

# Система M/M/m с отказами. В-формула Эрланга

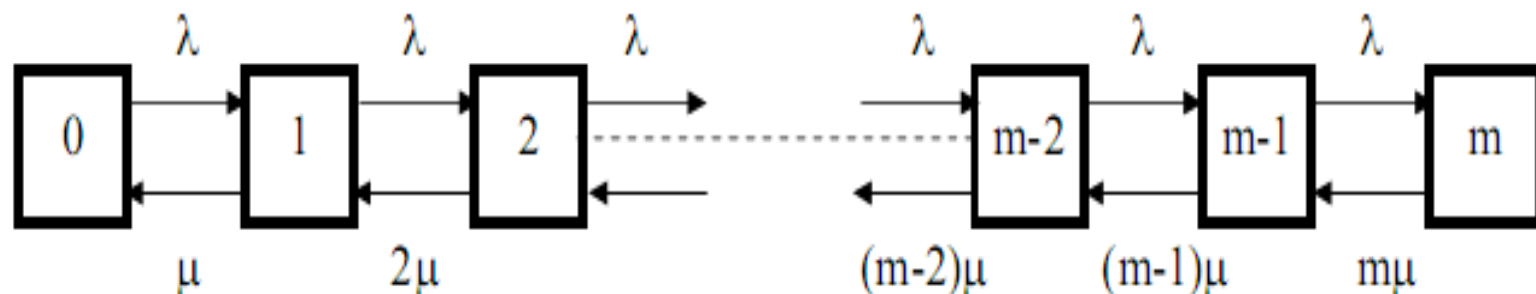
Условие работы системы таково:

если требование поступает в момент времени, когда все  $m$  приборов (каналов, линий, узлов и т.п.) заняты, то оно теряется.

В системе M/M/m с отказами очередь отсутствует и поэтому система имеет конечное множество состояний, число которых определяется числом приборов обслуживания  $m$ .

Описание функционирования системы, как и ранее, можно сделать в терминах процесса размножения и гибели при следующих параметрах:

$$\lambda_k = \begin{cases} \lambda = \text{const}, & k < m; \\ 0, & k \geq m; \end{cases} \quad \mu_k = k\mu, \quad k = 1, 2, \dots, m, \\ \mu = \text{const}.$$



# Система M/M/m с отказами. В-формула Эрланга

---

Поток требований последовательно переводит систему из любого данного состояния в правое соседнее состояние с одной и той же интенсивностью  $\lambda$ .

Перевод системы из какого-либо данного состояния в левое соседнее состояние осуществляется за счет обслуживания требований и можно говорить об интенсивности потока обслуживаний, который уже зависит от исходного данного состояния.

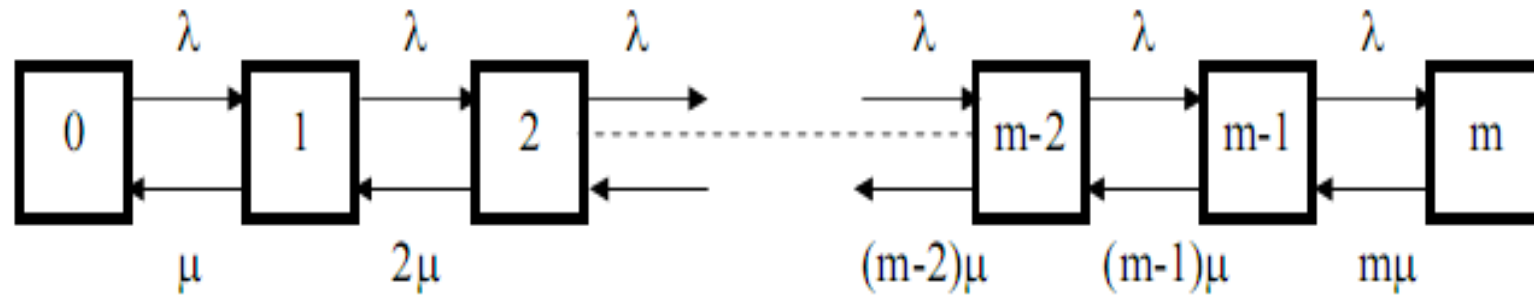
Если закончит обслуживание либо первый, либо второй канал, поэтому суммарная интенсивность их потоков обслуживания будет равна  $2\mu$ .

