

MARICOV-LANCOLK

1. előadás (09.15.)

Markov-tulajdonság: A folyamat jövője csak a jelenétől függ, az múlttól nem.

homogén: diszkrét / folytonos

allopattin: diszkrét / folytonos (csak a diszkrét hívjuk lényegesnek)

pl.: biológiai, differenciák, populációdinamika stb...

1. kérdés: • határoltsági $\lim_{n \rightarrow \infty} P(X_n = i) = ?$

- elvezetési allopattin: elvezetési valószínűség
- X_n elvezetési időközök
- visszatevési, elvezetési valószínűsége, átlagos lépésszámok
- nagy számok tv., CHT

Def: Legyen (Ω, \mathcal{A}, P) valószínűségi méréző, (I, \mathcal{B}) mértéktér, T pozitívvalósós (NI vagy $\mathbb{R}_{\geq 0}$).

$\forall X_t: \Omega \rightarrow I$ mértékű ($t \in T$) \Rightarrow stacionárius folyamat.

$\forall (X_t)_{t \in T}$ Markov-tulajdonság, ha $\forall t > s \Rightarrow \forall B \in \mathcal{B}$

$$\text{m.m. } P(X_t \in B | \mathcal{F}_s) = P(X_t \in B | X_s) \text{ ahol } \mathcal{F}_s = \sigma\{X_u : u \leq s\}$$

A legegyszerűsített I megfigyelhető, elemei i, j, k, \dots , $\mathcal{B} = \mathcal{I}^I$

ebben a def $\Leftrightarrow \forall t > s \forall i \in I: P(X_t = i | \mathcal{F}_s) = P(X_t = i | X_s)$ m.m.

Def: $(X_t)_{t \in T}$ Markov-léca, ha Markov-tulajdonság és az átmeneti valószínűségi

$$\text{függvény: } P(X_t = j | X_s = i) = p_{ij}(t-s)$$

Diszkrét idejű ML $T = \mathbb{N}$

legyen megfigyelhető az \mathcal{F}_n -től, most az átmeneti σ -algebra, és partícionálható (!) : most a def vizsgálható megfigyelhető állapotokkal:

$$\forall m > n: P(X_m = j | X_0 = i_0, \dots, X_n = i_n) = P(X_m = j | X_n = i_n)$$

$$\forall i_0, \dots, i_n, j \in I$$

HF: Ez elv az a Markov: $P(X_{n+1}=j | X_0=i_0, \dots, X_n=i_n) = P(X_{n+1}=j | X_n=i_n)$
 tehát elég egy lépésre visszahatolni.

Megj: Ha elvannak múlt, jelen, jövő: $A = \{X_0=i_0, \dots, X_n=i_n\}$
 $B = \{X_n=i_n\}$
 $C = \{X_m=j\} \quad m > n$

A elv a def: $P(C|A \cap B) = P(C|B)$.

$\Rightarrow P(A \cap C|B) = P(A|B)P(C|B)$ tehát A és C feltételesen független B-re

"A jelen elvnyi ~ múltat és ~ jövőt"

\Rightarrow A Markov - lánc visszafelé is Markov - lánc.

Jelölés: $P(X_{n+1}=j | X_n=i) = p_{ij} = p_{ij}^{(1)}$

$P(X_{n+m}=j | X_n=i) = p_{ij}^{(m)}$

A kezdési eloszlás: $\mu = (\mu_i)_{i \in I}$ ahol $\mu_i = P(X_0=i)$

A átmeneti mátrix: $P = (p_{ij})_{i,j \in I}$

A megfelelően a négy dim. eloszlásnak kell megfelelni. Ezek:

$$P(X_0=i_0, \dots, X_n=i_n) = P(X_0=i_0)P(X_1=i_1 | X_0=i_0) \dots P(X_n=i_n | X_0=i_0, \dots, X_{n-1}=i_{n-1})$$

$$= \mu_{i_0} \cdot p_{i_0 i_1} \cdot p_{i_1 i_2} \dots p_{i_{n-1} i_n}$$

$\Rightarrow \mu$ és P jöhetnek elő a ML-ban.

μ : eloszlás I -n

P : átmeneti mátrix: $p_{ij} \geq 0, \sum_{j \in I} p_{ij} = 1$.

~~Állítás: Minden μ és P hoz tartozik Markov-lánc.~~

Tétel: $\forall I$ véges halmazra, van ahhoz μ eloszlás és P átmeneti mátrix

$\exists (\Omega, \mathcal{A}, P)$ térrel és $X_n: \Omega \rightarrow I \quad n \geq 0$ Markov lánc, így $(X_n)_{n \geq 0}$ ML

a megfelelő μ és P paraméterek.

Biz: Kolmogorov - alejtétel. Vegy: Tehát $U_n \sim U(0,1)$ i.i.d.-k

$X_0 = g(x_0)$ ahol g a μ -t adja elő, $X_{n+1} = f(X_n, U_{n+1})$ ahol f a P mátrix adhat meg.

Mi X_n eloszlása?

$$P(X_1=i) = \sum_{j \in I} P(X_0=j) P(X_1=i | X_0=j) = \sum_{j \in I} \mu_j p_{ji} \equiv \mu^{(1)}$$

vektorokból és mátrixokból: $\mu^{(1)} = \mu^{(0)} \cdot P$

ismétléses: $\mu^{(n)} = \mu^{(n-1)} \cdot P = \mu^{(0)} \cdot P^n$

Chapman - Kolmogorov - egyenlet:
$$p_{ij}^{(n+m)} = \sum_{k \in I} p_{ik}^{(n)} \cdot p_{kj}^{(m)} \quad (\text{Mátrixalétszorzás törvénye})$$

Állapotok osztályozása

Def: i állapotok osztályozhatók egymással, ha $\exists n > 0$ amire $p_{ij}^{(n)} > 0$.

$\Leftrightarrow \exists i_1, i_2, \dots, i_n: p_{i_1 i_2} p_{i_2 i_3} \dots p_{i_{n-1} i_n} > 0$.

Megjegyzés: $i \leftrightarrow j$ egy osztályozható nem, ha el lehet jutni egymásba

$\left. \begin{array}{l} \text{és visszafelé, azaz } p_{ji}^{(n)} > 0 \\ \text{és tranzitív, azaz ciklusok.} \end{array} \right\} i \leftrightarrow j$

* nem transzitivus

\Rightarrow osztályozható állapotok. Ezek a MK osztályozhatók

Def: Egy MK irreducibilis, ha csak 1 állapotozható van.

Def: Egy osztályozható osztályozható (összefüggő) ha nem lehet belőle kijutni
semmilyen állapotba (egyáltalán) ha ki lehet belőle jutni

Def: i állapotok összefüggő, ha $i \rightarrow j$, akkor $j \rightarrow i$.

(Egy összefüggő osztályozható állapotok összefüggő állapotokból áll.)

Állítás: A összefüggő állapotok osztályozhatóság.

Pris: indukciós bizonyítás: T.F.H. $i, j \in C$ állapotok és i összefüggő, de j nem.

és ellentmondás, hiszen $i \leftrightarrow j$ az osztályozható miatt, de j összefüggő miatt $\exists k$
ami $j \rightarrow k$, de $k \not\rightarrow j$, minth $i \rightarrow j \rightarrow k \Rightarrow k \rightarrow i \Rightarrow j \rightarrow k \rightarrow i \rightarrow 0$.

□

MARKOV-LAUNCOIC

2. előadás (09.22.)

Def: $i \in I$ állapot periodusa: $d(i) = \text{lukor} \{n > 0 : p_{ii}^{(n)} > 0\}$

Ha a balra íves, akkor $d(i)$ nem definiált.

Állítás: A periodus osztálytulajdonság.

Biz: ~~[Ha van közös osztós, akkor az egész osztály periodusa 1]~~

Legyen $i \leftrightarrow j$. Akkor $\exists n : p_{ij}^{(n)} > 0$ és $\exists m : p_{ji}^{(m)} > 0 \Rightarrow p^{(n+m)} > 0$

TFH $0 : p_{ij}^{(j)} > 0$. Akkor $\Rightarrow p_{ii}^{(n+m)} > 0$

$\Rightarrow d(i) | n+m$ és $d(i) | n+m+s \Rightarrow d(i) | s \Rightarrow d(i) | d(j)$

Hasonló módon $d(j) | d(i) \Rightarrow d(i) = d(j)$. \square

Állítás: Egy d periodusú C osztály felbontható d részarányú nyíj, ha egy a állapotra $\exists j \in C_r(i)$ és $p_{ij}^{(j)} > 0$, akkor $n \equiv r \pmod{d}$

Továbbá $\exists N(j)$ nyíj, hogy $\forall n \geq N(j) \quad p_{ij}^{(nd+r)} > 0$.

pl.: 7 állapot, rendszeres állapotok között $d=1$, és $N=7$.

Biz: 1) $\exists m : p_{ij}^{(m)} > 0$

TFH: $p_{ij}^{(n)}$ és $p_{ij}^{(k)} > 0 \Rightarrow p_{ii}^{(n+m)} > 0$ és $p_{ii}^{(k+m)} > 0$

$\Rightarrow d | n+m$ és $d | k+m \Rightarrow d | n-k \Rightarrow n \equiv k \pmod{d}$

2) $d = \text{lukor} \{n > 0 : p_{ii}^{(n)} > 0\} \Rightarrow d = \sum_{k=1}^K c_k n_k$ ahol $c_k \in \mathbb{Z}$ és $p_{ii}^{(n_k)} > 0$
(ez minimalisok)

Legyen $n_0 = \sum_{k=1}^K n_k$ és $N := n_0 \max_{1 \leq k \leq K} |c_k|$.

Ha $n \geq N$ akkor $n = e n_0 + d$ valamilyen $e \in \mathbb{Z}$ és $0 \leq d < n_0$

$nd = e n_0 d + d = \sum_{k=1}^K e d n_k + \sum_{k=1}^K d c_k n_k = \sum_{k=1}^K (ed + d c_k) n_k$

Mivel $ed \geq n_0 \max_k |c_k|$ és $|d c_k| < n_0 \max_k |c_k| \Rightarrow (ed + d c_k) > 0$

$\Rightarrow p_{ii}^{(nd)} > 0$. Innen trivi. \square

Küvettség: Ha C lényegesen csatlakozó, és $P(X_0 \in C) = 1$
 akkor $\{X_n\}$ Markov lánc a C állapotterén és
 irreducibilis és aperiodikus.

Visszatérés

felvétel: $f_{ij}^{(n)}$ $n > 0$ és $i, j \in E$ -re az n valószínűség, hogy
 i -ből j -be n lépés alatt éri el először.

$$f_{ij}^{(n)} = P(X_n = j, X_{n-1} \neq j, \dots, X_1 \neq j | X_0 = i)$$

$$f_{ij}^* = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)}$$

Def: Az $i \in E$ állapot visszatérő (recurrent), ha $f_{ii}^* = 1$,
 átmeneti (transient), ha $f_{ii}^* < 1$.

Állítás: 1) $i \neq j$: $i \rightarrow j \Leftrightarrow f_{ij}^* > 0$ (triviális)

2) Ha i lényegtelen, akkor átmeneti, de a megfordított nem feltétlenül. (triviális)

felvétel: $g_{ij} = P(X_n = j \text{ néhányszor } n \text{-re} | X_0 = i)$

Állítás: 3) Ha i visszatérő akkor $g_{ii} = 1$
 i átmeneti akkor $g_{ii} = 0$ (triviális)

4) $g_{ij} = f_{ij}^* g_{jj}$ (triviális)

$$3) \left. \begin{matrix} g_{ii} = 1 \\ f_{ij}^* > 0 \end{matrix} \right\} \Rightarrow g_{ij} = 1$$

Küvettség: A visszatérő állapotjelölés

• Egy visszatérő állapotban $f_{ij}^* = 1 \quad \forall i, j \in C$ -re.

Def: Ha i -ben megáll, utána néhányszor csak érinti az i -t,
 átmegy. Ha nem halad meg, valószínűsége nyílt az i -re.

A néhányszor csak érinti az i -t.

$D \in E$ a primitív rész hálójának az avós Markov-tulajdonság.

Def: Erős Markov-tulajdonság.

(Ω, \mathcal{F}, P) , $X_t: \Omega \rightarrow I$ (I, \mathcal{B}) $t \in T = \mathbb{N}$ vagy $\mathbb{R}_{>0}$

$\tau: \Omega \rightarrow T$ véges vagy végtelen idő, ha $\forall t \in T \{ \tau \leq t \} \in \mathcal{F}_t = \sigma \{ X_s : s \leq t \}$.

$X_t(\omega) := X_{\tau(\omega)}(\omega)$; $\mathcal{F}_\tau = \{ A \in \mathcal{F} : A \cap \{ \tau \leq t \} \in \mathcal{F}_t \quad \forall t \in T \}$.

Az erős Markov-tulajdonság az, ha $\forall \tau$ véges vagy végtelen időre $\forall s > 0, \forall B \in \mathcal{B}$

$$P(X_{\tau+s} \in B | \mathcal{F}_\tau) = P(X_{\tau+s} \in B | X_\tau) \quad \text{majdnem mindenütt.}$$

Állítás: Diszkrét időjű Markov-lánccal teljesül az EMT.

Biz: \mathcal{F}_τ is $\sigma(X_\tau)$ atomos σ -algebra, tehát elég az atomok kiszámítani.

\mathcal{F}_τ egy atomja: $\{ \tau = n, X_0 = i_0, \dots, X_{n-1} = i_{n-1}, X_n = i \}$

Azért kell, hogy $P(X_{\tau+m} = j | \tau = n, X_0 = i_0, \dots, X_{n-1} = i_{n-1}, X_n = i) = P(X_{\tau+m} = j | X_\tau = i)$

$P_{ij}^{(m)}$ az a m -edik Markov-mátrix.

$$P(X_{\tau+m} = j | X_\tau = i) = \sum_{n=0}^{\infty} P(X_{\tau+m} = j, \tau = n | X_\tau = i) =$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \underbrace{P(X_{n+m} = j | \tau = n, X_n = i)}_{P_{ij}^{(m)}} \cdot P(\tau = n | X_\tau = i) =$$

$$= P_{ij}^{(m)} \sum_{n=0}^{\infty} P(\tau = n | X_\tau = i) = P_{ij}^{(m)}. \quad \square$$

Az erős Markov-tulajdonság bizonyításához:

TFH $X_0 = i$, τ_n az i -re való n visszatérés időpontja.

