

# БЫСТРЫЕ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ АЛГЕБРАИЧЕСКИХ ПОЛИНОМОВ\*

В. Н. Малозёмов  
malv@gamma.math.spbu.ru

30 ноября 2004 г.

Детально анализируются три примера быстрого преобразования вектора коэффициентов алгебраического полинома, представленного в некотором базисе, в вектор коэффициентов того же полинома в другом базисе. Преобразования производятся в одном массиве («на месте»).

1°. Первый (базовый) пример связан с обобщенной схемой Горнера.

**ПРИМЕР 1.** *Алгебраический полином*

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a[k] (x - c)^{n-k}, \quad (1)$$

где  $c$  — произвольное вещественное число, представить в виде

$$P(x) = \sum_{k=0}^n b_{nk} x^{n-k}.$$

Коэффициенты  $b_{n0}, b_{n1}, \dots, b_{nn}$  записать в массив  $a[0..n]$ .

УКАЗАНИЕ. Для последовательности полиномов

$$P_i(x) = \sum_{k=0}^i a[k] (x - c)^{i-k}$$

справедливо рекуррентное соотношение

$$\begin{aligned} P_i(x) &= (x - c) P_{i-1}(x) + a[i], & i = 1, \dots, n; \\ P_0(x) &\equiv a[0]. \end{aligned} \quad (2)$$

---

\* Санкт-Петербургский городской семинар «Всплески (wavelets) и их приложения».  
Секция «Дискретный гармонический анализ»: <http://www.math.spbu.ru/user/dmp/dha/>

При этом  $P_n(x) = P(x)$ . Пусть

$$P_i(x) = \sum_{k=0}^i b_{ik} x^{i-k}.$$

В частности,

$$P_0(x) = b_{00} = a[0] \quad (3)$$

и

$$P(x) = P_n(x) = \sum_{k=0}^n b_{nk} x^{n-k}.$$

Требуется вычислить коэффициенты  $b_{n0}, b_{n1}, \dots, b_{nn}$ .

Согласно (2) имеем

$$\sum_{k=0}^i b_{ik} x^{i-k} = \sum_{k=0}^{i-1} b_{i-1,k} x^{i-k} - c \sum_{k=1}^i b_{i-1,k-1} x^{i-k} + a[i].$$

Отсюда следует, что при  $i = 1, \dots, n$

$$\begin{aligned} b_{ik} &= b_{i-1,k} - c b_{i-1,k-1}, \quad k = 1, \dots, i-1; \\ b_{ii} &= a[i] - c b_{i-1,i-1}, \\ b_{i0} &= b_{i-1,0}. \end{aligned} \quad (4)$$

Положив  $b_{i-1,i} = a[i]$ , объединим первые две строчки из (4):

$$b_{ik} = b_{i-1,k} - c b_{i-1,k-1}, \quad k = 1, \dots, i.$$

Третья строчка из (4) вместе с (3) приводят к равенству

$$b_{i0} = a[0], \quad i = 0, 1, \dots, n.$$

Для матрицы коэффициентов  $\{b_{ik}\}$  получаем рекуррентное соотношение

$$\begin{aligned} b_{ik} &= b_{i-1,k} - c b_{i-1,k-1}, \quad k = i, i-1, \dots, 1; \\ b_{i-1,i} &= a[i], \quad i = 1, \dots, n; \\ b_{i0} &= a[0], \quad i = 0, 1, \dots, n. \end{aligned} \quad (5)$$

В матрице  $\{b_{ik}\}$  известен столбец с индексом 0 и верхняя наклонная строка. Нужно вычислить элементы нижней строки  $b_{n0}, b_{n1}, \dots, b_{nn}$ . На рис. 1, 2 представлены две схемы вычислений по формулам (5).

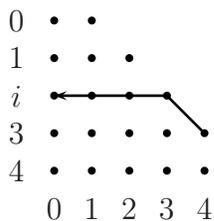


Рис. 1.

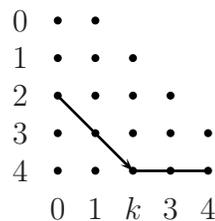


Рис. 2.

