

(непрерывные марковские системы)

Q – от англ. слова queue – «очередь».

Основная теория для расчетов – непрерывные марковские процессы и теория массового обслуживания (ТМО) или система массового обслуживания (СМО) – это частный случай ТМО.

ОСНОВОПОЛОЖНИК ТЕОРИИ СЕТЕЙ Маркова



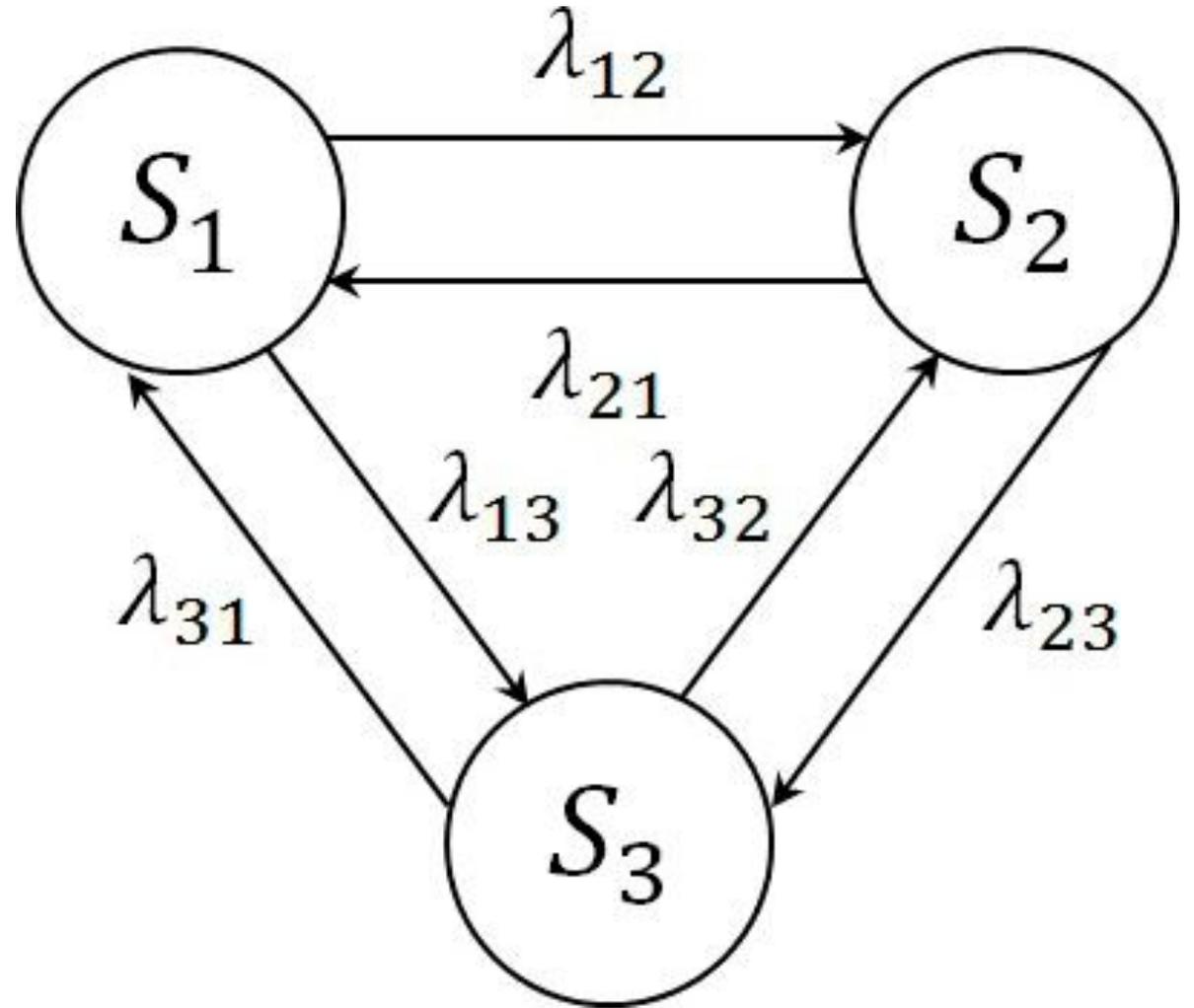
А.А. Марков (1856 - 1922)

Оставил труды в области Теории вероятностей и случайных процессов, математическом анализе и теории чисел.

Не путать с А.А. Марковым младшим (сын), создателем алгоритмов Маркова.

процесс

Модель представляет собой граф, где узлы обозначают состояние моделируемого объекта, а дуги – интенсивность перехода из одного состояния в другое (сколько раз в единицу времени происходят переходы).



S_k - состояние объекта моделирования

λ_{ij} - поток вероятностей переходов из i -го состояния в

Основоположник теории потока однородных событий



Александр Яковлевич

Хинчин (1894—1959)

профессор МГУ с 1927 года.

Создатель теории потока однородных
событий,

Совместно с А.Н. Колмогоровым –
создатель теории случайных процессов и
теории массового обслуживания.

Поток событий

Ключевое понятие Q-схемы моделирования – поток событий. Это – последовательность событий, происходящих одно за другим.

