



システム工学基礎
System Engineering
待ち行列理論

電子情報工学科
伊庭 斉志



待ちの性質

- 客の到着間隔
 - まちまち
 - 混むときはどっときて、しばらく誰も来ない
- サービス時間も変動する

- 待ちの発生原因
- 到着間隔やサービス時間が客ごとに大幅に変動する

定義

- 窓口（扱者）
- サービス
- 客 または 呼
(call)
- 到着分布
- サービス時間分布



指数分布

- 到着間隔 (x) の分布

$$f(x) = \lambda e^{-\lambda x}$$

$$(x > 0)$$

• 平均: $1/\lambda$

• 標準偏差: $1/\lambda^2$

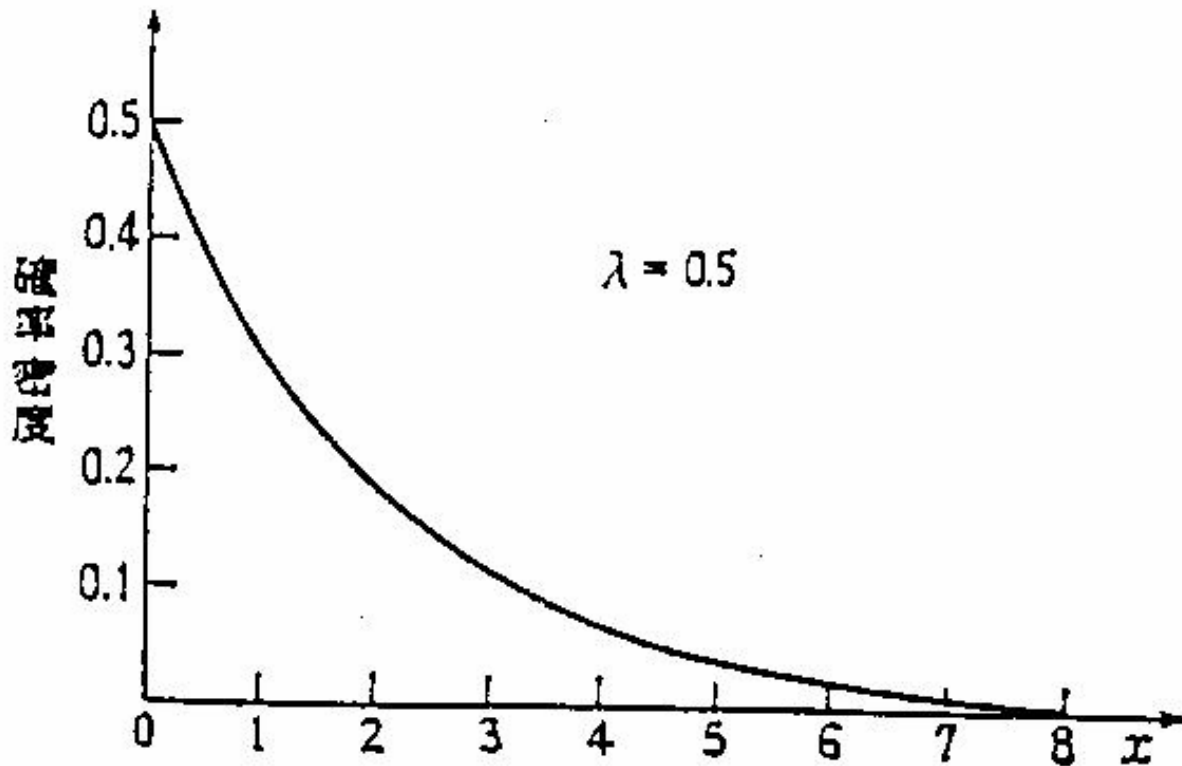


図 8.4 指数分布

指数分布の特徴

- 客が来て次に来るまでの時間の分布
- 0のところがおかしい
- 来るときは来て、来ないときは来ないという状況にうまく合っている

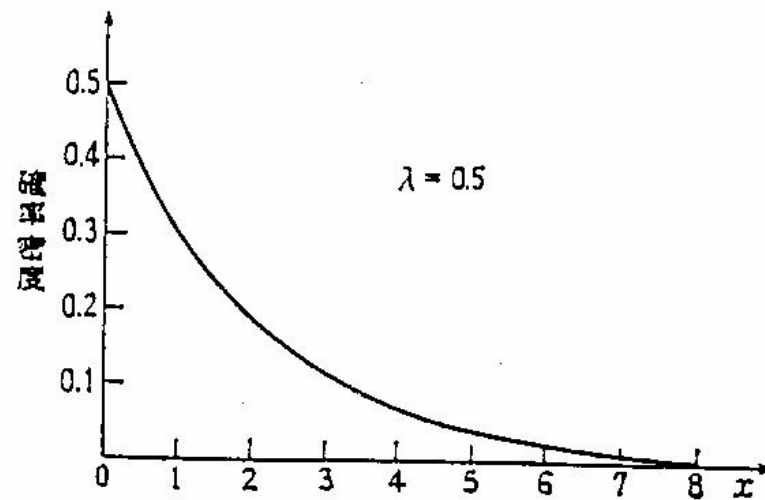
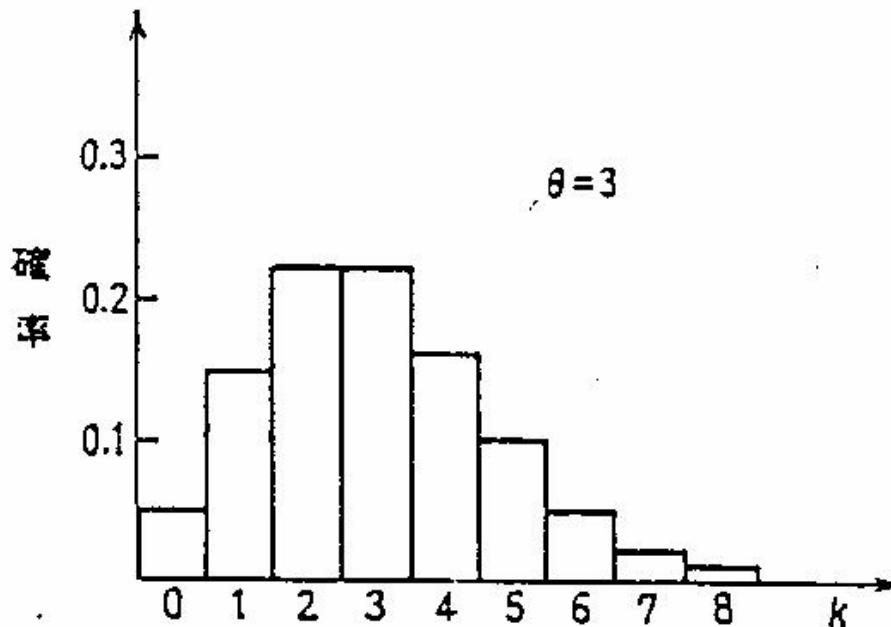


図 8.4 指数分布

ポアソン分布

$$P(N = k) = \frac{\theta^k}{k!} e^{-\theta} \quad (k = 0, 1, 2, \dots)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{平均} : \theta \\ \text{分散} : \theta \end{array} \right.$$



