

## **Лабораторная работа 2. Имитационное моделирование случайных потоков. Проверка гипотезы: сумма пуассоновских потоков – поток пуассоновский с интенсивностью, равной сумме интенсивностей отдельных потоков**

### *Цель работы*

Цель настоящей работы – освоить средства моделирования случайных величин (СВ) с произвольным распределением на основе равномерного распределения. Построить имитационную модель двух потоков, в котором длительность промежутков времени между поступлениями заявок имеет показательный закон с параметрами  $\lambda_1, \lambda_2$ . Осуществить проверку статистической гипотезы о соблюдении свойства аддитивности пуассоновского потока (сумма пуассоновских потоков есть поток пуассоновский).

### *Ход работы*

1. Ознакомиться со справочными сведениями; сформулировать особенности пуассоновского потока событий; указать связь (дискретного) пуассоновского потока и (непрерывного) показательного распределения.
2. Запрограммировать предложенный алгоритм генерации пуассоновского потока с использованием MatLab или Python.
3. Создать графическую интерпретацию потока событий.
4. Осуществить проверку гипотезы о виде распределения для суммарного потока.
5. Сравнить интенсивности выборочных и теоретических интенсивностей потоков.
6. Составить и представить преподавателю отчет о работе.

*Исходные данные:* промежуток наблюдения  $[T_1, T_2]$ , параметр  $\lambda$ . Значения параметра  $\lambda$  должны быть выбраны в зависимости от номера студента в списке группы  $N$ , где  $T_1 = N$ ,  $T_2 = N + 100$ ,  $\lambda_1 = \frac{N+8}{N+24}$ ,  $\lambda_2 = \frac{N+9}{N+25}$ .

### *Справочные сведения*

**1.** Под потоком событий в теории вероятностей понимается последовательность событий, происходящих одно за другим в случайные моменты времени. Примерами могут служить: поток вызовов на телефонной станции; поток включений приборов в бытовой электросети; поток заказных писем, поступающих в почтовое отделение; поток сбоев (неисправностей) электронной вычислительной машины; поток выстрелов, направляемых на цель во время обстрела, и т. п. События, образующие поток, в общем случае могут быть различными, но здесь мы будем рассматривать лишь поток однородных событий, различающихся только моментами появления. Такой поток можно изобразить как последовательность точек  $t_1, t_2, \dots, t_k, \dots$  на числовой оси (0), соответствующих моментам появления событий.

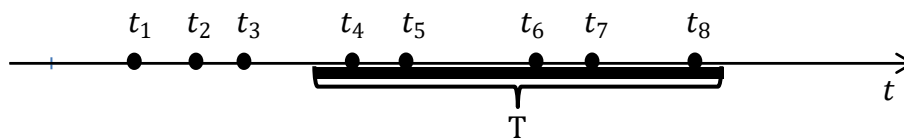


Рисунок 2.1. Поток событий на временной оси

Поток событий называется регулярным, если события следуют одно за другим через строго определенные промежутки времени. Такой поток сравнительно редко встречается в реальных системах, но представляет интерес как предельный случай.

Здесь рассматриваются простейшие потоки со следующими свойствами, определенными содержательно.

1. Поток событий называется стационарным, если вероятность попадания того или иного числа событий на участок времени длиной  $T$  (0) зависит только от длины участка и не зависит от того, где именно на оси  $[0, t)$  расположен этот участок.

2. Поток событий называется потоком без последействия, если для любых неперекрывающихся участков времени число событий, попадающих на один из них, не зависит от числа событий, попадающих на другие.

3. Поток событий называется ординарным, если вероятность попадания на элементарный участок  $\Delta t$  двух или более событий пренебрежимо мала по сравнению с вероятностью попадания одного события.

Если поток событий обладает всеми тремя свойствами (стационарен, ординарен и не имеет последействия), то он называется *простейшим (или стационарным пуассоновским) потоком*. Название «пуассоновский» связано с тем, что при соблюдении условий 1-3 число событий, попадающих на любой фиксированный интервал времени, будет распределено по закону Пуассона.

