

© 2020 г. А.А. БУТОВ, д-р физ.-мат. наук (butov.a.a@gmail.com)  
(Ульяновский государственный университет)

## ОЦЕНИВАНИЕ ПАРАМЕТРОВ РАСПРЕДЕЛЕННЫХ ПРОДУКТИВНЫХ СИСТЕМ, РАБОТАЮЩИХ ПО ПРИНЦИПУ «ТОЧНО В СРОК»

Рассматриваются распределенные системы процессов “точно в срок”. Даны описания таких процессов в терминах точечных (считающих) процессов. Сформулированы и решены задачи оценивания времени завершения и времени выполнения операций для распределенной системы однородных продуктивных процессов “точно в срок”. Математическая модель и доказательства приведены в мартингальных терминах.

*Ключевые слова:* продуктивная система, время выполнения операций, мартингальные методы, случайное блуждание, “точно в срок”, оценивание.

DOI: 10.31857/S0005231020030022

### 1. Введение

Настоящая работа является в некотором смысле логическим продолжением [1]. Здесь (в мартингальных терминах [2]) рассматриваются стохастические системы, реализующие достаточно известный принцип “точно в срок”. Примеры таких систем включают в себя производственные системы “точно в срок”, педагогические стратегии обучения, методы лечения, а также методы компиляции в компьютерном программировании (см. литературу в [1]). Получивший распространение термин “точно в срок” в настоящее время является устоявшимся и восходит к описанию производственной системы Toyota в [3]. Также необходимо отметить, что (в отличие от финансовой математики, рассматривающей преимущественно распределительные, по сути игровые, с точки зрения теории вероятностей задачи) исследованиям стохастических продуктивных систем в последнее время посвящается увеличивающееся количество работ (см., например, [4, 5] и ссылки в них).

Рассмотрим описание продуктивных систем “точно в срок” в терминах точечных считающих процессов. Предполагается, что в таких системах должно быть выполнено некоторое целое число операций  $K \geq 1$  к фиксированному моменту времени  $T > 0$  (при начале отсчета времени с нулевого момента). Это означает, что в каждый момент  $t \in [0, T]$  количество оставшихся для выполнения операций равно  $X_t$ , т.е. числу  $K$  за вычетом значения  $B_t$  процесса, считающего числа выполнений, и плюс  $A_t$  — возвращенные на переработку или доработку операции (см. в [6] пример подобного описания технологических процессов, но не “точно в срок”). В простом случае без возвращений и при однородном процессе выполнения описание продуктивного процесса  $X$  представляет собой так называемый пуассоновский мост [7, 8] и в обратном

времени соответствует пуассоновскому процессу при условии, что его значение в момент времени  $T$  равно точно  $K$  (см., например, [9, 10]).

В работе приводятся определения процессов “точно в срок” в терминах как распределений, так и интенсивностей скачков точечных процессов. Показано, что интенсивности бесконечно возрастают к программному (запланированному) моменту выполнения продуктивного процесса. Рассматриваются системы, в которых выполнение операций завершается до некоторого момента, вообще говоря а priori не известного. Такие системы (называемые здесь распределенными системами “точно в срок”) формализованы в терминах семейств случайных блужданий. Для распределенных продуктивных систем приводятся выражения интенсивностей скачков. Из этих выражений следует, что распределенная система процессов “точно в срок” сама, вообще говоря, может и не обладать свойством “точно в срок”. Однако если она этим свойством обладает, то при ее наблюдении (как и при наблюдении одиночного процесса “точно в срок”), завершение операций выполнения наступает строго до запрограммированного момента выполнения. В связи с этим возникает задача оценивания момента выполнения по наблюдениям значений продуктивного процесса  $X_t$ . Задачи такого типа достаточно востребованы. Например, в геронтологии не утихают дискуссии о запрограммированной или потенциально бесконечной видовой продолжительности жизни (т.е. отсутствует понимание возможности бесконечного носителя распределенной системы при конечных носителях “распределяемых” процессов), см., например, [11, 12]. Также, актуальной остается задача определения видовой продолжительности жизни однородной когорты, к которой в распределенной системе и принадлежит наблюдаемый индивидуум с известным временем “завершения жизненного цикла”. Аналогичные задачи известны при моделировании процессов жизненного цикла в моделях систем лесоводства, сельскохозяйственных и ряда технических (для которых изначально не устанавливается верхний предел эксплуатации или развития). По-прежнему интерес представляет задача последовательного оценивания момента завершения процесса “точно в срок” при наблюдаемом продуктивном процессе. Предлагаемая работа посвящена задачам последовательного оценивания времени завершения продуктивного процесса и параметров случайного блуждания с поглощением, характеризующего время выполнения операций (что в определенном смысле является продолжением задач оценивания параметров случайной среды по наблюдаемым блужданиям [13]). Описания задач и их решения выполнены в мартингальных терминах. Доказательства всех не являющихся очевидными результатов приведены в Приложении.

## 2. Определение процессов “точно в срок”

Пусть вероятностное пространство  $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbf{P})$  снабжено неубывающим непрерывным справа потоком  $\sigma$ -алгебр  $\mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t \geq 0}$ , пополненным по мере  $\mathbf{P}$  (т.е. выполняются условия Деллашери [2, 14]). Рассмотрим на стохастическом базисе  $\mathbf{B} = (\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F} = (\mathcal{F}_t)_{t \geq 0}, \mathbf{P})$  процесс случайного блуждания  $X = (X_t)_{t \geq 0}$  с начальным значением  $X_0 = K \in \mathbb{N} = \{1, 2, \dots\}$ , с регулярными траекториями из пространства Скорохода и значениями  $X_t \in \{0, 1, 2, \dots, K\}$ . Для скач-