Линией соединены позиции элементов матрицы  $\{b_{ik}\}$ , которые будут находиться в массиве  $a[0..n]$  на  $i$ -м шаге в случае схемы 1 и на  $k$ -м шаге в случае схемы 2. Стрелкой указано направление пересчета элементов массива  $a[0..n]$ .

#### ПЕРВОЕ РЕШЕНИЕ

```

for i := 1 to n do
  for k := i downto 1 do
    a[k] := a[k] - c * a[k-1]

```

#### ВТОРОЕ РЕШЕНИЕ

```

for k := n downto 1 do
  for i := 1 to k do
    a[i] := a[i] - c * a[i-1]

```

После работы обеих программ  $a[k] = b_{nk}$  при  $k = 0, 1, \dots, n$ .

2°. Поставим обратную задачу: *алгебраический полином*

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a[k] x^{n-k}$$

*представить в виде* (1). Теперь в рекуррентном массиве  $\{b_{ik}\}$  известны нижняя строка и столбец с индексом 0. Требуется восстановить верхнюю наклонную строку.

Воспользуемся обращением рекуррентного соотношения (5): при  $i = n, n-1, \dots, 1$

$$\begin{aligned} b_{i-1,k} &= b_{ik} + c b_{i-1,k-1}, & k &= 1, \dots, i; \\ b_{i-1,0} &= a[0]; \\ b_{nk} &= a[k], & k &= 0, 1, \dots, n. \end{aligned}$$

Проведя вычисления по этим формулам, придем к представлению

$$P(x) = b_{00} (x - c)^n + \sum_{i=1}^n b_{i-1,i} (x - c)^{n-i}.$$

ПЕРВОЕ РЕШЕНИЕ

```

for i := n downto 1 do
  for k := 1 to i do
    a[k] := a[k] + c * a[k-1]

```

Это решение соответствует обращению схемы 1 (рис. 1).

ВТОРОЕ РЕШЕНИЕ

```

for k := 1 to n do
  for i := k downto 1 do
    a[i] := a[i] + c * a[i-1]

```

Это решение соответствует обращению схемы 2 (рис. 2).

После работы обеих программ  $a[0] = b_{00}$  и  $a[i] = b_{i-1,i}$  при  $i = 1, \dots, n$ .

**3°.** В следующем примере используются полиномы Чебышева  $T_k(x)$ , определяемые с помощью рекуррентного соотношения

$$T_k(x) = 2x T_{k-1}(x) - T_{k-2}(x), \quad k = 2, 3, \dots; \\ T_0(x) \equiv 1, \quad T_1(x) = x.$$

**ПРИМЕР 2.** Алгебраический полином

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a[k] T_k(x) \tag{6}$$

представить в виде

$$P(x) = \sum_{i=0}^n b_{ii} x^i.$$

Коэффициенты  $b_{00}, b_{11}, \dots, b_{nn}$  записать в массив  $a[0..n]$ .

УКАЗАНИЕ. Построим последовательность полиномов

$$P_i(x) = \sum_{k=i+1}^n b_{ik} T_{k-i-1}(x), \quad i = -1, 0, 1, \dots, n-2,$$

исходя из условий

$$P_{i-1}(x) = b_{ii} + x P_i(x), \quad i = 0, 1, \dots, n-2; \\ P_{-1}(x) = \sum_{k=0}^n a[k] T_k(x). \tag{7}$$

Тогда

$$\begin{aligned} P(x) &= P_{-1}(x) = b_{00} + x P_0(x) = b_{00} + x (b_{11} + x P_1(x)) = \\ &= b_{00} + b_{11} x + x^2 P_1(x) = \dots = \sum_{i=0}^{n-2} b_{ii} x^i + x^{n-1} P_{n-2}(x). \end{aligned}$$

Поскольку  $P_{n-2}(x) = b_{n-2,n-1} + b_{n-2,n} x$ , то, положив  $b_{n-1,n-1} = b_{n-2,n-1}$ ,  $b_{nn} = b_{n-2,n}$ , придём к требуемому представлению

$$P(x) = \sum_{i=0}^n b_{ii} x^i.$$

Выведем рекуррентное соотношение для коэффициентов  $b_{ik}$ . Согласно (7) имеем

$$\sum_{k=i}^n b_{i-1,k} T_{k-i} = b'_{ii} + x \left( b'_{i,i+1} + 2 \sum_{k=i+2}^n b'_{ik} T_{k-i-1} \right).$$

