Q4. Markov-Prozesse in diskreter Zeit

Gliederung

- 1.Stochastische Prozesse Ein Überblick
- 2. Zeitdiskrete Markov-Prozesse
- 3. Vom Modell zum Markov-Prozess
- 4. Klassifikation von Zuständen
- 5. Stationäre und transiente Maße
- 6. Absorbierende Markov-Prozesse

Literatur (primär)

- •C. G. Cassandras, S. Lafortune Introduction to Discrete Event Systems. Springer 2008 Kap. 7.1., 7.2
- •W. J. Stewart

Numerical Solution of Markov Chains. Princeton University Press 1994, Kap. 1

- •J. G. Kemeny, J. L. Snell Finite Markov Chains. Springer 1960
- •P. Buchholz et al Quantitative Systemanalyse mit Markovschen Ketten Teubner 1994, Kap. 2, 5, 6

Ziele:

- ➤ Übersicht über stochastische Prozesse bekommen
- ➤ Modellierungsmächtigkeit zeitdiskreter Markov-Prozesse kennen lernen
- ➤ Zeitdiskrete Markov-Prozesse klassifizieren können
- ≻Übergang vom Modell zur Markov-Prozesse kennen lernen
- ➤ Systeme mit Hilfe von Markov-Prozessen bewerten können
- ➤ Algorithmen zur Analyse von zeitdiskreten Markov-Prozessen kennen lernen

Q 4.1 Stochastische Prozesse – Ein Überblick

Einige Definitionen

Zufallsvariable (ZV) ist eine Variable, deren Wert durch den Ausgang eines Zufallsexperiments bestimmt ist und eine reelle Zahl ist.

Bezeichnung für ZVs: X, Y, Z, ...

Bezeichnung für den Wert einer ZVs: x, y, z,

Unterscheidung in

diskrete Zufallsvariablen mit endlichem oder abzählbarem

Wertebereich

Beispiele: Münzwurf, Würfeln, ...

kontinuierliche Zufallsvariablen mit überabzählbarem

Wertebereich

Beispiele: Zwischenankunftszeit, Bedienzeit, ...

Zufallsvariablen mit Wertebereich W_x sind charakterisiert durch:

- **Verteilungsfunktion** (Vfkt) F(x)=P[X≤x] für -∞ ≤ x ≤∞
- ➤ Im diskreten Fall durch
 - \triangleright Wahrscheinlichkeit p(x)=P[X=x]
 - ightharpoonup Momente $E(X^i) = \sum_{x \in W_X} p(x) \cdot x^i$
- ➤ Im kontinuierlichen Fall
 - \triangleright Dichtefunktion fX(x) mit $\int_{x \in W_{X} \land x \le y} fX(x) dx = F(y)$
 - \blacktriangleright Momente $E(X^i) = \int_{x \in W_X} fX(x) \cdot x^i dx$

Ein stochastischer Prozess Y(t) ist eine Funktion über dem Parameterraum T, deren Resultate ZVs sind.

- Normalerweise wird Parameterraum T als Zeit interpretiert (diskret $T=\mathbb{N}$ oder kontinuierlich $T=\mathbb{R}_+$)
- Für stochastische Prozesse kann man Momente, Dichte und Verteilungsfunktion zum Zeitpunkt t über Y(t) definieren
- Eine Realisierung von Y(t) über T bezeichnet man als **Trajektorie**

Stochastischer Prozess kann über die Zeit beobachtet werden

➤ Sei S der Zustandsraum, der endlich, abzählbar oder überabzählbar sein kann

Wir beschränken uns auf abzählbare und meistens sogar endliche Zustandsräume

Für $(x_1,...,x_n, t_1,...,t_n)$ mit $x_i \in S$ und $t_i \in T$ mit $t_1 < t_2 < ... < t_n$ können wir eine gemeinsame Verteilungsfunktion definieren

$$F_X(x_1,...,x_n, t_1,...,t_n) = P[X(t_0) \le x_0,..., X(t_n) \le x_n]$$

Wir nennen einen Prozess stationär, falls

$$F_X(x_1,...,x_n, t_1,...,t_n) = F_X(x_1,...,x_n, t_1+\tau,...,t_n+\tau)$$
 für all $t \in T$

Für stochastische Prozesse lassen sich Maßzahlen zu Zeitpunkten berechnen z.B. E(X(t)) Erwartungswert zum Zeitpunkt t

Komplexität stochastischer Prozesse hängt im Wesentlichen von ihrer Struktur ab:

 $ightharpoonup F_X(x,t)$ hängt von allen Zuständen, die vor dem Zeitpunkt tangenommen wurden, kaum zu spezifizieren/analysieren

Abhängigkeit wird geeignet eingeschränkt dadurch analysierbar/spezifizierbar aber auch ausdrucksschwächer