Поток событий может быть:

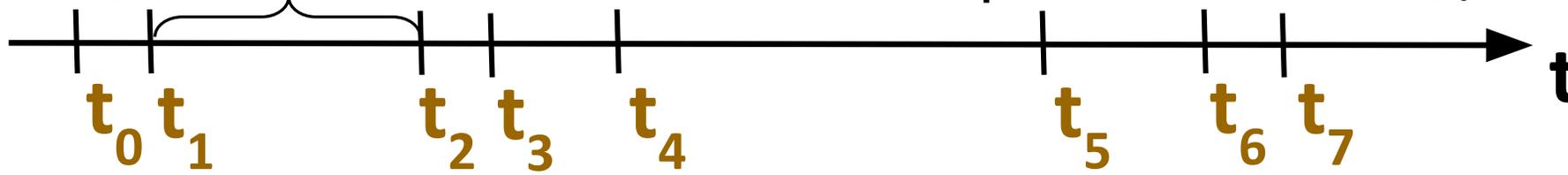
- **Детерминированный** (моменты времени появления событий определены заранее: либо происходят через равные промежутки времени, либо заданы определены законом $t_i = f(t_{i-1})$).
- **Случайный**, когда появление событий случайно.



СОБЫТИЙ

В отличие от случайной величины (из теории вероятностей, которая в результате испытания принимает только одно определенное значение и своего множества значений) случайный поток – это последовательность событий, возникающих в случайные моменты времени. Например, приход автобусов к остановке, поступление запросов на телефонную станцию, подход покупателя к кассе магазина, приход пакета информации к абоненты в компьютерной сети.

Время между двумя событиями (τ) в случайном потоке задается с помощью функции распределения случайной величины. Такие потоки можно классифицировать по таким законам (равномерный, экспоненциальный, биномиальный, нормальный и т.д.).



Свойства потока событий

Интенсивность – среднее число событий, происходящих в единицу времени. Обычно обозначается как λ или μ .

Закон распределения интервалов между событиями (обычно задается с помощью непрерывной случайной величины).

Существует или нет **зависимость событий** друг от друга (т.е. влияет ли последовательность предыдущих событий на появление текущего события).

Однородность (стационарность) – неизменность параметров потока событий со временем.

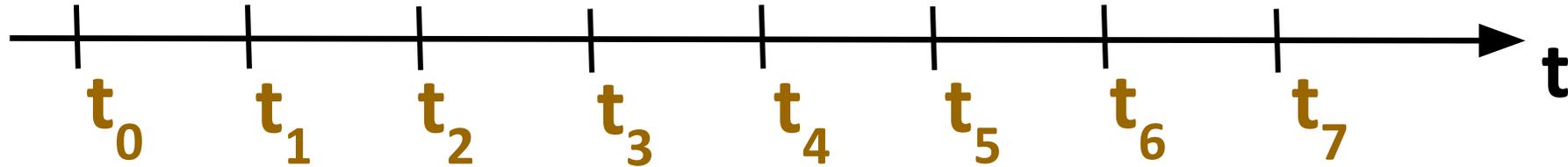


Основные виды потоков событий

1. Регулярный поток
2. Равномерный
3. Пуассоновский (экспоненциальный)
4. Нормальный (Гаусса)

Регулярный поток

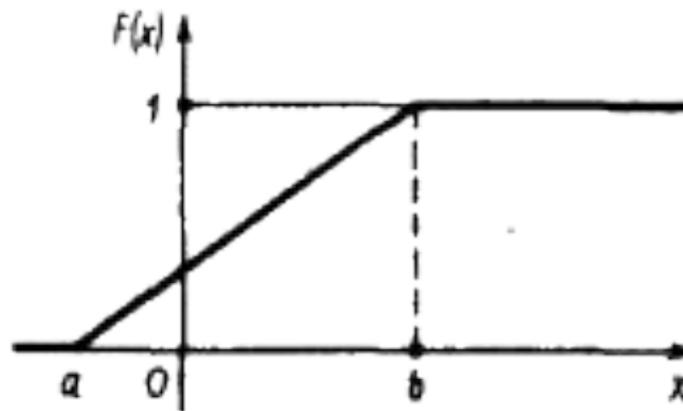
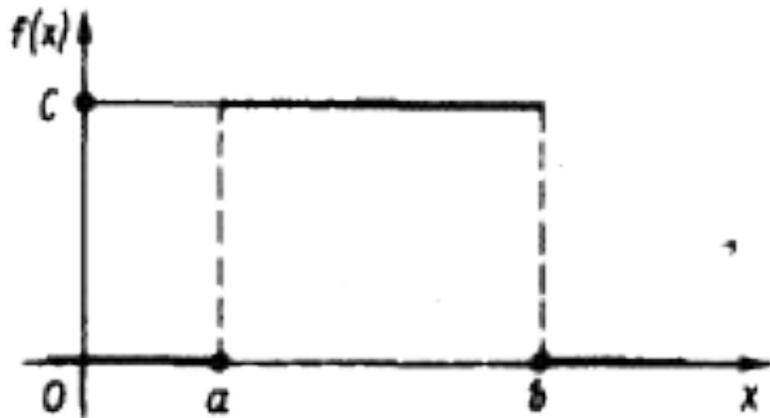
Регулярный поток – когда события происходят через равный промежуток времени. Примеры – такты работы процессора, движение стрелки часов и т.д.



Поток с ограниченным последствием (поток Пальма), т.е. поток, где время между событиями описывается случайной величиной.

