

# Kapitel 3

## Isolierte Warteschlangensysteme im Gleichgewicht.

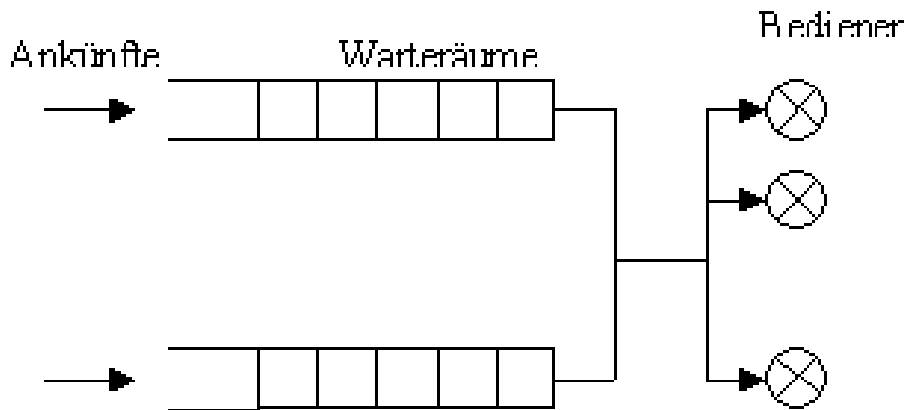
### § 3.1 Grundlegende Systeme

Ein isoliertes Warteschlangensystem ('Queue') hat folgende Aufbau:

- es gibt ein oder mehrere Warteräume
- es gibt sukzessive Ankünfte von Aufträgen
- daraus entstehen Warteschlangen
- es gibt ein oder mehrere Bediener

Kennzeichnend sind dabei folgende Komponenten:

- $(A_t)_{t \geq 0}$  Ankunftsprozesse
- $(B_t)_{t \geq 0}$  Bedienprozesse
- Bediendisziplin, Zahl der Bediener
- Kapazität der Warteräume
- Größe der Benutzerpopulation



Im folgenden betrachten wir Warteschlangen, die zu KHMK  $(N_t)_{t \geq 0}$  führen.

Ein Zustand  $i \in I = \mathbb{N}_0$  der KHMK steht hier für die Information, daß sich  $i$  Benutzer im System (wartend oder in Bedienung) befinden.

**Hauptinteresse der Warteschlangentheorie ist es, den Prozess  $(N_t)_{t \geq 0}$  vollständig und genau zu beschreiben.**

**Ausreichend sind dabei meist die Zustandswahrscheinlichkeiten  $\mathbb{P}[N_t = i] = p_i(t)$  für  $i \in I = \mathbb{N}_0$  und  $t \in \mathbb{R}_0^+$**

Zu Angabe von Warteschlangen wird oft die Kendall-Notation (D.G. Kendall, 1951) verwendet. Sie charakterisiert ein Warteschlangensystem durch ein 6-Tupel A/B/C/K/P/S:

- A: Ankunftsprozeß
- B: Bedienprozeß
- C: Anzahl der Bediener
- K: Maximale Anzahl der Jobs im System
- P: Größe der Benutzerpopulation
- S: Scheduling-Disziplin (Warteschlangendisziplin)

Beispiele für die Einträge bei A und B sind

- M: Markov-Prozess (bzw. Exponential-Verteilung)
- D: deterministische Verteilung (konstanter Wert!)
- $E_k$ :  $k$  – stufige Erlangverteilung (Faltung von  $k$  Exponentialverteilungen)
- $H_k$ :  $k$  – phasige Hyperexponentialverteilung
- $h_k$ :  $k$  – phasige Hypoexponentialverteilung
- G: beliebige Verteilung
- GI: unabhängige Bedienzeiten beliebige Verteilung

$P=\infty$  und  $K=\infty$  werden meist nicht angegeben, ebenso  $S=\text{FIFO/FCFS}$ , also wird etwa  $M/M/1/\infty/\infty/\text{FIFO}$  kurz als  $M/M/1$ -System bezeichnet.

Zunächst betrachten wir  $M/M/m$ -Systeme:

- exponentiell verteilte Zwischenankunftszeiten, mit Ankunftsrate  $\lambda$
- exponentiell verteilte Bedienzeiten, mit Bedienraten  $\mu$
- $m$  Bediener
- Warteraum nicht beschränkt
- Benutzerpopulation nicht beschränkt
- Warteschlangen-Disziplin FCFS (First-Come-First-Served)

## Berechnungsmethoden für die Gleichgewichtsverteilung am Beispiel des $M/M/1$ Modells

Hier sind die Zwischenankunftszeiten (Parameter  $\lambda$ ) und die Bedienungszeiten (Parameter  $\mu$ ) exponentialverteilt.

Bei  $m=1$  ist die Zeit bis zur nächsten Ankunft bzw. dem nächsten Abgang exponentialverteilt, damit ist (Beweis analog zur Überlagerung zweier Poisson-Prozesse):

$\mathbb{P}[\text{zwei Ereignisse bis Zeit } \Delta t] = o(\Delta t), \Delta t \rightarrow 0$

Also ist  $\lambda_{i,j} = 0$  für  $j \notin \{i-1, i+1\}$ , d.h. es liegt ein **Geburts-Todes-Prozess (GTP)** vor.

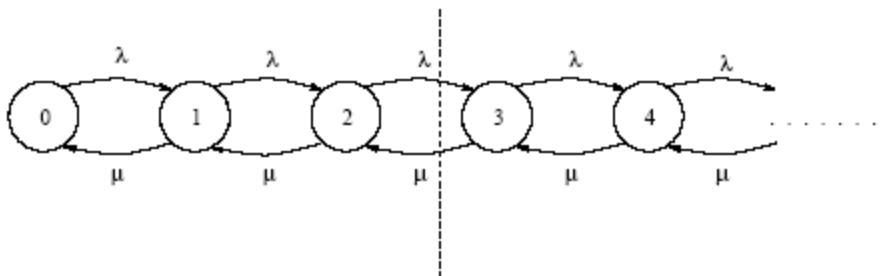
Für  $i=0$  ist offensichtlich

$$\begin{aligned} \lambda_i = \lambda_{i,i+1} &= \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \frac{\mathbb{P}[\text{eine Ankunft, kein Abgang bis zur Zeit } \Delta t]}{\Delta t} \\ &= \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \frac{(1 - e^{-\lambda \Delta t}) e^{-\mu \Delta t}}{\Delta t} = \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \frac{1 - e^{-\lambda \Delta t}}{\Delta t} = \\ &= \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \frac{\lambda e^{-\lambda t}}{1} = \lambda \end{aligned}$$

und analog

$$\mu_i = \lambda_{i,i-1} = \mu$$

Bei  $M/M/1$  haben wir folgende Zustandsübergänge:



Die Gleichgewichtsverteilung ( $\mathbf{p}\Lambda = \mathbf{0}$ ) wird nun durch Lösung von

$$-\lambda p_0 + \mu p_1 = 0$$

$$\lambda p_0 - (\lambda + \mu) p_1 + \mu p_2 = 0$$

.....

$$\lambda p_{n-2} + (\lambda + \mu) p_{n-1} + \mu p_n = 0$$

.....

bestimmt.

