



ВОЕННАЯ АКАДЕМИЯ СВЯЗИ

22 кафедра (сетей связи и систем коммутации)

Дисциплина
СЕТИ СВЯЗИ И СИСТЕМЫ КОММУТАЦИИ

Раздел 1. ТЕОРИЯ РАСПРЕДЕЛЕНИЯ ИНФОРМАЦИИ
Тема № 1 “Потоки вызовов, нагрузка и качество обслуживания”

Занятие №4(групповое)
“Математические модели потоков телефонных вызовов”





Изучить свойства и характеристики основных математических моделей потоков телефонных вызовов

Учебные вопросы:

1. Простейший поток. Свойства и характеристики.
2. Примитивный поток. Свойства и характеристики.
3. Поток с повторными вызовами.
4. Потоки Пальма и Эрланга.



1. Зотов В. М. Основы теории распределения информации. – СПб.: ВАС, 2013 г.

2. Теория телетрафика / Корнышев Ю.Н., Пшеничников А. П., Харкевич А.Д. Учебник для вузов. – М.: Радио и связь, 1996 г.



Ведущая функция потока $\Lambda(0, t)$ – математическое ожидание числа вызовов, поступающих в интервале времени $[0, t)$

Параметр потока - предел отношения вероятности поступления хотя бы одного вызова за время $[t, t + \tau)$ к длине этого отрезка времени τ при $\tau \rightarrow 0$

$$\lim_{\tau \rightarrow 0} \frac{\pi_1(t, t + \tau)}{\tau} = \lambda(t)$$

Интенсивность стационарного потока μ - математическое ожидание числа вызовов, поступающих в единицу времени

$$\Lambda(0, t) = \mu t,$$

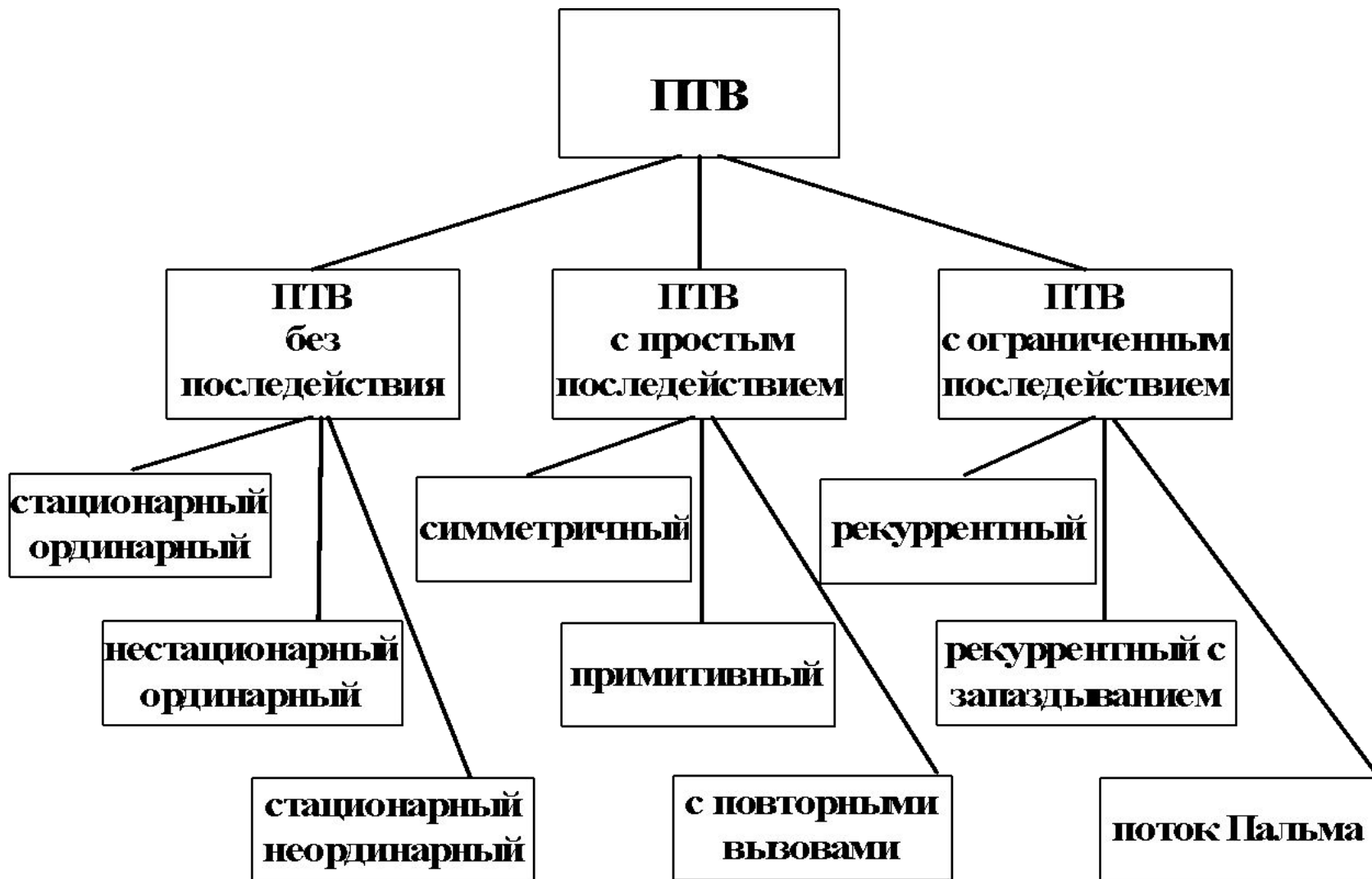
Для нестационарных потоков:

средняя интенсивность нестационарного потока: $\bar{\mu}(t_1, t_2) = \frac{\Lambda(0, t_2) - \Lambda(0, t_1)}{t_2 - t_1},$

мгновенная интенсивность нестационарного потока: $\mu(t) = \lim_{\tau \rightarrow 0} \frac{\Lambda(0, t + \tau) - \Lambda(0, t)}{\tau}$



Классификация потоков вызовов





Вариант 1

1. Дайте понятие ординарности.
2. Вызовы поступают на 3, 5, 6, 9, 13, 18 и 26 единице условного времени. Отобразить графически все возможные способы задания потоков.

Вариант 2

1. Дайте понятие стационарности.
2. Какими из трех известных свойств может обладать (не обладать) поток вызовов от 10 абонентов. Ответ обосновать.

Вариант 3

1. Дайте понятие последействия.
2. Чему равна интенсивность стационарного потока вызовов, если известно, что за 4 часа поступило 64 вызова?



1. Простейший поток. Свойства и характеристики



1 вопрос

6

Простейшим потоком вызовов ППВ называется

стационарный ординарный поток без последствия.

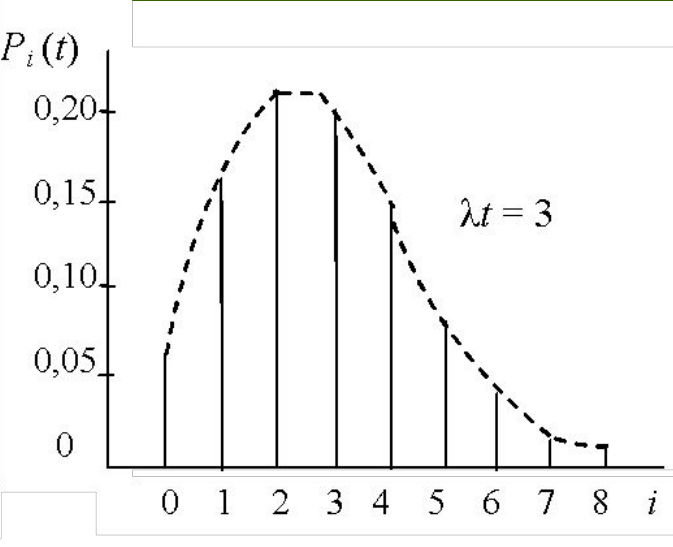
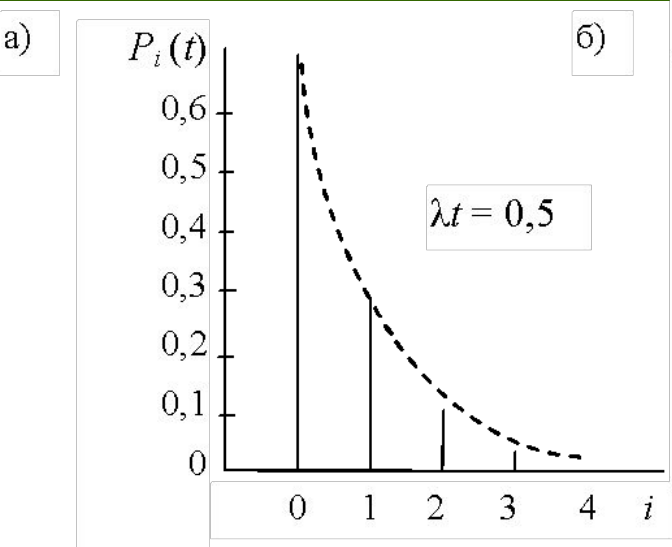
Поток может быть задан семейством вероятностей поступления i вызовов за время τ , которые определяются по формуле Пуассона:

