

Пример. Пусть $d_3=29$. Выбирая вначале $d_1=1$, получим зависимость радиуса R области $\bar{B}^{(0)}$ решающей схемы рассматриваемого алфавитного метода от изменения шкалы d_2 (рис. 4). Интересно заметить, что наибольших значений R достигает на концах области определения $d_2=2, d_3-1$. Следующий по величине (локальный) максимум находится в середине интервала изменения d_2 , еще меньшие — вблизи точек $d_3/3$ и $2d_3/3$ и т. д. Наименьшего значения R достигает в точках d_2 , равных 5, 6, 23, 24. Согласно доказанной теореме, при этом вероятность $P_{d_2}\{\hat{k}_3 = k_3\}$ правильного восстановления параметра k_3 максимальна. Таким образом, в рассматриваемом примере оптимальным набором шкал является, например, тройка чисел 1, 5, 29. В силу изложенного ранее оптимальными являются также наборы шкал, полученные из указанного с помощью преобразования (4), например, 9, 16, 29; 10, 21, 29 и другие.

Для оптимальных наборов шкал вероятность правильного восстановления параметра k_3 при $\sigma=0,04$ равна 0,96, в то время как для набора 1, 14, 29 она составляет 0,68.

Есть основания предполагать, что минимум R достигается при значении d_2 , лежащем вблизи $\sqrt{d_3}$. Однако установить этот факт аналитически не удалось ввиду весьма сложной зависимости R от d_2 .

ЛИТЕРАТУРА

1. Глобенко Ю. В., Скрыпник Г. И. О разрешении неоднозначности циклических измерений. — «Автометрия», 1972, № 4, с. 63—68.
2. Виноградов И. М. Основы теории чисел. М., «Наука», 1965.

Поступила в редакцию
17 августа 1977 г.

УДК 621.396.969.11

Г. И. СКРЫПНИК

(Москва)

О РЕКУРРЕНТНОЙ ПРОЦЕДУРЕ РАСКРЫТИЯ НЕОДНОЗНАЧНОСТИ ФАЗОВЫХ ИЗМЕРЕНИЙ

Основная задача обработки информации в радиointерферометрических системах определения координат объекта состоит в нахождении однозначной оценки определяемого параметра (дальности или направляющего косинуса) по результатам неоднозначных измерений дробных частей фазы в шкалах, различающихся значениями масштабных коэффициентов [1, 2]. Априорные сведения о многошкальной системе представлены в виде неполной линейной системы целочисленных уравнений

$$x = (k_1 + \varphi_1)/d_1 = \dots = (k_i + \varphi_i)/d_i = \dots = (k_m + \varphi_m)/d_m, \quad (1)$$

где x — определяемый параметр, принимающий значение из интервала $[a, b]$; $k_i = [d_i x]^+$ и $\varphi_i = \{d_i x\}^+$ — соответственно целая и дробная части фазы $\Phi_i = d_i x$; d_i — масштабный коэффициент i -й шкалы; $d_m (d_m > d_i, l \neq m)$ — внешний масштаб системы; m — число шкал. Наблюдаемые значения дробных частей фазы $\hat{\varphi}_i = \{\varphi_i + \psi_i\}^+$ в общем случае содержат случайные ошибки измерений

$$\psi_i = \{\hat{\varphi}_i - \varphi_i + 1/2\}^+ - 1/2, \quad i = \overline{1, m}, \quad (2)$$

с заданной совместной плотностью вероятностей $G(\psi) = W(\psi_1, \dots, \psi_m)$. Легко видеть, что при непосредственной подстановке $\hat{\varphi}_i$ в (1) возникнет рассогласование шкал, проявляющееся в изменении как целой, так и дробной части фазы, т. е.

$$k_i + \hat{\varphi}_i \equiv k_i + \varphi_i + \psi_i - [\varphi_i + \psi_i]^+ = k_i + \varphi_i - \delta k_i + \psi_i.$$

При этом слагаемое $\delta k_i = [\varphi_i + \psi_i]^+$ описывает перебросы фазы на ± 1 цикл, вызываемые ошибкой ψ_i . Чтобы исключить влияние перебросов фазы в многошкальной системе, необходимо представить разыскиваемую величину параметра x по шкале с наибольшим масштабом в следующем виде:

$$x_m = (n_m + \hat{\varphi}_m - \xi_m) / d_m, \quad (3)$$

где $n_m = k_m + \delta k_m$, $\delta k_m = [\varphi_m + \psi_m]^+$ и неизвестный параметр ξ_m принимает значение в интервале $[-1/2, 1/2]$.