➤ Unabhängiger Prozess

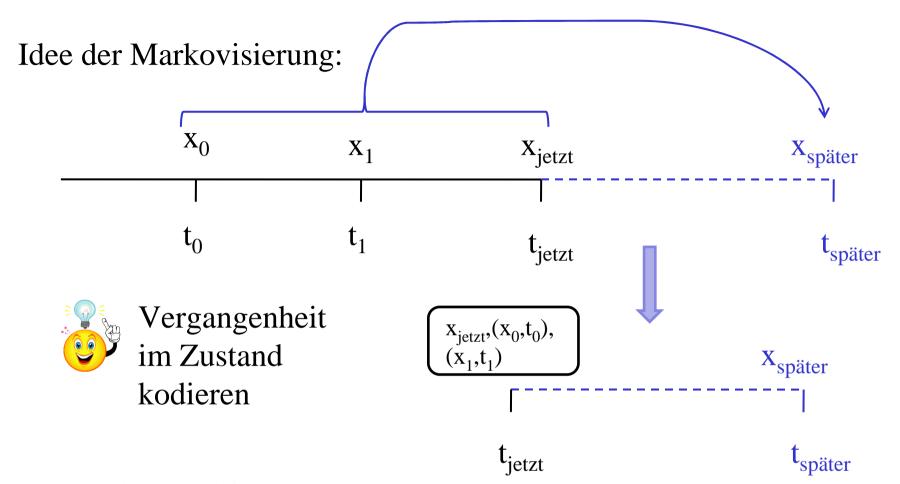
$$F_X(x_1,...,x_n, t_1,...,t_n) = F_X(x_1, t_1) \cdot ... \cdot F_X(x_n, t_n)$$
 einfach aber ausdrucksschwach

➤ Markov-Eigenschaften

M1: in der Vergangenheit eingenomme Zustände sind irrelevant

M2: Verweilzeit im aktuellen Zustand ist irrelevant

- ➤ Markov-Prozess erfüllt M1 und M2
- ➤ Semi-Markov-Prozess erfüllt M1



Zustandsraum bleibt abzählbar/endlich bei abzählbarer/endlicher Zahl von Abhängigkeiten, sonst Approximation

Markovisierung im Prinzip immer (zumindest approximativ) möglich aber ...

4.2 Zeitdiskrete Markov-Prozesse

Wir betrachten Zeit $T=\mathbb{N}$ und endliche/abzählbare Zustandsräume (bei Bedarf $X\subseteq\mathbb{N}$)

Schreibweise $X(k) = X_k$ Zustand zum Zeitpunkt k=0,1,...

Für einen zeitdiskreten Markov-Prozess gilt

$$P[X_{k+1}=x_{k+1}|X_k=x_k,...,X_0=x_0] = P[X_{k+1}=x_{k+1}|X_k=x_k]$$

Zukunft hängt nur vom aktuellen Zustand ab!

Deshalb kann man schreiben (Zustandsraum $X\subseteq\mathbb{N}$)

$$p_{ij}(k) = P[X_{k+1} = x_j | X_k = x_i]$$

falls p_{ij}(k) nicht von k abhängt, sprechen wir von einem homogenen Markov-Prozess (ansonsten von einem inhomogenen)

$$p_{ij} = P[X_{k+1} = x_j | X_k = x_i]$$

Wir beschränken uns auf den homogenen Fall!

Da p_{ii} Wahrscheinlichkeiten sind, gilt:

$$> p_{ij} \ge 0$$

$$\triangleright \Sigma_{j \in S} p_{ij} = 1$$

Zusammenfassung der p_{ij} in einer Matrix **P** mit $P(i,j)=p_{ij}$

P ist die Zustandsübergangsmatrix oder Transitionsmatrix

Ein kleines Beispiel (Wetter in Dortmund)

Zustandsraum $S = \{1, 2, 3\}$

$$x = 1$$
: Regen

$$x = 2$$
: Bedeckt

$$x = 3$$
: Sonnig

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0.3 & 0.5 & 0.2 \\ 0.2 & 0.5 & 0.3 \\ 0.1 & 0.4 & 0.5 \end{pmatrix}$$



$$p_{11} = 0.3$$
 wenn es heute regnet, regnet es mit Wahrscheinlichkeit 0.3 auch morgen

 $p_{31} = 0.1$ wenn es heute sonnig ist, regnet es morgen mit Wahrscheinlichkeit 0.1

Übergang zu Mehrschrittwahrscheinlichkeiten:

$$p_{ij}^{(n)} = P[X_{k+n} = j | X_k = i] \text{ for all } n = 1, 2, \dots$$

Es gilt (Chapman-Kolmogorov Gleichungen):

$$p_{ij}^{(n)} = \sum_{x \in S} p_{ix}^{(l)} p_{xj}^{(n-l)} \text{ for } 0 < l < n$$

Beweis:
$$p_{ij}^{(n)} = P[X_n = j | X_0 = i]$$

 $= \sum_{x \in S} P[X_n = j, X_l = x | X_0 = i]$
 $= \sum_{x \in S} P[X_n = j | X_l = x, X_0 = i] P[X_l = x | X_0 = i]$
 $= \sum_{x \in S} P[X_n = j | X_l = x,] P[X_l = x | X_0 = i]$
 $= \sum_{x \in S} p_{ix}^{(l)} p_{xj}^{(n-l)}$

Als Matrix aufgeschrieben $\mathbf{P}^{n} = \mathbf{P}^{l}\mathbf{P}^{n-l}$ (Potenzen von Matrizen)

Pⁿ ist die Matrix der n-Schritt Übergangswahrscheinlichkeiten

Beispiel (Wetter in Dortmund in 2 Tagen)

$$\mathbf{P}^2 = \begin{pmatrix} 0.21 & 0.48 & 0.31 \\ 0.19 & 0.47 & 0.34 \\ 0.16 & 0.45 & 0.39 \end{pmatrix}$$

 $\mathbf{P}^2 = \begin{pmatrix} 0.21 & 0.48 & 0.31 \\ 0.19 & 0.47 & 0.34 \\ 0.16 & 0.45 & 0.39 \end{pmatrix}$ Bsp. Wenn heute ein sonniger Tag ist, so ist mit Wahrscheinlichkeit 0.39 übermorgen ein sonniger Tag!

