Министерство путей сообщения РФ Департамент кадров и учебных заведений Самарская государственная академия путей сообщения

Кафедра высшей математики

Теория массового обслуживания

Методические указания, учебная программа и задания для контрольных работ № 1, 2 для студентов заочной формы обучения специальности 071900 "Информационные системы в технике и технологиях"

Составители: Лаврусь О.Е. Миронов Ф.С.

Теория массового обслуживания. Методические указания, учебная программа и задания для контрольных работ № 1, 2 для студентов заочной формы обучения специальности 071900 "Информационные системы в технике и технологиях". - Самара: СамГАПС, 2002.- 38c.

Утверждено на заседании кафедры высшей математики, протокол № 9 от 17.06.02. Печатается по решению редакционно-издательского совета академии.

Методические указания, учебная программа и задания для контрольных работ №1, 2 составлены в соответствии с действующей программой по высшей математике для вузов. Для студентов специальности "Информационные системы в технике и технологиях".

Составители: к.т.н. Лаврусь О.Е. к.ф.-м.н. Миронов Ф.С.

Рецензенты: к.ф.-м.н. Кайдалова Л.В. к.ф.-м.н. Максимов В.В.

Редактор Егорова И.М. Компьютерная верстка: Чертыковцева Н.В.

Подписано в печать 24.09.02. Формат $60x84\ 1/16$ Бумага писчая. Печать оперативная. Усл. п.л. 2,4 Тираж 150 экз. Заказ №120.

© Самарская государственная академия путей сообщения

Содержание

Правила оформления и выполнения контрольных работ	4
Рекомендуемая литература	5
§1. Марковские цепи с конечным числом состояний и дискретным временем	6
§2. Марковские цепи с конечным числом состояний и непрерывным временем	9
§3. Процессы рождения и гибели	11
§4. Основные понятия и классификация систем массового обслуживания.	
Простейший поток заявок	12
§5. Одноканальная СМО с отказами	16
§6. Многоканальная СМО с отказами	17
§7. Одноканальная СМО с ограниченной длиной очереди	18
§8. Одноканальная СМО с неограниченной очередью	20
§9. Многоканальная СМО с ограниченной очередью	21
§10. Многоканальная СМО с неограниченной очередью	24
§11. Многоканальная СМО с ограниченной длиной очереди и ограниченным	
временем ожидания в очереди	25
§12. <i>п</i> -канальная СМО замкнутого типа с <i>m</i> источниками заявок	28
§13. Задания для контрольных работ	30

Правила оформления и выполнения контрольных работ

При выполнении контрольных работ необходимо строго придерживаться указанных ниже правил. Работы, выполненные без соблюдения этих правил, могут быть возвращены студенту для переработки.

- 1. Каждая контрольная работа должна быть выполнена в отдельной тетради в клетку, чернилами темного, но не красного цвета. Должны быть поля шириной 4-5 см для замечаний рецензента.
- 2. На титульной странице обложки тетради должны быть ясно написаны фамилия преподавателя; фамилия имя и отчество студента; учебный номер (шифр) студента; название дисциплины; номер контрольной работы; номер варианта; название учебного заведения; адрес студента.
- 3. В конце работы необходимо указать использованную литературу, поставить число и расписаться.
- 4. В контрольную работу должны быть включены все задачи варианта. Контрольные работы, содержащие не все задачи задания, а также задачи не своего варианта, не засчитываются.
- 5. Решения задач необходимо располагать в порядке номеров, указанных в заданиях, сохраняя номера задач.
- 6. Перед решением каждой задачи надо полностью записать ее условие. Решение задач следует излагать подробно, объясняя и мотивируя все действия по ходу решения и делая необходимые рисунки.
- 7. После получения прорецензированной работы с замечаниями, студент должен учесть сделанные рецензентом замечания. Работа по замечаниям выполняется после замечаний рецензента. Вносить изменения в написанный до рецензирования текст контрольной работы не допускается.
- 8. В каждом задании контрольной работы студент выполняет примеры пункта, номер которого соответствует последней цифре шифра зачетной книжки студента. Например, студент с шифром 99 − ИС 2085 выполняет задачи № 5; 15; 25... и т.д.

Рекомендуемая литература

- 1. Е.С. Вентцель. Исследование операций. М.: "Высшая школа", 2001.
- 2. Г.П. Фомин. Системы и модели массового обслуживания в коммерческой деятельности. М.: "Финансы и статистика", 2000.
- 3. В.П. Чернов, В.Б. Ивановский. Теория массового обслуживания. М.: Инфра-М, 2000.
- 4. Е.С. Вентцель., Л.А. Овчаров. Задачи и упражнения по теории вероятностей. М.: "Высшая школа", 2000.
- 5. Е.С. Вентцель. Теория вероятностей. М.: Наука, 1969.
- 6. Б.В. Гвиденко., Коваленко И.Н. Введение в теорию массового обслуживания. М.: Наука, 1987.
- 7. Л. Клейнрок. Теория массового обслуживания. М.: "Машиностроение", 1969.
- 8. Л.А. Овчаров. Прикладные задачи теории массового обслуживания М.: "Машиностроение", 1969.
- 9. О.А. Новиков, С.И. Петухов. Прикладные вопросы массового обслуживания. М.: "Советское радио", 1969.
- 10.А. Кофман, Р.Крюон. Массовое обслуживание. Теория и приложения. М.: Мир, 1965.
- 11.Т.Л. Саати. Элементы теории массового обслуживания. М.: Издательство Московского университета, 1973.

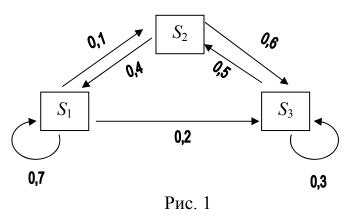
§1. Марковские цепи с конечным числом состояний и дискретным временем.

Пусть некоторая система S может находиться в одном из состояний конечного (или счетного) множества возможных состояний $S_1, S_2, ..., S_n$, а переход из одного состояния в другое возможен только в определенные *дискретные* моменты времени $t_1, t_2, t_3, ...,$ называемые *шагами*.

Если система переходит из одного состояния в другое случайно, то говорят, что имеет место *случайный процесс с дискретным временем*.

Случайный процесс называется *марковским*, если вероятность перехода из любого состояния S_i в любое состояние S_j не зависит от того, как и когда система S попала в состояние S_i (т.е. в системе S отсутствует последствие). В таком случае говорят, что функционирование системы S описывается *дискретной цепью Маркова*.

Переходы системы S в различные состояния удобно изображать с помощью графа состояний (рис.1).



Вершины графа S_1 , S_2 , S_3 обозначают возможные состояния системы. Стрелка, направленная из вершины S_i в вершину S_j обозначает переход $S_i \to S_j$; число, стоящее рядом со стрелкой, обозначает величину вероятности этого перехода. Стрелка, замыкающаяся на i-той вершине графа, обозначает, что система остается в состоянии S_i с вероятностью, стоящей у стрелки.

Графу системы, содержащему п вершин, можно поставить в соответствие матрицу $n \times n$, элементами которой являются вероятности переходов p_{ij} между вершинами графа. Например, граф на рис.1 описывается матрицей P:

$$P = \begin{bmatrix} 0.7 & 0.1 & 0.2 \\ 0.4 & 0 & 0.6 \\ 0.2 & 0.5 & 0.3 \end{bmatrix},$$

называемой *матрицей вероятностей переходов*. Элементы матрицы p_{ij} удовлетворяют условиям:

$$0 \le p_{ij} \le 1; \tag{1.1}$$

$$\sum_{i=1}^{n} p_{ij} = 1. {(1.2)}$$

Условие (1.1) - обычное свойство вероятностей, а условие (1.2) (сумма элементов любой стрелки равна 1) означает, что система S обязательно либо переходит их какого-то состояния S_i в другое состояние, либо остается в состоянии S_i .

Элементы матрицы p_{ij} дают вероятности переходов в системе за один шаг. Переход $S_i \to S_j$ за два шага можно рассматривать как происходящий на первом шаге из S_i в некоторое промежуточное состояние S_k и на втором шаге из S_k в S_i . Таким образом, для элементов матрицы вероятностей переходов из S_i в S_j за два шага получим:

$$p_{ij}^{(2)} = \sum_{k=1}^{n} p_{ik} p_{kj}. \tag{1.3}$$

В общем случае перехода $S_{\rm i} \to S_{\rm j}$ за m шагов для элементов $p_{ij}^{(m)}$ матрицы вероятностей переходов справедлива формула:

$$p_{ij}^{(m)} = \sum_{k=1}^{n} p_{ik}^{(l)} p_{kj}^{(m-l)}, \quad 1 \le l \le m-1.$$
 (1.4)

Полагая в (1.4) l=1 и l=m-1 получим два эквивалентных выражения для $p_{ij}^{(m)}$:

$$p_{ij}^{(m)} = \sum_{k=1}^{n} p_{ik} p_{kj}^{(m-1)};$$
(1.5)

$$p_{ij}^{(m)} = \sum_{k=1}^{n} p_{ik}^{(m-1)} p_{kj} . \tag{1.6}$$

Пример 1. Для графа на рис.1 найти вероятность перехода системы из состояния S_1 в состояние S_2 за 3 шага.

Решение. Вероятность перехода $S_1 \to S_2$ за 1 шаг равна $p_{12} = p_{12}^{(1)} = 0$,1. Найдем вначале $p_{12}^{(2)}$, используя формулу (1.5), в которой полагаем m=2.

Получим:

$$p_{12}^{(2)} = \sum_{k=1}^{3} p_{1k} p_{k2} = p_{11} p_{12} + p_{12} + p_{12} + p_{22} + p_{12} p_{32} = 0,7 \cdot 0,1 + 0,1 \cdot 0 + 0,2 \cdot 0,5 = 0,17.$$

Аналогично
$$p_{12}^{(3)} = \sum_{k=1}^{3} p_{1k} p_{k2}^{(2)}$$
.

Как видно из этой формулы, в дополнение к $p_{12}^{(2)}$ необходимо вычислить также $p_{22}^{(2)}$ и $p_{32}^{(2)}$:

$$p_{22}^{(2)} = \sum_{k=1}^{3} p_{2k} p_{k2} = p_{21} p_{12} + p_{22} p_{22} + p_{23} p_{32} = 0, 4 \cdot 0, 1 + 0 \cdot 0 + 0, 6 \cdot 0, 5 = 0, 34.$$

$$p_{32}^{(2)} = \sum_{k=1}^{3} p_{3k} p_{k2} = p_{31} p_{12} + p_{32} p_{22} + p_{33} p_{32} = 0.0, 1 + 0.5 \cdot 0 + 0.3 \cdot 0.5 = 0.15$$

Таким образом

$$p_{12}^{(3)} = p_{11}p_{12}^{(2)} + p_{12}p_{22}^{(2)} + p_{13}p_{32}^{(2)} = 0.7 \cdot 0.17 + 0.1 \cdot 0.34 + 0.2 \cdot 0.15 = 0.183.$$

Ответ: Вероятность перехода $S_1 \to S_2$ после третьего шага равна 0,183.

Пусть система S описывается матрицей вероятностей переходов P

$$P = \begin{bmatrix} p_{11}p_{12}....p_{1n} \\ p_{21}p_{22}....p_{2n} \\p_{n1}p_{n2}....p_{nn} \end{bmatrix}.$$

Если обозначить через $P^{(\mathrm{m})}$ матрицу, элементами которой являются вероятности переходов из S_i в S_j за m шагов, то справедлива формула $P^{(m)} = P^m$.

$$P^{(m)} = P^{m}, (1.7)$$

где матрица P^{m} получается умножением матрицы P саму на себя m раз.

Исходное состояние системы характеризуется вектором состояния системы $ec{\mathcal{Q}}^{(1)}$ (называемым также стохастическим вектором).

$$\vec{Q} = (q_1, q_2, \dots, q_n),$$

где q_i -вероятность того, что исходным состоянием системы является S_i состояние. Аналогично (1.1) и (1.2) справедливы соотношения

$$0 \le q_i \le 1;$$
 $\sum_{i=1}^n q_i = 1.$

Обозначим через

$$\vec{Q}^{(m)} = (q_1^{(m)}, q_2^{(m)}, ..., q_n^{(m)})$$

вектор состояния системы после m шагов, где $q_{j}^{(m)}$ - вероятность того, что после mшагов система находится в $S_{\rm i}$ состоянии. Тогда справедлива формула

$$\vec{Q}^{(m)} = \vec{Q} \cdot P^m. \tag{1.8}$$

Пример 2. Найти вектор состояния системы, изображенный на рис.1 после двух шагов.

