

Описание одного класса предельных распределений в одноканальных приоритетных системах

Э. А. Даниелян

1°. Бурное развитие вычислительной техники предъявляет к современной теории массового обслуживания новые требования. Дело в том, что математические модели прохождения программ на ЭВМ являются грубыми приближениями и поэтому не могут целиком описывать реальные процессы, возникающие при обслуживании вычислительной техники. К тому же, точные результаты, получаемые даже для простых систем, порой настолько сложны, что часто малопригодны для практических применений.

В теории приоритетных систем почти все точные результаты получаются в терминах преобразований Лапласа—Стилтьеса (ПЛС). Однако на практике удобнее оперировать их обращениями, получение которых представляет собой трудную задачу.

Настоящая работа посвящена обращению точных формул для совместного предельного распределения времен ожидания в следующей приоритетной модели.

2°. В одноканальную систему массового обслуживания с ожиданием поступают независимые пуассоновские потоки 1-вызовов, ..., r -вызовов. При фиксированных функциях распределения (ФР) длительностей обслуживания с конечными первыми двумя моментами, в терминах ПЛС в условиях критической загрузки в [1] получен класс предельных распределений для вектора стационарных времен ожидания в случае дисциплин абсолютного и относительного приоритета. Работе [1] предшествовали работы [2, 3].

В [1] вопрос обращения многомерных предельных распределений решен полностью лишь при $r=3$.

Пусть $\overline{w}_i(i=\overline{1, r})$ -стационарное время ожидания i -вызова, q_{i1} -загрузка системы $\overline{1, i}$ -вызовами (1 -вызовами, ..., i -вызовами) и существуют пределы:

$$\bar{c}_i = \lim_{\rho_{i1} \uparrow} c_i (c_i = q_i/q_{i-1}, q_i = 1 - q_{i1}, q_0 = 1).$$

Из индексов $\overline{1, r}$ выделяем те и только те $1 \leq p_1 (=p) < p_2 < \dots < p_m = r$, для которых $\bar{c}_{p_i} = 0$ ($i = \overline{1, m}$), и разобьем потоки на группы $P_i = \{j: p_{i-1} \leq j < p_i\}$, $P_{m+1} = \{j: j > p_m\}$.

Тогда [1] существует предел $(\varrho_{r1}1)$

$$\lim P \{w_j^* < x_j (j = \overline{1, r})\} = \prod_{n=1}^{m+1} \lim P \{w_j^* < x_j (j \in P_n)\}, \quad (1)$$

где $w_j^* = w_j (j \in P_1)$, $w_j^* = w_j / M w_j (j \notin P_1)$, M -знак математического ожидания, а предельное распределение одно и то же для дисциплин относительного и абсолютного приоритета.

Настоящая работа посвящена описанию процедуры получения предельных распределений групп $P_i (i \geq 2)$ и основана на том, что в [1] $\lim P \{w_j^* < x_j (j \in P_i)\}$ зависит только от констант \bar{c}_j группы P_i .

3°. В силу вышесказанного, с целью нахождения [1] предлагается изучить случай дисциплины абсолютного приоритета с дообслуживанием и упростить систему изменения начальных данных, сохраняющими в пределе неизменными отношения «недогрузок» \bar{c}_i для данной группы.

Пусть группа фиксирована и содержит k потоков с константами $\bar{c}_1 = 0$, $\bar{c}_2 > 0, \dots, \bar{c}_k > 0$. Программа упрощений такова.

1. Приравнять нулю параметры потоков из последующих групп.
2. Потоки предыдущих групп объединить с первым потоком нашей группы и считать первым потоком нашей группы, что не меняет константы нашей группы.
3. Длительности обслуживания всех вызовов считать показательно распределенными с единичным параметром.
4. Положить

$$a_i = (\bar{c}_{i-1} \bar{c}_i) \varrho (\bar{c}_1 = 1, \bar{c}_i = \bar{c}_2 \dots \bar{c}_i, i = \overline{2, k}; \varrho = 1 - a_1),$$

где a_i -параметр i -го потока нашей группы.