$A_n = \{ X_{\tau_n+1}, \dots, X_{\tau_{n+1}} \}$ egy $\delta \in \mathcal{F}_{\tau_{n+1}}$ esemény.

$$P(A_n | \mathcal{F}_{\tau_n}) = P(A_n | X_{\tau_n}) = P(A_n)$$

↑
EMT miatt

↑
minimális σ -algebra-generálta.

$\Rightarrow A_n$ független \mathcal{F}_{τ_n} -től, így A_0, \dots, A_{n-1} -től is $\Rightarrow P(A_n) = p > 0$

ahol p az a valószínűség, hogy eléri az j -et, mielőtt i -re.

Borel-Cantelli-lemma miatt a valószínűség, hogy bármelyik A_1, A_2, \dots előfordul végtelen sokszor.

Beispiel: $I = \{1, 2, 3\}$

$$P = \begin{pmatrix} 0,5 & 0,25 & 0,25 \\ 0,5 & 0,5 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Stationärer vgl f^* ist f invariant!

• $f_{33}^* = 1 \Rightarrow f_{31}^*, f_{32}^* = 0$ trivial, g_{3i} u. a.

• $f_{11}^* = 0,75$, weil da auch von f_{21} 3-er, aber f_{21} $f_{21}^* = 1$.

• $f_{23}^* = 1$ weil $f_{23} = 1 \Rightarrow f_{23}^* = 1$.

stationärer vgl: $f^* = \begin{pmatrix} 0,75 & 1 \\ 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ $g = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

MARKOV-LANCOIC

3. előadás (09.29.)

Lemma (Töplitz): Legyenek $a_n \geq 0$ és b_n valós sorozatok olyanok, hogy

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{\sum_{k=0}^n a_k} = 0 \quad \text{és} \quad \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = b!$$

Ekkor

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}}{\sum_{k=0}^n a_k} = b$$

Biz: (Feltétel, hogy $b < \infty$, de hasonlóan beülthető $b = \infty$ -ra is.)

Mivel b konvergens, van $\exists B: |b_n - b| < B \quad \forall n$

és $\exists N: \forall n > N: |b_n - b| < \varepsilon$ adott ε -ra.

$$\begin{aligned} \limsup_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{\sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}}{\sum_{k=0}^n a_k} - b \right| &= \limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{\left| \sum_{k=0}^n a_k (b_{n-k} - b) \right|}{\sum_{k=0}^n a_k} \leq \\ &\leq \limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{k=0}^n |a_k (b_{n-k} - b)|}{\sum_{k=0}^n a_k} \leq \limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{k=0}^{n-N} a_k \cdot \varepsilon + \sum_{k=n-N+1}^n a_k B}{\sum_{k=0}^n a_k} \leq \\ &\leq \varepsilon + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{k=n-N+1}^n a_k}{\sum_{k=0}^n a_k} \cdot B = \varepsilon \quad \square \end{aligned}$$

Tétel: $g_{ij} = 0 \quad (\Leftrightarrow) \quad \sum_{r=0}^{\infty} p_{ij}^{(r)} < \infty$

Biz:

$$\sum_{r=1}^n p_{ij}^{(r)} = \sum_{r=1}^n \sum_{k=0}^{r-1} \varphi_{ij}^{(r-k)} p_{ij}^{(k)} = \sum_{k=0}^{n-1} \sum_{s=1}^{n-k} \varphi_{ij}^{(s)} p_{ij}^{(k)} = \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}$$

ahol $a_k = p_{ij}^{(k)}$ és $b_k = \sum_{j=1}^k \varphi_{ij}^{(j)}$, $b_0 = 0$

Mivel $b = \varphi_{ij}^*$, ezért a Töplitz-lemma miatt

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{r=1}^n p_{ij}^{(r)}}{\sum_{r=0}^n p_{ij}^{(r)}} = \varphi_{ij}^*$$

~~$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{r=1}^n p_{ij}^{(r)}}{\sum_{r=0}^n p_{ij}^{(r)}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 - \frac{1}{\sum_{r=0}^n p_{ij}^{(r)}} \right)$$~~

, ha $i = j$, akkor

$$f_{ii}^* = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\sum_{r=1}^n p_{ii}^{(r)}}{\sum_{r=0}^n p_{ii}^{(r)}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 - \frac{1}{\sum_{r=0}^n p_{ii}^{(r)}} \right)$$

$$\left. \begin{aligned} f_{ii}^* = 1 & \Leftrightarrow \sum_{r=0}^{\infty} p_{ii}^{(r)} = \infty \\ & \Leftrightarrow g_{ii} \neq 0 \end{aligned} \right\} \Rightarrow g_{ii} = 0 \Leftrightarrow \sum_{r=0}^{\infty} p_{ii}^{(r)} < \infty.$$

• ha $i \neq j$ és $g_{ij} = 0$ (\Rightarrow)

mivel $g_{ij} = f_{ij}^* g_{jj}$ vagy $f_{ij}^* = 0$ vagy $g_{jj} = 0$

ha $f_{ij}^* = 0$, akkor $p_{ij}^{(r)} = 0 \forall r$ -re $\Rightarrow \sum_r p_{ij}^{(r)} = 0 < \infty$

ha $g_{jj} = 0$, akkor j transiens, ezért $\sum_r p_{ij}^{(r)} < \infty$

• ha $i \neq j$ és $\sum_r p_{ij}^{(r)} < \infty$ (\Leftarrow)

TFH $g_{ij} > 0$, de akkor $g_{jj} > 0$ és $f_{ij}^* > 0$

\Downarrow
rekurrens

\Downarrow
 i -lél visszatér először j -t.
véges p -val

$\Rightarrow \sum_r p_{ij}^{(r)} = \infty$, ami ellentmondás, tehát $g_{ij} = 0$ □

	f_{ij}^*	g_{ij}	$\sum_r p_{ij}^{(r)}$
i és j ugyanazon rekurrens osztályban	1	1	∞
i és j ugyanazon transiens osztályban	> 0	0	$< \infty$
i és j külön osztályban, $i \rightarrow j$, j transiens	> 0	0	$< \infty$
i és j külön osztályban, $i \rightarrow j$, j rekurrens	> 0	> 0	∞
$i \nrightarrow j$	0	0	$< \infty$

Példa: egydimenziós véletlen séta. lépések p , balra $q = 1-p$ valószínűséggel

$$p_{00}^{(n)} = \binom{2n}{n} p^n (1-p)^n \quad \sum_{n=0}^{\infty} p_{00}^{(n)} = (1-4x)^{-1/2} \quad \text{ahol } x = p(1-p)$$

ha tehát $p \neq \frac{1}{2} \Rightarrow \sum p < \infty \Rightarrow$ transiens

de $p = \frac{1}{2} \Rightarrow \sum p = \infty \Rightarrow$ rekurrens

MARKOV-LAINCOK

4. előadás (10.06.)

átmenetelőszámok konvergenciája

Def: Egy $i \in I$ állapotú állapot visszatérési ideje: $m_i = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{ii}^{(n)}$

i pozitív rekurrens, ha $m_i < \infty$

i nulla rekurrens, ha $m_i = \infty$.

Ha j transzient, akkor az előző órai tétel miatt $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ij}^{(n)} \rightarrow 0$.

Mi van, ha j rekurrens?

Feladás: $p_n = p_{ii}^{(n)}$, $f_n = f_{ii}^{(n)}$.

Tétel: Ha i állapot rekurrens d periódussal, akkor $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ii}^{(nd)} = \frac{d}{m_i}$

Biz: Ha $d > 1$, akkor tekintünk a $\{x_1, x_d, x_{2d}, \dots\}$ láncot, és itt az $m_i = \frac{m_i}{d}$ miatt az eredeti összefüggést kapjuk.

Tehtünk tehát csak a $d=1$ esetet!

bejelentés, hogy $d_f = \text{lcm}\{n > 1 : f_n > 0\} = 1$, mert $\forall n$, ahol $f_n > 0$ előáll $n = n_1 + \dots + n_k$ ként, ahol $f_{n_i} > 0 \Rightarrow d_f | n$.

Mivel minden $d=1$, ezért bármely n -re $f_n > 0 \Rightarrow d_f = 1$.

Legyen $r_n = \sum_{k=n+1}^{\infty} f_k$ az a valószínűség, hogy n lépés alatt nem térünk vissza i -re!

$$\sum_{n=0}^{\infty} r_n = \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{k=n+1}^{\infty} f_k = \sum_{k=1}^{\infty} k f_k = m_i$$

$$P(\bar{i}\text{-ről bármikor } n \text{ lépés alatt}) = 1$$

$$= \sum_{k=0}^n P(\bar{i}\text{-ről bármikor } n \text{ lépés alatt} \mid \text{utoljára az } n-k\text{-ban volt } \bar{i}\text{-ben})$$

$$= \sum_{k=0}^n p_{n-k} r_k = 1 \quad (*)$$

$$\Rightarrow \frac{\sum_{k=0}^n r_k p_{n-k}}{\sum_{k=0}^{\infty} r_k} = \frac{1}{m_i} \Rightarrow \text{Taóplitz-korona miatt, ha } p_n \text{ konvergens, akkor } p_n \rightarrow \frac{1}{m_i}$$

Be kell látni, hogy p_n konvergens.

Sejajarkan $\lambda := \limsup_{n \rightarrow \infty} p_n$ \rightarrow nice algebraic model, $\lim_{k \rightarrow \infty} p_{n_k} = \lambda$.

Kejadian aljabar \rightarrow t, amine $p_0 > 0$. Erel

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} p_{n_k} = \lim_{k \rightarrow \infty} \left(\sum_{j=1}^{n_k} \phi_j p_{n_k-j} \right) = \lim_{k \rightarrow \infty} \left(\phi_0 p_{n_k} + \sum_{\substack{u=1 \\ u \neq 0}}^{n_k} \phi_u p_{n_k-u} \right) \quad (A)$$

Misel $\sum_n p_n = 1$ untuk $\forall \varepsilon \exists N: \sum_{n=N}^{\infty} p_n < \varepsilon$. Adatt ε -na u vészedel tegy:

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{u=1 \\ u \neq 0}}^{n_k} \phi_u p_{n_k-u} &= \sum_{\substack{u=N \\ u \neq 0}}^{n_k} \phi_u p_{n_k-u} + \sum_{\substack{u=1 \\ u \neq 0}}^{N-1} \phi_u p_{n_k-u} \leq \varepsilon + \left(\sum_{\substack{u=1 \\ u \neq 0}}^{N-1} \phi_u \right) \sup_{k \in \mathbb{N}} p_{n_k-u} \leq \\ &\leq \varepsilon + (1 - \phi_0) \sup_{k \in \mathbb{N}} p_{n_k-u} \end{aligned}$$

Felhasználva, legyen $\liminf_{k \rightarrow \infty} p_{n_k} \leq \liminf_{k \rightarrow \infty} p_n + \limsup_{k \rightarrow \infty} p_n$, (A)-ből

$$\lambda \leq \phi_0 \liminf_{k \rightarrow \infty} p_{n_k} + \varepsilon + (1 - \phi_0) \lambda$$

$$\Rightarrow \liminf_{k \rightarrow \infty} p_{n_k} \geq \lambda \Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} p_{n_k} = \lambda$$

Ez teljesül $\forall \varepsilon$ -re alul $\rightarrow = \sum_j c_j r_j$, $c_j > 0$, $\phi_j > 0$

\rightarrow misel $d_f = 1$, ezért $\exists t_0$, legyen $\forall t > t_0$ -ra $\lim_{k \rightarrow \infty} p_{n_k-t} = \lambda$

A (*) feltevést miatt $\sum_{n=0}^{n_k-t_0} v_n p_{n_k-t_0-n} = 1$

• ha $\sum v_n = m_i = \infty$, akkor

$$1 \geq \lim_{k \rightarrow \infty} \sum_{n=0}^{n_k-t_0} v_n p_{n_k-t_0-n} = \lambda \sum_{n=0}^{\infty} v_n \quad \text{ami csak akkor lehet jö, ha}$$

$$\lambda = 0$$

• ha $\sum v_n = m_i < \infty$ akkor $\exists N: \sum_{n=N+1}^{\infty} v_n < \varepsilon$

$$\left| \sum_{n=0}^{n_k-t_0} v_n (p_{n_k-t_0-n} - \lambda) \right| \leq \sum_{n=0}^{n_k-t_0} v_n |p_{n_k-t_0-n} - \lambda| + \varepsilon \leq 2\varepsilon$$

$$\text{tehát } 1 - \lambda \sum_{n=0}^{n_k-t_0} v_n \rightarrow 0 \Rightarrow \lambda = \frac{1}{\sum_{n=0}^{\infty} v_n} \rightarrow \frac{1}{m_i}$$

Tehát $\lambda = \frac{1}{m_i}$. Mivel $\liminf_{n \rightarrow \infty} p_n = \liminf_{n \rightarrow \infty} p_n$ - nek is,

tehát $\lim_{n \rightarrow \infty} p_n$ létezik $\rightarrow = \frac{1}{m_i}$

□

Könnyűen: A reitruetés osztálytulajdonság.

Biz: Ha $i \sim j$ ugyanazon relumens osztály elemei, akkor $\exists n, m \in \mathbb{N}$:

$$P_{ij}^{(n)} > 0 \text{ és } P_{ji}^{(m)} > 0.$$

Továbbá $P_{ii}^{(n+m+kd)} \geq P_{ij}^{(n)} P_{jj}^{(k)} P_{ji}^{(m)}$. Ha $k \rightarrow \infty$, akkor $P_{jj}^{(k)} > 0$ feltétel, hogy j reitruetés, amiből $P_{ii}^{(n+m+kd)}$ is az. \square

Tétel: Legyen $i \sim j$ tetszőleges állapotok, és j periódusa d ! Ekkor $r=1, 2, \dots, d$ -re

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P_{ij}^{(nd+r)} = \phi_{ij}^*(r) \cdot \frac{d}{m_j}$$

ahol $\phi_{ij}^*(r) = \sum_{n=0}^{\infty} \phi_{ij}^{(nd+r)}$ és transzitió j -re $m_j = \infty$.

