

АЛГОРИТМ ОЦЕНКИ ПАРАМЕТРОВ АСИНХРОННОГО ПОТОКА СОБЫТИЙ С КОНЕЧНЫМ ЧИСЛОМ СОСТОЯНИЙ

А. Горцев, В. Зуевич*

Томский государственный университет

Томск, Россия

* zuevichv@ya.ru

Получены оптимальные оценки параметров асинхронного дважды стохастического потока с конечным числом состояний. Оценки оптимальны в смысле минимума среднеквадратического отклонения от истинных значений параметров потока. Оценивание производится на основе наблюдений за моментами наступления событий потока. Приведен алгоритм оценивания.

Ключевые слова: асинхронный дважды стохастический поток, ММРР-поток, оптимальная оценка параметров, алгоритм оценки параметров, цифровые сети интегрального обслуживания, ISDN.

1. ВВЕДЕНИЕ

Интенсивное развитие информационных технологий определило важную сферу приложений теории массового обслуживания – проектирование и создание компьютерных сетей связи, спутниковых сетей связи, телекоммуникационных сетей, информационно-вычислительных сетей и т.п., которых можно объединить одним термином – цифровые сети интегрального обслуживания (ЦСИО, ISDN). Возникла необходимость в разработке новых математических моделей потоков событий, адекватно описывающих реальные информационные потоки, функционирующие в ЦСИО. Одними из первых работ в этом направлении были [1, 2, 3]. Подчеркнем, что на практике параметры, характеризующие поток событий, частично либо полностью неизвестны, а также могут изменяться с течением времени случайным образом, что приводит к рассмотрению дважды стохастических потоков событий. Поскольку функционирование системы обслуживания непосредственно зависит от параметров входящего потока, важной задачей является оценка в произвольный момент времени параметров входящего потока по наблюдениям за этим потоком. Исследования по оценке параметров дважды стохастических потоков были проведены, например, в работах [4, 5, 6].

В настоящей статье решена задача оценки параметров асинхронного дважды стохастического потока событий с конечным числом состояний.

2. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

В статье рассматривается асинхронный дважды стохастический поток событий с произвольным конечным числом состояний [7] (далее асинхронный поток либо просто поток). Интенсивность потока является кусочно-постоянным случайным процессом $\lambda(t)$ с n состояниями: $\lambda_1 > \lambda_2 > \dots > \lambda_n > 0$. Процесс (поток) в момент времени t находится в i -м состоянии, если $\lambda(t) = \lambda_i$ ($i = \overline{1, n}$). В течение времени пребывания в i -м состоянии поток ведет себя как пуассоновский с интенсивностью λ_i ($i = \overline{1, n}$). Длительность пребывания в i -м состоянии есть экспоненциально распределенная случайная величина с функцией распределения $F_i(\tau) = 1 - e^{-\alpha_{ii}\tau}$, где $\alpha_{ii} = -\sum_{j=1, j \neq i}^n \alpha_{ij}$ ($i = \overline{1, n}$); $\alpha_{ij} > 0$ ($i, j = \overline{1, n}, i \neq j$) – интенсивность перехода процесса $\lambda(t)$ из состояния i в состояние j , т.е. величины α_{ij} образуют матрицу интенсивностей (матрицу инфинитезимальных коэффициентов) переходов между состояниями $\|\alpha_{ij}\|_1^n$. В сделанных предположениях $\lambda(t)$ — транзитивный марковский процесс [7].

Значения параметров потока λ_i, α_{ij} ($i, j = \overline{1, n}, i \neq j$) неизвестны. Процесс $\lambda(t)$ является принципиально ненаблюдаемым. Предполагается, что известно только число состояний n и наблюдению доступны моменты наступления событий потока t_1, t_2, \dots . Необходимо по наблюдениям t_1, t_2, \dots оценить параметры потока λ_i, α_{ij} ($i, j = \overline{1, n}, i \neq j$) в момент окончания наблюдения за потоком.

Рассматривается стационарный (установившийся) режим функционирования наблюдаемого потока событий, поэтому переходными процессами на интервале наблюдения (t_0, t) , где t_0 – начало наблюдений, t – окончание наблюдений (момент вынесения решения), пренебрегаем. Без потери общности можно положить $t_0 = 0$.