Наиболее распространенным критерием оптимальности, применяемым для нахождения оценки x_m , является максимум функции правдоподобия [3], которая в данном случае имеет вид [1]

$$L(x) \equiv W(\hat{\varphi}/x) = G(\{\hat{\varphi}_1 - d_1 x + 1/2\}^+ - 1/2, \dots, \{\hat{\varphi}_m - d_m x + 1/2\}^+ - 1/2). \quad (4)$$

Если подставить (3) в (4) и ввести новые переменные $a_m^{(l)}(n_m) = \{d_l n_m / d_m\}^+$, $\hat{b}_m^{(l)} = \{\hat{\varphi}_l - d_l \hat{\varphi}_m / d_m\}^+$, $z_m^{(l)}(n_m) = \{\hat{b}_m^{(l)} - a_m^{(l)}(n_m) + 1/2\}^+ - 1/2$, $l=1, m-1$, рассматриваемые в евклидовом пространстве R_{m-1} размерности $(m-1)$, то задача оптимизации функции $L(x)$ может быть сведена к смешанной непрерывно-дискретной экстремальной задаче, решаемой в два последовательных этапа:

$$\begin{aligned} \max_{a \leq x < b} L(x) = & \max_{a_m^{(n_m)} \in A_m} \max_{-\frac{1}{2} \leq \xi_m < \frac{1}{2}} G\left(\left\{z_m^{(1)}(n_m) + \frac{d_1 \xi_m}{d_m} + 1/2\right\}^+ - \right. \\ & \left. - 1/2, \dots, \left\{z_m^{(m-1)}(n_m) + \frac{d_{m-1} \xi_m}{d_m} + 1/2\right\}^+ - 1/2, \xi_m\right), \end{aligned} \quad (5)$$

где A_m — множество точек $a_m = (a_m^{(1)}, \dots, a_m^{(m-1)})$, образующее алфавит состояний многошкальной системы. На первом этапе находится неоднозначная оценка $\hat{\xi}_m = f_m[z_m(n_m)]$, уточняющая значение дробной части фазы $\hat{\varphi}_m$ и доставляющая условный максимум $L(x)$ при $z_m(n_m) = (z_m^{(1)}(n_m), \dots, z_m^{(m-1)}(n_m)) = \text{const}$. На втором этапе в (5) полагается $\xi_m = \hat{\xi}_m$ и находится значение \hat{a}_m , дающее абсолютный максимум $L(x)$, т. е. решается задача раскрытия неоднозначности оценки $\hat{\xi}_m$: $\hat{a}_m(n_m) \Rightarrow \hat{n}_m$. Следуя [1], введем эквивалентное представление алгоритма раскрытия неоднозначности в виде решающей схемы. Для построения решающей схемы необходимо разбить область изменения параметра $\hat{b}_m \in \Theta_{m-1}$, являющуюся в R_{m-1} $(m-1)$ -мерным гиперкубом, в соответствии с алфавитом состояний $A_m \subset \Theta_{m-1}$, содержащим q_m элементов, на q_m непересекающихся множеств $B^{(0)}, \dots, B^{(p_m)}, \dots, B^{(q_m-1)}$ таким образом, чтобы при каждом попадании \hat{b}_m в область $B^{(p_m)}$ функция $G(\{z_m^{(1)} + d_1 f(z_m) / d_m + 1/2\}^+ - 1/2, \dots, \{z_m^{(m-1)} + d_{m-1} f(z_m) / d_m + 1/2\}^+ - 1/2, f(z_m))$ достигала максимума при $z_m(n_m) = z_m(p_m)$. Тогда

$$\hat{b}_m \in B^{(n_m)} \Rightarrow \hat{n}_m. \quad (6)$$

С помощью введенных построений, дающих обобщение результатов работы [1], нетрудно сформулировать следующие условия существования однозначной оценки.