Тогда предел отношений «недогрузок» равен $(\varrho+0)$

$$\lim (1 - \sigma_i) / (1 - \sigma_{i-1}) = \bar{c}_i \quad (\sigma_i = a_1 + \dots + a_i, i = \overline{1, k}, \sigma_0 = 0, \sigma = \sigma_k).$$

Изучим полученную приоритетную систему.

4°. Пусть $p_k(n)$ ($n = (n_1, \dots, n_k)$)-стационарная вероятность наличия в системе в момент t n_1 1-вызовов, \dots, n_k k -вызовов;

$$P_k(z) = \sum p_k(n) z_1^{n_1} \dots z_k^{n_k} \quad z = (z_1, \dots, z_k).$$

Введением дополнительного события выводим

$$P_k(z) \{[\sigma - az]_1^k + 1 - z_1^{-1}\} = (1 - \sigma_k) (1 - z_k^{-1}) + \sum_{j=1}^{k-1} P_k(0^j z) (z_{j+1}^{-1} - z_j^{-1}), \quad (2)$$

где

$$[\sigma - az]_i^j = \sum_{m=i}^j (a_m - a_m z_m), \quad (0^j z) = \underbrace{(0, \dots, 0, z_{j+1}, \dots, z_r)}_j.$$

Из (2) находим $(z_i^j = \underbrace{(z_i, \dots, z_i)}_i)$ уравнение

$$P_k(z_i^j z) \cdot \{\sigma_i(1 - z_i) + [a - az]_{i+1}^k + 1 - z_i^{-1}\} - P_k(0^j z) \cdot (z_{i+1}^{-1} - z_j^{-1}) = \\ = (1 - \sigma_k)(1 - z_k^{-1}) + \sum_{j=i+1}^{k-1} P_k(0^j z)(z_{j+1}^{-1} - z_j^{-1}),$$

правая часть которого не зависит от z_i . Подставляем его в левую часть

$$z_i = \varphi_{ki} = (2\sigma_i)^{-1} \cdot \{\sigma_i + 1 + [a - az]_{i+1}^k - \sqrt{(\sigma_i + 1 + [a - az]_{i+1}^k)^2 - 4\sigma_i}\},$$

откуда следует уравнение для $P_k(0^j z)$, которое позволяет из (2) вычислить $P_k(z)$:

$$P_k(z) = \frac{(z_k - 1)(1 - \sigma_k)}{z_1(\sigma - az + 1) - 1} \prod_{i=1}^{k-1} \frac{z_i - \varphi_{ki}}{z_{i+1} - \varphi_{ki}}. \quad (3)$$

Из (3) вытекает формула $(j = \overline{1, k-1})$

$$P_k(z_j^j z) = \frac{R_{j+1}}{R_j} \cdot \frac{z_j - \varphi_{kj}}{z_{j+1} - \varphi_{kj}} P_k(z_{j+1}^{j+1} z), \quad (4)$$

где

$$R_j = z_j(\sigma_j - \sigma_j z_j + [a - az]_j^k + 1) - 1 = R_j(\tilde{z}_j).$$

5°. В дальнейшем вектор $(\cdot_i, \dots, \cdot_k)$ обозначается $\vec{\cdot}_k$.

Положим $(i = \overline{1, k}; s_i \geq 0)$:

$$\bar{w}_{ki}(\tilde{s}_i) = M \exp \left\{ - \sum_{i=1}^k s_i \bar{w}_i \right\}, \quad \omega_{ki}(\tilde{s}_i) = M \exp \left\{ - \sum_{j=i}^k s_j w_j \right\},$$

где \bar{w}_i -условное стационарное время ожидания i -вызова при условии прекращения с момента ее отсчета поступлений, а w_i -безусловное.