Biz: $P_{ij}^{(nd+r)} = \sum_{k=0}^n \phi_{ij}^{(k)} P_{jj}^{(nd+r-k)}$ Invertál Töplitz. \square

Könnyűen: $\forall i, j \in I$ -re $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n P_{ij}^{(k)} = \frac{\phi_{ij}^*}{m_j}$.

születik: i -lél inclusion, a létesít $\frac{\phi_{ij}^*}{m_i}$ részt tölti a léte j -ben.

- ha j transiens vagy nulla relumens $\Rightarrow P_{ij}^{(n)} \rightarrow 0$

- ha $i \sim j$ ugyanazon aperiodikus reitruetés relumens osztály $\Rightarrow P_{ij}^{(n)} \rightarrow \frac{1}{m_j}$

- ha $i \sim j$ ugyanazon d -periodusú osztály, akkor $P_{ij}^{(nd+r)} \rightarrow \frac{d}{m_j}$

Ha μ valószínűségi eloszlású inclusion, akkor $P(X_n = j) = \sum_i \mu_i P_{ij}^{(n)} \rightarrow \frac{1}{m_j}$

Példa: Az egydimenziós szimmetrikus balgörgő nulla relumens

Példa: Törzs játékba mindig lépés amennyit lehet. Annyi relumens, hogy az n -ik lépés után $P_n \rightarrow \frac{2}{7}$

MARCOV-LÁNCOLK

5. előadás (10.13.)

Stacionárius állapot

Olgyon P elosztott keromák, amire $P^T P = P$

Tétel vált: C zót osztály $u^T P = u^T$ abszolút keromágon megoldható váme

• Ha C keromák vágy mel-keromák, akkor $u = 0$

• Ha C pozitív keromák, akkor $P = C \cdot \Pi$ ahol $\Pi_i = \frac{1}{m_i}$

$$\hookrightarrow \sum_{i \in C} \Pi_i = 1, \quad \sum_{i \in C^c} \Pi_i = \frac{1}{d}$$

Tétel: • Ha más pozitív keromák osztály, akkor \exists stac állapot

• Ha van pozitív keromák osztály, akkor

$$p_i = \begin{cases} d \alpha \Pi_i & i \in C \\ 0 & i \notin C \end{cases} \quad \begin{matrix} d \geq 0 \\ \sum \alpha = 1 \end{matrix}$$

megjegyzés: A teljes keromák a stac állapot a keromák osztályok stac állapotok keromák keromák.

Erősebb van kell, de a teljes keromák keromák.

Stac állapot keromák: 1) $u^T P = u^T$ megoldható

$$2) \lim_{h \rightarrow \infty} P_{ij}^{(hd+r)} \rightarrow d \Pi_j \quad \text{ha } i, j \in C \text{ zót}$$

$$j \in C_i(n)$$

pl.: • hány faj van a keromák keromák
• keromák keromák keromák az $M \times n$

Állítás: TFH P vágy stac állapot, \hookrightarrow inditok innen a keromák!

$$\text{Eltér } \forall A \subseteq I-n \quad P(X_0 \in A, X_1 \notin A) = P(X_0 \notin A, X_1 \in A)$$

megjegyzés: Amennyi keromák keromák A -keromák, amennyi keromák keromák.

$$P\text{-val felírva: } \sum_{\substack{i \in A \\ j \notin A}} p_{ij} = \sum_{\substack{j \in A \\ i \notin A}} p_{ji}$$

megj: ez a teljes keromák keromák keromák, keromák a keromák keromák keromák keromák.

Def: $A, B \subseteq I$, $\text{flux}(A, B) := P(X_0 \in A, X_1 \in B) = \sum_{i \in A} \mu_i p_{ij}$

$\text{flux}(\{i\}, I) = P(X_0 = i, X_1 \in I) = \mu_i = \sum_{j \in I} p_{ij} p_{ji} = \text{flux}(I, \{i\})$

Miel disjunkt unian P-L issmadahn

$\text{flux}(A, I) = \sum_{i \in A} \text{flux}(\{i\}, I) = \sum_{i \in A} \text{flux}(I, \{i\}) = \text{flux}(I, A)$

||

$\text{flux}(A, A) + \text{flux}(A, \bar{A})$

||

$\text{flux}(A, A) + \text{flux}(\bar{A}, A)$

$\Rightarrow \text{flux}(A, \bar{A}) = \text{flux}(\bar{A}, A)$

□

felda: Ehrenfest diffuziis model

• u offaltes advalts, van simmetri energi sphetu, ant u i is i-1. olan atnate, ant rekursio issmadahn.

• van itlat fluktati a 2^N elemu olan sraget \rightarrow allen sphetis olanis van a ste, ant issman tall. (u.a. elem)

(oban indny kemeli ist a tridit, kuff off voffalbe allepaten, de simmetris ML-t krossim)

Nagy nival tu-e

Legye $(X_n)_{n \geq 1}$ ML $\rightarrow \varphi: I \rightarrow \mathbb{R}$ off fo!

$\frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n \varphi_k(X_k) \rightarrow ?$

Tétel: THT $(X_n)_{n \geq 0}$ irreducibilis poz rekurs ML. Oban

$\frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n \varphi(X_k) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \sum_{j \in I} \varphi(x_j) \pi_j$ 1 valdijjel, ha a absz. konvergencia

Biz: Valasztuk $i \in I$ fixalt elemet, \rightarrow mindig, amikor i-len van a lene, akkor ugraival minden. Ezel vutit simulyat ligitelent \rightarrow arany deszimal

$0 = \tau_0 < \tau_1 < \tau_2 < \dots$ ahol τ_n az i-len tett letogatom.

$\tau_n := \min \{m > \tau_{n-1} : X_m = i\}$. Miel a lene rekurs, mit τ_n vofog.

$e(n) = A_i$ -beli letogatisok nima n-ig.

$$\tau_{e(n)} \leq n < \tau_{e(n)+1}$$

véletlen és negatív névszámú valószínűségi változókat, összegük nem negatív.

$$\frac{1}{e(n)} \sum_{j=1}^{e(n)-1} \sum_{k=\tau_j}^{\tau_{j+1}-1} f(x_k) \leq \frac{1}{e(n)} \sum_{k=0}^n f(x_k) \leq \frac{1}{e(n)} \sum_{k=0}^{j-1} f(x_k) + \frac{1}{e(n)} \sum_{j=1}^{e(n)} \sum_{k=\tau_j}^{\tau_{j+1}-1} f(x_k)$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{=: Y_j} \qquad \qquad \qquad \underbrace{\hspace{10em}}_{\rightarrow 0} \qquad \qquad \qquad \underbrace{\hspace{10em}}_{=: Y_j}$

$Y_j - k$ iid változó

Mivel $e(n) \rightarrow \infty$ valószínűségi változóként $\frac{1}{e(n)} \sum_{j=1}^{e(n)} Y_j \rightarrow E(Y_j)$ a középérték tételével

a középérték tételével $\frac{1}{e(n)} \sum_{k=0}^n f(x_k) \rightarrow E(Y_j)$

$$\frac{1}{e(n)} \sum_{k=0}^n f(x_k) \rightarrow E(Y_j)$$

Nada: $Y_j = \sum_{k=0}^{j-1} f(x_k) = \sum_{k=0}^{\infty} f(x_k) \cdot 1_{\{k < \tau_j\}}$

$$\Rightarrow E(Y_j) = E\left(\sum_{k=0}^{\infty} f(x_k) 1_{\{k < \tau_j\}}\right) = \sum_{k=0}^{\infty} E(f(x_k) 1_{\{k < \tau_j\}}) =$$

$$= \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{e \in I} f(e) P(x_k = e, k < \tau_j) =$$

$$= \sum_{e \in I} f(e) \sum_{k=0}^{\infty} P(x_k = e, k < \tau_j)$$

u_e : Amikor az e -es értéket vesz fel, akkor az i -edik tartományba esik be az e -es érték.

$$\text{Daher} \sum_{e \in I} u_e = m_i \text{ ami az } i \text{-edik tartomány mérete}$$

Meg kell mutatni, hogy $u^T P = u^T$, ami a valószínűségi vektor, hogy $u = C \pi$,

de ezt a kézi számolás...

MARKOV-LÁNCOK

6. előadás (10.20.)

Irreducibilis periodikus MC-ne bizonyítja, hogy $\frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n f(X_k) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \sum_{j \in I} f(j) \pi_j$.

Let's start with a simple version: $Y_n = \sum_{k=\tau_n}^{\tau_{n+1}-1} f(X_k)$ and want, in fact, to show,

$$\frac{1}{e(n)} \sum_{k=0}^n f(X_k) \rightarrow E(Y_n)$$

$$E(Y_n) = \sum_{j \in I} f(j) u_j \quad \text{ahol} \quad u_j = \sum_{k=0}^{\infty} P(X_k = j | k < \tau_n)$$

$$\sum_{j \in I} u_j = m_i < \infty$$

Most az érdekelt:

$$\sum_{j \in I} u_j P_{je} = \sum_{j \in I} \sum_{k=0}^{\infty} P(X_k = j, k < \tau_n) P(X_{k+1} = e | X_k = j) =$$

$$= \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{j \in I} P(X_k = j, k < \tau_n) P(X_{k+1} = e | X_k = j) = \sum_{k=0}^{\infty} E[P(X_{k+1} = e | X_k) \cdot \mathbb{1}_{\{k < \tau_n\}}]$$

$$= \sum_{k=0}^{\infty} E[P(X_{k+1} = e | \mathcal{F}_k) \cdot \mathbb{1}_{\{k < \tau_n\}}] = \sum_{k=0}^{\infty} E[E(\mathbb{1}_{\{X_{k+1} = e\}} \cdot \mathbb{1}_{\{k < \tau_n\}} | \mathcal{F}_k)] =$$

↑ Markov-tulajdonság miatt

$$= \text{Teljes valószínűség tétel} = \sum_{k=0}^{\infty} P(X_{k+1} = e, k < \tau_n) = \sum_{k=1}^{\infty} P(X_k = e, k \leq \tau_n)$$

= azaz, hogy α -t vagy τ_n -t megelőzően leke, mint u.a. állapot

$$= u_e$$

Konkrétan tétel miatt $u_j = C \pi_j$, de mivel $1 = u_i = C \pi_i \Rightarrow C = \frac{1}{\pi_i}$

$$\Rightarrow u_j = \frac{\pi_j}{\pi_i} = \frac{m_i}{m_j}$$

$$\Rightarrow E(Y_n) = \sum_{j \in I} f(j) \frac{\pi_j}{\pi_i}$$

$$\text{felalvunk } f=1 \text{ e (?) : } \frac{n+1}{e(n)} \xrightarrow{mm} \frac{1}{\pi_i} \Rightarrow \frac{1}{n+1} \sum_{k=0}^n f(X_k) = \frac{e(n)}{n+1} \frac{1}{e(n)} \sum_{k=0}^n f(n) = \sum_{j \in I} f(j) \pi_j$$

$\underbrace{\quad}_{(mm)} \quad \underbrace{\quad}_{E(Y_n)}$

□

Pl: • adott elemre valószínűségi

• adott elemre valószínűségi

A CHT-t alkadjuk. n időegységig, periodikus ML, definiáljuk $\varphi \neq 0$. Ekkor

$$\sum_{k=0}^n \varphi(x_k) - (n+1)g(\varphi) \approx \sum_{k=1}^{n+1} \underbrace{[Y_k - J(\varphi)(\tau_{k-1} - \tau_k)]}_{\sum_{k=\tau_h}^{\tau_{h+1}-1} [\varphi(x_k) - J(\varphi)] = V_h}$$

ahol $J(\varphi) = \sum_{j \in I} \varphi(x_j) \pi_j$

$$\Rightarrow E(V_h) = \frac{J(\varphi)}{\pi_h} - J(\varphi) m_h = 0$$

Állítás: $\frac{\sum_{k=0}^n \varphi(x_k) - (n+1)g(\varphi)}{\sqrt{n \pi_h D^2(V_h)}} \rightarrow N(0,1)$ ha $0 < D^2(V_h) < \infty$

Nam bizonyítani kell, de az ötlet a font.

Első lépésben vizsgáljuk $D^2(V_h)$ kiszámítását

$$D^2(V_h) = E(V_h^2) = E\left[\left(\sum_{k=\tau_h}^{\tau_{h+1}-1} \underbrace{\varphi(x_k) - J(\varphi)}_{=: g(x_k)}\right)^2\right]$$

$$\begin{aligned} x_0 = i: E\left[\left(\sum_{k=0}^{\tau_h-1} g(x_k)\right)^2\right] &= E\left[\left(\sum_{k=0}^{\tau_h-1} g(x_k) 1_{\{k \in C_h\}}\right)^2\right] = E\left[\left(\sum_{k=0}^{\tau_h-1} g(x_k) 1_{\{k \in C_h\}}\right)^2\right] = \\ &= E\left[\sum_{k=1}^{\tau_h} g^2(x_k) 1_{\{k \in C_h\}} + 2 \sum_{n < m} g(x_n) g(x_m) 1_{\{n < m \in C_h\}}\right] = \\ &= \sum_{k=1}^{\tau_h} \sum_{j \in I} g^2(j) P(x_k = j, k \in C_h) + 2 \sum_{n < m} \sum_{j \in I} \sum_{e \in I} g(j) g(e) P(x_n = j, x_m = e, n < m \in C_h) \end{aligned}$$

(*) ide még visszatérünk...