### 1. Iterative Methode

Diese haben wir bereits beim allgemeinen Geburts- und Todesprozess kennengelernt. Wir erhalten für alle  $n \in \mathbb{N}_0$

$$p_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n p_0.$$

Wie im allgemeinen Fall ergibt sich mit  $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$

$$p_0 = \left(1 + \sum_{n=1}^{\infty} \prod_{k=1}^n \frac{\lambda}{\mu}\right)^{-1} \\ = (1 + \sum_{n=1}^{\infty} \rho^n)^{-1}$$

Im Fall  $\rho$  gibt es genau eine Gleichgewichtsverteilung, nämlich

$$p_n = \rho^n (1 - \rho).$$

- Der Quotient  $\rho$  heißt **Nutzungsfaktor** oder **Verkehrsintensität**, er gibt den durchschnittlichen Zeitanteil an, in dem der Bediener belegt ist.
- Die Wahrscheinlichkeit dafür, daß der Bediener belegt ist, heißt **Utilization** (Beanspruchung/Auslastung)  $U$  des Bedieners. Bei M/M/1 gilt also speziell  $U = 1 - p_0 = \rho$
- Die Anzahl der Kunden im System ist bei M/M/1 also **geometrisch verteilt** mit Parameter  $\rho$ .

### 2. Erzeugende Funktionen

Das Gleichungssystem, bei dem es sich ja um Differenzgleichungen handelt, kann auch durch erzeugende Funktionen gelöst werden. Dazu wird die (Wahrscheinlichkeits-) erzeugende Funktion (z-Transformierte)

$$P(z) := \sum_{n=0}^{\infty} p_n z^n$$

mit  $z \in \mathbb{C}$  und  $|z| \leq 1$  eingeführt. Für diese wird aus dem Gleichungssystem eine Formel gefunden, aus der dann durch Reihenentwicklung die Koeffizienten  $p_n$  gewonnen werden. Die Methode soll nun am M/M/1 Modell vorgeführt werden. Das Gleichungssystem umgeschrieben für  $\rho$  lautet

$$p_{n+1} = (\rho + 1) p_n - \rho p_{n-1}, n \geq 1$$

$$p_1 = \rho p_0.$$

Daraus folgt durch Multiplikation mit  $z^n$  und Summation über  $n$

$$z^{-1} p_{n+1} z^{n+1} = (\rho + 1) p_n z^n - z \rho p_{n-1} z^{n-1}$$

$$z^{-1} \sum_{n=1}^{\infty} p_{n+1} z^{n+1} = (\rho + 1) \sum_{n=1}^{\infty} p_n z^n - z \rho \sum_{n=1}^{\infty} p_{n-1} z^{n-1}$$

$$z^{-1} (P(z) - p_1 z - p_0) = (\rho + 1) (P(z) - p_0) - z \rho P(z)$$

und daraus mit Hilfe der zweiten Gleichung  $p_1 = \rho p_0$  und Auflösen nach  $P(z)$

$$P(z) = \frac{p_0}{1 - z\rho}.$$

Da wegen der Definition von  $P(z)$  die Beziehung  $P(1)=1$  gilt, ist  $\rho \neq 1$  nötig, und es folgt  $p_0 = 1 - \rho$  und damit  $\rho < 1$  und wir erhalten

$$P(z) = \frac{1-\rho}{1-z\rho}, \rho < 1, |z| \leq 1$$

Indem man nun  $P(z)$  in eine Potenzreihe entwickelt, erhält man in diesem Fall sehr schnell  $p_n = \rho^n (1 - \rho)$ .

Häufig muss man sich damit begnügen, interessanten Größen aus der erzeugenden Funktion direkt herzuleiten, z.B. **die erwartete Anzahl  $L = \mathbb{E}[N]$  von Kunden im System**

$$L = \sum_{n=1}^{\infty} n p_n = \sum_{n=1}^{\infty} n p_n z^{n-1} \Big|_{z=1} = \frac{d}{dz} \sum_{n=1}^{\infty} p_n z^n \Big|_{z=1} = P'(1)$$

In unserem Fall ergibt sich

$$L = \frac{\rho}{1-\rho}$$

### 3. Operatoren

Die Gleichgewichtsverteilung kann auch mit Hilfe von Operatoren gefunden werden, die auf Folgen angewendet

werden. Ist etwa  $(a_0, a_1, a_2, \dots)$  eine Folge, so wird durch  $D a_n = a_{n+1} (n \in \mathbb{N})$  der Shift-Operator definiert, der die Folge  $(a_0, a_1, a_2, \dots)$  auf die Folge  $(a_1, a_2, a_3, \dots)$  abbildet (einfache Shift). Man beachte, dass  $D^2 = D \circ D$  eine Folge  $(a_0, a_1, a_2, \dots)$  auf die Folge  $(a_2, a_3, \dots)$  abbildet (doppelte Shift). Eine lineare Differenzgleichung hat nun die Form

$$c_n a_n + c_{n+1} a_{n+1} + \dots + c_{n+k} a_{n+k} = 0$$

was sich mittels Shift-Operator als

$$\left( \sum_{i=0}^k c_{n+i} D^i \right) a_n = 0$$

schreibt, weil  $D^m a_n = a_{n+m}$  für alle  $n, m$  gilt. Ist nun  $r$  eine Wurzel (Nullstelle) des Operator-Polynoms  $\sum_{i=0}^k c_{n+i} D^i$ , d.h.

$$\sum_{i=0}^k c_{n+i} D^i = (D - r) \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} D^i,$$

so gilt

$$\begin{aligned} \left( \sum_{i=0}^k c_{n+i} D^i \right) r^n &= (D - r) \left( \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} D^i \right) r^n \\ &= (D - r) \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} r^{n+i} \\ &= D \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} r^{n+i} - r \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} r^{n+i} \\ &= \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} r^{n+i+1} - \sum_{i=0}^{k-1} \tilde{c}_{n+i} r^{n+i+1} \\ &= 0 \end{aligned}$$

d.h.  $a_n = r^n$  ist eine Lösung der Differenzgleichung. Alle Lösungen der Differenzgleichung sind Linearkombinationen der Gestalt  $a_n = \sum_i \alpha_n r_i^n$ , wobei die  $r_i$  Wurzeln des Operator-Polynoms sind.

