

УДК 621.391.27

## МАТЕМАТИЧЕСКИЕ МОДЕЛИ ПАКЕТНОЙ ПЕРЕДАЧИ ДАННЫХ В СЕТИ ЭВМ

**МАМЕДОВ Ф.Г., МУРАДОВ П.Д.\***

*Азербайджанский Технический Университет  
\*Азербайджанский Технологический Университет*

Рассматриваются математические модели пакетной передачи данных (ПД). Сеть ПД описывается системами массового обслуживания (СМО) М/М/1/Р и М/М/м/Р.

Сеть пакетной передачи данных можно рассматривать как многолинейную систему массового обслуживания (СМО) с  $m$  ( $m \geq 1$ ) обслуживающими приборами, которая задаётся статистической моделью входящего потока требований, системой обслуживания для имеющихся в наличии  $m$  каналов и емкостью буфера  $R$ . Модель входящего потока предполагает задание распределения интервалов между моментами появления требований на входе СМО.

Описание работы рассматриваемой системы массового обслуживания осуществляется с помощью модели процесса размножения и гибели. Входной поток является пуассоновским, длины пакетов имеют экспоненциальное распределение, что обуславливает и экспоненциальное распределение времени обслуживания. Тогда в общепринятых обозначениях сеть ПД описывается СМО М/М/м/Р. Используется прием перекрытия входящего пуассоновского потока на время переполнения буферной памяти. Условие процесса размножения-гибели приобретает следующий вид:

$$\lambda_n = \begin{cases} \lambda, & n < R + 1 \\ 0, & n \geq R + 1 \end{cases}$$

$$\mu_n = \mu, \quad n = 1, 2, \dots, R + 1$$

где  $\lambda_n$  - интенсивность перехода системы в  $n$ -е состояние из состояния  $n-1$ ;

$\mu_n$  - интенсивность перехода из  $(n+1)$ -го состояния в  $n$ -е.

$\lambda$  и  $\mu$  - интенсивность входящего пуассоновского потока и интенсивность обслуживания соответственно.

Рассмотрим одноканальную систему ( $m=1$ ). Согласно уравнению Чепмена-Колмогорова, при наличии стационарного распределения вероятностей (определяемого для данной СМО неравенством  $\lambda_n / \mu_n < 1$ ), вероятность нахождения в системе (в очереди и на обслуживании) требований составляет:

$$\varphi_n = \varphi_0 \prod_{i=0}^{n-1} \frac{\lambda_i}{\mu_{i+1}} = \varphi_0 \rho^n, \quad n < R + 1$$

$$\varphi_n = 0, \quad n \geq R + 1$$

Из нормирующего условия  $\sum_{n=0}^{\infty} \varphi_n = 1$  находим  $\varphi_0$ :

$$\varphi_0 = \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{R+2}}.$$

Окончательный результат:

$$\varphi_n = \begin{cases} \frac{(1 - \rho)\rho^n}{1 - \rho^{R+2}}, & 0 \leq n \leq R + 1, \\ 0, & n > R + 1 \end{cases} \quad (1)$$

Среднее число сообщений в системе составляет:

$$E(n) = \frac{1}{1 - \rho^{R+2}} \sum_{i=0}^{R+1} i(1 - \rho)\rho^i, \quad (2)$$

а средняя длина очереди:

$$E(w) = \frac{1}{1 - \rho^{R+2}} \sum_{i=2}^{R+1} i(1 - \rho)\rho^i \quad (3)$$

Среднее время доставки и среднее время ожидания находится по формуле Литтла /105/:

$$E(t_g) = \frac{E(n)}{\lambda}; \quad E(t_w) = \frac{E(w)}{\lambda} \quad (4)$$

Вероятность потерь в системе, т.е. доля времени, когда заняты все  $R$  ячеек буферной памяти и обслуживающий прибор (канал), составляет:

$$P = 1 - \frac{1 - \rho^{R+1}}{1 - \rho^{R+2}} \quad (5)$$

Для системы без буферной памяти имеем:

$$P = \frac{\rho}{1 + \rho}.$$

Рассмотрим многоканальную систему, описываемую СМО М/М/м/В.

При этом условия процесса размножения-гибели приобретают следующий вид:

$$\lambda_n = \begin{cases} \lambda, & 0 \leq n < R + m \\ 0, & n \geq R + m \end{cases}$$

$$\mu_n = \begin{cases} n\mu_0, & 0 \leq n \leq m \\ m\mu_0, & n > m \end{cases}$$

При  $\rho_0 = \frac{\lambda}{m\mu}$ , где  $\rho_0$  - нагрузка одного обслуживающего прибора (канала),

система является эргодической и вероятность нахождения в ней  $n$  требований составляет:

$$\varphi_n = \varphi_0 \frac{(m\rho_0)^n}{n!}, \quad n \leq m$$

$$\varphi_n = \varphi_0 \frac{\rho_0^n m^m}{m!}, \quad n > m$$

Нормирующим условием для вычисления  $\varphi_n$  является  $\sum_{n=0}^{\infty} \varphi_n = 1$ , или, подразделяя вероятности состояний системы на следующие классы:

- вероятность отсутствия требований в системе;
- сумма вероятностей наличия только обслуживаемых требований (ожидающих требований нет);
- сумма вероятностей наличия требований, находящихся на обслуживании или в очереди;
- вероятность переполнения очереди.

