

УДК 519.24

Б. В. Бахарев

(Пущино Московской обл.)

**ПРОВЕРКА СЛУЧАЙНОСТИ ПО ДЛИНЕ СЕРИИ
В ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОСТИ,
АППРОКСИМИРУЕМОЙ ИСПЫТАНИЯМИ БЕРНУЛЛИ**

Применена теория серий комбинаторного анализа для вычисления доверительных уровней оценки неслучайной компоненты в последовательности значений корреляционной гистограммы межимпульсных интервалов всех порядков, строящейся по импульсным последовательностям нейронов мозга животных [2]. В случае независимых импульсных потоков каждое значение этой гистограммы аппроксимируется одним и тем же распределением Пуассона [3]. Принимая за «успех» случайный выход за доверительный интервал значения коррелограммы, находим вероятность появления хотя бы одной серии, состоящей не менее чем из r «успехов» в n независимых испытаниях Бернулли. Приводится точная формула, рекуррентное соотношение и численные оценки, связанные с разложением на простейшие дроби и степенной ряд, а также процедура вычисления вероятности «успеха» p , методом последовательных приближений при заданном уровне значимости.

Введение. Одно из главных применений теории серий — проверка случайности в последовательности данных одного наблюдения [1. С. 62]. Обычно о случайности судят по количеству серий. Подсчет серий может обнаружить перемешивание, большее или меньшее случайного, что позволяет говорить об определенных закономерностях: избыток серий указывает на сильное перемешивание, недостаток — на сильную группировку. При этом не надо знать вероятность появления элемента того или другого типа, важно, что все размещения равновероятны.

У нас же возникла задача проверки случайности экстремальных отклонений от среднего уровня в последовательности значений корреляционной гистограммы межимпульсных интервалов всех порядков, строящейся по импульсным последовательностям нейронов мозга животных [2]. В случае независимых импульсных потоков каждое значение гистограммы аппроксимируется распределением Пуассона [3] с одним и тем же средним значением. Определим доверительные уровни оценки неслучайной компоненты следующим образом. Будем считать «успехом» случайный выход за доверительный интервал значения коррелограммы, и пусть вероятность этого события будет p . При размытости пиков гистограммы часто бывает, что сильное отклонение имеют несколько соседних точек. Пусть вероятность того, что никакие r точек подряд из n значений гистограммы не выйдут за доверительный интервал, равна 0,95, т. е. будем считать вероятность случайного выброса, по крайней мере, в r соседних точках равной 0,05 (5 %-ный уровень значимости, принятый в биологии). Вычисляя таким образом p как функцию от r и n , построим доверительный интервал, используя нормализующее преобразование [4] и нормальную функцию распределения. Сравним последовательно данные гистограммы с доверительными уровнями для $r = 1, 2, 3, \dots$. Если значения гистограммы выше верхнего доверительного уровня или ниже нижнего, можно говорить с 5 %-ным уровнем значимости о возбуждении или торможении и оценить величину сдвига корреляционной зависимости.

Таким образом, задача свелась к нахождению вероятности появления хотя бы одной серии, состоящей не менее чем из r «успехов» в n независимых испытаниях, с вероятностью «успеха» при каждом испытании p . Подобная задача может возникнуть, например, при передаче n сообщений по каналу связи, когда каждое сообщение с вероятностью p независимо от других искается. Малая вероятность того, что будет искажено r и более сообщений подряд, позволит предположить, что сообщение все-таки будет расшифровано. Другой пример — выход из строя не менее r элементов подряд, например, осветительных или обогревательных приборов, что может вызвать технологические нарушения. Иногда бывает полезно оценить вероятность длинной серии. Малая вероятность такого события позволяет подозревать неслучайность данного наблюдения.

1. Постановка задачи. Случайная величина $X \in N_n$, равна максимальной длине серии «успехов» в n испытаниях Бернулли. Вероятность «успеха» в одном испытании равна p , а вероятность «неудачи» $q = 1 - p$. Найти точные и приближенные значения вероятности $P_r(n) \{X \geq r\}$ и $P_r(n) \{X = r\}$.