Wir wenden nun die Methode auf unsere Rekursionsgleichung

$$p_{n+2} - (\rho + 1) p_{n+1} + \rho p_n = 0 \quad n \geq 0$$

mit den Nebenbedingungen  $p_1 = \rho p_0$  und  $\sum_{n=0}^{\infty} p_n = 1$  an.

Mittels Shift-Operator schreibt sich die Rekursionsgleichung als

$$\begin{aligned} 0 &= (D^2 - (\rho + 1) D + \rho) p_n \\ &= (D - 1)(D - \rho) p_n \end{aligned}$$

was auf  $p_n = \alpha + \beta \rho^n$  führt. Aus der Nebenbedingung  $\sum_{n=0}^{\infty} p_n = 1$  folgt  $\alpha = 0$  (die Nebenbedingung  $p_1 = \rho p_0$  ist damit automatisch erfüllt) und ebenso  $\rho < 1$  und  $p_n = \rho^n (1 - \rho)$ .

Sind die  $p_n$  berechnet, so können alle interessierenden Kenngrößen des Bedienungssystems im Gleichgewicht berechnet werden, z.B. **die erwartete Anzahl von Kunden im System**

$$\begin{aligned} L = \mathbb{E}[N] &= \sum_{n=1}^{\infty} n p_n = (1 - \rho) \sum_{n=1}^{\infty} n \rho^n \\ &= (1 - \rho) \rho \frac{d}{d\rho} \sum_{n=0}^{\infty} \rho^n \\ &= (1 - \rho) \rho \frac{d}{d\rho} \frac{1}{1 - \rho} \\ &= \frac{\rho}{1 - \rho} = \frac{\lambda}{\mu - \lambda} \end{aligned}$$

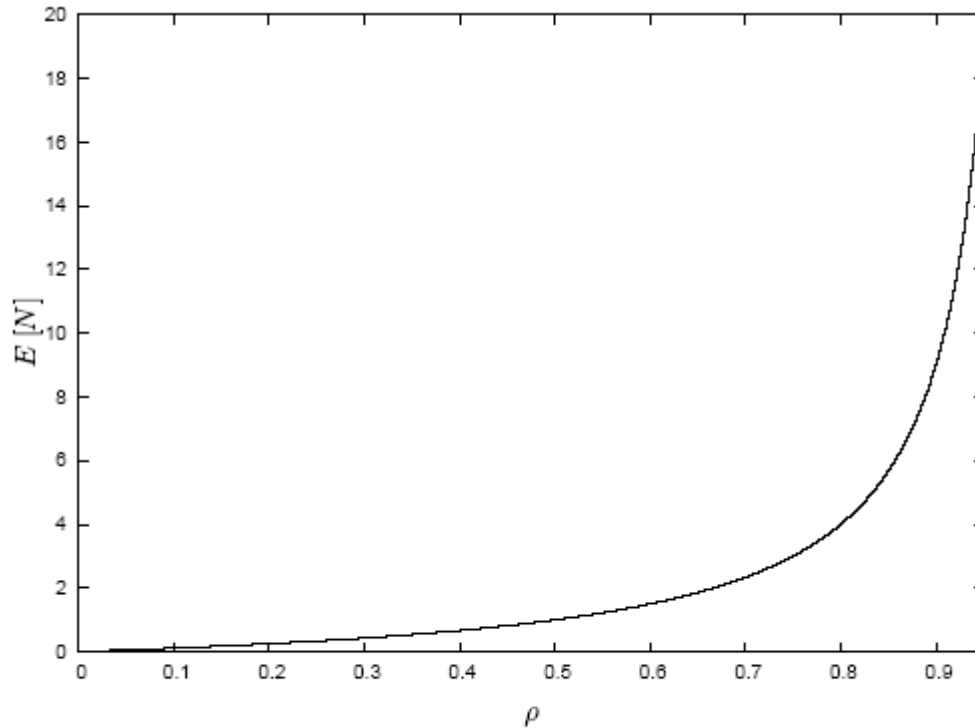


Figure Mean Number of Customers vs. Utilization

Ebenso ist auch *die erwartete Anzahl von wartenden Kunden* interessant,

$$L_q = \mathbb{E}[N_q] = \sum_{n=1}^{\infty} (n-1) p_n = \frac{\rho}{1-\rho} - (1-p_0) = \frac{\rho^2}{1-\rho}$$

Interessant ist auch die erwartete Anzahl von Kunden in der Warteschlange, wenn diese nicht leer ist,

$$\tilde{L}_q = \mathbb{E}[N_q | N > 1] = \frac{1}{1-\rho}$$

Aus dem **Satz von der totalen Wahrscheinlichkeit** erhält man also

$$\mathbb{E}[N_q] = \mathbb{E}[N_q | N=0] \mathbb{P}[N=0] + \mathbb{E}[N_q | N=1] \mathbb{P}[N=1] + \mathbb{E}[N_q | N>1] \mathbb{P}[N>1]$$

wobei  $\mathbb{E}[N_q | N=0] = \mathbb{E}[N_q | N=1] = 0$ , so gilt

$$\mathbb{E}[N_q] = \mathbb{E}[N_q | N > 1] \mathbb{P}[N > 1] \text{ oder}$$

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[N_q | N > 1] &= \frac{\mathbb{E}[N_q]}{\mathbb{P}[N > 1]} \\ &= \frac{\mathbb{E}[N_q]}{1-\rho-p_1} \\ &= \frac{\mathbb{E}[N_q]}{\rho-\rho(1-\rho)} \\ &= \frac{\mathbb{E}[N_q]}{\rho^2} \\ &= \frac{1}{1-\rho} \end{aligned}$$

**Satz (Symmetrie von Geburts/Todes-Prozessen im Gleichgewicht):**  $(N_t)_{t \geq 0}$  sei ein GTP mit Gleichgewichtsverteilung. Definiere

$r_k$  = Wahrscheinlichkeit, daß der Prozess im Zustand  $k$  ist unmittelbar vor einem Übergang der Form  $i \rightarrow i+1$  (d.h. Ankunft)

$d_k$  = Wahrscheinlichkeit, daß der Prozess im Zustand  $k$  ist unmittelbar nach einem Übergang der Form  $i+1 \rightarrow i$  (d.h. Abgang)

Dann gilt  $r_k = d_k$  für alle  $k \geq 0$

**Bemerkung:** Bei M/M/1 ist

$r_k = \mathbb{P}[\text{Ank6mming findet } k \text{ Benutzer im System}]$  und

$d_k = \mathbb{P}[\text{Abg6nger hinterl6sst } k \text{ Benutzer im System}]$ .

