© 日本オペレーションズ・リサーチ学会

日本オペレーションズ・リサーチ学会和文論文誌 Transactions of the Operations Research Society of Japan Vol. 54, 2011, pp. 43–57

## (2-2) 間引きシステム入力待ち行列の解析

#### 藤原 飛一 紀 一誠 神奈川大学

(受理 2010 年 4 月 26 日; 再受理 2011 年 2 月 18 日)

和文概要 本論文では、Poisson 過程で到着する客をある2つの窓口AとBに振り分ける問題について考える.このとき、負荷が均等になるように振り分けたとしても、振り分け方の相違により、到着時間間隔分布が異なるため、待ち時間は異なってくる.本稿ではこの問題を(*m-n*)間引き入力待ち行列モデルとして考察をおこない、特に(2-2)間引き振り分け規則の場合における待ち時間への影響を調べる.この入力過程における客の到着時間間隔は互いに独立な確率変数列とはならない.解析に際しては古典的な位相法、母関数法、Rouchéの定理およびSturmの定理を用いることにより、系内客数分布および待ち時間の期待値等に関する厳密解を導く.

キーワード:待ち行列,マルコフ過程,G/M/1,位相法,母関数法,Rouchéの定理

1. はじめに

Poisson 過程にしたがい到着する到着客をある2つのサービス窓口A, Bに振り分けるとき, 負荷が均等になるように振り分けたとしても,振り分け方の相違により,到着時間間隔分 布が異なるため,待ち時間は異なってくる.例として,1人ずつ交互に窓口A,Bに振り分 ける場合とランダムに窓口A,Bに振り分ける場合の比較を考える.この結果は文献[1]に 示されるように待ち時間は,1人ずつ交互に振り分ける方がランダムに振り分けるより短く なることがわかっている.それでは,振り分ける人数を2人ずつ交互に振り分けた場合とラ ンダムに振り分けた場合とではどちらの方が待ち時間が短くなるであろうか.さらには一 般に m 人ごとに交互に振り分けた場合にはどうなるであろうか.交互振り分け人数 m を増 加していくと、どこかでランダム振り分けの場合の待ち時間を超えて交互振り分けをおこ なった場合の待ち時間の方が悪くなるところが出現するのではないかということが予測され る.それではこの逆転現象が生ずるのは m がどのような値のときなのであろうか.さらに は、サービス窓口の処理能力が異なり、窓口Aと窓口Bのサービス率がm:nである場合に はランダムに振り分ける方式と,連続して到着する m 人を窓口 A に,引き続き連続して到 着する n 人を窓口 B に振り分けることを繰り返す振り分け方式 (m-n) 間引き方式とではど ちらの方式の方が各窓口の待ち時間は小さくなるのであろうか.本稿ではこの問題を(m-n) 間引き入力待ち行列モデルとして考察をおこない,特に (2-2)間引き振り分け規則の場合に おける待ち時間への影響を調べる.この入力過程における客の到着時間間隔は互いに独立な 確率変数列とはならない.解析に際しては古典的な位相法,母関数法[2],Rouchéの定理[3] および Sturm の定理 [3] を用いることにより, 系内客数分布および待ち時間の期待値等に関 する厳密解を導く.著書達が知る限り(m-n)間引き入力待ち行列に関する文献は発表されて いない.

本論は以下のように構成される.まず,第2章は一般的な間引き入力過程である(m-n)間 引き入力モデルについて説明し,到着過程における到着位相を定義する.第3章以降は(2-2) 間引き入力待ち行列モデルについて具体的に取り扱う.第3章では,(2-2)間引き入力待ち 行列の状態遷移図と状態方程式を考え,状態確率に関するベクトル母関数を定義する.第4 章では,第3章で得た母関数の分母の零点の個数を調べることにより,本研究の待ち行列が 定常解をもつ条件を導く.この際,Rouchéの定理やSturmの定理などを用いて根の分離を 厳密に証明していく.第5章では,前章の結論から定常解とその存在条件を示す.また,第 6章は(2-2)間引き入力システムの系内客数および待ち時間の期待値を計算する.これらの 結果を文献[1]のランダム間引き入力システム,(1-1)間引き入力システムの数値結果と比較 する.第7章に結論と今後の課題を示す.

2. (*m*-*n*)間引き入力過程

2.1. (m-n) 間引き入力モデル

到着率  $\lambda$ のポアソン到着過程を考える.この到着客の列を  $\{C_i\}_{i=0}^{\infty}$ とする.ただし,  $C_i$ は i 番目の到着客である.また  $\tau_i$ を客  $C_i$ の到着時刻とし, 到着時刻列を  $\{\tau_i\}_{i=0}^{\infty}$ とする.ただし,  $\tau_0 = 0$ . さらに客の到着時間間隔を

$$T_i = \tau_i - \tau_{i-1}, \ i = 1, \ 2, \ \cdots$$
 (2.1)

とする.客の到着時間間隔列  $\{T_i\}_{i=1}^{\infty}$  は i.i.d.r.v's (independent and identically distributed random variables) となる.その分布は指数分布

$$A(t) = P\{T_i \le t\} = 1 - e^{-\lambda t} \quad (i = 1, 2, \cdots)$$
(2.2)

