Параметры и характеристики СМО

Параметры СМО - величины, описывающие поток заявок СМО и каналы обслуживания.

Структурные параметры:

- K количество каналов;
- n количество накопителей и их емкости E_j (j=1,2...n);
- способ взаимосвязи накопителей с приборами (в случае многоканальных СМО), например в виде матрицы связей.

Нагрузочные параметры:

- количество поступающих в систему классов заявок Н;
- закон распределения интервалов времени между поступающими в систему заявками каждого класса (λ_i интенсивность, среднее количество заявок i-класса, поступающих в СМО в единицу времени);
- закон распределения длительности обслуживания заявок каждого класса ($\mu_i = 1/b_i$ интенсивность обслуживания заявок *i*-класса, среднее количество заявок, которое может быть обслужено одним каналом СМО в единицу времени при условии, что канал никогда не простаивает из-за отсутствия заявок; b_i среднее время обслуживания заявки в канале).

Функциональные параметры (параметры управления):

- дисциплина буферизации;
- дисциплина обслуживания.

Обозначения СМО (символика Кендалла)

Для компактного описания систем массового обслуживания часто используются обозначения вида:

A/B/N/L,

где ${\bf A}$ и ${\bf B}$ — задают законы распределений соответственно интервалов времени между моментами поступления заявок в систему и длительности обслуживания заявок в приборе; ${\bf N}$ — число обслуживающих приборов в системе (${\bf N}$ = 1, 2, ...); ${\bf L}$ — число мест в накопителе (${\bf L}$ = 0, 1, 2, ...).

Для задания законов распределений А и В используются следующие обозначения:

G (General) – произвольное распределение общего вида;

M (Markovian) – экспоненциальное (показательное) распределение;

D (Deterministik) – детерминированное распределение;

U (Uniform) – равномерное распределение;

Ek (Erlangian) – распределение Эрланга k-го порядка (с k последовательными одинаковыми экспоненциальными фазами);

hk (hipoexponential) — гипоэкспоненциальное распределение k-го порядка (с k последовательными разными экспоненциальными фазами);

Hr (Hiperexponential) – гиперэкпоненциальное распределение порядка r (с r параллельными экспоненциальными фазами);

и т.д.

Примеры:

M/M/1 – одноканальная СМО с накопителем неограниченной ёмкости, в которую поступает однородный поток заявок с экспоненциальным распределением интервалов времени между последовательными заявками (простейший поток) и экспоненциальной длительностью обслуживания заявок в приборе.

М/G/3/10 — трёхканальная СМО с накопителем ограниченной ёмкости, равной 10, в которую поступает однородный поток заявок с экспоненциальным распределением интервалов времени между последовательными заявками (простейший поток) и длительностью обслуживания заявок, распределённой по закону общего вида.

D/E2/7/0 — семиканальная СМО без накопителя (ёмкость накопителя равна 0), в которую поступает однородный поток заявок с детерминированными интервалами времени между последовательными заявками (детерминированный поток) и длительностью обслуживания заявок в приборе, распределённой по закону Эрланга 2-го порядка.

Для обозначения более сложных СМО дополнительно могут использоваться обозначения, описывающие неоднородный поток заявок и приоритеты между заявками разных классов.

Режимы функционирования СМО

- установившийся или стационарный (вероятностные характеристики системы не изменяются со временем);
- неустановившийся (например, переходной режим, режим перегрузки, нестационарный режим, связанный с зависимостью от времени входящего потока)

Характеристики СМО с однородным потоком заявок

Характеристики СМО - величины, по которым можно оценивать эффективность работы СМО и выбирать лучший из нескольких вариантов СМО. Характеристики систем со стохастическим характером функционирования являются случайными величинами и полностью описываются соответствующими законами распределений. На практике при моделировании часто ограничиваются определением только средних значений (математических ожиданий), реже — определением двух первых моментов этих характеристик.

В качестве основных характеристик СМО с однородным потоком заявок используются следующие величины:

- нагрузка системы $y = \lambda/\mu = \lambda b$;
- коэффициент загрузки р или просто загрузка системы

$$\rho = \lim_{T \to \infty} \frac{1}{KT} \sum_{i=1}^{K} T_i ;$$

T - время наблюдения, K – количество обслуживающих приборов, T_i - время работы i – го прибора. Очевидно, что $0 \le \rho \le 1$;

• коэффициент простоя системы: $\eta = 1 - \rho$;

вероятность потери заявок:
$$\pi_n = \lim_{T \to \infty} \frac{N_n(T)}{N(T)}$$

N(T) – число заявок, поступивших в систему за время T; $N_n(T)$ – число потерянных заявок за время T;

