

*Ашигалиев Д.У., Тулемисова Г.Е.*

**НЕКОТОРЫЕ МАТЕМАТИЧЕСКИЕ ПРЕДСТАВЛЕНИЯ ФОРМУЛЫ ЭРЛАНГА**

*D. U. Ashigaliev, G.E. Tulemisova*

**SOME MATHEMATICAL REPRESENTATION OF ERLANG FORMULA**

УДК:535(548-04)

*В статье рассматриваются некоторые математические представления формулы эрланга..*

*The article deals with some of the mathematical representation of Erlang formula.*

Для широкого круга читателей, занимающихся проблемами телетрафика, хорошо известна классическая задача о пропускной способности полнодоступного пучка телефонных каналов [1,2]. Если в пучке, который обслуживает сколь угодно большое число источников нагрузки, создающих пуассоновский поток вызовов и Интенсивностью, имеется только  $V$  каналов, каждый из которых занимается обслуживанием вызова в среднем на время  $T$ ; вероятность потерь сообщения находится при помощи равенства

$$P(A;v) = \frac{A^v}{v! \sum_{j=0}^v \frac{A^j}{j!}} \tag{1}$$

называемой формулой Эрланга. Величина  $A = \lambda T$  называется нагрузкой и ее интенсивность принято измерять в эрлангах. Вышеназванная задача названа классической потому, что именно с рассмотрения такой задачи Эрлангом и начала развиваться теория массового обслуживания.

В данной работе исследуется формула Эрланга (1) и с помощью математических преобразований получаем ее различные представления, которые на наш взгляд более удобны для вычисления вероятности потерь нагрузки. В частности, приведено доказательство вычисления вероятности блокировки вызова через производные  $V$ -го порядка функции  $A^V$ , где  $A$ - нагрузка сети коммутации каналов,  $V$  - число обслуживающих вызовы каналов. В процессе исследования формулы Эрланга получено рекуррентное соотношение подсчета вероятностей потерь и представление этой формулы в интегральном виде.

В начале докажем следующую лемму.

**Лемма 1.** Для любых  $A > 0$  и целых  $v > 0$  выполняется следующее равенство

$$\sum_{s=0}^{v+1} \frac{d^s(A^{v+1})}{dA^s} = A^{v+1} + (v+1) \sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s} \tag{2}$$

при этом, без потери общности будем полагать, что

$$\frac{d^0(A^{v+1})}{dA^0} = A^{v+1}, \quad \frac{d^0(A^v)}{dA^0} = A^v \tag{3}$$

**Доказательство.** Раскрывая сумму левой части равенства (2) и вычисля соответствующие производные, получим следующее выражение

$$\begin{aligned} \sum_{s=0}^{v+1} \frac{d^s(A^{v+1})}{dA^s} &= \frac{d^0(A^{v+1})}{dA^0} + \frac{d^1(A^{v+1})}{dA^1} + \frac{d^2(A^{v+1})}{dA^2} + \dots = A^{v+1} + (v+1)A^v + v(v+1)A^{v-1} + \dots = \\ &= A^{v+1} + (v+1)(A^v + vA^{v-1} + \dots) = A^{v+1} + (v+1) \sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s} \end{aligned}$$

что и требовалось доказать.

Докажем следующую теорему.

**Теорема 1.** Для любых  $A \geq 0$  и целых  $v \geq 0$  выполняется следующее равенство

$$v! \sum_{s=0}^v \frac{A^s}{s!} = \sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s} \tag{4}$$

**Доказательство.** Утверждение данной теоремы будем доказывать с помощью метода математической индукции. Легко проверить, что при  $v=1$  равенство (4) выполняется. Предположим, что выражение (4) справедливо и для  $v=k$ , то есть имеет место равенство

$$k! \sum_{s=0}^k \frac{A^s}{s!} = \sum_{s=0}^k \frac{d^s(A^k)}{dA^s}$$

Покажем, что оно справедливо и для  $v = k + 1$ . При  $v = k + 1$  выражение (4) запишется

$$(k+1)! \sum_{s=0}^{k+1} \frac{A^s}{s!} = \sum_{s=0}^{k+1} \frac{d^s(A^{k+1})}{dA^s}$$

В силу леммы 1 будем иметь следующее (левую часть последнего равенства преобразуем, а правую его часть заменяем выражением (2))

$$(k+1)! \sum_{s=0}^k \frac{A^s}{s!} + A^{k+1} = A^{k+1} + (k+1)! \sum_{s=0}^k \frac{d^s(A^k)}{dA^s}$$

Сделав несложные преобразования в последнем выражении, окончательно получим утверждение теоремы для предположения  $v = k$ , тем самым считаем теорему 1 доказанной.

