

Л. В. БУРЫЙ, Б. М. ПУШНОЙ

(Новосибирск)

### О ВЕРХНЕЙ ОЦЕНКЕ СРЕДНЕГО КОЭФФИЦИЕНТА СОКРАЩЕНИЯ ЧИСЛА ОТСЧЕТОВ НА ВЫХОДЕ РАЗНОСТНОДИСКРЕТНОЙ СИСТЕМЫ

На основе общих теоретико-вероятностных соображений оценивается сверху коэффициент сжатия данных в измерительной системе, использующей метод разностнодискретной модуляции, для случая, когда измеряемая функция может быть представлена как нормальный стационарный случайный процесс.

Цифровые измерительные приборы со следящим уравниванием производят измерения функций времени в моменты перехода измеряемой функции через границы уровней квантования. Если измеряемая величина некоторое время находится в одном и том же шаге квантования, то измерение не производится до тех пор, пока она не перейдет в другой уровень квантования (рис. 1). На том же принципе основан метод передачи сообщений, который в телемеханике и связи получил название разностнодискретной модуляции (РДМ) [1]. Он позволяет разгрузить канал, связывающий источник информации с приемником. Очевидно, разностнодискретный метод представляет самостоятельный интерес применительно к измерительным системам как одно из возможных средств сокращения избыточности результатов измерения. Следует заметить, что теоретическим исследованиям этого

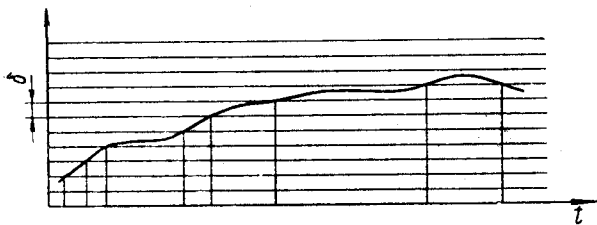


Рис. 1.

метода в связи с задачами измерительных систем в литературе не уделяется пока должного внимания.

Представляется возможным оценить эффективность этого метода в измерительной системе, когда измеряемая величина рассматривается как стационарный случайный процесс.

Будем считать, что измеряемая величина представляет собой нормальный случайный процесс\*, заданный  $n$ -мерным распределением вероятностей временных отсчетов, произведенных через интервал  $\Delta t$ .

Эффективность системы РДМ можно выразить коэффициентом,

\* Изложенный ниже способ подсчета эффективности применим в принципе не только к нормальным случайным процессам, но и к процессам с другими распределениями.

показывающим, во сколько раз число отсчетов на выходе системы меньше числа отсчетов, поступивших на ее вход. Рассмотрим интервал времени, в течение которого на вход системы поступило  $n$  отсчетов. Допустим, что действие системы на этом интервале времени выразилось в том, что после передачи первого отсчета остальные  $n - 1$  отсчетов не передаются. Коэффициент сжатия  $K$  на этом интервале времени будет, очевидно, равен  $n$ . Рассматривая интервалы различной длительности, соответствующие значениям  $n$ , равным  $1, 2, 3, \dots, n \rightarrow \infty$ , мы можем получить совокупность коэффициентов сжатия

$$K_n = n \quad (\text{при } n = 1, 2, 3, \dots, \infty),$$

каждый из которых соответствует появлению на входе системы последовательности  $n$  отсчетов, лежащих в одном и том же шаге квантования. Чтобы ввести в рассмотрение средний коэффициент сжатия  $K$ , необходимо знать вероятности появления соответствующих последовательностей отсчетов  $p_i$ . Тогда можно записать

$$K = \sum_{n=1}^{\infty} K_n p_n = \sum_{n=1}^{\infty} n p_n = 1 + 2p_2 + 3p_3 + \dots \quad (1)$$

Таким образом, подсчет среднего коэффициента сжатия сводится к вычислению вероятностей  $p_n$ , т. е. вероятностей того, что  $n$  последовательно поступивших на вход отсчетов лежит в одном и том же шаге квантования. Вероятности  $p_n$  можно оценить, рассматривая многомерную плотность распределения отсчетов.

Плотность  $n$ -мерного нормального распределения описывается следующим выражением [2]:

$$\begin{aligned} w(x_1, x_2, \dots, x_n) &= \frac{1}{V (2\pi)^n \det B} \exp \frac{-1}{2 \det B} \times \\ &\times \sum_{g=1}^n \sum_{h=1}^n R_{gh} x_g x_h, \end{aligned} \quad (2)$$

где  $\det B$  — определитель матрицы моментов  $n$ -го порядка

$$B = \begin{vmatrix} r_{11} & r_{12} & r_{13} & \dots & r_{1n} \\ r_{21} & r_{22} & r_{23} & \dots & r_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ r_{n1} & r_{n2} & r_{n3} & \dots & r_{nn} \end{vmatrix}, \quad r_{gh} = r_{hg};$$

$R_{gh}$  — алгебраическое дополнение элемента  $r_{gh}$  в матрице  $B$ .