Интенсивность обслуживания увеличивается, поскольку может освободиться любой из двух каналов обслуживания.

Таким образом, суммарный поток обслуживаний будет иметь интенсивность, кратную исходному данному состоянию.

# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

Вероятности состояний цепи с учетом заданных параметров :



$$p_k = p_0 \prod_{i=0}^{k-1} \frac{\lambda}{(i+1)\mu} = p_0 \left[ \frac{\lambda}{\mu} \cdot \frac{\lambda}{2\mu} \cdot \frac{\lambda}{3\mu} \cdot \dots \cdot \frac{\lambda}{k\mu} \right] = p_0 \left( \frac{\lambda}{\mu} \right)^k \cdot \frac{1}{k!}$$

$$\rho = \lambda / \mu$$

$$p_k = \begin{cases} p_0 \frac{\rho^k}{k!}, & k \leq m; \\ 0, & k > m. \end{cases}$$

# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

Вероятность определим по формуле

$$p_0 = \frac{1}{1 + \sum_{k=1}^m \prod_{i=0}^{k-1} \frac{\lambda}{(i+1)\mu}} = \frac{1}{1 + \sum_{k=1}^m \frac{1}{k!} \left( \frac{\lambda}{\mu} \right)^k} = \frac{1}{1 + \sum_{k=1}^m \frac{\rho^k}{k!}} = \frac{1}{\sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!}}.$$

Для случая  $k = m$  получается широко известная В-формулу Эрланга

$$p_m = \frac{\rho^m / m!}{\sum_{k=0}^m \rho^k / k!} = \frac{(\lambda / \mu)^m / m!}{\sum_{k=0}^m (\lambda / \mu)^k / k!}.$$

Вероятность описывает долю времени, когда все  $m$  приборов заняты.

Датский инженер А. К. Эрланга в 20-х гг. XX в. впервые исследовал систему обслуживания с отказами применительно к телефонной связи. Задачу анализа многоканальной системы с отказами в обслуживании называют еще *классической задачей Эрланга*.

# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

Математическая модель системы М/М/т с отказами в виде дифференциальных уравнений Колмогорова для процесса размножения и гибели с параметрами (4.38) будет иметь следующий вид:

$$\frac{dP_0(t)}{dt} = -\lambda P_0(t) + \mu P_1(t),$$

$$\frac{dP_1(t)}{dt} = -(\lambda + \mu)P_1(t) + \lambda P_0(t) + 2\mu P_2(t),$$

$$\frac{dP_2(t)}{dt} = -(\lambda + 2\mu)P_2(t) + \lambda P_1(t) + 3\mu P_3(t),$$

.....

$$\frac{dP_{m-1}(t)}{dt} = -[\lambda + (m-1)\mu]P_{m-1}(t) + \lambda P_{m-2}(t) + m\mu P_m(t),$$

$$\frac{dP_m(t)}{dt} = \lambda P_{m-1}(t) - m\mu P_m(t).$$

# Система M/M/m с отказами. В-формула Эрланга

Для решения системы задаются естественные начальные условия:

$$P_0(0) = 1, \quad P_i(0) = 0, \quad i = 1, 2, \dots, m.$$

Вероятности	$P_k(t), \quad k = \overline{1, m}$	характеризуют среднюю загрузку системы, и ее изменение с течением времени
-------------	-------------------------------------	---

Рассмотрим следующие характеристики системы M/M/m с отказами:  
вероятность отказа в обслуживании  $p_{отк}$ , относительная пропускная способность  $Q$ ,

абсолютная пропускная способность  $A$ ,

среднее число занятых обслуживанием каналов  $N_z$ ,

среднее число свободных каналов обслуживания  $N_{св}$ , коэффициент занятости каналов обслуживанием  $K_z$ ,

среднее время пребывания требования в системе  $T_c$ , среднее время простоя каналов обслуживания  $T_{пр}$ .

# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

Требование, поступающее в систему, получает отказ в том случае, когда все каналы обслуживания заняты. Поэтому вероятность отказа в обслуживании  $p_{отк}$  будет равна вероятности того, что заняты все  $m$  каналов.

$$p_{отк} = p_m = p_0 \frac{\rho^m}{m!} = \frac{\rho^m / m!}{\sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!}}, \quad \rho = \lambda / \mu$$

$$p_0 = \frac{1}{1 + \sum_{k=1}^m \prod_{i=0}^{k-1} \frac{\lambda}{(i+1)\mu}} = \frac{1}{1 + \sum_{k=1}^m \frac{1}{k!} \left( \frac{\lambda}{\mu} \right)^k} = \frac{1}{1 + \sum_{k=1}^m \frac{\rho^k}{k!}} = \frac{1}{\sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!}}.$$

# Система M/M/m с отказами. В-формула Эрланга

---

Относительная пропускная способность  $Q$  определяет долю обслуженных требований и соответственно  $Q$  — это вероятность того, что требование будет обслужено.

В системах с отказами требования или обслуживаются или получают отказ (очереди нет). Поэтому

$$Q + p_{отк} = 1, \Rightarrow Q = 1 - p_{отк} = 1 - p_0 \frac{\rho^m}{m!}.$$

Абсолютная пропускная способность  $A$  определяется как среднее число требований, обслуживаемых в единицу времени.

В системе обслуживаются те требования, которые поступают в нее с интенсивностью  $\lambda$ .

Средняя доля пришедших требований и обслуживаемых системой определяется как относительная пропускная способность  $Q$  системы.

Поэтому величину абсолютной пропускной способности системы определяется в виде

$$A = \lambda Q = \lambda \left( 1 - p_0 \frac{\rho^m}{m!} \right).$$



# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

Среднее число занятых обслуживанием каналов  $N_3$  определяется как математическое ожидание дискретной случайной величины:

$$N_3 = \sum_{k=0}^m k p_k = \sum_{k=1}^m k p_k = \sum_{k=1}^m \frac{k p_0 \rho^k}{k!} = \sum_{k=1}^m \frac{p_0 \rho^k}{(k-1)!} = \rho \sum_{k=1}^m \frac{p_0 \rho^{k-1}}{(k-1)!} =$$
$$= \left\{ k-1 = j, \quad k=1, j=0, \quad k=m, j=m-1 \right\} = \rho \sum_{j=0}^{m-1} \frac{p_0 \rho^j}{j!}.$$

Сумма в последнем выражении определяет собой вероятность того, что в системе будет не более  $(m-1)$  требований. Если к этой сумме добавить вероятность нахождения в системе точно  $m$  требований, то получим полную группу событий и, следовательно:

$$\sum_{j=0}^{m-1} \frac{p_0 \rho^j}{j!} + \frac{p_0 \rho^m}{m!} = 1, \quad \Rightarrow \quad \sum_{j=0}^{m-1} \frac{p_0 \rho^j}{j!} = 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!}.$$

# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

В итоге

$$N_3 = \rho \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right).$$

Среднее число свободных каналов обслуживания  **$N_{св}$**  определяется как разность между общим числом каналов системы и средним числом занятых обслуживанием каналов:

$$N_{св} = m - N_3 = m - \rho \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right).$$

Коэффициент занятости каналов обслуживанием  **$K_3$**  определяется отношением среднего числа занятых каналов к их общему числу:

$$K_3 = \frac{N_3}{m} = \frac{\rho}{m} \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right).$$