Ясно, что $(i = \overline{1, k}; s_i \geq 0)$:

$$\bar{w}_{ki}(\tilde{s}_i) = M \exp \left\{ -s^{(i)} \bar{w}_i - \sum_{j=i+1}^k s^{(j)} (\bar{w}_j - \bar{w}_{j-1}) \right\} = P_k(u_i^i u) \stackrel{\text{def}}{=} \tilde{\omega}_{ki}(\tilde{s}^{(i)}),$$

где

$$s^{(i)} = s_i + \dots + s_k, \quad u_i = (1 + s^{(i)})^{-1}.$$

В силу (4)

$$\bar{w}_{ki}(\tilde{s}_i) = T_1(\tilde{s}^{(i)}) \cdot T_2(\tilde{s}^{(i)}) \cdot \tilde{\omega}_{ki+1}(\tilde{s}_{i+1}), \quad (5)$$

где

$$T_1(\tilde{s}^{(i)}) = R_{i+2}(\tilde{u}_{i+1}) / R_i(\tilde{u}_i),$$

$$T_2(\tilde{s}^{(i)}) = (u_i - \varphi_{ki}(\tilde{u}_{i+1})) / (u_{i+1} - \varphi_{ki}(\tilde{u}_{i+1})).$$

Можно показать, что $(i = \overline{1, k}; s_i \geq 0)$ $\omega_{ki}(\tilde{s}_i) = \tilde{\omega}_{ki}(\tilde{\alpha}_i)$, где $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ задаются рекуррентно

$$\alpha_1 = s_1 + \alpha_2, \quad \alpha_i = y_1(\dots(y_{i-1}(s_i + y_{i+1}^*) \dots)), \quad y_{k+1}^* \equiv 0, \quad y_i^* = y_{i+1}(s_i + y_{i+1}^*).$$

Здесь

$$y_i(s) = s + \frac{a_i}{2\sigma_i} \left\{ \sigma_i - s - 1 + \sqrt{(s + \sigma_i + 1)^2 - 4\sigma_i} \right\}.$$

Тогда на основе (5) получаем ($j = \overline{1, k-1}$)

$$\omega_{kj}(\tilde{s}_j) = T_1(\tilde{\alpha}_j) \cdot T_2(\tilde{\alpha}_j) \omega_{k,j+1}(\tilde{s}_{j+1}). \quad (6)$$

6°. Для вычисления пределов $\lim P\{w_j/Mw_j < x_j (j = \overline{1, k})\}$ вводим обозначения ($a \in (0, 1)$; $j = \overline{2, k}$):

$$\Delta(t) = \sqrt{t + \frac{1}{4}} - \frac{1}{2}, \quad A_a(t) = at + (1-a)\Delta(t), \quad s_j^* = \bar{c}_j s_j,$$

$$w^{(1)} = s_1 + w^{(2)}, \quad w^{(j)} = \tilde{c}_{j-1} \Delta(s_j^* + v_{j+1}), \quad w^{(k+1)} = 0, \quad w_j = w^{(j)} - w^{(j+1)},$$

где $v_m (m = \overline{3, k})$ определяются рекуррентно

$$v_m = \bar{c}_{m-1} A_{\bar{c}_{m-1}}(s_m^* + v_{m+1}), \quad v_{k+1} = 0.$$

Полагая $s_i^* = s_i/Mw_i$, произведем при $q \downarrow 0$ выкладки ($i = \overline{1, k}$; $j = \overline{2, k}$; $s_i \cong 0$):

$$Mw_1 \sim q^{-1}, \quad Mw_j \sim (\tilde{c}_{j-1} \cdot \tilde{c}_j q^2)^{-1},$$

$$y_{j+1}^*(\tilde{s}_{j+1}) = \tilde{c}_{j-1}^2 q^2 v_{j+1} (1 + o_e(1)), \quad \alpha_j^* = \alpha_j(\tilde{s}_j^*) = q w^{(j)} (1 + o_e(1)),$$

$$D_i(q \cdot \bar{w}^{(i)}) = -q^2 \left\{ c_i w^{(i)} + (w^{(i)})^2 - \sum_{j=k+1}^k (\tilde{c}_{j-1} - \tilde{c}_j) w^{(j)} \right\} (1 + o_e(1)).$$

