

Ryszard BARTŁOMIEJCZYK

UOGÓLNIENIE METODY BAIRSTOWA

Streszczenie. Niech $f(x)$ będzie danym wielomianem. Ogólnie znana metoda Bairstowa polega na obliczeniu współczynników kwadratowego dzielnika wielomianu $f(x)$ iteracyjną metodą Newtona. Przedstawiona metoda pozwala na wyliczenie współczynników dzielnika dowolnego stopnia r , $r > 2$ przy pomocy iteracyjnej metody Königa o rzędzie $s+1$, $s > 1$. Otrzymane wzory są proste i łatwe do wykorzystania w obliczeniach automatycznych. Praca przedstawia zatem uogólnienie klasycznych wzorów Bairstowa ($r = 2$, $s = 1$) jak również wyników Woźniakowskiego [1], ($s = 1$, r - dowolne).

I. Praca poświęcona jest pewnej metodzie iteracyjnej wyznaczania dzielnika $g(x)$ wielomianu $f(x)$, przy czym zakładamy

$$\text{st } g(x) = r, \quad \text{st } f(x) = n, \quad 2 \leq r \leq n.$$

Postępujemy podobnie jak w klasycznej metodzie Bairstowa [1] wyznaczania czynnika kwadratowego danego wielomianu $f(x)$. Na ogół resztę dzielnika wielomianu $f(x)$ przez wielomian $g(x)$ przedstawiano jako kombinację liniową funkcji

$$1, x, x^2, \dots, x^{r-1},$$

a następnie współczynniki tej kombinacji liniowej (będące funkcjami współczynników wielomianu $g(x)$) przyrównywano do zera, otrzymując w ten sposób układ równań, z którego wyznaczono współczynniki wielomianu $g(x)$ (por. [2]).

Wygodniej jest przedstawić odpowiednią resztę jako kombinację liniową funkcji

$$g_0(x), g_1(x), \dots, g_{r-1}(x),$$

które uzyskujemy, stosując schemat Hornera do wielomianu $g(x)$, a następnie otrzymać analogiczny układ równań.

Do otrzymanego układu równań stosujemy operatorową metodę iteracyjną rzędu $s + 1$ podaną w [3].

Na ogół metody iteracyjne wyższych rzędów dla układów równań algebraicznych wymagają dużej ilości obliczeń. Jednak w tym szczególnym przypadku wykorzystano specyfikę zagadnienia i uzyskano proste i jednolite wzory

obliczeniowe. Wydaje się, że wzory te mogą znaleźć zastosowanie w praktyce numerycznej.

W pracy wykazano również warunek konieczny i dostateczny na to, by rozpatrywana metoda iteracyjna posiadała wykładnik zbieżności równy $s+1$. Jest to twierdzenie analogiczne do twierdzenia podanego w [2]; dotyczy jednak innego układu równań.

II. Rozważmy wielomiany

$$f(x) = \sum_{i=0}^n A_i x^{n-i}, \quad g(x) = \sum_{i=0}^r P_i x^{r-i}, \quad n, r \in \mathbb{N}, \quad (1)$$

o współczynnikach rzeczywistych lub zespolonych.

Dla wielomianu $g(x)$ określamy schemat Hornera

$$g_0(x) = 1, \quad g_1(x) = xg_{i-1}(x) + P_i, \quad i = 1(1)r; \quad g_r(x) = g(x). \quad (2)$$

Twierdzenie 1

Jeżeli

$$B_k = A_k - \sum_{i=1}^r P_i B_{k-i}, \quad k = 0(1)n; \quad B_k = 0 \quad \text{dla} \quad k < 0, \quad (3)$$

to

$$f(x) = P(x)g(x) + Q(x), \quad (4)$$

gdzie

$$P(x) = \sum_{i=0}^{n-r} B_i x^{n-r-i}, \quad Q(x) = \sum_{i=n-r+1}^n B_i g_{n-i}(x). \quad (5)$$