Пусть события наступают в случайные моменты времени  $t_i = 0, t_1, t_2, \dots, t_k, \dots$ , так что  $u_k = t_k - t_{k-1}$  ( $k \geq 1$ ) – интервалы между поступлениями и, кроме того,

$$t_k = u_1 + u_2 + \dots + u_k$$

Предполагается, что случайные величины  $u_1, u_2, \dots, u_k$  независимы и имеют показательное распределение с параметром  $\lambda$ :

$$P\{u_k < t\} = 1 - e^{-\lambda t}$$

Такой входной поток требований в систему является простейшим.

Пусть  $v(t)$  - число событий, наступивших в интервале времени  $(0, t)$ . Тогда для простейшего потока справедлива формула:

$$P\{v(t) = k\} = \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t},$$

означающая, что если длительности промежутков между поступлениями в систему последовательных требований имеют показательный закон, то случайное число событий, наступивших за время  $t$ , имеет распределение Пуассона с параметром  $\lambda$ , а процесс  $v(t)$  является однородным пуассоновским процессом.

Имеет место и обратное: если число событий  $v(t)$ , наступивших за время  $t$ , является процессом Пуассона с интенсивностью  $\lambda$ , то длительности интервалов  $u_k$  независимы и имеют одинаковое показательное распределение с параметром  $\lambda$ .

2. Метод обратной функции для формирования СВ с произвольным заданным распределением основан на следующей теореме Смирнова.

**Теорема 2.1.** (Смирнова Н.В.). Если  $X$  удовлетворяет уравнению

$$\int_{-\infty}^X F_X(t) dt = \alpha, \quad \alpha \in [0;1],$$

где  $\alpha, \alpha \in [0;1]$  СВ, равномерно распределенная на  $[0;1]$ , то есть  $X = F_X^{-1}(\alpha)$ , то СВ  $X$  распределена по закону  $F_X(t)$ .

3. Рассмотрим задачу получения СВ с функцией распределения показательного закона распределения.

*Решение.* Экспоненциальный закон распределения вероятности случайных событий  $f(x) = \lambda e^{-\lambda x}$ . Интегральный закон распределения плотности вероятности имеет вид:  $F(x) = 1 - e^{-\lambda x}$ .

Получим случайное число, равномерно распределенное в интервале от 0 до 1.

Величины  $r$  и  $F$  в методе обратной функции полагаются равносильными. Поскольку их значения расположены в одном интервале, то, заменяя  $F$  на случайное число  $r$ , имеем:  $r = 1 - e^{-\lambda x}$ .

Используя понятие обратной функции, выражаем искомую величину  $x$  из этого выражения и получаем:  $x = (-1/\lambda) \cdot \ln(1 - r)$ . Так как  $(1 - r)$  и  $r$  равносильны в смысле их применения в вычислениях, то полагают, что соответствующее значение СВ  $x = (-1/\lambda) \cdot \ln(r)$ .

### 3.1 Алгоритм построения модели пуассоновского потока (согласно Т.Смирнова)

1. Генерируем случайное вещественное число  $\xi_i$  в диапазоне  $(0;1)$ .

2. Преобразуем это число в значение СВ с показательным распределением с помощью обратного отображения  $u_i = -\frac{\ln(\xi_i)}{\lambda}$ , используя выражение  $\xi_i = 1 - e^{-t}$ , где  $t$  – промежуток времени, равный в нашем случае интервалу  $u_i$  между наступлениями событий.

3. Получаем значение момента наступления события  $t_i = T_1 + \sum_{j=0}^i u_j$ .

4. Генерируем массив значений  $u_i$  и  $t_i$ , пока  $t_i \leq T_2$ . Полученный массив есть модель пуассоновского потока.

Графическая интерпретация потока событий на рис. 2.1.

4. Основным свойством пуассоновского потока, обуславливающим его широкое применение при моделировании, является свойство инвариантности по отношению к операции суммирования: результирующий поток суммы пуассоновских потоков тоже является пуассоновским с суммарной интенсивностью:

$$\lambda = \sum_{i=1}^n \lambda_i$$

где  $n$  – число пуассоновских потоков, участвующих в суммировании,

$\lambda_i$  – интенсивность  $i$ -ого потока.