Приведенные асимптотические соотношения позволяют установить существование пределов: $\lim T_j(\tilde{\alpha}_i^*) (j = \overline{1, 2})$, причем

$$\lim_{q \downarrow 0} T_1(\alpha_i) \cdot T_2(\alpha_i^*) = \frac{w^{(i+1)} + (\tilde{c}_i/2) + \sqrt{q_i + \frac{\tilde{c}_i^2}{4}}}{w^{(i)} + (\tilde{c}_i/2) + \sqrt{q_i + (\tilde{c}_i^2/4)}} \stackrel{a}{=} I_i(\tilde{s}_i), \quad (7)$$

где

$$q_i = \sum_{j=i+1}^k \tilde{c}_{j-1} (1 - \bar{c}_j) \cdot w^{(j)}.$$

Наконец, обозначив $\hat{\omega}_{ki}(\tilde{s}_i) = \lim \omega_{ki}(\tilde{s}_i^*)$, получаем

$$\hat{\omega}_{kj}(s_j) = I_j(\tilde{s}_j) \cdot \hat{\omega}_{k,j+1}(\tilde{s}_{j+1}).$$

Таким образом, вопрос получения предельного распределения группы сводится к вопросу обращения функций $I_j(\tilde{s}_j) (j = \overline{1, k})$, выпisanного в (7) в терминах величин $w^{(j)}$.

7°. Произведя переобозначения

$$\lambda_j = \frac{w^{(j+1)}}{\tilde{c}_j}, v_j = \frac{\tilde{c}_{j-1}^2}{\tilde{c}_j^2} (1 - \tilde{c}_j), \mu_i = \frac{w^{(i)} - w^{(i+1)}}{\tilde{c}_i},$$

получаем

$$I_i = \int_0^\infty e^{-\mu_i x} dC_i(x), \tag{8}$$

где

$$C_i(x) = \exp \left\{ -x \left(\lambda_i + \frac{1}{2} + \sqrt{\sum_{j=i}^{k-1} v_j \lambda_j + \frac{1}{4}} \right) \right\}.$$

Воспользовавшись формулой обращения (23.91) из [4]

$$e^{-u\sqrt{v}} = \int_0^\infty e^{-uv} \Psi(u, v) dv, \Psi(u, v) = \frac{u}{2v\sqrt{\pi v}} \exp(-u^2/4v),$$

имеем

$$C_i(x) = e^{-\lambda_i x} \int_0^\infty e^{-x/2} \exp \left\{ - \left(\sum_{j=i}^{k-1} v_j \lambda_j + \frac{1}{4} \right) v \right\} \Psi(x, v) dv,$$

что путем преобразований сводится к многомерному интегралу

$$C_i(x) = v_i^{-1} \int_0^\infty \dots \int_0^\infty \exp \left\{ - \sum_{j=i}^{k-1} \lambda_j t_j \right\} \chi(t_i > x) d_{t_i} \dots d_{t_k} \left\{ e^{-x/2 - \frac{v-x}{4v_i}} \Psi(x, v_i^{-1}(v-x)) \chi(v_i \min_{i+1 \leq j < k+1} (v_j^{-1} t_j) > v-x) dv \right\},$$

где

$$\chi(u > v) = \begin{cases} 1, & u > v, \\ 0, & u \leq v. \end{cases}$$

Подставляя последнее выражение для $C_i(x)$ в правую часть (8), после замены $t'_i = t_i + x$, $\tilde{c}_{i-1}x = t'_{i-1}$ с использованием равенства $\tilde{c}_i^{-1}\lambda_{i-1} = \mu_i + \lambda_i$, получаем

$$I_i = \int_{k-i+1}^\infty \dots \int_{i-1}^\infty \exp \left\{ - \sum_{j=i-1}^{k-1} \lambda_j t_{j+1} \right\} d_{t_i} \dots d_{t_k} \Phi(\tilde{t}_i),$$

где

$$\Phi(\tilde{t}_i) = - \int_0^{t_{i+1}} v_i^{-1} \exp \left(- \frac{\tilde{c}_i t_i}{2} - \frac{v}{4v_i} \right) \Psi(\tilde{c}_i t_i, v_i^{-1} v) \chi(v_i \min_{i+2 \leq j \leq k} (v_j^{-1} t_j) > v) dv.$$

Произведено обращение I_j при условии, что параметрами ПЛС служат величины λ_j ($j = i, k$).