にしたがう. このとき m 人の客  $\{C_i\}_{i=0}^{m-1}$  は実際にサービス窓口 A に到着し,引き続く n 人の客  $\{C_i\}_{i=m}^{m+n-1}$  は間引かれるものとする. さらにこの間引き操作は次々と繰り返されるものとする. すなわち,  $\{C_i\}_{i=m+n}^{2m+n-1}$  は窓口 A に到着し,  $\{C_i\}_{i=2m+n}^{2m+2n-1}$  は間引かれる. この結果窓口 A に到着する客の列は m 人ごとの到着列

$$\{C_i\}_{i=0}^{m-1}, \{C_i\}_{i=m+n}^{(m+n)+m-1}, \{C_i\}_{i=2(m+n)}^{2(m+n)+m-1}, \cdots$$

となる.一般化して表せば窓口Aへの到着客の列は

$$F_{(m,n)} = \bigcup_{k=0}^{\infty} \{C_i\}_{i=k(m+n)}^{k(m+n)+m-1}$$

となり, これら以外の客は間引かれて (窓口 B に到着して) 窓口 A には到着しない.本論で はこのような到着過程を入力過程にもつ窓口 A に着目した待ち行列モデルの解析をおこな う.到着過程  $F_{(m,n)}$ を (m-n)間引き入力過程ということにする.到着過程  $F_{(m,n)}$ に対応する 到着時間間隔列は i.i.d. にはならないので注意する必要がある.窓口 A に到着してきた客は FCFS でサービスを受けるものとし, サービス時間はサービス率  $\mu$ の指数分布にしたがうも のとする (図 1 を参照).

2.2. 到着位相

古典的な方法である位相法を用いて (m-n) 間引き入力過程の到着位相を定義する.m+n人のうちn人を間引く操作が繰り返しおこなわれるため,必要な到着位相は (m+n) 位相とな



図 1: (m-n) 間引き入力システム過程

る. $S(t) \in \{1, 2, \dots, m+n\}$ とし到着時間間隔をm+n個の位相に分解する.到着過程  $F_{(m,n)}$ が時刻tにおいて位相lにある事象を次のように定義する(図2参照).

$$\{S(t) = l\} = \bigcup_{k=0}^{\infty} \{\tau_{(m+n)k+(l-1)} \le t < \tau_{(m+n)k+l}\}, \ l = 1, \ 2, \ \cdots, \ m+n.$$
(2.3)

本稿では,特に対称型の(2-2)間引き入力過程について述べる.



図 2: 到着位相

## 3. (2-2)間引き入力待ち行列モデル

3.1. 状態遷移図と状態方程式

時刻 *t* におけるサービス窓口 A の系内客数を  $N(t) \in \{0, 1, 2, 3, \dots, n, \dots\}$ , 到着位相番 号を  $S(t) \in \{1, 2, 3, 4\}$  とする . (N(t), S(t)) はマルコフ過程となり, 到着時刻  $\tau_0 = 0$  で到 着があることに注意するとその状態遷移図は図 3 に示されるようになる.



図 3: 状態遷移図

状態確率および状態ベクトルを次のように表記する.

$$\pi_{n,k} = \lim_{t \to \infty} P\{N(t) = n, \ S(t) = k\} \quad (n = 0, \ 1, \ 2, \ 3, \ \cdots, \ k = 1, \ 2, \ 3, \ 4)$$
  
$$\pi_n = (\pi_{n,1}, \ \pi_{n,2}, \ \pi_{n,3}, \ \pi_{n,4}), \quad n = 0, \ 1, \ 2, \ \cdots.$$

このとき,状態方程式(大域平衡方程式)は以下の形で得られる.

$$\begin{cases} \boldsymbol{\pi}_1 = \boldsymbol{\pi}_0 \boldsymbol{A} \\ \boldsymbol{\pi}_{n+1} - \boldsymbol{\pi}_n (\boldsymbol{A} + \boldsymbol{E}) + \boldsymbol{\pi}_{n-1} \boldsymbol{C} = \boldsymbol{0}, \ n \ge 1. \end{cases}$$
(3.1)

3.2. 母関数

 $|z| \leq 1$ である複素数 z について,  $\{\pi_n\}_{n=0}^{\infty}$  に関するベクトル母関数を

$$\boldsymbol{g}(z) = \sum_{n=0}^{\infty} \boldsymbol{\pi}_n z^n \tag{3.2}$$

と定義する.g(z)は  $\{\pi_n\}_{n=0}^{\infty}$ が確率ベクトルであるならば  $|z| \le 1$  で正則な関数である.まず (3.1)の両辺に  $z^{n+1}$ を掛けて,  $n \ge 1$ について和をとり式 (3.2)を用いると

$$g(z)(E - z(A + E) + z^2C) = (1 - z)\pi_0$$
 (3.3)

