

УДК 519.725

А. И. Литвин
 (Томск)

**ВЫЧИСЛЕНИЕ СПЕКТРАЛЬНЫХ КОЭФФИЦИЕНТОВ
 УОЛША, ФУРЬЕ И ХАРТЛИ**

Предлагается алгоритм быстрого вычисления спектральных коэффициентов Уолша, Фурье и Хартли, использующий матрицу перехода из базиса функций Уолша в базис функций Фурье.

Используя алгоритм быстрого преобразования Уолша — Пэли, можно выполнить переход от базиса функций Уолша к базису функций Фурье и обратно [1, 2]. Для того чтобы получить из матрицы Уолша — Адамара $H_n(N)$ матрицу Уолша — Пэли $H_p(N)$, необходимо произвести двоичную инверсию строк или столбцов матрицы Уолша — Адамара. Использование алгоритма быстрого преобразования Уолша — Пэли исключает операцию перестановок исходных данных путем закона двоичной инверсии.

Преобразование Фурье вектора x можно записать в виде $x = (1/N)Fx$, а преобразование Уолша — Адамара того же вектора x — как $x_H = (1/N)H_n x$. Отсюда $x_F = FH_n^{-1}x_H = (1/N)FH_n x_H$, где F — матрица Фурье; H_n и H_n^{-1} — матрицы прямого и обратного преобразований Уолша — Адамара соответственно. Таким образом, $(1/N)FH_n$ — матрица перехода от базиса функций Уолша в базис функций Фурье. Заметим, что входная последовательность должна быть упорядочена по Пэли, так как в этом случае величины выходной последовательности будут располагаться в «естественном» порядке. Матрица F факторизуется следующим образом (без нормирующего множителя):

$$F = \prod_{j=1}^n D^j(n).$$

Здесь

$$D^j(n) = \text{diag} [A_0(j), A_1(j), \dots, A_{2^{(n-j)}-1}(j), j = \overline{1, n}];$$

$$A_m(1) = \left\{ \begin{bmatrix} 1 & W^{(m)} \\ 1 & -W^{(m)} \end{bmatrix}, m = \overline{0, 2^{(n-1)}-1} \right\},$$

где (m) — символ двоичной инверсии [1–3];

$$A_m(j) = \{ [A_m(1) \otimes E_{2^{(j-1)}}], m = \overline{0, 2^{(n-j)}-1} \}.$$

Факторизуем матрицу Уолша — Адамара в виде

$$H_n(N) = \prod_{j=1}^n B^j(n).$$

Здесь

$$B^j(n) = \text{diag} [C_0(j), C_1(j), \dots, C_{2^{(n-j)}-1}(j), j = \overline{1, n}];$$

$$C_m(1) = \left\{ \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}, m = \overline{0, 2^{(n-1)}-1} \right\};$$

$$C_m(j) = \{ [C_m(1) \otimes E_{2^{(j-1)}}], m = \overline{0, 2^{(n-j)}-1} \}.$$

Пример. $N = 8, n = 3$:

$$F(8) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & w^2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -w^2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & w & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & -w & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & w^3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & -w^3 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & w^2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & w^2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -w^2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -w^2 \end{bmatrix} \times$$

$$\times \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix};$$

$$H_n(8) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & -1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -1 \end{bmatrix} \times$$

$$\times \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}.$$

Проанализируем структуру матриц итераций преобразований Фурье и Уолша — Адамара $D^j(n)$ и $B^j(n)$. Исследуя структуру этих матриц, можно убедиться, что для любого n при $j > i$ произведение матриц $D^j(n) \otimes B^i(n)$ перестановочно, т. е. $D^j(n)B^i(n) = B^i(n)D^j(n)$. Это следует из способа получения матриц итераций преобразований Фурье и Уолша — Адамара. Эти матрицы являются блочно-диагональными и отличаются друг от друга только лишь множителями. Блоки матриц итераций при $j > i$ можно рассматривать как блоки, состоящие из подблоков вида $\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$, $\begin{bmatrix} w^{(m)} & 0 \\ 0 & w^{(m)} \end{bmatrix}$ или единичных

матриц $E_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$. Произведения таких матриц являются перестановочными. Переставляя местами матрицы итераций преобразований Фурье и Уолша — Адамара, получим следующий результат.

