Evaluarea polinoamelor: schema lui Horner

Fiind dat un polinom cu coeficienți reali, de exemplu

$$f = 1 + 4X + 3X^2 - 7X^3 + 3X^4,$$

ne propunem să aflăm valoarea acestuia într-un $a \in \mathbb{R}$ dat, altfel spus să evaluăm expresia aritmetică obținută prin înlocuirea nedeterminatei X cu numărul a, în cazul nostru

$$f(a) = 1 + 4a + 3a^2 - 7a^3 + 3a^4. (1)$$

Rezolvarea este simplă: evaluăm expresia de la stânga la drepta, acumulând pe rând termenii sumei într-o variabilă s inițializată zero și calculând la fiecare pas puterile lui a prin amplificarea cu a a unei variabile p inițializată cu unu.

Această rezolvare este implementată în funcția eval din programul următor:

```
#include<iostream>
using namespace std;
const int dim = 100;
double eval(double f[dim], double a) {
    double s = 0;
    double p = 1;
    for (int i = 0; i < dim; i++) {
        s += f[i] * p;
        p *= a;
    return s;
}
int main(void) {
    double f[dim] = \{ 1, 4, 3, -7, 3 \};
    double a = 2;
    cout << eval(f, a) << endl;</pre>
    return 0;
}
```

Aici polinomul f este dat prin coeficienții săi memorați într-un tablou alocat static, de dimensiune constantă dim=100, inițializat cu valorile

$$f = [1, 4, 3, -7, 3, 0, 0, \dots, 0],$$

$$\mathbb{R}[X] = \{ f = [f_0, f_1, \dots, f_n, 0, 0, 0, \dots], f_i \in \mathbb{R} \}.$$

Adunarea polinoamelor se definește pe componente, $(f+g)_k = f_k + g_k$, iar înmulțirea în stil "fiecare cu fiecare", $(fg)_k = \sum_{i+j=k} f_i g_j$. Cu aceste operații $(\mathbb{R}[X], +, \cdot)$ devine un inel comutativ cu unitate, în care are loc incluziunea $\mathbb{R} \subset \mathbb{R}[X]$ prin identificarea oricărui număr a cu polinomul $[a, 0, 0, 0, \ldots]$.

"Nedeterminata" X este prin definiție polinomul $X = [0, 1, 0, 0, 0, \dots]$ și se arată că orice polinom $f = [f_0, f_1, f_2, \dots, f_n, 0, 0, 0, \dots]$ verifică egalitatea

$$f = f_0 + f_1 X + f_2 X^2 + \dots + f_n X^n$$
.

¹Amintim că mulțimea polinoamelor cu coeficienți reali, $\mathbb{R}[X]$, se definește în mod riguros ca fiind mulțimea șirurilor de numere reale care au toți termenii egali cu zero de la un loc încolo

iar apelul eval(f,a) calculează suma

$$1 + 4 \cdot a + 3 \cdot a^2 - 7 \cdot a^3 + 3 \cdot a^4 + 0 \cdot a^5 + \dots + 0 \cdot a^{99}$$

care este evident egală cu f(a). În această implementare, pentru a nu complica expunerea, nu utilizăm gradul polinomului evaluat, atragem numai atenția că funcția eval poate fi folosită doar pentru polinoame cu gradul strict mai mic decât constanta dim.

Prezentăm acum o altă rezolvare, la fel de simplă ca prima, dar mai eficientă. Mai precis, vom aplica metoda lui Horner², metodă care constă, în esenţă, în evaluarea expresiei (1) în ordinea inversă, de la dreapta la stânga, adică în ordinea dată de următoarele paranteze:

$$f(a) = 1 + a \cdot (4 + a \cdot (3 + a \cdot (-7 + a \cdot 3))).$$

Pentru a stabili algoritmul avut în vedere, avem nevoie de operatorul de şiftare la stânga³ pe $\mathbb{R}[X]$, operator notat în continuare cu '. Pentru orice polinom f vom nota cu f' polinomul obținut prin şiftarea la stânga cu o poziție a coeficienților lui f, vom nota cu f'' şi f''' şiftatul lui f de două, respectiv de trei ori, şi, în general, cu $f^{(k)}$ şiftatul lui f de k ori⁴.

În exemplu nostru, avem:

$$f = [1, 4, 3, -7, 3, 0, 0, 0, \dots],$$

$$f' = [4, 3, -7, 3, 0, 0, 0, 0, \dots],$$

$$f'' = [3, -7, 3, 0, 0, 0, 0, 0, \dots],$$

$$f''' = [-7, 3, 0, 0, 0, 0, 0, 0, \dots],$$

$$f^{(4)} = [3, 0, 0, 0, 0, 0, 0, \dots],$$

$$f^{(5)} = [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, \dots].$$

Observăm că șiftarea la stânga micșorează gradul polinomului cu o unitate, astfel că, de la un loc încolo, repetarea operației produce numai polinomul nul.

Revenind la calculul lui f(a), evaluarea expresiei o vom efectua scoţând factor comun pe a din toți termenii care îl conțin:

$$f(a) = 1 + 4a + 3a^{2} - 7a^{3} + 3a^{4} = 1 + a(4 + 3a - 7a^{2} + 3a^{3}) = 1 + af'(a).$$

Avem aici ideea de bază a metodei: pentru a evalua un polinom în X=a avem nevoie de valoarea şiftatului său în a. Pentru a o afla, repetăm procedura asupra şiftatului. Dacă repetăm procedura de un număr suficient de ori vom ajunge să evaluăm polinomul nul, care ne va furniza astfel valoarea de start: zero.