Решение. Исходное состояние системы характеризуется вектором \vec{Q} =(0,7; 0; 0,3). После первого шага (m=1) система перейдет в состояние $\vec{\mathcal{Q}}^{(1)}$

$$\vec{Q}^{(1)} = \vec{Q} \cdot P = (0,7;0;0,3) \cdot \begin{bmatrix} 0,7 & 0,1 & 0,2 \\ 0,4 & 0 & 0,6 \\ 0,2 & 0,5 & 0,3 \end{bmatrix} = (0,7 \cdot 0,7 + 0 \cdot 0,4 + 0,3 \cdot 0,2;0,7 \cdot 0,1 + 0 \cdot 0 + 0,3 \cdot 0,5;0,7 \cdot 0,2 + 0 \cdot 0,6 + 0,3 \cdot 0,3) = (0,55;0,22;0,23).$$

После второго шага система окажется в состоянии

$$\vec{Q}^{(1)} = \vec{Q} \cdot P = (0,7; 0; 0,3) \cdot \begin{bmatrix} 0,7 & 0,1 & 0,2 \\ 0,4 & 0 & 0,6 \\ 0,2 & 0,5 & 0,3 \end{bmatrix} = (0,519; 0,17; 0,311).$$

Ответ: Состояние системы S после двух шагов характеризуется вектором (0,519; 0,17; 0,311).

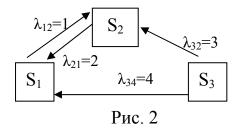
При решении задач в примерах 1, 2 предполагалось, что вероятности переходов P_{ij} остаются постоянными. Такие марковские цепи называются стационарными. В противном случае марковская цепь называется нестационарной.

§2. Марковские цепи с конечным числом состояний и непрерывным временем.

Если система S может переходить в другое состояние случайным образом в произвольный момент времени, то говорят о случайном процессе c непрерывным временем. В отсутствии последействия такой процесс называется непрерывной марковской цепью. При этом вероятности переходов $S_i \to S_j$ для любых i и j в любой момент времени равны нулю (в силу непрерывности времени). По этой причине вместо вероятности перехода P_{ij} вводится величина λ_{ij} - плотность вероятности перехода из состояния S_i в состояние S_i , определяемая как предел

вероятности перехода
$$P_{ij}$$
 вводится величина λ_{ij} - **иломность вероямности перехода** из состояния S_i в состояние S_j , определяемая как предел
$$\lambda_{ij}(t) = \lim_{\Delta t \to 0} \frac{p_{ij}(t + \Delta t) - p_{ij}(t)}{\Delta t}; \qquad (i \neq j). \tag{2.1}$$

Если величины λ_{ij} не зависят от t, то марковский процесс называется **однородным**. Если за время Δt система может изменить свое состояние не более чем один раз, то говорят, что случайный процесс является **ординарным**. Величину λ_{ij} называют **интенсивностью перехода** системы из S_i в S_j . На графе состояний системы численные значения λ_{ij} ставят рядом со стрелками, показывающими переходы в вершины графа (рис. 2).



Зная интенсивности переходов можно найти величины $p_1(t), p_2(t), ..., p_n(t)$ - вероятности нахождения системы S в состояниях $S_1, S_2, ..., S_n$ соответственно. При этом выполняется условие

$$\sum_{j=1}^{n} p_{j}(t) = 1. {(2.2)}$$

Распределение вероятностей состояний системы, которое можно характеризовать вектором $\vec{p}(t) = (p_1(t), p_2(t), ..., p_n(t))$, называется **стационарным**, если оно не зависит от времени, т.е. все компоненты вектора \vec{p} являются константами.

Состояния S_i и S_j называются *сообщающимися*, если возможны переходы $S_i \leftrightarrow S_j$ (на рис. 2 сообщающимися являются состояния S_1 и S_2 , а S_1 , S_3 и S_2 , S_3 такими не являются).

Состояние S_i называется *существенным*, если всякое S_j , достижимое из S_i , является сообщающимся с S_i . Состояние S_i называется *несущественным*, если оно не является существенным (на рис. 2 существенными являются состояния S_1 и S_2).

Если существуют предельные вероятности состояний системы

$$p_{j} = \lim_{t \to \infty} p_{j}(t), \qquad (j = \overline{1, n})$$
(2.3)

не зависящие от начального состояния системы, то говорят, что при $t \to \infty$ в системе устанавливается *стационарный режим*.

Система, в которой существуют предельные (финальные) вероятности состояний системы, называется *эргодической*, а протекающий в ней случайный процесс *эргодическим*.

Теорема 1. Если S_i – несущественное состояние, то

$$\lim_{t \to \infty} p_i(t) = 0, \tag{2.4}$$

т.е. при $t \to \infty$ система выходит из любого несущественного состояния (для системы на рис. 2 $\lim_{t\to\infty} p_3(t) = 0$, т.к. S_3 – несущественное состояние).

<u>Теорема 2.</u> Чтобы система с конечным числом состояний имела *единственное предельное распределение* вероятностей состояний, необходимо и достаточно, чтобы все ее существенные состояния *сообщались* между собой (система на рис.2 удовлетворяет этому условию, т.к. существенные состояния S_1 и S_2 сообщаются между собой).

Если случайный процесс, происходящий в системе с дискретными состояниями является непрерывной марковской цепью, то для вероятностей $p_1(t), p_2(t), ..., p_n(t)$ можно составить систему линейных дифференциальных уравнений, называемых **уравнениями Колмогорова.** При составлении уравнений удобно пользоваться графом состояний системы. Рассмотрим получение уравнений Колмогорова на конкретном примере.

<u>Пример 3.</u> Записать уравнения Колмогорова для системы, изображенной на рис.2. Найти финальные вероятности для состояний системы.

<u>Решение.</u> Рассмотрим вначале вершину графа S_1 . Вероятность $p_1(t + \Delta t)$ того, что система в момент времени $(t + \Delta t)$ будет находиться в состоянии S_1 достигается двумя способами:

- а) система в момент времени t с вероятностью $p_1(t)$ находилась в состоянии S_1 и за малое время Δt не перешла в состояние S_2 . Из состояния S_1 система может быть выведена потоком интенсивностью λ_{12} ; вероятность выхода системы из состояния S_1 за время Δt при этом равна (с точностью до величин более высокого порядка малости по Δt) $\lambda_{12} \Delta t$, а вероятность невыхода из состояния S_1 будет равна $(1 \lambda_{12} \Delta t)$. При этом вероятность того, что система останется в состоянии S_1 , согласно теореме об умножении вероятностей будет равна $p_1(t)$ $(1 \lambda_{12} \Delta t)$.
- б) система в момент времени t находилась в состоянии S_2 и за время Δt под воздействием потока λ_{21} перешла в состояние S_1 с вероятностью λ_{21} Δt . Вероятность того, что система будет находиться в состоянии S_1 равна $p_2(t) \cdot \lambda_{21} \Delta t$.
- в) система в момент времени t находилась в состоянии S_3 и за время Δt под воздействием потока λ_{31} перешла в состояние S_1 с вероятностью λ_{31} Δt . Вероятность того, что система будет находиться в состоянии S_1 равна $p_3(t)\cdot\lambda_{31}\Delta t$.

По теореме сложения вероятностей получим:

$$p_{1}(t + \Delta t) = p_{1}(t) (1 - \lambda_{12} \Delta t) + p_{2}(t) (1 - \lambda_{21} \Delta t) + p_{3}(t) (1 - \lambda_{31} \Delta t); \Rightarrow p_{1}(t + \Delta t) - p_{1}(t) = (-p_{1}(t) \cdot \lambda_{12} + p_{2}(t) \lambda_{21} + p_{3}(t) \lambda_{31}) \Delta t \Rightarrow \frac{p_{1}(t + \Delta t) - p_{1}(t)}{\Delta t} = -\lambda_{12}p_{1}(t) + \lambda_{21}p_{2}(t) + \lambda_{31}p_{3}(t).$$

Переходя к пределу $\Delta t \rightarrow 0$, получим

$$\frac{dp_1}{dt} = -\lambda_{12} p_1 + \lambda_{21} p_2 + \lambda_{31} p_3. \tag{2.5}$$

Аналогично, рассматривая вершины графа S_2 и S_3 , получим уравнения

$$\frac{dp_2}{dt} = \lambda_{12} p_1 - \lambda_{21} p_2 + \lambda_{32} p_3, \qquad (2.6)$$

$$\frac{dp_3}{dt} = -(\lambda_{31} + \lambda_{32})p_3. \tag{2.7}$$

К уравнениям (2.5) – (2.7) следует добавить уравнение (2.2), имеющее в данном случае вид

$$p_1 + p_2 + p_3 = 1. (2.8)$$

Уравнение (2.8) выполняет роль нормировочного условия, накладываемого на вероятности p_i .

Решение системы уравнений (2.5) - (2.8) в зависимости от времени можно найти либо аналитически, либо численно с учетом начальных условий. Мы найдем лишь финальные вероятности p_j , которые по определению при $t \to \infty$ не зависят от времени. При этом в $(2.5) - (2.7) dp_i/dt = 0$ (j = 1, 2, 3). Получившиеся при этом три алгебраических уравнения являются однородными, поэтому одно из них можно отбросить. Отбросим, например, уравнение, получающееся из (2.6), а вместо него запишем уравнение (2.8). В результате система уравнений для финальных вероятностей примет вид

$$\begin{cases} -\lambda_{12} p_1 + \lambda_{21} p_2 + \lambda_{31} p_3 = 0, \\ p_1 + p_2 + p_3 = 1, \\ (\lambda_{31} + \lambda_{32}) p_3 = 0. \end{cases}$$

Из последнего уравнения следует, что $p_3 = 0$. Решая оставшиеся уравнения, получим $p_1 = 2/3$, $p_2 = 1/3$.

Ответ: вектор состояния системы в стационарном режиме равен $\overline{p} = (\frac{2}{3}; \frac{1}{3}; 0)$.

С учетом рассмотренного примера сформулируем общее правило составления уравнений Колмогорова:

В левой части каждого из них стоит производная вероятности какого-то (j-го) состояния. В правой части - сумма произведений вероятностей всех состояний, из которых идут стрелки в данное состояние, на интенсивности соответствующих потоков, минус суммарная интенсивность всех потоков, выводящих систему из данного (j-го) состояния, умноженная на вероятность данного (j-го) состояния.

§3. Процессы рождения и гибели.

Так называется широкий класс случайных процессов, происходящих в системе, размеченный граф состояний которой изображен на рис. 3.

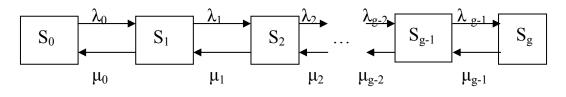


Рис. 3

Здесь величины λ_0 , λ_1 ,..., λ_{g-1} - интенсивности переходов системы из состояния в состояние слева направо, можно интерпретировать как интенсивности рождения (возникновения заявок) в системе. Аналогично, величины μ_0 , μ_1 ,..., μ_{g-1} - интенсивности переходов системы из состояния в состояние справа налево, можно интерпретировать как интенсивности гибели (выполнения заявок) в системе.

Поскольку все состояния являются сообщающимися и существенными, существует (в силу теоремы 2) предельное (финальное) распределение вероятностей состояний. Получим формулы для финальных вероятностей состояний системы.

В стационарных условиях для каждого состояния поток, втекающий в данное состояние должен равняться потоку, вытекающему из данного состояния. Таким образом, имеем:

для состояния S_0 :

$$p_0 \cdot \lambda_0 \Delta t = p_1 \cdot \mu_0 \Delta t$$
; $\Longrightarrow \lambda_0 p_0 = \mu_0 p_1$;

для состояния S_1 :

$$p_1 \cdot (\lambda_1 + \mu_0) \Delta t = p_0 \cdot \lambda_0 \Delta t + p_2 \cdot \mu_1 \cdot \Delta t; \Longrightarrow (\lambda_1 + \mu_0) p_1 = \lambda_0 p_0 + \mu_1 p_2.$$

Последнее уравнение с учётом предыдущего можно привести к виду λ_1 $p_1 = \mu_1 p_2$. Аналогично можно получить уравнения для остальных состояний системы. В результате получится система уравнений:

$$\begin{cases}
\lambda_{0} p_{0} = \mu_{0} p_{1}, \\
\lambda_{1} p_{1} = \mu_{1} p_{2}, \\
------- \\
\lambda_{k} p_{k} = \mu_{k} p_{k+1}, \\
------- \\
\lambda_{g-1} p_{g-1} = \mu_{g-1} p_{g}, \\
p_{0} + p_{1} + \dots + p_{g} = 1.
\end{cases} (3.1)$$

Последнее уравнение в (3.1) является очевидным условием (2.2). Решение системы уравнений (3.1) имеет вид:

$$p_{0} = \left(1 + \frac{\lambda_{0}}{\mu_{0}} + \frac{\lambda_{0}\lambda_{1}}{\mu_{0}\mu_{1}} + \frac{\lambda_{0}\lambda_{1}\lambda_{2}}{\mu_{0}\mu_{1\mu_{2}}} + \dots + \frac{\lambda_{0}\lambda_{1}\kappa_{2}\dots\lambda_{g-1}}{\mu_{0}\mu_{1}\mu_{2}\dots\mu_{g-1}}\right)^{-1}.$$
 (3.2)

$$p_{1} = \frac{\lambda_{0}}{\mu_{0}} p_{0}; \quad p_{2} = \frac{\lambda_{0} \lambda_{1}}{\mu_{0} \mu_{1}} p_{0}; \quad p_{3} = \frac{\lambda_{0} \lambda_{1} \lambda_{2}}{\mu_{0} \mu_{1} \mu_{2}} p_{0}; ...; \quad p_{g} = \frac{\lambda_{0} \lambda_{1} ... \lambda_{g-1}}{\mu_{0} \mu_{1} ... \mu_{g-1}} p_{0}.$$
(3.3)

§4. Основные понятия и классификация систем массового обслуживания. Простейший поток заявок.

