П.А. Бакут, А.А. Пахомов, А.Д. Ряхин, И.П. Плотников

МЕТОДЫ РЕШЕНИЯ ФАЗОВОЙ ПРОБЛЕМЫ ПРИ ЦИФРОВОЙ ОБРАБОТКЕ ИЗОБРАЖЕНИЙ ЧАСТЬ III. АЛГОРИТМЫ ВОССТАНОВЛЕНИЯ

Дан сравнительный анализ известных алгоритмов решения задачи, на основе которого выявлен и исследован алгоритм, обладающий наилучшими характеристиками.

Определено минимальное число отсчетов, достаточное для восстановления, проведен теоретический и практический анализ устойчивости к шумам и приведены результаты физического эксперимента.

Как было показано в Части II, аналитические решения фазовой проблемы возможны для довольно узкого класса изображений и, в частности, имеющих в своем распределении точечный источник [1].

Известны алгоритмы «прямого» решения фазовой проблемы, основанные на численном решении уравнения автокорреляции (см. Часть I (4)). В [2] рассмотрен алгоритм восстановления квантованных по интенсивности изображений, сводящийся к последовательному перебору всех возможных решений и отбраковке посторонних. Из всех без исключения автокорреляций были восстановлены только истинные решения, однако процедура выделения всех решений слишком сложна, а время работы алгоритма на ЭВМ БЭСМ-6 с массивами 25×25 при 6 градациях в изображении требовала около 2,5 ч. В [3] описана модификация этого алгоритма на случай неквантованных изображений, которая требует также очень больших затрат машинного времени.

Возможны также «теоретические» алгоритмы [4, 5], основанные на нахождении *z*-образа автокорреляции $R_Q(z_1, z_2) = R_J(z_1, z_2)R_J(z_1^{-1}, z_2^{-1})$, вычислении корней R_Q по каждой из переменных и решении системы линейных уравнений относительно коэффициентов полиномов $R_J(z)$ и $R_J(z^{-1})$. Главный недостаток этих алгоритмов — трудность и громоздкость факторизации двумерного полинома, а также значительные погрешности в определении корней при наличии шума.

Более реалистичными являются алгоритмы, основанные на итерационном решении уравнения автокорреляции. Принцип их работы следующий: пусть $J^{\kappa}(\mathbf{n})$ — оценка изображения, соответствующая ей оценка автокорреляции — $Q^{\kappa}(\mathbf{n})$, тогда ошибка по сравнению с истинной автокорреляцией может быть записана

$$\Delta Q^{k}(\mathbf{n}) = \sum_{\mathbf{n}} |Q^{k}(\mathbf{n}) - Q(\mathbf{n})|^{2} = ||Q^{k} - Q||.$$

В дальнейшем меняют $J^{\kappa}(\mathbf{n})$ таким образом, чтобы свести $\Delta Q^{\kappa}(\mathbf{n})$ к минимуму.

Методы минимизации $\Delta Q^{\kappa}(\mathbf{n})$ могут быть различными: в [6] для минимизации используется метод Монте-Карло, в [7, 8] — градиентные методы. Первый недостаток этих алгоритмов — сложность и громоздкость, что ограничивает их применимость малоразмерными изображениями, второй связан с многоэкстремальностью функции $\Delta Q^{\kappa}(\mathbf{n})$, которая зависит от $(N_1+1)(N_2+1)$ -переменных изображения.

Обычно подобные функционалы наряду с глобальным экстремумом имеют множество локальных, а «добраться» до глобального можно только перебрав все локальные, причем число локальных экстремумов непредсказуемо и определяется как видом функционала, так и видом изображения.