と書ける.ここで,行列 D(z)を

$$\mathbf{D}(z) = \mathbf{E} - z(\mathbf{A} + \mathbf{E}) + z^{2}\mathbf{C} \\
= \begin{pmatrix} 1 - (1+\rho)z & \rho z^{2} & 0 & 0 \\ 0 & 1 - (1+\rho)z & \rho z & 0 \\ 0 & 0 & 1 - (1+\rho)z & \rho z \\ \rho z^{2} & 0 & 0 & 1 - (1+\rho)z \end{pmatrix}$$
(3.4)

とすると,式(3.3)は以下のように書き直せる.

$$\boldsymbol{g}(z)\boldsymbol{D}(z) = (1-z)\boldsymbol{\pi}_0.$$

D(z)の逆行列は det  $D(z) \neq 0$  である  $z (|z| \leq 1)$  について

$$\boldsymbol{D}^{-1}(z) = \frac{\tilde{\boldsymbol{D}}(z)}{\det \boldsymbol{D}(z)}$$

となる.ここで det D(z) は D(z) の行列式であり

det 
$$\mathbf{D}(z) = \{1 - (1 + \rho)z\}^4 - (\rho^4 z^6)$$
  
=  $(1 - z) (\rho^2 z^2 - (1 + 2\rho)z + 1) (\{1 - (1 + \rho)z\}^2 + \rho^2 z^3)$ 

となる.さらに, det D(z)を構成する2つの関数を次のように定義しておく.

$$u(z) = \rho^2 z^2 - (1+2\rho)z + 1 \tag{3.5}$$

$$v(z) = \{1 - (1 + \rho)z\}^2 + \rho^2 z^3.$$
(3.6)

すると,  $\det D(z)$  は次のように書ける.

$$\det \mathbf{D}(z) = (1 - z)u(z)v(z).$$
(3.7)

また $\tilde{D}(z)$ は余因子行列であり

$$\tilde{\boldsymbol{D}}(z) = \begin{pmatrix} \{1 - (1+\rho)z\}^3 & -z^2\rho\{1 - (1+\rho)z\}^2 & z^3\rho^2\{1 - (1+\rho)z\} & -z^4\rho^3 \\ -z^4\rho^3 & \{1 - (1+\rho)z\}^3 & -z\rho\{1 - (1+\rho)z\}^2 & z^2\rho^2\{1 - (1+\rho)z\} \\ z^3\rho^2\{1 - (1+\rho)z\} & -z^5\rho^3 & \{1 - (1+\rho)z\}^3 & -z\rho\{1 - (1+\rho)z\}^2 \\ -z^2\rho\{1 - (1+\rho)z\}^2 & z^4\rho^2\{1 - (1+\rho)z\} & -z^5\rho^3 & \{1 - (1+\rho)z\}^3 \end{pmatrix}$$

となる.これらを用いて g(z) は  $u(z) \neq 0$  かつ  $v(z) \neq 0$  である z ( $|z| \leq 1$ ) について次のように表すことができる.

$$g(z) = (1-z)\pi_0 D^{-1}(z)$$
  
=  $\frac{\pi_0 \tilde{D}(z)}{u(z)v(z)}$ . (3.8)

4. 根の分離

g(z)は $|z| \le 1$ で正則な関数となるためには,式(3.8)の分母の零点が $|z| \le 1$ の内部にある場合にはその零点は分子の零点にもなっていなければならない.ここで単位円内( $|z| \le 1$ )にある分母の零点の個数を調べることにする.つまり,g(z)の分母に現れるu(z)v(z)の零点の存在範囲について調べる.

Lemma 4.1. u(z) = 0は2実根

$$\alpha = \frac{1 + 2\rho - \sqrt{1 + 4\rho}}{2\rho^2} \tag{4.1}$$

$$\beta = \frac{1 + 2\rho + \sqrt{1 + 4\rho}}{2\rho^2} \tag{4.2}$$

をもち, $0 < \rho < 2$ の場合, $0 < \alpha < 1 < \beta$ , $\rho \ge 2$ の場合, $0 < \alpha < \beta \le 1$ である.

証明 判別式  $D = 1 + 4\rho > 0$  なので,  $\alpha < \beta$  となる相異なる 2 実根 (4.1) 式, (4.2) 式を もつことは明らか. さらに  $\beta$  は  $\rho$  に関する関数なので, その増減は

$$\frac{d}{d\rho}\beta(\rho) = -\frac{1}{\rho^3} - \frac{1}{\rho^2} \left\{ 1 - \frac{1}{\sqrt{1+4\rho}} \right\} - \frac{\sqrt{1+4\rho}}{\rho^3} < 0 \tag{4.3}$$

より,  $\beta(\rho)$  は単調減少となる.また,  $\beta(2) = 1 \ge (4.3)$ 式より,  $\rho \ge 2$ のとき  $\beta(\rho) \le 1$ である.

Lemma 4.2. v(z) = 0は $|z| \le 1$ 内に複素共役な2根 $\gamma$ ,  $\bar{\gamma}$ をもつ.また1実根 $\nu$ をもち $|\nu| > 1$ である.