вероятность обслуживания заявки (относительная пропускная способность СМО):

$$\pi_0 = (1 - \pi_n) = \lim_{T \to \infty} \frac{N_0(T)}{N(T)},$$

где $N_0(T)$ — число обслуженных в системе заявок за время T;

- производительность системы (абсолютная пропускная способность СМО), представляющая собой интенсивность потока обслуженных заявок, выходящих из системы: $\lambda' = \pi_0 \lambda = (1 - \pi_n) \lambda$;
- интенсивность потока потерянных (не обслуженных) заявок: $\lambda'' = \pi_n \lambda = (1 \pi_0) \lambda$; очевидно, что сумма интенсивностей потоков обслуженных и потерянных заявок должна быть равна интенсивности входящего в систему потока заявок: $\lambda' + \lambda'' = \lambda$;
- среднее время ожидания заявок в очереди w;
- среднее время пребывания заявок в системе, складывающееся из времени ожидания w и среднего времени обслуживания b: u = w + b;

Формулы

- средняя длина очереди заявок: $l = \lambda' w$;
- *среднее число заявок в системе* (в очереди и на обслуживании в приборе): $m = \lambda' u$. Литтла

Нагрузка $y = \lambda/\mu = \lambda b$ и загрузка ρ являются важнейшими характеристиками СМО, определяющими качество функционирования системы.

Если значение нагрузки y < 1, то заданная нагрузка может быть выполнена одним обслуживающим прибором, то есть одноканальная СМО будет работать без перегрузки.

Если y > 1, то реализация заданной нагрузки в одноканальной СМО приведет к режиму перегрузки, т.е. с течением времени всё большее число заявок будет оставаться не обслуженным, и в случае накопителя неограниченной емкости очередь заявок будет расти неограниченно.

Для того чтобы система работала без перегрузок необходимо использовать многоканальную СМО, количество приборов которой должно быть больше, чем значение нагрузки: K > y.

В общем случае для любой СМО с K каналами (с накопителем ограниченной или неограниченной ёмкости) загрузка системы может быть рассчитана через нагрузку следующим образом:

$$\rho = \frac{(1-\pi_n)y}{K}$$
, если СМО работает без перегрузки, и $\rho = 1$, если СМО перегружена.

Таким образом, загрузка системы, в отличие от нагрузки, определяется через интенсивность только обслуженных заявок, поскольку потерянные заявки не обслуживаются в приборах и, следовательно, не загружают систему.

Характеристики СМО с неоднородным потоком заявок

Для СМО с неоднородным потоком заявок, в которую поступают H классов заявок с интенсивностями $\lambda_1, ..., \lambda_H$ и средними длительностями обслуживания заявок $b_1, ..., b_H$ определяются две группы характеристик обслуживания заявок:

- характеристики по каждому классу (потоку) заявок;
- характеристики объединённого (суммарного) потока заявок.

Xарактеристики по каждому классу заявок (i = 1, H) аналогичны характеристикам СМО с однородным потоком:

- нагрузка, создаваемая заявками класса $i: y_i = \lambda_i / \mu_i = \lambda_i b_i$;
- вероятность потери заявок: π_{n_i} ;
- вероятность обслуживания заявки: $\pi_{0_i} = (1 \pi_{n_i});$
- интенсивность потока обслуженных заявок (производительность по i- му классу заявок):

$$\lambda_{0_i} = \pi_{0_i} \lambda_i = (1 - \pi_{n_i}) \lambda_i;$$

- интенсивность потока потерянных заявок: $\lambda_{n_i} = \pi_{n_i} \lambda_i$ загрузка системы, создаваемая заявками класса i: $\rho_i = \min \left(\frac{(1-\pi_{n_i})y_i}{K}; 1 \right)$, где π_{n_i} — вероятность потери заявок класса i из-за ограниченной ёмкости накопителя;

- время ожидания заявок в очереди: w_i ;
- время пребывания заявок в системе: $u_i = w_i + b_i$;
- длина очереди заявок: $l_i = \lambda_i w_i$;
- число заявок в системе (в очереди и на обслуживании): $m_i = \lambda_i u_i$.