Обозначим $\theta = (\lambda_1, \dots, \lambda_n, \alpha_{ij}; i, j = \overline{1, n}, i \neq j)$ – вектор неизвестных параметров потока, $\hat{\theta}(t)$ – вектор соответствующих оценок параметров в момент времени t . θ_k и $\hat{\theta}_k(t)$ – k -е компоненты вектора параметров и вектора оценок соответственно. Обозначим N – размерность векторов θ и $\hat{\theta}(t)$, $N = n^2$. Обозначим $p(\theta|t) = p(\theta|t_1, t_2, \dots, t_m)$ – апостериорная плотность распределения вероятностей вектора параметров θ в момент времени t при условии, что в моменты времени t_1, t_2, \dots, t_m ($0 < t_1 < t_2 < \dots < t_m < t$) наблюдались события потока. Обозначим $\Theta = \{\lambda_1 > \lambda_2 > \dots > \lambda_n > 0, \alpha_{ij} > 0; i, j = \overline{1, n}, i \neq j\}$ – область значений вектора параметров θ . Будем использовать оценку $\hat{\theta}$, оптимальную в смысле минимума среднеквадратического отклонения от истинного значения вектора θ :

$$\hat{\theta}_k(t) = \int_{\Theta} \theta_k p(\theta|t) d\theta \quad (k = \overline{1, N}),$$

где $d\theta = d\theta_1 d\theta_2 \dots d\theta_N$, или в векторной форме

$$\hat{\theta}(t) = \int_{\Theta} \theta p(\theta|t) d\theta. \tag{1}$$

Выражение (1) дает оптимальную оценку параметров потока в виде апостериорного среднего. Для нахождения оценки параметров по формуле (1) необходимо найти выражение для апостериорной плотности $p(\theta|t)$.

3. ПОЛУЧЕНИЕ ЯВНОГО ВИДА АПОСТЕРИОРНОЙ ПЛОТНОСТИ ВЕРОЯТНОСТЕЙ

Для получения рекуррентной формулы воспользуемся известной методикой: рассмотрим дискретные наблюдения за потоком через равные достаточно малые промежутки времени длительности Δt , а затем устремим Δt к нулю. Пусть наблюдения за потоком начинаются в момент времени $t = 0$, и время t изменяется дискретно с конечным шагом Δt : $t = k\Delta t$ ($k = 0, 1, \dots$). Обозначим $r(k\Delta t)$ – число событий, наблюденных на полуинтервале времени $[(k-1)\Delta t, k\Delta t)$, $r(k\Delta t) = 0, 1, \dots$, ($k = 0, 1, \dots$). На полуинтервале $[-\Delta t, 0)$ наблюдений не производится, поэтому $r(0)$ можем положить произвольным, например положим $r(0) = 0$. Обозначим $\vec{r}(m\Delta t) = (r(0), r(\Delta t), \dots, r(m\Delta t))$ – последовательность значений количества наблюденных событий на временных полуинтервалах $[(k-1)\Delta t, k\Delta t)$ ($k = \overline{0, m}$). Рассмотрим момент времени t такой, что $t = m\Delta t, t + \Delta t = (m+1)\Delta t$. Тогда имеем $r(m\Delta t) = r(t)$, $r((m+1)\Delta t) = r(t + \Delta t)$, $\vec{r}(m\Delta t) = \vec{r}(t)$, $\vec{r}((m+1)\Delta t) = \vec{r}(t + \Delta t)$.

Рассмотрим $p(\theta|\vec{r}(m\Delta t)) = p(\theta|\vec{r}(t)) = p(\theta|t)$ – апостериорную плотность вероятностей вектора параметров θ в момент времени t при условии, что на полуинтервалах времени $[(k-1)\Delta t, k\Delta t)$ ($k = \overline{0, m}$) наблюдалось $r(k\Delta t)$ событий потока соответственно. Также рассмотрим $p(\theta|t + \Delta t)$ – апостериорную плотность в момент времени $t + \Delta t$.