Állítás: valószínűségi tábla állapotokhoz végtelenül sok állapotot tartalmaz.

$$H \subseteq I, \quad \pi_{i,j}^{(n)} = P(x_n = j, x_1 \notin H, \dots, x_{n-1} \notin H | x_0 = i)$$

korlátos feltétel: $\pi_{i,j}^{(n)} = P(x_n = j, x_{n-1} \neq j, \dots, x_1 \neq j | x_0 = i)$

independens feltétel: $\pi_{i,j}^{(n)} = j \pi_{i,j}^{(n)}$

újabb feltétel: $\pi_{i,j}^{(n)} = j, H \pi_{i,j}^{(n)}$

$$\pi_{i,j}^* = \sum_{n=1}^{\infty} \pi_{i,j}^{(n)}$$

$$H \pi_{i,j}^* = \sum_{n=1}^{\infty} H \pi_{i,j}^{(n)}$$

" i -ből indulva valamilyen lépéssel j-be, mindig H-ben van"

$$m_{i\bar{i}} = m_i = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{i\bar{i}}^{(n)} \quad \leftarrow i\text{-te usunenien otteys loppu}$$

$$m_{i\bar{j}} = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{i\bar{j}}^{(n)} \quad \leftarrow i\text{-löll j-lle juttus otteys loppu}$$

$${}^* m_{i\bar{j}} = \sum_{n=1}^{\infty} n {}^* f_{i\bar{j}}^{(n)} \quad \leftarrow \text{nyyryy, enk tekurva}$$

Alellus: witten lukemus C osetu $i, j \in C$ -ne $m_{i\bar{j}} < \infty$

$$h_{i\bar{j}}: m_{j\bar{j}} > P(j\text{-löl elöle in } i\text{-le, mit } j\text{-le}) m_{i\bar{j}}$$

$$\text{Miel } m_{j\bar{j}} < \infty \text{ us } P(\dots) \text{ witten} \Rightarrow m_{i\bar{j}} < \infty. \quad \square$$

Lemma: $i, j, k \in C$ witten lukemus otteylöle $j \neq k$. Eklon

$${}^* k f_{i\bar{j}} = \frac{m_{i\bar{k}} + m_{i\bar{j}} - m_{i\bar{j}}}{m_{j\bar{k}} + m_{i\bar{j}}} \quad {}^* k f_{i\bar{j}} = \frac{m_{i\bar{k}} + m_{i\bar{j}} - m_{i\bar{j}}}{m_{j\bar{j}}}$$

$$h_{i\bar{j}}: {}^* k f_{i\bar{j}} = {}^* j f_{i\bar{k}} = P(i\text{-löl idöle elöle in } j\text{-le, mit } k\text{-le})$$

$$f_{i\bar{j}}^{(n)} = j f_{i\bar{k}}^{(n)} = i k f_{i\bar{j}}^{(n)} + \sum_{s=1}^{n-1} j k f_{i\bar{k}}^{(s)} \cdot i f_{i\bar{j}}^{(n-s)} = {}^* k f_{i\bar{j}}^{(n)} + \sum_{s=1}^{n-1} j f_{i\bar{k}}^{(s)} \cdot f_{i\bar{j}}^{(n-s)}$$

$$m_{i\bar{j}} = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{i\bar{j}}^{(n)} = {}^* k m_{i\bar{j}} + \sum_{n=1}^{\infty} n \sum_{s=1}^{n-1} j f_{i\bar{k}}^{(s)} f_{i\bar{j}}^{(n-s)} =$$

$$= {}^* k m_{i\bar{j}} + \sum_{s=1}^{\infty} j f_{i\bar{k}}^{(s)} \sum_{n=s+1}^{\infty} (n-s) f_{i\bar{j}}^{(n-s)} + s f_{i\bar{j}}^{(s)} =$$

$$= {}^* k m_{i\bar{j}} + j f_{i\bar{k}}^* \cdot m_{i\bar{j}} + j m_{i\bar{k}} \cdot f_{i\bar{j}}^* \quad \leftarrow \text{miel witten lukemus otteylö}$$

$$m_{i\bar{k}} - m_{i\bar{j}} + m_{i\bar{j}} = (j m_{i\bar{k}} + {}^* k f_{i\bar{j}}^* m_{j\bar{k}} + {}^* k m_{i\bar{j}}) - ({}^* k m_{i\bar{j}} + j f_{i\bar{k}}^* m_{i\bar{j}} + j m_{i\bar{k}}) + m_{i\bar{j}} -$$

$$= {}^* k f_{i\bar{j}}^* m_{j\bar{k}} - j f_{i\bar{k}}^* m_{i\bar{j}} + m_{i\bar{j}} = \text{miel } {}^* k f_{i\bar{j}}^* = 1 - j f_{i\bar{k}}$$

$$= j f_{i\bar{k}}^* (m_{j\bar{k}} + m_{i\bar{j}}) \Rightarrow {}^* k f_{i\bar{j}}^* = \frac{m_{i\bar{k}} + m_{i\bar{j}} - m_{i\bar{j}}}{m_{j\bar{k}} + m_{i\bar{j}}}$$

z : i -löl idöle loppu in j -le, mit k -le?

$$z = 0 \quad j f_{i\bar{k}}^* \text{ wälöyyl}$$

$$z > 0 \quad {}^* k f_{i\bar{j}}^* \text{ wälöyyl.}$$

$$\Rightarrow z \text{ wälöyyl elöle } j f_{i\bar{k}}^* \text{ wälöyyl}$$

$$E(z) = {}^* k f_{i\bar{j}}^* \cdot \frac{1}{j f_{i\bar{k}}^*}$$

$$\text{miel } j f_{i\bar{k}}^* = \frac{m_{i\bar{j}}}{m_{j\bar{k}} + m_{i\bar{j}}}$$

$$= \frac{m_{i\bar{k}} + m_{i\bar{j}} - m_{i\bar{j}}}{m_{j\bar{k}} + m_{i\bar{j}}} \cdot \frac{m_{j\bar{k}} + m_{i\bar{j}}}{m_{i\bar{j}}} = \frac{m_{i\bar{k}} + m_{i\bar{j}} - m_{i\bar{j}}}{m_{i\bar{j}}}$$

\square

(*) : Varianzformel:

$$P(X_k = j, k \leq C_n) = i P_{ij}^{(k)} \quad \text{is} \quad P(X_n = j, X_{n-1} = e, m \in C_n) = i P_{ij}^{(n)} \cdot P_{je}^{(n-1)}$$

$$E(V_k^2) = \sum_{n=1}^{\infty} g^2(j) i P_{ij}^{(n)} + 2 \sum_{n \in m} \sum_{j \neq i} \sum_e g(j) g(e) i P_{ij}^{(n)} P_{je}^{(n-1)} =$$

$$= \sum_j g^2(j) P_{ij}^* + 2 \sum_{j \neq i} \sum_e g(j) g(e) i P_{ij}^* P_{je}^* = \text{inzentral normalis}$$

$$= \frac{1}{\pi_i} \left(g[(\varphi - j(\varphi)) - 2 \sum_j \sum_e (\varphi(j) - j(\varphi)) (\varphi(e) - j(\varphi)) \pi_j \pi_e m_{je}] \right)$$

MARKOV-LANCOK

7. előadás (10.27.)

Megjegyzés a előző órában:

mitől polinoms MC esetén várható vár: $E\left[\left(\sum_{n=0}^{T-1} g(x_n)\right)^2\right]$

$g = f - J(f)$ -t nézzük, $\sum g$ egy véges sokaságú véletlen lépés.

Ha viszont $g = 1$, akkor $\sum_n g = T \Rightarrow E(T^2) = \text{var}\left[2\left(\sum_{j \in I} \frac{m_j^2}{m_j}\right) - 1\right]$

$$E(T) = m_{ii}$$

Stac. állapotú láncok a $u^T P = u^T$ egyenlet megoldásait $u_i \geq 0, \sum_{i \in I} u_i = 1$.
 esetén.

Invertálható MC esetén csak akkor van stac. állapot, ha pozitív rekurrens:

$$u_i = \pi_i = \frac{1}{m_i}$$

Ha nem áll fenn pozitív rekurrens, akkor nincs stac. állapot, de van feltétel stac. állapotra.

Reguláris (stacionáris / állandósult) láncok

$$u^T P = u^T \quad u_i \geq 0$$

jelölés: $e_{ej} := e^k p_{kj}$ (az e -beli állapotból kiindulva j -be lépés)

Lemma: Invertálható, rekurrens MC, $i, j, k, l \in I$

$$\lim_{N \rightarrow \infty} \frac{\sum_{n=0}^N p_{ij}^{(n)}}{\sum_{n=0}^N p_{kl}^{(n)}} = e_{ej}$$

intuitív jelölés: Az, hogy bizonyos állapotok felépülnek j -ben, mit e -ben, egyenlő arányban, hogy milyen sokszor jut el e -ből e -be j -be.

megjegyzés: $0 < e_{ej} < \infty$ (az előző órában láttuk geometriai stac. állapot miatt)

* pozitív rekurrens esetben $\frac{1}{N} \sum_{n=0}^N p_{ij}^{(n)} \rightarrow \frac{1}{m_j} = \pi_j > 0$

$\Rightarrow \lim_{N \rightarrow \infty} \left| \frac{\sum_{n=0}^N p_{ij}^{(n)}}{\sum_{n=0}^N p_{kl}^{(n)}} \right| = \frac{\pi_j}{\pi_l} = e_{ej}$ NSZT miatt, tehát

ahol e az i helyén a lemma triviális.

* negatív rekurrens esetben $\sum_{n=0}^N p_{ij}^{(n)} \rightarrow \infty$

Prüf: $\lim_{N \rightarrow \infty} \frac{\sum_{n=1}^N p_{ij}^{(n)}}{\sum_{n=0}^N p_{ij}^{(n)}} = f_{ij}^*$

$$S_{ij}(N) = \sum_{n=0}^N p_{ij}^{(n)}$$

Mit a MC rekursiv, sieht $f_{ij}^* = 1$, Teilweise mit $\sum_{n=1}^{\infty} p_{ij} \rightarrow \infty$, sieht an $n=0$ - f in Formelsetzen -

$$\frac{S_{ij}(N)}{S_{ee}(N)} = \frac{S_{ij}(N)}{S_{jj}(N)} \cdot \frac{S_{jj}(N)}{S_{ee}(N)} \cdot \frac{S_{ee}(N)}{S_{ee}(N)}$$

$\underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\rightarrow 1} \quad \underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\rightarrow 1} \quad \underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\rightarrow 1}$

$$\frac{S_{jj}(N)}{S_{ee}(N)} = \frac{S_{jj}(N)}{S_{ej}(N)} \cdot \frac{S_{ej}(N)}{S_{ee}(N)}$$

$\underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\rightarrow 1} \quad \underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\rightarrow 1}$

da $e=j$, aber $e \neq 1$, steht alleine

da $e \neq j$

$$p_{ej}^{(n)} = e p_{ej}^{(n)} + \sum_{s=1}^{n-1} p_{ee}^{(s)} \cdot e p_{ej}^{(n-s)}$$

$$\sum_{n=1}^N p_{ej}^{(n)} = \sum_{n=1}^N e p_{ej}^{(n)} + \sum_{s=1}^{n-1} p_{ee}^{(s)} \sum_{n=s+1}^N e p_{ej}^{(n-s)}$$

Nörlund-Lemma \Rightarrow

$$\Rightarrow \frac{\sum_{n=1}^N p_{ej}^{(n)}}{\sum_{n=1}^N p_{ee}^{(n)}} = \frac{\sum_{n=1}^N e p_{ej}^{(n)}}{\sum_{n=1}^N p_{ee}^{(n)}} + \frac{\sum_{s=0}^N a_s b_{N-s}}{\sum_{s=0}^N a_s} \rightarrow e e_j$$

$\rightarrow \frac{e p_{ej}^*}{\infty} \rightarrow 0$

□

Tétel: Irreduzibilitás rekursív MC. A rekurzív reguláris mátrixok e_j alakúak:

$$u_i = c \pi_i \quad i \in I \quad (c > 0, h \in I)$$

reguláris \Rightarrow determináns minden h -ra nem nulla mátrix, de reguláris e_j alakú és konstans tételek el, most

$$\frac{S_{ee}(N)}{S_{jj}(N)} = \frac{S_{ee}(N)}{S_{hh}(N)} \cdot \frac{S_{hh}(N)}{S_{jj}(N)}$$

$\underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{\rightarrow e_{je}} \quad \underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{e_{he}} \quad \underbrace{\qquad\qquad\qquad}_{e_{jh}} \Rightarrow e_{je} = e_{jh} e_{he}$

• mátrix rekursív esetén $e_{hi} = \frac{\pi_i}{\pi_h} = c \pi_i \Rightarrow$ minden i_j reguláris

• $\sum_{i \in I} e_{hi} = m_h \rightarrow \infty$ nulla-rekursív esetén.

P_{ij} : 1) $u_i = e_{ji}$ minden j -re. Ezt láthatjuk az NSZT kiegészítésénél,
 ahol nem kezeltük ki e_{ji} valószínűségeit.

2) Minden más j -re. Ekkor TFH $u_i > 0$, $u_j = \sum_{i \in I} u_i p_{ij}$, $j \in I$

$$= \sum_{i \in I} \left(\sum_{k \in I} u_k p_{ki} \right) p_{ij} = \sum_k u_k \underbrace{\sum_i p_{ki} p_{ij}}_{p_{kj}^{(2)}} = \sum_{i \in I} u_i p_{ij}^{(2)}$$

$$\text{Ha } \exists i : u_i > 0 \Rightarrow \exists n : p_{ij}^{(n)} > 0 \Rightarrow u_j > 0.$$

Supponáljuk $q_{ij}^{(n)} := \frac{u_j}{u_i} p_{ij}^{(n)}$ \rightarrow helyes, hogy az egy nemtriviális ML vektornak tekinthetjük.

$Q^{(n)} = Q^n$ mindig stochasztikus Q -mátrix. Ekkor: $q_{ij}^{(n)} \geq 0$

$$\sum_{j \in I} q_{ij}^{(n)} = 1$$

\rightarrow Chapman-Kolmogorov

Ez a ténylegesen teljesül

A Q -val definiált ML az I -n: \bullet irreducibilis, mert q_{ij} és p_{ji} közötti kapcsolat nem.