При некоррелированных отсчетах матрица диагональна

$$B = \begin{vmatrix} r_{11} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & r_{22} & 0 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & r_{nn} \end{vmatrix}$$

и  $n$ -мерная плотность распределения выражается следующим образом:

$$w(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{(2\pi)^{\frac{n}{2}} \sigma^n} \exp - \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \frac{x_i^2}{\sigma_i^2}. \quad (3)$$

При независимых отсчетах совместная  $n$ -мерная функция распределения обладает тем свойством, что точки равной вероятности располагаются на сферической  $n$ -мерной поверхности так, что плотность вероятности имеет центральную симметрию.

Чтобы определить вероятность  $p_n$ , необходимо рассмотреть  $n$ -мерную шкалу квантования, которая может быть построена следующим образом. Каждая из  $n$  взаимно ортогональных координатных осей разбивается на одинаковые отрезки, длина которых равна шагу квантования  $\delta$ . Из каждой точки, соответствующей границе шага квантования,

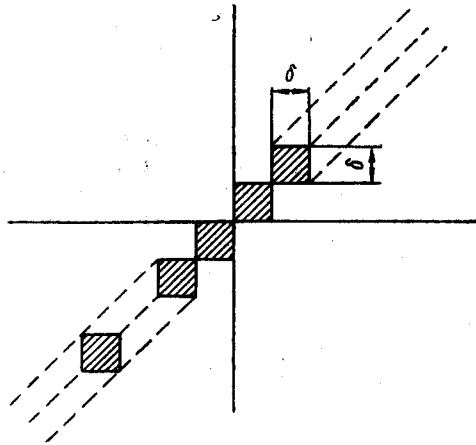


Рис. 2.

восстанавливается перпендикулярная к оси  $n-1$ -мерная гиперплоскость. Пересекаясь в  $n$ -мерном пространстве, гиперплоскости разделяют его на области, имеющие форму  $n$ -мерных кубов со стороной  $\delta$ . Любую совокупность  $n$  отсчетов можно рассматривать как ортогональные координаты некоторой точки в  $n$ -мерном пространстве, так что любая точка  $n$ -мерного пространства соответствует вполне определенному набору отсчетов. Кубические области квантования, центры которых располагаются на биссектрисе многомерного телесного угла, образованного координатными гиперплоскостями, замеча-

тельны тем, что соответствующие им отрезки функций на всем протяжении интервала  $n \cdot \Delta t$  не пересекают границ одномерных областей квантования (точнее — отсчеты, которыми заданы отрезки функций, не выходят за пределы одной одномерной области квантования). Из сказанного выше ясно, что вероятность  $p_n$  может быть выражена интегралом  $n$ -мерной плотности распределения отсчетов по  $n$ -мерным областям квантования, расположенным на биссектрисе  $n$ -мерного координатного угла. На рис. 2, соответствующем случаю  $n=2$ , область интегрирования обозначена штриховкой.

Для удобства интегрирования можно заменить кубические области квантования параллелепипедами, объем которых равен объему кубов. Основанием параллелепипеда является куб размерности  $n-1$  со стороной  $q$ , а высота параллелепипеда равна диагонали куба. Рис. 3 поясняет способ преобразования области интегрирования для случая  $n=3$ . Нетрудно показать, что  $q$  в общем случае связано с  $\delta$  следующим соотношением:

$$q = \frac{\delta}{2n - 2\sqrt{n}}$$

При  $n \gg 1$  можно принять

$$q = \delta. \quad (4)$$

Используя такое упрощение области интегрирования, мы получим верхнюю оценку  $p_n$ . Как отмечалось выше, плотность распределения некоррелированных отсчетов имеет сферическую структуру. Это обстоятельство позволяет без каких-либо преобразований использовать выражение (3) в новой системе координат, оси которой перпендикулярны граням области интегрирования. В этой системе координат  $n$ -кратный интеграл выражается в виде произведения однократных интегралов

$$p_n \leq \frac{1}{(2\pi)^{\frac{n}{2}} \sigma^n} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-\frac{x_1^2}{2\sigma^2}} dx_1 \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{x_2^2}{2\sigma^2}} dx_2 \dots \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{x_n^2}{2\sigma^2}} dx_n,$$