In exemplul nostru, avem în contiunare:

$$f'(a) = 4 + af''(a)$$
$$f''(a) = 3 + af'''(a)$$

²William George Horner (1786 – 1837), matematician englez.

³Adaptarea expresiei left shift operator, adică operatorul de deplasare la stânga.

⁴Atenție, utilizăm notația de la derivare doar pentru comoditate, nu derivăm nimic!

$$f'''(a) = -7 + af^{(4)}(a)$$

$$f^{(4)}(a) = 3 + af^{(5)}(a)$$

$$f^{(5)}(a) = 0.$$

Prin urmare: plecăm de la $f^{(5)}(a) = 0$, aflăm pe $f^{(4)}(a)$, apoi pe f'''(a) și tot așa, până ajungem la f(a).

Dacă organizăm calculele ca în tabelul următor, în care considerăm a=2, obținem binecunoscuta schemă a lui Horner:

De fapt, în schema lui Horner clasică nu apare coeficientul lui X^5 , deoarece polinomul dat are gradul 4 se coboară direct coeficientul lui X^4 , dar la fel de bine se poate coborî întotdeauna zero, plecând de la un indice suficient de mare.

Observăm că, în general, pentru un polinom $f = f_0 + f_1 X + f_2 X^2 + \cdots + f_n X^n$ tabelul are forma

și reținem că pe ultimul rând sunt calculate valorile în a ale iteratelor $f^{(k)}$, pentru $k=n,n-1,\ldots,0$.

Pentru a stabili relația de recurență necesară în calcule, să observăm mai întâi că pentru orice polinom

$$h = h_0 + h_1 X + h_2 X^2 + \dots + h_n X^n$$

avem egalitățile

$$h_0 = h(0), h_1 = h'(0), h_2 = h''(0), \dots, h_k = h^{(k)}(0), \dots,$$

altfel spus orice polinom h poate fi scris sub forma

$$h = h(0) + h'(0)X + h''(0)X^{2} + \dots + h^{(n)}(0)X^{n}.$$
 (2)

Să mai stabilim și relația

$$h = h_0 + X(h_1 + h_2X + \dots + h_nX^{n-1}) = h_0 + Xh', \tag{3}$$

care arată că înmulțirea cu X este operația inversă şiftării la stânga. Această egalitate polinomială, evaluată în X=a, devine

$$h(a) = h_0 + ah'(a)$$

și capătă forma

$$h(a) = h(0) + ah'(a),$$

iar aceasta, scrisă pentru $h = f^{(k)}$, devine

$$f^{(k)}(a) = f^{(k)}(0) + af^{(k+1)}(a)$$
(4)

și conduce la

$$f^{(k)}(a) = f_k + af^{(k+1)}(a),$$

pentru orice $k \geq 0$.

Am stabilit astfel relația de recurență utilizată în schema lui Horner:

	X^{n+1}	X^n	 X^{k+1}	X^k	X^{k-1}	
			f_{k+1}		f_{k-1}	
X = a	$\int f^{(n+1)}(a) = 0$	$f^{(n)}(a)$	 $f^{(k+1)}(a)$	$f^{(k)}(a) = f_k + af^{(k+1)}(a)$		

Evaluarea unui polinom cu schema lui Horner este implementată în funcția următoare, în care valorile șirului $f^{(k)}(a)$, k = n, n - 1, ..., 0, sunt calculate pe loc în variabila val, pornind de la $f^{(n+1)}(a) = 0$.

```
double horner(double f[dim], double a) {
    double val = 0;
    for (int k = dim - 1; k >= 0; k--) {
       val = f[k] + a * val;
    }
    return val;
}
```

Inainte de a încheia, vom arăta că prin schema lui Horner se calculează de fapt câtul şi restul împărțirii polinomului f la X-a.

Notăm cu q polinomul cu coeficienții dați de ultimul rând al tabelului:

$$q = f(a) + f'(a)X + f''(a)X^{2} + \cdots$$

şi calculăm produsul (X - a)q' = Xq' - aq'.

Din relația (3), scrisă pentru h=q, avem $q=q_0+Xq'=q(0)+Xq'=f(a)+Xq',$ deci

$$Xq' = q - f(a).$$

Calculăm acum produsul aq' și, utilizând relațiile (4) și (2), obținem

$$aq' = a(f'(a) + f''(a)X + f'''(a)X^{2} + \cdots) =$$

$$= af'(a) + af''(a)X + af'''(a)X^{2} + \cdots =$$

$$= (f(a) - f(0)) + (f'(a) - f'(0))X + (f''(a) - f''(0))X^{2} + \cdots =$$

$$= (f(a) + f'(a)X + f''(a)X^{2} + \cdots) - (f(0) + f'(0)X + (f''(0)X^{2} + \cdots) =$$

$$= q - f.$$

Prin urmare,

$$(X - a)q' = Xq' - aq' = (q - f(a)) - (q - f) = f - f(a),$$

de unde obţinem

$$f = (X - a)q' + f(a).$$

Am demonstrat că la împărțirea lui f la X - a câtul este polinomul

$$q' = f'(a) + f''(a)X + f''(a)X^2 + \cdots$$

iar restul este f(a).

Revenind la exemplul nostru cu $f=1+4X+3X^2-7X^3+3X^4$ și a=2, din tabelul schemei lui Horner

aflăm aşadar că $f = (X - 2)(3X^3 - X^2 + X + 6) + 13.$