) [W_n(x)]^i = [W_n(x)]^k l(x).$$

Ponieważ $\psi'(x) \neq 0$ (wniosek 2), więc $l(x) \neq 0$.

Z (14) wynika, że $l(\xi) \neq 0$, a zatem

$$\psi^{(k+1)}(\xi) = l(\xi) k! [W_n(\xi)]^k \neq 0,$$

(gdyż $W_n'(\xi) \neq 0$) co oznacza, że w.m.i. $\psi(x)$ posiada wykładnik zbieżności równy $k+1$.

Wniosek 3. Wykładnik zbieżności w.m.i. $\psi(x)$ jest $\leq \left[\frac{\text{st} \psi(x)}{n} \right] + 1$.

Z lematu 2 wynika, że $\text{st} \psi(x) > k n$, skąd otrzymujemy kolejno

$$k \leq \frac{\text{st} \psi(x)}{n}, \quad k \leq \left[\frac{\text{st} \psi(x)}{n} \right]. \blacksquare$$

Bezpośrednio z wniosku 3 uzyskujemy

Wniosek 4. Jeżeli

$$\text{st } \varphi(x) < (k+1) n \quad (15)$$

to wykładnik zbieżności w.m.i. $\varphi(x)$ jest $\leq k+1$.

Lemat 3. Dla danego równania (2) i danej liczby k ($k \in \mathbb{N}$) istnieje co najwyżej jedna w.m.i. $\varphi(x)$ o wykładniku $\geq k+1$ spełniająca warunek (15).

D o w ó d. Niech wielomiany $\varphi(x)$ i $\tilde{\varphi}(x)$ określają dwie metody iteracyjne dla równania (2) spełniające założenia lematu, tzn.

$$\begin{aligned} \varphi(\xi) &= \xi, & \varphi^{(i)}(\xi) &= 0 \quad i = 1 \dots k, & \text{st } \varphi(x) &< (k+1) n \\ \tilde{\varphi}(\xi) &= \xi, & \tilde{\varphi}^{(i)}(\xi) &= 0 \quad i = 1 \dots k, & \text{st } \tilde{\varphi}(x) &< (k+1) n. \end{aligned} \quad (16)$$

Przyjmijmy $\Phi(x) = \varphi(x) - \tilde{\varphi}(x)$. Z (16) wynika, że

$$\Phi^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 0 \dots k,$$

zatem na podstawie lematu 1

$$\Phi(x) = \sum_{i=k+1}^{\infty} l_i(x) [W_n(x)]^i,$$

a ponieważ $\text{st } \Phi(x) < (k+1) \cdot n$, więc $\Phi(x) \equiv 0$.

Lemat 4. Jeżeli dla danego równania (2) istnieje w.m.i. $\varphi(x)$ o wykładniku zbieżności $> k+1$, to dla każdej liczby naturalnej $s \leq k$ istnieją także w.m.i. $\varphi_s(x)$ o wykładniku zbieżności równym $s+1$ takie, że

$$\text{st } \varphi_s(x) < (s+1) n.$$

D o w ó d. Z założenia lematu mamy

$$\varphi(\xi) = \xi, \quad \varphi^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 1 \dots k. \quad (17)$$

Rozwijając funkcję $\psi(x)$ według (9) otrzymujemy

$$\psi(x) = \sum_{i=0}^{\infty} l_i(x) [W_n(x)]^i.$$

Wykażemy, że w.m.i.

$$\psi_s(x) = \sum_{i=0}^s l_i(x) [W_n(x)]^i$$

posiadają wykładnik zbieżności równy $s+1$.

Z wniosku 4 wynika, że wykładnik zbieżności w.m.i. $\psi_s(x)$ jest $\leq s+1$.

Mamy

$$\bar{\Phi}(x) = \psi(x) - \psi_s(x) = \sum_{i=s+1}^{\infty} l_i(x) [W_n(x)]^i,$$

stąd na mocy lematu 1

$$\bar{\Phi}^{(i)}(\xi) = \psi^{(i)}(\xi) - \psi_s^{(i)}(\xi) = 0 \quad \bar{i} = O(1)s.$$

Stąd wobec (17)

$$\psi_s(\xi) = \xi, \quad \psi_s^{(i)}(\xi) = 0 \quad i = 1(1)s,$$

co oznacza, że wykładnik zbieżności w.m.i. $\psi_s(x)$ jest $> s+1$.

II. W monografii [2] (str. 157) podano metodę konstrukcji w.m.i. dla danego równania algebraicznego o dowolnie wysokim wykładniku zbieżności.

Podamy obecnie pewien sposób konstrukcji w.m.i. dla danego równania algebraicznego, pozwalający wyznaczyć funkcję iteracyjną o ustalonym wykładniku zbieżności oraz jej pochodną.