распределения

$$f(x) = \begin{cases} 0, & x \notin [a, b] \\ \frac{1}{b-a}, & x \in [a, b] \end{cases} \quad M=(b-a)/2, D=(b-a)^2/12$$



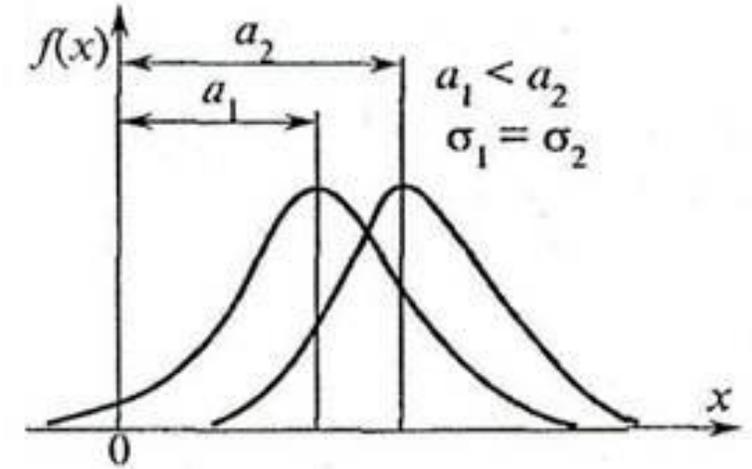
Где встречается в природе?

- Эксперименты, где точка ставится наудачу в определенном интервале;
- ошибка при округлении до ближайшего целого.

распределения

$$f(x) = \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{(x-a)^2}{2\sigma^2}} \quad M=\alpha, D=\sigma^2$$

где σ - среднеквадратическое отклонение с.в.;
 α - математическое ожидание с.в.;
 x – время между двумя событиями.



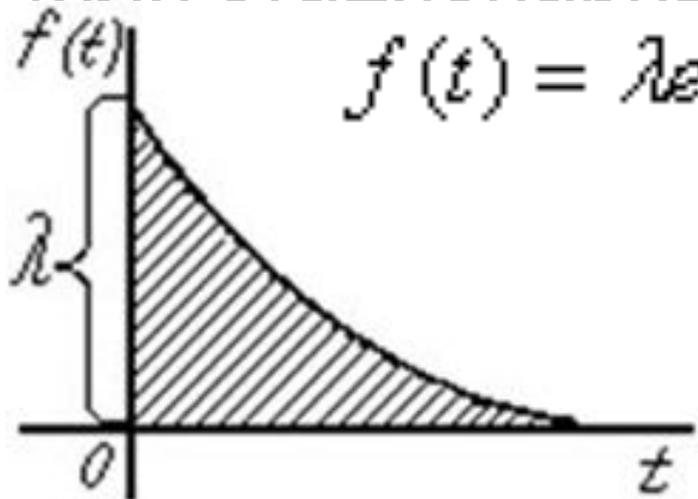
Где встречается в природе?

- погрешности измерений;
- отклонения геометрических размеров и положения элементов строительных конструкций при их изготовлении и монтаже;
- изменчивость физико-механических характеристик материалов и нагрузок, действующих на строительные конструкции.

Пуассоновский (экспоненциальный) закон распределения

В пуассоновском потоке интервал между событиями описывается с помощью экспоненциального вероятностного распределения.

Пуассоновский поток, обладающий всеми тремя необходимыми свойствами: ординарность, отсутствие последствия, стационарность – называется простейшим (или стационарным пуассоновским) потоком.



$f(t) = \lambda e^{-\lambda t}$, где λ - интенсивность потока, т.е. сколько в среднем событий происходит в единицу

времени.
Где встречается в природе?

- Поток событий, порождаемый множеством независимых источников.