ков предполагается, что  $\Delta X_t = X_t - X_{t-} \in \{-1, 0, 1\}$ , т.е. переходы случайного блуждания осуществляются только в ближайшие состояния. Очевидно, процесс  $X$  может единственным образом быть представлен (см., например, [15–18]) в следующем виде:

$$X = X_0 + A - B = K + A - B,$$

где точечные процессы  $A = (A_t)_{t \geq 0}$  и  $B = (B_t)_{t \geq 0}$  являются считающими количества положительных и отрицательных скачков  $X$  соответственно: при всех  $t \geq 0$   $\mathbf{P}$ -п.н.

$$A_t = \sum_{0 < s \leq t} \mathbb{I}\{\Delta X_s = 1\}, \quad B_t = \sum_{0 < s \leq t} \mathbb{I}\{\Delta X_s = -1\}$$

при нулевых начальных значениях  $A_0 = B_0 = 0$  (здесь и далее  $\mathbb{I}\{\cdot\}$  — индикаторная функция, т.е.  $\mathbb{I}\{\text{true}\} = 1$ ,  $\mathbb{I}\{\text{false}\} = 0$ ). Введем следующие определения.

*Определение 1.* Процесс  $X = (X_t)_{t \geq 0}$  назовем *продуктивным*,  $B = (B_t)_{t \geq 0}$  процессом *выполнения (операций)* и  $A = (A_t)_{t \geq 0}$  — процессом *возвращений*.

Продуктивный процесс заключается в выполнении  $K$  запланированных операций, и  $X_t$  в каждый момент времени  $t \geq 0$  соответствует числу оставшихся невыполненными операций. При этом количество собственно выполнений  $B_t$  может оказываться больше  $K$ , если число возвращений  $A_t$  (например на доработку, как это показано в прикладной работе [6]) оказывается положительным.

*Определение 2.* Марковский момент  $\tau$ , определенный на стохастическом базисе  $\mathbf{B}$  и являющийся моментом достижения нулевого значения продуктивным процессом  $X$ , называется *моментом завершения*:

$$(1) \quad \tau = \inf\{t > 0: X_t = 0\}, \quad \text{где} \quad \inf\{\emptyset\} = +\infty.$$

В настоящей работе рассматриваются продуктивные процессы только “с одним циклом выполнения”, т.е. нулевое состояние является поглощающим для  $X$ :  $X_t = 0$  при всех  $t \geq \tau$ .

*Определение 3.* Продуктивный процесс *конечен*, если  $\mathbf{P}\{\tau < \infty\} = 1$ , т.е.  $\tau$  — момент остановки на стохастическом базисе  $\mathbf{B}$ .

*Определение 4.* Конечный продуктивный процесс называется “*точно в срок*” (или процессом “*точно в срок и*”), если существует число  $u \in (0, \infty)$  такое, что

$$(2) \quad \mathbf{P}\{\tau \leq u\} = 1,$$

$$(3) \quad \mathbf{P}\{\tau > t\} > 0 \quad \text{для любого} \quad t \in [0, u).$$

*Определение 5.* Если  $X = (X_t)_{t \geq 0}$  — конечный продуктивный процесс “точно в срок и”, то величину  $u$  назовем *временем выполнения продуктивного процесса*.

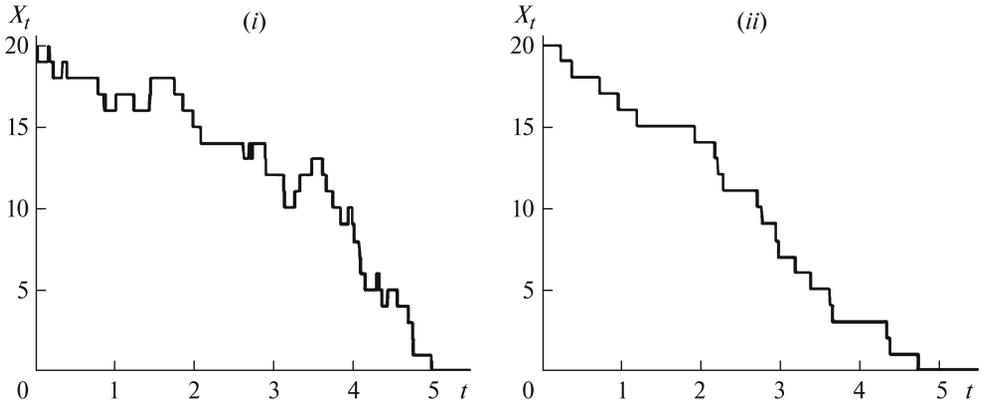


Рис. 1. Траектории продуктивного процесса “точно в срок  $u$ ”  $X^u = (X_t^u)_{t \geq 0}$  с  $u = 5$  и  $K = 20$ ;  $i$  — процесс с возвратами,  $ii$  — без возвратов.

*Пример 1.* На рис. 1,  $i$  приведен график траектории продуктивного процесса  $X = X^u = (X_t^u)_{t \geq 0}$  “точно в срок  $u$ ” со временем выполнения  $u = 5$  и начальным значением  $K = 20$ . Процесс возвратов  $A$  порожден пуассоновским процессом  $\pi$  с компенсатором  $\tilde{\pi}_t = 2,0 \cdot t$ :  $A_t = \int_0^t \mathbb{I}\{1 \leq X_{s-} \leq K - 1\} d\pi_s$ . Точечный процесс выполнения  $B$  имеет компенсатор, обеспечивающий конечность продуктивного процесса “точно в срок  $u$ ”:  $\tilde{B}_t = \int_0^t (K - X_s) \frac{1}{u-s} \mathbb{I}\{s < u\} ds$ . На рис. 1,  $ii$  представлен график траектории продуктивного процесса без возвратов (т.е.  $A_t = 0$  при всех  $t \geq 0$ ). Траектории процессов получены в результате имитационного компьютерного моделирования.