Заявкой (или *требованием*) называется спрос на удовлетворение какой-либо потребности (далее потребности предполагаются однотипными). Выполнение заявки называется обслуживанием заявки.

Системой массового обслуживания (СМО) называется любая система для выполнения заявок, поступающих в неё в случайные моменты времени.

Поступление заявки в СМО называется *событием*. Последовательность событий, заключающихся в поступлении заявок в СМО, называется *входящим потоком заявок*. Последовательность событий, заключающихся в выполнении заявок в СМО, называется *выходящим потоком заявок*.

Поток заявок называется *простейшим*, если он удовлетворяет следующим условиям:

1) *отсутствие последействия*, т.е. заявки поступают независимо друг от друга;

2)стационарность, т.е. вероятность поступления данного числа заявок на любом временном отрезке $[t_1, t_2]$ зависит лишь от величины этого отрезка и не зависит от значения t_1 , что позволяет говорить о среднем числе заявок за единицу времени, λ , называемом интенсивностью потока заявок;

3) ординарность, т.е. в любой момент времени в СМО поступает лишь одна заявка, а поступление одновременно двух и более заявок пренебрежимо мало.

Для простейшего потока вероятность $p_i(t)$ поступления в СМО ровно i заявок за время t вычисляется по формуле

$$p_{i}(t) = \frac{(\lambda t)^{i}}{i!} e^{-\lambda t}, \qquad (4.1)$$

т.е. вероятности распределены по закону Пуассона с параметром λt . По этой причине простейший поток называется также пуассоновским потоком.

Функция распределения F(t) случайного интервала времени T между двумя последовательными заявками по определению равна F(t) = P(T < t). Но $P(T < t) = 1 - P(T \ge t)$, где $P(T \ge t)$ – вероятность того, что следующая после последней заявки поступит в СМО по истечении времени t, т.е. за время t в СМО не поступит ни одна заявка. Но вероятность этого события находится из (4.1) при i = 0. Таким образом,

$$P(T \ge t) = p_0(t) = e^{-\lambda t}$$

$$F(t) = 1 - e^{-\lambda t}.$$
(4.2)
(4.3)

(4.3)

Плотность вероятности f(t) случайной величины T определяется формулой

$$f(t) \equiv F_t'(t) = \lambda e^{-\lambda t}, \qquad (t > 0)$$

а математическое ожидание, дисперсия и среднее квадратическое отклонение случайной величины Т равны соответственно

$$M(T) = \frac{1}{\lambda}; D(T) = \frac{1}{\lambda^2}; \sigma(T) = \frac{1}{\lambda}.$$
 (4.4)

Пример 4. В справочное бюро обращается в среднем 2 человека за 10 минут. Найти вероятность того, что за 30 минут за справкой обратится:

а) 4 человека, б) не менее 3-х человек.

Решение. Интенсивность потока заявок равна $\lambda = 2/10$ мин = 0,2[мин⁻¹]. Для решения используем формулу (4.1), где полагаем t = T = 30 минут; для пункта (a) i = 4, для пункта (б) $i = 3, 4, 5, \dots$

a)
$$P_4(T) = \frac{(0.2 \cdot 30)^4}{4!} e^{-0.2 \cdot 30} = \frac{6^4}{24} e^{-6} \approx 0.134$$
;

б) при решении этого пункта целесообразно использовать противоположную вероятность:

$$P_{\geq 3}(T) = 1 - P_{<3}(T) = 1 - (P_0(T) + P_1(T) + P_2(T)) = 1 - (e^{-6} + \frac{6}{1!}e^{-6} + \frac{6^2}{2!}e^{-6}) \approx 1 - 0.062 = 0.938.$$

Пример 5. В приборе имеются два блока, работающих независимо друг от друга. Время безотказной работы определяется показательным законом. Среднее время безотказной работы 1-го блока $-t_1 = 2$ года, 2-го $-t_2 = 1$ год. Найти вероятность того, что за 1,5 года: а) не откажет ни один из блоков; б) откажет только 2-й блок; в) откажут оба блока.

Решение: В качестве события выступает неисправность какого-то Вероятность $p^{(i)}(t)$ исправности i-го блока в течение времени t определяется формулой (4.2), r.e.

$$p^{(1)}(t) = e^{-\lambda_1 t}, p^{(2)}(t) = e^{-\lambda_2 t},$$

где $\lambda_1 = 1/t_1 = 0.5[\text{год}^{-1}], \lambda_2 = 1/t_2 = 1[\text{год}^{-1}].$

Вероятности исправности блоков по истечении времени t=T=1,5 года будут равны соответственно

$$p^{(1)} = e^{-\lambda_1 T} = e^{-05 \cdot 1.5} \approx 0.472, \ p^{(2)} = e^{-\lambda_2 T} = e^{-1 \cdot 1.5} \approx 0.223.$$

Вероятность того, что за время T i-й блок выйдет из строя, является противоположной вероятностью $\overline{p}^{(i)}(T)$:

$$\overline{p}^{(1)} = 1 - p^{(1)}(T) \approx 1 - 0.472 = 0.528,$$

 $\overline{p}^{(2)} = 1 - p^{(2)}(T) \approx 1 - 0.223 = 0.777.$

Обозначим через А, В, С события, фигурирующие в пунктах (а), (б), (в) соответственно и учитывая, что блоки работают независимо друг от друга, найдём:

a)
$$p(A) = p^{(1)}(T) \cdot p^{(2)}(T) \approx 0,472 \cdot 0,223 \approx 0,1;$$

6)
$$p(B) = p^{(1)}(T) \cdot \overline{p}^{(2)}(T) \approx 0.472 \cdot 0.777 \approx 0.367$$
;

B)
$$p(C) = \overline{p}^{(1)}(T) \cdot \overline{p}^{(2)}(T) \approx 0.528 \cdot 0.777 \approx 0.41$$
.

Каналом обслуживания называется устройство в СМО, обслуживающее заявку. СМО, содержащее один канал обслуживания, называется **одноканальной**, а содержащее более одного канала обслуживания – **многоканальной** (например, 3 кассы на вокзале).

Если заявка, поступающая в СМО, может получить отказ в обслуживании (в силу занятости всех каналов обслуживания) и в случае отказа вынуждена покинуть СМО, то такая СМО называется СМО с *отказами* (примером такой СМО может служить АТС).

Если в случае отказа в обслуживании заявки могут вставать в очередь, то такие СМО называются СМО *с очередью* (или *с ожиданием*). При этом различают СМО с *ограниченной* и *неограниченной* очередью. Примером первых СМО может служить мойка для автомашин с маленькой стоянкой для ожидающих машин, а примером вторых СМО может служить билетная касса или метрополитен.

Возможны также СМО смешанного типа, когда, например, заявка может вставать в очередь, если она не очень велика, и может находиться в очереди ограниченное время и уйти из СМО не обслуженной.

Различают СМО открытого и замкнутого типа. В СМО *открытого* типа поток заявок не зависит от СМО (билетные кассы, очередь в булочной). В СМО *замкнутого* типа обслуживается ограниченный круг клиентов, а число заявок может существенно зависеть от состояния СМО (например, бригада слесарей – наладчиков, обслуживающих станки на заводе).

СМО могут также различаться по *дисциплине обслуживания*: обслуживаются ли заявки в порядке поступления, случайным образом или вне очереди (с приоритетом).

СМО описываются некоторыми параметрами, которые характеризуют эффективность работы системы.

n – число каналов в СМО;

λ – интенсивность поступления в СМО заявок;

μ- интенсивность обслуживания заявок;

 $\rho = \lambda/\mu - \kappa o \phi \phi u u u e h m загрузки СМО;$

т – число мест в очереди;

 $p_{ ext{otk}}$ - вероятность отказа в обслуживании поступившей в СМО заявки;

 $Q \equiv p_{\text{обс}}$ - вероятность обслуживания поступившей в СМО заявки (*относительная пропускная способность* СМО); при этом

$$Q = p_{\text{ofc}} = 1 - p_{\text{otk}}; \tag{4.5}$$

A — среднее число заявок, обслуживаемых в СМО в единицу времени (абсолютная пропускная способность СМО)

$$A = \lambda \cdot Q; \tag{4.6}$$

 $L_{\text{смо}}$ - *среднее число заявок*, находящихся в СМО;

 \overline{n}_3 - *среднее число каналов* в СМО, занятых обслуживанием заявок. В то же время это $L_{\rm oбc}$ - *среднее число заявок*, обслуживаемых СМО за единицу времени. Величина \overline{n}_3 определяется как математическое ожидание случайного числа занятых обслуживанием n каналов:

$$\overline{n}_3 = M(n) = \sum_{k=1}^n k \cdot p_k + \sum_{i=1}^m n \cdot p_{n+i} , \qquad (4.7)$$

где p_k - вероятность системы находиться в S_k состоянии;

 $K_3 = \overline{n}_3 / n$ - коэффициент занятости каналов;

 $t_{\text{ож}}$ - среднее время ожидания (обслуживания) заявки в очереди,

 $v=1/t_{
m ow}$ - интенсивность потока ухода заявок из очереди.

 L_{oq} - среднее число заявок в очереди (если очередь есть); определяется как математическое ожидание случайной величины m – числа заявок, состоящих в очереди

$$L_{ou.} = M(m) = \sum_{i=1}^{m} i \cdot p_{n+i}, \qquad (4.8)$$

где $p_{\mathrm{n+i}}$ - вероятность нахождения в очереди i заявок;

 $T_{\scriptscriptstyle {\it CMO}} \equiv \bar{t}_{\scriptscriptstyle {\it CMO}}$ - среднее время пребывания заявки в СМО;

 $T_{o^{q_{-}}} \equiv \bar{t}_{o^{q_{-}}}$ - среднее время пребывания заявки в очереди (если есть очередь);

Для открытых СМО справедливы соотношения

$$\bar{t}_{cmo} = \frac{L_{cmo}}{\lambda} = \frac{L_{oq}}{\lambda} + \frac{Q}{\mu}, \qquad (4.9)$$

$$\bar{t}_{O^{\mathrm{H}}.} = \frac{L_{O^{\mathrm{H}}.}}{\lambda}, \qquad (4.10)$$

называемые формулами Литтла и применимые только для стационарных потоков заявок и обслуживания.

Рассмотрим некоторые конкретные типы СМО. При этом будет предполагаться, что плотность распределения промежутка времени между двумя последовательными событиями в СМО имеет показательное распределение (4.3), а все потоки являются простейшими.

§ 5. Одноканальная СМО с отказами.

Размеченный граф состояний одноканальной СМО представлен на рис.4.

$$S_0$$
 μ
 $Puc. 4$

Здесь λ и μ — интенсивность потока заявок и выполнения заявок соответственно. Состояние системы S_0 обозначает, что канал свободен, а S_1 - что канал занят обслуживанием заявки.

Система дифференциальных уравнений Колмогорова для такой СМО имеет вид (см. пример 3)

$$\begin{cases} \frac{dp_{0}(t)}{dt} = -\lambda p_{0}(t) + \mu p_{1}(t), \\ \frac{dp_{1}(t)}{dt} = \lambda p_{0}(t) - \mu p_{1}(t), \\ p_{0}(t) + p_{1}(t) = 1, \end{cases}$$

где $p_0(t)$ и $p_1(t)$ - вероятности нахождения СМО в состояниях S_0 и S_1 соответственно. Уравнения для финальных вероятностей p_0 и p_1 получим, приравнивая нулю производные в первых двух уравнениях системы. В результате получим:

$$p_0 = \frac{\mu}{\mu + \lambda} = \frac{1}{1 + \rho}$$
, (5.1)

$$p_1 = \frac{\lambda}{\mu + \lambda} = \frac{\rho}{1 + \rho} \,. \tag{5.2}$$

Вероятность p_0 по своему смыслу есть вероятность обслуживания заявки $p_{\text{обс}}$, т.к. канал является свободным, а вероятность p_1 по своему смыслу является вероятностью отказа в обслуживании поступающей в СМО заявки $p_{\text{отк}}$, т.к. канал занят обслуживанием предыдущей заявки. Остальные характеристики СМО найдём, рассмотрев конкретный пример.

<u>Пример 6.</u> Секретарю директора завода поступает в среднем 1,2 телефонных вызовов в минуту. Средняя продолжительность разговора составляет 2 минуты. Найти основные характеристики СМО и оценить эффективность её работы.