Предположим, что имеется два точечных процесса и результирующий процесс формируется наложением (суммированием) этих процессов, то результирующий поток соответствует потоку, изображенному на следующем рисунке:

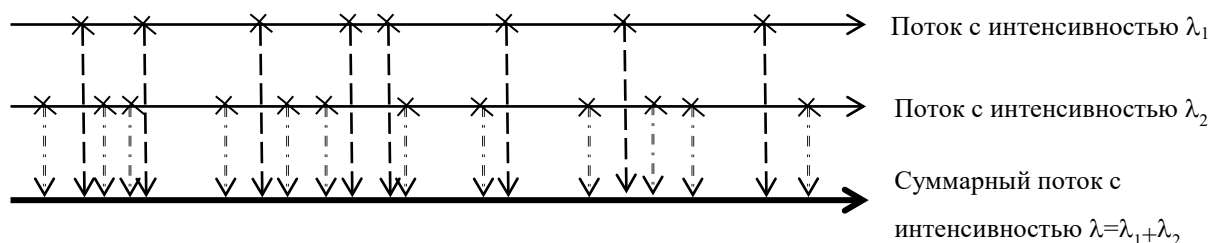


Рисунок 2.2. Графическая иллюстрация суммарного потока на временной оси

### 3.2 Алгоритм построения модели суммы потоков

1. Получим выборку объема 50 реализаций каждого из потоков  $X_1(t)$  и  $X_2(t)$  с интенсивностями  $\lambda_1, \lambda_2$  на основе алгоритма 2.1.

2. Получим поток  $X(t)$  с интенсивностью  $\lambda = \lambda_1 + \lambda_2$  на основе алгоритма 2.1.

3. Получим 50 реализаций потока  $X_{np}(t)$  как сумму потоков  $X_1(t)$  и  $X_2(t)$  (Рисунок 2.2)

4. Осуществляем статистическую обработку полученных выборок (50 реализаций) для каждого потока  $X_{np}(t), X_1(t), X_2(t), X(t)$ .

5. Произведем расчет выборочных характеристик параметров для каждого из потоков:

6. Сравним полученные значения:

–  $\hat{\lambda}(X_{np}(t))$  и  $\lambda(X(t))$ ,  $\hat{\lambda}_1$  и  $\lambda_1$ ,  $\hat{\lambda}_2$  и  $\lambda_2$  для каждого потока;

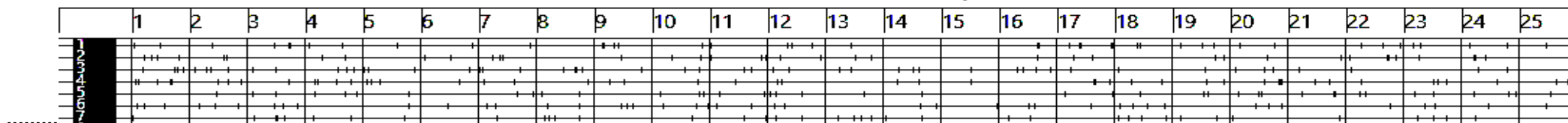
–  $\hat{\lambda}(X)$  потока  $X$ ,  $\hat{\lambda}(X_{np})$  потока  $X_{np}$  и  $\hat{\lambda}(X_1(t) + X_2(t))$ , полученного сложением  $\hat{\lambda}_1$  потока  $X_1(t)$  и  $\hat{\lambda}_2$  потока  $X_2(t)$ .

– математическое ожидание  $M\eta = \frac{1}{N} \sum_{l=1}^L \eta_l \cdot n_l$  и дисперсию потоков  $D\eta = \frac{1}{N} \sum_{l=1}^L (\eta_l - M\eta)^2 \cdot n_l$ .

## Текст из лекции-презентации

### 3.3 Алгоритм статистической обработки выборки потоков

- 1) Генерируем  $K=50$  потоков.
- 2) Разбиваем интервал  $[T_1; T_2]$  на 25 одинаковых промежутков, равных  $\Delta t = \frac{T_2 - T_1}{25}$ .



- 3) Формируем вспомогательную таблицу.