到着人数 k の分布

図 8.5 ポアソン分布

待ち行列と系内数

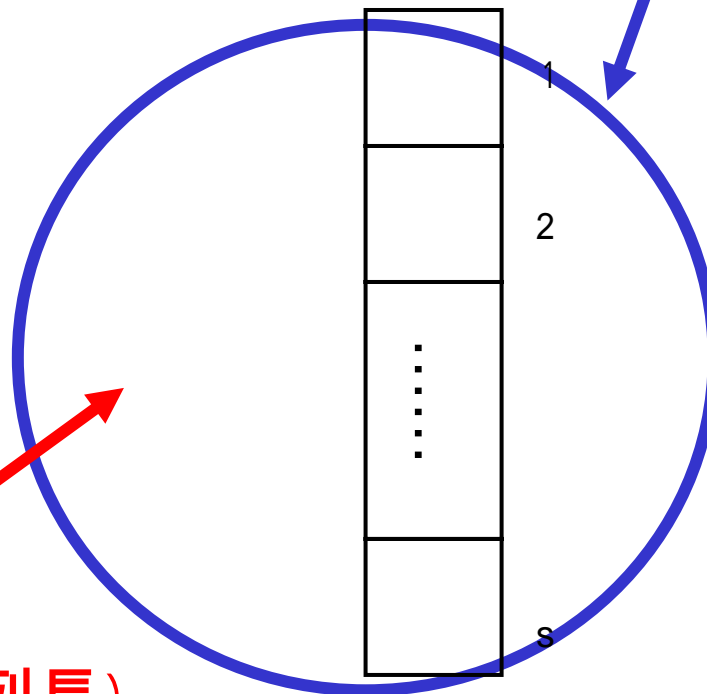
待ち行列系
(系内数)

サービス(窓口数 = s)

到着

待ち行列(待ち行列長)

FULL!!





待ち行列と系内数

- (狭い意味で) 待ち行列 = サービスを受ける前に待たされている客
- 窓口 + 待ち行列 = **待ち行列系**
- サービス中の客の数 + 待ち行列中の客の数 = **系内数**
- 系内数 $> s$ (窓口数) なら
 - 系内数 $- s =$ 待ち行列長 (待ち行列の大きさ)
- 系内数 $\leq s$ (窓口数) なら
 - 待ち行列長は0



もっともでたらめな客

■ 独立性

- ある時間内に到着する人数はそれ以前に到着した人数によらない

■ 定常性

- ある時間内に k 人到着する確率はその時間がいつはじまるかによらない

■ 二値性

- 微小時間内に 2 人来ることはない (確率は 0)



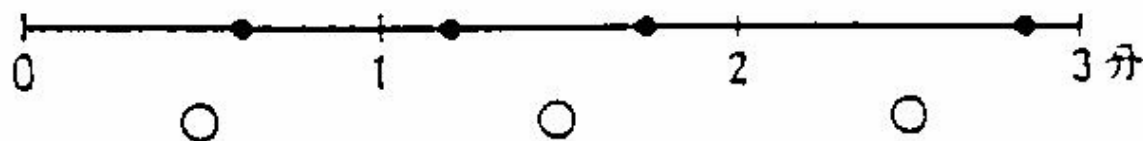
サイコロの確率

例．さいころ n 回投げて、1 の目が k 回出る
確率

$${}_n C_k \left(\frac{1}{6} \right)^k \left(1 - \frac{1}{6} \right)^{n-k}$$

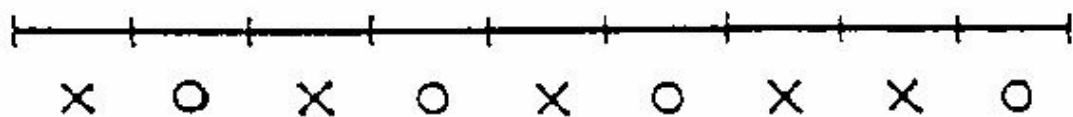
ベルヌーイ試行

客の到着確率

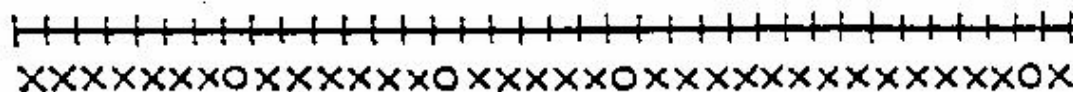


● 到着時点

1分に1回の試行
(毎回到着)



20秒に1回の試行
(4回到着, 5回否)



5秒に1回の試行
(4回到着, 32回否)



微小区間 $\frac{3}{n}$ 分に1回の試行
(n は十分大)

図 8.8

客の到着確率

ベルヌーイ試行で考える

平均到着率

単位時間内に到着する人数

(単位：人数 / 時間)

$\frac{t}{n} = \Delta t$ に客が来る確率は $\lambda \Delta t$

p, q を以下のようにする。

$$p = \lambda \Delta t$$

$$q = 1 - p = 1 - \lambda \Delta t$$

$$(p + q = 1)$$

全時間 t 内に k 人が来る確率

全時間 t を n 等分する

$${}_n C_k p^k q^{n-k}$$

ポアソン分布

$$P(N = k) = \frac{(\lambda t)^k}{k!} \times \left(1 - \frac{1}{n}\right) \times \left(1 - \frac{2}{n}\right) \times \cdots \times \left(1 - \frac{k-1}{n}\right) \left(1 - \frac{\lambda t}{n}\right)^n \left(1 - \frac{\lambda t}{n}\right)^{-k}$$

$n \rightarrow \infty$ のとき  の部分は 1 に近づく！！

$$\text{また} \left(1 - \frac{\lambda t}{n}\right)^n = \left[(1 + u)^{\frac{1}{u}} \right]^{-\lambda t} \rightarrow e^{-\lambda t}$$

$$u = -\lambda t / n$$

$$n \rightarrow \infty, u \rightarrow 0$$

ポアソン分布

よって、

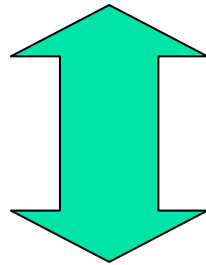
$$P(N = k) = \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t} \quad (n \rightarrow \infty)$$

平均が t のポアソン分布

時間間隔が t の間に k 人が到着する確率

ポアソン分布と指数分布

$$p(N = k) = \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t} : t \text{時間内に} k \text{人が来る確率}$$



$$f(t) = \lambda e^{-\lambda t} \quad \text{平均} \frac{1}{\lambda} \text{の指数分布}$$

$\frac{1}{\lambda}$: 平均到着間隔 (時間 / 人)

: 平均到着率 (人 / 時間)



ケンドールの記法

$A / B / s (n)$

A : 到着分布

B : サービス分布

s : 窓口数

n : 許される行列長

もある : そのときは省略



ケンドールの記法

例： M / M / s

M : 指数分布時間到着 : 平均 $\frac{1}{\lambda}$ (時間 / 人) $f(x) = \lambda e^{-\lambda x}$



ポアソン到着 : 平均 λ (人 / 時間)

人数 λ : 到着率

M : サービス時間分布 平均サービス時間 : $\frac{1}{\mu}$ (時間 / 人)



ケンドールの記法

例： $M / D / s$

D ：一定時間 （最も規則的）



M ：指数分布 （最もランダム）

M / M型待ち行列の利点

- “待ち”を多めに見積もる
- “安全側”の答を与える
- 解きやすい
- ポアソン到着は実際の
- 3つの仮定に注意
 - 朝昼夜では電話を状況はかなり異なるため、定常性は成り立たない

