

1. *Каширский И. С., Ловкий В. К., Трохименко Я. К.* Проектирование радиотехнических схем на инженерных ЭЦВМ. Киев: Техніка, 1976. 272 с. 2. *Ловкий В. К.* Анализ радиоэлектронных схем на инженерных ЭВМ: Автореф. ... канд. техн. наук. Киев, 1973. 20 с. 3. *Ловкий В. К.* К реализации метода обобщенных чисел на малых ЭВМ // Вестн. Киев. политехн. ин-та. Радиотехника и электроакустика. 1973. Вып. 10. С. 202—204. 4. *Ловкий В. К.* Использование массива топологии для нахождения путей и циклов графа // Изв. вузов СССР. Радиозлектроника. 1973. Т. XVI, № 6. С. 146—147. 5. *Трохименко Я. К.* Метод обобщенных чисел и анализ линейных цепей. М.: Сов. радио, 1972. 310 с.

Поступила в редколлегию 25.04.84

УДК 621.317.757

*О. П. ЛЫСЕНКО, канд. техн. наук*

### ШУМЫ ОКРУГЛЕНИЯ ПРИ ЭКОНОМИЧНОМ ДВУМЕРНОМ БЫСТРОМ ПРЕОБРАЗОВАНИИ ФУРЬЕ

Экономичный алгоритм двумерного быстрого преобразования Фурье (БПФ-2) [1] позволяет уменьшить вдвое количество нетривиальных умножений по сравнению с последовательным (стандартным) преобразованием. По количеству алгебраических сложений оба алгоритма равноценны. Оценим шумы округления результатов при БПФ-2, пользуясь методом анализа шумов при представлении чисел с плавающей запятой, примененным в [2] для одномерного БПФ-1.

Вначале оценим шумы округления для последовательного БПФ-2, суть которого состоит в последовательном выполнении БПФ-1 строк двумерного массива размерностью  $N \times N$ , а затем столбцов преобразованного массива. Дисперсия ( $\sigma_{E1}^2$ ) шума, возникающего в результате первого преобразования (строк), определяется [2] как  $\sigma_{E1}^2 = 2\nu N \sigma_{c1}^2 \sigma_e^2$ ,  $\sigma_e^2 = 2^{-2b}/3$ . Здесь  $\nu = \log_2 N$ ;  $b$  — количество двоичных разрядов, представляющих мантиссу;  $\sigma_{c1}^2$  — дисперсия входного сигнала. Второе преобразование (столбцов) обуславливает шум с дисперсией ( $\sigma_{E2}^2$ ), равной  $\sigma_{E2}^2 = 2\nu N \sigma_{c2}^2 \sigma_e^2$ , где  $\sigma_{c2}^2$  — дисперсия сигнала после первого преобразования. Поскольку  $\sigma_{c2}^2 = N \sigma_{c1}^2$ , последнее выражение принимает вид  $\sigma_{E2}^2 = 2\nu N^2 \sigma_{c1}^2 \sigma_e^2$ . Помимо возникновения шума  $E2$  второе преобразование обуславливает увеличение шума  $E1$  в  $N$  раз, т. е. его выходная составляющая равна  $\sigma_{E1}^2 N$ . Поскольку шумы округления аддитивны и некоррелированы, дисперсия полного выходного шума при последовательном БПФ-2 определится как  $\sigma_E^2 = \sigma_{E1}^2 N + \sigma_{E2}^2 = 4\nu N^2 \sigma_{c1}^2 \sigma_e^2$ . Отношение С/Ш на выходе с учетом, что дисперсия выходного сигнала  $\sigma_c^2 = N^2 \sigma_{c1}^2$ , равно

$$C/Ш = \sigma_c^2 / \sigma_E^2 = 3 \cdot 2^{2b} / 4\nu. \quad (1)$$

Оценим шум округления для экономичного БПФ-2, который сводится к выполнению БПФ-1 одномерного массива размерностью  $N^2$ . При таком алгоритме для  $\nu/2$  нетривиальных этапов элементар-

ной операцией, обуславливающей шум округления, является комплексное взвешивание двух отсчетов и последующее их алгебраическое суммирование. Для остальных  $3\nu/2$  этапов (тривиальных) шумы обуславливает лишь операция комплексного суммирования. Дисперсия  $\sigma_1^2$  шума за счет комплексного взвешивания определяется [2] как

$$\sigma_e^2 = 2\sigma_{c_i}^2 \sigma_e^2, \quad (2)$$

где  $\sigma_{c_i}^2$  — дисперсия сигнала на  $i$ -м этапе. Поскольку дисперсия сигнала при суммировании удваивается, нетрудно показать, что дисперсия шума округления при этой операции также определяется (2), причем дисперсия одинакова как при суммировании взвешенных, так и не взвешенных отсчетов, поскольку модуль весового коэффициента равен единице. Таким образом, дисперсия шумов, порождаемых на каждом нетривиальном ( $\sigma_{e1}^2$ ) и тривиальном ( $\sigma_{e2}^2$ ) этапах равна

$$\sigma_{e1}^2 = 3\sigma_e^2 = 6\sigma_{c_i}^2 \sigma_e^2; \quad \sigma_{e2}^2 = 2\sigma_{c_i}^2 \sigma_e^2. \quad (3)$$