Теорема 1. *Апостериорная плотность $p(\theta|t + \Delta t)$ определяется рекуррентной формулой*

$$p(\theta|t + \Delta t) = p(\theta|t) \frac{\sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j|t) \frac{(\lambda_j \Delta t)^{r(t+\Delta t)}}{r(t+\Delta t)!} e^{-\lambda_j \Delta t}}{\int_{\Theta} p(\theta|t) \sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j|t) \frac{(\lambda_j \Delta t)^{r(t+\Delta t)}}{r(t+\Delta t)!} e^{-\lambda_j \Delta t} d\theta}, \quad (2)$$

где $\omega(\lambda_j|t)$ ($j = \overline{1, n}$) – апостериорная вероятность того, что поток в момент времени t ($t > t_0$) находится в j -м состоянии; $\omega(\lambda_j|t)$ ($j = \overline{1, n}$) получены в явном виде в работе [7].

Доказательство. Используя формулу для условной вероятности, находим

$$p(\theta|\vec{r}(t + \Delta t)) = \frac{p(\theta, r(t + \Delta t), \vec{r}(t))}{p(\vec{r}(t + \Delta t))} = \frac{p(r(t + \Delta t)|\theta, \vec{r}(t))p(\theta, |\vec{r}(t))p(\vec{r}(t))}{p(\vec{r}(t + \Delta t))},$$

или, используя в последней дроби формулу полной вероятности для условной вероятности, получаем

$$p(\theta|\vec{r}(t + \Delta t)) = p(\theta|\vec{r}(t)) \frac{p(\vec{r}(t))}{p(\vec{r}(t + \Delta t))} \sum_{j=1}^n p(r(t + \Delta t)|\vec{r}(t), \theta, \lambda(t) = \lambda_j) p(\lambda(t) = \lambda_j|\vec{r}(t), \theta). \quad (3)$$

Рассмотрим в (3) произведение $p(r(t + \Delta t)|\vec{r}(t), \theta, \lambda(t) = \lambda_j) p(\lambda(t) = \lambda_j|\vec{r}(t), \theta)$. Во-первых, имеем $p(\lambda(t) = \lambda_j|\vec{r}(t), \theta) = \omega(\lambda_j|t)$ ($j = \overline{1, n}$), где $\omega(\lambda_j|t)$ ($j = \overline{1, n}$) – апостериорная вероятность того, что поток в момент времени t находится в j -м

состоянии, определенная в [7]. Во-вторых, количество наблюдаемых на полуинтервале $[t, t + \Delta t)$ событий не зависит от последовательности $\vec{r}(t)$ наблюдаемых до момента t событий, а зависит только от состояния потока в момент времени t , т.е. от значения интенсивности наступления событий потока $\lambda(t) = \lambda_j$ ($j = \overline{1, n}$) в момент времени t . Поэтому имеем $p(r(t + \Delta t) | \vec{r}(t), \theta, \lambda(t) = \lambda_j) = p(r(t + \Delta t) | \theta, \lambda(t) = \lambda_j)$. А поскольку поток в любом состоянии ведет себя как пуассоновский, получаем $p(r(t + \Delta t) | \theta, \lambda(t) = \lambda_j) = \frac{(\lambda_j \Delta t)^{r(t + \Delta t)}}{r(t + \Delta t)!} e^{-\lambda_j \Delta t}$. Таким образом, получаем (3) в виде

$$p(\theta | \vec{r}(t + \Delta t)) = p(\theta | \vec{r}(t)) \frac{p(\vec{r}(t))}{p(\vec{r}(t + \Delta t))} \sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j | t) \frac{(\lambda_j \Delta t)^{r(t + \Delta t)}}{r(t + \Delta t)!} e^{-\lambda_j \Delta t}.$$

Находя в последнем выражении множитель $p(\vec{r}(t)) / p(\vec{r}(t + \Delta t))$ из условия нормировки $\int_{\Theta} p(\theta | \vec{r}(t + \Delta t)) d\theta = 1$, приходим к (2). \square

Рассмотрим случай, когда на полуинтервале $[t, t + \Delta t)$ нет событий, т.е. $r(t + \Delta t) = 0$. Это означает, что полуинтервал $[t, t + \Delta t)$ находится на временной оси между моментами наступления соседних событий, скажем, между моментами t_k и t_{k+1} ($k = 1, 2, \dots$) либо между моментом начала наблюдений за потоком t_0 и моментом наступления первого события t_1 . Для дальнейших выкладок введем обозначение $s(t, \theta) = \sum_{j=1}^n \lambda_j \omega(\lambda_j | t)$.