$$P_i(\tau) = \frac{(\lambda \tau)^i}{i!} e^{-\lambda \tau}$$

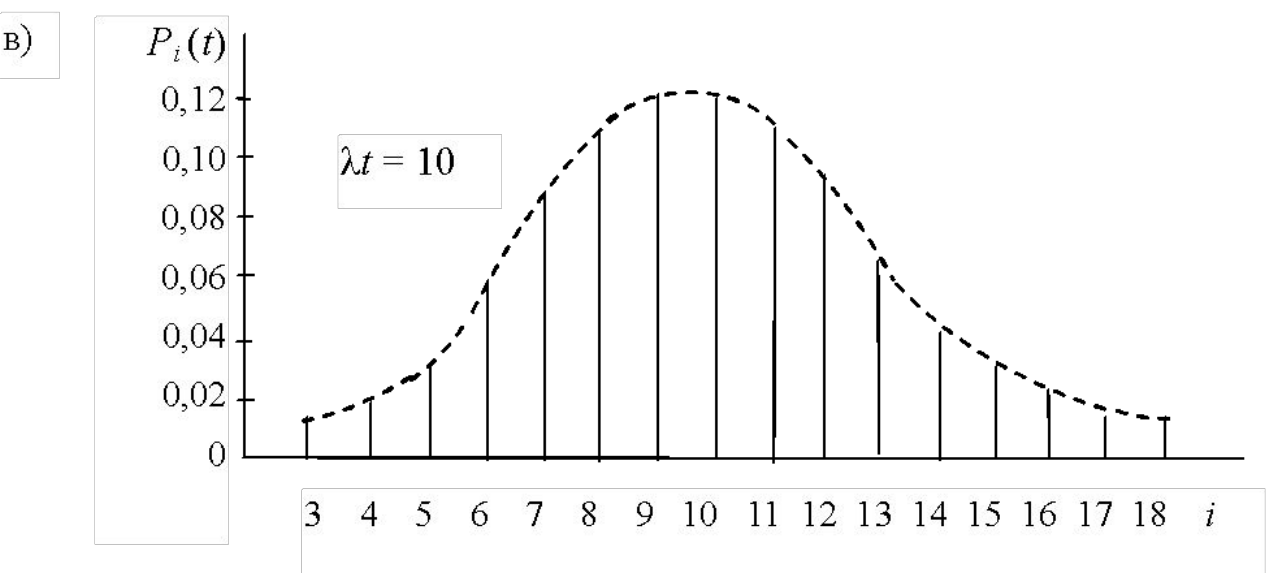
$$P_i(\tau)/P_{i-1}(\tau) = \lambda \tau / i$$

При $i < \lambda \tau$ - $P_i(\tau)$ растет, при $i > \lambda \tau$ - $P_i(\tau)$ уменьшается.

$$P_i(\tau) = \max \text{ при } \lambda \tau = i - 1 \text{ и при } \lambda \tau = i.$$