Теорема 1. Для существования однозначной оценки (3) необходимо и достаточно наличие не более одной точки $\psi \in R_m$, доставляющей $\max G(\psi)$, и выполнение неравенства

$$[(1 - \varepsilon) bd_m]^+ - [ad_m]^+ + 3 \leq q_m = \text{НОК}(q_m^{(1)}, \dots, q_m^{(l)}, \dots, q_m^{(m-1)}), \quad (7)$$

где ε — бесконечно малая положительная величина, введенная для замыкания интервала изменения x ; q_m — число точек алфавита A_m , равное наименьшему общему кратному чисел $q_m^{(1)}, \dots, q_m^{(l)}, \dots, q_m^{(m-1)}$, и $q_m^{(l)}$ — знаменатель отношения d_l/d_m после его приведения к несократимой целочисленной дроби.

Широкое распространение в инженерной практике нашли решающие схемы раскрытия неоднозначности (6) простейшей геометрии, образованные системой $(m-1)$ -мерных параллелепипедов-брусков

$$B^{(n_m)}: -\delta_l \leq z_m^{(l)}(n_m) < \delta_l, \quad l = \overline{1, m-1}, \quad (8)$$

с гранями, параллельными координатным плоскостям R_{m-1} , и с длинами ребер $2\delta_l$, не зависящими от n_m . Специфика рассматриваемого алгоритма такова, что при своей реализации он требует проверки выполнения системы неравенств (8) по всем q_m состояниям системы. При большом количестве шкал и числе состояний это связано со значительными затратами времени и с введением дополнительного оборудования. В этой связи представляет интерес установление простых вычислительных процедур раскрытия неоднозначности, эквивалентных решающей схеме (6), (8). Оказывается, что такие процедуры существуют, причем они имеют легко реализуемую на ЭВМ рекуррентную форму представления с числом шагов, равным числу вспомогательных шкал $m-1$. Прежде чем дать формальное описание процедур, сформулируем необходимую для этого теорему о разбиении гиперкуба на плотноупакованные бруски, в которой в общем виде устанавливается связь между длинами ребер брусков и масштабными коэффициентами.

Теорема 2. Система из q_m циклически идентичных брусков с длинами ребер

$$2\delta_{l_\alpha} = 1/q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)}, \quad 1 \leq \alpha \leq m-1, \quad (9)$$

где число $q_{m-\alpha}^{(l)} \equiv q_{m-\alpha+1}^{(l)} | (q_{m-\alpha+1}^{(l)}, q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)})^+$ является знаменателем несократимой дроби $\tilde{q}_l^{(m-\alpha)}/q_{m-\alpha}^{(l)} \equiv q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)}/q_{m-\alpha+1}^{(l)}$; $l_\alpha \neq l_\beta$ при $\alpha \neq \beta$; $q_m^{(l)}$ — любое фиксированное число из ряда чисел $q_m^{(1)}, \dots, q_m^{(m-1)}$ и скобками $(.)^+$ обозначен наибольший общий делитель двух чисел, образует в соответствии с точками алфавита, расположенными в центре брусков, плотноупакованное разбиение гиперкуба Θ_{m-1} так, что $\prod_{\alpha=1}^{m-1} 2\delta_{l_\alpha} = 1/q_m$.

Заметим, что процедура разбиения не зависит от начального значения числа $q_m^{(l)}$. Следовательно, число возможных вариантов не будет превышать $(m-1)!$. Подчеркнем также, что длины ребер (9) не зависят от чисел $q_l^{(m)}$, являющихся числителями в целочисленном представлении отношений d_l/d_m , $l = \overline{1, m-1}$. Указанным свойством инвариантности обладает и алфавит состояний A_m . Доказательство теоремы 2 базировалось на свойстве циклической аддитивности алфавита и осуществлялось методом покоординатного исключения точек алфавита, рассмат-

риваемого ниже при выводе рекуррентной процедуры раскрытия неоднозначности.