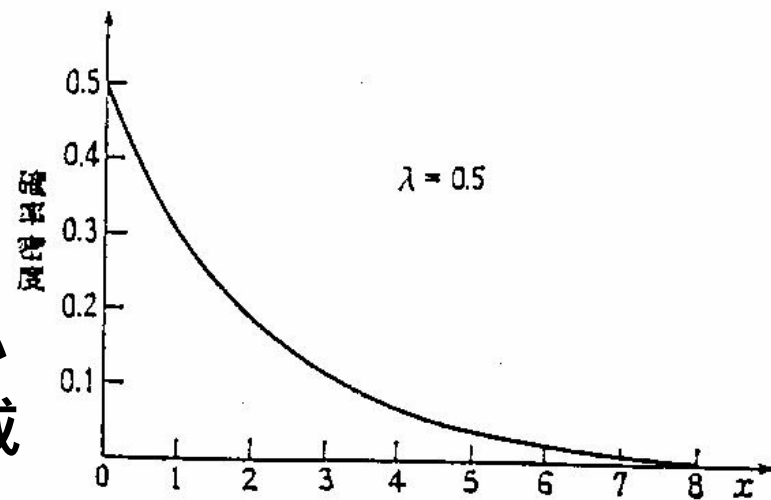


図8.4 指数分布

アーラン分布

$$f(x) = \frac{(\lambda k)^k x^{k-1}}{(k-1)!} e^{-\lambda k x} \quad (x > 0)$$

平均： $\frac{1}{\lambda}$ 分散 $\frac{1}{k\lambda^2}$

$k=1$ のとき指数分布

$k \rightarrow \infty$ のとき D (一定分布)

例： $M/E_k/1$ (∞)

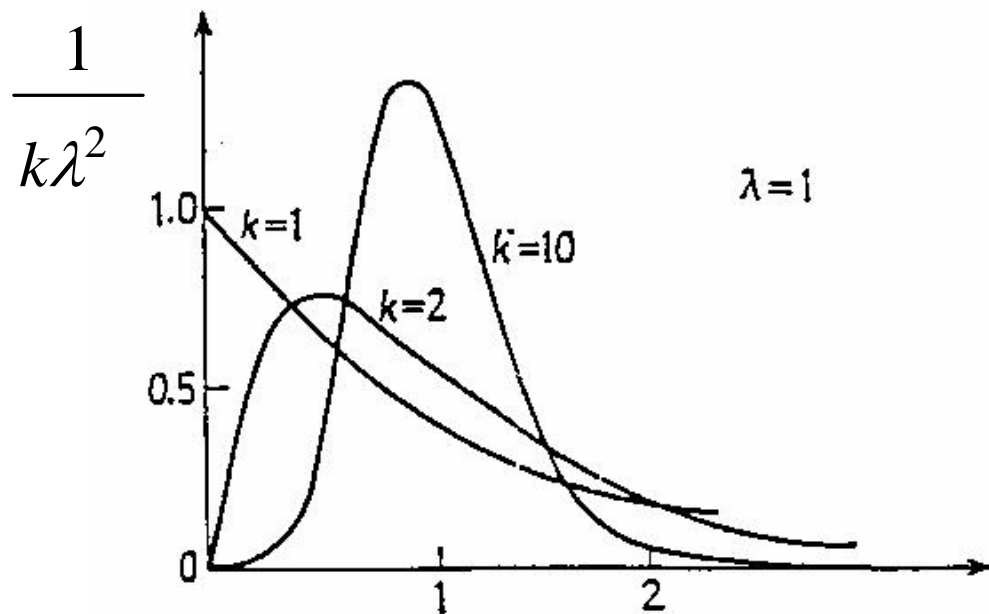


図 8.6 アーラン分布

アーラン分布の特徴

E_k 次数 k のアーラン分布

- 指数分布と異なり、山を持つ分布
- サービス時間がゼロに近いところの確率に配慮
 - 指数分布 大きすぎる

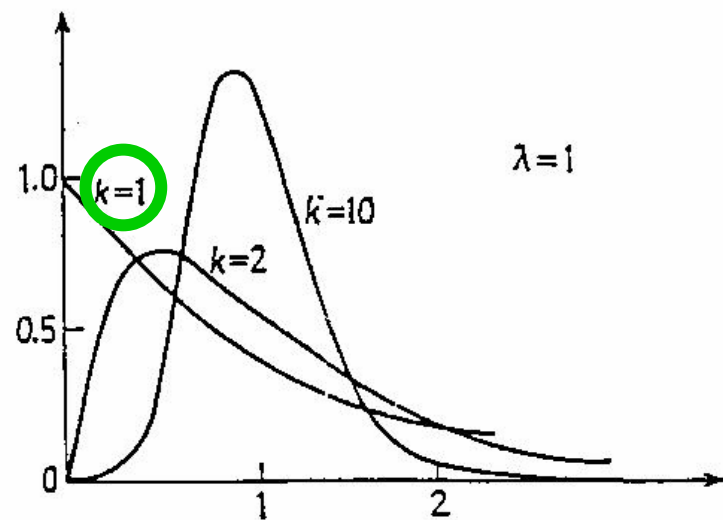
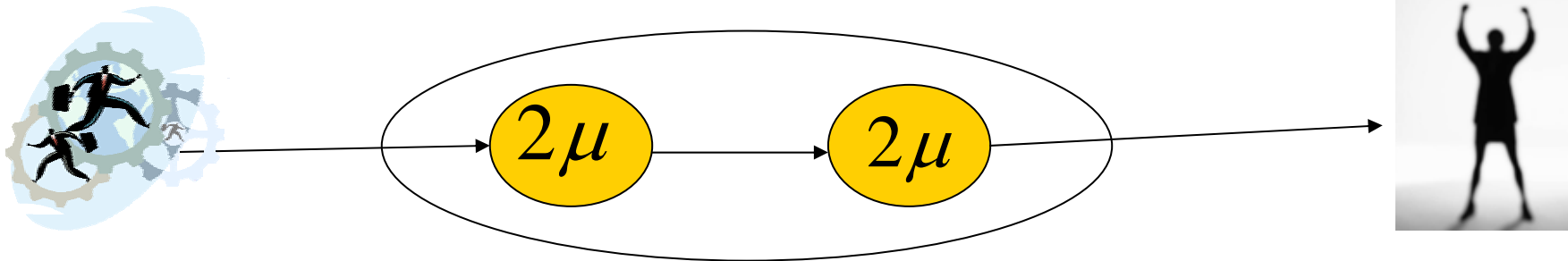


図 8.6 アーラン分布

アーラン分布の例

次数 2 のアーラン分布 E_2



サービス施設

変動係数

$$\text{変動係数} = \frac{\text{標準偏差}}{\text{平均}}$$



例 1 : 指数分布 (M) $\rightarrow 1$: 最もばらつきが大きい

例 2 : $D \rightarrow 0$: ばらつき無し

例 3 : $E_k \rightarrow \frac{1}{\sqrt{k}}$: これらの中間となる



M / M / s ()

- 到着間隔: 指数分布
 - ポアソン到着
- サービス時間: 指数分布型
- 窓口数 s
- 許される行列長: 制限無し



M / M / s ()

λ : 到着率 (人 / 時間)

$\frac{1}{\lambda}$: 平均到着時間

$$f(x) = \lambda e^{-\lambda x}$$

μ : サービス率 (人 / 時間)

$\frac{1}{\mu}$: 平均サービス時間 (時間 / 人)

$$f(y) = \mu e^{-\mu y}$$

ポアソン到着と指数分布

M : 最もランダム \Leftrightarrow D : 最も規則的 (一定時間)
ポアソン到着 \Leftrightarrow レギュラー到着

$$P(N = k) = \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t} \cdot \begin{array}{l} t \text{ 時間内に到着する} \\ \text{人数が } k \text{ 人の確率} \end{array}$$

$$P(N = 0) = e^{-\lambda t} : t \text{ 時間内に一人も来ない確率} \quad \leftarrow k \text{ に } 0 \text{ を代入}$$

$$\therefore P(X > t) = e^{-\lambda t} \quad \text{到着間隔 } X \text{ の分布は指数分布になる！！}$$