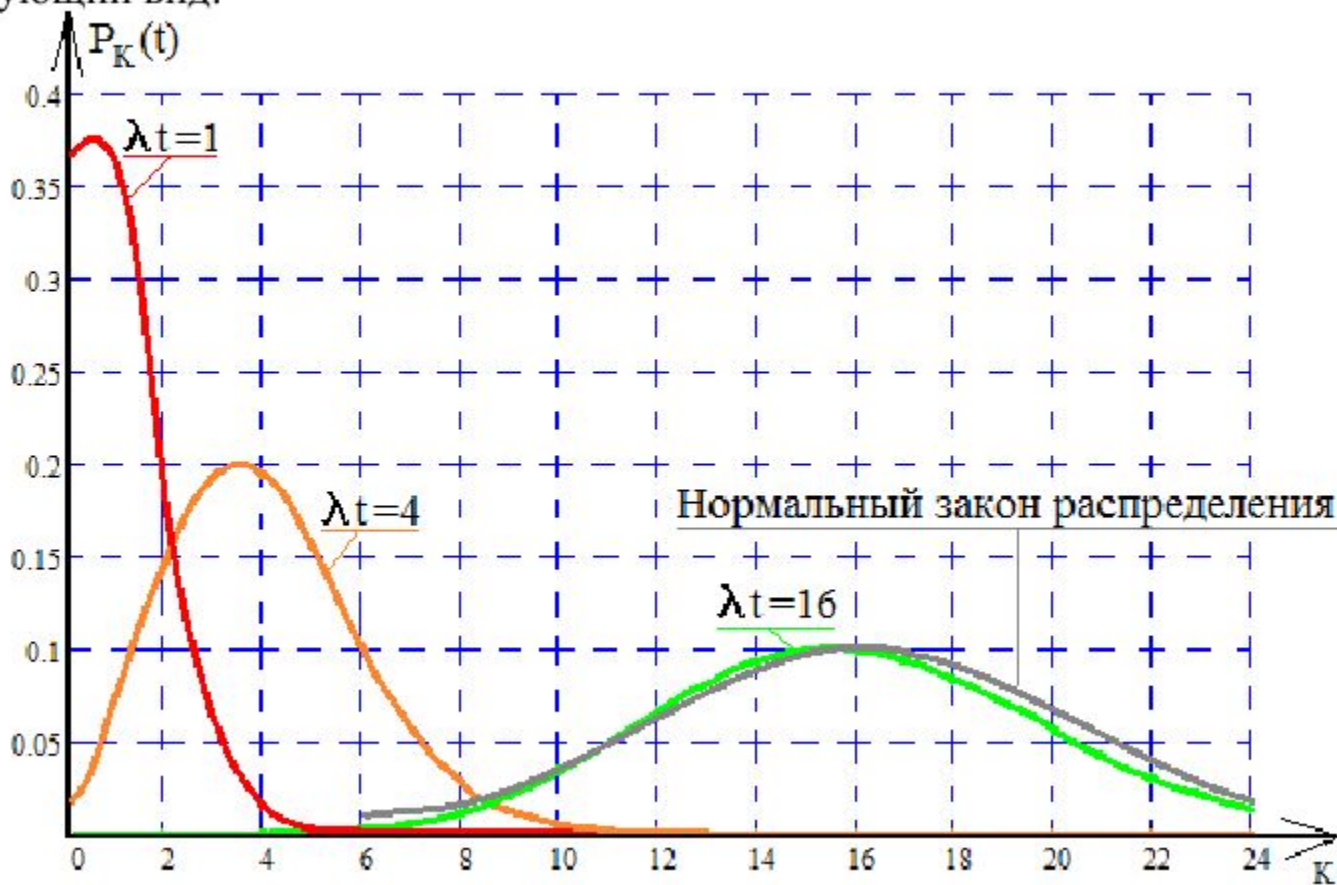
При $i < \lambda t$
 - $P_i(\tau)$ растёт,
 при $i > \lambda t$ -
 $P_i(\tau)$ уменьшается.
 $P_i(\tau) = \max$
 при $\lambda t = i - 1$ и при
 $\lambda t = i$.





1 вопрос

Огибающие распределения Пуассона при различных $\lambda \cdot t$ имеют следующий вид:





1 вопрос

9

Другой способ задания случайного потока - определение закона распределения вероятностей промежутков времени между вызовами.

Функция распределения $F(z)$ - вероятность того, что промежуток времени между вызовами будет меньше заданного z

$$F(z) = P(Z < z).$$

Это равносильно вероятности $\pi_1(z)$ того, что за промежуток z поступит хотя бы один вызов: $P(Z < z) = 1 - P(Z > z) = 1 - \pi_0(z)$.

Используя формулу Пуассона $P_i(\tau) = \frac{(\lambda \tau)^i}{i!} e^{-\lambda \tau}$, при $i=0$

получим:

$$F(z) = 1 - \frac{(\lambda z)^0}{0!} e^{-\lambda z} = 1 - e^{-\lambda z}, \quad z \geq 0.$$



1 вопрос

10

$$M(Z) = \int_0^{\infty} z f(z) dz = 1/\lambda;$$

$$D(Z) = \int_0^{\infty} z^2 f(z) dz - M^2(Z) = 1/\lambda^2; \quad \sigma(Z) = \sqrt{D(Z)} = 1/\lambda.$$

математическое ожидание и дисперсия числа вызовов за промежуток t :

$$M(I) = \sum_{i=1}^{\infty} iP_i(t) = e^{-\lambda t} \sum_{i=1}^{\infty} i(\lambda t)^i / i! = \lambda t, \quad D(I) = \lambda t.$$

При объединении независимых простейших потоков с параметрами $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ образуется общий простейший поток с параметром $\lambda_1 + \dots + \lambda_n$

При разъединении поступающего простейшего потока с параметром λ на n направлений, поток i -го направления также будет простейшим.