Характеристики объединённого (суммарного) потока заявок

позволяют определить усредненные по всем классам заявок показатели эффективности функционирования СМО:

- суммарная интенсивность поступления заявок в систему (интенсивность суммарного потока): $\Lambda = \sum_{i=1}^{n} \lambda_{i}$;
- суммарная нагрузка Y и суммарная загрузка R системы:

 $Y = \sum_{i=1}^{H} y_i$; $R = \min(\sum_{i=1}^{H} \rho_i; 1)$, (условие отсутствия перегрузок в СМО с неоднородным потоком заявок и накопителем неограниченной ёмкости имеет вид: R < 1);

- коэффициент простоя системы: $\eta = 1 R$;
- среднее время ожидания W и среднее время пребывания U заявок объединённого потока в системе:

$$W = \sum_{i=1}^{H} \xi_i w_i$$
; $U = \sum_{i=1}^{H} \xi_i u_i$, где $\xi_i = \lambda_i / \Lambda$ — коэффициент, учитывающий долю заявок класса i в суммарном потоке;

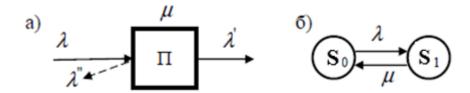
АНАЛИТИЧЕСКОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ Одноканальные СМО с однородным потоком заявок

- СМО содержит один обслуживающий прибор, в котором в каждый момент времени может обслуживаться только одна заявка;
- заявки поступают в СМО с интенсивностью λ;
- средняя длительность обслуживания одной заявки в приборе равна b, причем длительности обслуживания разных заявок не зависят друг от друга;
- обслуживающий прибор не простаивает, если в системе (накопителе) имеется хотя бы одна заявка, причем после завершения обслуживания очередной заявки мгновенно из накопителя выбирается следующая заявка;
- в системе существует стационарный режим, предполагающий отсутствие перегрузок.

Одноканальная экспоненциальная СМО без накопителя (М/М/1/0)

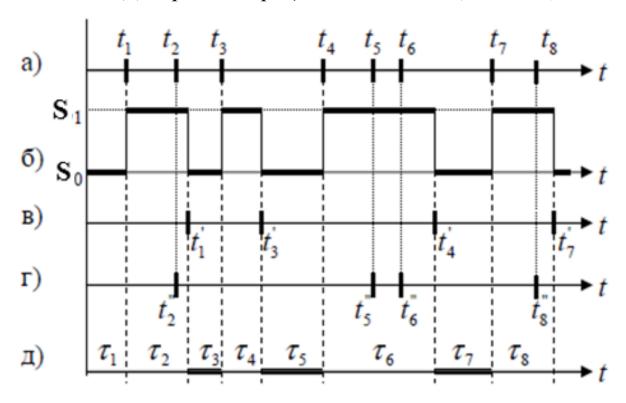
- Система содержит один обслуживающий прибор (П), то есть является одноканальной.
- Перед прибором не предусмотрены места для ожидания заявок, то есть в системе отсутствует накопитель.
- Поступающие в систему заявки образуют простейший поток с интенсивностью λ.
- Длительность обслуживания заявок в приборе распределена по экспоненциальному закону с интенсивностью $\mu = 1/b$, где b средняя длительность обслуживания.
- Дисциплина буферизации с отказами: заявка, поступившая в систему и заставшая прибор занятым обслуживанием другой заявки, теряется.
- Дисциплина обслуживания в естественном порядке: заявка, поступившая в систему и заставшая прибор свободным, принимается на обслуживание.

Замечание: в СМО с отказами всегда будет существовать установившийся режим, поскольку даже при больших значениях нагрузки (y >> 1) число заявок в системе не может вырасти до бесконечности (с ростом нагрузки увеличивается доля заявок, получающих отказ в обслуживании).



СМО с отказами (а) и ее граф переходов (б)

Диаграммы процессов системы (М/М/1/0)



- а) поступление в СМО заявок, интервалы между которыми в случае простейшего потока распределены по экспоненциальному закону;
- б) переход из состояния S_0 в состояние S_1 и обратно, в которых может находиться система; время нахождения случайного процесса в состоянии S_1 равно длительности обслуживания заявки в приборе, которая представляет собой случайную величину, распределенную по экспоненциальному закону;
- в) выход из системы обслуженных заявок;
- г) выход из системы необслуженных заявок, получивших отказ из-за занятости прибора;
- д) формирование интервалов времени между соседними переходами случайного процесса.

Характеристики СМО М/М/1/0

$$\frac{dp_0}{dt} = \mu p_1 - \lambda p_0; \quad \frac{dp_1}{dt} = \lambda p_0 - \mu p_1.$$

Решение:

огорова (см. семинар):
$$\frac{dp_0}{dt} = \mu p_1 - \lambda p_0; \quad \frac{dp_1}{dt} = \lambda p_0 - \mu p_1.$$

$$p_0(t) = \frac{\mu}{\lambda + \mu} \left[1 + \frac{\lambda}{\mu} e^{-(\lambda + \mu)t} \right], \qquad p_1(t) = \frac{\lambda}{\lambda + \mu} \left[1 - e^{-(\lambda + \mu)t} \right].$$