2. Точное решение. Очевидно: $P_r(n) \{X \geq r\} = 1 - P_r(n) \{X < r\}$. Пусть k — число «успехов», k_i — число серий «успехов» длиной $i < r$ и

$$\sum_{i=1}^{r-1} k_i = l, \quad \sum_{i=1}^{r-1} ik_i = k.$$

Задача сводится к размещению l серий «успехов» среди $n - k$ «неудач» так, чтобы между сериями была хотя бы одна «неудача», т. е. серия «успехов» может быть либо первой, либо последней, либо в промежутках между «неудачами». Число способов выбора l мест из $n - k + 1 \geq l$ есть $\binom{n - k + 1}{l}$ [1. С. 54], а внутри каждого варианта возможно A расположений различными способами [1. С. 57]:

$$A = \frac{l!}{k_1! k_2! \dots k_{r-1}!}.$$

Таким образом, вероятность $P_r(n) \{X < r\}$ равна

$$\sum_{k=a}^{\lfloor (r-1)(n+1)/r \rfloor} \sum_{k_{r-1}=b}^{\lfloor k/(r-1) \rfloor} \dots \sum_{k_i=0}^{c_i} \dots \sum_{k_2=c}^{c_2} A \binom{n - k + 1}{l} p^k q^{n-k}, \quad (1)$$

где

$$k_1 = k - \sum_{i=2}^{r-1} ik_i, \quad a = b = 0, \quad c = \max \left(0, 2k - n - 1 - \sum_{i=3}^{r-1} (i-1)k_i \right),$$

$$l = k - \sum_{i=2}^{r-1} (i-1)k_i, \quad c_i = \left[\left(k - \sum_{j=i+1}^{r-1} jk_j \right) / i \right], \quad i = r-2, r-3, \dots, 2,$$

$[x]$ — наибольшее целое число, не превосходящее x . Суммирование проводится при $c \leq c_2$.

Если положить $a = r - 1$ и $b = 1$, то выражение (1) равно вероятности $P_{r-1}(n) \{X = r - 1\}$.

3. Численные оценки. 3.1. *Рекуррентное соотношение.* Пусть r — фиксированное положительное число, а событие ε означает появление хотя бы одной серии, по крайней мере, из r «успехов» в последовательности испытаний Бернулли. В зависимости от того, когда наступает первая «неудача» или не наступает вовсе в первых r испытаниях, имеем $r + 1$ взаимоисключающихся возможностей. Вероятность того, что первые $i - 1$ испытаний закончатся «успехами» и первая «неудача» произойдет в i -м испытании ($i \leq r$), а остальные

$n - i$ испытания приведут к появлению события ε , равна $p^{i-1}qP_r(n-i)$. Таким образом, вероятность $P_r(n)\{X \geq r\}$ удовлетворяет следующему рекуррентному соотношению:

$$\begin{aligned} P_r(n) &= qP_r(n-1) + pqP_r(n-2) + \dots + \\ &+ p^{r-1}qP_r(n-r) + p^r, \quad n \geq r, \end{aligned} \quad (2)$$

с начальными условиями

$$P_r(0) = P_r(1) = \dots = P_r(r-1) = 0. \quad (3)$$

3.2. Производящая функция. Умножим левую и правую части (2) на s^n и просуммируем по $n = r, r+1, r+2, \dots$. Обозначим через $R_r(s)$ производящую функцию распределения вероятностей:

$$R_r(s) = \sum_{n=0}^{\infty} P_r(n)s^n, \quad |s| < 1.$$

Тогда

$$R_r(s) = \frac{(ps)^r}{(1-s) \left[1 - qs \sum_{i=0}^{r-1} (ps)^i \right]} = \frac{U(s)}{V(s)}. \quad (4)$$

Для получения приближенной формулы используем разложение на простые дроби [1. С. 289]. Знаменатель $V(s)$ в выражении (4) имеет два положительных корня: $s_1 = 1$ и $s_2 = x_r$, причем $x_r > 1$ и по абсолютной величине меньше любого другого корня [1. С. 339]. Поэтому

$$P_r(n) \sim -\frac{U(s_1)}{V'(s_1)s_1^{n+1}} - \frac{U(s_2)}{V'(s_2)s_2^{n+1}} = 1 - \frac{1 - px_r}{q[1 - r(x_r - 1)]} \frac{1}{x_r^{n+1}},$$