Стоит упомянуть еще один алгоритм [9, 10] приближенного решения задачи. Для его реализации необходимо взять выборку значений модуля, в два раза более частую, чем требуется по теореме Котельникова, что можно сделать, поместив автокорреляцию в нулевой массив с размерами, равными ее удвоенным размерам, и осуществив обычное ДПФ. Затем в предположении, что значение модуля в каждой избыточной точке зависит только от двух ближайших значений, в основных точках выборки можно определить величины разностей фаз вида $\Delta \phi_{\kappa} = |\phi_{\kappa,l} - \phi_{\kappa+1,l}|$, $\Delta \phi_l = |\phi_{\kappa,l} - \phi_{\kappa,l+1}|$. Далее, строят оценку самой фазы, сшивая $\Delta \phi_{\kappa}$ и $\Delta \phi_l$ и используя неизменность конечного значения фазы при различных путях подхода.

Несмотря на неопределенность в знаке разности фаз и необходимости перебора, в двумерном случае были восстановлены только истинные решения (это еще раз подтверждает важность условия замкнутости). Недостатком алгоритма является низкая точность, связанная с грубостью аппроксимации значений модуля. Однако в качестве метода построения начальной оценки для итерационного алгоритма, который будет рассмотрен, он вполне пригоден.

Итерационные алгоритмы

1. Оптимальный алгоритм. Наиболее перспективными с точки зрения авторов методами практического решения задачи являются итепационные алгоритмы, представляющие собой модификацию алгоритма Гершберга – Сакстона [11]. Краткая схема их работы записывается следующим образом:

$$J_{\kappa+1} = \stackrel{\wedge}{P_1} \stackrel{\wedge}{P_2} \stackrel{\wedge}{P_3} J_{\kappa},\tag{1}$$

где J_{κ} — оценка изображения на κ -й итерации; \hat{P}_1 — оператор проекции на множество положительных функций; \hat{P}_2 — оператор проекции на множество финитных функций (с заданной областью S); \hat{P}_3 — оператор проекции на множество функций с заданным модулем Фурье спектра. Из определения оператора проекции [12] непосредственно следуют конкретные виды операторов \hat{P}_1 , \hat{P}_2 :

$$\hat{P}_{1}I = \begin{cases} I(\mathbf{n}) & \text{при } I(\mathbf{n}) \ge 0, \\ 0 & I(\mathbf{n}) < 0, \end{cases} \hat{P}_{2}I = \begin{cases} I(\mathbf{n}) & \text{при } \mathbf{n} \in S, \\ 0 & \mathbf{n} \notin S, \end{cases}$$

$$(2)$$

где $I(\mathbf{n})$ – любая действительная функция. Определим вид оператора \ddot{P}_3 . Пусть $f(\mathbf{x}) = |f(\mathbf{x})| \exp\{i\varphi(\mathbf{x})\}$ – произвольный Фурье спектр, а $g(\mathbf{x}) = A(\mathbf{x}) \exp\{i\psi(\mathbf{x})\}$ – Фурье спектр с заданным модулем $A(\mathbf{x})$. Найдем связь $\varphi(\mathbf{x})$ и $\psi(\mathbf{x})$. По определению оператора проекции

$$\|f - \hat{P}_{3}f\|^{2} = \|f - g\|^{2} = \sum_{\mathbf{x}} \{|f(\mathbf{x})|^{2} + A^{2}(\mathbf{x}) - 2|f(\mathbf{x})|A(\mathbf{x})\cos[\varphi(\mathbf{x}) - \psi(\mathbf{x})]\} = \min_{\mathbf{x}} \{|f(\mathbf{x})|^{2} + A^{2}(\mathbf{x}) - 2|f(\mathbf{x})|A(\mathbf{x})\cos[\varphi(\mathbf{x}) - \psi(\mathbf{x})]\} = \min_{\mathbf{x}} \{|f(\mathbf{x})|^{2} + A^{2}(\mathbf{x}) - 2|f(\mathbf{x})|A(\mathbf{x})\cos[\varphi(\mathbf{x}) - \psi(\mathbf{x})]\} = \min_{\mathbf{x}} \{|f(\mathbf{x})|^{2} + A^{2}(\mathbf{x}) - 2|f(\mathbf{x})|A(\mathbf{x})\cos[\varphi(\mathbf{x}) - \psi(\mathbf{x})]\} = \min_{\mathbf{x}} \{|f(\mathbf{x})|^{2} + A^{2}(\mathbf{x}) - 2|f(\mathbf{x})|A(\mathbf{x})\cos[\varphi(\mathbf{x}) - \psi(\mathbf{x})]\}$$