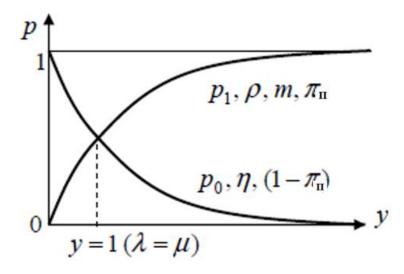
Система уравнений для определения стационарных вероятностей:
$$p_0 = \frac{\mu}{\lambda + \mu} = \frac{1}{1 + y}; \qquad p_1 = \frac{\lambda}{\lambda + \mu} = \frac{y}{1 + y} \qquad \begin{cases} \lambda p_0 = \mu p_1 \\ p_0 + p_1 = 1 \end{cases}.$$

- нагрузка: $y = \lambda / \mu = \lambda b$ (по определению)
- загрузка (вероятность работы прибора): $\rho = p_1$;
- коэффициент простоя системы: $\eta = p_0 = 1 \rho$;
- вероятность обслуживания заявки (относительная пропускная способность CMO) : $\pi_0 = p_0$
- вероятность потери заявок в результате отказа в обслуживании: $\pi_n = p_1$
- производительность системы (абсолютная пропускная способность CMO): $\lambda' = \pi_0 \lambda = (1 \pi_n)\lambda = p_0 \lambda$;
- интенсивность потока потерянных (не обслуженных) заявок: $\lambda'' = \pi_n \lambda = p_1 \lambda$;
- среднее число заявок в системе: $m = p_1 = \rho$, определяемое как математическое ожидание случайной величины *X*— числа заявок в системе: $m = 0 \times p_0 + 1 \times p_1 = p_1$

X_i	0	1
p_i	p_{o}	p_1

среднее время пребывания заявок в системе: $u = m/\lambda' = b$

Анализ полученных зависимостей показывает, что с ростом нагрузки коэффициент простоя системы $\eta=p_0$ уменьшается, а загрузка системы $\rho=p_1$ (а также среднее число заявок в системе и вероятность отказа) увеличиваются, причем их сумма всегда равна единице. При $y\to\infty$ коэффициент простоя $\eta\to0$, в то время как загрузка $\rho\to1$. Нагрузка системы также может быть определена через стационарные вероятности как отношение вероятности работы системы к вероятности простоя: $y=p_1/p_0$, или через загрузку и коэффициент простоя: $y=\rho/\eta$.

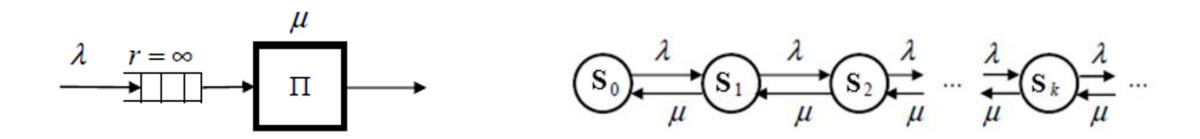


Пример. Узел связи принимает простейший поток сообщений с интенсивностью $\lambda=5$ сообщений в секунду. Время передачи сообщений по каналу связи распределено по экспоненциальному закону. Среднее время передачи одного сообщения составляет 0,1 секунды. Сообщения, поступающие в моменты времени, когда обслуживающий канал занят передачей ранее поступившего сообщения, получают отказ и не передаются. Определить следующие показатели эффективности СМО при условии ее работы в установившемся режиме:

- вероятность отказа приема сообщения для передачи по каналу связи;
- загрузку СМО;
- относительную пропускную способность Q;
- абсолютную пропускную способность А.

Простейшая одноканальная СМО с неограниченной очередью (М/М/1/∞)

- Система одноканальная с одним обслуживающим прибором.
- Поток заявок простейший поток с интенсивностью λ .
- В приборе происходит задержка поступающих в систему заявок на некоторое случайное время. Длительность обслуживания заявок в приборе распределена по экспоненциальному закону с интенсивностью $\mu = 1/b$, где b- средняя длительность обслуживания заявок в приборе.
- В системе имеется накопитель неограниченной ёмкости: $r = \infty$, то есть любая заявка, поступившая в систему, найдет место для ожидания в очереди и не будет потеряна.
- Дисциплина буферизации отсутствует, поскольку накопитель имеет неограниченную ёмкость.
- Дисциплина обслуживания в порядке поступления по правилу «первым пришел первым обслужен» (FIFO).
- Нагрузка системы совпадает с загрузкой, причём выполняется условие: $y = \rho < 1$, то есть система работает в установившемся режиме без перегрузок. При y > 1 в СМО устанавливается режим перегрузок.



В качестве параметра, описывающего состояние марковского процесса, будем рассматривать количество заявок k, находящихся в СМО (в приборе и в накопителе).