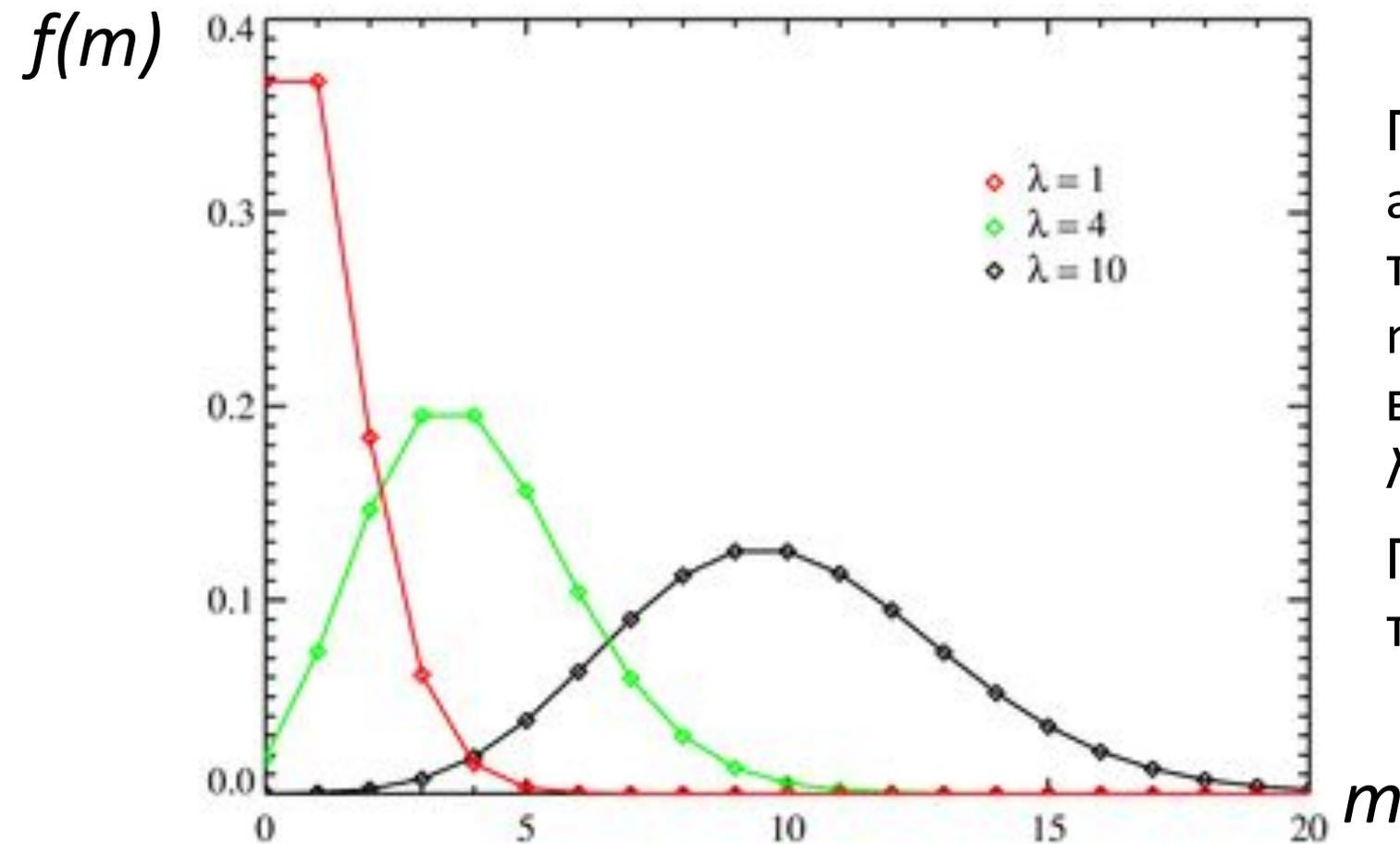
событий

Сумма двух пуассоновских потоков интенсивностью λ_1 и λ_2 идентична пуассоновскому потоку с интенсивностью $\lambda = \lambda_1 + \lambda_2$.

Пуассоновский поток обладает свойствами отсутствия последействия и ординарности

Формула Пуассона

Формула Пуассона показывает, вероятность того, что в единичный интервал времени в элементарном потоке событий попадет ровно m событий.



$$P\{X(t, \tau)\} = a^m e^{-a} / m!$$

Где

$a = \lambda t$;

t - временной интервал;

m - число событий в единицу времени;

λ - интенсивность потока событий;

При

$t=1$

$$P_n(m) = \frac{\lambda^m}{m!} e^{-\lambda}$$

Потоковые теоремы

Центральная предельная теорема: Сумма n одинаково распределенных независимых случайных величин x со средним M_x и дисперсией D_x стремится к нормально распределенной величине с параметрами nM_x и nD_x при бесконечном увеличении n .

Предельная теорема для суммарного потока:

Достаточно большое число (более 5-7) независимых потоков событий, имеющих различное распределение, стремятся к экспоненциальному потоку с λ равной сумме интенсивностей всех потоков (каждый поток оказывает примерно одинаковое влияние на суммарный поток).

Предельная теорема для разреженного потока

Если любой поток разрезать произвольным образом, то при достаточно большом числе выброшенных точек поток будет стремиться к простейшему.

Поток Эрланга

Просеянный экспоненциальный поток.

Поток эрланга k -го порядка, где k – число выброшенных событий.

Поток эрланга 1-го порядка – экспоненциальный закон, 2-го порядка – удаляется каждое 2-е событие, 3-го порядка – удаляется два события, третье оставляется и т.д.



Эрланга

Если интенсивность простейшего потока λ , то при его просеивании и получении потока Эрланга k -го порядка, интенсивность потока будет λ/n .

Нормированный поток Эрланга, когда при просеивании временную ось масштабируют, чтобы остался прежняя интенсивность потока λ .

Когда порядок потока Эрланга k равняется 20-30, он приближается к нормальному распределению.

Когда ранг $k \rightarrow \infty$ поток Эрланга вырождается в регулярный поток с временем между событиями равным $1/\lambda$.

событий

Генерация случайного потока может применяться при изучении имитационных моделей: случайные события поступают на имитационную модель, выходные характеристики модели собираются, а затем обрабатываются статистическими методами.

Для генерации случайной последовательности необходима генерация последовательности случайных чисел, подчиненных определенной плотности вероятностей (эти случайные величины будут представлять собой последовательность интервалов времени между событиями случайного потока)

случайных чисел, согласно плотности вероятностей с.в.

Как правило, в каждом языке программирования или среде моделирования существует генератор случайных чисел по равномерному распределению в интервале $[0,1]$. Такую последовательность можно преобразовать в последовательность чисел с.в. любой функции плотности вероятностей с помощью метода обратной функции:

$$f(x)=R \rightarrow x=f^{-1}(R), \text{ где}$$

R – последовательность равномерной с.в. из интервала $[0,1]$ (базисное число),

f^{-1} – обратная функция;