UWAGA

Twierdzenie ma sens dla dowolnych $r, n \in \mathbb{N}$, gdyż w przypadku $r > n$ mamy

$$P(x) = 0, \quad Q(x) = \sum_{i=0}^n B_i g_{n-i}(x). \quad \square$$

Dowód indukcyjny

Dla $n=1$ mamy

$$f(x) = A_0(x+P_1) + A_1 - A_0P_1 = B_0g_1(x) + B_1g_0(x). \quad \square$$

Stosując założenia indukcyjne do wielomianu

$$f_1(x) = \sum_{i=0}^{n-1} A_i x^{n-1-i},$$

otrzymujemy

$$f_1(x) = \left(\sum_{i=0}^{n-1-r} B_i x^{n-1-r-i} \right) g(x) + \sum_{i=n-r}^{n-1} B_i g_{n-1-i}(x), \quad (6)$$

Ponieważ

$$f(x) = x f_1(x) + A_n$$

więc na podstawie (6) otrzymujemy

$$f(x) = \left(\sum_{i=0}^{n-1-r} B_i x^{n-r-i} \right) g(x) + \sum_{i=n-r}^{n-1} B_i x g_{n-1-i}(x) + A_n.$$

Z ostatniej tożsamości na podstawie (2), (3) i (5) otrzymujemy kolejno

$$\begin{aligned} f(x) &= (P(x) - B_{n-r})g(x) + \sum_{i=n-r}^{n-1} (B_i g_{n-1-i}(x) - P_{n-1-i}) + B_n + \\ &+ \sum_{i=1}^r P_i B_{n-1} = P(x)g(x) + \sum_{i=n-r+1}^{n-1} B_i g_{n-1-i}(x) + B_n. \quad \square \end{aligned}$$

Wniosek 1

Niech $r < n$. Wielomian $f(x)$ jest podzielny przez wielomian $g(x)$ wtedy i tylko wtedy, gdy

$$B_i = 0, \quad i = n-r+1(1)n. \quad \square \quad (7)$$

Dowód

Ponieważ wielomiany (2) tworzą układ liniowo niezależny, więc $Q(x) = 0$ wtedy i tylko wtedy, gdy są spełnione równości (7) \square

Definicja 1

Dla wielomianów (1) określamy ciąg

$$c_k^{(-1)} = A_k, \quad k = 0(1)n.$$

$$c_k^{(j)} = c_k^{(j-1)} - \sum_{i=1}^r p_i c_{k-i}^{(j)}, \quad k = O(1)n, \quad j = O(1)s. \quad (8)$$

$$c_k^{(j)} = 0 \quad \text{dla} \quad k < 0, \quad j = O(1)s. \quad \square \quad (9)$$

Zauważmy, że

$$c_k^{(0)} = B_k, \quad k = O(1)n. \quad (9)$$

Twierdzenie 2

Jeżeli $s \in \mathbb{N}$, to

$$f(x) = P^{(s)}(x)[g(x)]^s + \sum_{j=0}^{s-1} Q^{(j)}(x)[g(x)]^j, \quad (10)$$

gdzie

$$P^{(s)}(x) = \sum_{k=0}^{n-rs} c_k^{(s-1)} x^{n-rs-k},$$

$$Q^{(j)}(x) = \sum_{k=n-(j+1)r+1}^{n-jr} c_k^{(j)} g_{n-jr-k}(x), \quad j = O(1)s-1. \quad \square$$

Dowód indukcyjny

Dla $s=1$ otrzymujemy twierdzenie 1. Na podstawie założenia indukcyjnego mamy

$$f(x) = P^{(s-1)}(x)[g(x)]^{s-1} + \sum_{j=0}^{s-2} Q^{(j)}(x)[g(x)]^j. \quad (11)$$

Stosując do wielomianu $P^{(s-1)}(x)$ twierdzenie 1, otrzymujemy

$$P^{(s-1)}(x) = P^{(s)}(x)g(x) + Q^{(s-1)}(x).$$

Uwzględniając ostatnią tożsamość w (11) otrzymujemy (10). \square

Wniosek 2

Niech $sr \leq n$. Wielomian $f(x)$ jest podzielny przez wielomian $[g(x)]^s$ wtedy i tylko wtedy, gdy

$$c_k^{(j)} = 0, \quad k = n-(j+1)r+1(1)n-jr, \quad j = O(1)s-1. \quad \square$$

III. Zajmiemy się obecnie wyznaczeniem dzielnika stopnia r -tego wielomianu $f(x)$. Traktując współczynniki p_1, p_2, \dots, p_r wielomianu $g(x)$ jako zmienne otrzymujemy na podstawie wniosku 1 układ równań algebraicznych

$$B_k(p_1, p_2, \dots, p_r) = 0, \quad k = n-r+1(i)n, \quad (12)$$

którego rozwiązanie wyznacza dzielnik wielomianu $f(x)$.