Пример 1. Проиллюстрируем результаты теорем 1 и 2 на примере системы из шести шкал с коэффициентами $d_1=1/6$, $d_2=2/15$, $d_3=4/25$, $d_4=24/125$, $d_5=1/8$, $d_6=1$. Знаменатели и наименьшее общее кратное системы равны: $q_6^{(1)}=6$, $q_6^{(2)}=15$, $q_6^{(3)}=25$, $q_6^{(4)}=125$, $q_6^{(5)}=8$ и $q_6=3000$. Из соотношения (7) вытекает ограничение на интервал изменения однозначно восстанавливаемого параметра x , т. е. $[(1-\varepsilon)b]^+ - [a]^+ + 3 \leq 3000$. В частности, этому условию удовлетворяет интервал [1, 2999]. Из 5! вариантов разбиения Θ_5 наиболее равномерными длинами ребер обладают бруски (так называемые «дискреты» алфавита), получаемые из (9) при $l_\alpha = \alpha$. На первом шаге имеем: $l_1=1$, $2\delta_{l_1}=2\delta_1=1/6$, $q_5^{(2)}=5$, $q_5^{(3)}=25$, $q_5^{(4)}=125$, $q_5^{(5)}=4$. Далее находим: $l_2=2$, $2\delta_{l_2}=2\delta_2=1/5$, $q_4^{(3)}=5$, $q_4^{(4)}=25$, $q_4^{(5)}=4$; $l_3=3$, $2\delta_{l_3}=2\delta_3=1/5$, $q_3^{(4)}=5$, $q_3^{(5)}=4$; $l_4=4$, $2\delta_{l_4}=2\delta_4=1/5$, $q_2^{(5)}=4$; $l_5=5$, $2\delta_{l_5}=2\delta_5=1/4$. Таким образом, набор длин ребер бруска по шкалам составляет $(1/6, 1/5, 1/5, 1/5, 1/4)$. Если исключить разбиения с длинами ребер $2\delta_i=1$, соответствующие меньшему числу шкал, то существует еще три варианта разбиения Θ_5 на бруски с длинами ребер $(1/2, 1/15, 1/5, 1/5, 1/4)$, $(1/2, 1/3, 1/25, 1/5, 1/4)$, $(1/3, 1/5, 1/5, 1/5, 1/8)$.

Дадим формальное описание рекуррентной процедуры раскрытия неоднозначности фазовых измерений в виде следующей теоремы.

Теорема 3. Решающая схема (6), представленная в виде плотноупакованных брусков (8) с длинами ребер, определяемыми с помощью процедуры (9), эквивалентна при выполнении (7) следующей процедуре раскрытия неоднозначности:

$$n_m = r_{l_1} + q_m^{(l_1)} \left(r_{l_2} + q_m^{(l_2)} \left(r_{l_3} + \dots + q_m^{(l_{\alpha-1})} \left(r_{l_\alpha} + \dots + q_m^{(l_{m-2})} r_{l_{m-1}} \right) \right) \right), \quad (10)$$

где $r_{l_\alpha} = (-1)^{s_\alpha} u_{l_\alpha} P_{s_\alpha-1}$, $u_{l_\alpha} = q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} \{ [q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} \widehat{b}_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} + 1/2]^+ / q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} \}^+$, $\widehat{b}_{m-\alpha+1}^{(l)} = \{ \widehat{b}_{m-\alpha+2}^{(l)} - q_i^{(m-\alpha+2)} r_{l_{\alpha-1}} / q_m^{(l)} \}^+$, $q_m^{(l)} = q_{m-\alpha+1}^{(l)} / (q_{m-\alpha+1}^{(l)})^+$, $q_m^{(l_\alpha)} = q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} / (q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)})^+$, $q_i^{(m-\alpha+1)} = q_i^{(m-\alpha+1)} q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} / (q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)}, q_{m-\alpha+1}^{(l)})^+$, $P_{s_\alpha-1}$ — числитель предпоследней $(s_\alpha-1)$ подходящей дроби при разложении отношения $q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)} / q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)}$ в цепную дробь и l_α — номер шкалы, для которой $2\delta_{l_\alpha} = 1/q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)}$.