Теорема. $FH^{-1} = (1/N)FH = (1/N)[(D^1(n)B^1(n)) \dots (D^n(n)B^n(n))]$.

Пример. $N = 8, n = 3$ (без нормирующего множителя):

$$FH^{-1} = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1+W^2 & 1-W^2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1-W^2 & 1+W^2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1+W & 1-W & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1-W & 1+W & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1+W^3 & 1-W^3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1-W^3 & 1+W^3 \end{bmatrix} \times$$

$$\times \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1+W^2 & 0 & 1-W^2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1+W^2 & 0 & 1-W^2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1-W^2 & 0 & 1+W^2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1-W^2 & 0 & 1+W^2 \end{bmatrix} \times$$

$$\times \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}.$$

С помощью алгоритма быстрого преобразования Фурье (БПФ) можно реализовать алгоритм преобразования Хартли (ПХ) путем вычитания мнимой части из действительной коэффициентов Фурье. Это позволяет одновременно получать коэффициенты преобразований Уолша, Фурье и Хартли. В работе [4] описан алгоритм быстрого преобразования Хартли. ПХ $H(v)$ действительной функции $f(\tau)$, $\tau = 0, N-1$, определяется как сумма косинусного и синусного преобразований [4]:

$$f(v) = \frac{1}{N} \sum_{\tau=0}^{N-1} f(\tau) \text{cas} \left(\frac{2\pi v \tau}{N} \right), \quad v = 0, N-1,$$

где $\text{cas} \left(\frac{2\pi v \tau}{N} \right) = \cos \left(\frac{2\pi v \tau}{N} \right) + \sin \left(\frac{2\pi v \tau}{N} \right)$.

В работе [5] приводится подпрограмма, позволяющая одновременно вычислять спектральные коэффициенты преобразований Уолша, Фурье и Хартли без существенных затрат времени и требуемой оперативной памяти ЭВМ в сравнении с известными алгоритмами БПФ и ПХ.

Заметим, что в работах [1—3] и других рассматривался алгоритм перехода из одного базиса в другой, но без математического обоснования. Доказательство проводилось эмпирическим путем: вычислялись спектральные коэффициенты Фурье и сравнивались с эталонными для $n = 2, 3, \dots, 12$ и т. д. В

[1] выходные данные получались в «несстественном порядке», что требовало дополнительных вычислительных затрат (до 10—12 %).

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Пойда В. Н. Спектральный анализ в дискретных ортогональных базисах. Минск: Наука и техника, 1978.
2. Солдатов В. Н., Литвин А. И. Алгоритм БПФ с использованием функций Уолша // Электротехнические устройства и системы на основе микропроцессоров и ЭВМ. Чебоксары: Изд-во ЧГУ, 1985.
3. Солдатов В. Н., Литвин А. И. Быстрые преобразования в системах экспериментальной информации. Томск, 1984. (Препр. /ТНЦ СО АН СССР. Ин-т химии нефти; № 17).
4. Брейсуэлл Р. Н. Быстрое преобразование Хартли // ТИИЭР. 1984. 72, № 8. С. 19.
5. Литвин А. И., Быков В. И., Кожуховский А. Д., Колесник Ю. В. Ортогональные дискретные преобразования Уолша, Фурье и Хартли. Программа перехода от преобразований Уолша к преобразованиям Фурье и Хартли. Свидетельство М93050 // НИВЦ МГУ. Отраслевой фонд алгоритмов и программ Минвуза РФ. Отдел численного анализа. М.: МГУ, 1993.

Поступила в редакцию 26 июля 1996 г.

Реклама продукции в нашем журнале — залог Вашего успеха!