Решение: По условию $\lambda = 1,2$ (мин)⁻¹, $\mu = 2$ (мин)⁻¹, откуда $\rho = \lambda/\mu = 0,6$. По формулам (5.1) и (5.2) находим $p_{\text{обс}}$ и $p_{\text{отк}}$:

$$p_{o6c.} = p_0 = \frac{1}{1+\rho} = 0,625;$$
 $p_{om\kappa.} = p_1 = \frac{\rho}{1+\rho} = 0,375.$

Таким образом, обслуживается лишь 62,5% звонков, что нельзя считать удовлетворительным. Абсолютная пропускная способность СМО

$$A = \lambda Q = \lambda p_{\text{обс}} = 1,2.0,625 \text{(мин)}^{-1} = 0,75 \text{(мин)}^{-1},$$

т.е. в среднем обслуживается 0,75 звонка в минуту.

§ 6. Многоканальная СМО с отказами.

Пусть СМО содержит n каналов, интенсивность входящего потока заявок равна λ , а интенсивность обслуживания заявки каждым каналом равна μ . Размеченный граф состояний системы изображён на рис. 5.

Рис. 5

Состояние S_0 означает, что все каналы свободны, состояние $S_k(k=1,\overline{n})$ означает, что обслуживанием заявок заняты k каналов. Переход из одного состояния в другое соседнее правое происходит скачкообразно под воздействием входящего потока заявок интенсивностью λ независимо от числа работающих каналов (верхние стрелки). Для перехода системы из одного состояния в соседнее левое неважно, какой именно канал освободится. Величина $k\mu$ характеризует интенсивность обслуживания заявок при работе в СМО k каналов (нижние стрелки).

Сравнивая графы на рис. 3 и на рис. 5 легко увидеть, что многоканальная СМО с отказами является частным случаем системы рождения и гибели, если в последней принять g = n и

$$\begin{cases} \lambda_i = \lambda, & (i = \overline{0, n-1}); \\ \mu_k = (k+1)\mu, & (k = \overline{0, n-1}). \end{cases}$$

$$(6.1)$$

При этом для нахождения финальных вероятностей можно воспользоваться формулами (3.2) и (3.3). С учётом (6.1) получим из них:

$$p_0 = \left(1 + \frac{\rho}{1!} + \frac{\rho^2}{2!} + \dots + \frac{\rho^n}{n!}\right)^{-1}; \tag{6.2}$$

$$p_k = \frac{\rho^k}{k!} \cdot p_0, \qquad (k = \overline{1, n}). \tag{6.3}$$

Формулы (6.2) и (6.3) называются формулами Эрланга – основателя теории массового обслуживания.

Вероятность отказа в обслуживании заявки $p_{\text{отк}}$ равна вероятности того, что все каналы заняты, т.е. система находится в состоянии S_{n} . Таким образом,

$$p_{om\kappa} = p_n = \frac{\rho^n}{n!} \cdot p_0. \tag{6.4}$$

Относительную пропускную способность СМО найдём из (4.5) и (6.4):

$$Q = p_{obc} = 1 - p_{omk} = 1 - \frac{\rho^n}{n!} \cdot p_0.$$
 (6.5)

Абсолютную пропускную способность найдём из (4.6) и (6.5):

$$A = \lambda \cdot Q = \lambda \cdot \left(1 - \frac{\rho^n}{n!} \cdot p_0\right). \tag{6.6}$$

Среднее число занятых обслуживанием каналов можно найти по формуле (4.7), однако сделаем это проще. Так как каждый занятый канал в единицу времени обслуживает в среднем μ заявок, то $\overline{n_3}$ можно найти по формуле:

$$\overline{n}_3 = \frac{A}{\mu} = \rho \left(1 - \frac{\rho^n}{n!} \, p_0 \right). \tag{6.7}$$

<u>Пример 7.</u> Найти оптимальное число телефонных номеров на предприятии, если заявки на переговоры поступают с интенсивностью 1,2 заявки в минуту, а средняя продолжительность разговора по телефону составляет $\overline{t_{oбc}}$ = 2 минуты. Найти также вероятность того, что в СМО за 3 минуты поступит: а) точно 2 заявки, б) не более 2-х заявок.

Решение. Имеем: $\lambda = 1,2$ мин⁻¹, $\mu = 1/t = 0,5$ мин⁻¹, $\rho = \lambda/\mu = 2,4$. Оптимальное число каналов n неизвестно. Используя формулы (6.2) - (6.7) найдём характеристики СМО при различных значениях n и заполним таблицу 1.

Таблица 1

n	1	2	3	4	5	6
p_0	0,294	0,159	0,116	0,1	0,094	0,092
$p_{\scriptscriptstyle ext{OTK}}$	0,706	0,847	0,677	0,406	0,195	0,024
$p_{ m o ar o c}$	0,294	0,153	0,323	0,594	0,805	0,976
$\overline{n_3}$	0,706	0,367	0,775	1,426	1,932	2,342
K_3	0,706	0,184	0,258	0,357	0,386	0,391
A [мин $^{-1}$]	0,353	0,184	0,388	0,713	0,966	1,171

Оптимальным числом телефонных номеров можно считать n = 6, когда выполняется 97,6% заявок. При этом за каждую минуту обслуживается в среднем 1,171 заявки. Для решения 2-го и 3-го пунктов задачи воспользуемся формулой (4.1). Имеем:

a)
$$p_{2}(3) = \frac{(1,2\cdot3)^{2}}{2!}e^{-1,2\cdot3} \approx 0,177$$
,

6)
$$p_{\leq 2}(3) = p_0(3) + p_1(3) + p_2(3) = \left(1 + \frac{1,2 \cdot 3}{1!} + \frac{(1,2 \cdot 3)^2}{2!}\right)e^{-1,2 \cdot 3} \approx 0.03.$$

§7. Одноканальная СМО с ограниченной длиной очереди.

В СМО с ограниченной очередью число мест m в очереди ограничено. Следовательно, заявка, поступившая в момент времени, когда все места в очереди заняты, отклоняется и покидает СМО. Граф такой СМО представлен на рис.6.

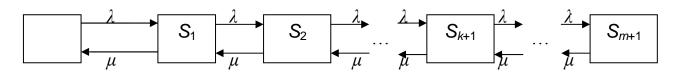


Рис.6

Состояния СМО представляются следующим образом:

 S_0 - канал обслуживания свободен,

 S_1 – канал обслуживания занят, но очереди нет,

 S_2 – канал обслуживания занят, в очереди одна заявка,

 S_{k+1} – канал обслуживания занят, в очереди k заявок,

 S_{m+1} – канал обслуживания занят, все m мест в очереди заняты.

Для получения необходимых формул можно воспользоваться тем обстоятельством, что СМО на рис.6 является частным случаем системы рождения и гибели (рис.3), если в последней принять g = m + 1 и

$$\lambda_{i} = \lambda, \, \mu_{i} = \mu, \, (i = \overline{0, m}). \tag{7.1}$$

Выражения для финальных вероятностей состояний рассматриваемой СМО можно найти из (3.2) и (3.3) с учётом (7.1). В результате получим:

$$p_0 = (1 + \rho + \rho^2 + \dots \rho^{m+1})^{-1} = \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{m+2}}; \tag{7.2}$$

$$p_{\mathbf{k}} = \rho^k \cdot p_0, \qquad \left(k = \overline{1, m+1}\right) \tag{7.3}$$

При $\rho = 1$ формулы (7.2), (7.3) принимают вид

$$p_0 = p_k = \frac{1}{m+2}, \qquad (k = \overline{1, m+1}).$$
 (7.4)

При m = 0 (очереди нет) формулы (7.2), (7.3) переходят в формулы (5.1) и (5.2) для одноканальной СМО с отказами.

Поступившая в СМО заявка получает отказ в обслуживании, если СМО находится в состоянии S_{m+1} , т.е. вероятность отказа в обслуживании заявки равна

$$p_{\text{отк}} = p_{m+1} = \rho^{m+1} p_0. \tag{7.5}$$

Относительная пропускная способность СМО равна

$$Q = p_{\text{oбc}} = 1 - p_{\text{otk}} = \rho^{m+1} p_0, \tag{7.6}$$

а абсолютная пропускная способность равна

$$A = \lambda \cdot Q = \lambda \cdot (1 - \rho^{m+1} p_0). \tag{7.7}$$

Среднее число заявок, стоящих в очереди L_{oq} , находится по формуле (4.8)

$$L_{\text{oq}} = 1 \cdot p_2 + 2 \cdot p_3 + \ldots + m \cdot p_{m+1}$$

и может быть записано в виде

$$L_{o4} = \rho^2 \cdot \frac{1 - \rho^m [m \cdot (1 - \rho) + 1]}{(1 - \rho)^2} \cdot p_0.$$
 (7.8)

При $\rho = 1$ формула (7.8) принимает вид

$$L'_{ou} = \frac{m(m+1)}{2(m+2)}, \quad (\rho = 1).$$
 (7.9)

 $L_{\text{обс}}$ - среднее число заявок, находящихся в СМО, находится по формуле(4.7)

$$L_{\text{obc}} = 1 \cdot p_1 + 1 \cdot p_2 + 2 \cdot p_3 + ... + m \cdot p_{m+1} = p_1 + L_{\text{oq}}$$

и может быть записано в виде

$$L_{o\delta c} = \rho \left\{ 1 + \rho \cdot \frac{1 - \rho^m [m(1 - \rho) + 1]}{(1 - \rho)^2} \right\} p_0.$$
 (7.10)

При $\rho = 1$, из (7.10) получим:

$$L'_{o\delta c} = \frac{m^2 + m + 2}{2(m+2)}, \quad (\rho = 1).$$
 (7.11)

Среднее время пребывания заявки в СМО и в очереди находится по формулам (4.9) и (4.10) соответственно.

<u>Пример 8.</u> Магазин посещает в среднем 90 человек в час. Имеющийся один кассир обслуживает в среднем одного покупателя в минуту. Очередь в зал обслуживания ограничена 5 покупателями. Оценить эффективность работы СМО.

Решение. Имеем: $\lambda = 90$ час⁻¹ = 1,5 мин⁻¹, $\mu = 1$ мин⁻¹, $\rho = \lambda/\mu = 1,5$, m = 5. По формулам (7.2) и (7.5) находим p_0 и $p_{\text{отк}}$:

$$p_0 = \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{m+2}} = \frac{1 - 1.5}{1 - (1.5)^7} = 0.031,$$

$$p_{\text{OTK}} = \rho^{\text{m+1}} \cdot p_0 \approx (1.5)^6 \cdot 0.031 \approx 0.354,$$

 $p_{\text{отк}} = \rho^{\text{m+1}} \cdot p_0 \approx (1,5)^6 \cdot 0,031 \approx 0,354,$ т.е. 35,4% покупателей получают отказ в обслуживании, что недопустимо много. Среднее число людей, стоящих в очереди, находим по формуле (7.8)

$$L_{o4} \approx (1.5)^2 \cdot \frac{1 - (1.5)^5 [5(1 - 1.5) + 1]}{(1 - 1.5)^2} \cdot 0.031 \approx 3.457.$$

Среднее время пребывания в очереди находим по формуле (4.10)

$$\overline{t_{o^{4}}} = \frac{L_{o^{4}}}{\lambda} = \frac{3,457}{1,5}$$
 мин $\approx 2,3$ мин,

т.е. $\overline{t_{oq}}$ не очень большое. Увеличение очереди до m=10 даёт

$$p_0 \approx 0.0039, p_{\text{otk}} \approx 0.0336,$$

т.е. не приводит к заметному уменьшению отказов в обслуживании. Вывод: необходимо посадить ещё одного кассира, либо уменьшить время обслуживания каждого покупателя.

§8. Одноканальная СМО с неограниченной очередью.

Примером такой СМО может служить директор предприятия, вынужденный рано или поздно решать вопросы, относящиеся к его компетенции, или, например, очередь в булочной с одним кассиром. Граф такой СМО изображён на рис. 7.

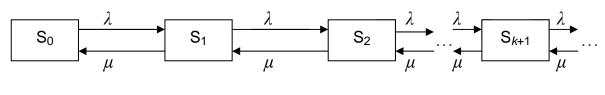


Рис. 7

Все характеристики такой СМО можно получить из формул предыдущего раздела, полагая в них $m \to \infty$. При этом необходимо различать два существенно разных случая: а) $\rho \ge 1$; б) $\rho < 1$. В первом случае, как это видно из формул (7.2), (7.3), $p_0 = 0$ и $p_k = 0$ (при всех конечных значениях k). Это означает, что при $t \to \infty$ очередь неограниченно возрастает, т.е. этот случай практического интереса не представляет.