 $S_0 : k = 0 - в$ системе нет ни одной заявки;

 S_1 : k = 1 - в системе находится 1 заявка (на обслуживании в приборе);

 S_2 : k = 2 - в системе находятся 2 заявки (одна – на обслуживании в приборе и вторая ожидает в накопителе);

 S_i : k = j в системе находятся j заявок (одна — на обслуживании в приборе и (j-1) — в накопителе).

$$\begin{split} p_0 = & \left\{ 1 + \frac{\lambda_0}{\mu_1} + \frac{\lambda_0 \lambda_1}{\mu_1 \mu_2} + \ldots + \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{k-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_k} + \ldots + \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \right\}^{-1}; \\ p_1 = & \frac{\lambda_0}{\mu_1} \, p_0; \quad p_2 = \frac{\lambda_0 \lambda_1}{\mu_1 \mu_2} \, p_0; \ldots; \quad p_k = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{k-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_k} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \qquad \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, p_0 \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le k \le n); \ldots; \quad p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \ldots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \ldots \mu_n} \, \, (0 \le$$

Система уравнений для определения стационарных вероятностей:
$$p_0 = \begin{cases} \lambda p_0 = \mu p_1 \\ (\lambda + \mu) p_1 = \lambda p_0 + \mu p_2 \\ (\lambda + \mu) p_2 = \lambda p_1 + \mu p_3 \end{cases}$$
 решение может быть получено с помощью формул для финальных вероятностей в схеме гибели и размножения (см. пред. лекцию)
$$p_0 = \left\{ 1 + \frac{\lambda_0}{\mu_1} + \frac{\lambda_0 \lambda_1}{\mu_1 \mu_2} + \dots + \frac{\lambda_0 \lambda_1 \dots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \dots \mu_k} + \dots + \frac{\lambda_0 \lambda_1 \dots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \dots \mu_n} \right\}^{-1};$$

$$p_1 = \frac{\lambda_0}{\mu_1} p_0; \quad p_2 = \frac{\lambda_0 \lambda_1}{\mu_1 \mu_2} p_0; \dots; \quad p_k = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \dots \lambda_{k-1}}{\mu_1 \mu_2 \dots \mu_k} p_0 \ (0 \le k \le n); \dots;$$

$$p_n = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \dots \lambda_{n-1}}{\mu_1 \mu_2 \dots \mu_n} p_0.$$

$$p_0 + p_1 + p_2 + \dots + p_k + \dots = 1$$

Финальные вероятности (при y < 1):

$$p_k = y^k (1 - y) = \rho^k (1 - \rho) \quad (k = 0, 1, 2, ...)$$

Характеристики СМО М/М/1/∞

- нагрузка $y = \lambda / \mu = \lambda b$;
- загрузка $\rho = 1$ $p_0 = \lambda b$ и совпадает с нагрузкой;
- коэффициент простоя системы $\eta = p_0 = 1 \rho$;
- среднее число заявок в очереди: $l = \sum_{k=1}^{\infty} (k-1) p_k = \frac{\rho^2}{1-\rho}$;
- среднее число заявок в системе: $m = \sum_{k=0}^{\infty} k p_k = \frac{\rho}{1-\rho}$;
- вероятность потери заявок $\pi_n = 0$;
- производительность системы при отсутствии потерь совпадает с интенсивностью поступления заявок в систему: $\lambda' = \lambda$;
- интенсивность потерянных заявок $\lambda'' = 0$;
- среднее время ожидания заявок в очереди: $w = \frac{l}{\lambda} = \frac{\rho b}{1 \rho}$;
- среднее время пребывания заявок в системе: u = w + b или $u = \frac{m}{\lambda} = \frac{b}{1 \rho}$

Одноканальная экспоненциальная СМО с накопителем ограниченной емкости (М/М/1/r)

- Система одноканальная с одним обслуживающим прибором.
- Поток заявок простейший поток с интенсивностью λ .
- В приборе происходит задержка поступающих в систему заявок на некоторое случайное время. Длительность обслуживания заявок в приборе распределена по экспоненциальному закону с интенсивностью $\mu = 1/b$, где b средняя длительность обслуживания заявок в приборе.
- Перед прибором имеется r мест для заявок, ожидающих обслуживания и образующих очередь, то есть в системе имеется накопитель ограниченной ёмкости: $r < \infty$.
- Дисциплина буферизации с потерями: заявка, поступившая в систему и заставшая накопитель заполненным, теряется.
- Дисциплина обслуживания в порядке поступления по правилу «первым пришел первым обслужен» (FIFO).

Замечание: в СМО с накопителем ограниченной ёмкости всегда существует установившийся режим, поскольку длина очереди не будет расти до бесконечности даже при больших значениях нагрузки.