Для момента останова  $\tau$ , отвечающего конечному продуктивному процессу, определена функция распределения  $F_\tau(t) = \mathbf{P}\{\tau \leq t\}$ , и поэтому условия (2) и (3) могут быть представлены как

$$(4) \quad F_\tau(u) = 1,$$

$$(5) \quad F_\tau(t) < 1 \quad \text{для любого } t \in [0, u).$$

Не ограничивая общности, для упрощения изложения в настоящей работе предполагаем, что все рассматриваемые далее функции распределения абсолютно непрерывны, имеют носитель в  $[0, +\infty)$  и, следовательно, имеют соответствующие плотности вероятностей (например,  $F_\tau(x) = 0$  при  $t \leq 0$  и  $F_\tau(x) = \int_0^x \rho_\tau(t) dt$  при  $x > 0$ ).

Исследования процессов “точно в срок” оказываются удобными на основе традиционных описаний характеристик интенсивностей процессов завершения продуктивных процессов, поскольку именно в этих терминах рассматриваются модели завершаемых событий (например, смертности, разрушения) в биологии или демографии, а также в современных описаниях рисков для сложных технических систем. При этом для момента  $\tau$  на базисе  $\mathbf{B}$  определяется процесс “одного скачка”  $N = (N_t)_{t \geq 0}$ :

$$(6) \quad N(t) = \mathbb{I}\{\tau \leq t\}$$

с  $N(0) = 0$  и  $\lim_{t \rightarrow \infty} N(t) = 1$   $\mathbf{P}$ -п.н. По теореме Деллашери разложение Дуба-Мейера на базисе  $\mathbf{B}^N = (\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{F}^N = (\mathcal{F}_t^N)_{t \geq 0}, \mathbf{P})$  с  $\mathcal{F}_t^N = \sigma\{N_s; s \leq t\}$  (т.е. в минимальном представлении) имеет вид

$$N(t) = \tilde{N}(t) + m^N(t).$$

Здесь  $m^N = (m^N(t))_{t \geq 0}$  — мартингал на стохастическом базисе  $\mathbf{B}^N$ , а  $\tilde{N} = (\tilde{N}(t))_{t \geq 0}$  — компенсатор (неубывающий предсказуемый процесс) с

$$\tilde{N}(t) = \int_0^t h(s) \mathbb{I}\{s < \tau\} ds,$$

где интенсивность  $h(t)$  скачков процессов  $N$  (известная в моделях разрушения как “hazard rate”, а в демографических и биологических описаниях называемая “смертность”) определяется следующими выражениями:

$$(7) \quad h(t) = \frac{\rho_\tau(t)}{1 - F_\tau(t)} \quad \text{и} \quad \int_0^t h(s) ds = -\ln(1 - F_\tau(t)).$$

Из (4)–(5) и (7) вытекает очевидное утверждение для “точно в срок” в терминах интенсивностей скачков

*Предложение 1. Процесс  $X$  является “точно в срок  $u$ ”, если выполняются следующие два условия:*

$$\int_0^u h(s) ds = \infty, \quad \int_0^t h(s) ds < \infty \quad \text{для любого} \quad t \in [0, u).$$

Это предложение оказывается полезным не только в качестве критерия свойства “точно в срок”, но и при анализе распределенных продуктивных процессов.

### 3. Распределенные системы продуктивных процессов “точно в срок”

Рассмотрим систему множественных продуктивных процессов “точно в срок  $u$ ” со случайным временем выполнения и некоторым заданным распределением значений  $u$ . Формализовать такую систему можно следующим образом. На стохастическом базисе  $\mathbf{B}$  зададим множество независимых случайных процессов  $\mathcal{X} = \{X^u; u > 0\}$ . Пусть при каждом  $u > 0$  процесс  $X^u = (X_t^u)_{t \geq 0}$  является конечным продуктивным процессом “точно в срок  $u$ ” с моментом завершения, определяемым аналогично (1),

$$(8) \quad \zeta(u) = \inf\{t > 0: X_t^u = 0\}$$

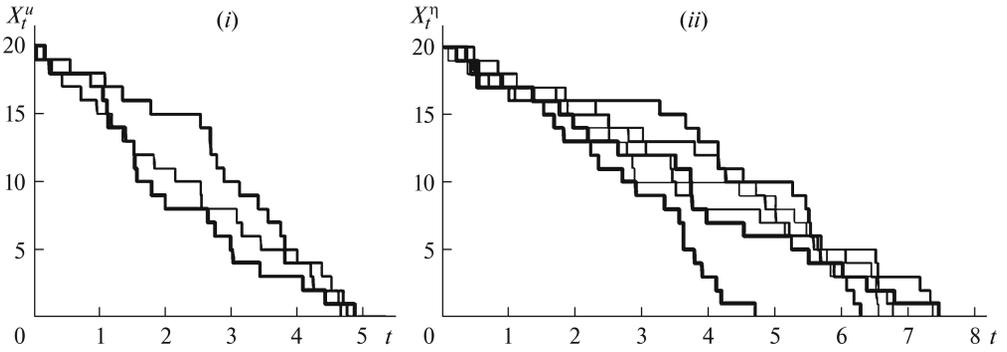


Рис. 2. Продуктивные процессы без возвратов с  $K = 20$ ;  $i$  — 3 траектории процесса “точно в срок  $u$ ”  $X^u = (X_t^u)_{t \geq 0}$  с  $u = 5$ ;  $ii$  — 6 траекторий распределенного процесса  $X^\eta = (X_t^\eta)_{t \geq 0}$  с  $\eta$ , равномерно распределенной на  $[5, 8]$ .