# Система М/М/т с отказами. В-формула Эрланга

Среднее время  **$T_c$**  пребывания требования в системе М/М/т с отказами определяются по формуле Литтла:

$$N_3 = \lambda T_c, \Rightarrow T_c = \frac{N_3}{\lambda} = \frac{\rho}{\lambda} \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right) = \frac{1}{\mu} \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right).$$

Среднее время простоя каналов обслуживания  **$T_{np}$**  определяется как:

$$N_{cv} = \lambda T_{np}, \Rightarrow T_{np} = \frac{N_{cv}}{\lambda} = \frac{m}{\lambda} - \frac{\rho}{\lambda} \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right) = \frac{m}{\lambda} - \frac{1}{\mu} \left( 1 - \frac{p_0 \rho^m}{m!} \right),$$

$$\rho = \frac{\lambda}{\mu}, \quad p_0 = \frac{1}{\sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!}}.$$

## Пример анализа автоматической телефонной станции как системы массового обслуживания с отказами

---

### Условие примера.

Автоматическая телефонная станция (АТС) обеспечивает не более 97 переговоров одновременно.

Средняя продолжительность разговора равна 1 мин, а вызовы поступают в среднем через каждые 0.5 с.

Рассматривая такую АТС как многоканальную систему обслуживания с отказами и простейшим входным потоком, определить:  
вероятность отказа  **$p_{отк}$** ;

относительную пропускную способность  **$Q$** ;

абсолютную пропускную способность  **$A$** ;

среднее число занятых каналов  **$N_z$** ;

среднее время  **$T_{ср}$**  пребывания вызова на станции с учетом того, что разговор может и не состояться.

Характеристики рассматриваемой СМО:

число каналов обслуживания  **$m$**  = 97;

интенсивность входного потока  **$\lambda$**  = 1/0.5 = 2 с<sup>-1</sup>;

интенсивность обслуживания  **$\mu$**  = 1/60 = 0.01667 с<sup>-1</sup>;

приведенная плотность потока заявок  **$\rho$**  =  $\lambda/\mu$  = 2/(1/60) = 120.

Вероятности состояний системы с отказами в стационарном режиме:

$$p_k = p_0 \frac{\rho^k}{k!}, \quad k = \overline{1, 97}; \quad p_0 = \left( \sum_{k=0}^{97} \frac{\rho^k}{k!} \right)^{-1},$$

где —  $p_k$

вероятность того, что в системе будет точно  $k$  вызовов, —  $p_0$   
вероятность того, что в системе не будет вызовов.

Принимаемые допущения:

При больших значениях  $m$  ( $m > 20$ ) полагают:

$$p_k = \frac{\rho^k}{k!} e^{-\rho}, \quad k = \overline{1, m}.$$

При больших значениях приведенной плотности потока  $\rho$  (больше 20) применяется формула:

$$\sum_{k=0}^i \frac{\rho^k}{k!} e^{-\rho} \approx 0.5 + \Phi\left(\frac{i + 0.5 - \rho}{\sqrt{\rho}}\right),$$

$$\Phi(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_0^x e^{-t^2/2} dt$$

Функция Лапласа или интеграл вероятности. Функция Лапласа может быть найдена как решение следующего дифференциального уравнения:

$$\frac{d\Phi}{dx} = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}, \quad \Phi(0) = 0.$$

Величина  $R_1$  может быть вычислена также по следующему выражению:

$$R_1 = \sum_{k=0}^{97} \frac{\rho^k}{k!} e^{-\rho} \approx 0.5 + \Phi\left(\frac{97 + 0.5 - 120}{\sqrt{120}}\right) = 0.5 + \Phi(-2.054) = 0.5 - \Phi(2.54) = 0.5 - 0.48 = 0.02.$$

Расчет вероятностей состояний может производиться в виде

$$p_k = \frac{R(k, \rho) - R(k-1, \rho)}{R(m, \rho)}, \quad k = \overline{1, m}.$$