Рассмотрим случай, когда ρ < 1. Формулы (7.2) и (7.3) при этом запишутся в виде

$$p_0 = 1 - \rho, (8.1)$$

$$p_k = \rho^k \cdot (1 - \rho), k = 1, 2, \dots$$
 (8.2)

Поскольку в СМО отсутствует ограничение на длину очереди, то любая заявка может быть обслужена, т.е. относительная пропускная способность равна

$$Q = p_{\text{obc}} = 1. \tag{8.3}$$

Абсолютная пропускная способность равна

$$A = \lambda \cdot Q = \lambda. \tag{8.4}$$

Среднее число заявок в очереди получим из формулы (7.8) при $m \to \infty$

$$L_{oq} = \frac{\rho^2}{1 - \rho} \,. \tag{8.5}$$

Среднее число обслуживаемых заявок есть

$$L_{o\delta c} = \rho \cdot Q = \rho, \tag{8.6}$$

а среднее число заявок, находящихся в СМО, равно

$$L_{cmo} = L_{ou} + L_{obc} = \frac{\rho}{1 - \rho} \,. \tag{8.7}$$

Среднее время пребывания заявки в СМО и в очереди определяется формулами(4.9) и (4.10).

<u>Пример 9.</u> В билетной кассе работает один кассир, обслуживающий в среднем двух покупателей за одну минуту. Каждый час в среднем приходят покупать билеты 90 посетителей. Провести анализ работы СМО.

Решение. Имеем: $\lambda = 90$ час⁻¹ =1,5 мин⁻¹, $\mu = 2$ мин⁻¹, $\rho = \lambda/\mu = 0,75$. По формуле (8.1) найдём p_0

$$p_0 = 1 - \rho = 1 - 0.75 = 0.25$$
,

т.е. 25% времени кассир не занимается продажей билетов. Средняя длина очереди равна

$$L_{oq} = \frac{\rho^2}{1-\rho} = \frac{(0.75)^2}{1-0.75} = 2.25$$
 покупателя,

а среднее число покупателей, находящихся в СМО (т.е. у кассы), равно

$$L_{\scriptscriptstyle CMO} = \frac{
ho}{1-
ho} = \frac{0.75}{1-0.75} = 3$$
 .

Среднее время нахождения покупателя в СМО найдём по формуле (5.9):

$$\bar{t}_{cmo} = \frac{L_{cmo}}{\lambda} = \frac{3}{1.5 \text{ muh}^{-1}} = 2 \text{ muh},$$

что вполне приемлемо.

§9. Многоканальная СМО с ограниченной очередью.

Пусть на вход СМО, имеющей n каналов обслуживания, поступает пуассоновский поток заявок с интенсивностью λ . Интенсивность обслуживания заявки каждым каналом равна μ , а максимальное число мест в очереди равно m. Граф такой системы представлен на рис.8.

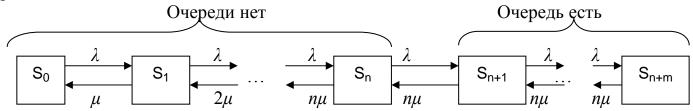


Рис.8

 S_0 - все каналы свободны, очереди нет;

 S_{l} - заняты l каналов $(l = \overline{1, n})$, очереди нет;

 $S_{\text{n+i}}$ - заняты все п каналов, в очереди находится i заявок $(i = \overline{1,m})$.

Сравнение графов на рисунках 3 и 8 показывает, что последняя система является частным случаем системы рождения и гибели, если в ней сделать следующие замены (левые обозначения относятся к системе рождения и гибели):

$$S_{0} \to S_{0}; S_{g} \to S_{n+m}; S_{k} \to S_{l}, (k = \overline{1,n}); S_{k} \to S_{n+i}, (k = \overline{n,n+m});$$

$$\lambda_{k} \to \lambda \quad (k = \overline{0,n+m-1});$$

$$\mu_{k} \to (k+1)\mu, (k = \overline{0,n-1}); \quad \mu_{k} \to n\mu(k = \overline{n,n+m-1})$$

$$(9.1)$$

Выражения для финальных вероятностей легко найти из формул (3.2) и (3.3) с учётом (8.6). В результате получим:

$$p_{0} = \left(1 + \frac{\rho}{1!} + \frac{\rho^{2}}{2!} + \dots + \frac{\rho^{n}}{n!} + \frac{\rho^{n+1}}{n \cdot n!} + \frac{\rho^{n+2}}{n^{2} \cdot n!} + \dots + \frac{\rho^{n+m}}{n^{m} \cdot n!}\right)^{-1} = \left(1 + \frac{\rho}{1!} + \frac{\rho^{2}}{2!} + \dots + \frac{\rho^{n}}{n!} + \frac{\rho^{n+1}}{n \cdot n!} \cdot \frac{1 - (\rho/n)^{m}}{1 - \rho/n}\right)^{-1};$$

$$(9.2)$$

$$p_{k} = \frac{\rho^{x}}{k} \rho_{0}, (k = \overline{1, n}); \qquad p_{n+1} = \frac{\rho^{n+1}}{n^{i} \cdot n!} p_{0}, (i = \overline{1, m}).$$
 (9.3)

Образование очереди происходит, когда в момент поступления в СМО очередной заявки все п каналов заняты, т.е. когда в системе будет находиться либо n, либо n+1,..., либо n+1 заявок. Так как эти события несовместимы, то вероятность образования очереди p_{oq} равна сумме соответствующих вероятностей $p_n, p_{n+1}, \ldots, p_{n+m-1}$:

$$p_{oq} = \sum_{i=0}^{m-1} p_{n+i} = \frac{\rho^n}{n!} \cdot \frac{1 - (\rho/n)^m}{1 - \rho/n} p_0. \tag{9.4}$$

Отказ в обслуживании заявки происходит, когда все m мест в очереди заняты, т.е.

$$p_{om\kappa} = p_{n+m} = \frac{\rho^{n+m}}{n^m n!} p_0. \tag{9.5}$$

Относительная пропускная способность равна

$$Q = p_{obc} = 1 - p_{omk} = 1 - \frac{\rho^{n+m}}{n^m n!} p_0, \tag{9.6}$$

а абсолютная пропускная способность -

$$A = \lambda \cdot Q = \lambda \cdot \left(1 - \frac{\rho^{n+m}}{n^m \cdot n!} p_0\right). \tag{9.7}$$

Среднее число заявок, находящихся в очереди, определяется по формуле (4.8) и может быть записано в виде

$$L_{o4} = \sum_{i=1}^{m} i p_{n+i} = \frac{\rho^{n+1}}{n \cdot n!} \cdot \frac{1 - (\rho / n)^m [1 + m(1 - \rho / n)]}{(1 - \rho / n)^2} p_0.$$
 (9.8)

Среднее число заявок, обслуживаемых в СМО, может быть записано в виде

$$L_{o\delta c} = \frac{A}{\mu} = \rho \cdot \left(1 - \frac{\rho^{n+m}}{n^m \cdot n!} \cdot p_0 \right)$$
(9.9)

Среднее число заявок, находящихся в СМО, равно

$$L_{\rm cmo} = L_{\rm oq} + L_{\rm oбc}. \tag{9.10}$$

Среднее время пребывания заявки в СМО и в очереди определяется формулами (4.9) и (4.10).

При $\rho = n$ в формулах (9.2), (9.4), (9.8) возникает неопределённость типа 0/0. В этом случае, раскрывая неопределённость можно получить:

$$p_0 \to p_0' = \left(1 + \frac{n}{1!} + \frac{n^2}{2!} + \dots + \frac{n^n}{n!} + \frac{n^n}{n!} m\right)^{-1};$$
 (9.11)

$$p_{k} = \frac{n^{k}}{k!} p'_{0}, \quad (k = \overline{1, n}); \qquad p_{n+i} = \frac{n^{n}}{n!} p'_{0}, \quad (i = \overline{1, m}),$$
 (9.12)

$$p_{oq} \to p'_{oq} = m \cdot \frac{n^n}{n!} p'_0,$$
 (9.13)

$$L_{ou} \to L'_{ou} = \frac{n^n}{n!} \cdot \frac{m(m+1)}{2} p'_0,$$
 (9.14)

$$L_{o\delta c} \to L'_{o\delta c} = n \cdot \left(1 - \frac{n^n}{n!} \cdot p'_0 \right). \tag{9.15}$$

<u>Пример 10.</u> На склад в среднем прибывает 3 машины в час. Разгрузку осуществляют 3 бригады грузчиков. Среднее время разгрузки машины - 1 час. В очереди в ожидании разгрузки могут находиться не более 4-х машин. Дать оценку работы СМО.

Решение. Имеем: n=3, $\lambda=3$ час⁻¹, $\mu=1$ час⁻¹, $\rho=\lambda/\mu=3$, m=4. Так как $\rho=n$, то p_0 - вероятность отсутствия машин на складе, находим по формуле (9.11):

$$p_0 = \left(1 + \frac{3}{1!} + \frac{3^2}{2!} + \frac{3^3}{3!} + \frac{3^3}{3!} \cdot 4\right)^{-1} = \frac{1}{31} \approx 0,032,$$

т.е. грузчики работают практически без отдыха.

По формуле (9.5) находим вероятность отказа в обслуживании прибывшей на склад машины:

$$p_{om\kappa} = \frac{3^{3+4}}{3^4 \cdot 3!} \cdot \frac{1}{31} = \frac{9}{62} \approx 0,145.$$

Т.е. вероятность отказа не столь велика. Относительная пропускная способность равна

$$Q = p_{\text{ofc}} = 1 - p_{\text{otk}} \approx 1 - 0.145 = 0.855.$$

Среднее число машин в очереди находим по формуле (9.14):

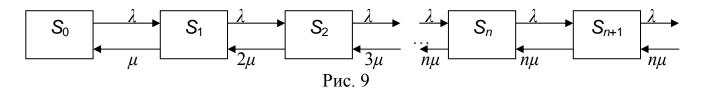
$$L_{o4} = \frac{3^3}{3!} \cdot \frac{4 \cdot 5}{2} \cdot \frac{1}{3!} = \frac{45}{3!} \approx 1,45$$
 машин, т.е. существенно меньше $m = 4$.

Среднее время пребывания машины на складе находим по формуле (4.9):

эффективно.

§ 10. Многоканальная СМО с неограниченной очередью.

Граф такой СМО (рис.9) получается из графа на рис.8 при $m \to \infty$



Формулы для финальных вероятностей можно получить из формул для n-канальной СМО с ограниченной очередью при $m \to \infty$. При этом следует иметь в виду, что при $\rho/n \ge 1$ вероятность $p_0 = p_1 = \ldots = p_n = 0$, т.е. очередь неограниченно возрастает. Следовательно, этот случай практического интереса не представляет и ниже рассматривается лишь случай $\rho/n < 1$. При $m \to \infty$ из (9.2) получим

$$p_0 = \left(1 + \frac{\rho}{1!} + \frac{\rho^2}{2!} + \dots + \frac{\rho^{n-1}}{(n-1)!} + \frac{\rho^n}{(n-1)!} \cdot \frac{1}{n-\rho}\right)^{-1}.$$
 (10.1)

Формулы для остальных вероятностей имеют тот же вид, что и для СМО с ограниченной очередью:

$$p_{k} = \frac{\rho^{k}}{k!} p_{0}, (k = \overline{1, n}); p_{n+i} = \frac{\rho^{n+i}}{n^{i} n!} p_{0}, (i = 1, 2...).$$
 (10.2)

Из (9.4) получим выражение для вероятности образования очереди заявок:

$$p_{oq} = \frac{\rho^n}{n!} \cdot \frac{n}{n - \rho} \cdot p_0. \tag{10.3}$$

Поскольку очередь не ограничена, то вероятность отказа в обслуживании заявки $p_{\text{отк}}$ равна нулю

$$p_{\text{OTK}} = 0, \tag{10.4}$$

а относительная пропускная способность Q равна единице:

$$Q = p_{\text{oбc}} = 1 - p_{\text{отк}} = 1. \tag{10.5}$$

Абсолютная пропускная способность A равна

$$A = \lambda \cdot Q = \lambda. \tag{10.6}$$

Из формулы (9.8) при $m \to \infty$ получим выражение для среднего числа заявок в очереди:

$$L_{oq} = \frac{\rho^{n+1}}{n!} \cdot \frac{n}{(n-\rho)^2} p_0. \tag{10.7}$$

Среднее число обслуживаемых заявок $L_{\rm oбc}$ определяется формулой

$$L_{o\delta c} = \rho. \tag{10.8}$$

Среднее время пребывания в СМО и в очереди определяется формулами (4.9) и (4.10).

<u>Пример 11.</u> Интенсивность потока посетителей столовой составляет 150 человек в час. Имеется 3 кассира, каждый из которых обслуживает в среднем 1 посетителя за минуту. Найти характеристики СМО.

Решение. Имеем: n=3, $\lambda=150$ час⁻¹ = 2,5 мин⁻¹, $\mu=1$ мин⁻¹, $\rho=\lambda/\mu=2,5$. Вероятность отсутствия посетителей в столовой находим по формуле (10.1):

$$p_o = \left(1 + \frac{2.5}{1!} + \frac{(2.5)^2}{2!} + \frac{(2.5)^3}{2!} \cdot \frac{1}{3 - 2.5}\right)^{-1} \approx 0.0555,$$

т.е. работники столовой практически всё время заняты.