с соответствующей функцией распределения  $F_{\zeta(u)}(t; u)$  и плотностью  $\rho_{\zeta(u)}(t; u)$ . Для описания распределения параметра  $u$  зададим строго положительную  $\mathcal{F}_0$ -измеримую случайную величину  $\eta = \eta(\omega)$ ,  $\omega \in \Omega$ , с функцией распределения  $F_\eta(t)$  и плотностью распределения  $\rho_\eta(t)$  (при этом  $\mathbf{P}\{\eta < \infty\} = 1$ ,  $\rho_\eta(t) = 0$  при  $t < 0$  и  $F_\eta(t) = 0$  при  $t \leq 0$ ). Предполагается, что  $\eta$  и семейство  $\mathcal{X}$  независимы. Значения случайной величины  $\eta$  рассматриваются в качестве моментов выполнения  $u$  для соответствующих элементов семейства  $\mathcal{X}$ . Тогда распределенный продуктивный процесс  $X = (X_t)_{t \geq 0}$  определяется как  $X = X^\eta = (X_t^\eta)_{t \geq 0}$ ,  $X^{\eta(\omega)} \in \mathcal{X}$ ,  $\omega \in \Omega$ .

Очевидно, продуктивный процесс  $X$  также является конечным, но необязательно “точно в срок”. Момент его завершения определяется (1) и (8) и равен  $\tau = \zeta(\eta)$ . Для момента  $\tau$  и интенсивности  $h(t)$ , характеризующейся в соответствии с (7) его распределением, справедливо следующее утверждение.

*Предложение 2. При  $t \geq 0$*

$$(9) \quad h(t) = \frac{1}{1 - F_\tau(t)} \int_t^\infty \rho_{\zeta(u)}(t; u) \rho_\eta(u) du,$$

где

$$(10) \quad F_\tau(t) = F_\eta(t) + \int_t^\infty F_{\zeta(u)}(t; u) \rho_\eta(u) du.$$

Простым следствием предложения 2 является следующее утверждение, позволяющее “разделить” классы продуктивных систем на группу с процессами “точно в срок” и группу процессов, траектории которых с положительной вероятностью имеет сколь угодно большой момент завершения.

*Утверждение 1. Конечный продуктивный процесс  $X = X^\eta = (X_t^\eta)_{t \geq 0}$ ,  $X^{\eta(\omega)} \in \mathcal{X}$ ,  $\omega \in \Omega$ , для которого момент выполнения — случайная величина  $\eta = \eta(\omega)$ ,  $\omega \in \Omega$ , с функцией распределения  $F_\eta(t)$ , является “точно в*

срок” тогда и только тогда, когда плотность распределения  $\rho_\eta(t)$  имеет компактный носитель (т.е. существует такое конечное число  $T > 0$ , что  $F_\eta(T) = 1$ ).

*Пример 2.* Рассмотрим иллюстративный пример, позволяющий сопоставить продуктивные системы “точно в срок  $u$ ” и распределенные системы. На рис. 2 приведены графики продуктивного процесса без возвратов с начальным значением  $K = 20$ . Рисунок 2,  $j$  представляет три траектории продуктивного процесса  $X^u = (X_t^u)_{t \geq 0}$  “точно в срок  $u$ ” с моментом выполнения  $u = 5$  (компенсатор процесса выполнения описан в примере 1). На рис. 2,  $j, j$  показаны шесть траекторий процесса  $X^\eta = (X_t^\eta)_{t \geq 0}$ , но с моментом выполнения, представляющим собой равномерно распределенную на  $[5, 8]$  случайную величину  $\eta = \eta(\omega)$ ,  $\omega \in \Omega$ . Для наглядности траектории (полученные в имитационной компьютерной модели) изображены линиями различной толщины.

#### 4. Задачи оценивания для простых распределенных систем “точно в срок”

##### 4.1. Описания однородных процессов без возвратов

Рассматриваются системы простых (или однородных) процессов “точно в срок” без возврата (т.е. процесс возвратов равен нулю:  $A_t = 0$  при всех  $t \geq 0$  и  $X = X_0 - B = K - B$ ). Процесс выполнений  $B = (B_t)_{t \geq 0}$  представляет собой пуассоновский мост [7, 8]. Таким образом, продуктивный процесс  $X = (X_t)_{t \geq 0}$  может рассматриваться как пуассоновский процесс в обратном времени (см., например, [9, 10]) при условии его терминального значения, равного  $K \in \mathbb{N}$  (в чем, собственно, и заключается “однородность” выполнения операций и соответствующего продуктивного процесса). Как показано в [1] на основе работ [7–10], такой однородный процесс  $X$  “точно в срок  $T$ ” имеет минимальное семимартингалное представление  $X = K + \tilde{X} + m^X$  (где  $\tilde{X}$  — компенсатор, а  $m^X$  — мартингал) с

$$(11) \quad X_t = K - \int_0^t X_s \cdot \frac{1}{T-s} \mathbb{I}\{s < T\} ds + m_t^X,$$

где параметр  $T$  — время выполнения процесса  $X$  (т.е.  $X$  — “точно в срок  $T$ ”). Описания состояний такого процесса достаточно просты. Запись балансовых уравнений для  $\mathbb{I}\{X_t = i\}$ ,  $0 \leq i \leq K$ , оказывается аналогичной рассмотренным в [15–18]. Из их анализа следует лемма, позволяющая анализировать распределение процесса  $X$ .

*Лемма 1.* Для однородного продуктивного процесса “точно в срок  $T$ ” с минимальным представлением (11) при каждом  $0 \leq i \leq K$  выполняется

$$(12) \quad \mathbf{P}\{X_t = i\} = C_K^i \left(\frac{T-t}{T}\right)^i \left(\frac{t}{T}\right)^{K-i}, \quad \text{где } C_K^i = \frac{K!}{i!(K-i)!}.$$

##### 4.2. Оценивание времени выполнения

Довольно естественной для рассматриваемых процессов является следующая задача оценивания.