Лемма 1. Апостериорная плотность $p(\theta | t)$ между моментами наступления событий удовлетворяет интегро-дифференциальному уравнению

$$\frac{dp(\theta | t)}{dt} = -p(\theta | t) \left[s(t, \theta) - \int_{\Theta} s(t, \theta) p(\theta | t) d\theta \right] \quad (t_k < t < t_{k+1}, \quad k = 0, 1, \dots). \quad (4)$$

Доказательство. Поскольку $r(t + \Delta t) = 0$, получаем (2) в виде

$$p(\theta | t + \Delta t) = p(\theta | t) \frac{\sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j | t) e^{-\lambda_j \Delta t}}{\int_{\Theta} p(\theta | t) \sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j | t) e^{-\lambda_j \Delta t} d\theta},$$

или, раскладывая экспоненты в числителе и знаменателе в ряд с точностью до $o(\Delta t)$, получаем

$$p(\theta | t + \Delta t) = [p(\theta | t) - s(t, \theta) p(\theta | t) \Delta t + o(\Delta t)] \left[1 - \Delta t \int_{\Theta} s(t, \theta) p(\theta | t) d\theta + o(\Delta t) \right]^{-1},$$

или, раскладывая второй сомножитель в ряд, находим

$$p(\theta | t + \Delta t) = p(\theta | t) - \Delta t s(t, \theta) p(\theta | t) + \Delta t p(\theta | t) \int_{\Theta} s(t, \theta) p(\theta | t) d\theta + o(\Delta t).$$

Переносим в последнем равенстве $p(\theta | t)$ влево, делим на Δt и устремляем Δt к нулю, получаем (4). \square

Асинхронный поток обладает свойством ординарности (поскольку в каждом состоянии ведет себя как пуассоновский), поэтому вероятность наступления на полуинтервале $[t, t + \Delta t)$ двух и более событий равна $o(\Delta t)$. Рассмотрим случай, когда на полуинтервале $[t, t + \Delta t)$ наступает одно событие потока, скажем, в момент времени t_k ($t < t_k < t + \Delta t$). При этом $r(t + \Delta t) = 1$.

Лемма 2. *Апостериорная плотность $p(\theta|t)$ в моменты наступления событий пересчитывается по формуле*

$$p(\theta|t_k + 0) = \frac{p(\theta|t_k - 0)s(t_k - 0, \theta)}{\int_{\Theta} p(\theta|t_k - 0)s(t_k - 0, \theta) d\theta} \quad (k = 1, 2, \dots). \quad (5)$$

Доказательство. Поскольку $r(t + \Delta t) = 1$, получаем (2) в виде

$$p(\theta|t + \Delta t) = p(\theta|t) \frac{\Delta t \sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j|t) \lambda_j e^{-\lambda_j \Delta t}}{\Delta t \int_{\Theta} p(\theta|t) \sum_{j=1}^n \omega(\lambda_j|t) \lambda_j e^{-\lambda_j \Delta t} d\theta},$$

или, раскладывая экспоненты в числителе и знаменателе в ряд с точностью до $o(\Delta t)$, и вводя величины $\Delta t'$ и $\Delta t''$ такие, что $t = t_k - \Delta t'$, $t + \Delta t = t_k + \Delta t''$, находим

$$p(\theta|t_k + \Delta t'') = p(\theta|t) \frac{\Delta t p(\theta|t_k - \Delta t') s(t_k - \Delta t', \theta) + o(\Delta t)}{\Delta t \int_{\Theta} p(\theta|t_k - \Delta t') s(t_k - \Delta t', \theta) d\theta + o(\Delta t)}.$$