 S_0 : k = 0 - в системе нет ни одной заявки;

 $S_1 : k = 2 - в$ системе находится 1 заявка на обслуживании в приборе;

 S_2 : k = 2 - в системе находятся 2 заявки: одна — на обслуживании в приборе и вторая ожидает в накопителе;

 S_{r+1} : k = r + 1 - в системе находятся (r + 1) заявок: одна — на обслуживании в приборе и r - в накопителе.

Система уравнений для определения стационарных вероятностей:
$$\begin{cases} \lambda p_0 = \mu p_1 \\ (\lambda + \mu) p_1 = \lambda p_0 + \mu p_2 \\ (\lambda + \mu) p_2 = \lambda p_1 + \mu p_3 \\ \dots \\ \mu p_{r+1} = \lambda p_r \\ \sum_{k=0}^{r+1} p_k = 1 \end{cases}.$$

Финальные вероятности:

$$p_0 = \frac{1}{\sum_{k=0}^{r+1} y^k} = \begin{cases} \frac{1-y}{1-y^{r+2}}, & y \neq 1 \\ \frac{1}{r+2}, & y = 1 \end{cases}$$

$$p_k = y^k p_0 = \begin{cases} \frac{y^k (1-y)}{1-y^{r+2}}, & y \neq 1 \\ \frac{y^k}{r+2}, & y = 1 \end{cases}$$

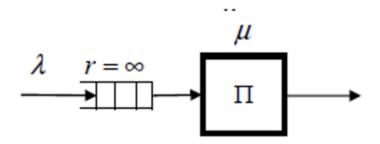
$$p_{k} = y^{k} p_{0} = \begin{cases} \frac{y^{k} (1 - y)}{1 - y^{r+2}}, & y \neq 1 \\ \frac{y^{k}}{r+2}, & y = 1 \end{cases}$$

Характеристики СМО М/М/1/r

- нагрузка: $y = \lambda / \mu = \lambda b$;
- загрузка: $\rho = \sum_{k=1}^{r+1} p_k = 1 p_0$;
- коэффициент простоя системы: $\eta = p_0 = 1 \rho$;
- среднее число заявок в очереди: $l = \sum_{k=2 \atop r+1}^{r+1} (k-1) p_k = \frac{y^2 (1-y^r)(r+1-ry)}{(1-y^r)(1-y)}.$
- среднее число заявок в системе: $m = \sum_{k=1}^{\infty} k p_k = l + \rho$;
- вероятность потери заявок: $\pi_n = p_{r+1}$;
- производительность системы $\lambda' = \lambda(1 \pi_n)$;
- интенсивность потока потерянных заявок $\lambda'' = \lambda \pi_n$;
- среднее время ожидания заявок в очереди $w = l/\lambda'$;
- среднее время пребывания заявок в системе $u = m/\lambda' = w + b$

Одноканальная неэкспоненциальная СМО с неограниченной очередью M/G/1/∞

- Система одноканальная с одним обслуживающим прибором.
- Поток заявок простейший поток с интенсивностью λ .
- В приборе происходит задержка поступающих в систему заявок на некоторое случайное время. Длительность τ_b обслуживания заявок в приборе распределена по произвольному закону $B(\tau)$ со средним значением b (интенсивностью $\mu = 1/b$) и коэффициентом вариации v_b .
- В системе имеется накопитель неограниченной ёмкости: $r = \infty$, то есть любая заявка, поступившая в систему, найдет место для ожидания в очереди и не будет потеряна.
- Дисциплина буферизации отсутствует, поскольку накопитель имеет неограниченную ёмкость.
- Дисциплина обслуживания в порядке поступления по правилу «первым пришел первым обслужен» (FIFO).
- Нагрузка системы совпадает с загрузкой.



Xapaктepucтики CMO M/G/1/∞

- нагрузка $y = \lambda / \mu = \lambda b$;
- загрузка $\rho = \lambda b$ совпадает с нагрузкой;
- вероятность потери заявок $\pi_n = 0$;
- производительность системы при отсутствии потерь совпадает с интенсивностью поступления заявок в систему: $\lambda' = \lambda$;
- интенсивность потерянных заявок $\lambda'' = 0$;
- среднее время ожидания заявок в очереди (формула Поллачека- Хинчина): $w = \frac{\lambda b^2 (1 + v_b^2)}{2(1 \rho)}$ среднее время пребывания заявок в системе: $u = w + b = \frac{\lambda b^2 (1 + v_b^2)}{2(1 \rho)} + b$
- среднее число заявок в очереди: $l = \lambda w$;
- среднее число заявок в системе: $m = \lambda u$.