*Задача 1.* Пусть конечный продуктивный процесс  $X$  — однородный продуктивный “точно в срок  $T$ ” процесс без возвращений с семимартингальным представлением (11). По наблюдениям  $\mathbb{F}^X = (\mathcal{F}_t^X)_{t \geq 0}$  с  $\mathcal{F}_t^X = \sigma\{X_s; s \leq t\}$  необходимо построить оценку  $\mathbf{E}(\tau | \mathcal{F}_t^X)$ .

Развитием этой задачи служит

*Задача 2.* Найти оценку  $\mathbf{E}(\tau | \mathcal{F}_t^X)$  для распределенного процесса  $X = X^\eta = (X_t^\eta)_{t \geq 0}$ ,  $X^{\eta(\omega)} \in \mathcal{X}$ ,  $\omega \in \Omega$ , где каждый из независимых процессов  $X^u = (X_t^u)_{t \geq 0} \in \mathcal{X}$  — однородный продуктивный “точно в срок  $u$ ” процесс без возвращений с семимартингальным представлением (11) (естественно, с заменой  $T$  на  $u$ ). Распределение момента выполнения  $\eta = \eta(\omega)$ ,  $\omega \in \Omega$ , независимого с  $\mathcal{X}$ , предполагается с функцией распределения  $F_\eta(x)$  и плотностью  $\rho_\eta(x)$ .

Заметим, что момент завершения  $\tau$  (см. (1)) продуктивного процесса “точно в срок  $T$ ” строго меньше, чем время выполнения:  $\mathbf{P}\{\tau < T\} = 1$  (это следует из (2) и того, что  $\mathbf{P}\{\tau = T\} = 0$  для непрерывной функции распределения  $F_\tau(x)$ ). Поэтому “наблюдения”  $\mathbb{F}^X = (\mathcal{F}_t^X)_{t \geq 0}$  с  $\mathcal{F}_t^X = \sigma\{X_s; s \leq t\}$  не позволяют установить величину времени выполнения  $T$ . В связи с этим возникает следующая

*Задача 3.* Пусть конечный продуктивный процесс  $X$  является распределенным:  $X = X^\eta = (X_t^\eta)_{t \geq 0}$ ,  $X^{\eta(\omega)} \in \mathcal{X}$ ,  $\omega \in \Omega$ , где каждый из независимых процессов  $X^u = (X_t^u)_{t \geq 0} \in \mathcal{X}$  — однородный “точно в срок  $u$ ”, без возвращений, с представлением (11) (с заменой  $T$  на  $u$ ). Распределение момента  $\eta = \eta(\omega)$ ,  $\omega \in \Omega$ , независимого с  $\mathcal{X}$ , имеет функцию распределения  $F_\eta(x)$  и плотность  $\rho_\eta(x)$ . Необходимо найти функцию распределения  $\widehat{F}_\eta(x; t) = \mathbf{P}\{\eta \leq x | X_t\}$  момента  $\eta$  при условии наблюдения  $X_t$  или, что эквивалентно,  $\widehat{\rho}_\eta(x; t) = d\widehat{F}_\eta(x; t)/dx$ . Также необходимо определить  $\mathbf{E}(\eta | X_t)$ .

Перед решением этих задач приведем некоторые вспомогательные результаты.

*Лемма 2.* Пусть  $X$  — процесс “точно в срок  $T$ ” с семимартингальным представлением (11). Момент  $\tau$ , определенный в (1), имеет функцию распределения и плотность, равные 0 при  $t < 0$ , а также

$$(13) \quad F_\tau(t) = (t/T)^K \quad \text{при } t \in [0, T], \quad F_\tau(t) = 1 \quad \text{при } t > T,$$

$$(14) \quad \rho_\tau(t) = Kt^{K-1}T^{-K} \quad \text{при } t \in (0, T), \quad \rho_\tau(t) = 0 \quad \text{при } t > T.$$

*Следствие 1.*

$$(15) \quad \mathbf{E}\tau = \frac{K}{K+1}T.$$

Решением задачи 1 служит

*Теорема 1.* Для продуктивного процесса “точно в срок  $T$ ” последовательная оценка  $\widehat{\tau}_t(T) = \mathbf{E}(\tau | \mathcal{F}_t^X)$  равна

$$(16) \quad \widehat{\tau}_t(T) = \tau \mathbb{I}\{\tau \leq t\} + \left( t \frac{1}{X_t + 1} + T \frac{X_t}{X_t + 1} \right) \mathbb{I}\{\tau > t\} \mathbb{I}\{T > t\}.$$

Решение задачи 2 предварим рассмотрением задачи 3. Представим его в виде следующей леммы, имеющей и самостоятельный интерес.

*Лемма 3. Плотность распределения  $\hat{\rho}_\eta(x; t)$  при условии наблюдения  $X_t$ , построенная для случайного момента выполнения  $\eta$  с плотностью  $\rho_\eta(x)$ , имеет вид*

$$(17) \quad \hat{\rho}_\eta(x; t) = \sum_{i=1}^K \frac{(x-t)^i x^{-K} \rho_\eta(x) \mathbb{I}\{t < x\}}{\int_t^\infty (s-t)^i s^{-K} \rho_\eta(s) ds} \mathbb{I}\{X_t = i\} + \frac{(\mathbb{I}\{t \geq x\} + t^K x^{-K}) \rho_\eta(x)}{F_\eta(t) + \int_t^\infty t^K s^{-K} \rho_\eta(s) ds} \mathbb{I}\{X_t = 0\}.$$

На основе этой леммы формулируется простое

*Утверждение 2. Для оценки  $\eta$  справедливо:  $\mathbf{E}(\eta|X_t) = \int_0^\infty s \hat{\rho}_\eta(s; t) ds$ , где  $\hat{\rho}_\eta(x; t)$  определяется в лемме 3.*

Поскольку процесс  $X$  марковский, то  $\mathbf{E}(\tau|\mathcal{F}_t^X) = \mathbf{E}(\tau|X_t)$ . Следовательно, результат (17) приводит также и к решению задачи 2.