	$[T_1, T_1 + \Delta t)$	$[T_1 + \Delta t, T_1 + 2\Delta t)$		$[T_1 + 24\Delta t, T_1 + 25\Delta t)$
Номер промежутка	1	2	...	25
Итерация 1	$X_1^{(1)}$	$X_1^{(2)}$	...	$X_1^{(25)}$
Итерация 2	$X_2^{(1)}$	$X_2^{(2)}$	..	$X_2^{(25)}$
....	..	..	..	..
Итерация $K$	$X_K^{(1)}$	..	..	$X_K^{(25)}$

$X_j^{(i)}$  – количество наступлений событий в моменты  $t_i$  в массиве  $\{X_j^{(i)}\}$ , попавших в промежуток  $[T_1 + (i - 1)\Delta t, T_1 + i\Delta t)$  в потоке с номером  $j$ .

- 4) Из двумерного массива  $\{X_j^{(i)}\}$  выбираем варианты

Параметр	Уникальные значения (варианты)			
	1	2	....	$L$
$\eta_l$ (варианты)	$\eta_1$	$\eta_2$	.....	$\eta_L$
$n_l$ (частоты $\eta_l$ )	$n_1$	$n_2$	....	$n_L$
$\eta_l * n_l$	$\eta_1 * n_1$	$\eta_2 * n_2$	....	$\eta_L * n_L$
$n_l^{\text{теор}}$	$n_1^{\text{теор}}$	$n_2^{\text{теор}}$	....	$n_L^{\text{теор}}$
$\frac{(n_l - n_l^{\text{теор}})^2}{n_l^{\text{теор}}}$				

$n_l$  – количество уникальных значений (частота)  $\eta_l$  в массиве  $\{X_j^{(i)}\}$

5) Вычисляем **выборочные числовые характеристики**

$\hat{\lambda} * \Delta t = M\eta = \frac{1}{N} \sum_{l=1}^L \eta_l n_l$	Выборочная интенсивность наступления событий $\hat{\lambda} \Delta t$ как выборочное математическое ожидание СВ $\lambda \Delta t$ (число событий, наступивших в ед.времени).
$\hat{p}_l = \frac{(\hat{\lambda} * \Delta t)^{\eta_l}}{\eta_l!} * e^{-\hat{\lambda} * \Delta t}$	Оценка «теоретической» вероятности по формуле Пуассона
$n_l^{\text{теор}} = \hat{p}_l \cdot N$	Оценки «теоретических» частот вариантов
$N = \sum_{l=1}^L n_l$	Объем выборки как сумма частот
$\chi^2_{\text{практ}} = \sum_{l=1}^L \frac{(n_l - n_l^{\text{теор}})^2}{n_l^{\text{теор}}}$	Критерий $\chi^2$ (хи-квадрат), проверяет значимость расхождения эмпирических (наблюдаемых) и теоретических (ожидаемых) частот

6) Вычислить **значение квантиля хи квадрат**  $\chi^2_{(\varepsilon, n) \text{ крит.}}$

Например, уровень значимости  $\varepsilon$  (вероятность наблюдаемого значения быть случайным отклонением) равен 0,05, а число степеней свободы равно числу карманов с вычетом единицы и числа параметров распознавания ( $n=25-1-1=23$ ).

7) Если  **$\chi^2_{\text{практ}} < \chi^2_{(\varepsilon, n) \text{ крит.}}$** , то гипотеза о «пуассоновости» потока не отвергается (гипотеза согласуется с выборочными данными).

Значение квантиля  $\chi^2_{(\varepsilon, n) \text{ крит.}}$  можно найти с помощью функции `chi2inv` в MatLab и функции `chi2.ppf` из пакета `scipy.stats.distributions` в Python. Вычислить теоретическую функцию плотности вероятности Пуассона можно с помощью функции `poisspdf` в MatLab и `scipy.stats.poisson.pmf` в Python.

Результаты расчетов значений критерия хи-квадрат можно проверить с помощью функции `chi2gof` в MatLab или `scipy.stats.chisquare` в Python.

Получить значение случайной величины, имеющей равномерное распределение в диапазоне  $[0; 1)$ , можно с помощью функции `rand` в MatLab или функции `random.random` в Python.