Минимум достигается при $\varphi(\mathbf{x}) = \psi(\mathbf{x})$ и $|f(\mathbf{x})| = A(\mathbf{x})$. Поэтому оператор \hat{P}_3 имеет вид

$$\hat{P}_{3}J_{\kappa} = \tilde{J}_{\kappa}(\mathbf{x}) \frac{A(\mathbf{x})}{|\tilde{J}_{\kappa}(\mathbf{x})|},$$
(3)

где $\tilde{J}_{\kappa}(\mathbf{x}) = \hat{F}\{J_{\kappa}\}, \quad \hat{F}$ – оператор Фурье преобразования, $A(\mathbf{x})$ – заданный модуль Фурье спектра.

Поскольку любые виды априорной информации (ограничений) можно рассматривать как замкнутые множества, то работа алгоритма восстановления (1) сводится к последовательному проектированию на эти множества и нахождению элемента, принадлежащего их пересечению. Для анализа сходимости подобных алгоритмов обычно используется утверждение [12], которое гарантирует сходимость к истиному решению, если соответствующие операторам проекции множества выпуклы. Можно показать, что операторам \hat{P}_1 и \hat{P}_2 соответствуют выпуклые множества, однако множество, соответст-

вующее оператору \hat{P}_3 — невыпукло. Это обусловливает необходимость более подробного исследования его сходимости. Детальный теоретический анализ [13] показывает, что ошибка в процессе восстановления уменьшается, т. е. алгоритм сходится. Экспериментальные исследования показали, что первые 10— 30 итераций алгоритм сходится довольно быстро, но затем сходимость резко замедляется и примерно к 50—60 итерациям наступает практически полный застой алгоритма, который продолжается до 2—10 тысяч итераций и более (рис. 1, *a*).



Рис. 1. Изменение ошибки восстановления в зависимости от номера итерации при использовании оптимального алгоритма (*a*); алгоритма «встряски» (*б*); при чередовании через 10 итераций оптимального алгоритма и алгоритма «встряски» (*b*); при использовании оптимального алгоритма после 80 итераций алгоритма «встряски» (*c*)

Оценка изображения перестает меняться, а среднеквадратическая ошибка по сравнению с истинным изображением «застывает» на уровне 10-15%. Этот недостаток заставляет искать пути преодоления застоя алгоритма (1), который будем называть «оптимальным», поскольку исправление изображения в нем осуществляется с помощью операторов проекции, т.е. минимальным в смысле нормы образом.

2. Алгоритм встряски. Рассматриваемые ниже алгоритмы управления по входу, впервые пред-

ложенные Фьенапом [13], не имеют строгого обоснования, однако их применение позволяет преодолеть застой алгоритма (1). Рассмотрим действие нелинейного оператора \hat{P}_3 . Очевидно, что малые изменения его входа приводят к малым изменениям его выхода. А так как выходом является оценка $I_{\rm k}(\mathbf{n})$, не удовлетворяющая априорным ограничениям на изображение, поставим задачу: в следующем цикле вместо $J_{\rm k}(\mathbf{n})$ подать на вход такую оценку $J_{\kappa+1}(\mathbf{n})$, чтобы полученная на выходе оценка $J_{\kappa+1}(\mathbf{n})$ удовлетворяла бы априорным ограничениям. Естественно предположить, что при этом изменение входа должно иметь вид

$$\triangle J_{\kappa}(\mathbf{n}) = \begin{cases} 0, & \mathbf{n} \in \Gamma_{\kappa}, \\ -I_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \notin \Gamma_{\kappa}, \end{cases}$$