証明  $v(z) = \varphi(z) + \psi(z)$ とする.ここで

$$\begin{cases} \varphi(z) \equiv \left\{1 - (1 + \rho) z\right\}^2 \\ \psi(z) \equiv \rho^2 z^3. \end{cases}$$

単位円  $C = \{z \mid |z|=1\}$ 上で  $|\varphi(z)|$ ,  $|\psi(z)|$ の大小関係を比較する.

$$\begin{aligned} |\varphi(z)| &= \sqrt{\{1 - (1 + \rho) z\}^2 \{1 - (1 + \rho) \bar{z}\}^2} \\ &= \rho^2 + 2(1 + \rho)(1 - \cos \theta) \\ |\psi(z)| &= |\rho^2 z^3| = \rho^2 |z|^3 = \rho^2 \end{aligned}$$

 $\operatorname{cos} \theta \ge 0 \, \mathrm{str} \, 1 - \cos \theta \ge 0 \, \mathrm{str} \, 1$ 

$$|\varphi(z)| - |\psi(z)| = 2(1+\rho)(1-\cos\theta) \ge 0$$

がいえる.これより,次のような関係が得られる.

$$|\psi(z)| \le |\varphi(z)|. \tag{4.4}$$

ただし,等号成立は  $\cos \theta = 1$ のときすなわち $\theta = 0$ のときである.すなわち,z = 1のとき 式 (4.4)の等号が成立する.式 (4.4)がもし,  $|\psi(z)| < |\varphi(z)|$ であれば,領域Cの内部およ びC上,すなわち  $|z| \le 1$ の範囲に $\varphi(z) = 0$ の解の個数と $\varphi(z) + \psi(z) = 0$ の解の個数が一 致することが Rouchéの定理より示せる.しかし,今回は式(4.4)は等号が成り立つ場合も 含まれるので単純に Rouchéの定理を適用できない.この場合は特別に等号成立条件の吟味 が必要となる.

$$v(z) = \varphi(z) + \psi(z) = \varphi(z) \left(1 + \frac{\psi(z)}{\varphi(z)}\right)$$

なので

$$\arg(v(z)) = \arg(\varphi(z)) + \arg\left(1 + \frac{\psi(z)}{\varphi(z)}\right)$$
(4.5)

となる.

$$h(z) = \frac{\psi(z)}{\varphi(z)}$$

とおけば式 (4.4) より  $|h(z)| \le 1$ となる. 等号成立は z = 1 のときであり, このとき h(1) = 1 であるから 1 + h(1) = 2となることに注意すると, z が C上を一周するとき 1 + h(z) は 1 を

中心とする半径 1 の円内に軌跡をもつ.また,|h(z)|=1となる点,すなわち z=1においては h(1)=1となり 1+h(z)の軌跡は (2,0)を通ることがわかる.これより z が C上を一周したとき  $\arg(1+h(z))=0$ であることがわかる.よって,式 (4.5)より z が C上を一周したとき

$$\arg\left(v(z)\right) = \arg\left(\varphi(z)\right) \tag{4.6}$$

である.すなわち,  $v(z) = 0 \ge \varphi(z) = 0$  は単位円内に同数の根をもつ. $\varphi(z) = 0$  は単位円内に  $z = \frac{1}{1+\rho}$  という2 重根をもつ.したがって v(z) = 0 も単位円内に2 根をもつ.

 $v(z) = 0 0'_{3}$ 根のうち2根は単位円内にあることが示せたので,残り1根は単位円外にある.まず,単位円外の1根が実根であることを示す.これは,複素共役根の2根の絶対値は等しいので単位円外に複素共役根の片方だけが存在することはあり得ない,つまり単位円外にある1根は必ず実根となる.だが,単位円内の2根が相異なる2実根,複素共役根,2重根のいずれかであるかはまだわからない.ここでは,この単位円内の2根が複素共役根であることをSturmの定理により示し,単位円内の根が2重根ではないことを示す.Sturmの定理によりv(z) = 0の根のうち実根はただ1つだけであることを示す.

まず, 
$$f_0(z) = v(z)$$
,  $f_1(z) = \frac{a}{dz} f_0(z)$ からなる Sturm 関数列を  
 $f_i(z) = q_i(z) f_{i+1}(z) - f_{i+2}(z), \ i = 0, 1, 2, 3$  (4.7)

と定義すると

$$f_{0}(z) = \rho^{2}z^{3} + (1+\rho)^{2}z^{2} - 2(1+\rho)z + 1$$

$$f_{1}(z) = 3\rho^{2}z^{2} + 2(1+\rho)^{2}z - 2(1+\rho)$$

$$f_{2}(z) = \frac{2(1+\rho)(1+3\rho+9\rho^{2}+\rho^{3})}{9\rho^{2}}z - \frac{2+6\rho+15\rho^{2}+2\rho^{3}}{9\rho^{2}}$$

$$f_{3}(z) = -\frac{9\rho^{4}(4+12\rho+39\rho^{2}+4\rho^{3})}{4(1+\rho)^{2}(1+3\rho+9\rho^{2}+\rho^{3})^{2}}$$

となる.このとき, $-\infty < z < \infty$ に存在する実根の個数を考えるため $z = -\infty$ , $z = \infty$ に対する Sturm 関数列の符号変化を調べると表1に示されるようになる.符号変化の個数は $V(-\infty) = 2$ , $V(\infty) = 1$ となり $V(-\infty) - V(\infty) = 1$ であるのでv(z) = 0は実根がただ1つだけもつことがいえ,したがって,残りの2根は複素共役な根であることがいえる.この1実根が重根にはならない理由として,単位円外の実根が1つしか存在しないことからも明らか.以上のことから,3次方程式v(z) = 0は単位円外に1実根と単位円内に2根の複素共役解をもつ.