x – последовательность чисел с.в. заданного

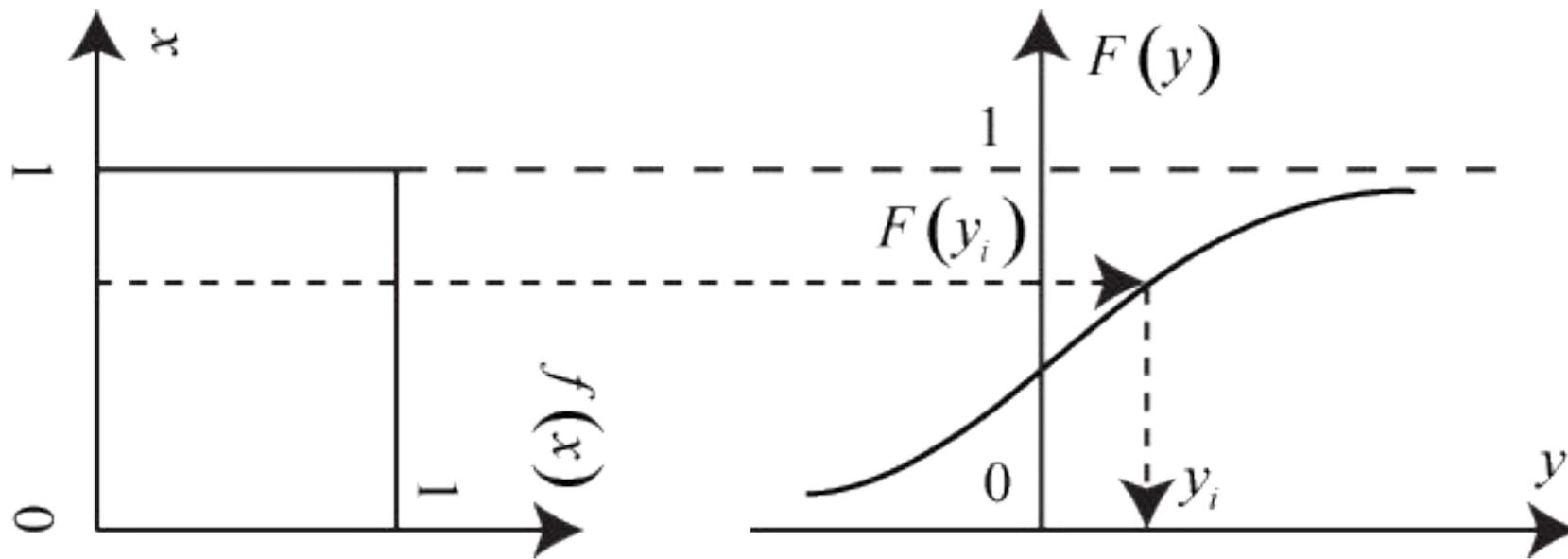
Метод обратной функции

Теорема. Если случайная величина x имеет плотность распределения вероятностей $f(x)$, то распределение случайной величины y

$$F(y) = \int_{-\infty}^y f(y) dy$$

равномерно в интервале $[0, 1]$, т. е. $F(y) = \gamma \sim \text{Rav}[0, 1]$.

где $\text{Rav}[0, 1]$ – с.в. равномерной функции распределения



Получение последовательностей чисел для с.в. различных распределений

Равномерное распределение на интервале [a,b]:

$$\int_a^y \frac{dy}{b-a} = R \quad \frac{y-a}{b-a} = R \quad \boxed{y = a + R(b-a)}$$

Экспоненциальное распределение:

$$p(x) = \lambda \cdot e^{-\lambda \cdot x} \int_0^{\tau} \lambda e^{-\lambda x} = R \quad 1 - e^{-\lambda \tau} = R \quad \tau = -\frac{1}{\lambda} \ln(1 - R) \quad \boxed{\tau = -\frac{1}{\lambda} \ln R}$$

Нормальное распределение:

$$p(x) = \frac{1}{\sigma \sqrt{2\pi}} e^{-\frac{(x-M_x)^2}{2\sigma^2}} \quad \boxed{y = \mu + \sigma \left(\sum_{i=1}^{12} R_i - 6 \right)}$$

характеристик с.в.

Оценка статистических характеристик – это определение закона распределения или других характеристик с.в., исходя из экспериментальных данных.

Генеральная совокупность - совокупность всех мыслимых (возможных) результатов наблюдений над случайной величиной, которые в принципе могут быть проведены при данных условиях.

Выборка — это конечный набор x_1, x_2, \dots, x_N значений случайной величины, полученный в результате наблюдений. Число элементов N выборки называется ее объемом или размером. В выборке некоторые значения могут совпадать. Чем больше объем выборки, тем более точно можно установить

характеристик с.в.

Репрезентативная (представительная) выборка — это выборка, которая достаточно точно характеризует свойства генеральной совокупности.

Оценивание - указание приближенного значения интересующего нас параметра (или функции от некоторых параметров) на основе наблюдаемых (экспериментальных) данных, представленных в виде выборки ограниченного объема.

Оценка — это правило вычисления приближенного значения параметра (или функции от некоторых параметров) по наблюдаемым данным. Оценка параметра дается с определенной точностью, т.е. как с.в., т.е. При многократном извлечении выборок одного и того же объема и последующем нахождении множества оценок одного и того же параметра получаются различные числовые значения этих оценок

характеристики

Математическое

ожидание:

$$\tilde{m}_x = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$$

Дисперсия
полученной

величины

$$D\{\tilde{m}_x\} = \sigma_x^2/n$$

Дисперсия:

$$\tilde{D}_x = \sigma_x^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (x_i - m_x)^2$$

$$D\{\tilde{D}_x\} = 2\sigma_x^4/n$$

$$\tilde{D}_x = \frac{1}{n-1} \left[\sum_{i=1}^n x_i^2 - \frac{1}{n} \left(\sum_{i=1}^n x_i \right)^2 \right]$$

$$D\{\tilde{D}_x\} = 2\sigma_x^4/(n-1)$$

Диаграмма накопленных частот

Вариационный ряд (или ряд распределения) z_1, z_2, \dots, z_n получают из исходных данных путем расположения x_m ($m=1, 2, \dots, n$) в порядке возрастания от x_{\min} до x_{\max} так, чтобы $x_{\min} = z_1 \leq z_2 \leq \dots \leq z_n = x_{\max}$.