ポアソン到着とでたらめさ

微小時間 h 以内に客が一人到着する確率
= $h + o(h)$ h

$$P(t < X < t+h) = e^{-\lambda t} - e^{-\lambda(t+h)}$$

$$P(X > t) = e^{-\lambda t}$$

$$P(t < X < t+h \mid X > t) : \text{条件つき確率}$$

$$= \div$$

$$= 1 - e^{-\lambda h}$$

$$= \lambda h + o(h)$$



系内数のマルコフ連鎖

$Q(t)$ = 時刻 t での系内数

独立性条件 + h が微少量 \Rightarrow 来るのも出るのもせいぜい一人

$Q(t+h) - Q(t)$ は、+1, 0, -1 のいずれかの値をとる

$\therefore Q(t)$ は **マルコフ連鎖**

M の意味！！



系内数のマルコフ連鎖

長さ h の時間区間内に 1 人到着する確率は

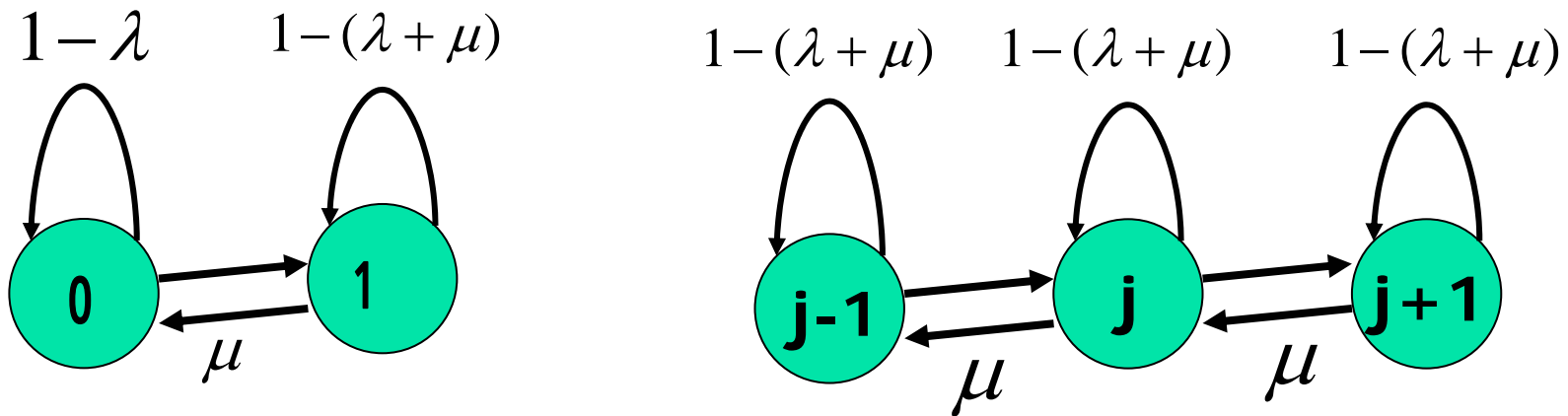
$\lambda h + o(h)$ である。

同様に、サービス中の客が長さ h の時間区間内にサービスを終了する確率は $\mu h + o(h)$ となる。

これらは互いに独立であり、到着とサービス終了の両方が起こる確率は $\lambda\mu h^2 + o(h^2)$ となり、 h が小さければ無視できるほど小さい。

系内数のマルコフ連鎖

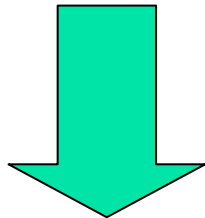
$$\left. \begin{aligned} P[Q(t+h) = j+1 | Q(t) = j] &= \lambda h + o(h) \\ P[Q(t+h) = j | Q(t) = j] &= 1 - (\lambda + \mu)h + o(h) \\ P[Q(t+h) = j-1 | Q(t) = j] &= \mu h + o(h) \end{aligned} \right\}$$



遷移図



定常分布

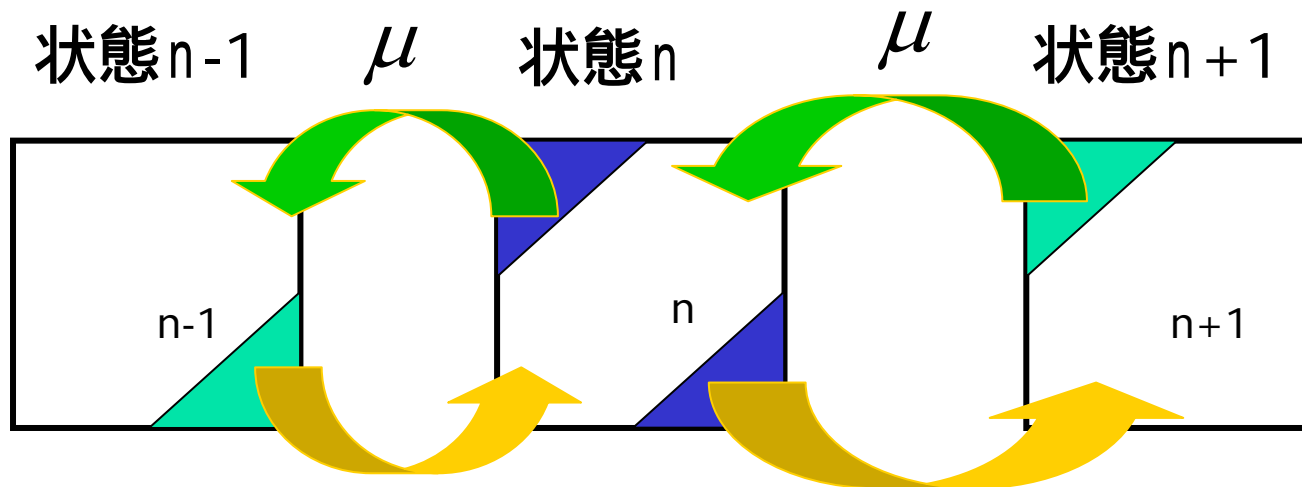


$$\left. \begin{aligned} \lambda u_0 &= \mu u_1 \\ (\lambda + \mu)u_j &= \lambda u_{j-1} + \mu u_{j+1} \quad (j \geq 1) \end{aligned} \right\} \text{が成り立つ}$$