Was passiert, wenn wir weiter rechnen? In diesen Fall erhalten wir nach einigen Iterationen die Matrix (Einträge auf 3 Stellen gerundet):

$$\mathbf{P}^{\infty} = \begin{pmatrix} 0.183 & 0.465 & 0.352 \\ 0.183 & 0.465 & 0.352 \\ 0.183 & 0.465 & 0.352 \end{pmatrix}$$
 Interpretation

Markovisierung:

Wenn das morgige Wetter nicht nur vom heutigen Wetter abhängt...

- z.B. Regenwahrscheinlichkeit nach 2 Regentagen für einen weiteren Regentag 0.4 statt 0.3
- ⇒ Markov-Eigenschaft im ursprünglichen Zustandsraum geht verloren
- ⇒ Erweiterung des Zustandsraums, um zu einem Markov-Prozess zu gelangen

```
Neuer Zustandsraum (Regen, Bedeckt, Sonne):

S = {RR, RB, RS, BR, BB, BS, SR, SB, SS}

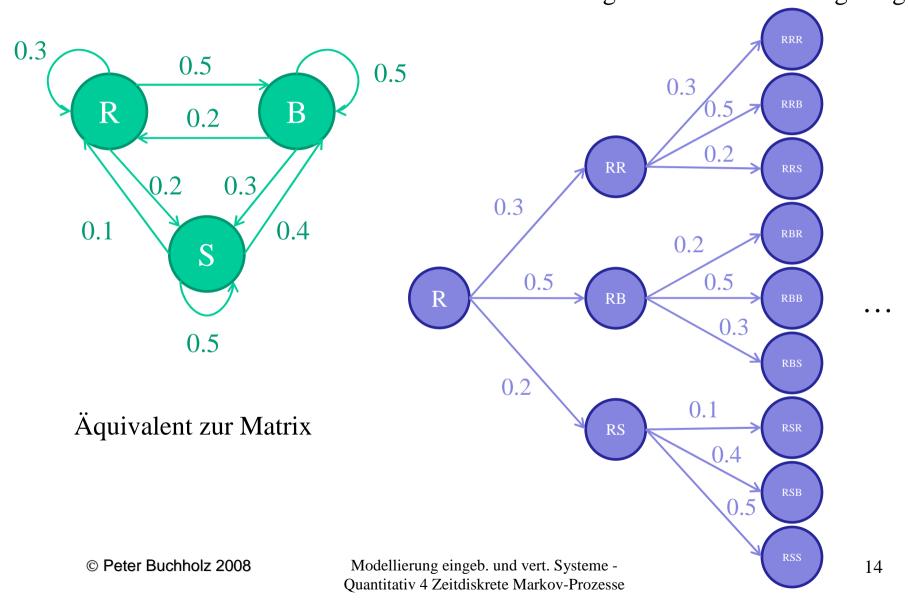
Abhängigkeit von 2 Tagen, beliebig fortsetzbar,

aber Zustandsraumgröße 3<sup>n</sup>
```

Bisherige Beschreibung von Markov-Prozessen über Zustände und Matrizen

Alternative: Bewerteter Graph (LTS)

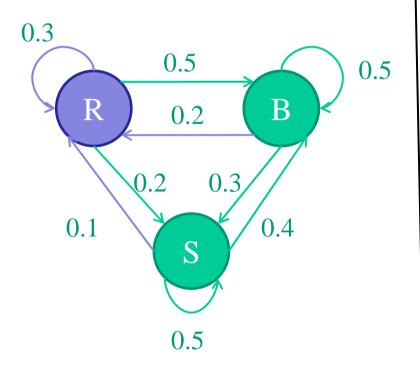
Ablauf ausgehend von einem Regentag



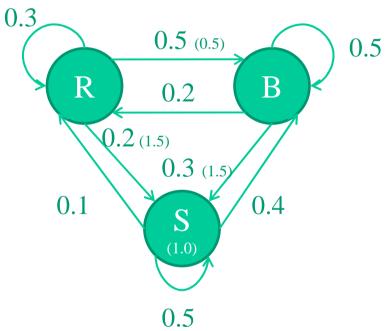
Matrizen zur Speicherung und mathematischen Analyse Graphen zur Visualisierung

Erweiterungen

Färben von Zuständen und Kanten



Belohnungen (Engl. reward) an Zuständen und Kanten



Belohnung in Klammern, ohne Wert ⇒ keine Belohnung

Q 4.3 Vom Modell zum Markov-Prozess

Markov-Prozesse kodieren Verhalten im Zustand ⇒ sehr viele Zustände (Zustandsraumexplosion)

Beschreibung in einem kompakten Modell und algorithmische Erzeugung des Zustandsraums und der Transitionsmatrix (im endlichen Fall)

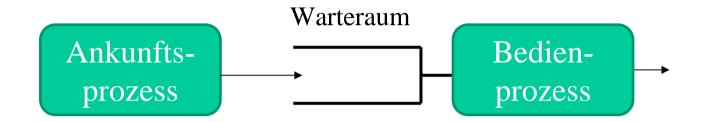
Unendliche Zustandsräume nur generierbar, wenn endliche Erzeugungsvorschrift vorhanden

Die meisten Modelle sind zeitkontinuierlich, da Zustandsraumerzeugung im zeitdiskreten Fall schwieriger ist (gleichzeitige Ereignisse)

Hier kurz vorgestellt (am Beispiel):

zeitdiskrete Warteschlangen(-netze)