*Теорема 2. Оценка времени завершения  $\tau$  распределенного однородного продуктивного процесса при наблюдении  $X$  и известной плотности распределенного момента выполнения  $\rho_\eta(x)$  равна*

$$(18) \quad \mathbf{E}(\tau|X_t) = \tau \mathbb{I}\{\tau \leq t\} + \int_t^\infty (t + X_t s) \rho_\eta(s; t) ds \frac{\mathbb{I}\{\tau > t\}}{X_t + 1},$$

где  $\hat{\rho}_\eta(x; t)$  определена в (17).

## 5. Заключение

Полученные в работе результаты заключаются не только в описании математической модели и формулировке ряда оценок. Интерес представляют приведенные в Приложении доказательства, выполненные мартингальными методами. Они могут быть легко обобщены, например, при известных описаниях вероятностей состояний процессов  $\mathbf{P}\{X_t = i\}$  (здесь указанных для простого однородного случая в лемме 1).

Заметим, что наряду с рассмотренными задачами представляются интересными математические описания и анализ мультивариантных процессов “точно в срок”. Отметим, что не исследованы предельные распределения нормированных процессов. Задачам оптимального управления системами “точно в срок” и “почти точно в срок” посвящена пока только одна работа [1] и только для однородного процесса. Также в настоящее время не исследована система процессов “точно в срок” с разладками.

Поскольку рассматриваемые объекты и предложенные задачи актуальны во многих приложениях, а их математическая формализация находится в начальной стадии выполнения даже для простых схем, то анализ мартингальными методами процессов “точно в срок” (и систем таких процессов) представляется перспективным.

*Доказательство свойства 2.* Рассмотрим разбиение  $\mathcal{D} = \{D_1, D_2\}$ , где  $D_1 = \{\tau > t\}$  и  $D_2 = \{\tau \leq t\}$ . Тогда для любых  $t \geq 0$  и  $\Delta > 0$  вероятность события  $A = \{\tau \in (t, t + \Delta]\}$  при условии  $\sigma$ -алгебры  $\mathcal{F}_t^N = \sigma\{N_s; s \leq t\}$ , определенной для  $N$  в (6), совпадает с вероятностью при условии этого разбиения

$$(П.1) \quad \mathbf{P}\{A|\mathcal{F}_t^N\} = \mathbf{P}\{A|\mathcal{D}\}\mathbb{I}\{D_1\}.$$

Однако для правой части (П.1) справедливо равенство

$$(П.2) \quad \mathbf{P}\{A|\mathcal{D}\}\mathbb{I}\{D_1\} = \frac{\mathbf{P}\{A \cap D_1\}}{\mathbf{P}\{D_1\}}\mathbb{I}\{D_1\}.$$

При этом  $\mathbf{P}\{D_1\} = 1 - F_\tau(t)$ , а  $\mathbf{P}\{A \cap D_1\} = \mathbf{E}\{\mathbf{P}(A \cap D_1|\eta)\}$ . Поскольку  $\mathbf{P}(A \cap D_1|\eta) = \mathbf{P}(A|\eta)\mathbb{I}\{D_1\}$ , а  $\mathbf{P}(A|\eta)\mathbb{I}\{D_1\} = \{F_{\varsigma(\eta)}(t+\Delta; \eta) - F_{\varsigma(\eta)}(t; \eta)\}\mathbb{I}\{D_1\} = \Delta \rho_{\varsigma(u)}(t; \eta)\mathbb{I}\{D_1\} + o(\Delta)$ , то  $\mathbf{P}(A \cap D_1) = \Delta \int_0^\infty \rho_{\varsigma(u)}(t; u) \rho_\eta(u) du + o(\Delta)$ . С учетом того, что для каждого процесса  $X^u \in \mathcal{X}$  “точно в срок  $u$ ” выполняется равенство  $\rho_{\varsigma(u)}(t; u) = 0$  при всех  $u \leq t$ , получаем соотношение

$$(П.3) \quad \mathbf{P}(A \cap D_1) = \Delta \int_t^\infty \rho_{\varsigma(u)}(t; u) \rho_\eta(u) du + o(\Delta).$$

Заметим, что  $\mathbf{P}\{A|\mathcal{F}_t^N\} = \Delta h(t)\mathbb{I}\{D_1\} + o(\Delta)$ . Отсюда, а также из (П.1)–(П.3) следует (9). Равенство (10) следует из того, что  $F_\tau(t) = \mathbf{E}\{\mathbf{P}(\varsigma(\eta) \leq t|\eta)\} = \mathbf{E}F_{\varsigma(\eta)}(t)$  и что “точно в срок  $u$ ”  $F_{\varsigma(u)}(t; u) = 1$  при всех  $t \leq u$

$$F_{\varsigma(\eta)}(t) = \int_0^\infty F_{\varsigma(u)}(t; u) \rho_\eta(u) du = \int_0^t 1 \cdot \rho_\eta(u) du + \int_t^\infty F_{\varsigma(u)}(t; u) \rho_\eta(u) du,$$

так как первое слагаемое в правой части равняется  $F_\eta(t)$ . Предложение 2 доказано.