8°. Обратим I_j , считая параметрами ПЛС v_j ($j = \overline{i+2, k}$).

$$d_{t_i} \dots d_{t_k} = -v_i^{-1} \left\{ \exp \left(-\frac{t_{i+1}}{4v_i} \right) dt_{i+1} \right\}.$$

$$\left\{ d_{t_i} \left[e^{-(\bar{c}_i t_i / 2)} \Psi(\bar{c}_i t_i, v_i^{-1} t_{i+1}) \right] \cdot \left\{ \prod_{j=i+2}^k d_{t_j} \left[\chi \left(t_j > \frac{t_{i+1} v_{j-1}}{v_i} \right) \right] \right\} \right\}.$$

После несложных преобразований находим

$$I_i = \int_0^\infty \dots \int_0^\infty \exp \left\{ -\sum_{j=i}^k s_{j-1}^* z_j \right\} \exp \left\{ -\sum_{j=i}^k v_j z_j \right\} \Phi_1(\bar{z}_i) dz_i \dots dz_k,$$

где

$$\Phi_1(\bar{z}_i) = e^{-\frac{1}{4} \sum_{j=i}^k z_j} \left[\int_{x=0}^\infty \int_{y=0}^\infty e^{-\frac{y}{4v_i} + \frac{x+y}{2}} \prod_{j=i}^k e^{\frac{y v_{j-1}}{v_i}} \Psi \left(\frac{y v_{i-1}}{v_i}, z_j \right) \right] d_x \left\{ e^{-(\bar{c}_i x / 2)} \Psi(\bar{c}_i x, v_i^{-1} y) \right\} dy.$$

9°. Так как

$$v_j = \beta_{j-1} \cdot (s_j^* + v_{j+1}) + \gamma_{j-1} \cdot \left\{ \sqrt{s_j^* + v_{j+1} + \frac{1}{4} - \frac{1}{2}} \right\} \quad (\gamma_j = \bar{c}_j(1 - \bar{c}_j), \beta_j = \bar{c}_j^2),$$

то

$$\exp \left\{ -\sum_{j=i}^k v_j z_j \right\} = \underbrace{\int_0^\infty \dots \int_0^\infty}_{k-i+1} \exp \left\{ \sum_{j=i+1}^k v_j t_{j-1} \right\} \Phi_2(\bar{z}_i, \bar{t}_i). \quad (9)$$

$$\exp \left\{ -\sum_{j=i}^k (t_j + \beta_{j-1} z_j) s_j^* \right\} d_{t_i} \dots d_{t_k},$$

где

$$\Phi_2(\bar{z}_i, \bar{t}_i) = \prod_{j=i}^k e^{-t_j \left(z_j \beta_{j-1} + \frac{1}{4} \right) + \frac{\gamma_{j-1} z_j}{2}} \Psi(\gamma_{j-1} z_j, t_j).$$

В силу (9) просто проверяется, что

$$\exp \left\{ -\sum_{j=i}^k v_j z_j \right\} = M \exp \left\{ -\sum_{j=i}^k s_j^* W_j^i(\bar{z}_i) \right\},$$

где вектор-процесс

$$\bar{W}_i(\bar{z}_i) = (W_i^i(\bar{z}_i), \dots, W_k^i(\bar{z}_i))$$

определяется рекуррентно следующим образом

$$\bar{W}_i(\bar{z}_i) = (0, W_{i+1}(\bar{Y}_i^{(0)}(\bar{z}_i))) + \bar{E}_i(\bar{z}_i) + \bar{Y}_i(\bar{z}_i)$$