Einfache Warteschlangensysteme: Hier Ankunftsprozess + Bediener

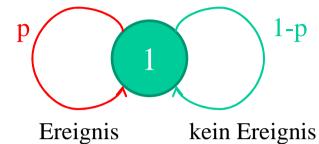


Weitere Annahmen:

- ➤eine Bediener (arbeitet immer, wenn Kunden da)
- ≽ein Typ von Kunden
- ➤ Warteraum der Größe K (falls K < ∞, gehen Kunden verloren)
- ➤ Bedienstrategie FCFS
- ➤ da Zeit getaktet, nur Ereignisse (Ankunft, Bedienende) zum Taktzeitpunkt bei gleichzeitigem Bedienende und Ankunft, wird erst das Bedienende ausgeführt

Beschreibung von Ankunfts- und Bedienprozessen durch zeitdiskrete Markov-Prozesse

Einfachste Form geometrische Verteilung



Geometrische-Verteilung

Parameter $p \in (0,1]$:

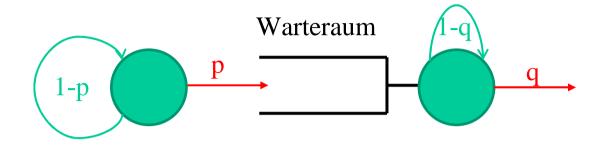
$$p(x) = \begin{cases} p \cdot (1-p)^{x} & \text{falls } x \in \{0,1,2,K\} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$$F(x) = \begin{cases} 1 - (1-p)^{\lfloor x \rfloor + 1} & \text{falls } x \ge 0 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$$E(X) = (1-p) / p$$

Die geometrische Verteilung ist als einzige diskrete Verteilung gedächtnislos!

Geo/Geo/1/K Modell



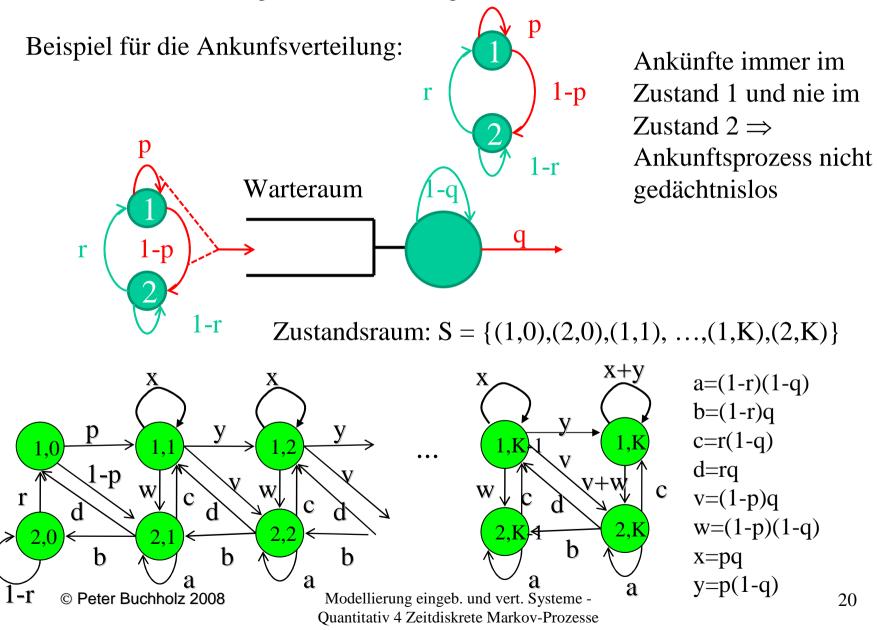
Zustandsraum: $S = \{0, 1, ..., K\}$ nur Kundezahl im System relevant

Zeitdiskreter Markov-Prozess als Graph:



mit x = (1-p)(1-q)+pq, y = q(1-p) und z = p(1-q)

Andere Verteilungen durch Nutzung von Markov-Prozessen



Q4.4 Klassifikation von Zuständen

Verschiedene Maße existieren, um Zustände zu klassifizieren und daraus folgend ganze Markov-Prozesse zu klassifizieren

Erreichbarkeit/Unerreichbarkeit von Zuständen:

- ➤ Auf der Repräsentation des Markov-Prozesses als gerichteter Graph definierbar
 - > Zustand i von j aus erreichbar, falls ein gerichteter Pfad von i nach j existiert (d.h. $p_{ij}^{(n)} > 0$ für ein n>0)
 - Falls der Zustandsraum endlich ist und m Zustände beinhaltet, so gilt sogar

i von j aus erreichbar $\Leftrightarrow p_{ij}^{(n)} > 0$ für 0 < n < m

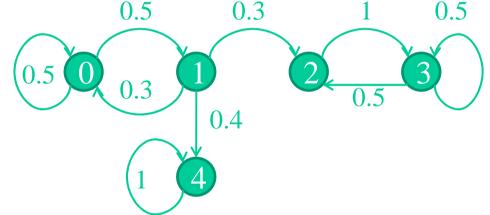
Eine Untermenge S' \subseteq S ist <u>abgeschlossen</u> falls $p_{ij} = 0$ für alle Paare $i \in S'$, $j \in S$ Eine <u>abgeschlossene</u> Menge S' ist <u>irreduzibel</u>, falls für alle $i,j \in S'$:

$$p_{ij}^{(n)} > 0$$
ir ein n < |S'|

Ein Zustand i ist absorbierend, falls $p_{ii} = 1$

Beispiel (aus CaLa08): $S = \{0, 1, 2, 3, 4\}$

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0.5 & 0.5 & 0 & 0 & 0 \\ 0.3 & 0 & 0.3 & 0 & 0.4 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0.5 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



Abgeschlossene Mengen: ...