Вероятность образования очереди

$$p_{oq} = \frac{(2.5)^3}{3!} \cdot \frac{3}{3 - 0.5} \cdot 0.0555 \approx 0.87.$$

Среднее число посетителей в очереди

$$L_{o4} \approx \frac{\left(2,5\right)^{3+1}}{3!} \cdot \frac{3}{\left(3-2,5\right)^2} \cdot 0,0555 \approx 4,35$$
 человека,

а среднее число обслуживаемых посетителей

$$L_{oбc} \approx 2,5$$
 человек.

Среднее число посетителей (обслуживаемых и в очереди) равно

$$L_{\rm cmo} = L_{\rm oq} + L_{\rm obc} \approx 6.35$$
 человек,

т.е. чуть больше одного посетителя на каждого кассира, что оптимально.

Среднее время, затрачиваемое посетителем на получение обеда, находим по формуле (4.9):

$$\bar{t}_{\scriptscriptstyle CMO} = rac{L_{\scriptscriptstyle O^{\scriptscriptstyle 4}}}{\lambda} + rac{Q}{\mu} pprox \left(rac{4,35}{2,9} + rac{1}{1}
ight)$$
мин $pprox 2,16$ мин,

что совсем немного. Можно сделать вывод, что работа столовой организована эффективно.

§11. Многоканальная СМО с ограниченной очередью и ограниченным временем ожидания в очереди.

Отличие такой СМО от СМО, рассмотренной в $\S 9$, состоит в том, что время ожидания обслуживания, когда заявка находится в очереди, считается случайной величиной, распределённой по показательному закону с параметром $v=1/t_{\rm ож.}$, где $t_{\rm ож}$ - среднее время ожидания заявки в очереди, а v - имеет смысл интенсивности потока ухода заявок из очереди. Граф такой СМО изображён на рис. 10.

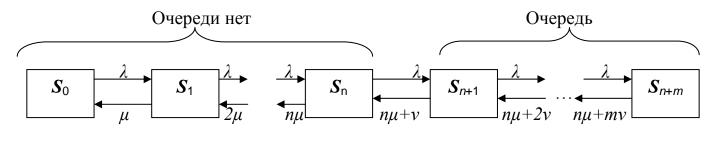


Рис.10

Остальные обозначения имеют здесь тот же смысл, что и в §9. Сравнение графов на рис. 3 и 10 показывает, что последняя система является частным случаем системы рождения и гибели, если в ней сделать следующие замены (левые обозначения относятся к системе рождения и гибели):

$$S_0 \to S_0$$
; $S_g \to S_{n+m}$; $S_k \to S_k$, $(k = \overline{1,n})$; $S_k \to S_{n+i}$; $(k = \overline{n+1,n+m})$.

 $\lambda_{\kappa} \to \lambda$, $(\kappa = \overline{0,n+m-1})$;

 $\mu_{\kappa} \to (\kappa+1) \cdot \mu$, $(\kappa = \overline{0,n-1})$; $\mu_{\kappa} \to n\mu + (k-n+1)\nu$, $(k = \overline{n,n+m-1})$

Выражения для финальных вероятностей легко найти из формул (3.2) и (3.3)

Выражения для финальных вероятностей легко найти из формул (3.2) и (3.3) с учётом (11.1). В результате получим:

$$p_0 = \left(1 + \frac{\rho}{1!} + \frac{\rho^2}{2!} + \dots + \frac{\rho^n}{n!} + \frac{\rho^n}{n!} \cdot \sum_{i=1}^m \frac{\rho^i}{\prod_{l=1}^i (n+l\beta)}\right)^{-1}$$
(11.2)

$$p_{k} = \frac{\rho^{k}}{k!} \cdot p_{0}, \qquad (k = \overline{1,n})$$

$$(11.3)$$

$$p_{n+i} = p_n \cdot \frac{\rho^i}{\prod_{l=1}^i (n+l\beta)}, \qquad (i = \overline{1,m})$$
(11.4)

где $\beta = v/\mu$. Вероятность образования очереди $p_{\text{оч}}$ определяется формулой

$$p_{oq} = \sum_{i=0}^{m=1} p_{n+i} = p_n \cdot \left(1 + \sum_{i=1}^{m-1} \frac{\rho^i}{\prod_{l=1}^i (n+l\beta)} \right).$$
 (11.5)

Отказ в обслуживании заявки происходит, когда все m мест в очереди заняты, т.е. вероятность отказа в обслуживании $p_{\text{отк}}$ равна

$$p_{om\kappa} = p_{n+m} = p_n \cdot \frac{\rho^m}{\prod_{l=1}^m (n+l\beta)}.$$
 (11.6)

Относительная пропускная способность равна

$$Q = p_{oбc.} = 1 - p_{om\kappa.} = 1 - p_n \cdot \frac{\rho^m}{\prod_{l=1}^{m} (n + l\beta)},$$
 (11.7)

а абсолютная пропускная способность

$$A = \lambda Q. \tag{11.8}$$

Среднее число заявок, находящихся в очереди, находится по формуле (4.8) и равно:

$$L_{ou} = \sum_{i=1}^{m} i p_{n+i} = p_n \cdot \sum_{i=1}^{m} \frac{i \cdot \rho^i}{\prod_{l=1}^{i} (n+l\beta)}.$$
 (11.9)

Среднее число заявок, обслуживаемых в СМО, находится по формуле (4.7) и равно

$$L_{o\delta c} = \sum_{k=1}^{n} k \cdot p_k + \sum_{i=1}^{m} n \cdot p_{n+i}$$
 (11.10)

Среднее время пребывания заявки в СМО складывается из среднего времени ожидания в очереди и среднего времени обслуживания заявки, т.е.

$$\overline{t_{cmo}} = \overline{t_{o\delta c}} + \overline{t_{osc}} = \frac{Q}{\mu} + t_{osc}. \tag{11.11}$$

Пример 12. В парикмахерской работают 3 мастера. За 1 час в парикмахерскую приходят в среднем 10 человек. Среднее время обслуживания клиента каждым мастером - 20 минут. Зал ожидания рассчитан на 4 места. Среднее время ожидания клиента в очереди $t_{\text{ож}}$ -10 минут. Найти характеристики СМО.

Решение. Имеем: n = 3, m = 4, $\lambda = 10$ [час⁻¹], $\mu = 3$ [час⁻¹], $\rho = \lambda/\mu = 10/3$, $t_{\text{ож}} = (1/6)$ часа, $v = 1/t_{\text{ow}} = 6 \text{ [4ac}^{-1}], \beta = v/\mu = 2.$

По формуле (11.2) находим p_0 - вероятность того, что все мастера свободны:

$$p_0 = \left\{ 1 + \frac{1}{1!} \cdot \frac{10}{3} + \frac{1}{2!} \left(\frac{10}{3} \right)^2 + \frac{1}{3!} \left(\frac{10}{3} \right)^3 + \frac{1}{3!} \left(\frac{10}{3} \right)^2 \left[\frac{10/3}{3 + 1 \cdot 2} + \frac{(10/3)^2}{(3 + 1 \cdot 2)(3 + 2 \cdot 2)} + \frac{(10/3)^3}{(3 + 1 \cdot 2)(3 + 2 \cdot 2)(3 + 3 \cdot 2)(3 + 3 \cdot 2)} + \frac{(10/3)^3}{(3 + 1 \cdot 2)(3 + 2 \cdot 2)(3 + 3 \cdot 2)(3 + 4 \cdot 2)} \right] \right\}^{-1} \approx 0,0433.$$

По формуле (11.3) находим вероятности занятости одного, 2-х и 3-х мастеров:

$$p_1 \approx \frac{1}{1!} \cdot \frac{10}{3} \cdot 0,0433 \approx 0,1444; \quad p_2 \approx \frac{1}{2!} \left(\frac{10}{3}\right)^3 \cdot 0,0433 \approx 0,2407;$$

$$p_n = p_3 \approx \frac{1}{3!} \left(\frac{10}{3}\right)^3 \cdot 0,433 \approx 0,2674;$$

По формуле (11.4) находим вероятности того, что в очереди 1, 2, 3, 4 человека:

$$p_{n+1} = 0.2674 \cdot \frac{(10/3)^3}{3+1\cdot 2} \approx 0.1783;$$

$$p_{n+2} = 0.2674 \cdot \frac{(10/3)^3}{(3+1\cdot 2)(3+2\cdot 2)} \approx 0.0849;$$

$$p_{n+3} \approx 0.2674 \cdot \frac{(10/3)^3}{(3+1\cdot 2)(3+2\cdot 2)(3+3\cdot 2)} \approx 0.0314;$$

$$p_{n+4} \approx 0.2674 \cdot \frac{(10/3)^3}{(3+1\cdot 2)(3+2\cdot 2)(3+3\cdot 2)} \approx 0.0095;$$

Вероятность отказа в обслуживании равна

$$p_{\text{oth}} = p_{\text{m+4}} \approx 0.0095$$

 $p_{
m ork} = p_{
m m+4} \approx 0{,}0095.$ Относительная пропускная способность

$$Q = 1 - p_{\text{otk}} \approx 0.9905,$$

а абсолютная пропускная способность равна

$$A = \lambda Q \approx 9.9 [\text{час}^{-1}],$$

т.е. примерно 10 человек в час, что практически равно интенсивности потока посетителей.

Среднее число клиентов в очереди найдём по формуле (11.9):

$$L_{o4} = 1.0,1783 + 2.0,0849 + 3.0,0314 + 4.0,095 \approx 0.82$$

одного человека. Среднее время пребывания посетителя парикмахерской найдём по формуле (11.11):

$$\bar{t}_{cmo} = \frac{Q}{\mu} + t_{osc} \approx \frac{0.9905}{1/20}$$
 мин + 10мин ≈ 30 мин.

§12. *n*- канальная СМО замкнутого типа с m источниками заявок.

Примером такой СМО может служить завод, имеющий т станков и п слесарейналадчиков. Требующий наладки станок либо сразу же обслуживается, если свободен хотя бы один из слесарей, либо ожидает наладки в очереди, если все слесари заняты. При этом предполагается, что m > n.

максимальная длина очереди равна (*m-n*). Интенсивность Таким образом, обслуживания источников заявок $\mu = 1/t_{\rm oбc}$, где $t_{\rm oбc}$ - среднее время обслуживания объекта (источника заявок). Интенсивность потока требований каждого источника заявок равна $\lambda = 1/t_{
m pa6}$, где $t_{
m pa6}$ - среднее время безотказной работы каждого объекта. Если под обслуживанием находятся k объектов, то интенсивность потока заявок в CMO будет равна $(m - k)\lambda$. Граф такой СМО представлен на рис.11.

Рис.11

Поскольку очередь ограничена, то финальные вероятности такой системы всегда существуют. Сравнивая граф на рис.11 с графом системы рождения и гибели на рис.3 легко увидеть, что граф на рис.11 получается из графа на рис.3 в результате следующих замен (слева находятся обозначения системы рождения и гибели):

$$S_{g} \to S_{n+(m-n)}; S_{k} \to S_{k}, \ (k = \overline{0, m-1});$$

$$\lambda_{k} \to (m-k)\lambda, \ (k = \overline{0, m-1}), \ \lambda_{k} \to (m-n)\lambda, \ (k = \overline{n, m})$$

$$\mu_{k} \to \mu, \ (k = \overline{0, m-1})$$

$$(12.1)$$

С учётом (12.1) формулы для финальных вероятностей (4.2) и (4.3) запишутся в виде

$$p_{0} = \left\{ 1 + m\rho + m(m-1)\rho^{2} + \dots + m(m-1) \cdot \left[m - (n-1) \right] \rho^{n} + m \cdot (m-1) \cdot \left[m - (n-1) \right] \cdot (m-n)\rho^{n+1} \cdot \frac{1 - \left[(m-n)\rho \right]^{m-n}}{1 - (m-n) \cdot \rho} \right\}^{-1}$$
(12.2)

где $\rho \neq 1(m-n)$,

$$p_{k} = m(m-1)..[m-(n-1)]\rho^{k} \cdot p_{0}, \qquad (k = \overline{1,n})$$

$$p_{n+i} = p_{n} \cdot (m-n)^{i} \rho^{i}, \qquad (i = \overline{1,m-n})$$
(12.3)

$$p_{n+i} = p_n \cdot (m-n)^i \rho^i, \qquad (i = \overline{1, m-n})$$
 (12.4)

Образование очереди происходит, когда в момент поступления в СМО очередной заявки все n каналов заняты, т.е. когда в СМО будет находиться либо n, либо $(n + 1), \dots$ либо (n + m - 1) заявок. В силу несовместности этих событий вероятность образования очереди $p_{\text{оч}}$ будет равна сумме соответствующих вероятностей $p_{\text{n}}, p_{n+1}, \ldots, p_{n+m-1}$:

$$p_{ou} = \sum_{i=1}^{m-n-1} p_{n+i} = p_n \cdot \frac{1 - [(m-n)\rho]^{m-n}}{1 - (m-n)\rho} \cdot (m-n) \cdot \rho.$$
 (12.5)