\bullet a számok, hiszen ha $\sum_n p_{ij}^{(n)} \rightarrow \infty$, akkor $q_{ij} > 0$.

Felírva a Doob-egyenletet:

$$\underbrace{\sum_{n=0}^{\infty} q_{ij}^{(n)}}_{\rightarrow 1} = \frac{u_j}{u_i} \underbrace{\sum_{n=0}^{\infty} p_{ij}^{(n)}}_{\rightarrow e_{ji}} \Rightarrow u_i = u_j e_{ji}$$

tehát az valószínűségi vektor, amely e_{ji} minden j -re.

□

példák: \bullet szimmetrikus Markov-láncok \rightarrow minden i -re e_{ii}
 \bullet azonos i -re e_{ii} , azaz $e_{ii} = 1$, $e_{ij} = 0$ minden $j \neq i$ -re.

ML megfigyelés

Iso π \underbrace{P} \underbrace{matrix} π \underbrace{is} \underbrace{a} $\underbrace{regular}$ \underbrace{matrix} ($u_i > 0 \forall i \in I$),

ahol $q_{ij} = \frac{u_j}{u_i} p_{ji}$ -vel definiált ML osztályozás u.a.-k, π az

egyensúlyi transzió arányok.

Teljes:

- Q szubsztituál

- P és Q osztályozás u.a.

- π harmonikus π u.a.

- π egyenlő Q -ra is, mert $\sum_k u_k q_{kj} = \sum_k u_k \frac{u_j}{u_k} p_{jk} = u_j \sum_k p_{jk} = u_j$

- P és Q egyenlő megfigyelés u. a.

Valós, lineáris jelölés: Iso π \underbrace{a} $\underbrace{lineáris}$ \underbrace{matrix} $\underbrace{harmonikus}$, ahol π megfigyelés π \underbrace{a}

minimális π \underbrace{a} $\underbrace{ideális}$ \underbrace{matrix} ML.

$$P(X_{n+1}=j | X_n=i) = \frac{P(X_{n+1}=j, X_n=i)}{P(X_n=i)} = \frac{P(X_n=i) P(X_{n+1}=j | X_n=i)}{P(X_n=i)}$$

$$= \frac{\pi_j p_{ji}}{\pi_i} = q_{ij}$$

Def: Egy π \underbrace{a} $\underbrace{lineáris}$ \underbrace{matrix} $\underbrace{harmonikus}$ π \underbrace{a} $\underbrace{megfigyelés}$ u.a.

$$\frac{\pi_j}{\pi_i} p_{ji} = q_{ij} = p_{ij} \Leftrightarrow \boxed{\pi_i p_{ij} = \pi_j p_{ji} \quad \forall i, j}$$

MARCOV-LA'NCOLK

5. előadás (11.03.)

Véges állapottű Markov-Láncok

Állítás: Véges állapottű ML-lánc (i) minden számere pozitív
(ii) minden trancz állapot létezik, és
1 valószűség elbonygok.

Biz: (i) Legyen C számere osztály! $\forall i \in C$ -re: $\sum_{j \in C} P_{ij}^{(n)} = 1 \quad \forall n$ -re.

Ha C melle számere léte, akkor $\lim_{n \rightarrow \infty} P_{ij}^{(n)} = 0$ léte, de melle
j véges, végtér zössze nem lehetne 1.

(ii) Legyen C trancz állapot! $\forall i \in C$ -re: $\sum_{j \in C} P_{ij}^{(n)} + \sum_{j \notin C} P_{ij}^{(n)} = 1 \quad \forall n$ -re.

Melle $\lim_{n \rightarrow \infty} P_{ij}^{(n)} = 0 \quad j \notin C$ -re, végtér $\sum_{j \in C} \lim_{n \rightarrow \infty} P_{ij}^{(n)} = 1$

$$\Downarrow \\ P(\exists n: X_n \in C \mid X_0 = i) = 1 \quad \square$$

Következő: - Irreducibilis, véges állapottű ML pozitív számere
- Minden véges ML-el van pozitív számere osztály.

Jelölés: \geq : minden koordináta \geq
 $>$: minden koordináta $>$ és van legalább 1 db $>$
 \gg : minden koordináta $>$.

A: konstans nemnegatív elemű, végtér végtér.

Def: Legyen $A \geq 0$, akkor $\lambda_0[A] = \sup \{ \lambda: \exists x > 0: Ax \geq \lambda x \}$

Állítás: $\min_i (A11)_i \leq \lambda_0 \leq \max_i (A11)_i$

Biz: Legyen $\lambda > x$ olyan, amire $Ax \geq \lambda x \leq 1x$ olyan, amire $x_{1c} = \max_i x_i$.

$$\lambda x_{1c} \leq (Ax)_{1c} = \sum_j A_{1c,j} x_j \leq (A11)_{1c} x_{1c} \leq \max_i (A11)_i x_{1c} \Rightarrow \lambda \leq \max_i (A11)_i$$

Ezen kívül $\lambda = \min_i (A11)_i \leq x = 11$ -re

$$(Ax)_j = (A11)_j \geq \min_i (A11)_i = \lambda = \lambda x_j \quad \square$$

Tétel: Legyen $A \gg 0$ irreducibilis, azaz $\forall i, j \exists m: (A^m)_{ij} > 0$. Ekkor

1. λ_0 egyszeres sajátérték valamilyen $x^0 \gg 0$ sajátvektorral.
2. A teljes ré. abszolútérték $\leq \lambda_0$ -nál
3. Ha A aperiodikus, azaz $\exists m: A^m \gg 0$, akkor a teljes ré. $< \lambda_0$ -nál.

Biz: 1. Felállítjuk olyan $x^0 \gg 0$, amire $Ax^0 \geq \lambda_0 x^0$, hiszen létezik olyan λ_0, x^0 vektor, ami $\lambda_0 \rightarrow \lambda \leq \|x^0\| = 1$.

TFH $Ax^0 \geq \lambda_0 x^0$. Mivel $A \gg 0$ -al, $A(Ax^0) \gg \lambda_0 (Ax^0)$, de mivel $Ax^0 \gg 0$, ezért λ_0 kétszeres lenne, ami ellentmondás.
 $\Rightarrow Ax^0 = \lambda_0 x^0$, és mivel $Ax^0 \gg 0$, ezért $x^0 \gg 0$ is.

TFH $\exists y \neq 0: Ay = \lambda y$!

$y - \lambda x^0 > 0$ valamilyen λ -re úgy, hogy $y - \lambda x^0 \gg 0$. Ekkor

$0 \ll A(y - \lambda x^0) = \lambda_0 y - \lambda_0 \lambda x^0 = \lambda_0 (y - \lambda x^0)$ ami ellentmondás.

2. Ha λ ré, akkor $Az = \lambda z \Rightarrow |Az| \geq |\lambda| |z| \Rightarrow |\lambda| \leq \lambda_0$

3. TFH $|\lambda| = \lambda_0$! Legyen $\delta > 0$ olyan, hogy $A - \delta I \gg 0$!

$\lambda_0 [A - \delta I] = \lambda_0 [A] - \delta \leq (A - \delta I)z = (\lambda - \delta)z$, de a 2. miatt

$|\lambda - \delta| \leq \lambda_0 - \delta$ aminek lövésizéppelöltem:

$$|\lambda| \leq |\lambda - \delta| + \delta \leq \lambda_0 - \delta + \delta = \lambda_0$$

szigorúan azt azt, hogy $\delta = 0 \Rightarrow \lambda = \lambda_0$

□

Tétel: A irreducibilis, aperiodikus mátrix λ_0 ré-ler tartozó jobbra- és baloldali sajátvektorai: $x^0 \leq \phi^0 T$ úgy van, hogy $\phi^0 T x^0 = 1$.

Legyen $R = x^0 \phi^0 T$! Ekkor $\lim_{n \rightarrow \infty} A^n / \lambda_0^n = R$.

Biz: Kétség kívül $R^2 = R, Rx^0 = x^0, \phi^0 T R = \phi^0 T, AR = RA = \lambda_0 R$.

Legyen $B := (A - \lambda_0 R)$! Ekkor

$$B^n = (A - \lambda_0 R)^n = A^n + \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} A^k (-\lambda_0 R)^{n-k} = A^n + \sum_{k=0}^{n-1} \binom{n}{k} (-1)^{n-k} \lambda_0^n R = A^n - \lambda_0^n R \Rightarrow A^n / \lambda_0^n - R = B^n / \lambda_0^n$$

amiál kell beletér, hogy $\rightarrow 0$

TFH $Bz = \lambda z$ valamilyen $\lambda > 0$, zéróval! Mivel $BR = RB = 0$, mint

$0 = RBz = \lambda Rz \Rightarrow Rz = 0 \Rightarrow \lambda z = Bz = Az \Rightarrow \lambda$ ré-je A -nak, de $|\lambda| \leq \lambda_0$, viszont $\lambda_0 = 0$ csak ha $Rz \neq 0$, tehát $|\lambda| < \lambda_0$

Legyen $\rho = \lambda_0 / \lambda_0 \leq \lambda_0 / \lambda_0 < 1$. Mivel $\rho = \lim_{n \rightarrow \infty} \|B^n\|^{1/n}$

$$\|A^n / \lambda_0^n - R\| < (\rho + \varepsilon)^n \quad \forall \varepsilon > 0$$

□

- Tétel: Legyen $A \gg 0$: Ekkor
1. λ_0 -hoz tartozó $x^0 > 0$ sajátvektor
 2. Minden más $\lambda \neq \lambda_0$ -re $|\lambda| < \lambda_0$
 3. Ha $x^0 \gg 0$, akkor $\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n \left(\frac{\lambda_k}{\lambda_0} \right)^k$ konvergens.

Biz: 1. Ha E a csupa 1. élű $n \times n$ mátrix, akkor az $A_\delta = A + \delta E$ -hez tartozó $\lambda_\delta = \lambda_0[A_\delta] \gg 0$. Ha $\delta \rightarrow 0$ irány, hogy $\|x_\delta^0\| = 1$, akkor $x_\delta^0 \rightarrow x^0 > 0$.

2. Nyilvánvalóan kell bizonyítani, mint az $A \gg 0$ esethez.

3. Ha kell látni, hogy a $T = \frac{A}{\lambda_0}$ egyenlően valószínű, de ezt nem bizonyítottuk.

Kiegészítéssel: - Mivel a ML akkor irreducibilis, ha P mátrix irreducibilis, amelyre $\lambda_0[P] = 1 \gg x^0$ a stac. eloszlás, ezért az előző alfejelet alapján irreducibilis ML-nel egyenlő valószínűséggel stac. egyenlő valószínű, ami nyilvánvalóan igaz.

- Ha A irreducibilis, aperiodikus, akkor $x^0 = \mathbb{1}$, $\pi^0 = \mathbb{1}^0$, $R_{ij} = \pi_j^0 \forall i, j$, és az $\|M\| = \max |m_{ij}|$ konstans

$$|P_{ij}^{(n)} - \pi_j^0| \leq (\lambda_1 + \varepsilon)^n \quad \forall \varepsilon > 0, i, j \text{-re}$$

elég nagy n -re.

- Az utolsó tétel alapján minden véges állapotú Markov-láncon van stac. eloszlás, és az utolsó pont alapján

$$\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n P_{ij}^{(k)} \text{ konvergens } \forall i, j \text{-re.}$$

MARIKOV-LANCOK

9. előadás (11.10.)

A véges állapotterű ML-eket felfoasmallathatók, ha egy valószínűségi vektorát generáljuk. Legyenek $b_1, b_2, \dots, b_m > 0$ számok, és $B = \sum_{i=1}^m b_i$.

Legyen $X \in \{1, \dots, m\}$ vektora legyen, ha $P(X=i) = \frac{b_i}{B}$. Ha m nagy, akkor B helyesen számollata.

DE! Ha tetszőleges legyen ML-t, amire $I = \{1, \dots, m\} \ni \pi_i = \frac{b_i}{B}$, akkor irreducibilis, aperiodikus.

tetszőleges kerületi eloszlásból feltehető π -hoz tartunk.

Vegyük egy tetszőleges P átmeneti mátrixot, ami irreducibilis! Legyen Q legyen, ami

$$q_{ij} = \alpha_{ij} p_{ij} \text{ ha } i \neq j \text{ és } q_{ii} = p_{ii} + \sum_{j \neq i} (1 - \alpha_{ij}) p_{ij}$$

jelentés: ha a léc $i \rightarrow j$ lépés tényleg, mi α_{ij} valószínűséggel engedjük meg.

Q irreducibilis, ha $\forall p_{ij} > 0$ esetén $\alpha_{ij} > 0$.

Q aperiodikus, ha $\exists i: p_{ii} > 0$

nagy

$$- \exists i \neq j: p_{ij} > 0, \alpha_{ij} < 1$$

Ez a MCMC (Markov chain Monte Carlo) módszer.

Ha Q reverszibilis, akkor $q_{ij} = \frac{\pi_j}{\pi_i} q_{ji} \forall i, j$ -re. Ha tetszőleges π , akkor az stacionárius. Teljes α_{ij} legyen, ha

$$\pi_i p_{ij} \alpha_{ij} = \pi_j p_{ji} \alpha_{ji} \quad \forall i \neq j \quad \text{teljesüljön!}$$

Állítás: A két egyenlőség teljesül, ha $\alpha_{ij} = \min\left(\frac{\pi_j p_{ji}}{\pi_i p_{ij}}, 1\right) = \min\left(\frac{b_j p_{ji}}{b_i p_{ij}}, 1\right)$
 $\forall p_{ij} > 0$ -ra.

Díj: Ha $p_{ij} > 0, p_{ji} = 0$ akkor $\alpha_{ij} = 0$, és az egyenlőség teljesül.