Irreduzible Mengen: ...

Wann kehrt der Prozess zu einem Zustand zurück, wenn er ihn einmal verlassen hat?

$$f_{jj}^{(n)}=P[\text{erste R\"{u}}\text{ckkehr zu }j\text{ genau }n\text{ Schritte nach dem Verlassen von }j]$$

$$P[X_n=j,X_{n-1}\neq j,\ldots,X_1\neq j|X_0=j]$$

Es gilt:
$$f_{jj}^{(1)} = p_{jj}$$

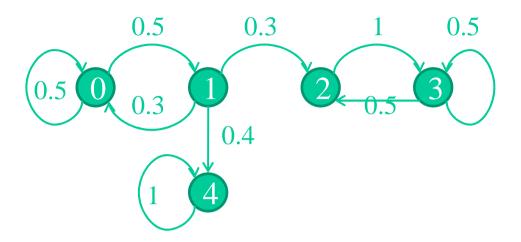
Mit
$$p_{jj}^{(0)}=1$$
 gilt: $p_{jj}^{(n)}=\sum_{k=1}^n f_{jj}^{(k)}p_{jj}^{(n-k)}$ (rekursive Berechnung)

Die Wahrscheinlichkeit überhaupt nach j zurückzukehren: $f_{jj}=\sum_{k=1}^\infty f_{jj}^{(n)}$

Falls
$$f_{jj} = 1 \Leftrightarrow Zustand\ j$$
 ist $\underline{rekurrent}$ $f_{jj} < 1 \Leftrightarrow Zustand\ j$ $\underline{transient}$

Falls
$$f_{jj} = 1 \Leftrightarrow \text{Zustand j ist } \underbrace{\text{rekurrent}} \qquad f_{jj} < 1 \Leftrightarrow \text{Zustand j } \underbrace{\text{transient}}$$
Falls Zustand j $\underbrace{\text{rekurrent}}$ ist, dann $M_{jj} = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{jj}^{(n)}$ die $\underbrace{\text{mittlere Rekurrenzzeit}}$

Falls für einen rekurrenten Zustand j $M_{ii} < \infty$, dann ist j <u>positiv rekurrent</u>, ansonsten nullrekurrent



Zustand 1:

Zustand 2:

Verallgemeinerung der Rekurrenzeigenschaft

$$f_{ij}^{(n)} = P[\text{erstes Betreten von } j \text{ genau } n \text{ Schritte nach dem Verlassen von } i]$$

 $P[X_n = j, X_{n-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i]$

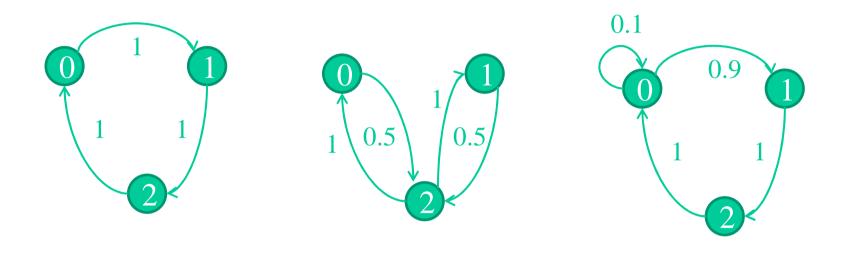
Es gilt:
$$f_{ij}^{(1)} = p_{ij}$$
Ferner gilt: $p_{ij}^{(n)} = \sum_{k=1}^{n} f_{ij}^{(k)} p_{jj}^{(n-k)}$ bzw. $f_{ij}^{(n)} = p_{ij}^{(n)} - \sum_{k=1}^{n-1} f_{ij}^{(k)} p_{jj}^{(n-k)}$
Die Wahrscheinlichkeit überhaupt nach j zu gelangen: $f_{ij} = \sum_{k=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)}$

Falls
$$f_{ij} = 1$$
 dann ist $M_{ij} = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{ij}^{(n)}$

 \mathbf{M}_{ij} sind die eindeutige Lösung der Gleichung $M_{ij} = \sum p_{ik} (1 + M_{kj})$

Sei $\left\{n>0|p_{jj}^{(n)}>0\right\}$ und sei d
 der größte gemeinsame Teiler der Elemente