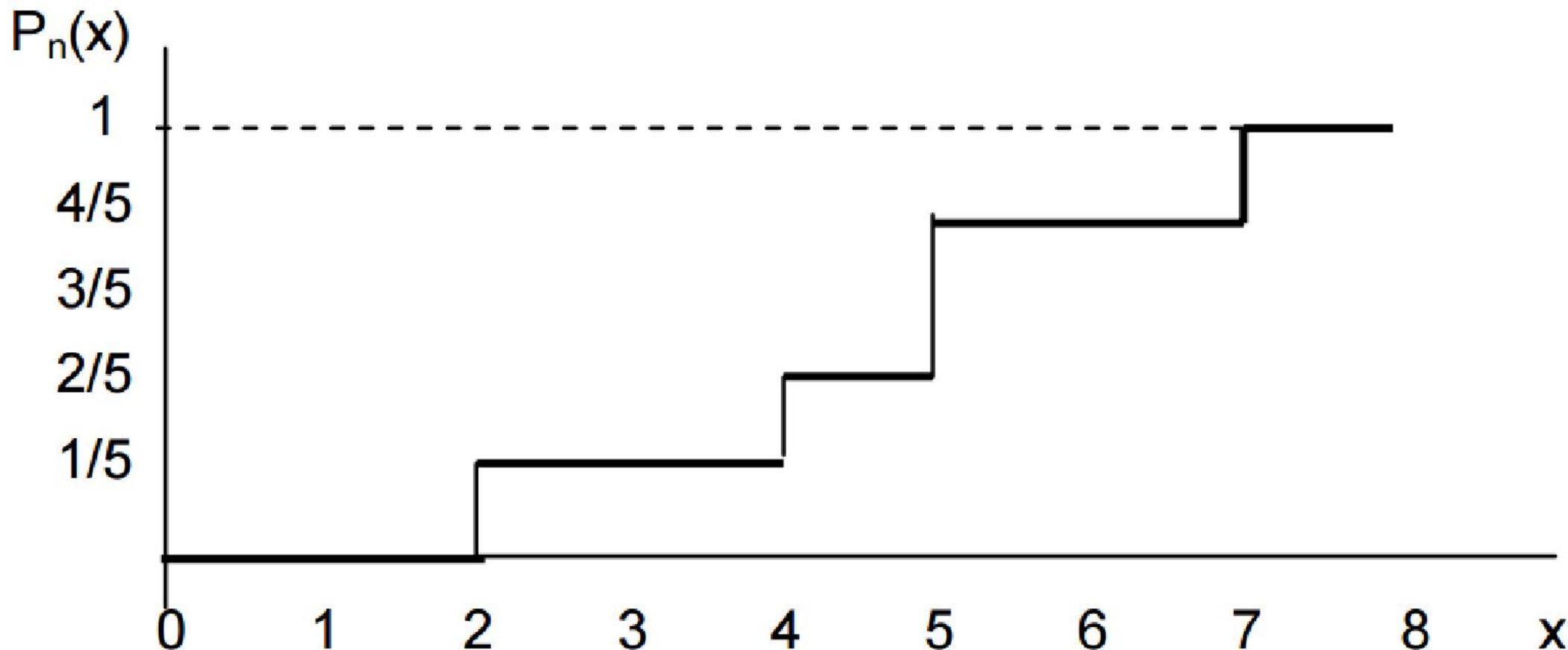
Диаграмма накопленных частот $P_n(x)$ является эмпирическим аналогом интегрального закона распределения (функции вероятности) $P(x)$ и ее строят в соответствии с фо

$$P_n(x) = \sum_{j=1}^{\mu_n(x)} \frac{1}{n}$$

где $\mu_n(x)$ - число элементов в выборке, для которых значение $x_j < x$

(пример)

Пусть имеется выборка объема 5: $x_1=5, x_2=2, x_3=4, x_4=5, x_5=7$.
Вариационный ряд для данной выборки будет таким: $z_1=2,$
 $z_2=4, z_3=5, z_4=5, z_5=7$:



Гистограмма частот

Гистограмма частот $f_n(x)$ является аналогом функции плотности распределения $f(x)$.

Алгоритм составления гистограммы:

1. По оценочной формуле находим предварительное количество квантов (интервалов) K , на которое нужно разбить ось Ox : $K = 1 + 3.2 \lg n$, найденное значение K округляют до ближайшего целого числа.
2. Определяем длину каждого кванта (интервала): $\Delta x = (x_{max} - x_{min})/K$, которую для удобства можно округлить.
3. Подсчитываем количество наблюдений n_m , попавшее в каждый квант: n_m равно числу членов вариационного ряда, для которых справедливо неравенство $x_m \leq z_i < x_m + \Delta x$. Здесь x_m и $x_m + \Delta x$ - границы m -го интервала; z_i , попавшие на границу между $(m-1)$ -м и m -м интервалами, относят к m -му интервалу.
4. Подсчитываем относительное количество (относительную частоту) наблюдений n_m/n , попавших в данный квант.
5. Строим гистограмму, представляющую собой ступенчатую кривую, значение которой на m -м интервале $(x_m, x_m + \Delta x)$ ($m = 1, 2, \dots, K$) постоянно и