Поделим числитель и знаменатель последней дроби на Δt , после чего устремим Δt к нулю (при этом $t = t_k - \Delta t'$ стремится к t_k слева, $t + \Delta t = t_k + \Delta t''$ стремится к t_k справа). После предельного перехода получаем (5). \square

Замечание к лемме 2. В момент времени t_0 начала наблюдений за потоком апостериорная плотность $p(\theta|t_0)$ задается исходя из априорных данных о параметрах асинхронного потока. Если таких данных нет, можно задать плотность $p(\theta|t_0)$ как произведение N плотностей равномерно распределенных случайных величин, каждая из которых распределена в некотором интервале допустимых значений для соответствующего параметра потока.

Теорема 2. *Поведение апостериорной плотности $p(\theta|t)$ на временной оси определяется интегро-дифференциальным уравнением (4) и формулой пересчета плотности вероятностей (5), в которых $t_k \leq t < t_{k+1}$, $p(\theta|t_k) = p(\theta|t_k + 0)$, $p(\theta|t_{k+1}) = p(\theta|t_{k+1} - 0)$ ($k = 0, 1, \dots$). В момент времени t_0 апостериорная плотность $p(\theta|t_0)$ задается согласно замечанию к лемме 2.*

Доказательство. Доказательство следует из лемм 1 и 2 путем синхронизации формул (4) и (5). \square

Теорема 3. Апостериорная плотность вероятностей $p(\theta|t)$ вектора параметров θ на полуинтервале времени $[t_k, t_{k+1})$ ($k = 0, 1, \dots$) определяется формулой:

$$p(\theta|t) = \frac{p(\theta|t_k) e^{[-\int_{t_k}^t s(\tau, \theta) d\tau]}}{\int_{\Theta} p(\theta|t_k) e^{[-\int_{t_k}^t s(\tau, \theta) d\tau]} d\theta} \quad (t_k < t < t_{k+1}, k = 0, 1, \dots), \quad (6)$$

где $p(\theta|t_k) = p(\theta|t_k + 0)$ вычисляется в момент наступления события t_k ($k = 1, 2, \dots$) по формуле (5), а в момент t_0 плотность $p(\theta|t_0)$ задается согласно замечанию к лемме 2.

Доказательство. Преобразуем интегро-дифференциальное уравнение (4) к следующему виду:

$$\frac{dp(\theta|t)}{p(\theta|t)} = - \left[s(t, \theta) - \int_{\Theta} s(t, \theta) p(\theta|t) d\theta \right] dt.$$

Интегрируя последнее интегро-дифференциальное уравнение в пределах от t_k до t , получаем

$$\ln \left[\frac{p(\theta|t)}{p(\theta|t_k)} \right] = - \int_{t_k}^t \left[s(\tau, \theta) - \int_{\Theta} s(\tau, \theta) p(\theta|\tau) d\theta \right] d\tau,$$

или, проделывая необходимые преобразования, получаем

$$p(\theta|t) = p(\theta|t_k) e^{[-\int_{t_k}^t s(\tau, \theta) d\tau]} e^{\left[\int_{t_k}^t \int_{\Theta} s(\tau, \theta) p(\theta|\tau) d\theta d\tau \right]}.$$

Найдя в полученном выражении последний сомножитель из условия нормировки $\int_{\Theta} p(\theta|t) d\theta = 1$, приходим к (6). \square

Подставляя (6) в (1), получаем явный вид оценок параметров потока для произвольного момента времени наблюдения за потоком. При этом в момент времени t_{k+1} ($k = 0, 1, \dots$) имеем

$$\hat{\theta}(t_{k+1}) = \hat{\theta}(t_{k+1} + 0) = \int_{\Theta} \theta p(\theta|t_{k+1} + 0) d\theta, \quad (7)$$

где $p(\theta|t_k + 0)$ вычисляется по формуле (5).