где \sim означает, что отношение правой и левой частей стремится к единице при $n \rightarrow \infty$. Так, при $r = 1$ будет $x_1 = 1/q$ и $P_1(n) = 1 - q^n$ равна вероятности, по крайней мере, одного «успеха» в n испытаниях. Точное значение $x_2 = [\sqrt{1 + 3p}/q - 1]/(2p)$. Корень x_r можно вычислить методом последовательных приближений, полагая $x_{r,0} = 1$ и $x_{r,n+1} = 1 + qp'x_{r,n}^{r+1}$. Последовательность сходится к x_r , монотонно слева. Приближенно x_r вычисляется по формуле

$$x_r = 1 + qp' + (r+1)q^2p^{2r} + (r+1)(3r+2)q^3p^{3r}/2 + \dots$$

Погрешность, возникшая из-за отбрасывания $r-1$ корней, отличных от x_r , по абсолютной величине меньше чем $2(r-1)p^{n+2}/[rq(1+p)]$ [1. С. 340].

Заметим, что

$$P_r(n)\{X = r\} = P_r(n)\{X \geq r\} - P_{r+1}(n)\{X \geq r+1\}.$$

3.3. Разностное уравнение. С помощью оператора смещения E соотношение (2) запишется в виде линейного обыкновенного неоднородного разностного уравнения порядка r с постоянными коэффициентами

$$\left(E - q \sum_{i=1}^r p^{i-1} E^{r-i} \right) P_r(n) = p^r, \quad (5)$$

с начальными условиями (3).

3.4. Теорема 1. Решение уравнения (5) имеет следующее разложение в степенной ряд относительно p :

$$\begin{aligned} P_r(n) &= (n - r + 1)p^r - (n - r)p^{r+1} - \frac{(n - 2r + 1)(n - 2r)}{2} p^{2r} + (n - 2r)^2 p^{2r+1} - \\ &- \frac{(n - 2r - 1)(n - 2r)}{2} p^{2r+2} + \frac{(n - 3r + 1)(n - 3r)(n - 3r - 1)}{6} p^{3r} - \dots, \quad r > 2, \\ P_2(n) &= (n - 1)p^2 - (n - 2)p^3 - \frac{(n - 3)(n - 4)}{2} p^4 + (n - 4)^2 p^5 + \\ &+ \frac{(n - 5)(n^2 - 16n + 54)}{6} p^6 - \frac{(n - 6)^2(n - 7)}{2} p^7 + \dots, \\ P_1(n) &= 1 - q^n = \sum_{j=0}^{n-1} (-1)^j \binom{n}{j+1} p^{j+1}, \end{aligned}$$

причем все коэффициенты либо положительные, либо нуль.

Разложение полезно при $(n - r)qp^r \ll 1$, так как дает представление о порядке величины вероятности $P_r(n)\{X \geq r\}$.

4. Доказательство теоремы 1.

Представление 1. Решение уравнения (5) представимо в виде степенного ряда относительно p :

$$P_r(n) = \sum_{j=0}^{n-r} \alpha_{j,r}(n - r)p^{r+j}. \quad (6)$$

Доказательство. Минимальная степень p равна r , так как предполагается, что последовательность испытаний Бернулли содержит не менее r «успехов». При $n = r$ будет только первый член, причем $\alpha_{0,r}(0) = 1$. Максимальная степень p определяется длиной последовательности испытаний n . Поэтому при $j > n - r$ все коэффициенты $\alpha_j(n - r) = 0$.

Лемма 1.

$$\nabla \alpha_{0,r}(n) = 1, \quad \alpha_{0,r}(n) = n + 1. \quad (7)$$

Доказательство. Подставим (6) в (5) и приравняем к единице коэффициент при p^r в левой части уравнения (5). Получим разностное уравнение 1-го порядка

$$\alpha_{0,r}(n) - \alpha_{0,r}(n - 1) = 1$$

с начальным значением $\alpha_{0,r}(0) = 1$, решение которого (7) [5. С. 585].

Лемма 2. Для $j > 0$ начальные значения коэффициентов в выражении (6) равны:

$$\alpha_{j,r}(j) = - \sum_{i=\max(0, j-r)}^{j-1} \alpha_{i,r}(i). \quad (8)$$

Доказательство. Подставим (6) в (5) и приравняем к нулю коэффициенты при p^{r+j} , и с учетом того, что $\alpha_{j-i}(j - i - 1) = 0$, получим (8).