Из вышеуказанной теоремы вытекают два важных следствия.

**Следствие 1.** Формула Эрланга (1) эквивалентна следующей формуле

$$P(A, v) = \frac{A^v}{\sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s}} \quad (5)$$

Доказательство этого следствия мы опускаем, ввиду того, что формула (5) очевидна, если знаменатель дроби формулы (1) заменить соотношением (4).

**Следствие 2.** Имеет место рекуррентная формула подсчета вероятности блокировки

$$P(A, v+1) = \frac{1}{1 + \frac{v+1}{AP(A, v)}} \quad (6)$$

**Доказательство.** Используя (5) для  $v = v + 1$ , а также – формулу(2), получим

$$P(A, v) = \frac{A^{v+1}}{\sum_{s=0}^{v+1} \frac{d^s(A^{v+1})}{dA^s}} = \frac{A^{v+1}}{A^{v+1} + (v+1) \sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s}}$$

Далее, с учетом (1) выражение (4) запишется как

$$\sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s} = \frac{A^v}{P(A, v)}$$

Подставив этот результат в последнее выражение, получим

$$P(A, v+1) = \frac{A^{v+1}}{A^{v+1} + \frac{(v+1)A^v}{P(A, v)}}$$

Разделив числитель и знаменатель этого равенства на величину  $A^{v+1}$ , окончательно получим формулу (6), что и требовалось доказать.

Далее произведем следующие преобразования. Введем обозначение

$$H(A, v) = \int_A^{\infty} e^{-y} y^v dy \quad (7)$$

Нетрудно убедиться, что с другой стороны

$$H(A, v+1) = A^{v+1} e^{-A} + (v+1)H(A, v) \quad (8)$$

Из (7) следует, что

$$H(A, 0) = \int_A^{\infty} e^{-y} dy = e^{-A} \quad (9)$$

**Теорема 2.** Для всех  $A \geq 0$  и целых  $v \geq 0$  справедлива следующая формула

$$H(A, v) = e^{-A} \sum_{s=0}^v \frac{d^s(A^v)}{dA^s} \quad (10)$$

**Доказательство.** Как и для теоремы 1 при доказательстве этой теоремы мы будем использовать метод математической индукции. Пусть  $v = 0$ , тогда с учетом равенства (9) и как следует из (3)  $\frac{d^0(A^0)}{dA^0} = A^0 = 1$ , получаем, что  $e^{-A} = e^{-A}$ , то есть соотношение (10) при  $v = 0$  выполняется. Легко проверить, что при  $v = 1$ ,

равенство (10) выполняется. Допустим, что формула (10) справедлива и для  $v = k$ , то есть выполняется равенство

$$H(A, k) = e^{-A} \sum_{s=0}^k \frac{d^s(A^k)}{dA^s} \quad (11)$$

Покажем, что при  $v = k + 1$ , равенство (10) также выполняется. Для  $v = k + 1$  выражение (10) запишется

$$H(A, k + 1) = e^{-A} \sum_{s=0}^{k+1} \frac{d^s(A^{k+1})}{dA^s} \quad (12)$$

Используя соотношения (2) и (8), выражение (12) принимает следующий вид

$$A^{k+1}e^{-A} + (k+1)H(A, k) = e^{-A} \left[ A^{k+1} + (k+1) \frac{d^s(A^k)}{dA^s} \right],$$

или проведя несложные преобразования легко получить равенство (11), что и доказывает исходную теорему.

Заменяя в формуле (5) знаменатель дроби равенством (10), а также учитывая соотношение (7), мы получим формулу Эрланга в интегральном представлении

$$P(A, v) = \frac{A^v e^{-A}}{\int_A^\infty e^{-y} y^v dy} \quad (13)$$

Формула (13), в отличие от формулы (1), справедлива для любых произвольных значений  $v$  и представляет интерес для многих расчетов, не связанных с заданием целочисленности значений  $v$ .

**Список литературы:**

1. Овчаров Л.А. Прикладные задачи теории массового обслуживания. М., 1969.
2. Нейман В.И. Теоретические основы единой автоматизированной сети связи. М., 1984.

**Рецензент: д.т.н., профессор Амиргалиев Е. Н.**