Доказательство. Положим $l=l_1$, $2\delta_{l_1} = 1/q_m^{(l_1)}$ и рассмотрим неравенство

$$-1/(2q_m^{(l_1)}) \leq \{ \widehat{b}_m^{(l_1)} - a_m^{(l_1)}(n_m) + 1/2 \}^+ - 1/2 < 1/(2q_m^{(l_1)}),$$

входящее в (8). При выполнении (7) и фиксированном значении $\widehat{b}_m^{(l_1)}$ параметр $a_m^{(l_1)}(n_m)$ принимает одно из значений: $0, 1/q_m^{(l_1)}, \dots, (q_m^{(l_1)} - 1)/q_m^{(l_1)}$. Следовательно, данное неравенство дает единственное решение

$$a_m^{(l_1)}(n_m) = u_{l_1} / q_m^{(l_1)},$$

где $u_{l_1} = q_m^{(l_1)} \{ [q_m^{(l_1)} \widehat{b}_m^{(l_1)} + 1/2]^+ / q_m^{(l_1)} \}^+$ — наименьший неотрицательный вычет по модулю $q_m^{(l_1)}$ числа $[q_m^{(l_1)} \widehat{b}_m^{(l_1)} + 1/2]^+$. В свою очередь, числа u_{l_1} и n_m связаны с помощью линейного сравнения $q_m^{(l_1)} n_m \equiv u_{l_1} \pmod{q_m^{(l_1)}}$. Согласно [4, с. 114, теорема 133], данное сравнение имеет следующее решение:

$$n_m = r_{l_1} + t_{l_1} q_m^{(l_1)}$$

($r_{l_1} = (-1)^{s_1} u_{l_1} P_{s_1-1}$, P_{s_1-1} — числитель предпоследней (s_1-1) подходящей дроби при разложении отношения $q_m^{(l_1)}/q_l^{(m)}$ в цепную дробь). Целые числа t_{l_1} задают $q_m/q_m^{(l_1)}$ точек алфавита A_m , расположенных на гиперплоскости $a_m^{(l_1)}(n_m) = u_{l_1}/q_m^{(l_1)}$. Введем на данной гиперплоскости вложенное в R_{m-2} подмножество точек

$$A_{m-1}: a_{m-1}^{(l)}(t_{l_1}) = \{q_i^{(m-1)} t_{l_1}/q_{m-1}^{(l)}\}^+ = \{a_m^{(l)}(n_m) - q_i^{(m)} r_{l_1}/q_m^{(l)}\}^+, \quad l \neq l_1,$$

где $q_{m-1}^{(l)} = q_m^{(l)}/(q_m^{(l)}, q_m^{(l)})^+$, $q_i^{(m-1)} = q_i^{(m)} q_m^{(l_1)}/(q_m^{(l_1)}, q_m^{(l)})^+$, а также изменим в (8) измеряемый параметр $\widehat{b}_{m-1}^{(l)} = \{\widehat{b}_m^{(l)} - q_i^{(m)} r_{l_1}/q_m^{(l)}\}^+$. Тогда для определения числа t_{l_1} может быть использована схема первого этапа. Положим $l=l_2$, $2\delta_{l_2} = 1/q_{m-1}^{(l_2)}$ и решаем неравенство на втором шаге $-1/(2q_{m-1}^{(l_2)}) \leq \{\widehat{b}_{m-1}^{(l_2)} - a_{m-1}^{(l_2)}(t_{l_1}) + 1/2\}^+ - 1/2 < 1/(2q_{m-1}^{(l_2)})$. В результате получим $t_{l_1} = r_{l_2} + t_{l_2} q_m^{(l_2)}$, где $r_{l_2} = (-1)^{s_2} u_{l_2} P_{s_2-1}$, $u_{l_2} = q_m^{(l_2)} \{ [q_{m-1}^{(l_2)} \widehat{b}_{m-1}^{(l_2)} + 1/2]^+ / q_{m-1}^{(l_2)} \}^+$, P_{s_2-1} — числитель предпоследней подходящей дроби при разложении $q_{m-1}^{(l_2)}/q_{l_2}^{(m-1)}$ в цепную дробь и целые числа t_{l_2} задают в R_{m-3} подмножество A_{m-2} , содержащее $q_m/(q_m^{(l_1)} q_{m-1}^{(l_2)})$ точек. Продолжая аналогичным образом по координатное исключение точек алфавита, на $(m-1)$ шаге получим в силу равенства $q_m = \prod_{\alpha=1}^{m-1} q_{m-\alpha+1}^{(l_\alpha)}$ пустое множество A_1 . Следовательно, процедура (10), охватывающая все этапы последовательного уточнения числа n_m , эквивалентна решающей схеме (6), (8), что и требовалось доказать.