表 1: Sturm 関数列の最高次係数の符号

	$f_0(z)$	$f_1(z)$	$f_2(z)$	$f_3(z)$	V(z)
-∞	_	+	_	_	2
$\infty$	+	+	+	—	1

実際に $\rho = 0.01 \sim 1.9$ の範囲で $h(z) = 1 + \frac{\psi(z)}{\varphi(z)}$ の軌跡を描いてみると図4のグラフに示されるようになる. $\rho = 0.1, 1.0, 1.9$ に対応するものである.いずれの場合も実軸に対称で,8の字の軌跡を描いていることがわかる.



図 4: 1 + h(z) の軌跡 ( $\rho = 0.1, 1.0, 1.9$ )

**Proposition 4.1.** u(z)v(z) = 0 は  $0 < \rho < 2$  の場合単位円内に 3 根をもち,  $2 \le \rho$  の場合単 位円内に 4 根をもつ.

証明 Lemma 4.1, および Lemma 4.2 より明らか.

### 5. 定常解とその存在条件

**Proposition 5.1.** 方程式 (3.1) は  $0 < \rho < 2$ の場合定常解をもち,  $\rho \ge 2$ の場合定常解をもた,  $\rho \ge 2$ の場合定常解をもたない.

証明 |z| < 1を満たす v(z) = 0の共役な複素解を  $z = \gamma$ ,  $\bar{\gamma}$ , 残り1つの実数解を  $z = \nu$  とし,式 (3.5) および (3.6) を簡単化のため次のように書き直しておく.

$$u(z) = \rho^2(z-\alpha)(z-\beta) \tag{5.1}$$

$$v(z) = \rho^{2}(z - \gamma)(z - \bar{\gamma})(z - \nu).$$
(5.2)

さらに,式(3.8)を式(5.1),(5.2)を用いて書き直すと

$$\boldsymbol{g}(z) = \frac{\boldsymbol{\pi}_0 \boldsymbol{D}(z)}{\rho^4 (z - \alpha)(z - \beta)(z - \gamma)(z - \bar{\gamma})(z - \nu)}.$$
(5.3)

ここで, $e = {}^t(1, 1, 1, 1)$ とする.また,確率母関数g(z)の性質からg(1)e = 1である.これより,

$$\frac{\pi_0 \mathbf{D}(1) \mathbf{e}}{\rho^4 (1-\alpha)(1-\beta)(1-\gamma)(1-\bar{\gamma})(1-\nu)} = 1$$
(5.4)

である.g(z)は $|z| \le 1$ で正則な関数であるので,式 (5.3)の分母の零点のうち $|z| \le 1$ 内に存在するものについては分子の零点にもなっていなければならない. $0 < \rho < 2$ の場合, $|z| \le 1$ 

の範囲における分母の零点は Lemma 4.1 , Lemma 4.2 より  $\alpha$  ,  $\gamma$  ,  $\bar{\gamma}$  であるので

$$\boldsymbol{\pi}_0 \tilde{\boldsymbol{D}}(\alpha) \boldsymbol{e} = 0 \tag{5.5}$$

$$\boldsymbol{\pi}_0 \tilde{\boldsymbol{D}}(\gamma) \boldsymbol{e} = 0 \tag{5.6}$$

$$\boldsymbol{\pi}_{0}\tilde{\boldsymbol{D}}(\bar{\gamma})\boldsymbol{e} = 0 \tag{5.7}$$

が成り立っている.したがって,式(5.5),(5.6),(5.7),(5.4)の4本の連立方程式を解くことで,初期状態 $\pi_0$ は一意に決まる(付録参照).一方, $\rho \ge 2$ の場合には式(5.3)の $|z| \le 1$ における分母の零点は $\alpha$ , $\beta$ , $\gamma$ , $\bar{\gamma}$ なので式(5.5),(5.6),(5.7),(5.4)の4式に加えて $\pi_0 \tilde{D}(\beta) e = 0$ が成り立っていなければならない.これらの5本の連立方程式を満たす解は $\pi_0 = 0$ のみとなり,方程式(3.1)は定常解をもたない.