Ponieważ jest spełniony warunek (4), więc istnieją wielomiany $p(x)$ i $q(x)$ takie, że

$$p(x) W_n'(x) - q(x) W_n(x) = 1. \quad (18)$$

Jeżeli

$$\text{st } p(x) \leq n-1, \quad \text{st } q(x) \leq n-2,$$

to wielomiany $p(x)$ i $q(x)$ są określone jednoznacznie przez tożsamość (18).

Niech

$$l_i(x) \quad i = 1, 2, \dots \quad (19)$$

oznacza ciąg dowolnych wielomianów.

Wprowadźmy następujące wielomiany

$$\beta_0(x) \equiv 1,$$

$$\alpha_i(x) \equiv -\frac{1}{i} \beta_{i-1}(x) p(x) + l_i(x) W_n(x), \quad (20)$$

$$\beta_i(x) \equiv -\beta_{i-1}(x) q(x) + \alpha_i'(x) + i l_i(x) W_n'(x), \quad i = 1, 2, \dots$$

gdzie wielomiany $p(x)$ i $q(x)$ określa tożsamość (18).

TWIERDZENIE 1. Dla dowolnej liczby naturalnej k wielomian

$$\varphi_k(x) = x + \sum_{i=1}^k \alpha_i(x) [W_n(x)]^i \quad (21)$$

określa w.m.i. dla równania (2) o wykładniku zbieżności $\geq k+1$.

Pochodna funkcji (21) wyraża się wzorem

$$\varphi_k'(x) = \beta_k(x) [W_n(x)]^k. \quad (22)$$

D o w ó d. Wykażemy indukcyjnie wzór (22).

Dla $k = 1$ mamy

$$\varphi_1(x) = x + \alpha_1(x) W_n(x),$$

$$\alpha_1(x) = -p(x) + l_1(x) W_n(x),$$

$$\beta_1(x) = -q(x) + \alpha_1'(x) + l_1(x) W_n'(x).$$

Obliczając $\varphi_1'(x)$ i stosując (18) otrzymujemy

$$\varphi_1'(x) = 1 + (-p(x) + l_1(x) W_n(x)) W_n'(x) + \alpha_1''(x) W_n(x) =$$

$$= -q(x) W_n(x) + l_1(x) W_n(x) W_n'(x) + \alpha_1'(x) W_n(x) = \beta_1(x) W_n(x).$$

Założmy, że

$$\varphi_{k-1}^*(x) = \beta_{k-1}(x) [W_n(x)]^{k-1}.$$

Ponieważ

$$\varphi_k(x) = \varphi_{k-1}(x) + \alpha_k(x) [W_n(x)]^k,$$

więc na mocy założenia indukcyjnego otrzymujemy:

$$\begin{aligned} \varphi_k'(x) &= \beta_{k-1}(x) [W_n(x)]^{k-1} + \\ &+ \left[-\frac{1}{k} \beta_{k-1}(x) p(x) + l_k(x) W_n(x) \right] k [W_n(x)]^{k-1} W_n'(x) + \alpha_k'(x) [W_n(x)]^k = \\ &= \beta_{k-1}(x) [W_n(x)]^{k-1} (1 - p(x) W_n'(x)) + k l_k(x) [W_n(x)]^k W_n'(x) + \\ &+ \alpha_k'(x) [W_n(x)]^k, \end{aligned}$$

skąd po zastosowaniu (18) otrzymujemy (22).

Z (21) wynika, że

$$\varphi_k(\xi) = \xi,$$

natomiast z (22) wynika

$$\varphi_n'(\xi) = \dots = \varphi_k^{(k)}(\xi) = 0. \blacksquare \blacksquare$$

Wniosek 5. W.m.i. określona wielomianem

$$\varphi_k(x) = x + \sum_{i=1}^k \frac{p_i(x)}{i!} [-W_n(x)]^i,$$

gdzie

$$p_1(x) = p(x), \quad p_{i+1}(x) = p(x) p_1'(x) + i q(x) p_i(x)$$

$$i = 1, 2, \dots$$

posiada wykładnik zbieżności $\geq k + 1$ (por. [2]).

Z (20) wynika

$$\begin{aligned}\alpha_{i+1}(x) &= -\frac{1}{i+1} p(x) \left[-\beta_{i-1}(x) q(x) + \alpha'_i(x) \right] = \\ &= \frac{1}{i+1} \left[p(x) q(x) \beta_{i-1}(x) - p(x) \alpha'_i(x) \right] = \\ &= -\frac{1}{i+1} \left[p(x) \alpha'_i(x) - i q(x) \alpha_i(x) \right].\end{aligned}$$

Przyjmując w ostatniej tożsamości

$$\alpha_{i+1}(x) = \frac{(-1)^{i+1}}{(i+1)!} p_i(x) \quad i = 0, 1, 2, \dots$$

otrzymujemy wniosek 5.