**Beweis.** Bezeichnen wir mit  $x_n$  die Zeitpunkten unmittelbar vor einem 6bergang der Form  $i \rightarrow i+1$ , und mit  $y_n$  - unmittelbar nach einem 6bergang der Form  $i+1 \rightarrow i$ .

Bezeichnen wir nun  $N_{x_n}$  mit  $\alpha_n$  und  $N_{y_n}$  mit  $\beta_n$ .

1) Zeigen wir zuerst, falls  $\beta_{n+i} \leq k$ , dann  $\alpha_{n+k+1} \leq k$ .

Nehmen wir an, daB  $\beta_{n+i} \leq k$  (f6r beliebige  $k \geq 0, n > 0$ ). D.h. der Abg6nger hinterl6sst h6chstens  $k$  Benutzer.

Sei

$a$  = die Anzahl der Ank6nfte zur Zeit  $y_{n+i}$  = die Anzahl der Ank6nfte unmittelbar vor  $(n+i)$ -ten Abgang.

Es gilt

$$a + i - (n + i) = \beta_{n+i} \leq k$$

$$a \leq n + k$$

und dann ergibt es sich

$$y_{n+i} \leq x_{n+k+1}$$

So treten mindestens  $n+i$  Abg6nge vor  $(n+k+1)$ -ten Ankunft ein, d.h.

$$\alpha_{n+k+1} \leq n + k + 1 - (n + i) = k.$$

2) Zeigen wir jetzt, falls  $\alpha_{n+k+1} \leq k$ , dann  $\beta_{n+i} \leq k$ .

Nehmen wir an, daB  $\alpha_{n+k+1} \leq k$  (f6r beliebige  $k \geq 0, n > 0$ ). D.h. der Ank6mming findet h6chstens  $k$  Benutzer.

Sei

$b$  = die Anzahl der Abg6nge zur Zeit  $x_{n+k+1}$  = die Anzahl der Abg6nge unmittelbar vor  $(n+k+1)$ -ten Ankunft.

Es gilt

$$n + k + i - b = \alpha_{n+k+1} \leq k$$

$$n + i \leq b$$

und dann ergibt es sich

$$y_{n+i} \leq x_{n+k+1}$$

So treten h6chstens  $n+k$  Ank6nfte vor  $(n+i)$ -ten Abgang ein, d.h.

$$\beta_{n+i} \leq n + k + i - (n + i) = k.$$

3) Aus 1) und 2) f6r  $k \geq 0$  erh6lt man

$$\mathbb{P}[\beta_{n+i} \leq k] = \mathbb{P}[\alpha_{n+k+1} \leq k]$$

Im Gleichgewicht wenn  $n$  gross ist

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P}[\beta_n \leq k] = \lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P}[\beta_{n+i} \leq k] = \lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P}[\alpha_{n+k+1} \leq k] = \lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P}[\alpha_n \leq k]$$

oder

$$d_k = r_k$$

**Satz (Random-Observer-Property bzw PASTA-Eigenschaft):**  $(N_t)_{t \geq 0}$  sei ein stochastischer ProzeB, der ein Warteschlangensystem mit einem Puasson-Ankunftsstrom beschreibt.  $(N_t)_{t \geq 0}$  besitze die Gleichgewichtsverteilung  $p_k$  = Wahrscheinlichkeit, daB der Prozess im Zustand  $k$  ist (wobei  $k$  nicht notwendigerweise die Zahl der Jobs im System darstellen muss).

$r_k$  = sei wieder die Wahrscheinlichkeit dafr, daB ein Ank6mming das System im Zustand  $k$  vorfindet.

Dann gilt  $r_k = d_k = p_k$

**Beweis.**

Wir brauchen zu zeigen, daB

$$r_k = \mathbb{P}[N_t = k \mid N_{t+\Delta t} - N_t = 1] = \mathbb{P}[N_t = k] = p_k$$

$$\begin{aligned}
\mathbb{P}[N_{t+\Delta t} = k + 1 \mid N_t = k] &= \mathbb{P}[N_{t+\Delta t} - N_t = 1 \mid N_t - N_0 = k] = \\
&= \frac{\mathbb{P}[N_{t+\Delta t} - N_t = 1, N_t - N_0 = k]}{\mathbb{P}[N_t - N_0 = k]} \\
&= \frac{\mathbb{P}[N_{t+\Delta t} - N_t = 1] \mathbb{P}[N_t - N_0 = k]}{\mathbb{P}[N_t - N_0 = k]} \\
&= \mathbb{P}[N_{t+\Delta t} - N_t = 1] = \lambda \Delta t + o(\Delta t)
\end{aligned}$$

gilt wegen *der Unabhängigkeit der Zuwächse* für den Poisson-Prozess  $(N_t)_{t \geq 0}$ .

Es folgt von hier, daß zwei Ereignisse  $N_{t+\Delta t} - N_t = 1$  und  $N_t = k$  unabhängig voneinander sind, d.h.

$$r_k = \mathbb{P}[N_t = k \mid N_{t+\Delta t} - N_t = 1] = \mathbb{P}[N_t = k] = p_k = d_k$$

## Wartezeiten beim M/M/1 Modell

1. Aus der Formel von Little können die erwartete Systemzeit  $W$  und die erwartete Wartezeit  $W_q$  in der Warteschlange gewonnen werden, nämlich

$$W = \mathbb{E}[Q] = \frac{L}{\lambda} = \frac{1}{\mu - \lambda} \quad \text{und} \quad W_q = \mathbb{E}[Q_q] = \frac{L_q}{\lambda} = \frac{\lambda}{\mu(\mu - \lambda)}.$$

2. Diese Formeln kann auch direkt wie folgt gewonnen werden.

Wir brauchen die folgende Notation zu verwenden:

$B$  - die Zufallsvariable der Bedienzeit einer Kunde (unabhängig, exponentiellverteilt mit Parameter  $\mu$ )

$$F_B(t) = \mathbb{P}[B < t] = 1 - e^{-\mu t}$$

$Q_q$  - die Zufallsvariable der Wartezeit im Puffer bis zum Bedienungsanfang

$N$  - die Zufallsvariable der Anzahl der Kunden im System

$N_q$  - die Zufallsvariable von wartenden Kunden (wenn  $N=0$ , dann  $N_q = 0$ ; wenn  $N > 0$ , dann  $N = N_q + 1$ )

$R$  - die Zufallsvariable der Restbedienzeit ( $R=0$ , wenn  $N=0$ ;  $R > 0$  sonst)