Поскольку отказа в обслуживании заявки нет, то $p_{\text{отк}} = 0$ и относительная пропускная способность О равна

$$Q = p_{\text{oбc}} = 1 - p_{\text{otk}} = 1, \tag{12.6}$$

а абсолютная пропускная способность

$$A = \lambda \cdot Q = \lambda. \tag{12.7}$$

Среднее число занятых каналов $\overline{n_3}$ (оно равно $L_{\rm oбc}$ - среднему числу обслуживаемых заявок) в данном случае нельзя находить по формуле $\overline{n_3} = A/\mu$, поскольку состояние системы «поток заявок» зависит от состояния системы «число объектов», и $\overline{n_3}$ надо находить по формуле (5.7). В результате получим:

$$\overline{n_3} = \sum_{k=1}^{n} k p_k = \sum_{k=1}^{n} k \cdot m(m-1) \dots [m-(k-1)] \rho^k \cdot p_0.$$
(12.8)

Среднее число заявок, находящихся в очереди (L_{04}), найдём по формуле(5.8):

$$L_{ou} = \sum_{i=1}^{m-n} i \cdot p_{n+i} = p_n \cdot \sum_{i=1}^{m-n} i \cdot (m-n)^i \cdot \rho^i.$$
 (12.9)

Поскольку среднее число обслуживаемых заявок $L_{oq} = n_3$, то среднее число заявок, находящихся в СМО, равно

$$L_{cmo} = \overline{n_3} + L_{ou}. {(12.10)}$$

Среднее время, проводимое заявкой в СМО равно

$$\overline{t_{cmo}} = \frac{L_{ou}}{\lambda} + \frac{A}{\mu} = \frac{L_{ou}}{\lambda} + \rho. \tag{12.11}$$

При $\rho = 1/(m - n)$ в последнем слагаемом в (12.2) возникает неопределённость типа 0/0. Раскрывая эту неопределённость и отмечая штрихом соответствующие величины, получим:

$$p_0' = \left\{ m - n + 2 + \frac{m}{m - n} + \frac{m(m - 1)}{(m - n)^2} + \dots + \frac{m(m - 1) \dots [m - (n - 1)]}{(m - n)^n} \right\}^{-1}$$
(12.12)

$$p'_{k} = m(m-1)..[m-(n-1)] \cdot \frac{p'_{0}}{(m-n)^{k}}, \qquad (k = \overline{1,n})$$
 (12.13)

$$p'_{n+i} = p'_{n},$$
 $(i = \overline{1, m-n})$ (12.14)
 $p'_{ou.} = (m-n)p'_{n}$ (12.15)

$$p'_{ou} = (m - n)p'_n (12.15)$$

$$\overline{n'_3} = \sum_{k=1}^n k \cdot m(m-1) \dots [m-(k-1)] \cdot \frac{p'_0}{(m-n)^k}$$
 (12.16)

$$L'_{ou.} = \frac{1}{2}(m-n)(m-n+1)p'_{n}$$
 (12.17)

Среднее время пребывания заявки в СМО и в очереди определяется формулами (4.9) и (4.10).

обслуживают 20 Пример 13. Пять ткачих ткацких Средняя станков. продолжительность бесперебойной работы станка-30 минут, устранение неисправности (обрывания нити) занимает в среднем 1,5 минуты. Найти характеристики СМО.

Решение. Имеем: n = 5, m = 20, $\lambda = 1/30$ [мин]⁻¹, $\mu = 2/3$ [мин]⁻¹, $\rho = \lambda/\mu = 1/20$. Поскольку $\rho \neq 1(m-n)$, то p_0 находим по формуле (12.2)

$$+20 \cdot 19 \cdot 18 \cdot 17 \cdot 16 \cdot 15 \left(\frac{1}{20}\right)^{6} \cdot \frac{1 - \left(\frac{15}{20}\right)^{15}}{1 - \frac{15}{20}} \right\}^{-1} \approx 0,1463,$$

$$p_n = p_5 \approx 20.19.18.17.16.\left(\frac{1}{20}\right)^5.0,1463 \approx 0,085$$

-вероятность того, что заняты все ткачихи.

Вероятность образования очереди находим по формуле(12.5):

$$p_{o4.} \approx 0.085 \cdot \frac{1 - \left(\frac{15}{20}\right)^{15}}{1 - \frac{15}{20}} \cdot 15 \cdot \frac{1}{20} \approx 0.25.$$

Среднее число ткачих, занятых обслуживанием станков находим по формуле (12.8):

$$\overline{n}_{3} \approx \left[1 \cdot 20 \cdot \frac{1}{20} + 2 \cdot 20 \cdot 19 \cdot \left(\frac{1}{20}\right)^{2} + 3 \cdot 20 \cdot 19 \cdot 18 \cdot \left(\frac{1}{20}\right)^{3} + 4 \cdot 20 \cdot 19 \cdot 18 \cdot 17 \cdot \left(\frac{1}{20}\right)^{4} + 5 \cdot 20 \cdot 19 \cdot 18 \cdot 17 \cdot 16 \cdot \left(\frac{1}{20}\right)^{5}\right] \cdot 0,1463 \approx 1,65.$$

Среднее число станков, находящихся в очереди, находим по формуле (12.9):

$$L_{ou.} = 0.085 \cdot \left[1 \cdot \left(\frac{15}{20} \right) + 2 \cdot \left(\frac{15}{20} \right)^2 + 3 \cdot \left(\frac{15}{20} \right)^3 + \dots + 15 \cdot \left(\frac{15}{20} \right)^{15} \right] \approx 0.785.$$

Полное число неработающих станков равно

$$L_{cup} = \overline{n_3} + L_{cup} \approx 1,65 + 0,785 \approx 2,435.$$

§13. Задания для контрольных работ.

Контрольная работа №1

- **1–5.** В систему массового обслуживания (СМО) поступает в среднем λ заявок [1/час]. Найти вероятность того, что за время t [мин] в СМО поступит:
- а) ровно k заявок;
- δ) менее k заявок;
- в) более k заявок.

1.
$$\lambda = 60;$$
 $t = 5;$ $k = 4.$

2.
$$\lambda = 120$$
; $t = 2$; $k = 3$.

3.
$$\lambda = 40$$
; $t = 6$; $k = 5$.

4.
$$\lambda = 30$$
; $t = 4$; $k = 4$.

1.
$$\lambda = 60$$
; $t = 5$; $k = 4$.
2. $\lambda = 120$; $t = 2$; $k = 3$.
3. $\lambda = 40$; $t = 6$; $k = 5$.
4. $\lambda = 30$; $t = 4$; $k = 4$.
5. $\lambda = 150$; $t = 3$; $k = 3$.

- 6-10. Испытывают три элемента, работающих независимо друг от друга. Длительность времени безотказной работы элементов распределена по показательному закону и равна t_1, t_2, t_3 [час]. Найти вероятность того, что в интервале времени [0, $t_{\text{отк}}$] откажут:
- а) только один элемент;
- б) не более 2-х элементов;
- в) все три элемента.

- 6. $t_1 = 20$; $t_2 = 50$; $t_3 = 40$; $t_{OTK} = 18$.

 7. $t_1 = 10$; $t_2 = 20$; $t_3 = 25$; $t_{OTK} = 15$.

 8. $t_1 = 20$; $t_2 = 8$; $t_3 = 10$; $t_{OTK} = 6$.

 9. $t_1 = 8$; $t_2 = 4$; $t_3 = 5$; $t_{OTK} = 3$.

 10. $t_1 = 10$; $t_2 = 5$; $t_3 = 4$; $t_{OTK} = 5$.
- 11-20. Рассматривается система с дискретными состояниями и дискретным временем (цепь Маркова). Задана матрица вероятностей перехода за один шаг. Требуется:
- а) построить размеченный граф состояний;
- б) найти распределение вероятностей для первых 3-х шагов, если известно, что в начальный момент времени ($t_0 = 0$) система находилась в j-ом состоянии с вероятностью $p_{i}(0)$.
- 11.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.7 & 0.1 & 0.1 & 0.1 \\ 0.2 & 0.6 & 0 & 0.2 \\ 0.2 & 0 & 0.5 & 0.3 \\ 0 & 0.3 & 0 & 0.7 \end{vmatrix} \quad p_1(0) = 0.8; p_2(0) = 0.2.$$

12.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.6 & 0.1 & 0.1 & 0.2 \\ 0.1 & 0.7 & 0 & 0.2 \\ 0.1 & 0.1 & 0.5 & 0.3 \\ 0.5 & 0 & 0.1 & 0.4 \end{vmatrix} \quad p_2(0) = 0.8; p_3(0) = 0.2.$$

13.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.8 & 0.2 & 0 & 0 \\ 0.2 & 0.5 & 0.1 & 0.2 \\ 0.2 & 0.1 & 0.5 & 0.2 \\ 0 & 0.5 & 0 & 0.5 \end{vmatrix} \quad p_2(0) = 0.4; p_3(0) = 0.6.$$

14.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.8 & 0 & 0.1 & 0.1 \\ 0.8 & 0.1 & 0 & 0.1 \\ 0.1 & 0.1 & 0.2 & 0.6 \\ 0.5 & 0 & 0 & 0.5 \end{vmatrix} \quad p_1(0) = 0.9; p_2(0) = 0.1.$$

15.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.6 & 0.1 & 0.2 & 0.1 \\ 0.8 & 0.1 & 0 & 0.1 \\ 0.7 & 0.2 & 0.1 & 0 \\ 0.4 & 0.1 & 0.4 & 0.1 \end{vmatrix} \qquad p_2(0) = 0.7; p_3(0) = 0.3.$$

16.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.9 & 0.1 & 0 & 0 \\ 0.6 & 0.2 & 0.1 & 0.1 \\ 0.7 & 0 & 0.3 & 0 \\ 0.2 & 0 & 0 & 0.8 \end{vmatrix} \quad p_1(0) = 0.8; p_4(0) = 0.2.$$

17.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.1 & 0.2 & 0 & 0.7 \\ 0.6 & 0.4 & 0 & 0 \\ 0.8 & 0.1 & 0.1 & 0 \\ 0.4 & 0.1 & 0 & 0.5 \end{vmatrix} \qquad p_1(0) = 0.9; p_2(0) = 0.1.$$

18.

$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.5 & 0.3 & 0 & 0.2 \\ 0.6 & 0.4 & 0 & 0 \\ 0.7 & 0.1 & 0.1 & 0.1 \\ 0.8 & 0 & 0 & 0.2 \end{vmatrix} \quad p_2(0) = 0.7; p_4(0) = 0.3.$$

19.

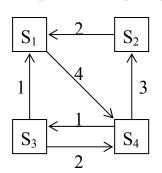
$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.9 & 0 & 0 & 0.1 \\ 0.2 & 0.1 & 0.1 & 0.6 \\ 0.8 & 0 & 0.2 & 0 \\ 0.1 & 0.2 & 0 & 0.7 \end{vmatrix} \quad p_1(0) = 0.5; p_3(0) = 0.5.$$

20.

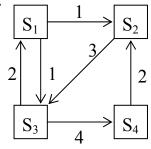
$$||p_{ij}|| = \begin{vmatrix} 0.7 & 0.3 & 0 & 0 \\ 0.4 & 0.4 & 0.1 & 0.1 \\ 0.6 & 0.2 & 0.2 & 0 \\ 0.5 & 0.1 & 0.1 & 0.3 \end{vmatrix} \quad p_2(0) = 0.4; p_3(0) = 0.6.$$

- 21–30. По условиям предыдущей задачи составить уравнения системы для стационарного режима и найти финальные вероятности.
- **31–40.** Рассматривается система с дискретными состояниями и непрерывным временем. Заданы размеченный граф состояний и интенсивности переходов. Все потоки событий простейшие. Требуется:
- а) составить матрицу интенсивностей переходов;
- б) составить систему дифференциальных уравнений Колмогорова для вероятностей состояний;
- в) найти предельное распределение вероятностей.

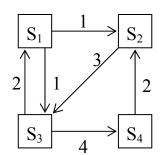
31.



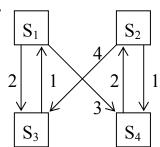
32.



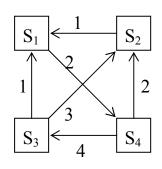
33.



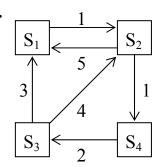
34.



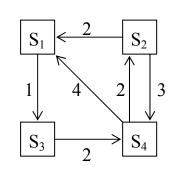
35.



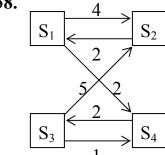
36.



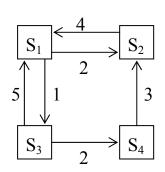
37.