Falls d>1, so ist Zustand j periodisch, ansonsten aperiodisch



Periodisch mit Periode d=3 Periodisch mit Periode d=2

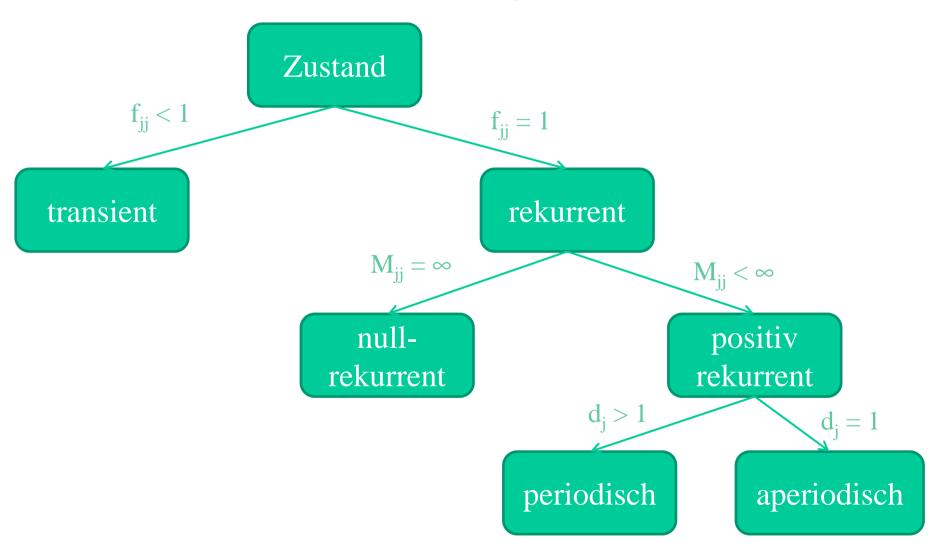
Aperiodisch

Ein Zustand, der positiv rekurrent und aperiodisch ist, wird ergodisch genannt

Einige Aussagen (ohne Beweis):

- > Wenn der Markov-Prozess einen endlichen Zustandsraum hat, so ist mindestens ein Zustand rekurrent
- ➤ Wenn i ein (positiv) rekurrenter Zustand ist und j von i aus erreicht werden kann, dann ist auch j (positiv) rekurrent
- Falls S endlich und irreduzibel ist, dann ist jeder Zustand rekurrent
- Falls S irreduzibel ist, dann ist jeder Zustand positiv rekurrent oder nullrekurrent oder transient
- Falls S irreduzibel ist, dann haben alle Zustände die selbe Periode
- Alle Zustände eines endlichen, aperiodischen und irreduziblen Markov-Prozesses sind ergodisch

Übersicht Zustandsklassifizierung:



Q4.5 Stationäre und transiente Analyse

Transiente Maße: Verteilung nach k Schritten

Sei $\pi(0)$ Verteilung zum Zeitpunkt 0 (Startverteilung)

Dann gilt:

$$\pi_{j}(k+1) = P[X_{k+1} = j]
= \sum_{i \in S} P[X_{k+1} = j | X_{k} = i] P[X_{k} = i] = \sum_{i \in S} p_{ij} \pi_{i}(k)$$

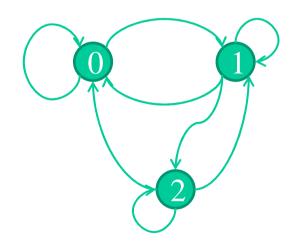
In Matrixform aufgeschrieben:

$$\pi(k+1) = \pi(k)\mathbf{P} = \pi(0)\mathbf{P}^k$$

Sei \mathbf{r} ein Spaltenvektor mit dem Gewinn (reward) für Zustand i in Position \mathbf{r}_i , dann ist $\pi(k)\mathbf{r}$ der Gewinn zum Zeitpunkt k und $\Sigma_{k=1...K}$ $\pi(k)\mathbf{r}$ der Gewinn im Intervall [1,K]

Zwei Prozessor-Beispiel (CaLa08):

- **≻**Zwei Prozessoren
- Mit Wahrscheinlichkeit α trifft ein Job ein
- Falls beide Prozessoren frei sind, wird der Job Prozessor 1 zugewiesen, falls nur Prozessor 2 frei ist, wird diesem der Prozess zugewiesen, ansonsten geht der Prozess verloren
- \triangleright Ein arbeitender Prozessor beendet mit W. β seine Bearbeitung
- ➤ Bearbeitungen enden vor der Ankunft der Jobs



$$\begin{split} p_{00} &= (1 \text{-} \alpha) & p_{01} = \alpha \\ p_{10} &= \beta (1 \text{-} \alpha) & p_{11} &= (1 \text{-} \beta) (1 \text{-} \alpha) + \alpha \beta & p_{12} &= (1 \text{-} \beta) \alpha \\ p_{20} &= \beta^2 (1 \text{-} \alpha) & p_{21} &= \beta (1 \text{-} \beta) (1 \text{-} \alpha) + \beta (1 \text{-} \beta) (1 \text{-} \alpha) + \beta^2 \alpha \\ p_{22} &= (1 \text{-} \beta)^2 + \beta (1 \text{-} \beta) \alpha + \beta (1 \text{-} \beta) \alpha \end{split}$$

Für α =0.5 und β =0.7 erhalten wir folgende Matrix

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0.5 & 0.5 & 0\\ 0.35 & 0.5 & 0.15\\ 0.245 & 0.455 & 0.4 \end{pmatrix}$$

Sei
$$\pi(0) = (1, 0, 0)$$
 dann ist $\pi(3) = \pi(2)\mathbf{P} = \pi(0)\mathbf{P}^3 = (0.405875, 0.496625, 0.0975)$

Die mittlere Anzahl aktiver Prozessoren zum Zeitpunkt 3 kann mittels des reward Vektors $\mathbf{r} = (0, 1, 2)^{\mathrm{T}}$ durch $\pi(3)\mathbf{r} = 0.691625$ berechnet werden

Die mittlere Anzahl Jobs, die zum Zeitpunkt 3 fertig werden ergibt sich aus: $\pi_1(3)\beta + \pi_2(3)(2\beta^2 + 2(1-\beta)\beta) = 0.8526875$

Wahrscheinlichkeit, dass das System im Intervall [0,3] leer bleibt: $\pi_0(0)(1-\alpha)^3 = 0.125$

Oft besteht Interesse an einem "typischen" Verhalten des Markov-Prozesses Beispiele

- ➤ Wie lautet die mittlere Auslastung der Prozessoren?
- ➤ Wie groß ist die Regenwahrscheinlichkeit an einem beliebigen Tag?
- **>**...