Относительная пропускная способность, где вероятность отказа равна вероятности занятости всех каналов .:

$$Q = 1 - p_{отк} = 1 - p_m,$$

С использованием функции Лапласа:

$$p_m = \frac{R(m, \rho) - R(m-1, \rho)}{R(m, \rho)} = 1 - \frac{R(m-1, \rho)}{R(m, \rho)} = 1 - \frac{R(96, 120)}{R(97, 120)},$$

$$R(96, 120) = 0.5 + \Phi\left(\frac{96 + 0.5 - 120}{\sqrt{120}}\right) = 0.5 + \Phi(-2.1452) = 0.5 - \Phi(2.1452) = \\ = 0.5 - 0.484 = 0.016.$$

Таким образом, вероятность отказа и относительная пропускная способность равны

$$p_m = p_{отк} = 1 - \frac{0.016}{0.02} = 1 - 0.8 = 0.2;$$

$$Q = 1 - p_m = 1 - p_{отк} = 1 - 0.2 = 0.8.$$



Абсолютная пропускная способность  $A$  (вызовы/с.):

$$A = \lambda \cdot Q = 2 \cdot 0.8 = 1.6$$

Среднее число занятых каналов **№3**. Величина  $N_{cp}$  может быть определена как отношение абсолютной производительности  $A$  системы (среднее число вызовов, обслуженных в единицу времени) к интенсивности обслуживания  $\mu$  (среднее число вызовов, обслуживаемых в единицу времени одним каналом):

$$N_3 = \frac{A}{\mu} = \frac{1.6}{1/60} = 96. \quad \left\{ N_{cp} = \frac{A}{\mu} = \frac{\lambda Q}{\mu} = \rho Q \right\}$$

Среднее время  **$T_{cp}$**  пребывания вызова на станции с учетом того, что разговор может и не состояться

Значение  **$T_{cp}$**  вычислим по формуле Литтла:

$$N_3 = \lambda T_{cp}; \quad \Rightarrow \quad T_{cp} = \frac{N_3}{\lambda} = \frac{96}{2} = 48 \text{ (с)}.$$

# Система M/M/m/K с конечным накопителем

Рассматриваемая система имеет ограниченное число мест ожидания в очереди и  $m$  параллельно работающих приборов (каналов).

Общее число требований, находящихся на обслуживании и в очереди, составляет величину  $K$ . Входящий поток требований пуассоновский, обслуживание осуществляется по экспоненциальному закону.

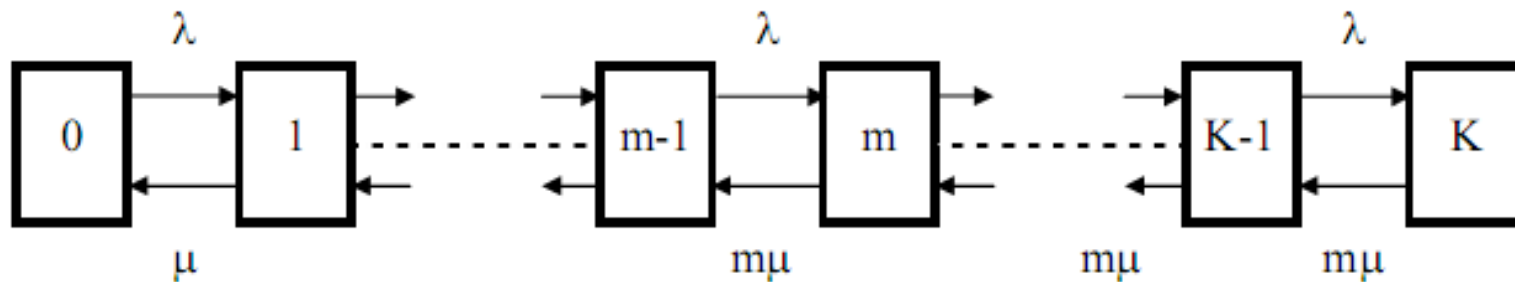
Если очередное требование приходит, когда система занята (заняты все каналы обслуживания плюс накопитель), то оно получает отказ в обслуживании и сразу покидает систему.