Ha $p_{ij}, p_{ji} > 0$, akkor ha $\pi_j p_{ji} \leq \pi_i p_{ij}$ akkor $\alpha_{ij} = \frac{\pi_j p_{ji}}{\pi_i p_{ij}}$

$$\alpha_{ji} = 1.$$

$$\text{Ezért } \pi_i p_{ij} \alpha_{ij} = \pi_j p_{ji} = \pi_j p_{ji} \alpha_{ji}.$$

Ellenben ez a megfigyelés alapján.

□

Ez a Metropolis - Hastings - algoritmus

Def: - Egy irányított G gráfban minden kiáramló csomópont, úgy, hogy v első szintű csomópont. $b_s = 1 \quad \forall s \in N_0$, és a csomópontok mátrixa: $P_{st} = \frac{1}{|N(s)|}$ ha $t \in N(s)$.

Mivel a gráf irányított, P irreducibilis, és a korábbi definíció szerint $\alpha_{st} = \min\left(\frac{|N(s)|}{|N(t)|}, 1\right)$

- Gibbs-mértékkelis úgy létezik valószínű állapothalmaz, hogy van egy koordináták halmazának.

Kérdés: Mennyit kell lépnie az MC-nak, hogy a state eloszlás közelítő legyen?

Def: A, J megállási idő függés, ha létezik eseten az eloszlás π , azaz:

$$P(X_k = i | \tau = k) = \pi_i$$

Tétel: Ha J függés megállási idő, akkor $\forall p^k$ korlát eloszlás a

$p^k := P(X_k = i)$ néha definiált "ideiglenes eloszlás"

$$\|p^k - \pi\|_{TV} \leq P(J > k)$$

ahol $\|\cdot\|_{TV}$ a teljes variációs norma.

Biz: Azt kell belátni, hogy $|p^k(A) - \pi(A)| \leq P(J > k) \quad \forall A \subseteq I$ -re.

$$p^k(A) = P(X_k \in A) = \sum_{j \leq k} P(X_k \in A, J = j) + P(X_k \in A, J > k)$$

Az első tagra $P(X_k \in A | J = j) = \pi(A)$ mivel J függés. A második

tag pedig feltétel nélküli alapján $P(X_k \in A, J > k) = P(X_k \in A | J > k) P(J > k)$

$$\Rightarrow p^k(A) = \sum_{j \leq k} \pi(A) P(J = j) + P(X \in A | J > k) P(J > k) =$$

$$= \pi(A) + P(J > k) [P(X \in A | J > k) - \pi(A)]$$

$$\Rightarrow |p^k(A) - \pi(A)| \leq P(J > k) |P(X \in A | J > k) - \pi(A)| \leq P(J > k) \quad \square$$

P.L.: m csomópontú gráfot úgy lehet megkonstruálni, hogy a legfeljebb $\frac{1}{m}$ valószínűséggel határozható el az állapota. Ez egy irreducibilis, aperiodikus MC, amit a P -je duplán szoroztuk (minden csomópont után $\frac{1}{m}$), ezt a state eloszlás egyenlőséget.

Belátni, hogy m és m kezéssel is elérhető.

Tétel: Felírjuk a fenti seldőt a fallikáncról! Legyen Π az egyenletes eloszlás, $c > 0$ tetszőleges egész szám, és $k = (m \ln m + c)!$. Ekkor

$$\|P^k - \Pi\|_k \leq e^{-c}$$

Biz: Legyen J az az idej, amíg az eredetileg által kért lapot bekereszi, mint felírta látt. Ez mindig megállón idej, mert a talpi lap bármilyen rendszeren bekerülhet alá.

Legyen J_n az az idej, amíg az eredetileg által kért lap alá kerül az n -ik lap! Ekkor

$$J = J_1 + (J_2 - J_1) + \dots + (J - J_{m-1})$$

ahol a tagok függetlenek és $(J_{i+1} - J_i) \sim \text{Geo}\left(\frac{c+1}{m}\right)$

$\Rightarrow J$ eloszlása u.a. mint a kúpanyújtás valószínűsége.

(m kúpanyújtás valószínűsége, mindig valószínű kúpanyújtás)

Ha ott A_i az az esemény, hogy az i -ik kúpanyújtás nem került be k kúpanyújtás alatt

$$P(J > k) = P\left(\bigcup_{i=1}^m A_i\right) \leq \sum_{i=1}^m P(A_i) = m \left(1 - \frac{1}{m}\right)^k \leq m e^{-k/m} = e^{-c}$$

□

Folytatás idején ML-16

Az álláspothoz most is I díszítet valós, de X_t index $t \geq 0$ valószínű.

A Markov - tulajdonság: $P_{ij}(t) = P(X_{s+t} = j | X_s = i) \quad t > 0$

ahol $P_{ij}(t)$ nem függ s -től.

$P(t)$ stochasztikus mátrix $\forall t \geq 0$, és a Chapman - tulajdonság miatt

$$P(s+t) = P(s)P(t).$$

\Rightarrow Ha $P(t)$ adott valamilyen $t \in (0, \varepsilon)$ intervallumon, akkor $C(t)$ -ből

tetszőleges t rekonstruálható, de nem "legkisebb t ", mint díszítet esetén.

Lehetséges: inaktív generátor.

Déf: A $(P(t))_{t \geq 0}$ család standard, ha $\lim_{t \rightarrow 0} P_{ij}(t) = \delta_{ij}$. Legyen akkor $P(0) = I$.

A továbbiakban csak standard családokat vizsgálunk.

Tétel: Ha $(P(t))_{t \geq 0}$ standard, akkor $|P_{ij}(t+h) - P_{ij}(t)| \leq 1 - P_{ii}(h)$

$$\begin{aligned} \text{Biz: } |P_{ij}(t+h) - P_{ij}(t)| &= \left| \sum_k P_{ik}(h) P_{kj}(t) - P_{ij}(t) \right| \leq \\ &\leq \left| (P_{ii}(h) - 1) P_{ij}(t) + \sum_{k \neq i} P_{ik}(h) P_{kj}(t) \right| \leq \\ &\leq \left| (P_{ii}(h) - 1) P_{ij}(t) \right| + \left| \sum_{k \neq i} P_{ik}(h) \right| = \\ &= \left| (P_{ii}(h) - 1) P_{ij}(t) \right| + \left| (1 - P_{ii}(h)) \right| = \\ &= (1 - P_{ii}(h)) (1 - P_{ij}(t)) \leq 1 - P_{ii}(h) \quad \square \end{aligned}$$

MARCOV-LANCOK

10. előadás (11.17.)

Legyen ideális a ML az alábbi felt:;

$$X_t \quad t \geq 0, \quad p_{ij}(t) = P(X_{t+s} = j \mid X_t = i) \quad P(t) = (p_{ij}(t))_{i,j \in I}$$

↑
stacionárius mátrix
(félésszort)

$$P(t+s) = P(t)P(s) \quad \text{Chapman -kolmogorov feltétel}$$

$$P(t) \xrightarrow[t \rightarrow 0]{} Id \quad \text{standard esemény}$$

Kellett: $\forall i, j \in I \exists p_{ij}(t)$ -nek a nullánál nem kisebb értékei

$$\text{felvétel: } p'_{ij}(0) = q_{ij} \quad P'(0) = Q$$

$$\text{Bár: } \bullet 1. \text{ rész: } \exists \lim_{t \rightarrow 0} \frac{p_{ii}(t) - 1}{t} = q_{ii} \leq 0 \quad (\text{vagy } q_{ii} = -\infty)$$

$$\log(p_{ii}(t)) = \log\left(1 + \underbrace{(p_{ii}(t) - 1)}_{\text{hívni}}\right) = (p_{ii}(t) - 1)(1 + o(1))$$

$$\frac{\log(p_{ii}(t))}{t} = \frac{p_{ii}(t) - 1}{t} (1 + o(1))$$

$$\begin{aligned} \Gamma & \cdot p_{ii}(t) > 0 \text{ ha } p_{ii}(t) \geq \left(p_{ii}\left(\frac{t}{n}\right)\right)^n \text{ és } \lim_{t \rightarrow 0} p_{ii}(t) = 1 \\ & \text{ha } p_{ii}\left(\frac{t}{n}\right) > 0 \Rightarrow p_{ii}(t) > 0 \\ \Rightarrow & \text{relatív a sajátérték} \end{aligned}$$

$$q(t) := -\log p_{ii}(t)$$

$q(t)$ olyan, hogy $[0, \infty)$ -n definiált

$$\bullet q(0) = 0$$

$$\bullet p_{ii}(t+s) \geq p_{ii}(t)p_{ii}(s) \text{ miatt } q(t+s) \leq q(t) + q(s)$$

$$\text{Legyen } q_i \text{ olyan, hogy } \lim_{t \rightarrow 0} \frac{q(t)}{t} = q_i \geq 0$$

$$\text{bizonyítjuk, hogy } \lim_{t \rightarrow 0} \frac{q(t)}{t} = q_i$$

$$\text{TFH } q_i < \infty: \forall \varepsilon > 0 \exists t_0 \frac{q(t_0)}{t_0} > q_i - \varepsilon$$

$$t_0 = nt + \delta \quad 0 \leq \delta < t$$

$$q_i - \varepsilon \leq \frac{q(t_0)}{t_0} = \frac{q(nt + \delta)}{nt + \delta} \leq \frac{nq(t) + q(\delta)}{nt + \delta} = \frac{nt}{nt + \delta} \cdot \frac{q(t)}{t} + \frac{q(\delta)}{nt + \delta}$$

$t \rightarrow 0$ esetén az az lesz

$$q_i - \varepsilon \leq \liminf_{t \rightarrow 0} \left(\frac{h t}{t_0} \frac{p(t)}{t} + \frac{p(t)}{t_0} \right) = \liminf_{t \rightarrow 0} \frac{p(t)}{t}$$

Ha $q_i = \infty$, akkor bizonyítás végigvezethető

Teljesen $q_i = \lim_{t \rightarrow 0} -\frac{\log P_{ii}(t)}{t} = -P'_{ii}(0)$

2. rész: $i \neq j \Rightarrow \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{p_{ij}(t)}{t} = q_{ij} \geq 0, q_{ij} < \infty$

Vegyük egy fix $h > 0$ értéket, és diszkrétidőjű ML-t:

$$Y_n := X_{nh}, n = 0, 1, \dots$$

Először $(Y_n)_{n \geq 0}$ egy diszkrétidőjű ML $P(h)$ átmeneti mátrixával,

Adódik tovább az átmenet valószínűsége: $\bar{P}_{ij}^{(n)} = p_{ij}(nh)$

$\{i \rightarrow j \text{ átmenet } n \text{ lépés alatt}\} \supseteq \{i \rightarrow j \text{ } n \text{ lépés alatt, még, egy lépés elől az } i \text{-ből lépett oda}\}$
 ↙ ↘
 ↙ lépjen a k -ed lépés

$$\bar{P}_{ij}^{(n)} = p_{ij}(nh) \geq \sum_{k=0}^{n-1} \bar{P}_{ii}^{(k)} \bar{P}_{ij} \bar{P}_{jj}^{(n-k-1)} = \sum_{k=0}^{n-1} \bar{P}_{ii}^{(k)} p_{ij}(h) p_{jj}^{(n-k-1)h} = *$$

A kulcs a mátrix

$$\bar{P}_{ii}^{(n)} = p_{ii}(nh) = \bar{P}_{ii}^{(1)} + \sum_{m=1}^{n-1} \bar{P}_{ij}^{(m)} p_{ji}^{(n-m)} \leq \bar{P}_{ii}^{(1)} + \max_{1 \leq m \leq n-1} \bar{P}_{ij}^{(m)} \sum_{m=1}^{n-1} p_{ji}^{(m)} \leq \bar{P}_{ii}^{(1)} + \max_{1 \leq m \leq n-1} \bar{P}_{ij}^{(m)} \Rightarrow \bar{P}_{ii}^{(n)} \geq p_{ii}(nh) - \max_{1 \leq m \leq n-1} \bar{P}_{ij}^{(m)}((n-m)h)$$

Mivel $\forall \varepsilon > 0 \exists t_0 : \max_{0 \leq t \leq t_0} p_{ji}(t) \leq \varepsilon \Rightarrow \min_{0 \leq t \leq t_0} p_{ii}(t) \geq 1 - \varepsilon$

$\min_{0 \leq t \leq t_0} p_{ij}(t) \geq 1 - \varepsilon$

$* = p_{ij}(nh) \geq \sum_{k=0}^{n-1} (1 - 2\varepsilon) p_{ij}(h) (1 - \varepsilon) > (1 - 3\varepsilon) n p_{ij}(h)$ ha $nh < t_0$

Legyen $q_{ij} := \limsup_{t \rightarrow 0} \frac{p_{ij}(t)}{t}$

Legyen $0 < t < t_0, h \rightarrow 0, nh \rightarrow t$

$$\frac{p_{ij}(nh)}{nh} > (1 - 3\varepsilon) \frac{p_{ij}(h)}{h} \Rightarrow \frac{p_{ij}(t)}{t} \geq (1 - 3\varepsilon) \limsup_{h \rightarrow 0} \frac{p_{ij}(h)}{h} = (1 - 3\varepsilon) q_{ij}$$

$t \rightarrow 0$ esetén $\liminf_{t \rightarrow 0} \frac{p_{ij}(t)}{t} \geq (1 - 3\varepsilon) q_{ij} \Rightarrow \liminf_{t \rightarrow 0} \frac{p_{ij}(t)}{t} \geq q_{ij} \Rightarrow \lim_{t \rightarrow 0} \frac{p_{ij}(t)}{t} = q_{ij}$

most q_{ij} volt a limsup \square

Teljesít $Q = P'(0)$ létezik. \exists a $(P(t))_{t \geq 0}$ család generátora

Tudjuk, hogy $-\infty \leq q_{ii} \leq 0$

$0 \leq q_{ij} < \infty \quad i \neq j$

tanulni $1 = \sum_{j \in I} p_{ij}(t) = p_{ii}(t) + \sum_{j \neq i} p_{ij}(t)$

$$\Rightarrow \frac{1 - p_{ii}(t)}{t} = \sum_{j \neq i} \frac{p_{ij}(t)}{t} \Rightarrow -q_{ii} \geq \sum_{j \neq i} q_{ij} \Rightarrow \sum_{j \in I} q_{ij} \leq 0$$

def: A Q mátrix generátor, ha $q_{ii} \geq -\infty \forall i$ és $\sum_{j \in I} q_{ij} = 0 \forall i$.