Здесь  $b'_{ii} = b_{ii}$ ,  $b'_{i,i+1} = b_{i,i+1}$  и  $2b'_{ik} = b_{ik}$  при  $k = i + 2, \dots, n$ . Воспользуемся равенством  $2x T_{k-i-1} = T_{k-i} + T_{k-i-2}$ . Получим

$$\begin{aligned} \sum_{k=i}^n b_{i-1,k} T_{k-i} &= b'_{ii} T_0 + b'_{i,i+1} T_1 + \sum_{k=i+2}^n b'_{ik} (T_{k-i} + T_{k-i-2}) = \\ &= \sum_{k=i}^n b'_{ik} T_{k-i} + \sum_{k=i}^{n-2} b'_{i,k+2} T_{k-i}. \end{aligned}$$

Отсюда следует, что

$$\begin{aligned} b_{i-1,n-1} &= b'_{i,n-1}, & b_{i-1,n} &= b'_{in}, \\ b_{i-1,k} &= b'_{ik} + b'_{i,k+2}, & k &= i, \dots, n-2. \end{aligned}$$

Последнее равенство после замены  $k+2$  на  $k$  примет вид

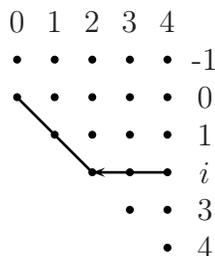
$$b_{i-1,k-2} = b'_{i,k-2} + b'_{ik}, \quad k = i+2, \dots, n. \quad (8)$$

Теперь можно записать рекуррентное соотношение, позволяющее вычислить коэффициенты полинома  $P_i(x)$  по коэффициентам полинома  $P_{i-1}(x)$  при  $i = 0, 1, \dots, n-2$ :

$$\begin{aligned} b'_{i,k-2} &= b_{i-1,k-2} - b'_{ik}, & k &= n, n-1, \dots, i+2; \\ b'_{in} &= b_{i-1,n}, & b'_{i,n-1} &= b_{i-1,n-1}; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 b_{ii} &= b'_{ii}, & b_{i,i+1} &= b'_{i,i+1}; \\
 b_{ik} &= 2b'_{ik}, & k &= i+2, \dots, n; \\
 b_{n-1,n-1} &= b_{n-2,n-1}, & b_{nn} &= b_{n-2,n}; \\
 b_{-1,k} &= a[k], & k &= 0, 1, \dots, n.
 \end{aligned}$$

В матрице  $\{b_{ik}\}$  известна строка с индексом  $-1$ . Нужно вычислить элементы наклонной строки  $b_{00}, b_{11}, \dots, b_{nn}$ . Схема вычислений представлена на рис. 3.



РЕШЕНИЕ

```

for i := 0 to n-2 do
  for k := n downto i+2 do begin
    a[k-2] := a[k-2] - a[k];
    a[k] := 2*a[k]
  end
end

```

Рис. 3.

Если заменить  $i+2$  на  $i$ , то получим более элегантный вариант программы:

```

for i := 2 to n do
  for k := n downto i do begin
    a[k-2] := a[k-2] - a[k];
    a[k] := 2*a[k]
  end
end

```

4°. Решим обратную задачу: *алгебраический полином*

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a[k] x^k$$

*представить в виде (6)*. Теперь в рекуррентном массиве  $\{b_{ik}\}$  известна нижняя наклонная строка. Требуется восстановить элементы строки с индексом  $-1$ .