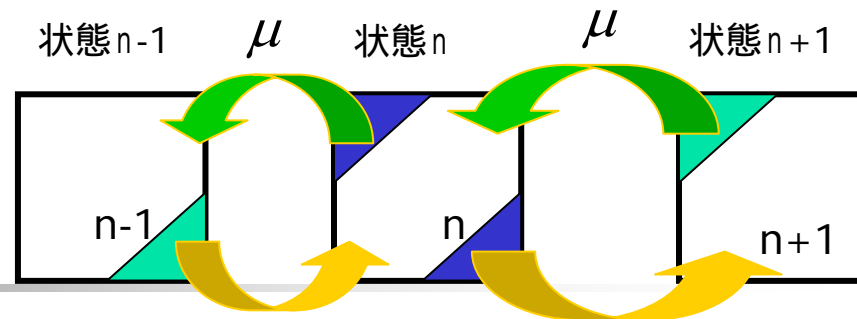
これを解いて**平衡状態**の分布を求める

平衡方程式の導出

- 統計的平衡による平衡方程式の導出
- 状態間の推移があっても状態確率は変わらない



統計的平衡



各状態（系内数） $n-1$, n , $n+1$ がある確率をそれぞれ $\pi_{n-1}, \pi_n, \pi_{n+1}$ とする。

陰の部分 $(\lambda + \mu)\pi_n$

横線の部分 $\lambda\pi_{n-1} + \mu\pi_{n+1}$ が等しければ、

推移によって各状態にいる待ち行列の数には変化がない。

よって、

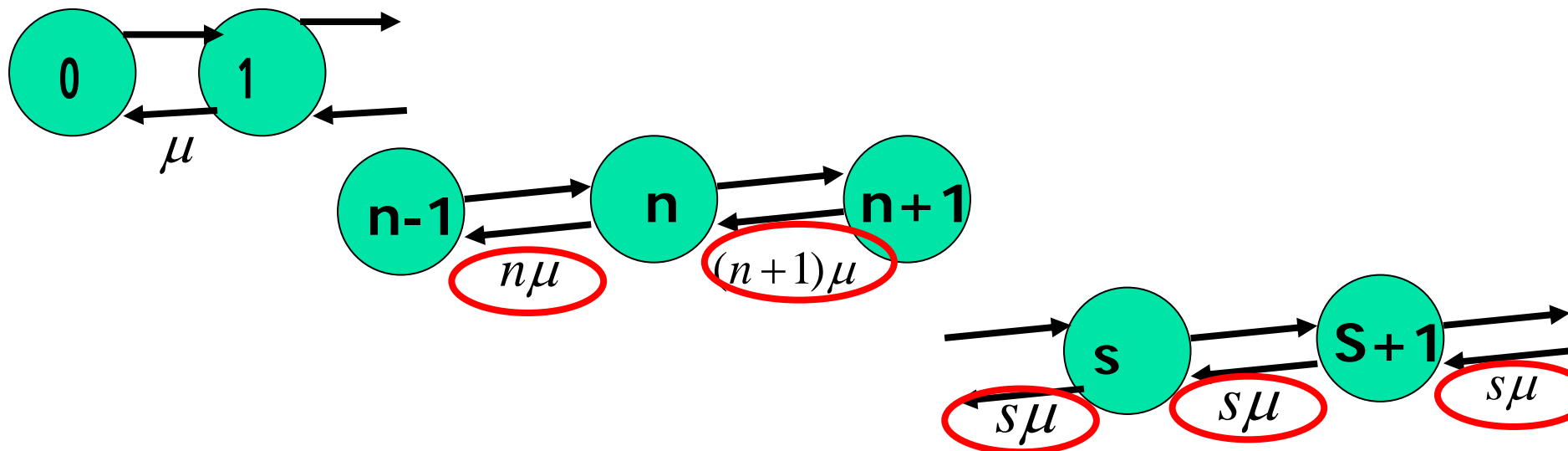
$$(\lambda + \mu)\pi_n = \lambda\pi_{n-1} + \mu\pi_{n+1} \quad (n \geq 1)$$

$$\lambda\pi_0 = \mu\pi_1$$

統計的平衡

- 定常分布の式 = 平衡方程式
- 定常分布 = 平衡分布

【例題1】M/M/s型待ち行列モデルの平衡方程式



M / M / 1 () について

π_n : 定常分布状態 (系内に n 人いる確率)

平衡方程式

$$\mu\pi_{i+1} + \lambda\pi_{i-1} = \lambda\pi_i + \mu\pi_i \quad (i \geq 1)$$

$$\lambda\pi_0 = \mu\pi_1$$

$$\sum \pi_i = 1$$

これを解くと、

$$\pi_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right) \quad (n \geq 0)$$

$0 < \frac{\lambda}{\mu} < 1$ のとき平衡分布が存在

M / M / 1 () について

定義 $\frac{\lambda}{\mu} = \rho$: 負荷率 (*load factor*), トラフィック密度

平衡分布が存在するには $\rho < 1$ でなくてはならない

$$\pi_n = \rho^n (1 - \rho)$$

$$\underline{\underline{\pi_0}} = 1 - \rho$$

ひま, ゆとり

$$\underline{\underline{1 - \pi_0}} = \rho$$

窓口がふさがれている : 利用率

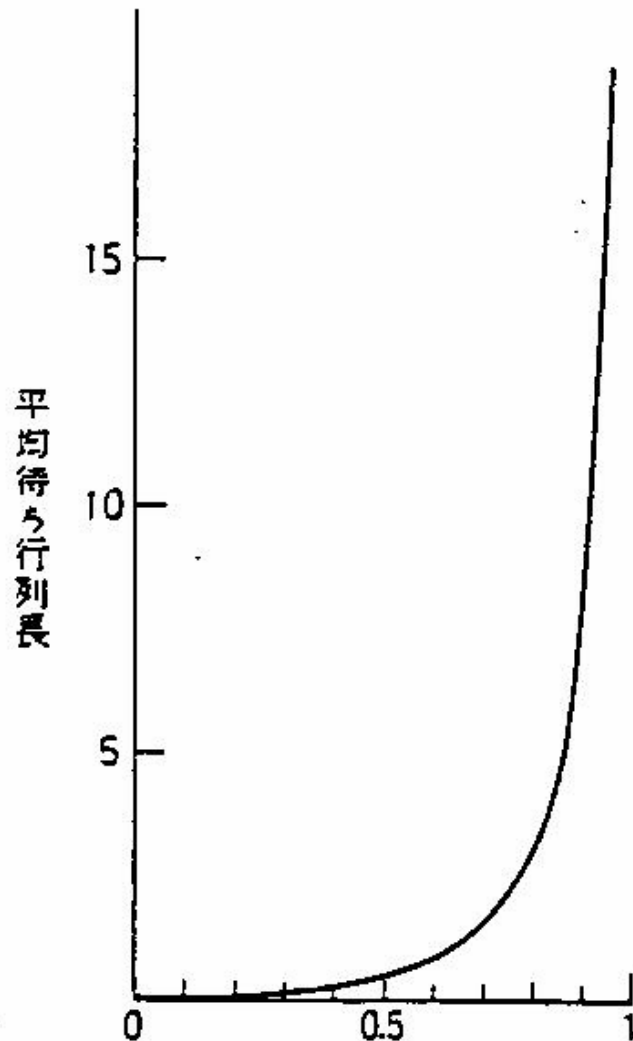
平衡条件、エルゴード条件

正でなければ平衡分布は存在しない！！

M / M / 1 の平均待ち行列長

平均待ち行列長

$$= \sum_{n=1}^{\infty} (n-1)\pi_n = \frac{\rho^2}{1-\rho}$$

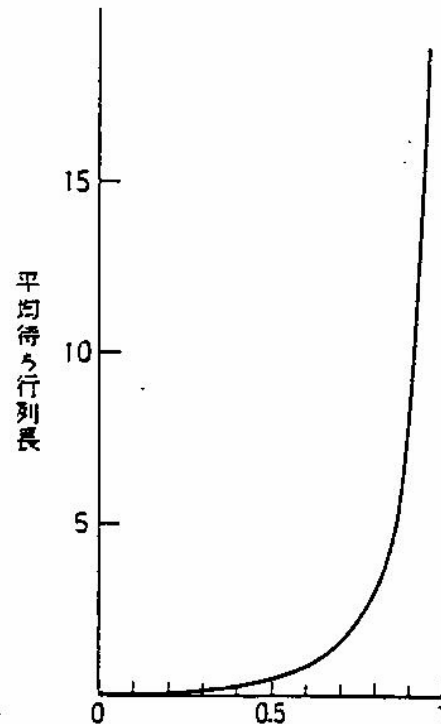


70%の法則

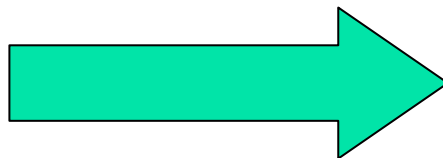
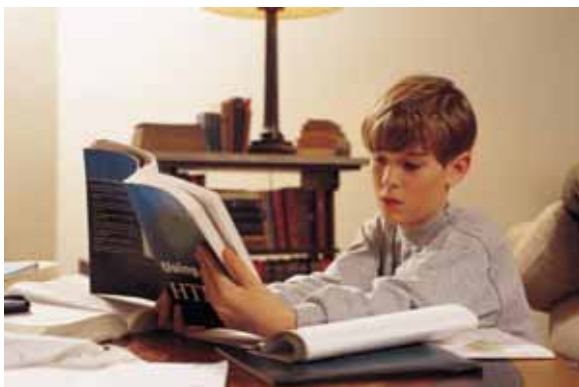