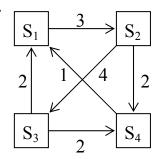
38.



39.



40.



Контрольная работа №2

- **41–50.** Рассматривается п-канальная система массового обслуживания (СМО) с отказами. Поток заявок, поступающих в СМО, простейший с интенсивностью λ [1/час]. Среднее время обслуживания заявки равно t_{ob} [мин]. Время обслуживания распределено по показательному закону. Определить:
- а) число каналов, при котором вероятность того, что заявка получит отказ, не больше α ;
- б) абсолютную пропускную способность СМО;
- в) среднее число каналов, занятых обслуживанием заявок;
- г) среднее время пребывания заявки в СМО;
- д) среднее время простоя одного (произвольно взятого) канала.

41.	$\lambda = 12$;	$t_{o6} = 12;$	$\alpha = 0.07$.	42.	$\lambda = 6$;	$t_{00} = 15$;	$\alpha = 0.02$.
43.	$\lambda = 13$;	$t_{00} = 12;$	$\alpha = 0.08$.	44.	$\lambda = 7$;	$t_{\rm oo} = 15$;	$\alpha = 0.03$.
45.	$\lambda = 19$;	$t_{00} = 6;$	$\alpha = 0.04$.	46.	$\lambda = 11$;	$t_{o6} = 12;$	$\alpha = 0.05$.
47.	$\lambda = 9$;	$t_{06} = 15$;	$\alpha = 0.06$.	48.	$\lambda = 5$;	$t_{\text{of}} = 30;$	$\alpha = 0.07$.
49.	$\lambda = 9$;	$t_{00} = 12;$	$\alpha = 0.03$.	50.	$\lambda = 11$;	$t_{\text{of}} = 15$;	$\alpha = 0.09$.

- **51–60.** Рассматривается п-канальная система массового обслуживания (СМО) с ожиданием. Поток заявок, поступающих в СМО, простейший с интенсивностью λ [1/час]. Среднее время обслуживания заявки равно $t_{\rm of}$ [мин]. Время обслуживания распределено по показательному закону. Определить:
- а) существует ли стационарный режим работы СМО;
- б) среднее число заявок, находящихся в СМО;
- в) среднее время пребывания заявки в СМО;
- г) вероятность того, что все каналы заняты;
- д) среднее время простоя одного (произвольно взятого) канала.

51.
$$n = 5$$
 $\lambda = 18$; $t_{00} = 15$.
 52. $n = 3$
 $\lambda = 10$; $t_{00} = 12$.

 53. $n = 4$
 $\lambda = 5$; $t_{00} = 30$.
 54. $n = 5$
 $\lambda = 22$; $t_{00} = 12$.

 55. $n = 3$
 $\lambda = 18$; $t_{00} = 6$.
 56. $n = 4$
 $\lambda = 20$; $t_{00} = 7,5$.

 57. $n = 5$
 $\lambda = 30$; $t_{00} = 6$.
 58. $n = 3$
 $\lambda = 14$; $t_{00} = 7,5$.

 59. $n = 4$
 $\lambda = 19$; $t_{00} = 6$.
 60. $n = 3$
 $\lambda = 12$; $t_{00} = 12$.

61–70. Рассматривается п-канальная система массового обслуживания (СМО) с ожиданием и ограничением на длину очереди. Число мест в очереди равно m. Поток заявок, поступающих в СМО, простейший с интенсивностью λ [1/час]. Среднее время обслуживания заявки равно $t_{\rm of}$ [мин]. Время обслуживания распределено по показательному закону.

61.
$$n = 4$$
; $m = 3$; $\lambda = 6$; $t_{\text{of}} = 40$. Определить:

- а) среднее число заявок, находящихся под обслуживанием;
- б) вероятность того, что заявка сразу же будет принята к обслуживанию;
- в) вероятность того, что в СМО будет не более 2-х заявок.

- **62.** n = 3; m = 4; $\lambda = 8$; $t_{ob} = 15$. Определить:
- а) вероятность того, что заявка получит отказ в обслуживании;
- б) среднее число каналов, не занятых обслуживанием;
- в) среднее время пребывания заявки в СМО;
- **63.** n = 4; m = 2; $\lambda = 4$; $t_{of} = 60$. Определить:
- а) среднее число заявок в СМО;
- б) среднее время пребывания заявки в очереди;
- в) вероятность того, что будет простаивать не более одного канала.
- **64**. n = 3; m = 3; $\lambda = 6$; $t_{\text{об}} = 20$. Определить:
- а) относительную пропускную способность СМО;
- б) среднее число каналов, занятых обслуживанием заявок;
- в) среднее время пребывания заявки в СМО.
- **65.** n = 3; m = 4; $\lambda = 9$; $t_{ob} = 20$. Определить:
- а) абсолютную пропускную способность СМО;
- б) среднее число заявок в очереди;
- в) вероятность того, что не более 2-х каналов будут заняты обслуживанием заявок.
- **66.** n = 3; m = 3; $\lambda = 5$; $t_{ob} = 30$. Определить:
- а) вероятность того, что заявка получит отказ в обслуживании;
- б) среднее число заявок, находящихся под обслуживанием;
- в) вероятность того, что менее 2-х заявок будут находиться в очереди на обслуживание.
- **67.** n = 2; m = 4; $\lambda = 6$; $t_{ob} = 15$. Определить:
- а) среднее число свободных каналов;
- б) вероятность того, что заявка будет принята в СМО;
- в) вероятность того, что заявка, поступившая в СМО, встанет в очередь на обслуживание.
- **68**. n = 4; m = 3; $\lambda = 5$; $t_{\text{об}} = 30$. Определить:
- а) среднее число заявок, находящихся в СМО;
- б) вероятность того, что заявка сразу же будет принята к обслуживанию;
- в) вероятность того, что не более 2-х каналов будет занято обслуживанием заявок.
- **69.** n = 4; m = 3; $\lambda = 9$; $t_{\text{об}} = 20$. Определить:
- а) абсолютную пропускную способность;
- б) среднее время пребывания заявки в СМО;
- в) среднее число заявок в очереди.
- **70.** n = 3; m= 4; λ = 6; t_{ob} = 15 . Определить:
- а) относительную пропускную способность СМО;
- б) среднее время ожидания заявки в очереди;
- в) среднее число занятых каналов.

71–80. Рассматривается п-канальная система массового обслуживания (СМО) без ограничения на длину очереди, но с ограничением на время ожидания. Заявка ожидает обслуживания в среднем $t_{\text{ож}}$ [мин], а затем покидает СМО. Поток заявок, поступающих в СМО, простейший с интенсивностью λ [1/час], среднее время обслуживания заявки равно $t_{\text{об}}$ [мин].

71.
$$n = 4$$
; $\lambda = 8$; $t_{\text{об}} = 15$; $t_{\text{ож}} = 5$. Определить:

- а) абсолютную пропускную способность СМО;
- б) среднее число заявок в очереди;
- в) вероятность того, что в очереди будут находиться не более 2-х заявок.

72.
$$n = 3$$
; $\lambda = 6$; $t_{\text{об}} = 30$; $t_{\text{ож}} = 15$. Определить:

- а) среднее число заявок, находящихся под обслуживанием;
- б) вероятность того, что заявка уйдет из очереди не обслуженной;
- в) вероятность того, что менее 3-х заявок будут находиться в очереди на обслуживание.

73.
$$n = 4$$
; $\lambda = 9$; $t_{\text{of}} = 20$; $t_{\text{oж}} = 10$. Определить:

- а) вероятность того, что заявка будет обслужена;
- б) среднее время пребывания заявки в СМО;
- в) среднее число свободных каналов.

74.
$$n = 3$$
; $\lambda = 10$; $t_{\text{об}} = 15$; $t_{\text{ож}} = 12$. Определить:

- а) среднее число заявок, находящихся в СМО;
- б) вероятность того, что заявка сразу же будет принята к обслуживанию;
- в) среднее время простоя канала.

75.
$$n = 3$$
; $\lambda = 8$; $t_{\text{oб}} = 30$; $t_{\text{ож}} = 10$. Определить:

- а) среднее число заявок в очереди;
- б) абсолютную пропускную способность СМО;
- в) среднее время пребывания заявки в СМО.

76.
$$n = 4$$
; $\lambda = 10$; $t_{\text{об}} = 15$; $t_{\text{ож}} = 6$. Определить:

- а) среднее число занятых каналов;
- б) относительную пропускную способность СМО;
- в) среднее время ожидания заявки в очереди.

77.
$$n = 3$$
; $\lambda = 6$; $t_{\text{of}} = 20$; $t_{\text{ож}} = 12$. Определить:

- а) вероятность того, что заявка сразу же будет принята к обслуживанию;
- б) среднее число заявок, находящихся под обслуживанием;
- в) вероятность того, что в СМО будет не более 4-х заявок.

78.
$$n = 4$$
; $\lambda = 12$; $t_{\text{об}} = 12$; $t_{\text{ож}} = 6$. Определить:

- а) вероятность того, что заявка уйдет из СМО не обслуженной;
- б) среднее время пребывания заявки в СМО;
- в) среднее число каналов, не занятых обслуживанием.

79. n = 3; $\lambda = 15$; $t_{\text{of}} = 12$; $t_{\text{oж}} = 5$. Определить:

- а) среднее число заявок в СМО;
- б) среднее время простоя канала;
- в) вероятность того, что будет простаивать не более одного канала.

80.
$$n = 4$$
; $\lambda = 10$; $t_{\text{of}} = 12$; $t_{\text{oж}} = 3$. Определить:

- а) относительную пропускную способность СМО;
- б) среднее время пребывания заявки в СМО;
- в) среднее число каналов, занятых обслуживанием заявок.
- **81–90.** Рассматривается п-канальная система массового обслуживания (СМО) замкнутого типа с m источниками заявок. Поток заявок, поступающих в СМО, простейший с интенсивностью λ [1/час], среднее время обслуживания заявки равно t_{ob} [мин].

81.
$$n = 2$$
; $m = 7$; $\lambda = 3$; $t_{00} = 15$. Определить:

- а) среднее число заявок, находящихся под обслуживанием;
- б) среднее время ожидания заявки в очереди;
- в) вероятность того, что не менее 4-х источников будут находиться в активном состоянии.

82.
$$n = 3$$
; $m = 8$; $\lambda = 2$; $t_{oo} = 20$. Определить:

- а) среднее число заявок в очереди;
- б) среднее время простоя источника;
- в) вероятность того, что не более 5-ти источников будут находиться в пассивном состоянии.

83.
$$n = 2$$
; $m = 8$; $\lambda = 1$; $t_{\text{o}6} = 30$. Определить:

- а) среднее число заявок в СМО;
- б) вероятность того, что поступившая заявка сразу же будет принята к обслуживанию;
- в) вероятность того, что не менее 4-х заявок будут ожидать в очереди на обслуживание.

84.
$$n = 3$$
; $m = 7$; $\lambda = 2$; $t_{\text{об}} = 15$. Определить:

- а) среднее число простаивающих каналов;
- б) вероятность того, что поступившая заявка встанет в очередь для ожидания начала обслуживания;
- в) вероятность того, что будет простаивать не более одного канала.

85.
$$n = 4$$
; $m = 8$; $\lambda = 3$; $t_{\text{of}} = 12$. Определить:

- а) среднее число занятых каналов;
- б) среднее время простоя канала;
- в) вероятность того, что более 2-х источников будут находиться в активном состоянии.

86.
$$n = 3$$
; $m = 7$; $\lambda = 4$; $t_{\text{об}} = 10$. Определить:

- а) вероятность того, что произвольный источник находится в активном состоянии (коэффициент готовности);
- б) среднее время пребывания заявки в СМО;
- в) вероятность того, что в очереди на обслуживание будет более 2-х заявок.

87. n = 3; m = 8; $\lambda = 3$; $t_{\text{об}} = 10$. Определить:

- а) среднее число заявок в очереди;
- б) вероятность того, что поступившая заявка немедленно будет принята к обслуживанию;
- в) вероятность того, что заняты все каналы.
- **88.** n = 2; m = 8; $\lambda = 2$; $t_{\text{of}} = 12$. Определить:
- а) среднее число источников, находящихся в пассивном состоянии;
- б) вероятность того, что поступившая заявка встанет в очередь для ожидания начала обслуживания;
- в) вероятность того, что в очереди на обслуживание окажется не более 3-х заявок.

89.
$$n = 4$$
; $m = 7$; $\lambda = 6$; $t_{00} = 7.5$. Определить:

- а) вероятность того, что произвольный источник находится в активном состоянии (коэффициент готовности);
- б) среднее число простаивающих каналов;
- в) среднее время ожидания заявки в очереди.

90.
$$n = 3$$
; $m = 8$; $\lambda = 9$; $t_{\text{об}} = 4$. Определить:

- а) среднее число занятых каналов;
- б) среднее время простоя канала;
- в) вероятность того, что в СМО будет менее 6-ти заявок.