DEFINICJA 2. W.m.i. $\varphi(x)$ dla równania (2) o wykładniku zbieżności równym $k+1$ nazywamy optymalną w.m.i., jeżeli

$$\text{st } \varphi(x) < (k+1)n.$$

Z lematów 3 i 4 oraz twierdzenia 1 wynika

TWIERDZENIE 2. Dla ustalonego równania (2) i danej liczby naturalnej k istnieje dokładnie jedna optymalna w.m.i. Optymalną w.m.i. $\varphi_k(x)$ o wykładniku zbieżności równym $k+1$ można wyznaczyć na podstawie twierdzenia 1, obierając wielomiany (19) tak by

$$\text{st } \alpha_i(x) \leq n-1 \quad i = 1 \text{ (1) } k.$$

Zauważmy, że w.m.i. dla równania

$$x^n - A = 0$$

podane w [3] są optymalnymi w.m.i.

W.m.i. dla równania (2) można wyznaczyć stosując algorytm z twierdzenia 1 również w przypadku gdy spełnione jest tylko założenie (4). Jednak w tym przypadku nie można zagwarantować jednoznaczności optymalnych w.m.i.

Wyprowadzimy obecnie wzory na optymalne w.m.i. o wykładniku zbieżności równym 2 i 3 dla równania

$$x^3 + p x + q = 0. \quad (23)$$

Stosując metodę współczynników nieoznaczonych wyznaczamy dla wielomianu (23) wielomiany $P(x)$ i $Q(x)$ występujące w tożsamości (18).

Otrzymujemy

$$P(x) = \frac{1}{\Delta} (6 p x^2 - 9 q x + 4 p^2)$$

$$Q(x) = \frac{1}{\Delta} (18 p x - 27 q),$$

gdzie

$$\Delta = 4 p^3 + 27 q^2.$$

Stąd na podstawie wzorów (20) mamy

$$\alpha_1(x) = -P(x),$$

$$\begin{aligned} \beta_1(x) &= -Q(x) + \alpha_1'(x) = -Q(x) - P'(x) = \\ &= -\frac{1}{\Delta} (30 p x - 36 q), \end{aligned}$$

$$\alpha_2(x) = \frac{1}{\Delta^2} (-243 p q x^2 - 30 p^3 x + 162 q^2 x - 162 p^2 q),$$

$$\beta_2(x) = \frac{1}{\Delta^2} (-1944 p q x - 210 p^3 + 1134 q^2).$$

Wstawiając otrzymane wielomiany do wzorów (21) i (22) dla $k=1,2$ otrzymujemy optymalne w.m.i. dla równania (23).

Wpłynęło do Redakcji w grudniu 1974 r.

LITERATURA

- [1] Ralston A.: Wstęp do analizy numerycznej. PWN, Warszawa 1971.
- [2] Householder A.S.: Principles of numerical analysis. New York 1953.
- [3] Bartłomiejczyk R.: Wielomianowe metody iteracyjne dla równania $x^n - A = 0$. Zesz. Nauk. Pol. Śl. seria: Mat.-Fiz. (w tym zeszycie).

ПОЛИНОМНЫЕ ИТЕРАЦИОННЫЕ МЕТОДЫ ДЛЯ АЛГЕБРАИЧЕСКИХ УРАВНЕНИЙ

Р е з ю м е

В работе представлен алгоритм, позволяющий определить для данного алгебраического уравнения степени n ($n > 2$), полиномиальный итерационный метод расчёта корней этого уравнения с порядком сходимости $k+1$ ($k \in \mathbb{N}$) и степени $< (k+1)n$.

Доказано, что если корни уравнения являются алгебраическими числами степени n под наименьшим полем чисел, содержащим коэффициенты этого уравнения, то существует только единственный полиномиальный итерационный метод, удовлетворяющий представленным выше условиям.

THE POLYNOMIAL ITERATIVE METHODS FOR THE ALGEBRAIC EQUATIONS

S u m m a r y

In the paper there is an algorithm, which allows to assign for the given algebraic equation of the n -th degree ($n \geq 2$), the polynomial iterative method of calculating of roots of this equation, with the order of convergence $k+1$ ($k \in \mathbb{N}$), which degree is $< (k+1)n$.

It is proved, that if roots of the equation are algebraic numbers of n -th degree on the minimal number body containing the coefficients of this equation, then there exists exactly one polynomial iterative method fulfilling conditions given above.