Так как мы интересуемся верхней оценкой  $p_n$ , то первый интеграл берется в бесконечных пределах. Он равен единице. Что касается остальных интегралов, то они равны друг другу. В соответствии с этим можно записать

$$p_n \leq \left( \frac{1}{\sqrt{2\pi} \sigma} \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{x^2}{2\sigma^2}} dx \right)^{n-1}. \quad (5)$$

Случай коррелированных отсчетов более сложен. Области равной вероятности при этом имеют вид многомерных эллипсоидов, в чем можно убедиться, приравняв квадратичную форму, стоящую в показателе степени выражения (2), некоторой постоянной величине и рассматривая полученное равенство как уравнение некоторой поверхности. Интегрирование в данном случае сильно затрудняется тем, что главные оси эллипсоидов равной вероятности не совпадают с координатными осями пространства. Можно осуществить переход к новой системе координат, оси которой совпадали бы с главными осями эллипсоида. Это преобразование должно привести матрицу  $B$ , входящую в выражение (2), к диагональному виду [3]. В матричной форме многомерная плотность вероятности выражается так:

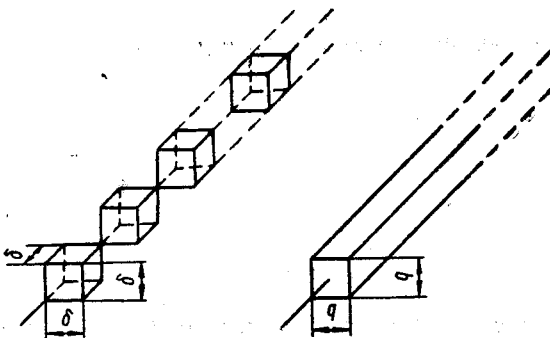


Рис. 3.

$$w(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{\sqrt{(2\pi)^n \det B}} e^{-\frac{1}{2} x' B^{-1} x},$$

где  $\det B$  — определитель матрицы моментов;  
 $B^{-1}$  — матрица, обратная матрице  $B$ ;  
 $x$  — матрица-столбец;  
 $x'$  — транспонированная матрица  $x$ , т. е. матрица-строка.

Так как  $B$  — действительная симметрическая матрица, то всегда можно найти ортогональное преобразование ( $Q \cdot Q' = I$ , где  $I$  — единичная матрица), которое диагонализует  $B$  и приводит квадратичную форму  $x'Bx$  к сумме квадратов. Действительно, если ввести преобразование  $y = Q'x$  так, что  $x = Qy$ , то  $x'Bx$  переходит в  $y'Q'BQy = y'Q^{-1}BQy$ , так как здесь  $Q' = Q^{-1}$ , но  $Q$  выбрано таким образом, что оно диагонализует  $B$ , т. е.

$$Q^{-1}BQ = \Lambda.$$

Таким образом, квадратичная форма  $x'Bx$  может быть записана в виде  $y'\Lambda y$ , где  $\Lambda$  — диагональная матрица вида

$$\begin{vmatrix} \lambda_1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & 0 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{vmatrix},$$

$\lambda_i$  — собственные значения матрицы  $B$ ).

Собственные значения  $\lambda_i$  являются корнями характеристического уравнения  $\det[B - \lambda I] = 0$ .

Следует заметить, что характеристическое уравнение является уравнением  $n$ -й степени.

Определитель матрицы при ортогональных преобразованиях не изменяется. Следовательно,

$$\det B = \det \Lambda = \prod_{i=1}^n \lambda_i.$$

Теперь можно записать в матричной форме выражение плотности распределения в новых координатах

$$\omega(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{1}{\sqrt{(2\pi)^n \prod_{i=1}^n \lambda_i}} e^{-\frac{1}{2} [y' \Lambda^{-1} y]}.$$

Так как квадратичная форма

$$y' \Lambda y$$

имеет канонический вид, т. е. представляет собой сумму квадратов, то обычная форма записи плотности (2) в новой системе координат будет такова:

$$\omega(x_1, x_2, \dots, x_n) = \prod_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{2\pi\lambda_i}} e^{-\frac{y_i^2}{2\lambda_i}}. \quad (6)$$

Прежде чем переходить к интегрированию полученной плотности по областям квантования, необходимо сделать одно замечание. Можно показать, что при сильной корреляции между отсчетами наибольшая главная ось эллипсоида приближается к биссектрисе координатного угла, на которой располагаются интересующие нас области квантования. Это обстоятельство позволяет поставить задачу о вычислении верхней оценки  $p_n$  следующим образом. Будем считать верхней оценкой  $p_n$  интеграл плотности (6) по области, расположенной вдоль наибольшей главной оси эллипсоида/ таким образом, что главная ось эл-

