

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА 3

Модель Эрланга (М/М/V/0)

Цель работы – получение навыков расчета качества обслуживания по модели Эрланга.

1 . Основные сведения

В системе с коммутацией каналов большой емкости, когда число источников нагрузки N (абонентов) велико, а параметр потока от одного источника a мал, поведение одного источника (наличие или отсутствие от него вызовов) мало влияет на суммарный поток вызовов $A=Na$. В этом случае суммарный поток вызовов является практически постоянной величиной и не зависит от состояния $\{x\}$, ($x=0, 1, \dots, V$) системы. Такой поток называется простейшим. Для него $\lambda_0=\lambda_1=\dots=\lambda_{V-1}=\lambda>0$, $\mu_x=x\mu$.

Модель Эрланга для расчета вероятности потерь справедлива при предположениях:

- вызовы, поступающие на вход системы, образуют пуассоновский поток постоянной интенсивности с параметром λ ;
- длительность занятия подчиняется экспоненциальному распределению с параметром $\mu>0$;
- вызов, заставший хотя бы одну свободную линию, обслуживается немедленно, в противном случае теряется, не влияя на моменты поступления последующих вызовов;
- любой из V выходов пучка доступен, когда он свободен, для любого поступающего вызова;
- исходной для расчета является поступающая нагрузка;
- система находится в стационарном режиме.

Распределение вероятностей состояний находится как

$$[x] = \frac{(\lambda/\mu)^x}{x!} \left[\sum_{i=0}^V \frac{(\lambda/\mu)^i}{i!} \right]^{-1} = \frac{A^x}{x!} [0], \quad x = 0, 1, \dots, V,$$

где $A=\lambda/\mu$ – поступающая нагрузка **первого рода**.

Финальная вероятность того, что вызов не будет обслужен немедленно

$$[V] = E_V(A) = \frac{A^V}{V!} \left[\sum_{i=0}^V \frac{A^i}{i!} \right]^{-1} = \frac{A^V}{V!} [0]$$

определяет потери по времени в полnodоступном пучке и носит название **первой формулы Эрланга**.

В модели Эрланга потери по времени, вызовам, нагрузке – совпадают, параметр потерянного потока – $\lambda E_V(A)$, потерянная нагрузка – $A E_V(A)$.

Обслуженная нагрузка (число вызовов в системе)

$$A_s = \sum_{k=0}^V k[k] = A[0] \sum_{k=0}^{V-1} \frac{A^k}{k!} = A[0] \left(\sum_{k=0}^V \frac{A^k}{k!} - \frac{A^V}{V!} \right) = A(1 - E_V(A)).$$

Прямой расчет формулы Эрланга во многих практических случаях невозможен из-за переполнения разрядной сетки вычислительного устройства (при больших значениях A и V). Поэтому для ее расчета пользуются рекуррентным соотношением

$$E_V(A) = \frac{AE_{V-1}(A)}{V + AE_{V-1}(A)},$$

последовательно вычисляя $E_1(A)$, $E_2(A)$, \dots , $E_{V-1}(A)$, $E_V(A)$, при начальном значении $E_0(A)=1$.

2. Содержание работы

2.1. На систему М/М/В/0 поступает пуассоновская нагрузка первого рода (x_1+1) Эрланг, система имеет (x_2+1) обслуживающих приборов.

Опишите и объясните, что такое нагрузка первого рода.

Вычислите распределение вероятностей и постройте график. Объясните полученную зависимость.

Вычислите потери по рекуррентной формуле Эрланга.

2.2. На систему М/М/В/0 поступает 1000 Эрланг, система имеет 360 обслуживающих приборов. Вычислите распределение вероятностей. Объясните результат. Вычислите потери по рекуррентной формуле Эрланга.

2.3. Дайте расширенное описание систем М/М/50/0, М/Д/30/0, Д/М/10/0. Приведите примерный вид поступающего трафика указанных систем и из каких элементов (и какого количества) будет состоять такая СМО.