Получаем следующий вид нормирующего условия:

$$\varphi_0 + \varphi_0 \sum_{n=1}^{m-1} \frac{(m\rho_0)^n}{n!} + \varphi_0 \sum_{n=m}^{m+R-1} \frac{(m\rho_0)^n}{m! m^R} = 1, \quad (6)$$

откуда

$$\varphi_0 = \left[ \sum_{i=1}^{m-1} \frac{(m\rho_0)^i}{i!} + \sum_{i=m}^{m+R} \frac{(m\rho_0)^i}{m! m^{i-m}} \right]^{-1}$$

Вероятность потери в данной системе составляет

$$\Pi = \varphi_{m+R} = \left[ \sum_{i=1}^{m-1} \frac{(m\rho_0)^i}{i!} + \sum_{i=m}^{m+R} \frac{(m\rho_0)^i}{m! m^{i-m}} \right]^{-1} \frac{\rho_0^{m+R} m^m}{m!} \quad (7)$$

Для  $R=0$  вероятность потерь составит

$$\Pi = \varphi_m = \frac{(m\rho_0)^m}{m!} \left[ \sum_{i=0}^m \frac{(m\rho_0)^i}{i!} \right]^{-1}$$

что соответствует формуле Эрланга, т.е. вероятности занятости всех каналов многоканальной системы передачи без памяти  $1/1$ .

Среднее число сообщений в системе определяется соотношением:

$$E(n) = \left[ \sum_{i=0}^{m-1} \frac{(m\rho_0)^i}{i!} + \sum_{i=m}^{m+R} \frac{(m\rho_0)^i}{m! m^{i-m}} \right]^{-1} \left[ \sum_{i=0}^{m-1} \frac{(m\rho_0)^i}{(i-1)!} + \sum_{i=m}^{m+R} \frac{i\rho_0^i m^m}{m!} \right] \quad (8)$$

Средняя длина очереди определяется следующим выражением:

$$E(w) = \left[ \sum_{i=0}^{m-1} \frac{(m\rho_0)^i}{i!} + \sum_{i=m}^{m+R} \frac{(m\rho_0)^i}{m! m^{i-m}} \right]^{-1} \sum_{i=m}^{m+R} \frac{i\rho_0^i m^m}{m!} \quad (9)$$

Среднее время доставки  $E(t_g)$  и среднее время ожидания  $E(t_w)$  находятся с учетом формулы (4).

В работе /2/, используя рассмотренные модели, произведено сравнение трактов ПД равноценной пропускной способности на основе широкополосных каналов и каналов тональной чистоты по среднему времени доставки и объему требуемой буферной

памяти. В работе /3/ определены вероятностно-временные характеристики системы на основе реальной функции распределения интервалов обслуживания.

- 
1. Клейнерок Л. Теория массового обслуживания. Пер. с англ./Пер.И.И.Грушко;ред. В.И.Нейман.-М.:Машиностроение,1979.-432с.
  2. Чугреев О.С.,Ярмолович И.В.,Мурадов П.Д.,Коробейников Б.В.//Техника средств связи,серия Техника проводной связи.-М.1985,-вып.2,-с. 43-48.
  3. Калмыков Б.П.,Ярмолович И.В.,Мурадов П.Д.//Тез. Докл.Отрасл. научно-техн. конф.“Пути создания интегральных цифровых сетей связи“Л.ЦООНТИ “ЭКОС“,1983,с.117.

## **EHM ŞƏBƏKƏLƏRİNDƏ VERİLƏNLƏRİN PAKET ŞƏKLİNDƏ ÖTÜRÜLMƏSİNİN RİYAZİ MODELƏRİNİN TƏDQIQI**

**MƏMMƏDOV F.Q.,MURADOV P.C.**

Verilənlərin paket şəklində ötürülməsinin riyazi modellərinə baxılıb. Verilənlərin ötürülməsi şəbəkəsi  $M/M/1/R$  və  $M/M/m/R$  kütləvi xidmət sistemləri şəklində təsvir edilirlər.

## **MATEMATICAL MODEL OF PACKET DATA COMMUNICATIONS IN A NETWORK COMPUTER**

**MAMEDOV F.Q.,MURADOV P.C.**

The mathematical models of packet data communications are investigated. Data network are described by systems of mass maintenance (SMM)  $M/M/1/R$  and  $M/M/m/R$ .