где Γ_{κ} — область, в которой $I_{\kappa}(\mathbf{n}) \ge 0$ и $\mathbf{n} \in S$. Тогда в общем случае $J_{\kappa+1}(\mathbf{n})$ запишется так:

$$J_{\kappa+1}(\mathbf{n}) = J_{\kappa}(\mathbf{n}) + \beta \Delta J_{\kappa}(\mathbf{n}) = \begin{cases} J_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \in \Gamma_{\kappa}, \\ J_{\kappa}(\mathbf{n}) - \beta J_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \in \Gamma_{\kappa}, \end{cases}$$
(4)

где $\beta \in (0, 1)$. Можно также попытаться скомпенсировать нарушения в области изображения на выходе, считая входом оценку $I_{\kappa}(\mathbf{n})$. Тогда получаем

$$J_{\kappa+1}(\mathbf{n}) = I_{\kappa}(\mathbf{n}) + \beta \Delta J_{\kappa}(\mathbf{n}) = \begin{cases} I_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \in \Gamma_{\kappa}, \\ I_{\kappa}(\mathbf{n}) - \beta I_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \notin \Gamma_{\kappa}. \end{cases}$$
(5)

Комбинация этих методов приводит к третьему выражению для входа:

$$J_{\kappa+1}(\mathbf{n}) = \begin{cases} I_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \in \Gamma_{\kappa}, \\ J_{\kappa}(\mathbf{n}) - \beta I_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \notin \Gamma_{\kappa}. \end{cases}$$
(6)

Алгоритмы (4), (5), (6) отличаются от оптимального только исправлением в области изображения. При экспериментальном исследовании оказалось, что алгоритмы (4), (5) сходятся еще медленнее, чем оптимальный. А алгоритм (6), который будем условно называть алгоритмом «встряски», ведет себя чрезвычайно интересно. Во-первых, полученная оценка изображения $J_{\kappa+1}(\mathbf{n})$ не удовлетворяет априорным ограничениям, во-вторых, ошибки сначала уменьшаются довольно быстро, затем их уменьшение замедляется, а после 100-500 итераций ошибки резко уменьшаются до значений 0,1-0,01%, в-третьих, сходимость алгоритма сильно зависит от константы β . При $\beta \geq 1$ алгоритм расходится. «Оптимальное» в смысле скорости сходимости значение β из интервала (0, 1) определяется конкретным видом восстанавливаемого изображения.

Недостатком алгоритма встряски является его общая неустойчивость — возможен непредсказуемый рост ошибок (рис. 1, *б*).

3. *Комбинированный алгоритм*. Естественным обобщением рассмотренных алгоритмов является их комбинирование — чередование с целью устранения неустойчивости алгоритма встряски и застоя оптимального алгоритма.

Запишем комбинированный алгоритм в следующем виде:

$$J_{\kappa+1}(\mathbf{n}) = \begin{cases} I_{\kappa}(\mathbf{n}), & \mathbf{n} \in \Gamma_{\kappa}, \\ \alpha \{J_{\kappa}(\mathbf{n}) - \beta I_{\kappa}(\mathbf{n})\}, & \mathbf{n} \notin \Gamma_{\kappa}. \end{cases}$$
(7)

Здесь при $\alpha = 0$ получаем оптимальный алгоритм, при $\alpha = 1 - алгоритм встряски. Простейшая схема комбинированного алгоритма выглядит следующим образом:$

$$\{K_1$$
 итераций при $\alpha = 0+L_1$ итераций при $\alpha = 1\} \times M_1$ раз+ K итераций при $\alpha = 0.$ (8)

Следует заметить, что возможен и промежуточный вариант при $\alpha \in (0, 1)$, однако, как показало экспериментальное моделирование, этот алгоритм сходится медленнее комбинированного алгоритма (приблизительно как оптимальный, хотя застой у него наступает позже).