Offenbar gilt es  $Q_q = R + N_q B$

Aus dem Satz von der totalen Wahrscheinlichkeit erhält man

$$\begin{aligned}
\mathbb{E}[Q_q] &= \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{E}[Q_q \mid N = n] \mathbb{P}[N = n] = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{E}[R + N_q B \mid N = n] \mathbb{P}[N = n] \\
&= \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{E}[R \mid N = n] \mathbb{P}[N = n] + \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{E}[N_q B \mid N = n] \mathbb{P}[N = n] \\
&= \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{E}[R] \mathbb{P}[N = n] + \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{E}[N_q B \mid N_q + 1 = n] \mathbb{P}[N_q = n - 1] \\
&= \mathbb{E}[R] \sum_{n=1}^{\infty} \mathbb{P}[N_q = n - 1] + \mathbb{E}[B] \sum_{n=0}^{\infty} (n + 1) \mathbb{P}[N_q = n] \\
&= \mathbb{E}[R] (1 - p_0) + \mathbb{E}[B] \mathbb{E}[N_q] \\
&= \mathbb{E}[R] \rho + \mathbb{E}[B] \mathbb{E}[N_q]
\end{aligned}$$

weil  $R$  und  $N_q$ ,  $B$  und  $N_q$  unabhängig voneinander sind (*PASTA-Eigenschaft*).

Satz von Little:  $\mathbb{E}[N_q] = \lambda \mathbb{E}[Q_q]$

Dann erhält man in diesem Fall

$$\begin{aligned}
\mathbb{E}[Q_q] &= \mathbb{E}[R] \rho + \lambda \mathbb{E}[B] \mathbb{E}[Q_q] \\
\mathbb{E}[Q_q] &= \frac{\mathbb{E}[R] \rho}{1 - \lambda \mathbb{E}[B]}.
\end{aligned}$$

Für die Exponentialverteilung ist bekannt, daß  $\mathbb{E}[B] = \frac{1}{\mu}$ .

Nehmen wir an, daß  $\mathbb{E}[R] = \frac{\mathbb{E}[B^2]}{2 \mathbb{E}[B]}$ , wobei für die Exponentialverteilung die zweite Moment  $\mathbb{E}[B^2] = \frac{2}{\mu^2}$  bekannt ist. Dann

erhält man die Formel

$$\mathbb{E}[Q_q] = \frac{\mathbb{E}[R] \rho}{1 - \lambda \mathbb{E}[B]} = \frac{\lambda}{\mu(\mu - \lambda)} \quad \text{und} \quad \mathbb{E}[Q] = \mathbb{E}[Q_q] + \mathbb{E}[B] = \frac{\lambda}{\mu(\mu - \lambda)} + \frac{1}{\mu} = \frac{1}{\mu - \lambda}$$

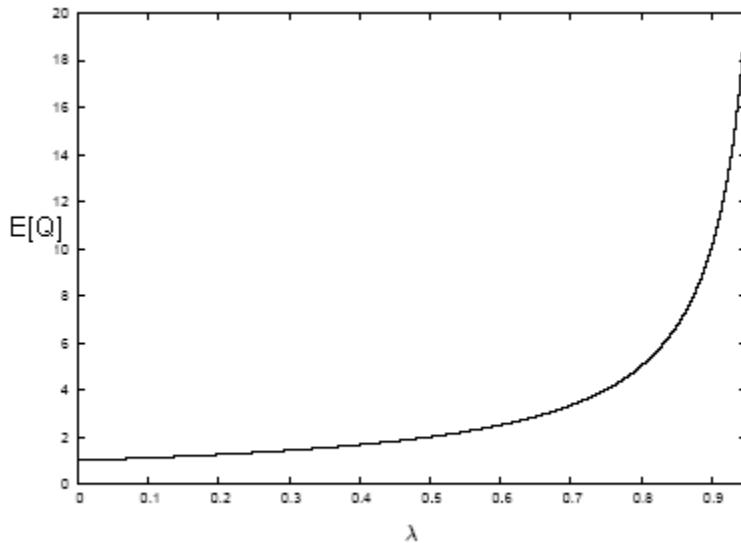
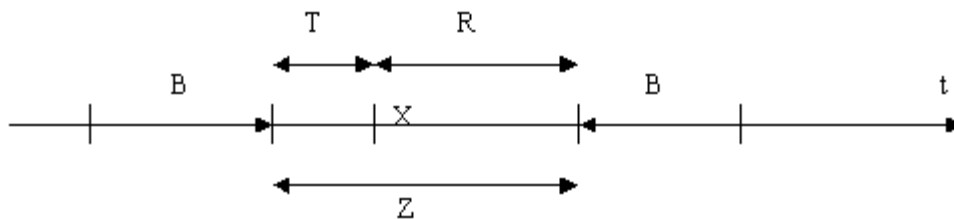


Figure Mean Delay vs. Utilization

Es bleibt nur den Wert  $E[R]$  auszurechnen.

**Paradoxon der Restlebenszeit.**



Z - beobachtete Zeitspanne mit Dichte  $s(t)$

Frage: Welche Restlebensdauer  $R$  hat das dabei gesehene Intervall  $Z$ .

Es sei  $R$  - Restlebenszeit mit dichte  $r(t)$ ,  $B$  - Intervall mit Dichte  $f(t)$ .

Einfache (falsche!!!) Lösung: Ist  $E[B]$  die mittlere Länge der Intervalle ( $E[B]=E[Z]$ ), so sollte der zufällige Beobachter einen Rest von  $E[R]=\frac{E[B]}{2}$ .

**Gegenbeispiel:** Sind die Intervall-Längen z.B. exponentiell verteilt, so ist die Wahrscheinlichkeit

$$P[R < t] = P[B < t]$$

wegen der Gedächtnislosigkeit der Exponentialverteilung, d.h.  $E[R] = E[B]$ .

**Grund des Paradoxon:** Wahrscheinlichkeit, daß beobachtete Periode Länge  $z$  hat, ist ungleich der Wahrscheinlichkeit, das beliebige Periode Länge  $z$  hat,  $P[B \leq z] \neq P[Z \leq z]$ : Lange Intervalle werden häufiger beobachtet als kurze Intervalle!