Для описания работы системы M/M/m/K применим процесс размножения и гибели со следующими параметрами:

$$\lambda_k = \lambda = \text{const}, \quad k = 0, 1, 2, \dots, K-1;$$

$$\mu_k = k\mu, \quad k = 1, 2, \dots, m,$$

$$\mu_k = m\mu, \quad m \leq k \leq K, \quad \mu = \text{const}.$$



# Система М/М/т/К с конечным накопителем

Для случая, когда состояние системы не превышает значения  $m$ , определим:

$$p_k = p_0 \prod_{i=0}^{k-1} \frac{\lambda_i}{\mu_{i+1}} = p_0 \frac{\lambda}{\mu} \cdot \frac{\lambda}{2\mu} \cdot \dots \cdot \frac{\lambda}{k\mu} = p_0 \frac{\rho^k}{k!},$$

Для дальнейшего расчета, когда возникает очередь в системе, применим мнемоническое правило: на границе раздела двух состояний потоки вероятностей равны между собой.

Для границы между состоянием  $m$  и состоянием  $m+1$ :

$$\lambda p_m = m\mu p_{m+1}, \quad p_{m+1} = \frac{\lambda p_m}{m\mu} = \frac{\rho p_m}{m} = \frac{\rho p_0 \rho^m}{m m!} = \frac{p_0 \rho^{m+1}}{m m!},$$

# Система М/М/т/К с конечным накопителем

Для границы состояний  $m+1$  и  $m+2$

$$\lambda p_{m+1} = t\mu p_{m+2}, \quad p_{m+2} = \frac{\lambda p_{m+1}}{t\mu} = \frac{\rho p_0 \rho^{m+1}}{t t t!} = \frac{p_0 \rho^{m+2}}{t^2 t!}$$

И продолжая аналогичные расчеты, можно получить (где не  $m+k$  превышает допустимой величины  $K$ .)

$$p_{m+k} = \frac{p_0 \rho^{m+k}}{t^k t!}, \quad 0 \leq k \leq (K - m),$$

С учетом стационарные вероятности системы М/М/т/К равны

$$p_k = \begin{cases} \frac{p_0 \rho^k}{k!}, & k \leq m, \\ \frac{p_0 \rho^k}{t^{k-m} t!}, & m \leq k \leq K. \end{cases}$$

# Система М/М/т/К с конечным накопителем

Вероятность находится из нормировочного условия, используя

$$\sum_{k=0}^K p_k = 1, \quad \sum_{k=0}^m p_k + \sum_{k=m+1}^K p_k = 1, \quad \sum_{k=0}^m \frac{p_0 \rho^k}{k!} + \sum_{k=1}^{K-m} \frac{p_0 \rho^{m+k}}{m^k m!} = 1,$$
$$p_0 \left[ \sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^m}{m!} \sum_{k=1}^{K-m} \frac{\rho^k}{m^k} \right] = 1, \quad p_0 = \frac{1}{\left[ \sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^m}{m!} \sum_{k=1}^{K-m} \left( \frac{\rho}{m} \right)^k \right]}.$$

$$p_0 = \frac{1}{\left[ \sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^m}{m!} \sum_{k=1}^{K-m} \left( \frac{\rho}{m} \right)^k \right]} = \frac{1}{\left[ \sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^m \rho}{m! m} \sum_{k=0}^{K-1-m} \left( \frac{\rho}{m} \right)^k \right]} =$$
$$= \frac{1}{\left[ \sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^{m+1}}{m m!} \cdot \frac{1 - (\rho/m)^{K-m}}{1 - (\rho/m)} \right]} = \frac{1}{\left[ \sum_{k=0}^m \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^{m+1}}{m!(m-\rho)} \left( 1 - \left( \frac{\rho}{m} \right)^{K-m} \right) \right]}$$