Układ równań (12) zapiszemy w postaci operatorowej

$$F(p) = 0, \quad (13)$$

gdzie

$$F(p) = \begin{pmatrix} B_n(p) \\ B_{n-1}(p) \\ \dots \\ B_{n-r+1}(p) \end{pmatrix}, \quad p = \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \dots \\ p_r \end{pmatrix} \quad (14)$$

Obliczmy obecnie kolejne pochodne Fréchéta $F^{(j)}(p)$ ($j = 0(1)s$) operatora (14).

Lemat 1

Zachodzą wzory

$$\frac{\partial C_k^{(j)}}{\partial p_1} = -(j+1) C_{k-1}^{(j+1)}, \quad i = 1(1)r, \quad j = 0(1)s, \quad k = 0(1)n. \quad (15)$$

Dowód indukcyjny względem zmiennej k .

Dla $k=0$ mamy

$$\frac{\partial C_0^{(j)}}{\partial p_1} = -(j+1) C_{-1}^{(j+1)}, \quad i = 1(1)r, \quad j = 0(1)s. \quad (16)$$

Równości (16) zachodzą, gdyż na podstawie (8)

$$C_0^{(j)} = A_0, \quad C_{-1}^{(j+1)} = 0, \quad i = 1(1)r, \quad j = 0(1)s.$$

Zakładając, że wzory (15) zachodzą dla $k < \mu$ wykażemy wzory

$$\frac{\partial C_{\mu+1}^{(j)}}{\partial p_1} = -(j+1) C_{\mu+1-1}^{(j+1)}, \quad i = 1(1)r, \quad j = 0(1)s.$$

Na podstawie (8) mamy

$$C_{\mu+1}^{(j)} = C_{\mu+1}^{(j-1)} - \sum_{i=1}^r p_i C_{\mu+1-i}^{(j)},$$

skąd po zróżniczkowaniu i uwzględnieniu założenia indukcyjnego otrzymujemy kolejno

$$\begin{aligned} \frac{\partial C_{\mu+1}^{(j)}}{\partial p_1} &= \frac{\partial C_{\mu+1}^{(j-1)}}{\partial p_1} - C_{\mu+1-i}^{(j)} - \sum_{k=1}^r p_k \frac{\partial C_{\mu+1-k}^{(j-1)}}{\partial p_1} = -j C_{\mu+1-i}^{(j)} - C_{\mu+1-i}^{(j)} + \\ &+ (j+1) \sum_{k=1}^r p_k C_{\mu+1-i-k}^{(j+1)} = \\ &= -(j+1) \left(C_{\mu+1-i}^{(j)} - \sum_{k=1}^r p_k C_{\mu+1-i-k}^{(j+1)} \right) = -(j+1) C_{\mu+1-i}^{(j+1)}. \quad \square \square \end{aligned}$$

Z wykazanego lematu i wzoru (9) wynika łatwo

Lemat 2

Dla $j = O(1)_s$, $k = O(1)_n$ zachodzą wzory

$$\frac{1}{j!} \frac{\partial B_k^j}{\partial p_1^{j_1} \partial p_2^{j_2} \dots \partial p_r^{j_r}} = (-1)^j C_{k-1}^{(j)} \cdot j_1^{-2} \cdot j_2^{-2} \dots - r \cdot j_r,$$

gdzie

$$j_1 > 0, \quad j_2 > 0, \quad \dots, \quad j_r > 0, \quad j_1 + j_2 + \dots + j_r = j. \quad \square$$

Pochodne Fréchet'a operatora (14) można potraktować jako macierz wielowkaźnikowe; mianowicie

$$\begin{aligned} \frac{1}{j!} F^{(j)}(p) &= \left(\frac{1}{j!} \frac{\partial B_{n+1-i_0}^j}{\partial p_{i_1} \partial p_{i_2} \dots \partial p_{i_j}} \right)_{i_0, i_1, \dots, i_j = 1(1)_r} = \\ &= (-1)^j \left(C_{n+1-i_0-i_1}^{(j)} - \dots - i_j \right)_{i_0, i_1, \dots, i_j = 1(1)_r} \end{aligned} \quad (17)$$

dla $j = O(1)_s$.