Formal:
$$\pi_j = \lim_{k \to \infty} \pi_j(k)$$

Damit verbunden sind die Fragen:

- ➤ Wann existiert der Grenzwert?
- ightharpoonupBeschreibt der Grenzwert eine Wahrscheinlichkeitsverteilung (d.h. gilt $\Sigma \pi_i = 1$)
- \triangleright Wie beeinflusst $\pi(0)$ den Grenzwert π ?
- \triangleright Wie berechnet man π ?

Berechnung $\pi(k) = \pi(k-1)\mathbf{P}$ mit $\pi(0)$ startend

Es gilt damit auch $\pi(k) = \pi(0)\mathbf{P}^k$ und \mathbf{P}^k sollte gegen eine Matrix Π konvergieren Falls π erreicht sollte gelten $\pi = \pi \mathbf{P}$ und da π Wahrscheinlichkeitsvert. $\Sigma \pi_i = 1$

Ein Beispiel:

$$\mathbf{P} = \begin{pmatrix} 0 & 0.5 & 0.5 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{P}^2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{P}^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0.5 & 0.5 \\ 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{P}^4 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \end{pmatrix}$$
Grenzwert existiert nicht!

Für $\pi(0)=(1, 0, 0)$ gilt $\pi(2k)=(1, 0, 0)$ und $\pi(2k-1)=(0, 0.5, 0.5)$ (k>0)

Allgemein gilt: Falls der zeitdiskrete Markov-Prozess irreduzibel und periodisch (mit Periode d>1) ist, so existiert der Grenzwert nicht, sondern es existiert für jedes a \leq d ein eigener Grenzwert d.h. $\lim_{k\to\infty} \mathbf{P}^k = \Pi(k \text{ mod d})$

Allgemein gilt folgender Satz (hier ohne Beweis):

Wenn in einem zeitdiskreten Markov-Prozess alle Zustände ergodisch sind, so existiert $\Pi = \lim_{k \to \infty} \mathbf{P}^k$ und entspricht einer Matrix, bei der alle Zeilen identisch zu π sind $\Rightarrow \pi$ ist unabhängig von $\pi(0)$.

(Zur Erinnerung: In einem endlichen, irreduziblen, aperiodischem zeitdiskreten Markov-Prozess sind alle Zustände ergodisch)

Ferner gilt
$$\pi_j = (M_{jj})^{-1}$$

Berechnung von π :

► Iterativ: Berechne $\pi(k) = \pi(k-1)\mathbf{P}$

Abbruch falls $\|\pi(k)-\pi(k-1)\| < \varepsilon$

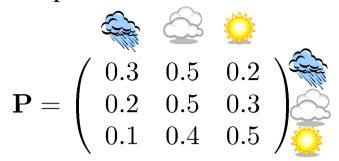
 \triangleright Direkt: Lösung des Gleichungssystems $\pi = \pi P$

mit der Normierungsbedingung $\Sigma \pi_i = 1$

Rang von **P** für irreduzible Markov-Prozesse $|S|-1 \Rightarrow$

durch Einbeziehung der Normierungsbedingung entsteht ein eindeutig lösbares Gleichungssystem

Beispiel von Folie 10:



Gleichungen:

$$\pi_1 = 0.3\pi_1 + 0.5\pi_2 + 0.2\pi_3$$
 $\pi_2 = 0.2\pi_1 + 0.5\pi_2 + 0.3\pi_3$
 $\pi_3 = 0.1\pi_1 + 0.4\pi_2 + 0.5\pi_3$
 $1 = \pi_1 + \pi_2 + \pi_3$

Eine der ersten drei Gleichungen ist redundant

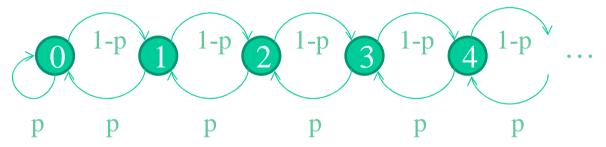
Lösung des resultierenden Gleichungssystems lautet: $\pi = (0.183, 0.465, 0.352)$

Was passiert, wenn nicht alle Zustände ergodisch sind?

Falls in einem irreduziblen, aperiodischen Markov-Prozess alle Zustände transient oder nullrekurrent sind, so gilt für alle j: $\pi_i = \lim_{k \to \infty} \pi_i(k) = 0$

⇒ Es existiert keine stationäre Verteilung!!

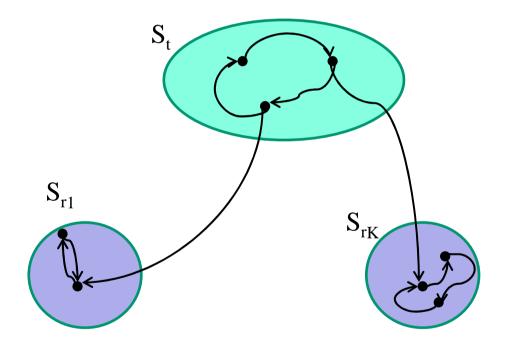
Beispiel:



- Falls p>0.5 sind alle Zustände positiv rekurrent und die stationäre Verteilung existiert (Berechnung später siehe M/M/1)
- Falls p<0.5 sind alle Zustände transient und die stationäre Verteilung existiert nicht
- ➤ Falls p=0.5 sind alle Zustände nullrekurrent und die stationäre Verteilung existiert nicht