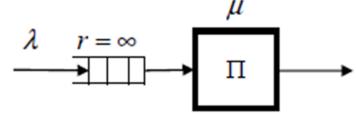
Замечание: средние значения характеристик обслуживания заявок зависят только от двух первых моментов длительности обслуживания заявок и не зависят от моментов более высокого порядка. Следовательно, для того чтобы рассчитать средние характеристики обслуживания, необязательно знать закон распределения длительности обслуживания заявок – достаточно знать только два первых момента распределения. Можно показать, что для расчета вторых моментов характеристик обслуживания заявок достаточно задать три первых момента длительности обслуживания и т.д. Для СМО с простейшим потоком заявок для расчёта первых k моментов характеристик обслуживания необходимо задать (k+1) моментов длительности обслуживания заявок.

Одноканальная неэкспоненциальная СМО с неограниченной очередью G/M/1/∞

- Система одноканальная с одним обслуживающим прибором.
- Поток заявок произвольного вида, задаваемый функцией распределения интервалов между заявками $A(\tau)$ и с интенсивностью λ .
- В приборе происходит задержка поступающих в систему заявок на некоторое случайное время. Длительность τ_b обслуживания заявок в приборе распределена по экспоненциальному закону $B(\tau)$ со средним значением b (интенсивностью $\mu = 1/b$) и коэффициентом вариации v_b .
- В системе имеется накопитель неограниченной ёмкости: $r = \infty$, то есть любая заявка, поступившая в систему, найдет место для ожидания в очереди и не будет потеряна.
- Дисциплина буферизации отсутствует, поскольку накопитель имеет неограниченную ёмкость.
- Дисциплина обслуживания в порядке поступления по правилу «первым пришел первым

обслужен» (FIFO).

• Нагрузка системы совпадает с загрузкой.



СМО G/M/1 является симметричной по отношению к СМО M/G/1. Однако получение конечного результата в виде аналитического выражения для расчёта среднего времени ожидания, по аналогии с предыдущей моделью, в общем случае, оказывается невозможным. Это обусловлено тем, что среднее время ожидания, как и другие числовые моменты, зависит не только от двух первых моментов интервалов между поступающими заявками, но и от моментов более высокого порядка, т.е. от закона распределения интервалов между заявками.

Характеристики СМО G/M/1/∞

- нагрузка $y = \lambda / \mu = \lambda b$;
- загрузка $\rho = \lambda b$ совпадает с нагрузкой;
- вероятность потери заявок $\pi_n = 0$;
- производительность системы при отсутствии потерь совпадает с интенсивностью поступления заявок в систему: $\lambda' = \lambda$;
- интенсивность потерянных заявок $\lambda'' = 0$;
- среднее время ожидания заявок в очереди: $w = \int b/(1-\zeta)$, где ζ единственный в области $0 < \zeta < 1$ корень уравнения $\zeta = A^*(\mu \mu \zeta)$.

A*(s)-преобразование Лапласа плотности распределения $a(\tau)$ интервалов между поступающими в систему заявками:

$$A^*(s) = \int_0^\infty e^{-s\tau} a(\tau) d\tau \qquad (s \ge 0).$$

- среднее время пребывания заявок в системе: u = w + b
- среднее число заявок в очереди: $l = \lambda w$;
- среднее число заявок в системе: $m = \lambda u$.

<u>Пример</u>. Применение описанного метода расчета к рассмотренной выше СМО M/M/1 с простейшим потоком заявок. В простейшем потоке интервалы времени между последовательными заявками распределены по экспоненциальному закону, преобразование Лапласа которого имеет вид: $A(s) = \frac{\lambda}{\lambda + s}$. Тогда:

$$\varsigma = \frac{\lambda}{\lambda + \mu - \mu \varsigma} \rightarrow \mu \varsigma^2 - (\lambda + \mu) \varsigma + \lambda = 0 \rightarrow \varsigma^2 - (1 + \rho) \varsigma + \rho = 0.$$

Из двух корней $\varsigma_1 = 1$ и $\varsigma_2 = \rho$ последнего уравнения условию $0 < \varsigma < 1$ удовлетворяет только второй корень. Подставляя его в выражение $w = \varsigma b/(1-\varsigma)$, получим выражение для среднего времени ожидания, совпадающее с известным для СМО M/M/1.

Одноканальная неэкспоненциальная СМО с неограниченной очередью G/G/1/∞

- Система одноканальная с одним обслуживающим прибором.
- Поток заявок произвольного вида, задаваемый функцией распределения интервалов между заявками $A(\tau)$ и с интенсивностью λ .
- В приборе происходит задержка поступающих в систему заявок на некоторое случайное время. Длительность τ_b обслуживания заявок в приборе распределена по произвольному закону $B(\tau)$ со средним значением b (интенсивностью $\mu = 1/b$) и коэффициентом вариации v_b .
- В системе имеется накопитель неограниченной ёмкости: $r = \infty$, то есть любая заявка, поступившая в систему, найдет место для ожидания в очереди и не будет потеряна.
- Дисциплина буферизации отсутствует, поскольку накопитель имеет неограниченную ёмкость.
- Дисциплина обслуживания в порядке поступления по правилу «первым пришел первым обслужен» (FIFO).
- Нагрузка системы совпадает с загрузкой.