$$\text{負荷率} \frac{\lambda}{\mu} = \rho$$

が70%を超えたら要注意！！



例：レポート提出





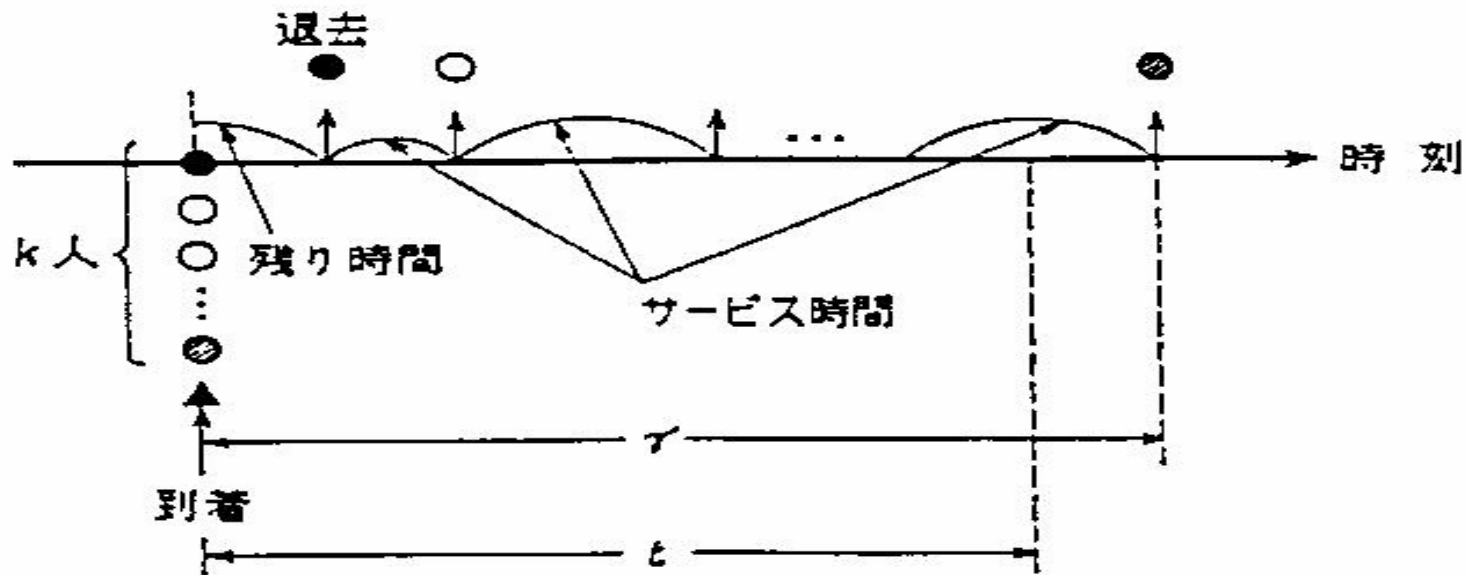
待ち時間分布

$M / M / 1$ 系での客の待ち時間 = γ

$$P(\gamma > t) = \rho e^{-(1-\rho)\mu t}$$

待ち時間分布

客の待ち時間 γ は先客 k 人のサービス時間の和に等しい。
結局 γ は k 人分のサービス時間の和ということになる。



● サービス中の客

● 直前の客

▲ 注目している客

図 8.13



待ち時間分布

$$\begin{aligned} P(\gamma > t) &= \sum_{k=1}^{\infty} \pi_k \sum_{\gamma=0}^{k-1} e^{-\mu t} \frac{(\mu t)^\gamma}{\gamma!} = e^{-\mu t} (1-\rho) \sum_{k=1}^{\infty} \rho^k \sum_{\gamma=0}^{k-1} \frac{(\mu t)^\gamma}{\gamma!} \\ &= e^{-\mu t} (1-\rho) \sum_{\gamma=0}^{\infty} \frac{(\mu t)^\gamma}{\gamma!} \sum_{k=\gamma+1}^{\infty} \rho^k = e^{-\mu t} (1-\rho) \sum_{\gamma=0}^{\infty} \frac{(\mu t)^\gamma}{\gamma!} \cdot \frac{\rho^{\gamma+1}}{1-\rho} \\ &= e^{-\mu t} \rho \sum_{\gamma=0}^{\infty} \frac{(\rho \mu t)^\gamma}{\gamma!} = \rho e^{-\mu t} e^{\rho \mu t} = \rho e^{-(1-\rho)\mu t} \end{aligned}$$

M / M / s の平衡分布

$$a = \frac{\lambda}{\mu},$$

$$\rho = \frac{a}{s} < 1 \text{ として}$$

平衡条件

$$\left. \begin{aligned} \pi_n &= \frac{a^n}{n!} \pi_0 \quad (0 \leq n \leq s) \\ &= \frac{a^n}{s! s^{n-s}} \pi_0 \quad (s \leq n) \end{aligned} \right\}$$