Следствие из леммы 2.

$$\alpha_{j,r}(j) = \begin{cases} 1, & \text{если остаток от деления } j \text{ на } r + 1 \text{ равен } 0, \\ -1, & \text{если остаток от деления } j \text{ на } r + 1 \text{ равен } 1, \\ 0 & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

Лемма 3. При $r > 1$

$$\nabla \alpha_{1,r}(n) = -1, \quad \alpha_{1,r}(n) = -n. \quad (9)$$

Доказательство. Если $r > j > 0$, то в результате подстановки (6) в (5) получим разностное уравнение:

$$\sum_{i=0}^j \nabla \alpha_{i,r}(n-j+i) = 0. \quad (10)$$

Для $j = 1$ с учетом (7) и начального значения $\alpha_{1,r}(1) = -1$ получим (9).

Лемма 4. При $1 < j < r$

$$\nabla \alpha_{j,r}(n) = 0, \quad \alpha_{j,r}(n) = 0. \quad (11)$$

Доказательство. $\alpha_{j,r}(j) = 0$, так как при $j < r$ остаток от деления j на $r+1$ равен $j > 1$. Подставляя (7) и (9) в (10), получим (11).

Лемма 5. Если $2 \leq r \leq j$, коэффициенты $\alpha_{j,r}(n)$ удовлетворяют следующему разностному уравнению 1-го порядка:

$$\nabla \alpha_{j,r}(n) = - \sum_{i=j-r+1}^{j-1} \nabla \alpha_{i,r}(n-j+i) - \alpha_{j-r,r}(n-r). \quad (12)$$

Доказательство. В результате подстановки (6) в (5) и с учетом того, что $j \geq r$, получим разностное уравнение

$$\sum_{i=j-r+1}^j \nabla \alpha_{i,r}(n-j+i) + \alpha_{j-r,r}(n-r) = 0,$$

из которого следует (12). Это уравнение позволяет вычислять старшие коэффициенты через младшие.

Лемма 6.

$$\nabla \alpha_{r,r}(n) = -(n-r), \quad \alpha_{r,r}(n) = -\frac{(n-r+1)(n-r)}{2}, \quad r = 2, 3, \dots. \quad (13)$$

Доказательство. Для $j = r$ уравнение (12) с учетом (11) перепишется в виде

$$\nabla \alpha_{r,r}(n) = -\nabla \alpha_{1,r}(n-r+1) - \alpha_{0,r}(n-r).$$

Подставляя (7) и (9) и учитывая, что $\alpha_{r,r}(r) = 0$, получим (13).

Лемма 7.

$$\nabla \alpha_{r+1,r}(n) = 2(n-r) - 1, \quad \alpha_{r+1,r}(n) = (n-r)^2, \quad r = 2, 3, \dots. \quad (14)$$

Доказательство. Для $j = r+1$ уравнение (12) с учетом (11) будет

$$\nabla \alpha_{r+1,r}(n) = -\nabla \alpha_{r,r}(n-1) - \alpha_{1,r}(n-r).$$

Подставляя (9) и (13) и учитывая, что $\alpha_{r+1,r}(r+1) = 1$, получим (14).

Лемма 8.

$$\nabla \alpha_{r+2,r}(n) = -(n-r) + 1, \quad \alpha_{r+2,r}(n) = -\frac{(n-r-1)(n-r)}{2}, \quad r = 3, 4, \dots, \quad (15)$$

$$\nabla \alpha_{4,2}(n) = -\frac{n^2 - 11n + 26}{2}, \quad \alpha_{4,2}(n) = -\frac{(n-3)(n^2 - 12n + 26)}{6}.$$

Доказательство. Если $r > 2$, то для $j = r + 2$ уравнение (12) с учетом (11) запишется так:

$$\nabla \alpha_{r+2,r}(n) = -\nabla \alpha_{r+1,r}(n-1) - \nabla \alpha_{r,r}(n-2) - \alpha_{2,r}(n-r).$$

При $r = 2$ уравнение (12) будет

$$\nabla \alpha_{4,2}(n) = -\nabla \alpha_{3,2}(n-1) - \alpha_{2,2}(n-2).$$

Подставляя (11), (13), (14) и учитывая, что $\alpha_{r+2,r}(r+2) = -1$, получим (15).