Следует подчеркнуть, что каждому разбиению Θ_{m-1} на бруски отвечает своя процедура раскрытия неоднозначности, зависящая от чисел $q_l^{(m)}$, $q_m^{(l)}$ и дающая безошибочное решение задачи для конкретного интервала изменения x_m при выполнении условий $-\delta_l \leq \{\psi_l - d_l \psi_m / d_m + 1/2\}^+ - 1/2 < \delta_l$, $l=1, m-1$, вытекающих из соотношений (8).

Пример 2. Рассмотрим для системы из пяти шкал $d_1=48$, $d_2=30$, $d_3=62 \cdot 5$, $d_4=75$, $d_5=450$ две рекуррентные процедуры раскрытия неоднозначности. Алфавит состояний системы $a_5^{(1)} = \{8n_5/75\}^+$, $a_5^{(2)} = \{n_5/15\}^+$, $a_5^{(3)} = \{5n_5/36\}^+$, $a_5^{(4)} = \{n_5/6\}^+$ содержит $q_5=900$ точек и в соответствии с (9) допускает разбиение Θ_4 на дискреты алфавита с длинами ребер $(1/5, 1/5, 1/6, 1/6)$ при $l_\alpha=5-\alpha$. Для выбранного разбиения процедура (10) имеет следующий вид:

$$n_5 = r_4 + 6(r_3 + 6(r_2 + 5r_1)),$$

где

$$\begin{aligned} r_4 = u_4 = 6 \{ [6\widehat{b}_5^{(4)} + 1/2]^+ / 6 \}^+, & \quad \widehat{b}_5^{(4)} = \{\widehat{\varphi}_4 - \widehat{\varphi}_5/6\}^+, \\ r_3 = -u_3, \quad u_3 = 6 \{ [6\widehat{b}_4^{(3)} + 1/2]^+ / 6 \}^+, & \quad \widehat{b}_4^{(3)} = \{\widehat{\varphi}_3 - 5\widehat{\varphi}_5/36 - 5r_4/36\}^+, \\ r_2 = -2u_2, \quad u_2 = 5 \{ [5\widehat{b}_3^{(2)} + 1/2]^+ / 5 \}^+, & \quad \widehat{b}_3^{(2)} = \{\widehat{\varphi}_2 - \widehat{\varphi}_5/15 - \\ & \quad - r_3/15 - 2r_4/5\}^+, \\ r_1 = u_1 = 5 \{ [5\widehat{b}_2^{(1)} + 1/2]^+ / 5 \}^+, & \quad \widehat{b}_2^{(1)} = \{\widehat{\varphi}_1 - 8\widehat{\varphi}_5/75 - 8r_4/75 - \\ & \quad - 16r_3/25 - 96r_2/25\}^+. \end{aligned}$$

Она обеспечивает безошибочное раскрытие неоднозначности при изменении параметра x_m в интервале $(-1, 1]$ (или x в интервале $[-1 + 1/450, 1 - 1/450)$) при выполнении неравенств:

$$\begin{aligned} -1/10 &\leq \{\psi_1 - 8\psi_5/75 + 1/2\}^+ - 1/2 < 1/10, \\ -1/10 &\leq \{\psi_2 - \psi_5/15 + 1/2\}^+ - 1/2 < 1/10, \\ -1/12 &\leq \{\psi_3 - 5\psi_5/36 + 1/2\}^+ - 1/2 < 1/12, \\ -1/12 &\leq \{\psi_4 - \psi_5/6 + 1/2\}^+ - 1/2 < 1/12. \end{aligned}$$