# Операционные характеристики системы M/M/m/K

$$p_{отк} = \frac{p_0 \rho^K}{m^{K-m} m!} = \frac{p_0 \rho^{m+S}}{m^S m!},$$

где **S** —  
допустимая длина  
очереди

Относительная пропускная  
способность

$$Q = 1 - p_{отк} = 1 - \frac{p_0 \rho^{m+S}}{m^S m!}.$$

Абсолютная пропускная  
способность **A**:

$$A = \lambda Q = \lambda \left( 1 - \frac{p_0 \rho^{m+S}}{m^S m!} \right).$$

Вероятность наличия очереди равна:

$$p_q = \frac{p_0 \rho^m \rho}{m!} \cdot \frac{1 - (\rho/m)^S}{1 - (\rho/m)} = \frac{p_0 \rho^{m+1}}{m! (m - \rho)} \left[ 1 - \left( \frac{\rho}{m} \right)^S \right].$$

# Операционные характеристики системы M/M/m/K

Вероятность того, что все каналы обслуживания заняты.

$$P_{зан} = \sum_{k=m}^{m+S} p_k = \sum_{k=0}^S \frac{p_0 \rho^{m+k}}{m^k m!} = \frac{p_0 \rho^m}{m!} \sum_{k=0}^S \left( \frac{\rho}{m} \right)^k.$$

$$P_{зан} = \frac{p_0 \rho^m}{m!} \left( \frac{1 - (\rho/m)^{S+1}}{1 - (\rho/m)} \right) = \frac{p_0 \rho^m}{m!} \left( \frac{m - \rho(\rho/m)^S}{(m - \rho)} \right)$$

Вероятность того, что в системе будет не более  $k$  требований:

$$0 \leq k \leq m$$

$$m \leq k \leq K$$

$$p_1(\leq k) = \sum_{i=0}^k p_i = \sum_{i=0}^k \frac{\rho^i}{i!} p_0, \quad p_2(\leq k) = \frac{p_0 \rho^{m+1}}{m! m} \cdot \frac{1 - (\rho/m)^K}{1 - (\rho/m)} = \frac{p_0 \rho^{m+1}}{m! (m - \rho)} \left( 1 - \left( \frac{\rho}{m} \right)^K \right).$$



# Операционные характеристики системы M/M/m/K

Если требуется вычислить вероятность того, что в системе будет не менее  $k$  требований, то

$$0 \leq k \leq m \quad p_1(\geq k) + p_1(\leq k) = 1, \Rightarrow p_1(\geq k) = 1 - p_1(\leq k) = 1 - \sum_{i=0}^k \frac{p_0 \rho^i}{i!}$$

Среднее число требований в системе определяется как математическое ожидание случайной дискретной величины:

$$\begin{aligned} N_{cp} &= \sum_{k=0}^K k p_k = \sum_{k=0}^m k \frac{p_0 \rho^k}{k!} + \sum_{k=1}^{K-m} k \frac{p_0 \rho^{m+k}}{m! m^k} = p_0 \sum_{k=1}^m \frac{\rho^k}{(k-1)!} + \frac{p_0 \rho^m}{m!} \sum_{k=1}^{K-m} k \left( \frac{\rho}{m} \right)^k = \\ &= p_0 \rho \sum_{k=0}^{m-1} \frac{\rho^k}{k!} + \frac{p_0 \rho^m}{m!} \sum_{k=1}^{K-m} k \left( \frac{\rho}{m} \right)^k \\ N_{cp} &= p_0 \left( \rho \sum_{k=0}^{m-1} \frac{\rho^k}{k!} + \frac{\rho^{m+1}}{(m-1)!} \cdot \frac{1 - (S+1) \left( \frac{\rho}{m} \right)^S + S \left( \frac{\rho}{m} \right)^{S+1}}{(m-\rho)^2} \right) \end{aligned}$$