Для большинства законов распределений интервалов между поступающими в систему заявками и длительностей их обслуживания в приборе невозможно получить точное решение в аналитической форме. Однако, при исследовании реальных систем редко бывают известны законы распределений указанных величин. Обычно при описании процессов поступления заявок в систему и их обслуживания в приборе ограничиваются несколькими моментами соответствующих распределений, чаще всего — двумя первыми моментами, задаваемыми в виде математического ожидания и среднеквадратического отклонения или коэффициента вариации искомой случайной величины.

среднее время ожидания заявок в очереди может быть оценено по формуле: $\widetilde{w} \approx \frac{\rho b (v_a^2 + v_b^2)}{2(1-\rho)} f(v_a)$,

$$\widetilde{w} \approx \frac{\rho b (v_a^2 + v_b^2)}{2(1-\rho)} f(v_a) \quad .$$

где $\rho = \lambda b < 1$ - загрузка системы; λ, v_a - интенсивность потока заявок и коэффициент вариации интервалов между поступающими в систему заявками; b, v_b - среднее значение и коэффициент вариации длительности обслуживания заявок; $f(v_a)$ - корректирующая функция, зависящая от значения коэффициента вариации v_a .

$$f(v_a) = \begin{cases} \exp\left[-\frac{2(1-\rho)(1-v_a^2)^2}{3\rho(v_a^2+v_b^2)}\right], & v_a < 1\\ \exp\left[-(1-\rho)\frac{v_a^2-1}{v_a^2+4v_b^2}\right], & v_a \ge 1. \end{cases}$$

- среднее время пребывания заявок в системе: u = w + b
- среднее число заявок в очереди: $l = \lambda w$;
- среднее число заявок в системе: $m = \lambda u$.

Замечание 1. При решении многих практических задач выходящий поток заявок из одной СМО является входящим потоком в другую СМО. В этом случае для расчёта характеристик функционирования второй СМО необходимо знать характер входящего потока, наиболее полно описываемый законом распределения интервалов между последовательными заявками. В то же время, для проведения оценочных расчётов во многих случаях достаточно знание первых двух моментов этих интервалов: математического ожидания и коэффициента вариации.

Очевидно, что в СМО с накопителем *неограниченной* ёмкости, работающей без перегрузок, интенсивность выходящего потока заявок равна интенсивности входящего потока, то есть математические ожидания интервалов между последовательными заявками на выходе и входе СМО совпадают.

Для СМО G/G/1 коэффициент вариации выходящего потока заявок может быть рассчитан по следующей приближённой формуле

$$v_c^2 \approx v_a^2 + 2\rho v_b^2 - 2\rho (1-\rho) \frac{\tilde{w}}{b}$$
.

Замечание 2. Для бесприоритетных дисциплин обслуживания в обратном порядке (ООП) и обслуживания в случайном порядке (ОСП) средние времена ожидания заявок будут такими же, как и при обслуживании в порядке поступления, но дисперсии времени ожидания будут больше. Это обусловлено, в частности для дисциплины ООП, тем, что часть заявок, поступивших последними, будут ожидать незначительное время, в то время как заявки, попавшие в начало очереди, могут ожидать обслуживания достаточно долго, то есть увеличивается разброс значений времени ожидания относительно среднего значения.

Пример. Дублированная СМО с восстановлением (классическая задача теории надежности).

Некоторое устройство в процессе работы может выходить из строя. Имеется резервное устройство, которое в случае неисправности основного автоматически включается в работу. В этот же момент начинается восстановление основного. Предполагается, что резерв ненагруженный, т. е. во время работы основного устройства резервное не может потерять работоспособность.

Дано: λ — интенсивность потока отказов, μ — интенсивность восстановления.

Тогда $1/\lambda$ - ожидаемая наработка на отказ, т. е. среднее время работы устройства до его отказа, $1/\mu$ - ожидаемое время восстановления неисправного устройства, т. е. среднее время устранения неисправности.

Изначально система находится в состоянии S_0 – работает основное устройство. В случае выхода из строя основного устройства, система переходит в состояние S_1 – работает резервное устройство. Если во время работы резервного устройства было восстановлено основное, система возвращается в S_0 . Если же до восстановления основного устройства вышло из строя резервное, система переходит в состояние S_2 , что фактически означает прекращение работы системы.