#### 6. 系内客数および待ち時間の期待値

## 6.1. 系内客数の期待値

以下では N(t), S(t)の定常状態のみを考えることとし,定常状態における系内客数を N,定常状態における到着位相を S と表すことにする.窓口 A における待ち行列におけるサービス時間はサービス率  $\mu$ の指数分布に従うと仮定しているので,定常状態における系内客数 Nの期待値は次により求めることができる.

$$E[N] = \frac{d}{dz} \boldsymbol{g}(z) \boldsymbol{e} \Big|_{z=1} .$$
(6.1)

また参考までに, M/M/1型ランダム間引き入力システムの定常状態における系内客数  $N_R$ の期待値とG/M/1型 (1-1)間引き入力システムの定常状態における系内客数  $N_1$ の期待値との比較をする.

M/M/1型ランダム間引き入力システムの系内客数 $N_R$ の期待値は

$$E[N_R] = \frac{\rho}{2 - \rho} \tag{6.2}$$

## となる.

G/M/1型(1-1)間引き入力システムの系内客数 N1の期待値(参考文献[1])は

$$E[N_1] = \frac{2\rho^2 - 2\rho - 1 + \sqrt{4\rho + 1}}{2\rho(2 - \rho)}$$
(6.3)

となる.E[N],  $E[N_R]$  および  $E[N_1]$  を比較した結果が図 5 と表 2 である.図 5 のグラフは 待ち行列の混雑状況の指標であるトラヒック密度  $\rho$  を横軸に,縦軸を期待値として数値計算 したものである.(2-2) で間引く方がランダムに間引くものより系内客数の期待値は小さく (1-1) で間引くものよりはごくわずかに系内客数の期待値は大きくなることが確認できる. **6.2.**待ち時間の期待値

定常状態において,窓口Aに客が到着した時点での待ち時間を考える.待ち時間の確率変数をWとし,到着時点で系内客数n人に出会う客の待ち時間をWnとする.つまりWnは,その客が到着した時点で,自分を含まずにn人の客が既に系内に滞在し,それらの客がサービスをし終えるまでの時間のことをいう.このような状態が発生するのは,系の状態がnで



図 5: (2-2)間引きシステム,ランダム間引きシステムおよび (1-1)間引きシステムの系内客数の期待値

		$E(N_1)$	E(N)	$E(N_R)$		
$\rho$	ho/2	(1-1) thinning	(2-2) thinning	random thinning		
0.1	0.05	0.00846304	0.0523024	0.052631579		
0.2	0.1	0.0300566	0.108821	0.111111111		
0.3	0.15	0.0619997	0.169702	0.176470588		
0.4	0.2	0.103478	0.235754	0.25		
0.5	0.25	0.154701	0.308234	0.3333333333		
0.6	0.3	0.216612	0.388805	0.428571429		
0.7	0.35	0.290857	0.479627	0.538461538		
0.8	0.4	0.379891	0.58354	0.666666667		
0.9	0.45	0.487253	0.70437	0.818181818		
1.0	0.5	0.618034	0.847432	1.0		
1.1	0.55	0.779692	1.02036	1.2222222222		
1.2	0.6	0.983499	1.23457	1.5		
1.3	0.65	1.24724	1.50795	1.857142857		
1.4	0.7	1.60062	1.87032	2.3333333333		
1.5	0.75	2.09717	2.37526	3.0		
1.6	0.8	2.84398	3.12995	4.0		
1.7	0.85	4.09103	4.38441	5.666666667		
1.8	0.9	6.58828	6.88866	9.0		
1.9	0.95	14.0857	14.3927	19.0		

表 2: 系内客数の期待値の比較

ありかつ到着が発生する場合,つまり(n,1)あるいは(n,4)の状態から到着が発生する場合である.

待ち時間が  $\{W \leq x\}$  である事象を考える.この事象は次のような条件付きの事象に分解して考えることができる.

$$\{W \le x\} = \bigcup_{n=0}^{\infty} \bigcup_{s=0}^{4} \{W_n \le x, (N, S) = (n, s)$$
の状態で到着客が発生 | 到着客が発生 }

したがって,確率 $P(W \le x)$ は

$$\begin{split} P(W \leq x) &= \sum_{n=0}^{\infty} P(W_n \leq x, (N, S) = (n, 1) \text{ ov状態で到着客が発生 | 到着客が発生)} \\ &+ \sum_{n=0}^{\infty} P(W_n \leq x, (N, S) = (n, 4) \text{ ov状態で到着客が発生 | 到着客が発生)} \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} P(W_n \leq x) \{ P((N, S) = (n, 1) \text{ ov状態で到着客が発生}) \\ &+ P((N, S) = (n, 4) \text{ ov状態で到着客が発生}) \} / P(\text{到着客が発生}). \end{split}$$

ここで,

$$g(1) = \frac{\pi_0 \tilde{D}(1)}{u(1)v(1)} = {}^t \left(\frac{1}{4}, \ \frac{1}{4}, \ \frac{1}{4}, \ \frac{1}{4}\right)$$
なので,  $P(S=1) = P(S=2) = P(S=3) = P(S=4) = \frac{1}{4}$ となる. したがって

$$P(到着客が発生) = P(S = 1 で到着客が発生) + P(S = 4 で到着客が発生)$$
$$= \frac{1}{4}\lambda dt + \frac{1}{4}\lambda dt = \frac{1}{2}\lambda dt.$$
(6.5)