ВЕРОЯТНОСТИ

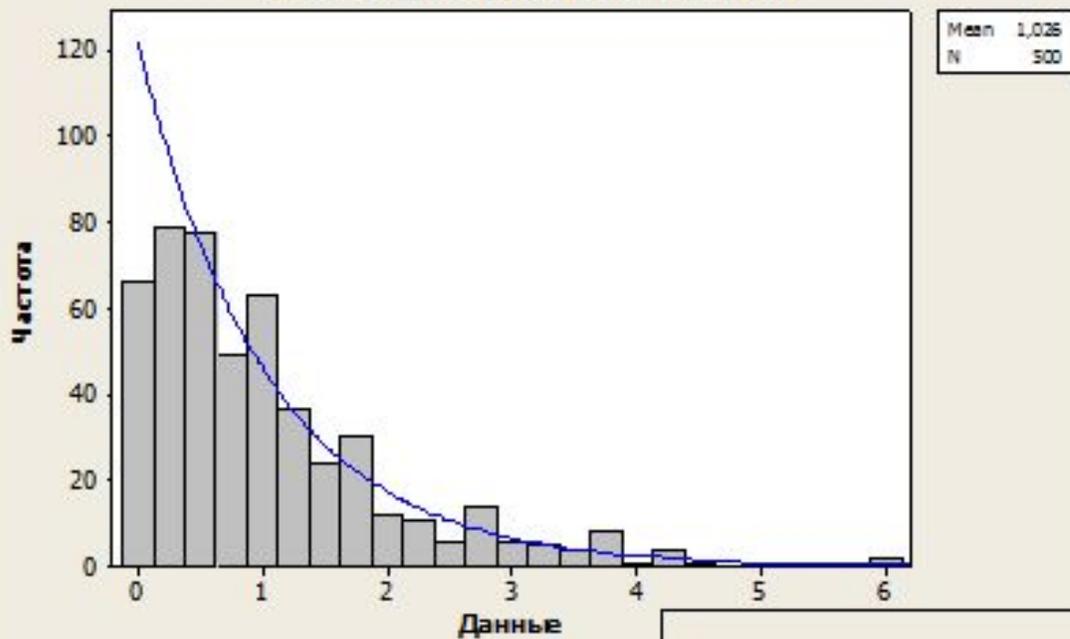
Вариационный ряд (или ряд распределения) z_1, z_2, \dots, z_n получают из исходных данных путем расположения x_m ($m=1, 2, \dots, n$) в порядке возрастания от x_{\min} до x_{\max} так, чтобы $x_{\min} = z_1 \leq z_2 \leq \dots \leq z_n = x_{\max}$.

Диаграмма накопленных частот $P_n(x)$ является эмпирическим аналогом интегрального закона интегрального закона распределения $P(x)$ и ее строят в соответствии с формулой

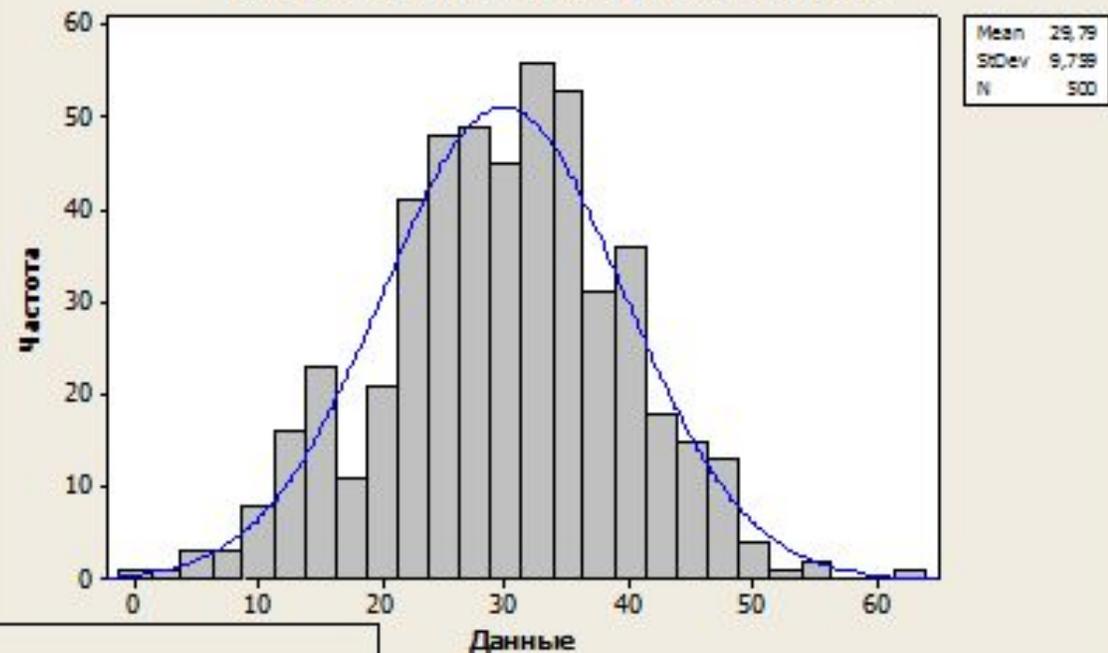
$$P_n(x) = \sum_{j=1}^{\mu_n(x)} \frac{1}{n}$$