Mostantól minden generátort legyen generátor!

Állítás: Ha Q generátor, akkor $\forall i, j \in I$ $p_{ij}(t)$ folytonosan deriválható $(0, \infty)$ -n.

most bizonyítjuk

derivált kiszámítás: $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{p_{ij}(t+h) - p_{ij}(t)}{h} = ?$

$$p_{ij}(t+h) = \sum_k p_{ik}(h) p_{kj}(t) = p_{ii}(h) p_{ij}(t) + \sum_{k \neq i} p_{ik}(h) p_{kj}(t)$$

$$\frac{p_{ij}(t+h) - p_{ij}(t)}{h} = \underbrace{\frac{p_{ii}(h) - 1}{h}}_{\rightarrow q_{ii}} p_{ij}(t) + \sum_{k \neq i} \underbrace{\frac{p_{ik}(h)}{h}}_{\rightarrow q_{ik}} p_{kj}(t) \xrightarrow{h \rightarrow 0} \sum_k q_{ik} p_{kj}(t)$$

(m.b. ha a \sum és a \lim felcserélhető)

Teljesít $P'(t) = QP(t)$ Kolmogorov - backward differenciál egyenlet.

másik eset: előre

$$p_{ij}(t+h) = \sum_k p_{ik}(t) p_{kj}(h) = \text{u. a. művelet} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \underline{P'(t) = P(t) Q}$$
 Kolmogorov - forward differenciál egyenlet.

Állítás: A \sum és a \lim a backward esetben mindig felcserélhető, de a forward esetben nem biztos.

szelvény esetében $f'(t) = c f(t)$, $f(0) = 1 \Rightarrow f(t) = e^{ct}$

de I négyes, ahonnan ez itt is megvalósulhat: $P(t) = e^{At} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{A^k t^k}{k!}$

Pelda: Nielektri felismerés: $I = NI$, kifelé építés

$$q_{i+1} = -\lambda_i, \quad q_{i+1} = d_i \quad \forall i \lambda_i > 0$$

$$r_n(t) := P_{0n}(t), \quad r_n'(t) = P_{0n}'(t) = \sum_{k=0}^{\infty} P_{0k}(t) q_{kn} = \sum_{k=0}^{\infty} P_{0k}(t) (-\lambda_k) = -\lambda_0 r_0(t)$$

A fennmondó szerint:

$$r_0'(t) = P_{00}'(t) = \sum_{k=0}^{\infty} P_{0k}(t) q_{k0} = P_{00}(t) (-\lambda_0) = -\lambda_0 r_0(t)$$

$\Rightarrow r_0(t) = e^{-\lambda_0 t}$ *egyszerűen*

$$r_1'(t) = P_{01}'(t) = \sum_{k=0}^{\infty} P_{0k}(t) q_{k1} = P_{00}(t) \lambda_0 - P_{01}(t) \lambda_1 =$$
$$= d_0 r_0 - \lambda_1 r_1$$

általában is: $r_n'(t) = \lambda_{n-1} r_{n-1}(t) - \lambda_n r_n(t)$

Legyen $v_n(t) = e^{\lambda_n t} r_n(t)$

$$v_n'(t) = e^{\lambda_n t} v_n'(t) + \lambda_n e^{\lambda_n t} r_n(t) = e^{\lambda_n t} (v_n'(t) + \lambda_n r_n(t)) =$$
$$= e^{\lambda_n t} \lambda_{n-1} r_{n-1}(t)$$

$$v_n(t) = \int_0^t e^{\lambda_n s} \lambda_{n-1} r_{n-1}(s) ds$$

$$r_n(t) = \lambda_{n-1} e^{-\lambda_n t} \int_0^t e^{\lambda_n s} r_{n-1}(s) ds \quad \text{vagy rekurzív, ami egyszerűen}$$

MARKOV-LANCOK

11. előadás (11.24.1)

melyt követel: születési folyamatok

$$I = \mathbb{N} \quad \begin{aligned} q_{i,i+1} &= \lambda_i \\ q_{i,i} &= -\lambda_i \end{aligned} \quad \Rightarrow \quad \begin{aligned} v_0(t) &= v_0(t) \\ v_0'(t) &= -\lambda_0 v_0(t) \\ v_n'(t) &= -\lambda_n v_n(t) + \lambda_{n-1} v_{n-1}(t) \end{aligned}$$

~~Rekurrenz-Beziehung~~ $v_0(t) = e^{-\lambda_0 t}$

$$v_n(t) = \lambda_{n-1} e^{-\lambda_n t} \int_0^t e^{\lambda_n s} v_{n-1}(s) ds$$

Poisson-folyamat: $\lambda_i = \lambda$

Különböző-folyamat: $\lambda = \{\lambda_1, \lambda_2, \dots\}$

$$\lambda_i = i \lambda \quad (\text{katalitikus osztódás})$$

Állítás: $Z_j \sim \text{Exp}(\lambda_j)$, $Z = \min_{1 \leq j \leq n} Z_j \Rightarrow Z \sim \text{Exp}\left(\sum_{j=1}^n \lambda_j\right)$

hisz: $P(Z > t) = t$ kell felírni.

$$v_0(t) = e^{-\lambda t}$$

$$v_1(t) = \lambda e^{-2\lambda t} \int_0^t e^{\lambda s} e^{-\lambda s} ds = e^{-\lambda t} (1 - e^{-\lambda t})$$

$$v_2(t) = 2\lambda e^{-3\lambda t} \int_0^t e^{2\lambda s} e^{-\lambda s} (1 - e^{-\lambda s}) ds = e^{-\lambda t} (1 - e^{-\lambda t})^2$$

induktívánál: $v_n(t) = e^{-\lambda t} (1 - e^{-\lambda t})^{n-1}$

$$\Rightarrow X_t \sim \text{Geo}(e^{-\lambda t})$$

(ha $X_0 = k_1$, akkor $X_t \sim \text{Negbin}(k_1, e^{-\lambda t})$, jelöltem korábban)

Lévy, hogy $P'(t) = P(t) \lambda$ egyenletet λ megoldón, de $P(t)$ nem feltétlenül stochasztikus. Ennek meggyőződés, hogy a feldolgozott feladatokból.

Tétel: Legyen $(P(t))_{t \geq 0}$ a Lévy egyenlet megoldása

1) Ha $\sum_{i=0}^{\infty} \frac{1}{\lambda_i} = \infty$, akkor $P(t)$ stochasztikus $\forall t \geq 0$

2) Ha $\sum_{i=0}^{\infty} \frac{1}{\lambda_i} < \infty$, akkor $\forall t > 0$ $P(t)$ minden valószínűsége < 1

megjegyzés: $\frac{1}{\lambda_i}$ az i -ik születés idejének várható értéke. Ha ez véges, akkor véges idő alatt elfut a rendszer.

biz:
$$S_{i_k}(t) = \sum_{r=0}^{i_k} v_r(t) = \sum_{r=0}^{i_k} P_{0,i_k}(t)$$

$$S_{\infty}(t) = \lim_{k \rightarrow \infty} S_{i_k}(t)$$

$$S_{i_k}'(t) = \sum_{r=0}^{i_k} v_r'(t) = (-\lambda_0 v_0(t)) + \sum_{i=1}^{i_k} (-\lambda_i v_i(t) + \lambda_{i-1} v_{i-1}(t)) = -\lambda_{i_k} v_{i_k}(t)$$

$$\Rightarrow S_{i_k}(t) = -\lambda_{i_k} \int_0^t v_{i_k}(s) ds + C. \quad \text{Mivel } S_{i_k}(0) = 1 \text{ ezért } C = 1$$

$$\Rightarrow 1 - S_{i_k}(t) = \lambda_{i_k} \int_0^t v_{i_k}(s) ds \geq 0 \quad \Rightarrow S_{i_k}(t) \leq 1$$

tehát, legyen most $k = \infty$ esetén:

$$1 - S_{\infty}(t) \leq 1 - S_{i_k}(t) \leq 1$$

$$1 - S_{\infty}(t) \leq \lambda_{i_k} \int_0^t v_{i_k}(s) ds \leq 1$$

$$(1 - S_{\infty}(t)) \sum_{i=0}^n \frac{1}{\lambda_i} \leq \int_0^t S_n(s) ds \leq \sum_{i=0}^n \frac{1}{\lambda_i}$$

1) $\sum_{i=0}^{\infty} \frac{1}{\lambda_i} = \infty$ mivel $\int_0^t S_n(s) ds \leq t \Rightarrow 1 - S_{\infty}(t) = 0 \Rightarrow S_{\infty}(t) = 1$.

2) $\sum_{i=0}^{\infty} \frac{1}{\lambda_i} < \infty$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \int_0^t S_n(s) ds = \int_0^t S_{\infty}(s) ds \leq k \quad \forall t \Rightarrow S_{\infty}(s) \text{ nem lehet } = 1 \quad \forall s$$

Lemma: Ha $\exists t > 0$, melyre $P(t)$ első valószínűsége 1, akkor $P(t)$ stochasztikus $\forall t \geq 0$.

□

Leválasztás:

$$\text{TFH} \quad \sum_{j=0}^{\infty} P_{0,j}(t) = 1$$

$$\text{Mivel } P_{0,j}(t) = \sum_{k=0}^j P_{0,k}(t-\tau) \cdot P_{k,j}(\tau)$$

$$\text{és} \quad 1 = \sum_{j=0}^{\infty} P_{0,j}(t) = \sum_{k=0}^{\infty} P_{0,k}(t-\tau) \underbrace{\sum_{j=k}^{\infty} P_{k,j}(\tau)}_{\leq 1} \leq \sum_{k=0}^{\infty} P_{0,k}(t-\tau) \leq 1$$

csak akkor lehet az egyenlőség = 1, ha $\sum_{j=k}^{\infty} P_{k,j}(\tau) = 1 \quad \forall k$

$\Rightarrow P(\tau)$ stochasztikus mátrix

Es mivel mátrix szorzás asszociatív és τ, t miatt $P(\tau \gg t)$ is mátrix. \square

minimális lény, minimális megállás:

$$\text{TFH } \bar{L} \leq \infty$$

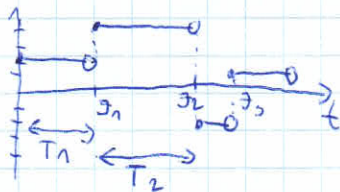
Kolmogorov-alefántalakkal megmutatható, hogy P kezdeti eloszlás $\rightarrow (P(t))_{t \geq 0}$

Leírható \mathcal{F} alga M_1 melynek kezdeti eloszlás μ és átmeneti mátrix $P(t)$.

Sőt megjelölhetjük úgy is, hogy jelöljük feljöttünk, megjelöljük eljöttünk.

$$\mathcal{F}_i: \text{ az } i\text{-ik megállás idejéig} \quad \mathcal{F}_0 = 0$$

$$\mathcal{F}_{n+1} = \inf \{ t > \mathcal{F}_n : X_t \neq X_{\mathcal{F}_n} \}$$



(is úgy vesszük h. $\inf \emptyset = +\infty$)

$$T_n := \mathcal{F}_n - \mathcal{F}_{n-1}$$

3 eset: 1) Véges db megállás van, azaz n lény elvégződés

2) Végtelen megállás, de véges idő alatt csak véges

$$\text{Teljesen az } \mathcal{F} = \sup \mathcal{F}_n = \sum_{n=1}^{\infty} T_n = \infty$$

3) Véges idő alatt végtelen megállás, tehát $\mathcal{F} < \infty$

$\Rightarrow A$ lény felváltása

minimális lény: biztosítani egy új állapotot (pl. $+\infty$) is $X_t = +\infty$ ha $t \geq \mathcal{F}$

ugyaní léte: $Y_n = X_{T_n}$. ξ egy diszkrét idejű ML.

A minimális lécsát meghatározása $(Y_n)_{n \geq 0}$ és $(T_n)_{n \geq 1}$

Állítás: A tartózkodási idejék exp. eloszlásúak

bz: TFH $X_0 = i$, $T = T_0$

$$P(T > t) = P(X_{T_n} = i, \forall 0 \leq n < t) = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(P_{ii} \left(\frac{t}{\Delta_n} \right) \right)^{2^n} =$$

$$= \lim_{h \rightarrow 0} \left(P_{ii}(h) \right)^{t/h} = \lim_{h \rightarrow 0} \left[(1 - q_{ii}h + o(h))^{1/h} \right]^t = (e^{-q_{ii}})^t = e^{-q_{ii}t}$$

$$\Rightarrow T \sim \text{Exp}(q_{ii})$$

□

Állítás: Az ugyaní léte átmeneti: $\pi_{ij} = P(Y_{n+1} = j | Y_n = i) = \frac{q_{ij}}{q_i}$

bz: $P_{ij}(h) = q_{ij}h + o(h)$ tehát q_{ij} -vel arányos, és azt kell halli normalizálni

(Ez nem teljesen kicsi bizonyítás!!!)

Állítás: X_1, \dots, X_n függetlenek, $X_i \sim \text{Exp}(d_i)$

$$P\left(\min_{1 \leq i \leq n} X_i = X_j\right) = \frac{d_j}{\sum_{i=1}^n d_i}$$

bz: $\min X_i = X_1 \Leftrightarrow X_1 < \min(X_2, \dots, X_n) = Y \sim \text{Exp}\left(\sum_{i=2}^n d_i\right)$
 $\mu_i =$

X_1 és Y függetlenek

$$P(X_1 < Y) = \int_0^{\infty} d_1 e^{-d_1 t} \cdot P(Y > t) dt = \int_0^{\infty} d_1 e^{-d_1 t} e^{-\mu t} dt = \frac{d_1}{d_1 + \mu}$$

megnyit 1 helyett tetszőleges j -re.