Проводились исследования комбинированного алгоритма с целью выбора его параметров K_1 , L_1 , M_1 , β , обеспечивающих максимальную скорость сходимости. При этом вначале находили оптимальное

значение β (перебором 3-4 значений из интервала (0, 1), а затем при фиксированном β исследовалась сходимость при различных K_1 , L_1 , M_1 . В результате оказалось, что наилучшее качество восстановления дает сочетание $K_1 = L_1 = 10$ при $M_1 = 1, 2, 3$.

Поведение ошибок при работе комбинированного алгоритма несколько необычно: при $\alpha = 0$ ошибки уменьшаются, при $\alpha = 1$ возрастают, следующий переход к оптимальному алгоритму ($\alpha = 0$) опять приводит к спаду ошибки, но уже ниже того уровня, который был при его предыдущем применении (рис. 1, σ). Таким образом, при использовании встряски ($\alpha = 1$) ликвидируется застой оптимального алгоритма. Циклическое чередование этих двух алгоритмов приводит к тому, что при завершении всего цикла восстановления ошибки доходят до уровня $10^{-4} - 10^{-6}$.

Хорошие результаты дает применение комбинированного алгоритма при $M_1 = 1$, когда вначале применяется $L_1 = 100 - 150$ итераций при $\alpha = 1$, а затем $K_1 = 20 - 30$ итераций при $\alpha = 0$. Характерным здесь также является скачок вниз ошибки при $\alpha = 0$ (рис. 1, *г*). Окончательный уровень ошибок такого алгоритма близок к ошибкам обычного комбинированного алгоритма.

Отметим одну особенность: как было показано в Части I, фазовая проблема имеет единственное решение с точностью до эквивалентности, что на практике приводит к восстановлению помимо истинного изображения его аналога, развернутого на 180° . Алгоритм может сходиться либо к одному, либо к другому решению в зависимости от начальной оценки. Однако во время встряски ($\alpha = 1$) ориентация изображения может меняться, и он начнет сходиться к другому решению. При этом довольно редко, но возникает ситуация, когда происходит наложение двух решений: истинного и развернутого. В этом случае восстановить изображение обычно не удается и необходимо заново повторить весь цикл восстановления с новой начальной оценкой.

Вопрос выбора начальной оценки исследовался особо: выбирались начальные оценки с истинным модулем спектра и нулевой или случайной фазой, начальные оценки изображения, распределенные по равномерному закону только в области *S* изображения и во всем массиве. Наилучшую сходимость показали реализации равномерного закона во всем массиве, поэтому во всех экспериментах использовался только этот и начальной оценки.

Определение размеров изображения (области *S*) осуществлялось при пороговой фильтрации автокорреляции по уровню 0,1 от максимального ее значения и полученная область автокорреляции при этом в 1,5-1,8 раза больше области изображения *S*. Моделирование показало, что при ошибке *S* на 10% в сторону уменьшения алгоритм не работает. При ошибках в сторону увеличения не более 50% алгоритм продолжает работать, но число итераций увеличивается в 5-6 раз. Стоит заметить, что наилучшие результаты дает применение алгоритма при восстановлении компактных изображений, не имеющих тонкой структуры и изрезанного контура. При восстановлении сложных изображений необходимо использовать дополнительную избыточность модуля спектра, чтобы размер изображения был не более четверти всего поля.

Минимальное число отсчетов модуля и анализ устойчивости к шумам

При практическом восстановлении изображения значения модуля спектра известны в конечном числе отсчетов. Однозначность восстановления в этой ситуации проанализирована и доказана в [14], откуда следует, что в общем случае для гарантированного восстановления изображения размером (N_1 +1) (N_2 +1) достаточно ($2N_1$ +1) ($2N_2$ +1) отсчетов модуля. Поскольку модуль спектра действительного изображения четная функция, то достаточно половины его значения, а с учетом нормирования по энергии $\sum_{n=1}^{N} J(\mathbf{n}) = 1$ находим достаточное для восстановления число отсчетов: $L = 2N_1N_2 + N_1 + N_2$. Од-

нако общее число независимых отсчетов изображения с учетом нормировки равно $N_1N_2+N_1+N_2$, что наводит на мысль о том, что число L не является минимальным. Для определения минимального набора значений модуля опять используем метод сведения дискретного двумерного случая к одномерному.