$$\pi_0^{-1} = \sum_{n=0}^{s-1} \frac{a^n}{n!} + \frac{a^s}{(s-1)!(s-a)}$$

プリントをしてみよう

M / M / s の平衡分布

待ち確率：窓口がすべて塞がっている確率

$$\Pi = \sum_{n=s}^{\infty} \pi_n = \frac{s^s \rho^s \pi_0}{s!(1-\rho)}$$



M / M / s と M / M / 1

70%の法則

> 0.7になると
システムはやがて破綻する

• $s = 1$ のとき

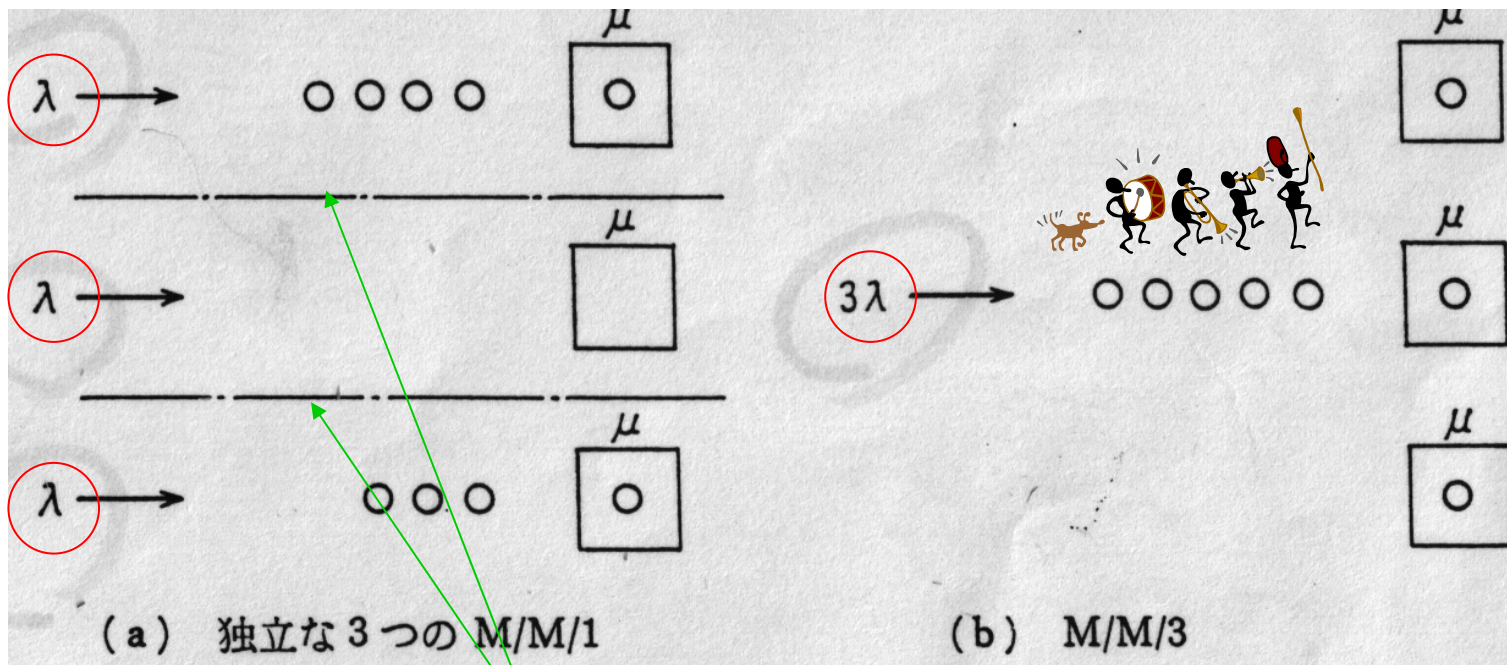
$$\rho = \frac{\lambda}{\mu} : \text{負荷率}$$

$\rho > 1$ なら行列は ∞

• $s \geq 1$

$$\frac{\rho}{s} = \frac{\lambda}{s\mu} \geq 1 \text{ なら行列は } \infty$$

3つのM/M/1とM/M/3



横入り出来ない

複数窓口の効用

$M / M / s$ 型待ち行列系

Π の値 = 待ちの確率 (窓口が塞がっている確率)

$s = 3$ のとき

$$\Pi = \frac{9\rho^3}{2 + 4\rho + 3\rho^2}$$

$s = 1$ のときは

$$\Pi = \rho$$

ただし、 $\rho = \frac{\lambda}{s\mu}$

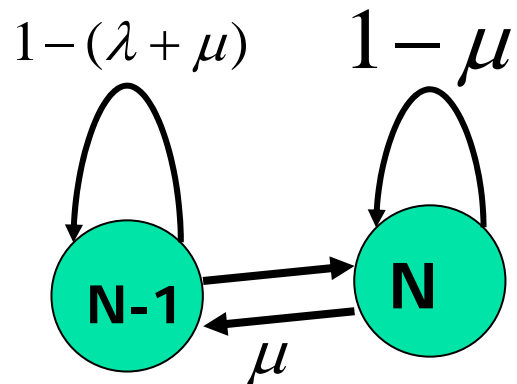
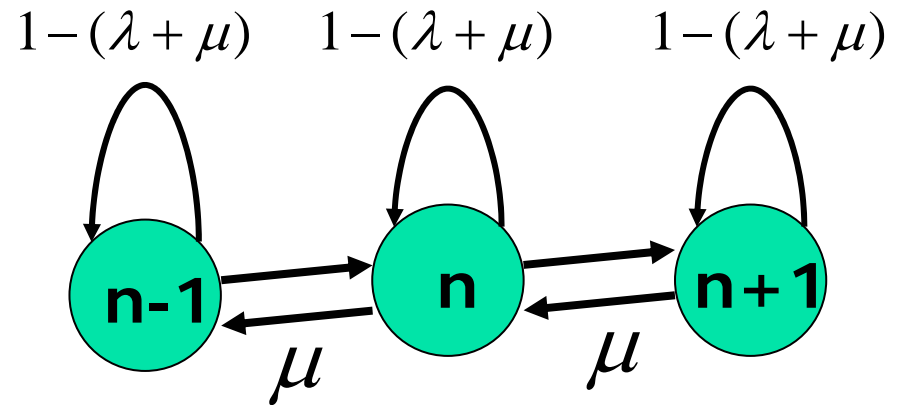
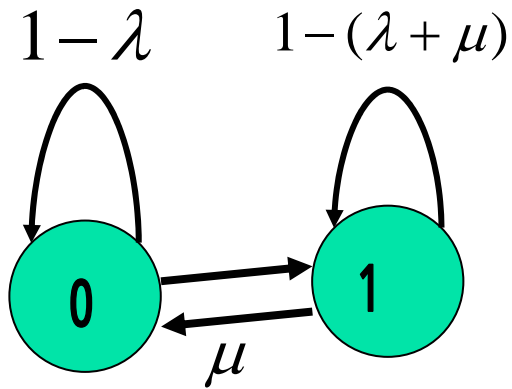
$a = \frac{\lambda}{\mu}$ は窓の利用率

複数窓口の効用

- 一般に、どんな s についても、 s が大きいほど1- は大きくなる
- 客の数に比例して窓口を増やすほど待ちは減る
- 窓口は共通に使うと効率があがる



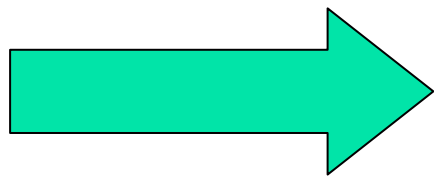
M / M / 1 (N)





M / M / 1 (N)

$$\begin{cases} \lambda P_0 = \mu P_1 \\ (\lambda + \mu) P_n = \mu P_{n+1} + \lambda P_{n-1} \\ \mu P_N = \lambda P_{N-1} \end{cases} \quad \sum_{i=0}^N P_i = 1$$



$$P_n = \frac{\rho^n (1 - \rho)}{1 - \rho^{N+1}} \quad (1 \leq n \leq N)$$



M / M / s (N)

系の中に n 人いる確率

系が空である確率

$$P_n = \frac{\rho^n}{n!} P_0 \quad (1 \leq n \leq s)$$

$$P_n = \frac{\rho^n}{s! s^{n-s}} P_0 \quad (s \leq n \leq N)$$

M / M / s (N) : 呼損率

サービスを受けずに立ち去る確率



$$P_N = \frac{\rho^N}{s! s^{N-s}} P_0$$



$N=s$ のとき、 M / M / s (s) : 即時系



プリントの記号

• $E(n)$: 系（窓口 + 行列）内の平均人数 $E(m) = \sum_{n=0}^{\infty} nP_n$

• $E(m)$: 平均行列長 $E(m) = \sum_{n=s}^{\infty} (n-s)P_n$

• $E(v)$: 到着した人が系内で費やす平均時間 $E(u) = \frac{1}{\lambda} E(n)$

• $E(w)$: 到着したものの平均待ち時間 $E(w) = \frac{1}{\lambda} E(m)$

• $\pi = P(n \geq s) = \sum_{n=s}^{\infty} P_n$: 閉塞率 窓口が全てふさがっている確率

プリントを見てみよう

系内数と待ち行列数

一般に、

$$\underline{E(m)} = \underline{E(n)} - \rho$$

平均行列人数

系内平均人数

利用率: $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$

M / G / s

- 到着分布はポアソン分布に近いことは多い
- サービス時間は変動の少ない分布が多い
- M/Mでないとき系内数は**マルコフ連鎖**とならない
- M/G/s は解析が難しい