липсоида совпадает с осью области интегрирования, а грани области перпендикулярны остальным главным осям эллипсоида. Учитывая, что наибольшая главная ось эллипсоида соответствует наибольшему собственному значению  $\lambda_n$  матрицы  $B$ , можно  $P_n$  выразить следующим образом:

$$p_n \ll \frac{1}{\sqrt{2\pi\lambda_n}} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-\frac{y_n^2}{2\lambda_n}} dy_n \cdot \frac{1}{\sqrt{2\pi\lambda_{n-1}}} \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{y_{n-1}^2}{2\lambda_{n-1}}} dy_{n-1} \dots$$

$$\dots \frac{1}{\sqrt{2\pi\lambda_1}} \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{y_1^2}{2\lambda_1}} dy_1,$$

или

$$p_n \ll \prod_{i=1}^{n-1} \frac{1}{\sqrt{2\pi\lambda_i}} \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{y_i^2}{2\lambda_i}} dy_i.$$

Полученное выражение можно упростить, усилив неравенство, если воспользоваться следующим соотношением:

$$\frac{1}{\sqrt{2\pi\lambda_i}} \int_{-\frac{q}{2}}^{\frac{q}{2}} e^{-\frac{y_i^2}{2\lambda_i}} dy_i \ll \frac{q}{\sqrt{2\pi\lambda_i}}.$$

Таким образом,

$$p_n \ll \frac{q^{n-1}}{(2\pi)^{\frac{n-1}{2}} \sqrt{\prod_{i=1}^{n-1} \lambda_i}}. \quad (7)$$

Но так как

$$\prod_{i=1}^n \lambda_i = \det B,$$

то

$$\prod_{i=1}^{n-1} \lambda_i = \frac{\det B}{\lambda_n}. \quad (8)$$

В свою очередь  $\lambda_n$  можно оценить [4]

$$\lambda_n \ll \sqrt{S - \sqrt[n]{S^n - n(\det B)^2(n-1)^{n-1}}}, \quad (9)$$

где  $S$  — след матрицы  $B \cdot B'$ .

Выражение (7) с учетом (8) и (9) примет вид

$$p_n \ll \frac{q^{n-1}}{(2\pi)^{\frac{n-1}{2}} \sqrt{\det B}} \sqrt[4]{S - \sqrt[n]{S^n - n(\det B)^2(n-1)^{n-1}}}. \quad (10)$$

Рассматривая выражение (1) как конечную сумму, можно оценить средний коэффициент сжатия  $K$ , располагая результатами вычислений по формуле (10) для  $n=2, 3, \dots$

В заключение необходимо отметить, что выражение (10) соответствует случаю, когда область интегрирования окружает наибольшую главную ось эллипсоида равных вероятностей. При таком расположении области интегрирования вероятность  $p_n$  получается наибольшей. Так как наибольшая главная ось эллипсоида с биссектрисой координатного угла в общем случае не совпадает, то можно полагать, что результат (10) соответствует не системе разностнодискретной модуляции РДМ, а некоторой другой системе. Можно получить представление о том, что эта система отличается от обычной системы РДМ, если рассматривать систему РДМ как систему с предсказанием. Действительно, работу системы РДМ можно описать так. Передав очередной отсчет, система генерирует как на передающем, так и на приемном конце функцию, которая представляет собой не что иное, как предсказанный ход передаваемой функции. До тех пор, пока результат предсказания удовлетворителен, отсчеты функции не передаются. Как только разность между предсказанным и фактическим ходом функции перестает удовлетворять некоторому заранее заданному критерию, в системе передается новый отсчет передаваемой функции, что свидетельствует о том, что предсказание исчерпало себя и что необходимо приступить к новому этапу предсказания, производимому в соответствии с последним переданным отсчетом. В системе РДМ предсказание производится крайне просто: предполагается, что функция сохраняет постоянное значение. Совершенно очевидно, что эффективность системы с предсказанием определяется качеством предсказания. Система, к которой относится выражение (10), должна использовать в качестве предсказанного хода функции не постоянную величину, как это делается в системе РДМ, а некоторую более сложную функцию, выражающую наиболее вероятный ход передаваемой функции.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. В. М. Байковский. Разностнодискретный метод передачи информации в телеизмерительных системах.— В сб. «Автоматическое управление». М., Изд-во АН СССР, 1960.
2. Б. Р. Левин. Теория случайных процессов и ее применение в радиотехнике. М., Изд-во «Советское радио», 1960.
3. К. Ланцош. Практические методы прикладного анализа. М., Физматгиз, 1961.
4. И. С. Березин, Н. П. Жидков. Методы вычислений, т. II. М., Физматгиз, 1960.

*Поступила в редакцию  
5 сентября 1964 г.*