4. АЛГОРИТМ ОЦЕНКИ ПАРАМЕТРОВ ПОТОКА

Полученные в настоящей статье формулы позволяют сформулировать алгоритм расчета оценок параметров асинхронного дважды стохастического потока событий с конечным числом состояний в произвольный момент времени t наблюдения за потоком:

- 1) в момент времени $t_0 = 0$ задается $p(\theta|t_0)$, исходя из априорных данных о потоке, либо как произведение N плотностей равномерно распределенных случайных величин, каждая из которых распределена в некотором интервале допустимых значений для соответствующего параметра потока; также задаются начальные значения апостериорных вероятностей $\omega(\lambda_j|t_0)$, ($i = \overline{1, n}$), способ задания апостериорных вероятностей описан в [7];
- 2) по формуле (1) в момент времени $t_0 = 0$ рассчитываются оценки параметров потока $\hat{\theta}(t_0)$;
- 3) для $k = 0$ в любой момент времени t ($0 < t < t_{k+1}$), где t_{k+1} – момент наблюдения $(k+1)$ -го события потока, по формуле (6) рассчитывается апостериорная плотность $p(\theta|t)$ и параллельно с этим по формуле (1) рассчитываются оценки параметров потока $\hat{\theta}(t)$; при этом вероятности $\omega(\lambda_j|t)$ ($j = \overline{1, n}$), входящие в (6), вычисляются согласно [7];
- 4) для $k = 0$ в момент времени t_{k+1} по формуле (5) рассчитывается апостериорная плотность $p(\theta|t_{k+1} + 0)$ и по формуле (7) находятся оценки $\hat{\theta}(t_{k+1})$; при этом $p(\theta|t_{k+1} - 0)$ вычисляется по формуле (6) в момент времени $t = t_{k+1}$, вероятности $\omega(\lambda_j|t)$ ($j = \overline{1, n}$), входящие в (6), в момент $t = t_{k+1}$ вычисляются согласно [7]; значение $p(\theta|t_{k+1} + 0)$ является начальным для расчета плотности $p(\theta|t)$ на следующем шаге алгоритма;
- 5) шаги 3 – 4 алгоритма повторяются для $k = 1, 2, \dots$

5. ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В настоящей статье получены оптимальные оценки параметров асинхронного дважды стохастического потока с конечным числом состояний [7]. Оценки оптимальны в смысле минимума среднеквадратического отклонения от истинных значений параметров потока. Приводится алгоритм оценки параметров асинхронного потока событий. Сформулированный алгоритм может быть реализован программно и применяться для оценки параметров реальных потоков. Оценки параметров реальных потоков используются при создании адекватных математических моделей реально существующих и проектируемых ЦСИО.

ЛИТЕРАТУРА

1. Башарин Г. П., Кокотушкин В. А., Наумов В. А. О методе эквивалентных замен расчета фрагментов сетей связи. Ч.1 // Изв. АН СССР. Техн. кибернетика, 1979. № 6. С. 92–99.

2. Башарин Г. П., Кокотушкин В. А., Наумов В. А. О методе эквивалентных замен расчета фрагментов сетей связи. Ч.2 // Изв. АН СССР. Техн. кибернетика, 1980. № 1. С. 55–61.
3. Neuts M. F. A versatile Markov point process // J. Appl. Probab., 1979. V. 16. P. 764–779.
4. Горцев А. М., Нежелская Л. А. Оценка параметров синхронного МС-потока событий // Сети связи и сети ЭВМ (анализ и применение): тез. докл. Восьмой Белорусской зимней школы-семинара по теории массового обслуживания, Минск: Изд-во БГУ, 1992. С. 33.
5. Горцев А. М., Шмырин И. С. Оптимальная оценка параметров дважды стохастического пуассоновского потока событий при наличии ошибок в измерениях моментов наступления событий // Изв. вузов. Физика, 1999. № 4. С. 19–27.
6. Бушланов И. В., Горцев А. М., Нежелская Л. А. Оценка параметров синхронного дважды стохастического потока событий // АиТ, 2008. № 9. С. 76–93.
7. Горцев А. М., Зувич В. Л. Оптимальная оценка состояний асинхронного дважды стохастического потока событий с произвольным числом состояний // Вестник ТГУ. Управление, вычислительная техника и информатика, 2010. № 2(11). С. 44–65.