Здесь $\bar{W}_{i+1}(\bar{t}_{i+1})$ не зависит от $\bar{W}_i(\bar{z}_i)$,

$$\bar{E}_i(\bar{z}_i) = (\beta_{i-1} z_i, \dots, \beta_{k-1} z_k),$$

а

$$\bar{Y}_i(\bar{z}_i) = (\bar{Y}_i^{(0)}(\bar{z}_i), Y_k^i(\bar{z}_i)) \quad (\bar{Y}_i^{(0)}(\bar{z}_i) = (Y_i^i(\bar{z}_i), \dots, Y_{k-1}^i(\bar{z}_i)))$$

имеет плотность $\Phi_2(\bar{z}_i, \bar{t}_i)$

Последнее влечет за собой следующую рекуррентную связь

$$A_j(\bar{z}_j; \bar{x}_j) = \int_{t_k=0}^{[x_k - \beta_{k-1} z_k]^+} dt_k \underbrace{\int_0^\infty \dots \int_0^\infty}_{k-j} A_{j+1}(t_j; \dots; t_{k-1}; x_j, \dots, x_{k-1}) \Phi_2(\bar{z}_j; \bar{i}_j) dt_j \dots dt_{k-1},$$

где

$$A_i(\bar{i}_i; \bar{y}_i) = P\{\bar{W}_i(\bar{i}_i) < \bar{y}_i\},$$

откуда выводим

$$I_i = \int_0^\infty \dots \int_0^\infty \exp\left\{-\sum_{j=i}^k s_{j-1}^* z_j\right\} \Phi_3(\bar{z}_i) dz_i \dots dz_k.$$

Здесь

$$\Phi_3(\bar{z}_i) = \int_0^\infty \dots \int_0^\infty \Phi_1(\bar{z}_i - \bar{x}_i) d_{x_1} \dots d_{x_k} A_i(\bar{z}_i - \bar{x}_i; \bar{x}_i).$$

Процедура обращения полностью обрисована.

Description of a class of limit distributions in single server priority queues

E. A. DANIELIAN

In a single server queuing system with waiting room r streams of customers are arriving. It is supposed that the first two moments of the serving distribution functions are finite.

Let $w_i (i=1, r)$ be the stationary waiting time of the i -th stream's customers, and q_{i1} be the traffic intensity of customers of the first i streams.

It is known that in the case of FIFO and LIFO priority disciplines and $q_{r1} < 1$ the joint distribution function of $w_i (i=1, r)$ under some normalization has a limit, which is found in terms of a multidimensional Laplace—Stiltjes transform.

In the paper a procedure for finding the corresponding multidimensional distribution function is described.

ВЫЧИСЛИТЕЛЬНЫЙ ЦЕНТР
АКАДЕМИИ НАУК АРМЯНСКОЙ ССР
УЛ. П. СЕВАКА, 1
375044 ЕРЕВАН—44, СССР

Литература

- [1] Даниелян, Э. А., Н. С. Земляной, Класс предельных распределений совместного стационарного распределения времен ожидания некоторых систем $\bar{M}_r | \bar{G}_r | 1 | \infty$ в условиях критической загрузки, *ДАН Арм. ССР*, том LXX, № 1, 1980, стр. 3—10.
- [2] Азларов, Т. А., Я. М. Хусаинов, Предельные теоремы для системы обслуживания, с абсолютным приоритетом в условиях большой загрузки, *Известия АН Узб. ССР серия физ.-мат. наук*, № 6, 1974, стр. 53—55.
- [3] AZLAROV, T. A., YA. M. HUSAINOV, *Lecture notes in Mathematics*, Springer-Verlag, 1976, pp. 575.
- [4] Диткин, В. А., А. П. Прудников, *Справочник по операционному исчислению* М, Высшая школа, 1965.

(Поступило 5-ого декабря 1980 г.)