Definicja 2

Macierz wielowskaźnikową

$$H_j = (H_j(i_0, i_1, \dots, i_j))_{i_0, i_1, \dots, i_j = 1(1)r}, \quad j \geq 0 \quad (18)$$

nazywamy silnie symetryczną, jeżeli istnieje ciąg

$$a_1, a_2, \dots, a_{jr+r-j} \quad (19)$$

taki, że

$$H_j(i_0, i_1, \dots, i_j) = a_{i_0} + i_1 + \dots + i_j - j, \quad i_\mu = 1(1)r, \quad \mu = 0(1)j. \quad (20)$$

Ciąg (19) nazywamy wtedy reprezentacją macierzy (18). \square

Zauważmy, że równości (20) określają przyporządkowanie wzajemnie jednoznaczne między macierzami silnie symetrycznymi (postaci (18)) oraz ich reprezentacjami (19)

Reprezentacją macierzy silnie symetrycznej $\frac{(-1)^j}{j!} F^{(j)}$ (por. (17)) jest ciąg

$$c_{n-j}^{(j)}, c_{n-j-1}^{(j)}, \dots, c_{n+1-(j+1)r}^{(j)} \quad (21)$$

Niech macierz silnie symetryczna H_j będzie określona definicją 2 oraz

$$\delta = (\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_r)^T,$$

wtedy iloczyn

$$H_j \delta = \left(\sum_{t=1}^r a_{i_0} + i_1 + \dots + i_{j-1} + t-j \cdot \delta_t \right)_{i_0, \dots, i_{j-1} = 1(1)r}$$

jest macierzą silnie symetryczną, której reprezentacją jest ciąg

$$b_k = \sum_{t=1}^r a_{k+r-t} \delta_t, \quad k = 1(1)jr - j + 1.$$

W związku z powyższym iloczyny macierzy silnie symetrycznych przez wektory mogą być wykonywane na reprezentacjach macierzy, a następnie (gdy zajdzie potrzeba) na podstawie otrzymanej reprezentacji konstruujemy macierz będącą wynikiem działania.

IV. Rozwiązanie układu równań (13) wyznaczamy stosując metodę iteracyjną Königa [3]. Mając dane przybliżenie początkowe

$$p^0 = (p_1^0, p_2^0, \dots, p_r^0)^T$$

obliczamy kolejne pochodne Fréchet'a operatora (14)

$$F(p^0) = F_0, \quad F^{(j)}(p^0) = F_0^{(j)}, \quad j = 1(1)s,$$

podstawiając do (17) wartości

$$B_k^{(j)}, \quad k = 1(1)jr+r-j, \quad j = 0(1)s, \quad (22)$$

obliczone według wzorów (8) dla

$$p_i = p_i^0, \quad i = 1(1)r.$$

Następne przybliżenie p^1 wyznaczamy z układu równań

$$F_0 + \sum_{j=1}^k \frac{1}{j!} F_0^{(j)} \Delta_k \Delta_{k-1} \dots \Delta_{k-j+1} = 0, \quad k = 1(1)s \quad (23)$$

$$p^1 = p^0 + \Delta_s.$$

Układ równań (23) można zmodyfikować, przyjmując

$$M_j = \frac{(-1)^j}{j!} F_0^{(j)}, \quad j = 0(1)s; \quad \Delta_j = -\delta_j, \quad j = 1(1)s,$$

wtedy reprezentacją macierzy M_j jest ciąg (21).

Przy wprowadzonych oznaczeniach otrzymujemy

$$M_0 + \sum_{j=1}^k M_j \delta_k \delta_{k-1} \dots \delta_{k-j+1} = 0, \quad k = 1(1)s, \quad (24)$$

$$p^1 = p^0 - \delta_s. \quad \square$$

Rozpatrzmy obecnie algorytm obliczenia jednej iteracji według wzorów (24). Z (24) otrzymujemy

$$\delta_k = -(M_1 + M_2 \delta_{k-1} + \dots + M_k \delta_k \dots \delta_1)^{-1} M_0, \quad k = 1(1)s.$$

Stąd otrzymujemy bezpośrednio

$$\delta_1 = -M_1^{-1} M_0.$$

Mając obliczone wektory

$$\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_{k-1}, \quad 2 \leq k \leq s,$$

obliczamy wektor δ_k według następującego schematu Hornera

$$\begin{aligned} G_{k,1} &= M_k, \\ G_{k,i+1} &= G_{k,i} \delta_i + M_{k-1}, \quad i = 1(1)k-1, \\ \delta_k &= -G_{k,k}^{-1} M_0, \end{aligned} \quad (25)$$

gdzie macierze symetryczne wielowskaźnikowe $G_{k,i+1}$ oraz M_{k-1} $i=0(1)k-1$ mają te same wymiary.