*Доказательство леммы 1.* Балансовые уравнений для  $\mathbb{I}\{X_t = i\}$ ,  $0 \leq i \leq K$ , имеют вид

$$(П.4) \quad \mathbb{I}\{X_t = i\} = \begin{cases} 1 - \int_0^t \mathbb{I}\{X_{s-} = K\} dB_s, & \text{если } i = K, \\ \int_0^t (\mathbb{I}\{X_{s-} = i+1\} - \mathbb{I}\{X_{s-} = i\}) dB_s, & \text{если } 1 \leq i < K, \\ \int_0^t \mathbb{I}\{X_{s-} = 1\} dB_s, & \text{если } i = 0. \end{cases}$$

Поскольку для компенсатора процесса выполнения  $B$  из (11) справедливо  $d\widetilde{B}_s = \{X_s/(T-s)\}ds$ , то из (П.4) получаем

$$(П.5) \quad \mathbb{I}\{\widetilde{X}_t = i\} = \begin{cases} 1 - \int_0^t \mathbb{I}\{X_{s-} = K\} \frac{K}{T-s} ds, & \text{если } i = K, \\ \int_0^t \left( \mathbb{I}\{X_{s-} = i+1\} \frac{i+1}{T-s} - \mathbb{I}\{X_{s-} = i\} \frac{i}{T-s} \right) ds, & \text{если } 1 \leq i < K, \\ \int_0^t \mathbb{I}\{X_{s-} = 1\} \frac{1}{T-s} ds, & \text{если } i = 0. \end{cases}$$

Обозначим искомые вероятности  $p_t(i) = \mathbf{P}\{X_t = i\} = \mathbf{E}\mathbb{I}\{X_t = i\}$ . Тогда из (П.5) получаем линейную систему уравнений

$$(П.6) \quad p_t(i) = \begin{cases} 1 - \int_0^t p_s(K) \frac{K}{T-s} ds, & \text{если } i = K, \\ \int_0^t \left( p_s(i+1) \frac{i+1}{T-s} - p_s(i) \frac{i}{T-s} \right) ds, & \text{если } 1 \leq i < K, \\ \int_0^t p_s(1) \frac{1}{T-s} ds, & \text{если } i = 0. \end{cases}$$

То, что (12) является решением (П.6), проверяется по индукции. Лемма доказана.

*Доказательство леммы 2.* Момент  $\tau$  для процесса  $(X_t)_{t \geq 0}$  совпадает с моментом первого скачка  $\phi = \inf\{v > 0: Y_v = 0\}$  в обратном времени  $v = T - t$  процесса  $(Y_v)_{0 \leq v \leq T}$  с  $Y_v = X_t$  (конструкции соответствующих замен фильтраций и характеристик процесса приведены в [9, 10], а также в [7, 8]). Такой процесс является пуассоновским мостом со следующим представлением при  $0 \leq v \leq T$ :

$$Y_v = \int_0^v (K - Y_r) \frac{1}{T-r} \mathbb{I}\{r < T\} dr + M_v^Y,$$

где  $M^Y$  — соответствующий мартингал. По теореме Деллашери для функции распределения момента первого скачка  $\phi$  выполняется соотношение  $dF_\phi(v)/(1 - F_\phi(v)) = Kdv/(T-v)$ . Следовательно,  $F_\phi(v) = 1 - (T-v)^K/T^K$ . Из равенства  $F_\tau(x) = F_\phi(T-x)$  получаем (13). Его дифференцирование дает (14). Лемма 2 доказана.

*Доказательство следствия 1.* Поскольку  $\mathbf{E}\tau = \int_0^\infty t\rho_\tau(t) dt$ , то из леммы 2 следует (15). Следствие 1 доказано.

*Доказательство теоремы 1.* Заменой начального значения времени на  $t$ , величины  $K$  на  $X_t$  и  $\mathcal{F}_0^X$  на  $\mathcal{F}_t^X$  при  $T > t$  получаем из (15), что  $\mathbf{E}\{\tau \mathbb{I}\{\tau > t\} | \mathcal{F}_t^X\} = \left\{ \frac{X_t}{X_t+1}(T-t) + t \right\} \mathbb{I}\{\tau > t\}$ . Отсюда вытекает (16). Теорема доказана.

*Доказательство леммы 3.* Обозначим для  $n \in \mathbb{N}$ ,  $0 \leq i \leq K$  и  $j = 0, 1, 2, \dots$  вспомогательные множества  $B_i = \{X_t = i\}$  и  $D_j = D_j(n) = \{\eta = [\frac{j}{n}, \frac{j+1}{n})\}$ . Поскольку абсолютно непрерывная (по  $x$ ) функция  $F_\eta(x; t)$  при каждом  $t$  монотонна и ограничена, то она равномерно непрерывна. Поэтому для плотности распределения  $\hat{\rho}_\eta(x; t)$  выполняется следующее соотношение:

$$(II.7) \quad \hat{\rho}_\eta(x; t) = \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^K \frac{\mathbf{P}\{D_j | B_i\}}{1/n} \mathbb{I}\{X_t = i\}.$$

Условную вероятность в (II.7) представим по формуле Байеса в виде

$$(II.8) \quad \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \frac{\mathbf{P}\{D_j | B_i\}}{1/n} = \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \frac{\mathbf{P}\{B_i | D_j\} \mathbf{P}\{D_j\} n}{\sum_{r=1}^{\infty} \mathbf{P}\{B_i | D_r\} \mathbf{P}\{D_r\}} = \\ = \left( \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{r=0}^{\infty} \mathbf{P}\{B_i | D_r\} \mathbf{P}\{D_r\} \right)^{-1} \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \mathbf{P}\{B_i | D_j\} \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \mathbf{P}\{D_j\} n.$$

Найдем каждый из сомножителей в правой части (II.8). Для последнего, очевидно, выполняется следующее равенство:

$$(II.9) \quad \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \mathbf{P}\{D_j\} n = \rho_\eta(x).$$