Z sei die Zufallsvariable für die beobachtete Periode. Dann ergibt sich:

(a) Mittlere Dauer von  $k$  aufeinanderfolgenden Bedienungsintervalle:  $k \cdot E[B]$

(b) Die Wahrscheinlichkeit dafür, daß genau  $i$  von  $k$  Intervallen die Länge  $z$  haben, kann mit Hilfe der Binomialverteilung gewonnen werden:

$$\binom{k}{i} P[B \in [z, z + dz)]^i P[B \notin [z, z + dz)]^{k-i}.$$

Die Mittlere Anzahl von Intervallen mit Längen zwischen  $z$  und  $z+dz$  unter  $k$  Intervallen:

$$k \cdot P[B \in [z, z + dz)].$$

Mittlere Dauer von Bedienungsintervallen mit Länge zwischen  $z$  und  $z+dz$  unter  $k$  Intervallen:

$$\approx k \cdot P[B \in [z, z + dz)] \cdot z = k \cdot f(z) \cdot z \cdot dz$$

Daraus erhalten wir für die Dichte  $s(z)$  von  $Z$ :



$$\begin{aligned} \mathbb{P}[Z \in [z, z+dz]] &= (\text{Mittlere Dauer von Bedienungintervallen mit Länge zwischen } z \text{ und } z + dz \text{ unter } k \text{ Intervallen}) / \\ & (\text{Mittlere Dauer alle } k \text{ Intervallen}) \\ &= \frac{k \cdot f(z) \cdot z dz}{k \cdot \mathbb{E}[B]} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} s(z) dz &= \frac{k \cdot f(z) \cdot z dz}{k \cdot \mathbb{E}[B]} \\ s(z) &= \frac{f(z) \cdot z}{\mathbb{E}[B]}, \quad z > 0 \end{aligned}$$

Hat das beobachtete Intervall  $Z$  die Länge  $z$ , so ist der Beobachtungzeitpunkt  $X$  auf dem Intervall gleichverteilt, mit Dichte  $\frac{1}{z}$ .

Als Dichte von  $R$  ergibt dann sich mit dem Satz von der totalen Wahrscheinlichkeit (bedingte nach beobachtetem Intervall  $Z$ ), beachte daß bei  $Z < t$  keine Restlebenszeit der Größe  $t$  existieren kann):

$$r(t) = \int_0^{\infty} \frac{1}{z} s(z) dz = \int_0^{\infty} \frac{1}{z} \frac{f(z) \cdot z}{\mathbb{E}[B]} dz = \frac{1}{\mathbb{E}[B]} \int_0^{\infty} f(z) dz = \frac{1 - F(t)}{\mathbb{E}[B]}$$

Als mittlere Restlebensdauer ergibt sich:

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[R] &= \int_0^{\infty} t r(t) dt = \int_0^{\infty} t \frac{1 - F(t)}{\mathbb{E}[B]} dt = \frac{1}{\mathbb{E}[B]} \int_0^{\infty} t (1 - F(t)) dt = \\ &= \frac{1}{\mathbb{E}[B]} \int_0^{\infty} t \int_t^{\infty} f(z) dz dt = \frac{1}{\mathbb{E}[B]} \int_0^{\infty} \int_t^{\infty} t f(z) dz dt \\ &= \frac{1}{\mathbb{E}[B]} \int_0^{\infty} \int_0^z t f(z) dt dz = \frac{1}{\mathbb{E}[B]} \int_0^{\infty} \frac{z^2}{2} f(z) dz = \frac{\mathbb{E}[B^2]}{2\mathbb{E}[B]} \end{aligned}$$

Ist das System im Gleichgewicht, so kann **die Verteilung der (Zufallsvariable) Wartezeit**  $Q_q$  eines (virtuellen) Kunden, der zum Zeitpunkt 0 eintrifft, durch folgende Überlegungen gewonnen werden.

**Satz:** Die Verteilung der Wartezeit eines Kunden besitzt die folgende Verteilungsfunktion

$$F_{Q_q}(t) = \mathbb{P}[Q_q \leq t] = 1 - \rho e^{-(\mu - \lambda)t}$$

**Beweis:** Wegen der Gedächtnislosigkeit der Exponentialverteilung gilt für  $n \in \mathbb{N}_0$  bei einer FCFS Strategie

$$\mathbb{P}[Q_q \leq t \mid N = n] = 1 - \sum_{k=0}^{n-1} \frac{e^{-\mu t} (\mu t)^k}{k!}.$$

Daraus folgt mit dem Satz von der totalen Wahrscheinlichkeit

$$\begin{aligned} \mathbb{P}[Q_q \leq t] &= \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}[Q_q \leq t \mid N = n] p_n \\ &= 1 - \sum_{n=1}^{\infty} \left( \sum_{k=0}^{n-1} \frac{e^{-\mu t} (\mu t)^k}{k!} \right) p_n \\ &= 1 - (1 - \rho) \sum_{n=1}^{\infty} \left( \sum_{k=0}^{n-1} \frac{e^{-\mu t} (\mu t)^k}{k!} \right) \rho^n \\ &= 1 - (1 - \rho) e^{-\mu t} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(\mu t)^k}{k!} \left( \sum_{n=k+1}^{\infty} \rho^n \right) \\ &= 1 - (1 - \rho) e^{-\mu t} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(\mu t)^k}{k!} \frac{\rho^{k+1}}{1 - \rho} \\ &= 1 - \rho e^{-\mu t} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(\rho \mu t)^k}{k!} \\ &= 1 - \rho e^{-(\mu - \lambda)t} \end{aligned}$$

Ein Kunde muss also mit Wahrscheinlichkeit  $1 - \rho$  gar nicht warten und, wenn er warten muss, eine exponentialverteilte Zeit mit Parameter  $\mu - \lambda$ . Man beachte, dass die Annahme von exponentialverteilten Bedienzeiten wesentlich in die Berechnung eingegangen ist. Da die Zwischenankunftszeiten exponentialverteilt sind, gilt diese Verteilung für die Wartezeit eines jeden Kunden, der in ein Bedienungssystem im Gleichgewicht eintritt. Daraus könnte natürlich wieder die mittlere Wartezeit gewonnen werden, die wir ja bereits mit der Formel von Little berechnet haben.

$$\begin{aligned}
 \rho &= \frac{\lambda}{\mu}; \\
 F_{Q_q} &= 1 - \rho \text{Exp}[-(\mu - \lambda)t]; \\
 f_{Q_q} &= D[F_{Q_q}, t]; \\
 W_q &= \text{Integrate}[t f_{Q_q}, \{t, 0, \infty\}] \\
 W &= \text{Simplify}\left[\frac{\rho}{\mu - \lambda} + \frac{1}{\mu}\right] \\
 \text{If}\left[\text{Re}[\lambda] < \text{Re}[\mu], \frac{\lambda}{\mu(-\lambda + \mu)}, \right. \\
 &\left. \text{Integrate}\left[e^{t(\lambda - \mu)} t \lambda - \frac{e^{t(\lambda - \mu)} t \lambda^2}{\mu}, \{t, 0, \infty\}, \text{Assumptions} \rightarrow \text{Re}[\lambda] \geq \text{Re}[\mu]\right]\right] \\
 &\frac{1}{-\lambda + \mu}
 \end{aligned}$$

$$W_q = \frac{\lambda}{\mu(\mu - \lambda)}$$

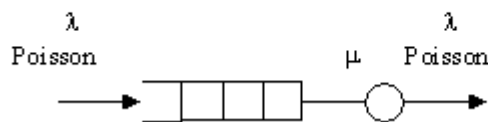
$$W = W_q + \mathbb{E}[B] = \frac{\lambda}{\mu(\mu - \lambda)} + \frac{1}{\mu} = \frac{1}{\mu - \lambda}$$