また

$$P((N,S) = (n,1)$$
の状態で到着客が発生) =  $\lambda dt \times \pi_{n,1}$  (6.6)

$$P((N,S) = (n,4)$$
の状態で到着客が発生) =  $\lambda dt \times \pi_{n,4}$  (6.7)

なので式(6.4)に式(6.5),(6.6),(6.7)を代入して整理すると,

$$P(W \le x) = \sum_{n=0}^{\infty} P(W_n \le x) \times 2(\pi_{n,1} + \pi_{n,4})$$

なる.したがって,求める待ち時間の期待値<br/> E[W]は $e^*={}^t(1,\ 0,\ 0,\ 1)$ とすれば,次のように書ける.

$$E[W] = \sum_{n=0}^{\infty} n\boldsymbol{\pi}_n \boldsymbol{e}^* \times \frac{2}{\mu} = \frac{d}{dt} \boldsymbol{g}(z) \boldsymbol{e}^* \Big|_{z=1} \times \frac{2}{\mu}.$$
(6.8)

以上より待ち時間の期待値は次の形で得られる.

$$E[W] = \frac{d}{dz} \left( \frac{\boldsymbol{\pi}_0 \tilde{\boldsymbol{D}}(z) \boldsymbol{e}^*}{\rho^4 (z - \alpha)(z - \beta)(z - \overline{\beta})(z - \nu)(z - \tau)} \right) \bigg|_{z=1} \times \frac{2}{\mu}.$$

系内客数の場合と同様に,M/M/1型ランダム間引き入力システムの定常状態における待ち時間 $W_B$ の期待値は

$$E[W_R] = \frac{\rho}{2 - \rho} \tag{6.9}$$

となり, G/M/1型(1-1)間引き入力システムの定常状態における待ち時間 W<sub>1</sub>の期待値(参考文献[1])

$$E[W_1] = \frac{2\rho^2 - 2\rho - 1 + \sqrt{4\rho + 1}}{2\rho(2 - \rho)}$$
(6.10)

で比較する.

待ち行列における平均待ち時間を「(2-2)間引き入力システム待ち行列モデル」,「ランダ ム間引き入力システム待ち行列モデル」,「(1-1)間引き入力システム待ち行列」について数 値計算した結果を図6および表3に示す.待ち時間も(2-2)間引きシステムの方がランダム 間引きシステムより短くなり,(1-1)間引きシステムよりごくわずかに長くなることが確認 できる.



図 6: (2-2) 間引きシステム,ランダム間引きシステムおよび (1-1) 間引きシステムの待ち時 間の期待値の比較

7. おわりに

本論では (m-n) 間引き到着過程を定義し, その中の (2-2) 間引き到着過程を入力過程とする G/M/1 型の待ち行列の解析をおこなった.その結果, 2 つの窓口を想定した場合, 到着客 をランダムに振り分けるよりも, (2-2) 間引き方式で振り分けた方が待ち時間は減少するこ とがわかった.また, (1-1) 間引き方式で振り分けたものと比較するとごくわずかな差でし か待ち時間の期待値は悪くならないこともわかった.このことからも, 対称型 (m-n) 間引き 到着過程を入力する場合, m が増加するといつかはランダム振り分けよりも待ち時間が大 きくなることが予想されるが, それは少なくとも  $m \ge 3$ の場合であることがわかった.本 稿で解析した (2-2) 間引き入力待ち行列を一般の (m-n) 間引き入力待ち行列の解析に一般化 することは今後の課題である.この一般化に際しては,確率母関数の特異点すなわち分母に 現れる代数方程式の零点の存在範囲やその重複度の吟味が必要となる.その検討に関しては

		$E(W_1)$	E(W)	$E(W_R)$
$\rho$	ho/2	(1-1) thinning	(2-2) thinning	random thinning
0.1	0.05	0.00846304	0.0460481	0.0526316
0.2	0.1	0.0300566	0.0882093	0.111111
0.3	0.15	0.0619997	0.131344	0.176471
0.4	0.2	0.103478	0.178772	0.25
0.5	0.25	0.154701	0.232936	0.333333
0.6	0.3	0.216612	0.296017	0.428571
0.7	0.35	0.290857	0.370363	0.538462
0.8	0.4	0.379891	0.458849	0.666667
0.9	0.45	0.487253	0.565267	0.818182
1.0	0.5	0.618034	0.694864	1.0
1.1	0.55	0.779692	0.8552	1.22222
1.2	0.6	0.983499	1.05761	1.5
1.3	0.65	1.24724	1.31993	1.85714
1.4	0.7	1.60062	1.67188	2.33333
1.5	0.75	2.09717	2.16701	3.0
1.6	0.8	2.84398	2.91243	4.0
1.7	0.85	4.09103	4.15812	5.66667
1.8	0.9	6.58828	6.65406	9.0
1.9	0.95	14.0857	14.1502	19.0

表 3: 待ち時間の期待値の比較

本稿の方法や考え方が大きな示唆を与えることができるものと期待される.また,一般的な (*m-n*)間引き待ち行列の公比行列の陽表現を導くことも今後の課題となる.