Вытянем изображение $J(n_1, n_2)$ построчно без нулей, поставив ему в соответствие одномерное изображение T(n) по правилу:

$$T n = J_{n_1, n_2}$$
, где $n = n_1 + n_2 (N_1 + 1)$.

Тогда соответствующая T(n) одномерная автокорреляция Q_l имеет вид (часть I):

$$Q_l = Q_{l_1, l_2} + Q_{N_1 - l_1 - 1, l_2 + 1},$$

где Q_{l_1,l_2} — двумерная автокорреляция изображения $J(n_1, n_2)$. Общее число элементов одномерной автокорреляции Q_l равно $2(N_1N_2+N_1+N_2)+1$. Размер области одномерного изображения T(n) равен $0 \le n \le N_1N_2+N_1+N_2$, а размер одномерной решетки, на которой заданмодуль спектра $|F\{T\}|$, равен $2(N_1N_2+N_1+N_2)+1$. Отсюда, с учетом нормировки и четности модуля, находим, что минимальный набор отсчетов модуля для определения двумерного изображения $J(n_1, n_2)$ равен $L_{\text{miu}} = N_1N_2+N_1+N_2$. Кроме того, получаем ограничение на максимальный размер K изображения, которое можно восста-

новить по модулю, заданному в массиве размером М.

Пусть изображение и массив квадратные и $N_1+1 = N_2+1 = K$, а M — размер массива Фурье плоскости и плоскости изображения. Число независимых отсчетов модуля равно $M^2/2$ и минимальный набор должен находиться среди них $L_{\min} \leq M^2/2$. Тогда максимальный размер изображения определяется из неравенства:

$$K_{\max}^2 - 1 \leqslant \frac{M^2}{2}$$
 и $K_{\max} \leqslant \frac{2}{3}M$.

Но на практике с целью ускорения сходимости лучше выбирать $K = M/2 \div M/4$.

Перейдем теперь к рассмотрению вопроса устойчивости при наличии шума. В одномерном случае справедливо утверждение [15]: для того чтобы одномерная действительная и симметричная последовательность была автокорреляцией (удовлетворяла уравнению (5) из Части I) необходимо и достаточно, чтобы ее Фурье спектр был положителен.

К сожалению, на двумерный случай этот результат не обобщается и справедливо противоположное утверждение.

Утверждение. Мера Лебега подмножества автокорреляций $\{Q_{n_1,n_2}\}$ из множества всех действительных и симметричных последовательностей $\{B^0_{n_1,n_2}\}$ с положительным Фурье спектром равна нулю.

Доказательство. Множество действительных и симметричных последовательностей:

$$B_{n_1,n_2}: \{B_{n_1,n_2} = B_{-n_1,-n_2} \ ; \ - \ N_1 \le n_1 \le N_1 \ , \ - \ N_2 \le n_2 \le N_2 \}$$

задается $2N_1N_2 + N_1 + N_2 + 1$ независимыми параметрами. Выделим в этом множестве подмножество $\{B_{n_1,n_2}^0\}$, отличающееся только значениями центральных элементов, которые задаются как:

$$B_{0,0}^{0} \ge 2 \sum_{-N_{1}}^{N_{1}} \sum_{-N_{2}}^{N_{2}} |B_{n_{1},n_{2}}|$$

Тогда Фурье образ $F\{B_{n_1,n_2}^0\} = f_B^{0}(x_1, x_2)$ имеет вид

$$f_{B}^{0}(x_{1}, x_{2}) = B_{0,0}^{0} + 2 \sum_{-N_{1}}^{N_{1}} \sum_{-N_{2}}^{N_{2}} B_{n_{1},n_{2}} \cos(n_{1}x_{1} + n_{2}x_{2}).$$

Из построения $B^0_{n_1,n_2}$ следует, что $f_{B^0}(x_1, x_2) \ge 0$ для любых x_1, x_2 . Число независимых параметров множества $B^0_{n_1,n_2} - 2N_1N_2 + N_1 + N_2$.