Возьмем другое разбиение на бруски с длинами ребер $(1/5, 1/15, 1/6, 1/2)$, реализуемое процедурой (9) в следующем порядке: $l_1=2, l_2=4, l_3=3, l_4=1$. Для данного разбиения процедура (10) приобретает вид

$$n_5 = r_2 + 15(r_4 + 2(r_3 + 6r_1)),$$

где

$$\begin{aligned} r_2 = u_2 &= 15 \{ [15\hat{b}_5^{(2)} + 1/2]^+ / 15 \}^+, & \hat{b}_5^{(2)} &= \{\hat{\varphi}_2 - \hat{\varphi}_5 / 15\}^+, \\ r_4 = u_4 &= 2 \{ [2\hat{b}_4^{(4)} + 1/2]^+ / 2 \}^+, & \hat{b}_4^{(4)} &= \{\hat{\varphi}_4 - (\hat{\varphi}_5 + r_2) / 6\}^+, \\ r_3 = u_3 &= 6 \{ [6\hat{b}_3^{(3)} + 1/2]^+ / 6 \}^+, & \hat{b}_3^{(3)} &= \{\hat{\varphi}_3 - 5(\hat{\varphi}_5 + r_2) / 36 - 25r_4 / 12\}^+, \\ r_1 = u_1 &= 5 \{ [5\hat{b}_2^{(1)} + 1/2]^+ / 5 \}^+, & \hat{b}_2^{(1)} &= \{\hat{\varphi}_1 - 8(\hat{\varphi}_5 + r_2) / 75 - \\ & & & - 8(r_4 + 2r_3) / 5\}^+ \end{aligned}$$

имеет интервал однозначности x_m , равный $[0, 2)$, и другие условия безошибочного решения задачи, зависящие от длин ребер брусков.

В заключение отметим, что несоответствие исходного интервала восстанавливаемой величины x'_m с интервалом параметра x_m , определенного с помощью процедуры (10), устраняется преобразованием

$$\hat{\varphi}_i = \{\hat{\varphi}'_i + \Delta\}^+, \quad x'_m = x_m - \Delta,$$

где $\Delta = x_m - x'_m = a - a' = b - b'$ — величина сдвига интервала.

ЛИТЕРАТУРА

1. Глобенко Ю. В., Скрыпник Г. И. О разрешении неоднозначности циклических измерений. — «Автоматика», 1972, № 4, с. 69.
2. Собцов Н. В. Оценка максимального правдоподобия многошкальной измерительной системы. — «Радиотехника и электроника», 1972, т. 17, № 10, с. 2076.
3. Левин Б. Р. Теоретические основы статистической радиотехники. Ч. II. М., «Сов. радио», 1968.
4. Бухштаб А. А. Теория чисел. М., «Просвещение», 1966.

Поступила в редакцию 15 ноября 1977 г.

УДК 621.317.080

В. В. ПИЦЫК, Н. И. ХОМЕНКО

(Москва)

ОДНОШКАЛЬНЫЙ МЕТОД РАСКРЫТИЯ НЕОДНОЗНАЧНОСТИ ИЗМЕРЕНИЙ В ФАЗОВЫХ НАВИГАЦИОННЫХ СИСТЕМАХ

Противоречие между точностью и однозначностью фазовых измерений разрешается в навигации на основе многошкальных методов отсчета с использованием нескольких масштабных частот [1].

В настоящей работе предпринята попытка алгоритмического подхода к раскрытию неоднозначности измерений в фазовых навигационных системах, работающих на одной масштабной частоте.

Пусть положение объекта в \mathcal{E} -области q -мерного евклидова пространства характеризуется множеством X векторов $X_i, i=1, n$, вещественные компоненты которых $\{x_{iv}\}, v=1, q$, являются фазовыми коор-