Поскольку коэффициент передачи шумов с любого этапа на выход одинаков и равен [2]  $N^2/2$ , то дисперсия выходного шума от каждого нетривиального ( $\sigma_{E1}^2$ ) и тривиального ( $\sigma_{E2}^2$ ) этапов из выражений (3) определится как  $\sigma_{E1}^2 = 3N^2\sigma_{c_i}^2\sigma_e^2$ ;  $\sigma_{E2}^2 = N^2\sigma_{c_i}^2\sigma_e^2$ . Умножив последние выражения на количество нетривиальных ( $\nu/2$ ) и тривиальных ( $3\nu/2$ ) этапов соответственно и сложив их, получим дисперсию ( $\sigma_E^2$ ) шума округления на выходе, порождаемого всеми этапами экономичного БПФ-2:  $\sigma_E^2 = 3\nu N^2\sigma_{c_i}^2\sigma_e^2$ . Отсюда определится отношение С/Ш на выходе для экономичного БПФ-2

$$C/Ш = \sigma_c^2/\sigma_E^2 = 2^{2b}/\nu. \quad (4)$$

Из сравнения выражений (1) и (4) видно, что отношение С/Ш для экономичного БПФ-2 приблизительно на 33 % больше, чем для последовательного.

Для проверки полученных результатов выполнено моделирование вычислений по алгоритмам последовательного и экономичного БПФ-2 с ограниченной разрядностью операндов в форме с плавающей запятой. С помощью генератора случайных чисел формировалась последовательность некоррелированных комплексных чисел с равномерным распределением. Эта последовательность преобразовывалась экономичным и последовательным БПФ-2 дважды — при стандартной разрядности операндов и при округленных до значительно меньшей длины слова ( $b = 4 \rightarrow 8$ ). Для нахождения дисперсии шума на выходе результаты двух БПФ-2 (с округлением и без) вычитались, квадратовались и усреднялись по выходному массиву. Преобразованию подвергалось 10 последовательностей, а результат осреднялся. Мощность выходного сигнала вычислялась как средний квадрат выходного массива при отсутствии округления.

Результаты моделирования показали преимущество экономично-го БПФ-2 по С/Ш на 35 ÷ 45 % (для различных  $b$ ) по сравнению с последовательным БПФ-2, что достаточно хорошо согласуется с теоретическими результатами.

1. Васюк Г. И., Круковский-Синевич К. Б., Лысенко О. П. Оптимизация алгоритмов многомерного быстрого преобразования Фурье по количеству арифметических операций // Тр. Всесоюз. симпозиума «Статистические измерения и применение микромашинных средств в измерениях». 1982. Т. 4. С. 48—51. 2. Oppenheim A. V., Weinstein C. W. Effects of Finite Register Length in Digital Filters and the Fast Fourier Transform // Proc. IEEE. 1972. Vol. 60, N 8. P. 957—976.

Поступила в редколлегия 20.09.84

УДК 621.396.669

Ю. Л. МАЗОР, канд. техн. наук, В. М. ПЕТРЕНКО, инж.

### СТАБИЛИЗАЦИЯ РАСПРЕДЕЛЕНИЯ ВЫХОДНОГО ПРОДУКТА В АДАПТИВНЫХ ПРИЕМНИКАХ ШУМОВЫХ СИГНАЛОВ

При приеме аддитивной смеси шумового сигнала и шумовой помехи, спектры которых априорно неизвестны, но обладают определенной гладкостью, применяют квазиоптимальный адаптивный приемник [3, 4] с выходным продуктом

$$Z = \sum_{i=1}^N W_i^a p_{xi}, \quad (1)$$

где  $p_{xi}$  — мощность процесса на выходе  $i$ -го узкополосного частичного канала обработки фильтр — детектор — фильтр;  $W_i^a$  — адаптивно установленный вес этого канала;  $N$  — количество каналов. При некоторых способах адаптации возникает сложное распределение (1), которое приводит к такому разбросу выходного продукта, который делает невозможной обработку с фиксированным порогом. Для стабилизации распределения  $Z$  на основании метода максимального правдоподобия [1] после ряда упрощений может быть предложен обнаружитель с центрированным и нормированным выходным продуктом

$$Z_{ст} = \frac{\sum_{i=1}^N W_i^a p_{xi} - \sum_{i=1}^N W_i^a p_{ni}}{\sqrt{\sum_{i=1}^N (W_i^b p_{ni})^2}}, \quad (2)$$

где  $p_{ni}$  — мощность процесса на выходе  $i$ -го узкополосного частичного канала опорного (помехового) тракта. Структурная схема такого обнаружителя приведена на рисунке.

При выводе (2) априорно принималось, что рабочая выборка входного процесса  $X$  по гипотезе  $H_1$  представляет сумму сигнала и помехи, а по гипотезе  $H_0$  только помеху; опорная выборка  $\Pi$  по обеим