Obliczenia według wzorów (25) wykonujemy na odpowiednich reprezentacjach macierzy silnie symetrycznych, korzystając z ciągów (21). Postępowanie to powtarzamy dla $k = 2(1)s$, po czym wyznaczmy następne przybliżenie

$$p^1 = p^0 - \delta_s.$$

Stosując powyższy schemat, otrzymujemy ciąg

$$p^0, p^1, p^2, \dots,$$

który jest zbieżny do rozwiązania

$$p^* = (p_1^*, p_2^*, \dots, p_r^*)^T$$

układu równań (13) z wykładnikiem zbieżności równym $s+1$ (por. [3]) wtedy i tylko wtedy, gdy

$$J(p^*) = \det(F'(p^*)) \neq 0,$$

oraz gdy przybliżenie początkowe p^0 leży dostatecznie blisko p^* .

Jeżeli p^* jest rozwiązaniem układu równań (13) to wielomian

$$g^*(x) = x^r + \sum_{i=1}^r p_i^* x^{r-i} \quad (26)$$

jest dzielnikiem wielomianu $f(x)$.

Dla wielomianu $g^*(x)$ określamy schemat Hornera

$$g_0^*(x) = 1, \quad g_1^*(x) = xg_{1-1}^*(x) + p_1^*, \quad i = 1(1)r; \quad g_r^*(x) = g^*(x).$$

Nadto wielkości $C_k^{(1)}$ ($k = n-2r+1(1)n$) po podstawieniu

$$p_i = p_i^*, \quad i = 1(1)r, \quad (27)$$

oznaczać będziemy C_k^* .

Mamy wtedy

$$J(p^*) = \begin{vmatrix} C_{n-1}^* & C_{n-2}^* & \dots & C_{n-r}^* \\ C_{n-2}^* & C_{n-3}^* & \dots & C_{n-r-1}^* \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ C_{n-r}^* & C_{n-r-1}^* & \dots & C_{n-2r-1}^* \end{vmatrix} \quad (28)$$

Wykażemy obecnie twierdzenie analogiczne do podanego w [1].

Definicja 3

Wielomian $g^*(x)$ nazywamy dzielnikiem podstawowym wielomianu $f(x)$, jeżeli istnieje wielomian $P^*(x)$ taki, że

$$f(x) = g^*(x) P^*(x), \quad (g^*(x), P^*(x)) = 1.$$

Twierdzenie 3

Niech $g^*(x)$ będzie ustalonym dzielnikiem wielomianu $f(x)$. Wyznacznik $J(p^*) \neq 0$ wtedy i tylko wtedy, gdy $g^*(x)$ jest dzielnikiem podstawowym wielomianu $f(x)$.

Dowód

Wykażemy twierdzenie równoważne: Dzielnik $g^*(x)$ wielomianu $f(x)$ nie jest jego dzielnikiem podstawowym wtedy i tylko wtedy, gdy $J(p^*) = 0$. Różniczkując (4) i (5) względem p_k otrzymujemy

$$0 = P(x)x^{r-k} - g(x)R_k(x) + \sum_{i=n-r+1}^n g_{n-i}(x) \frac{\partial B_i}{\partial p_k} + \sum_{i=n-r+1}^{n-k} B_i x^{n-i-k},$$

$$k = 1(1)r,$$

gdzie $R_k(x) = \frac{\partial P(x)}{\partial p_k}$ jest wielomianem stopnia $n-2r+k$ ze względu na zmienną x . Stąd po podstawieniu (27) mamy

$$0 = P^*(x)x^{r-k} + g^*(x)R_k^*(x) + \sum_{i=n-r+1}^n C_{i-k}^* g_{n-1}^*(x), \quad k = 1(1)r, \quad (29)$$