Man kann aber auch die Wahrscheinlichkeit angeben, dass ein Kunde länger als einen vorgegebenen Wert warten muss - es könnte ja sein, dass dann zusätzliche Kosten anfallen.

$$\mathbb{P}[Q_q > t | Q_q > 0] = \frac{\mathbb{P}[Q_q > t, Q_q > 0]}{\mathbb{P}[Q_q > 0]} = \frac{\mathbb{P}[Q_q > t]}{\mathbb{P}[Q_q > 0]} = e^{-(\mu - \lambda)t}$$

**Satz (Satz von Burke für M/M/1-Systeme):** Für jedes M/M/1-System im Gleichgewicht stimmen Ankunfts- und Abgangsprozess stochastisch überein, d.h. der Abgangsprozess ist ebenfalls Poissonprozess mit Rate  $\lambda$  und mittlere Durchsatz durch das System

$$S = (1 - \rho_0) \cdot \mu = \rho \cdot \mu = \lambda$$



**Zusammenfassung (Leistungsmerkmale bei M/M/1):** Betrachte ein M/M/1-System mit Ankunftsrate  $\lambda$ , Bedienrate  $\mu$ . Es sei  $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$ . Dann gilt

- mittlere Anzahl von Kunden im System:

$$L = \mathbb{E}[N] = \frac{\rho}{1 - \rho}$$

- mittlere Anzahl von Kunden in der Warteschlange:

$$L_q = \mathbb{E}[N_q] = \frac{\rho^2}{1 - \rho}$$

- mittlere bediente Anzahl von Kunden in der Warteschlange:

$$\tilde{L}_q = \mathbb{E}[N_q | N > 1] = \frac{1}{1 - \rho}$$

- mittlere Systemzeit

$$W = \mathbb{E}[Q] = \frac{1}{\mu(1-\rho)}$$

- mittlere Wartezeit

$$W_q = \mathbb{E}[Q_q] = W - \mathbb{E}[B] = \frac{\rho}{\mu(1-\rho)}$$

- mittlere Durchsatz durch das System

$$S = (1 - p_0) \cdot \mu = \rho \cdot \mu = \lambda$$

- die Verteilungsfunktion der Wartezeit eines Kunden

$$\mathbb{F}_{Q_q}(t) = \mathbb{P}[Q_q \leq t] = 1 - \rho e^{-(\mu-\lambda)t}$$

- die bedingte Verteilungsfunktion der Wartezeit eines Kunden

$$\mathbb{F}_{Q_q|Q_q>0}(t) = \mathbb{P}[Q_q \leq t | Q_q > 0] = 1 - e^{-(\mu-\lambda)t}$$

**Beispiel 12.** Betrachten Sie eine einfache Warteschlange M/M/1 mit exponential verteilten Zwischenankunftszeiten (mit fester Rate  $\lambda=1$ ) und einem Bediener mit ebenfalls exponential verteilten Bedienzeiten (mit Bedienrate  $\mu$ ), wobei diese Bedienrate frei gewählt werden kann. Zu jedem solchen  $\mu$  ergibt sich eine mittlere Wartezeit  $W_q(\mu)$  in der Warteschlange für die Jobs im System. Ziel ist die Untersuchung des folgenden Optimierungsproblems: Durch den Betrieb des Servers entstehen Kosten (die von der Leistungsfähigkeit des Servers abhängen und es wird angenommen, daß  $c(\mu) = 2\mu$ ), es entstehen aber ebenso Kosten durch die Belegung von Plätzen in der Warteschlange vor dem server, d.h.  $c(W_q) = 1.5 W_q(\mu)$ . Die Gesamtkosten des Systems ergeben sich als  $C = c(\mu) + c(W_q)$ . Bestimmen Sie nun das  $\mu$  mit den geringsten Gesamtkosten.

**Lösung:**

$$W_q(\mu) = \frac{1}{\mu(\mu-1)}, \quad \frac{1}{\mu} < 1$$

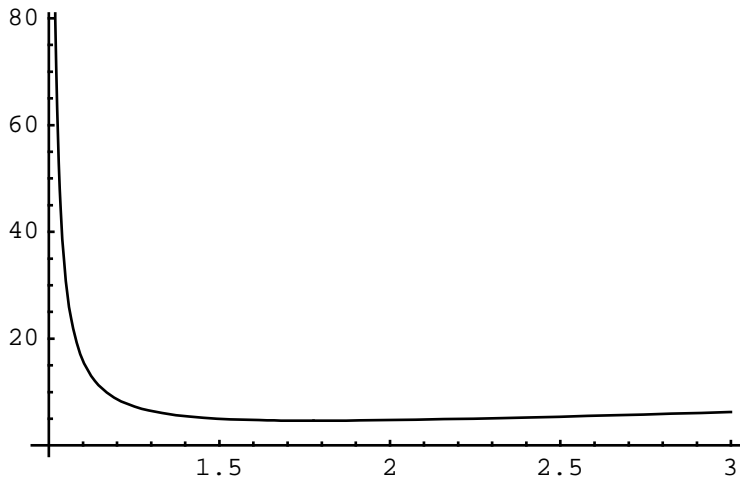
$$c = 2\mu + 1.5 \frac{1}{\mu(\mu-1)}$$

$$\frac{dC}{d\mu} = 0 \Rightarrow \mu \approx 1.7786$$

```

c = 2 mu + 1.5 / (mu (mu - 1))
D[f, mu]
Plot[f, {mu, 1, 3}]
Solve[D[f, mu] == 0, mu] // N