Лемма 9.

$$\nabla \alpha_{r+3,r}(n) = 0, \quad \alpha_{r+3,r}(n) = 0, \quad r = 4, 5, \dots,$$

$$\nabla \alpha_{6,3}(n) = \frac{(n-6)(n-7)}{2}, \quad \alpha_{6,3}(n) = \frac{(n-5)(n-6)(n-7)}{6}, \quad (16)$$

$$\nabla \alpha_{5,2}(n) = -\frac{(n-5)(3n-14)}{2}, \quad \alpha_{5,2}(n) = -\frac{(n-4)^2(n-5)}{2}.$$

Доказательство. Перепишем уравнение (12) для $j = r + 3$

$$\nabla \alpha_{r+3,r}(n) = -\sum_{i=4}^{r+2} \nabla \alpha_{i,r}(n-r-3+i) - \alpha_{3,r}(n-r)$$

и рассмотрим три случая: $r > 3$, $r = 3$ и $r = 2$. Воспользуемся результатами (11), (13)–(15) и с учетом того, что $\alpha_{r+3,r}(r+3) = 0$, получим (16).

Лемма 10. При $r+3 \leq j < 2r$, $r = 4, 5, \dots$,

$$\nabla \alpha_{j,r}(n) = 0, \quad \alpha_{j,r}(n) = 0. \quad (17)$$

Доказательство. Для $j = r + m$ уравнение (12) будет

$$\nabla \alpha_{r+m,r}(n) = -\sum_{i=m+1}^{r+m-1} \nabla \alpha_{i,r}(n-r-m+i) - \alpha_{m,r}(n-r), \quad m = 3, 4, \dots, r-1.$$

Поскольку $r+2 \leq r+m-1$ и $r \geq m+1$, сумма содержит выражение

$$\sum_{i=r}^{r+2} \nabla \alpha_{i,r}(n-r-m+i),$$

которое обращается в нуль после подстановки в него (13)–(15). Учитывая (11) и то, что $\alpha_{r+m,r}(r+m) = 0$, получим (17).

Аналогично рассуждая, можно вычислить сколь угодно коэффициентов в разложении (6). Мы же ограничимся еще одним, чтобы по нему дать возможность судить о точности вычисления $P_r(n)$.

Лемма 11. При $r > 2$

$$\nabla \alpha_{2r,r}(n) = \frac{(n-2r)(n-2r-1)}{2}, \quad \alpha_{2r,r}(n) = \frac{(n-2r+1)(n-2r)(n-2r-1)}{6}.$$

Доказательство. Для $j = 2r$ уравнение (12) с учетом (17) будет

$$\nabla \alpha_{2r,r}(n) = -\nabla \alpha_{r+2,r}(n-r+2) - \nabla \alpha_{r+1,r}(n-r+1) - \alpha_{r,r}(n-r).$$

Подставляя (13)–(15) и учитывая, что $\alpha_{2r,r}(2r) = 0$, получим искомые выражения.

5. Численная оценка p . В заключение приведем процедуру вычисления вероятности «успеха» p_r методом последовательных приближений, когда вероятность $P_r(n)\{X \geq r\} = F_{r,n}(p_r) = \alpha$.

Если $r = 1$, то $p_1 = 1 - \exp((\ln(1 - \alpha))/n)$. При $r > 1$ в качестве начального приближения можно взять $p_{r,0} = \exp((\ln\alpha/(n - r))/r)$ и вычислить $p_{r,v+1} = p_{r,v} - f(p_{r,v})$, где

$$f(p) = (F_{r,n}(p) - \alpha)/F'_{r,n}(p) =$$

$$= \frac{1 - px_r - (1 - \alpha)q[1 + r(1 - x_r)]x_r^{n+1}}{(1 - x_r)/q + x'[rq - p]/[1 + r(1 - x_r)] - (1 - px_r)(n + 1)/x_r},$$

$$x' = \frac{(x_r - 1)x_r(rq - p)}{qp[1 + r(1 - x_r)]}.$$

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Феллер В. Введение в теорию вероятностей и ее приложения. М.: Мир, 1984. Т. 1.
2. Бахарев Б. В. Оценка значимости экстремумов корреляционных функций импульсных последовательностей // Журн. высш. нервн. деятельности им. И. П. Павлова. 1991. **41**, вып. 3.
3. Brillinger D. R. Estimation of the second-order intensities of a bivariate stationary point process // J. R. Statist. Soc. 1976. **38**, N 1. P. 60.
4. Бахарев Б. В., Ковалев А. Э. Оптимизация нормализующего преобразования пуссоновского процесса для оценки доверительного интервала неслучайного отклонения // Математические заметки. 1992. **51**, вып. 2.
5. Корн Г., Корн Т. Справочник по математике. М.: Наука, 1968.

Поступила в редакцию 17 мая 1995 г.