## 参考文献

- [1] 愛葉大介: 負荷振り分け方式の解析. 待ち行列シンポジウム「確率モデルとその応用」 (2010), 236-245.
- [2] D. Gross, J.F. Shortle, J.M. Theompson, and C.M. Harris: *Fundamentals of Queueing Theory*, fourth edition (Wiley-Interscience, 2008).
- [3] 高木貞治: 代数学講義 (共立出版, 2003).

付録

**56** 

 $\pi_0$ の成分の一部 $\pi_{0,1}$ を参考までに掲載しておく.

$$\begin{split} \pi_{0,1} &= -((-2+\rho)(-(-1+\alpha)(-1+\gamma)(-1+\alpha+\alpha\rho+\alpha^2\rho)(-1+\gamma+\gamma\rho+\gamma^2\rho) \\ &+ \bar{\gamma}((-1+\gamma)(2+\rho)(-1+\gamma+\gamma\rho+\gamma^2\rho)+\alpha(-(2+\rho)^2+\gamma^3\rho(-4-3\rho+2\rho^2)) \\ &+ \gamma^2(-4-4\rho-\rho^2+\rho^3)+\gamma(8+12\rho+5\rho^2+\rho^3))+\alpha^3(2+\rho+\gamma^3\rho(3+4\rho-\rho^2)) \\ &+ \gamma(-4-3\rho+2\rho^2)-\gamma^2(-2+\rho+6\rho^2+3\rho^3))+\alpha^2(2+\rho+\gamma(-4-4\rho-\rho^2+\rho^3)) \\ &- \gamma^3\rho(-2+\rho+6\rho^2+3\rho^3)+\gamma^2(2+\rho+2\rho^2+\rho^3-\rho^4)))+\bar{\gamma}^3\rho(-(-1+\gamma)(-1+\gamma+\gamma\rho+\gamma^2\rho)) \\ &+ \alpha^3\rho(-1+\gamma(3+4\rho-\rho^2)+\gamma^2(-3-8\rho-4\rho^2+\rho^3)+\gamma^3(1+4\rho+5\rho^2+3\rho^3))) \\ &+ \alpha(2+\rho+\gamma^3\rho(3+4\rho-\rho^2)+\gamma(-4-3\rho+2\rho^2)-\gamma^2(-2+\rho+6\rho^2+3\rho^3))) \\ &+ \alpha^2(-1+\gamma^3\rho(-3-8\rho-4\rho^2+\rho^3)-\gamma(-2+\rho+6\rho^2+3\rho^3)+\gamma^2(-1+4\rho+14\rho^2+11\rho^3+3\rho^4)))) \\ &+ \bar{\gamma}^2(-(-1+\gamma)(-1+\gamma+\gamma\rho+\gamma^2\rho)+\alpha(2+\rho+\gamma(-4-4\rho-\rho^2+\rho^3)-\gamma^3\rho(-2+\rho+6\rho^2+3\rho^3)) \\ &+ \gamma^2(2+\rho+2\rho^2+\rho^3-\rho^4))+\alpha^3\rho(-1+\gamma^3\rho(-3-8\rho-4\rho^2+\rho^3)-\gamma(-2+\rho+6\rho^2+3\rho^3)) \\ &+ \gamma^2(-1+4\rho+14\rho^2+11\rho^3+3\rho^4))+\alpha^2(-1+\gamma(2+\rho+2\rho^2+\rho^3-\rho^4)) \\ &+ \gamma^3\rho(-1+4\rho+14\rho^2+11\rho^3+3\rho^4)+\gamma^2(-1-6\rho^2-11\rho^3-2\rho^4+\rho^5)))))) \\ /(2(-1+\bar{\gamma})\bar{\gamma}(-1+\alpha)\alpha(-1+\gamma)\gamma\rho^2(-1+\gamma+2\gamma\rho-\alpha(-1+\gamma-2\rho+4\gamma\rho+2\gamma\rho^2)) \\ &+ \bar{\gamma}(1+2\rho-\gamma(1+4\rho+2\rho^2)+\alpha(-1-4\rho-2\rho^2+\gamma(1+6\rho+8\rho^2+2\rho^3)))))) \end{split}$$

藤原飛一 神奈川大学大学院 理学研究科 〒 259-1293 神奈川県平塚市土屋 2946 E-mail: r200970213oj@kanagawa-u.ac.jp

#### ABSTRACT

# ANALYSIS OF (2-2)-THINNING INPUT QUEUE

## Takaichi Fujiwara Issei Kino Kanagawa University

Exact closed-form solution of (2-2)-thinning input queue with exponential single server is given in this paper. The (2-2)-thinning input queue is a special case of general (m-n)-thinning input queue. The (m-n)-thinning input process is constructed by thinning customers from a Poisson arrival process repeating the thinning procedure such that m-consecutive arrivals are picked up and next n-consecutive arrivals are discarded. Interarrival-time sequence of the (m-n)-thinning input process is not a sequence of i.i.d.r.v's. To analyse the (2-2)-thinning queue, generating function, phase-method, Rouché's theorem, and Sturm's theorem are used.