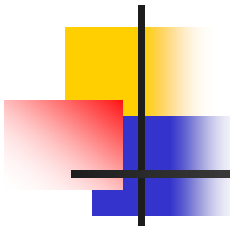
ポラチェック・ヒンチンの公式

$$\begin{aligned} \langle M / G / 1 \mathcal{O} E(w) \rangle &= \frac{\lambda}{\mu (\mu - \lambda)} \cdot \frac{1 + C^2}{2} \\ &= \langle M / M / 1 \mathcal{O} E(w) \rangle \cdot \frac{1 + C^2}{2} \end{aligned}$$

$E(w)$: 平均待ち時間

C : 分布Gの変動係数





ポラチェック・ヒンチンの公式

$$\langle M / G / 1 \mathcal{O} E(w) \rangle = \langle M / M / 1 \mathcal{O} E(w) \rangle \cdot \frac{1 + C^2}{2}$$

$$\langle M / G / s \mathcal{O} E(w) \rangle = \langle M / M / s \mathcal{O} E(w) \rangle \cdot \frac{1 + C^2}{2}$$

$E(w)$: 平均待ち時間

C : 変動係数



リトルの公式

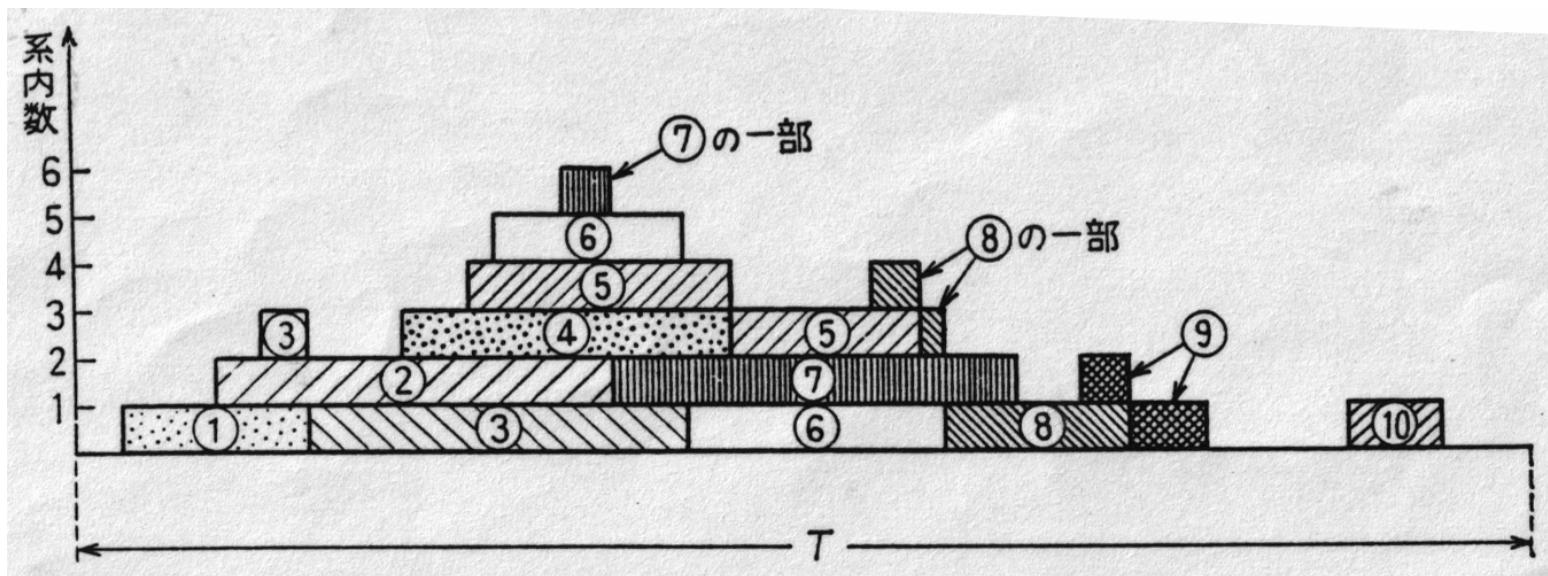
$$\frac{E(v)}{\lambda} = \frac{1}{\lambda} \frac{E(n)}{\lambda}$$

系内平均時間 系内平均人数

$$\frac{E(w)}{\lambda} = \frac{1}{\lambda} \frac{E(m)}{\lambda}$$

平均待ち時間 平均行列人数

リトルの公式



同じ番号の長方形の和 = その番号の客の系内時間

高さ = 1, 横幅 = 系内時間

面積 = 系内時間

リトルの公式: 平均値の法則

$$\frac{E(v)}{\lambda} = \frac{1}{\lambda} E(n)$$

系内平均時間 系内平均人数

$$\frac{E(w)}{\lambda} = \frac{1}{\lambda} E(m)$$

平均待ち時間 平均行列人数

この導出には確率分布(M/Mなど)を仮定していない。

M / G / s でOK

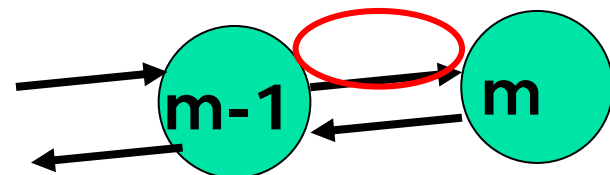
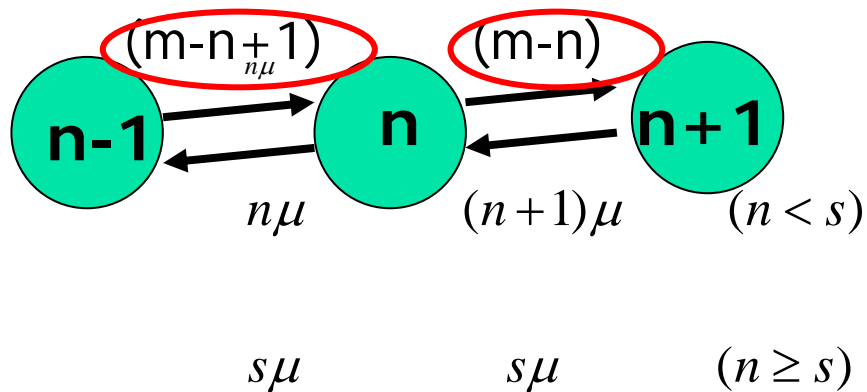
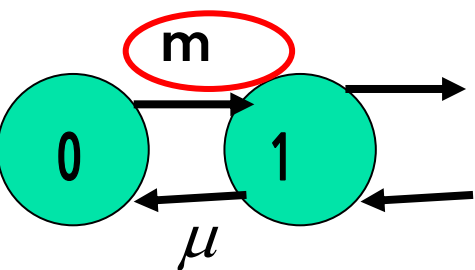
有限呼源

- 今までは、客は**無尽蔵**にいて、次から次へと到着して来るものと想定していた。
- 客が元々極端に少ないと、その**有限性**を無視出来なくなる。
- 例： m 台のコンピュータ、 s 人のシスアド(管理者)
 - m が小さいと到着確率は故障中の台数により変わる
 - m が十分大きければこれまでのモデルでよい



有限呼源

m台の計算機、s人のシスアド





有限呼源

平衡方程式

$$m\lambda\pi_0 = \mu\pi_1$$

$$[(m-n)\lambda + n\mu]\pi_n = (m-n+1)\lambda\pi_{n-1} + (n+1)\mu\pi_{n+1}$$

$$(1 \leq n < s)$$

$$[(m-n)\lambda + s\mu]\pi_n = (m-n+1)\lambda\pi_{n-1} + s\mu\pi_{n+1}$$

$$(s \leq n \leq m)$$