Из того, что  $\{X_t = 0\}$  при  $\eta \leq t$ , а также из (12) в лемме 1 получаем:

$$(II.10) \quad \lim_{j=[x \cdot n], n \rightarrow \infty} \mathbf{P}\{B_i | D_j\} = \mathbb{I}\{i = 0\} \mathbb{I}\{t \geq x\} + C_K^i \left( \frac{x-t}{x} \right)^i \left( \frac{t}{x} \right)^{K-i} \mathbb{I}\{t < x\}.$$

Аналогично (II.9) и (II.10) для интегральной суммы имеем равенство

$$(II.11) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{r=0}^{\infty} \mathbf{P}\{B_i | D_r\} \mathbf{P}\{D_r\} = \mathbb{I}\{i = 0\} \int_0^t \rho_\eta(s) ds + \\ + \int_t^\infty C_K^i \left( \frac{s-t}{s} \right)^i \left( \frac{t}{s} \right)^{K-i} \rho_\eta(s) ds.$$

Подставив выражения (II.9)–(II.11) в (II.8) и затем в (II.7), получаем выражение (17). Лемма 3 доказана.

*Доказательство теоремы 2.* Поскольку  $\mathbf{E}(\tau | X_t) = \mathbb{I}\{\tau \leq t\} \tau = + \mathbb{I}\{\tau > t\} \int_t^\infty \hat{\tau}_t(s) \hat{\rho}_\eta(s; t) ds$ , где  $\hat{\tau}_t(s)$  определяется в теореме 1, а плотность  $\hat{\rho}_\eta(s; t)$  — в лемме 3, очевидно получаем выражение (18). Теорема доказана.

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Butov A.A., Kovalenko A.A.* Stochastic models of simple controlled systems just-in-time // Вестн. Самар. гос. техн. ун-та. Серия: Физ.-мат. науки. 2018. Т. 22. № 3. С. 518–531.
2. *Луицер Р.Ш., Ширяев А.Н.* Теория мартингалов. М.: Наука, 1986.
3. *Sugimori Y., Kusunoki K., Cho F., Uchikawa S.* Toyota production system and kanban system materialization of just-in-time and respect-for-human system // Int. J. Product. Res. 1977. V. 15. No. 6. P. 553–564.
4. *Pan X., Li S.* Optimal control of a stochastic production-inventory system under deteriorating items and environmental constraints // Int. J. Product. Res. 2015. V. 53. No. 2. P. 607–628.
5. *Fazlirad A., Freiheit T.* Application of Model Predictive Control to Control Transient Behavior in Stochastic Manufacturing System Models // J. Manufactur. Sci. Engineer. 2016. V. 138. No. 8. 081007. P. 1–15.
6. *Полянский Ю.В., Бутов А.А., Железнов О.В.* Имитационная дискретно-событийная стохастическая модель процесса разработки и согласования конструкторско-технологической документации на авиастроительном предприятии // Изв. Самар. науч. центра Росс. акад. наук. 2014. Т. 16. № 1–5. С. 1568–1572.
7. *Privault N., Zambrini J-C.* Markovian bridges and reversible diffusion processes with jumps // Ann. de l'I.H.P. Probab. et statist. 2004. V. 40. No. 5. P. 599–633.
8. *Conforti G., Leonard C., Murr R., Roelly S.* Bridges of Markov counting processes. Reciprocal classes and duality formulas // Electron. Communicat. Probab. 2015. V. 20. No. 18. P. 1–12.
9. *Jacod J., Protter P.* Time Reversal on Levy Processes // Ann. Probab. 1988. V. 16. No. 2. P. 620–641.
10. *Elliott R. J., Tsoi A. H.* Time reversal of non-Markov point processes // Ann. l'I.H.P. Probabilités et statistiques. 1990. V. 26. No. 2. P. 357–373.
11. *Blagosklonny M.V.* Aging is not programmed: genetic pseudo-program is a shadow of developmental growth // Cell Cycle. 2013. V. 12. No. 24. P. 3736–3742.
12. *Kowald A., Kirkwood T.B.L.* Can aging be programmed? A critical literature review // Aging Cell. 2016. V. 15. No. 6. P. 986–998.
13. *Бутов А. А.* Некоторые задачи статистики случайных сред при наблюдаемых процессах размножения и гибели // Тр. мат. ин-та им. В.А. Стеклова: Статистика и управление случайными процессами. 1993. Т. 202. С. 25–32.  
*Butov A.A.* Some random environments statistical problems for observable birth-and-death processes // Proc. Steklov Instit. Math.-AMS. Statist. Control Theory Stochast. Proc. 1994. V. 202. P. 19–26.
14. *Dellacherie C.* Capacités et processus stochastiques. Berlin: Springer, 1972. / Пер. Деллашери К. Емкости и случайные процессы. М.: Мир, 1975.
15. *Бутов А.А.* Некоторые оценки для одномерного процесса размножения и гибели в случайной среде // Теория вероятностей и ее применения. 1991. Т. 36. № 3. С. 561–565.  
*Butov A.A.* Some estimates for a one-dimensional birth and death process in a random environment // Theory Probab. Appl. 1991. V. 36. No. 3. P. 578–583.
16. *Бутов А.А.* Мартингалные методы изучения случайных блужданий в одномерной случайной среде // Теория вероятностей и ее применения. 1994. Т. 39. № 4. С. 681–698.  
*Butov A.A.* Martingale methods for random walks in a one-dimensional random environment // Theory Probab. Appl. 1994. V. 39. No. 4. P. 558–572.

17. *Butov A.A.* Random walks in random environments of a general type // Stochast. Stochast. Reports. 1994. V. 48. No. 3-4. P. 145–160.
18. *Butov A.A.* On the problem of optimal instant observations of the linear birth and death processes // Statist. Probability Lett. V. 101. P. 49–53.

*Статъа представлена к публикации членом редколлегии Е.Я. Рубиновичем.*

Поступила в редакцию 20.06.2019

После доработки 12.08.2019

Принята к публикации 26.09.2019