2. Примитивный поток. Свойства и характеристики.



1 вопрос

Примитивным называется поток с простым последствием, параметр которого зависит только от числа свободных источников вызовов и прямо пропорционален их числу, т. е.

$$\lambda_i = (S - i) \alpha,$$

α – параметр потока вызовов от одного свободного источника.

Среднее значение параметра: $\lambda = \sum_i \lambda_i p_i,$

где p_i – вероятность того, что занято i источников.

Среднее значение параметра от одного источника:

$$\vartheta = \lambda / S,$$



$$\alpha = 1/\bar{t}_{\text{св}}, \quad \vartheta = 1/(\bar{t}_{\text{св}} + \bar{t}_{\text{зан}}),$$

где $\bar{t}_{\text{св}}$ – средняя продолжительность промежутка свободности источника; $\bar{t}_{\text{зан}}$ – средняя продолжительность промежутка занятости источника.

Распределение промежутка свободности подчиняется показательному закону с параметром α :

$$P(t_{\text{св}} < t) = 1 - e^{-\alpha t}.$$

И, наконец,

$$p_i(t) = C_S^i (\alpha t)^i (1 - \alpha t)^{S-i}, \quad C_S^i = \frac{S!}{k!(S-i)!}.$$



3. Поток с повторными вызовами



3 вопрос

15

Поток, состоящий из первичных и вторичных (повторных) вызовов, будем называть *потоком с повторными вызовами*. Относится он к числу потоков с простым последствием.

Параметр потока вторичных (повторных) вызовов определяется произведением числа источников повторных вызовов j на параметр потока от одного источника ν .

Параметр суммарного потока для случаев первичных простейшего и примитивного соответственно составляет

$$\lambda_{\Sigma} = \lambda + j\nu$$

$$\lambda_{\Sigma} = (S - i - j)\alpha + j\nu$$



4. Поток Пальма и Эрланга



4 вопрос

16

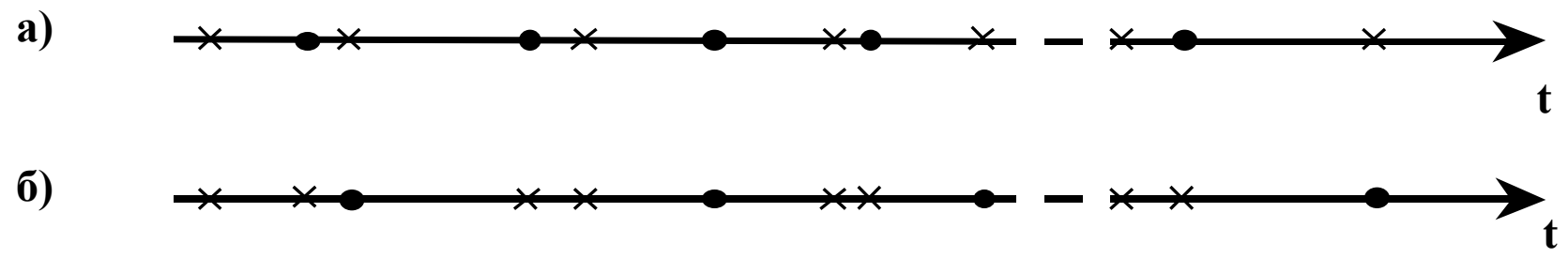
Поток с одинаково распределенными промежутками времени между вызовами $F_1(Z) = F_2(Z) = \dots = F(Z)$ называется **рекуррентным**.

Поток с $F_2(Z) = F_3(Z) = \dots = F(Z)$ и $F_1(Z) \neq F(Z)$ называется **рекуррентным с запаздыванием**.

Ординарный стационарный рекуррентный поток с запаздыванием называется **поток Пальма**.

Важными для практики образцами потоков Пальма являются потоки Эрланга, которые образуются в результате «просеивания» простейших потоков.

Процесс просеивания потока вызовов



а) *поток Эрланга второго порядка*

б) *поток Эрланга третьего порядка*

$$M(Z)^k = \frac{k}{\lambda}; \quad D(Z)^k = \frac{k}{\lambda^2}; \quad \sigma(Z)^k = \frac{\sqrt{k}}{\lambda}.$$