В силу (8) схема вычислений будет такой: при  $i = n-2, n-1, \dots, 0$

$$\begin{aligned}
 b'_{ii} &= b_{ii}, & b'_{i,i+1} &= b_{i,i+1}; \\
 b'_{ik} &= b_{ik}/2, & k &= i+2, \dots, n; \\
 b_{i-1,k-2} &= b'_{i,k-2} + b'_{ik}, & k &= i+2, \dots, n; \\
 b_{i-1,n-1} &= b'_{i,n-1}, & b_{i-1,n} &= b'_{in};
 \end{aligned}$$

$$b_{n-2,n} = b_{nn}, \quad b_{n-2,n-1} = b_{n-1,n-1};$$

$$b_{kk} = a[k], \quad k = 0, 1, \dots, n.$$

## РЕШЕНИЕ

```

for i := n downto 2 do
  for k := i to n do begin
    a[k] := 0.5*a[k];
    a[k-2] := a[k-2] + a[k]
  end
end

```

В идейном плане пример 2 вместе с его обращением и программами рассмотрен в [1, с. 253–264]. Там же исследован вопрос о погрешности вычислений.

5°. Полиномы Чебышева второго рода  $U_k(x)$  определяются тем же рекуррентным соотношением, что и  $T_k(x)$ , но другими начальными условиями:

$$U_k(x) = 2x U_{k-1}(x) - U_{k-2}(x), \quad k = 2, 3, \dots;$$

$$U_0(x) \equiv 1, \quad U_1(x) = 2x.$$

## ПРИМЕР 3. Алгебраический полином

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a[k] U_k(x) \tag{9}$$

привести к виду

$$P(x) = \sum_{i=0}^n b_{ii} (x - c)^i.$$

Коэффициенты  $b_{00}, b_{11}, \dots, b_{nn}$  записать в массив  $a[0..n]$ .

УКАЗАНИЕ. Построим последовательность полиномов

$$P_i(x) = \sum_{k=i+1}^n b_{ik} U_{k-i-1}(x), \quad i = -1, 0, 1, \dots, n-2,$$

исходя из условий

$$P_{i-1}(x) = b_{ii} + (x - c) P_i(x), \quad i = 0, 1, \dots, n-2;$$

$$P_{-1}(x) = \sum_{k=0}^n a[k] U_k(x). \tag{10}$$

Тогда

$$\begin{aligned}
P(x) &= P_{-1}(x) = b_{00} + (x - c) P_0(x) = \\
&= b_{00} + (x - c) [b_{11} + (x - c) P_1(x)] = \\
&= b_{00} + b_{11} (x - c) + (x - c)^2 P_1(x) = \\
&= \dots = \sum_{i=0}^{n-2} b_{ii} (x - c)^i + (x - c)^{n-1} P_{n-2}(x).
\end{aligned}$$

Поскольку  $P_{n-2}(x) = b_{n-2,n-1} + 2x b_{n-2,n} = b_{n-2,n-1} + 2c b_{n-2,n} + 2 b_{n-2,n} (x - c)$ , то, положив

$$b_{n-1,n-1} = b_{n-2,n-1} + 2c b_{n-2,n}, \quad b_{nn} = 2 b_{n-2,n},$$

придем к требуемому представлению

$$P(x) = \sum_{i=0}^n b_{ii} (x - c)^i.$$

Выведем рекуррентное соотношение для коэффициентов  $b_{ik}$ . Согласно (10) имеем

$$\sum_{k=i}^n b_{i-1,k} U_{k-i} = b'_{ii} + (x - c) \left[ 2 b'_{i,i+1} + 2 \sum_{k=i+2}^n b'_{ik} U_{k-i-1} \right].$$

Здесь  $b'_{ii} = b_{ii}$  и  $2 b'_{ik} = b_{ik}$  при  $k = i + 1, \dots, n$ . Воспользуемся равенством  $2x U_{k-i-1} = U_{k-i} + U_{k-i-2}$ . Получим

$$\begin{aligned}
\sum_{k=i}^n b_{i-1,k} U_{k-i} &= (b'_{ii} - 2c b'_{i,i+1}) U_0 + b'_{i,i+1} U_1 + \\
&+ \sum_{k=i+2}^n b'_{ik} (U_{k-i} + U_{k-i-2}) - 2c \sum_{k=i+2}^n b'_{ik} U_{k-i-1} = \\
&= (b'_{ii} - 2c b'_{i,i+1}) U_0 + b'_{i,i+1} U_1 + \sum_{k=i+2}^n b'_{ik} U_{k-i} + \\
&+ \sum_{k=i}^{n-2} b'_{i,k+2} U_{k-i} - 2c \sum_{k=i+1}^{n-1} b'_{i,k+1} U_{k-i}.
\end{aligned}$$