где $\mu_n(x)$ - число элементов в выборке, для которых значение $x_j < x$

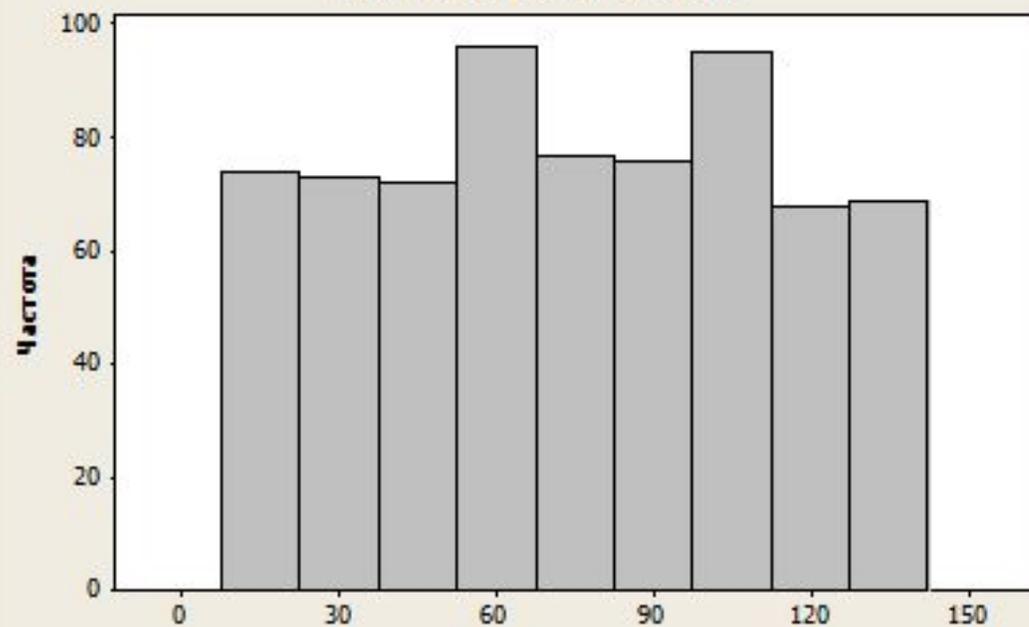
Экспоненциальное распределение



Гистограмма нормального распределения



Однородное распределение



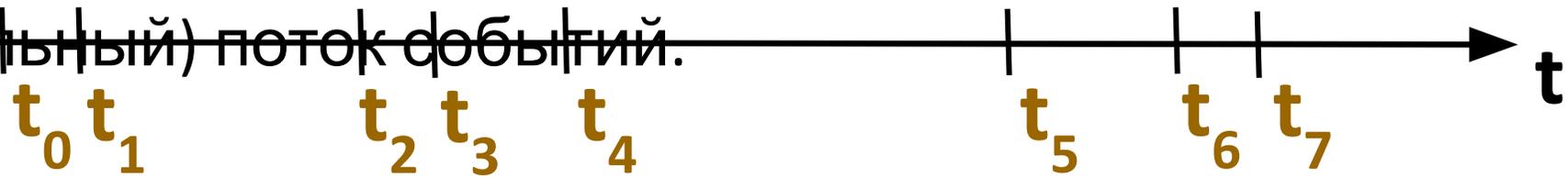
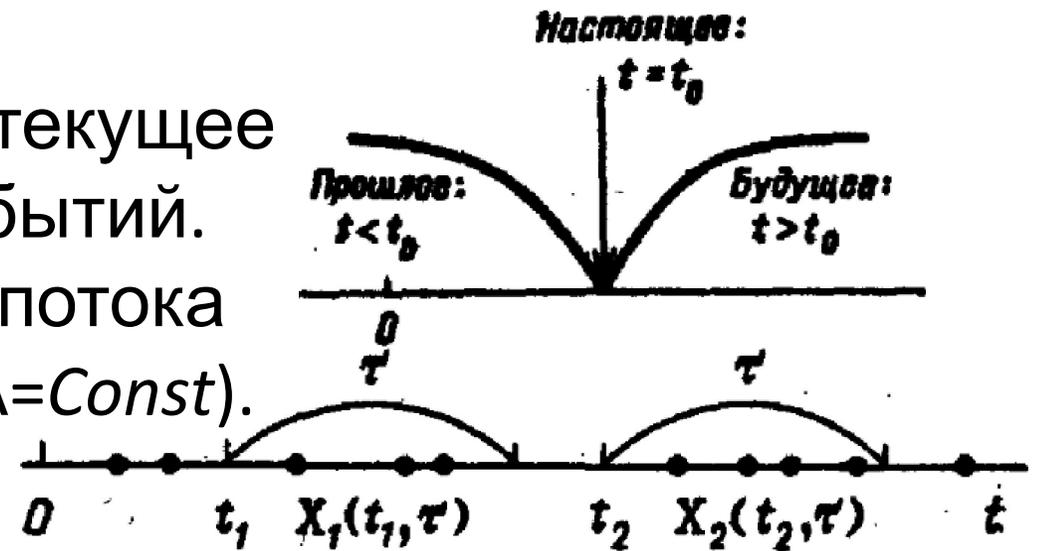
Для анализа с помощью Марковской сети поток событий должен обладать следующими свойствами:

Ординарность – в один момент не могут произойти сразу два события, т.е. $p_0(t, t+\Delta t) + p_1(t, t+\Delta t) + p_{>1}(t, t+\Delta t) = 1$. При $\Delta t \rightarrow 0$ $p_{>1}(t, t+\Delta t) \rightarrow 0$.

Отсутствие последействия – то, что текущее событие не зависит от предыдущих событий.

Стационарность – то, что параметры потока не меняются с течением времени ($\lambda(t) = \lambda = \text{Const}$).

Всем вышеперечисленным требованиям удовлетворяет пуассоновский (или экспоненциальный) поток событий.



Литература

1. Вентцель Е.С., Овчаров Л.А. Теория случайных процессов и ее инженерные приложения. — Учеб. пособие для втузов. — 2-е изд., стер. — М.: Высш. шк., 2000. — 383 с:
2. Клейнрок Л. Теория массового обслуживания. Пер. с англ. /Пер. И.И. Глушко; ред. В.И. Нейман. — М.: Машиностроение, 1979. — 432 с.
- 3/ Миллер Б. М., Панков А. Р. Теория случайных процесспроцессов в примерах и задачах. - М.: ФИЗМАТЛИТ, 2002. -320 с.