В то же время число независимых параметров множества автокорреляций совпадает с числом параметров изображения (т.к. должно удовлетворять (5) из Части I) и составляет величину $(N_1+1)(N_2+1) < N_1N_2+N_1+N_2$ при N_1 , $N_2 > 1$. Поэтому согласно утверждению 1 (Часть I) мера Лебега подмножества автокорреляции в множестве всех действительных симметричных последовательностей с положительным спектром равна нулю.

Отсюда следует качественный вывод, что двумерная автокорреляция (в отличие от одномерной) является последовательностью очень специфического вида. Поэтому добавление к ней сколь угодно малого шума будет, как правило, приводить к тому, что она перестает быть автокорреляцией.

В этом смысле двумерная фазовая проблема неустойчива — шум будет приводить к отсутствию точного решения.

Однако многочисленные эксперименты показывают, что всегда существует приближенное решение-изображение, автокорреляция которого близка к зашумленной, а изображение оказывается близким к истинному.

Это свойство косвенно подтверждает правильность выбранного итерационного метода восстановления, позволяющего получить приближенное решение при отсутствии точного.

В связи с изложенным возникает вопрос об ошибке восстановления. Из уравнения (5) (Часть I) сразу можно получить очень грубую качественную оценку ошибки восстановления изображения при заданной ошибке автокорреляции (или квадрата модуля): $\delta_J = \sqrt{\delta_O}$.

В [16] проведен теоретический расчет этой зависимости при использовании неравенства Крамера-Рао, причем фазовая проблема рассматривалась как задача восстановления комплексного гауссовского поля по интенсивности его спектра.

При экспериментальном исследовании шумовых характеристик фазовой проблемы исследовались два вида шумов:

$$A^{2}(\mathbf{x}) = A_{0}^{2}(\mathbf{x})\{1 + g \cdot n(\mathbf{x})\}$$
 — мультипликативный и $A^{2}(\mathbf{x}) = A_{c}^{2}(\mathbf{x}) + g \cdot n(\mathbf{x})$ — аллитивный.

где $A(\mathbf{x})$ и $A_0(\mathbf{x})$ соответственно искаженный и неискаженный модули спектров; g — изменяемая константа; n(x) — реализация гауссовского процесса с нулевым средним и единичной дисперсией. В первом случае ошибка модуля вводилась как

$$\delta_{1} = \left\langle \frac{\sum_{x} A_{0}^{2}(x) \{ \sqrt{1 + gn(x)} - 1 \}^{2}}{\sum_{x} A_{0}^{2}(x)} \right\rangle$$

а во втором

$$\delta_{2} = \left\langle \frac{\sum_{\mathbf{x}} A_{0}^{2}(\mathbf{x}) \left\{ \sqrt{1 + \frac{gn(\mathbf{x})}{A_{0}^{2}(\mathbf{x})} - 1} \right\}^{2}}{\sum_{\mathbf{x}} A_{0}^{2}(\mathbf{x})} \right\rangle.$$

Изучалась зависимость нормированной среднеквадратической ошибки по изображению δ по сравнению с истинным в момент восстановления. Обе зависимости практически идентичны и описываются следующим образом: при малых шумах $10^{-6} < \delta_1$, $\delta_2 < 10^{-3}$ зависимость δ от δ_1 , δ_2 пропорциональная $\delta = \delta_1$, $\delta = \delta_2$, при $10^{-3} < \delta_1$, $\delta_2 < 10^{-2}$ зависимость также пропорциональная, но с коэффициентом $\delta = 4\delta_1$, $\delta = 3\delta_2$, при $10^{-2} < \delta_1$, $\delta_2 < 0,2$ зависимость приближенно описывается корневым законом — $\delta = \sqrt{\delta_1}$, $\delta = \sqrt{\delta_2}$.