```

$$2 - \frac{1.5}{(-1 + \mu) \mu^2} - \frac{1.5}{(-1 + \mu)^2 \mu}$$


```

- Graphics -
{{mu -> -0.159869 - 0.868171 i},
 {mu -> -0.159869 + 0.868171 i}, {mu -> 0.541105}, {mu -> 1.77863}}

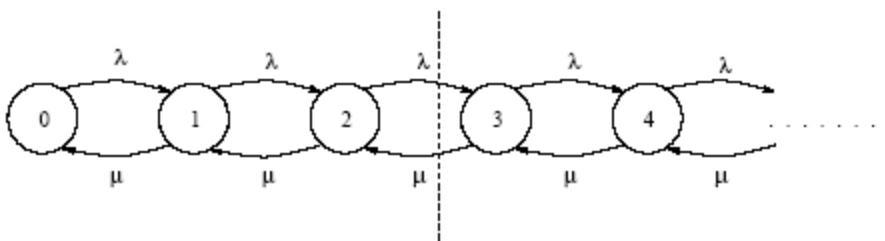
```

**Beispiel 13.** Eine besondere Klasse von Markov-Kette bilden sogenannten Geburts- und Todes-Markov-Ketten. Dies sind Markov-Ketten, bei denen ein Zustandsübergang nur zwischen benachbarten Zuständen möglich ist. So ist z.B. die folgende Markov-Kette eine solche Geburts-Todes-Markov-Kette mit der Besonderheit, daß alle Geburtsraten gleich  $\lambda$  sind, alle Todesraten gleich  $\mu$  sind und es unendlich viele Zustände gibt (M/M/1-Warteschlangensystem).

Aufgaben:

- Bestimmen Sie die Zustandsübergangsratenmatrix  $\Lambda$ .
- Bestimmen Sie die Zustandsübergangswahrscheinlichkeitsmatrix  $P$
- Eine solche Markov-Kette besitzt einen Gleichgewichtswahrscheinlichkeitsvektor  $\pi$  genau dann, wenn  $\lambda < \mu$  gilt. Bestimmen Sie  $p = (p_n)_{n \in \mathbb{N}_0}$  für  $\lambda=2$  und  $\mu=4$ .

**Lösung:**



$$\Lambda = \begin{pmatrix} -\lambda & \lambda & 0 & \dots \\ \mu & -(\lambda + \mu) & \lambda & \dots \\ 0 & \mu & -(\lambda + \mu) & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix}$$

$$P = \begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 & \dots \\ \frac{\mu}{\lambda + \mu} & -1 & \frac{\lambda}{\lambda + \mu} & \dots \\ 0 & \frac{\mu}{\lambda + \mu} & -1 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix} \quad (\text{für die eingebettete Markov-Kette})$$

$$p_n = \rho^n (1 - \rho), \text{ wobei } \rho = \frac{\lambda}{\mu} = 0.5 \Rightarrow$$

$$p_n = 0.5^{n+1}$$

**Beispiel 14.** Berechnen Sie für das System M/M/1 mit  $\lambda=1000$  Pakete/s und  $\mu=4000$  Pakete/s die Wahrscheinlichkeit, dass kein Paket auf seinen Versand wartet bzw. gerade versandt wird. Vergleichen Sie das mit der Wahrscheinlichkeit, dass 10 Pakete im System sind.

**Lösung:**

Zur Vereinfachung kann man  $\lambda$  und  $\mu$  normieren:

$\lambda=1$  und  $\mu=4$ .

Die Wahrscheinlichkeit, dass sich kein Paket im System befindet ist

$$p_0 = 1 - \rho$$

$$p_0 = 0.75$$

Und für 10 Pakete:

$$p_{10} = p_0 \rho^{10} = 0.75 \cdot 0.25^{10} \approx 7.153 \cdot 10^{-7} \Rightarrow \frac{p_{10}}{p_0} \approx 9.54 \cdot 10^{-7}$$

**Beispiel 15.** Nehmen Sie an, dass die Ankunftsrate bei steigender Anzahl  $k$  von zu versendenden Paketen folgendermaßen sinkt:  $\lambda'(k) = \frac{\lambda}{k+1}$ . Die Bedienrate bleibt aber konstant, d.h.  $\mu(k) = \mu$  für alle  $k$ .

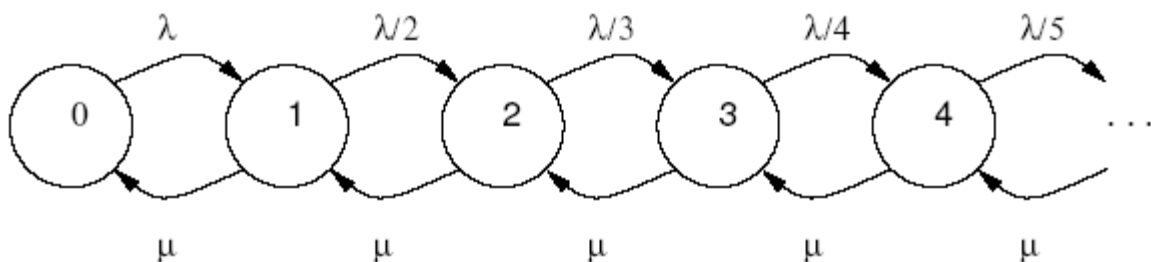
(a) Zeichnen und beschriften Sie das Zustandsübergangsdiagramm.

(b) Drücken Sie die Wahrscheinlichkeit  $p_k$ , daß sich  $k$  Pakete im System aufhalten, als Funktion von  $\lambda$ ,  $\mu$  und  $p_0$  aus.

(c) Finden Sie eine geschlossene Lösung für  $p_0$ . Hinweis: Nutzen Sie die Reihenentwicklung der Exponentialfunktion  $e^x$ .

**Lösung:**

(a)



Zustandsübergangsdiagramm

(b) Beim stationären System kann man folgende Gleichungen aufstellen:

$$\lambda p_0 = \mu p_1 \Rightarrow p_1 = \frac{\lambda}{\mu} p_0$$

$$\frac{\lambda}{2} p_1 = \mu p_2 \Rightarrow p_2 = \frac{\lambda^2}{1 \cdot 2 \cdot \mu^2} p_0$$

$$\frac{\lambda}{3} p_2 = \mu p_3 \Rightarrow p_3 = \frac{\lambda^3}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \mu^3} p_0$$

.....

Daraus läßt sich

$$p_k = \frac{\lambda^k}{k! \mu^k} p_0 = \frac{\rho^k}{k!} p_0 \quad (\rho = \frac{\lambda}{\mu})$$

induktiv für  $k > 0$  ableiten.

(c) Wegen

$$\sum_{k=0}^{\infty} p_k = p_0 + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\rho^k}{k!} p_0 = 1$$

d.h. mit Vorziehen des konstanten Faktors  $p_0$  und dem Ausdruck von  $p_0$  als Indexverschiebung

$$1 = p_0 \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\rho^k}{k!}$$

Mit der Reihenentwicklung der Exponentialfunktion

$$e^x = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!}$$

folgt

$$1 = p_0 e^{\rho}$$

und somit

$$p_0 = e^{-\rho}$$