In einem reduziblen Markov-Prozess lassen sich Zustände in Untermengen S_t , S_{r1} , ..., S_{rK} disjunkt unterteilen

- ►S_t ist die Menge der transienten Zustände
- $\triangleright S_{r_i}$ ist die i-te rekurrente Zustandsmenge (abgeschlossen)



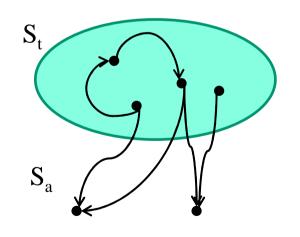
- Falls in S_{ri} alle Zustände ergodisch sind, so existiert dort eine stationäre Zustandsverteilung
- Die stationäre
 Wahrscheinlichkeit aller
 Zustände in S_t ist 0
- \triangleright Die stationäre Verteilung des Prozesses hängt von $\pi(0)$ ab

Q4.6 Absorbierende zeitdiskrete Markov-Prozesse

Wir betrachten zeitdiskrete Markov-Prozesse, deren Zustandsmenge S sich in zwei Untermengen unterteilen lässt

- > S_t die Menge der transienten Zustände
- $ightharpoonup S_a$ die Menge der absorbierenden Zustände mit i $\in S_a \Rightarrow p_{ii} = 1.0$

Sei
$$\pi_i(0) > 0 \Rightarrow i \in S_t$$



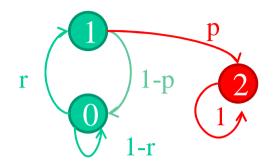
Es gilt $\lim_{k\to\infty} \pi_i(k) = 0$ für $k \in S_t$

Ziele:

- ➤ Berechnung der Anzahl Schritte bis zum Erreichen eines absorbierenden Zustandes
- ➤ Wahrscheinlichkeit einen bestimmten absorbierenden Zustand zu erreichen

Systemanalyse bis zum Eintreten eines bestimmten Ereignisses

Beispiel: Diskrete Phasenverteilung (siehe Beispiel auf Folie 20)



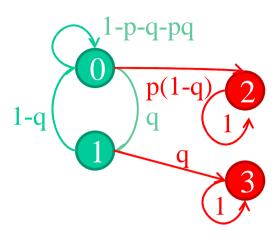
$$\pi(0) = (1, 0, 0)$$

Wie lange dauert es im Mittel bis zur nächsten Ankunft, wenn der aktuelle Zustand 0 ist?

Formeln auf Folie 25 zur Berechnung nicht anwendbar, da f_{ij}<1 für j≠2

Iterative Berechnung:
$$M_{02} = \sum_{k=1}^{\infty} k(\pi_2(k) - \pi_2(k-1))$$

Beispiel: Diskrete Prozessmodell



$$\pi(0) = (1, 0, 0, 0)$$

Mit welcher
Wahrscheinlichkeit wird
der Prozess erfolgreich
bearbeitet?
Wie lange dauert im Mittel
eine erfolgreiche
Bearbeitung?

- > Prozess Laufzeit wird auf einem Prozessor bearbeitet
- ➤ Am Ende eines Schritts ist der Prozess mit Wahrscheinlichkeit p fertig (Übergang in Zustand 2), falls kein Fehler aufgetreten ist
- ➤ Mit Wahrscheinlichkeit q tritt ein Fehler auf , der den Prozessor in einen Fehlerzustand überführt (Übergang in Zustand 1)
- ➤ Der Fehlerzustand im nächsten Schritt wieder verlassen, falls kein zweiter Fehler auftritt
- ➤ Ein Fehler im Fehlerzustand führt zum Abbruch der Bearbeitung (Übergang in Zustand 3)

Iterative Berechnung:

Erfolgswahrscheinlichkeit
$$f_{02} = \sum_{k=1}^{\infty} \pi_2(k)$$

Bearbeitungszeit $M_{02} = \frac{\sum_{k=1}^{\infty} k(\pi_2(k) - \pi_2)}{2}$

Modellierung eingeb. und vert. Systeme -Ouantitativ 4 Zeitdiskrete Markov-Prozesse Besserer Ansatz über die Fundamentalmatrix (hier nur kurz angedeutet, Details im Buch von Kemeny und Snell)

Matrix zeitdiskreter absorbierender Markov-Prozesse

$$\mathbf{P} = \left(egin{array}{c|c} \mathbf{S}_{\mathrm{t}} & \mathbf{S}_{\mathrm{a}} \ \hline \mathbf{Q} & \mathbf{R} \ \hline \mathbf{0} & \mathbf{I} \end{array}
ight) egin{array}{c|c} \mathbf{S}_{\mathrm{t}} \ \hline \mathbf{S}_{\mathrm{a}} \end{array}$$

Es gilt: $lim_{k\to\infty} \mathbf{Q}^k$ und $\boldsymbol{\Sigma}_{k=0\dots\infty} \mathbf{Q}^k$ existieren

Fundamentalmatrix: $\mathbf{N} = (\mathbf{I} - \mathbf{Q})^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{Q}^k$

Ergebnisse:

 $ightharpoonup N_{ij}$ ist die Anzahl der Besuche in j vor Verlassen der transienten Zustände, wenn der Prozess sich im Zustand i befindet

 \triangleright Sei **B** = **NR**, dann ist **B**_{ij} die Wahrscheinlichkeit, dass ausgehend von Zustand i∈ St eine Absorption in Zustand j∈ S_a erfolgt.