Для исследования устойчивости задачи к влиянию нелинейных шумов фотопленки авторами был поставлен простейший физический эксперимент. Плоская волна, полученная с помощью гелийнеонового лазера $\lambda = 0,63$ мкм и коллиматора, была пропущена через маску, играющую роль изображения, с пропусканием в пределах области, по форме, совпадающей с цифрой 4. С помощью собирающей линзы F = 500 мм было осуществлено Фурье преобразование излучения, а его интенсивность была зарегистрирована обычным фотоаппаратом в фокусе линзы. При линейном размере маски l элемент разрешения такой системы в Фурье плоскости $\Delta = \frac{\lambda}{l}F$. Для восстановления автокорреляции оцифровка квадрата модуля спектра должна проводиться с шагом d, в два раза меньшим элемента разрешения $d \leq \frac{\lambda F}{2l}$.

Для оцифровки спектра авторы пользовались комплексом P = 1700 с шагом 50 мкм, поэтому размер маски $l \leq \frac{\lambda F}{2d} \approx 3,15$ мм и было взято значение l = 3 мм.



Рис. 2

Зарегистрированный на негативе модуль Фурье спектра (рис. 2, *a*) был оцифрован, уменьшен до массива 64×64 и введен в ЭВМ. Затем был произведен переход от оптических плотностей и интенсивностей с подбором коэффициента контраста пленки по максимуму резкости границ автокорреляции.

Восстановленная автокорреляция и изображение после 30-й итерации приведены соответственно на рис. 2, δ , a, а на рис. 2, r — истинное изображение, зарегистрированное на когерентной установке.

(9) (10)

^{1.} Павлова П.А., Паук В.Н.. Тетерин В.В. //Труды ГОИ. 1988. Т. 70. Вып. 204. С. 55.

^{2.} Демин А. А. //РЭ. 1983. Т. 28. С. 2023.

^{3.} Fiddy M.A., Berenyi H.M. //Opt. Comm. 1986. V. 59. P. 342.

^{4.} Izraelevi1z D., Lim J.S. //ICCASP. 1987. V. 35. P. 51.

- 5. Gonsalves R.A. //SPIE. 1985. V. 528. P. 20.
- 6. Nieto-Vesperinas M., Mendes J.A. //Opt. Comm. 1986. V. 59. P. 249.
- 7. Бакалов В. П. //РЭ. 1985. № 8. С. 1565.
- 8. Nieto-Vesperinas M. //Opt. Acta. 1986. V. 33. P. 713.
- 9. Bates R.H.T., Garden K.L. //Optik. 1982. V. 61. P. 247.
- 10. Bates R.H.T., Garden K.L. //Optik. 1982. V. 62. P. 131. 11. Gerchberg R.V., Saxton W.O. //Optik. 1972. V. 35. P. 237.
- 12. Youba D.C., Webb H. //IEEE Trans. Med. Imaging. 1982. V. 1 P. 81. 13. Fienup J.R. //Appi. Opt. 1982. V. 21. № 15. P. 2758.
- 14. Hayes M.H. //IEEE Trans. Acoust. Speech. Sign. Proc. 1982. V. 30. P. 140.
- 15. Бакут П.А., Пахомов А.А., Ряхин А.Д., Свиридов К.Н., Устинов Н.Д. //ДАН CCCP. 1986. T. 290. C. 89.
- 16. Cederquist J.N., W acker man C.C. //JOSA. 1987. V. 4. P. 1.

Научно-производственное объединение «Астрофизика», Москва

Поступила в редакцию 24 января 1992 г.

P.A. Bakut, A.A. Pakhomov, I.P. Plotnikov, A.D. Ryakhin. Method of Solution of the Phase Problem in Digital Image Processing. Part 3.

A comparative analysis of known algorithms for solving the problem is presented and an algorithm processing the best characteristics is revealed. Minimum number of samplings sufficient for making a correct reconstruction is determined. A theoretical and numerical analysis of the algorithm stability with respect to noises is carried out and some experimental results are presented.