Отсюда следует, что

$$b_{i-1,n} = b'_{in}, \quad b_{i-1,n-1} = b'_{i,n-1} - 2c b'_{in};$$

$$\begin{aligned}
b_{i-1,k} &= b'_{ik} - 2c b'_{i,k+1} + b'_{i,k+2}, & k = i+2, \dots, n-2; \\
b_{i-1,i+1} &= b'_{i,i+1} - 2c b'_{i,i+2} + b'_{i,i+3}, \\
b_{i-1,i} &= b'_{ii} - 2c b'_{i,i+1} + b'_{i,i+2}.
\end{aligned}$$

Последние три строчки можно объединить:

$$b_{i-1,k} = b'_{ik} - 2c b'_{i,k+1} + b'_{i,k+2}, \quad k = i, \dots, n-2.$$

После замены  $k+2$  на  $k$  приходим к равенству

$$b_{i-1,k-2} = b'_{i,k-2} - 2c b'_{i,k-1} + b'_{ik}, \quad k = i+2, \dots, n. \quad (11)$$

Теперь можно записать рекуррентные формулы, позволяющие вычислить коэффициенты полинома  $P_i(x)$  по коэффициентам полинома  $P_{i-1}(x)$  при  $i = 0, 1, \dots, n-2$ :

$$\begin{aligned}
b'_{in} &= b_{i-1,n}, & b'_{i,n-1} &= b_{i-1,n-1} + 2c b'_{in}; \\
b'_{i,k-2} &= b_{i-1,k-2} + 2c b'_{i,k-1} - b'_{ik}, & k &= n, n-1, \dots, i+2; \\
b_{ii} &= b'_{ii}, \\
b_{ik} &= 2 b'_{ik}, & k &= n, n-1, \dots, i+1; \\
b_{n-1,n-1} &= b_{n-2,n-1} + 2c b_{n-2,n}, & b_{nn} &= 2 b_{n-2,n}; \\
b_{-1,k} &= a[k], & k &= 0, 1, \dots, n.
\end{aligned}$$

Схема вычислений такая же, как в примере 2 (см. рис. 3).

#### РЕШЕНИЕ

```

u := 2*c;
for i := 2 to n+1 do begin
  a[n-1] := a[n-1] + u * a[n];
  for k := n downto i do begin
    a[k-2] := a[k-2] + u * a[k-1] - a[k];
    a[k] := 2*a[k]
  end;
  a[i-1] := 2*a[i-1]
end

```

6°. Рассмотрим обратную задачу: *алгебраический полином*

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a[k] (x-c)^k$$

*представит в виде (9)*. В этом случае в рекуррентном массиве  $\{b_{ik}\}$  известна нижняя наклонная строка. Нужно восстановить элементы строки с индексом  $-1$ .

Формула (11) приводит к следующей схеме вычислений: при  $i = n - 2, n - 1, \dots, 0$

$$\begin{aligned}
 b'_{ii} &= b_{ii}; \\
 b'_{ik} &= b_{ik}/2, \quad k = i + 1, \dots, n; \\
 b_{i-1,k-2} &= b'_{i,k-2} - 2c b'_{i,k-1} + b'_{ik}, \quad k = i + 2, \dots, n; \\
 b_{i-1,n-1} &= b'_{i,n-1} - 2c b'_{in}, \quad b_{i-1,n} = b'_{in}; \\
 b_{n-2,n} &= b_{nn}/2; \quad b_{n-2,n-1} = b_{n-1,n-1} - 2c b_{n-2,n}; \\
 b_{kk} &= a[k], \quad k = 0, 1, \dots, n.
 \end{aligned}$$

## РЕШЕНИЕ

```

u := 2*c;
for i := n+1 downto 2 do begin
  a[i-1] := 0.5*a[i-1];
  for k := i to n do begin
    a[k] := 0.5*a[k];
    a[k-2] := a[k-2] - u * a[k-1] + a[k]
  end;
  a[n-1] := a[n-1] - u * a[n]
end

```

## ЛИТЕРАТУРА

1. Пашковский С. *Вычислительные применения многочленов и рядов Чебышева*. Пер. с польского. М.: Наука, 1983. 384 с.