gdź

$$B_k = 0 \quad \text{dla} \quad k = n-r+1(1)n.$$

⇒ Istnieje pierwiastek α wielomianu $f(x)$ taki, że

$$g^*(\alpha) = 0, \quad P^*(\alpha) = 0.$$

Po podstawieniu do (29) $x = \alpha$, otrzymujemy jednorodny układ równań

$$\sum_{i=n-r+1}^n C_{i-k}^* g_{n-1}^*(\alpha) = 0, \quad k = 1(1)r,$$

który posiada rozwiązanie niezerowe $1 = g^*(\alpha), g_1^*(\alpha), \dots, g_{r-1}^*(\alpha)$.
 ⇐ Kolumny wyznacznika (28) tworzą układ liniowo zależny, zatem istnieją stałe $\gamma_0, \gamma_1, \dots, \gamma_{r-1}$, $|\gamma_0| + |\gamma_1| + \dots + |\gamma_{r-1}| > 0$, takie, że

$$\sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} C_{i-k}^* = 0, \quad i = n-r+1(1)n. \quad (30)$$

Mnożąc k -te równanie (29) przez γ_{r-k} i następnie dodając stronami dla $k = 1(1)r$, otrzymujemy

$$0 = P^*(x) \sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} x^{r-k} + g^*(x) \sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} R_k^*(x) + \sum_{k=1}^r \sum_{i=n-r+1}^n \gamma_{r-k} C_{i-k}^* g_{n-1}^*(x),$$

skąd po zastosowaniu (30) mamy

$$g^*(x) \sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} R_k^*(x) = -P^*(x) \sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} x^{r-k}.$$

Skąd wnioskujemy, że wielomian $g^*(x)$ dzieli wielomian

$$P^*(x) \cdot \sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} x^{r-k},$$

który nie jest tożsamościowo równy 0, a ponieważ

$$\text{st } g^*(x) = r, \quad \text{st} \left(\sum_{k=1}^r \gamma_{r-k} x^{r-k} \right) \leq r - 1,$$

istnieje więc wspólny pierwiastek wielomianów $g^*(x)$ i $P^*(x)$. \square

LITERATURA

- [1] Woźniakowski H.: Some remarks on Bairstow's method. *Zastosowania Matematyki* XI, 2, 1970.
- [2] Legras J.: *Praktyczne metody analizy numerycznej*. WNT, Warszawa 1974.
- [3] Czopik J.: Zastosowanie metod iteracyjnych wyższych rzędów do rozwiązywania równań operatorowych. // *Zeszyty Naukowe Politechniki Śląskiej, Matematyka-Fizyka*, z. 35 (1979).

ОБОБЩЕНИЕ МЕТОДА БЕРСТОВА

Р е з ю м е

В работе обобщается классический итерационный метод Берстова, состоящий в нахождении квадратного трёхчлена, на который делится данный полином $f(x)$.

Приводится итерационный метод порядка сходимости $\nu+1$ нахождения делителя $g(x)$ степени $s+1$ ($s \in \mathbb{N}$). Остаток от деления полинома $f(x)$ на полином $g(x)$ представлен в виде линейной комбинации очередных полиномов, полученных на пути применения схемы Горнера для полинома $g(x)$. Вследствие приравнения к нулю коэффициентов этой комбинации получается система уравнений, решение которой определяет коэффициенты полинома $g(x)$.

Для решения этой системы применяется итерационный метод Кёнига, порядка сходимости $s+1$.

В общем случае, итерационные методы высших порядков для систем алгебраических уравнений требуют большого количества вычислений. В данном же случае использована специфика проблемы, получены простые и однородные формулы для вычислений. Дается также необходимое и достаточное условие того, чтобы якобиан рассматриваемой системы уравнений был отличным от нуля.

THE GENERALIZED BAIRSTOW METHOD

S u m m a r y

Let $f(x)$ be a given polynomial. The well-known Bairstow method consists in computing coefficients of the quadratic divisor of $f(x)$ using Newton's iteration.

Our method allows to compute the coefficients of the divisor of arbitrary degree r , $r \geq 2$ by the König iterative method of order $s+1$, $s \geq 1$. The obtained formulas are simple and seem easy to apply in automatic computation. Thus our paper generalizes the classical Bairetow formulas ($r = 2$, $s = 1$) and the result of Woźniakowski [1] ($s = 1$, r - arbitrary).