□

→ Jelen esetben megmutatjuk, ahhoz $\forall i$ állapotba való át lépés ideje d_i minit exp. eloszlású, és az egyik előzőn maradunk, vagy lépünk.

Példa: Egy gépellen művelés két gép meghibásodása

MARCOV-LANCOK

12. előadás (12.01.)

Q. Diszkrét generátor és p kezdeti elvált, meghatározni egy MC-T.
 → minimális valószínűségi.

Minimális megoldás: Adott Q -hoz $\exists (\bar{P}(t))_{t \geq 0}$ család, ami

- $(\bar{P}(t))_{t \geq 0}$ standard
- $\bar{P}(t)$ stochasztikus $\forall t > 0$
- Chapman-Kolmogorov: $\bar{P}(s+t) = \bar{P}(s) \bar{P}(t)$
- megfelelő Kolmogorov egyenlet:

$$\bar{P}'(t) = \bar{P}(t) Q$$

$$\bar{P}'(t) = Q \bar{P}(t)$$
- ha $\exists (P(t))$ substochasztikus, amely generátora Q ,
 akkor $P_{ij}(t) \geq \bar{P}_{ij}(t) \forall i, j, t \geq 0$

⇒ Ha $\bar{P}(t)$ stoch., akkor a minimális megoldás
 az egyetlen valószínűségi Q generátor
 (ahol nem szükséges Q a léte)

Most ki szeretnénk írni a \bar{P} -t, de ehhez egy konstrukciót.

$P_{ij}(t)$: az a valószínűség, hogy n lépés i -ből j -be megy t idő alatt
 nagy lépéssel.

$P_{ij}^{(n)}(t)$: az a valószínűség, hogy i -ből j -be megy t idő alatt n lépéssel.

akkor:
$$P_{ij}^{(n)}(t) = \begin{cases} 0 & i \neq j \\ e^{-q_i t} & i = j \end{cases}$$

és rekurzióval:
$$P_{ij}^{(n+1)}(t) = \sum_{k \neq i} \int_0^t q_{ik} e^{-q_i(t-s)} \frac{q_{ik}}{q_i} P_{kj}^{(n)}(s) ds$$

\uparrow i -ben marad $t-s$ ideig \uparrow i -ből k -be lépés \uparrow k -ből j -be lépés

$$P_{ij}(t) = \sum_{n=0}^{\infty} P_{ij}^{(n)}(t) = \delta_{ij} e^{-q_i t} + \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{k \neq i} \int_0^t e^{-q_i(t-s)} q_{ik} P_{kj}^{(n-1)}(s) ds =$$

$$= \delta_{ij} e^{-q_i t} + \sum_{k \neq i} \int_0^t e^{-q_i(t-s)} q_{ik} \bar{P}_{kj}(s) ds$$

ent a integrálegyenletet kell megoldani (gyakran csak a határ-egyenlet)

Elliptikus osztályú, ismétlődő

$(X_t)_{t \geq 0}$ legyen idős MC

Def: α -lét eltelte ρ , ha $\exists t \geq 0 : P_{ij}(t) > 0$

α és β kölcsönös, ha kölcsönösen elérhető állapotok

ρ elérhető itt is elviselkedésreláció

Lehet definiálni α és β mellett az alábbi tulajdonságok: ρ -szomszédos, irreducibilitás

DE más periódus

Két felosztás diszkrét idővel:

$X_n = X_{nh} \quad n=0, 1, \dots$ h -diszkrét lépés. Átmeneti mátrix: $P(h)$

$Y_n = X_{\tau_n} \quad n=0, 1, \dots$ ugrások lépés. Átmeneti mátrix: Π ahol

$$q_i = 0 \quad \Pi_{ij} = \delta_{ij}$$

$$q_i > 0 \quad \Pi_{ij} = \begin{cases} \frac{p_{ij}(h)}{q_i} & i \neq j \\ 1 & i = j \end{cases}$$

Állítás: Az elváltósági reláció minden esetben u.a.

ρ és β alap állapotok, de mindig triviális

A viszonyosságok ezek között is lehet definiálni

Állítás: Az alábbiak ekvivalenciák:

$$1) \exists h : \sum_{n=0}^{\infty} P_{ii}(nh) = \infty$$

$$2) \forall h : \sum_{n=0}^{\infty} P_{ii}(nh) = \infty$$

$$3) \int_0^{\infty} P_{ii}(t) dt = \infty$$

ρ és β : integrál diszkrét lépés és
és folytonos, alulról korlátos

egyszerű def: A legyártás lényegében ismétlődő, ha a diszkrét lépés csak.

$$\Leftrightarrow \int_0^{\infty} P_{ii}(t) dt < \infty$$

Működés megfigyelés: $S_i = \{t : X_t = i\}$

Ha i visszatérő, akkor $E(\mu(S_i)) = \infty$ 1 valószínűség

Ha i transzitor, akkor $E(\mu(S_i)) < \infty$ ahol μ a Lebesgue-
-mérték

diszkrét idővel és a ρ -val az analógia

h₀: $X_0 = i$

$$E(\mu(s; i)) = \int_{\Omega} \mu(s; i) dP = \int_{\Omega} \int_0^{\infty} 1_{\{X_t = i\}} dt dP \stackrel{\text{homogener Mittel}}{=} \int_0^{\infty} \int_{\Omega} 1_{\{X_t = i\}} dP dt = \int_0^{\infty} p_{ii}(t) dt$$

Typisch, beschränkt $E(\mu(s; i)) < \infty \Rightarrow P(\mu(s; i) < \infty) = 1$

$E(\mu(s; i)) = \infty$: i nicht absorbierend u $\mu \geq 1$ distanzierbar.

$\Rightarrow \infty$ mal n -u-l oder $X_n = i$.

Es ist sicher möglich, dass es kein Punkt gibt, an dem es verweilt.

$$A_k = \{X_t = i \ \forall \tau_{1k} \leq t \leq \tau_{1k+h}\}$$

$$P(A_k) = c > 0$$

A_k -lc Ereignisse u. muss MT nicht } \Rightarrow B-C nicht analysierbar

folglich ∞ mal A_k mal

$$\Rightarrow P(\mu(s; i) = \infty) = 1.$$

□

Stochastische Regelmäßigkeit:

$X_t = i$ - bei $q_{ii} = 0 \Rightarrow i$ absorbierend, 5. transientes Verhalten.

$$\text{TFH } q_{ii} > 0 \quad T_n = \inf \{t > 0 : X_t \neq i\}$$

$$V_n = \inf \{t > T_n : X_t = i\} \quad (\text{da nicht absorbierend, aber } \infty)$$

Ableitung: i nicht absorbierend, da $P(V_n < \infty) = 1$

was hier invarianz, weil periodizität möglich!

MARCOV-LANCOK

13. előadás (12.05.)

Stacionáris, stacionárius állapot

Mivel folyton idejű MC-ken mindig periodicitás, ezért mindig átlagosan a határérték.

Tétel: $\forall i, j \in I$ -re $\exists \lim_{t \rightarrow \infty} P_{ij}(t) = \pi_{ij}$.

Biz: Legyen $P_{ij}(t)$ egyenletesen folytonos, tehát $\forall \varepsilon > 0$ -ra $\exists h > 0$:

$$\forall s, t: |s - u| < h \Rightarrow |P_{ij}(s) - P_{ij}(u)| < \frac{\varepsilon}{3}.$$

Adott ε és h esetén válasszunk egy h -diszkrétitást! Mivel az aperiodikus, ezért $\lim_{n \rightarrow \infty} P_{ij}(nh) = \frac{P_{ij}^*(h)}{n_{ij}(h)} = \pi_{ij}(h)$.

Legyen $t = nh + s$ és $t' = n'h + s'$!

$$|P_{ij}(t) - P_{ij}(t')| \leq |P_{ij}(t) - P_{ij}(nh)| + |P_{ij}(nh) - P_{ij}(n'h)| + |P_{ij}(n'h) - P_{ij}(t')|.$$

Ha $n, n' > n_0(h)$, akkor a középső tag $< \frac{\varepsilon}{3}$, az első és az utolsó pedig a diszkrétitás léte következtében ismét, tehát ha

$$t, t' > t_0(h), \text{ akkor } |P_{ij}(t) - P_{ij}(t')| < \varepsilon, \text{ ami a Cauchy - kritérium } \square$$

- Következmények:
- Folyton idejű MC átmeneti mátrixa mindig konvergens
 - Frobenius lemmájánál $P_{ij}(t) \rightarrow 0$, valamelyik átlagánál pedig $P_{ij}^*(h) = 1 \quad \forall i, j, h$ -ra, tehát $\exists M_j$ mértéktényező ideje után j -re.
 - nulla valamelyik $P_{ij}(t) \rightarrow 0$, viszont valamelyiknél $P_{ij}(t) \rightarrow \pi_{ij}$
 - irreducibilis MC-nél a state eloszlás $\pi^T P(h) = \pi^T \quad \forall h$ -ra.
 $\Rightarrow \pi$ -től indulhat, attól is kezd.

Tétel: Legyen Q egy irreducibilis valamelyik MC generátora, u pedig egy nemnegatív vektor! $u^T P(s) = u^T \quad \forall s$ -re akkor és csak akkor ha $u^T Q = 0$.

Biz: $(u^T P(s))' = u^T (P(s))' = u^T Q P(s)$.

$u^T P(s)$ csak akkor konstans $\forall s$ -re, ha $u^T Q = 0 \quad \square$

Az $u^T Q = 0$ egyenletet mindig lehet megoldani. Pontosabban valamelyik u negatív és egyenlő, nulla valamelyik esetén negatív és egyenlő u nem state eloszlás, hanem reguláris vektor.

Pelda: Egy gyárban működő két gép vegyítésében 2 $\frac{\text{liter}}{\text{óra}}$.

A gyárban működő 4 óra, és A gyárban tartózkodó B-vel.

4 állapot: két gép működik; csak A működik; csak B működik; egyik sem

Q az átmeneti intenzitással lepletve;

$$Q = \begin{pmatrix} -4 & 2 & 2 & 0 \\ 6 & -8 & 0 & 2 \\ 6 & 0 & -8 & 2 \\ 0 & 6 & 0 & -6 \end{pmatrix}$$

A státus eloszlás: $\pi^T = \left(\frac{36}{68}, \frac{15}{68}, \frac{9}{68}, \frac{8}{68} \right)$.

Átmeneti lepletve, legyen a megszerzés ar $m_i = E(V_i)$ megszerzési idő
végső állapot is definiálható arról egy nemlétező tétel:

Tétel: Egy irreducibilis M₀ pozitív eleműs állapot \vec{m} csak akkor, ha
 $m_i < \infty \quad \forall i \in I$ -re.

$$\text{Ekkor } m_i = \frac{1}{\pi_i q_i}$$

feltevés: A megszerzési idő alapján véletlenül $\frac{1}{q_i}$ időt tölt i -ben az m_i -ed.

Teljesen a i -ben tartózkodás aránya: $\pi_i = \frac{1}{q_i} / m_i$.

nem bizonyítja igazán.

Tétel: Legyen a Q generátorban tartózkodó állapotok lineáris struktúrájú matrix R!

Ha u vektorral rendelkezik, és $\mu_i = u_i q_i$, akkor

$$u^T Q = 0 \Leftrightarrow \mu^T R = \mu^T$$

m_i : Ha i alapállapot (azaz $q_i = 0$) akkor $v_{ii} = 1$ és $v_{ij} = 0$.

Ha i nem alapállapot (azaz $q_i > 0$) akkor $v_{ij} = q_{ij} / q_i$ és $v_{ii} = 0$.

És alapjén $q_i (v_{ij} - \delta_{ij}) = q_{ij} \quad \forall i, j$ -re.

Ekkor

$$\begin{aligned} (\mu^T (R - I))_j &= \sum_i \mu_i (v_{ij} - \delta_{ij}) = \sum_i u_i q_i (v_{ij} - \delta_{ij}) = \sum_i u_i q_{ij} = \\ &= (u^T Q)_j \end{aligned}$$

□

bizonyítás: Ha a vektorok lineárisan függetlenek, az állapotok μ_i akkor
a feltétel miatt $\mu_i = q_i u_i$ áll fenn.

Sűrűségi - valószínűségi függvények

Legyen Q olyan kovariancia mátrix, ahol

$$- q_{i,i+1} = \lambda_i > 0 \quad \text{röleteri intenzitás} \quad (i=0, 1, \dots)$$

$$- q_{i,i-1} = \mu_i > 0 \quad \text{baloldali intenzitás} \quad (i=1, 2, \dots)$$

$$- q_{ii} = -\lambda_i - \mu_i$$

- minden más elem 0.

Er egy irreducibilis MC-t definiál. Próbáljuk megfordított irányba kiindulni!

Legyen a lény megfordított, akkor $\pi_i q_{i,i+1} = \pi_{i+1} q_{i+1,i} \Rightarrow \pi_{i+1} \lambda_{i+1} = \pi_i \mu_i$

$$\Rightarrow \pi_i = \frac{\lambda_{i-1}}{\mu_i} \pi_{i-1} = \dots = \frac{\lambda_0 \lambda_1 \dots \lambda_{i-1}}{\mu_1 \mu_2 \dots \mu_i} \pi_0$$

$$\text{Legyen } P_0 = 1, P_n = \prod_{i=1}^n \frac{\lambda_{i-1}}{\mu_i}, \tilde{P}_0 = 1, \tilde{P}_n = \prod_{i=1}^n \frac{\mu_i}{\lambda_i}$$

Tétel (König - McGregor): A Kolmogorov-féle differenciálművelettel adható S az alábbi feltételek mellett stacionárius megoldás, ha

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_n \sum_{i=n}^{\infty} \tilde{P}_i = \infty \quad \left(S = \sum_{i=0}^{\infty} P_i; \tilde{S} = \sum_{i=0}^{\infty} \tilde{P}_i \right)$$

S -féle eset esetén: (i) transziens léte, ha $S = \infty$ és $\tilde{S} < \infty$.

(ii) nulla rekurrens léte, ha $S = \infty$ és $\tilde{S} = \infty$

(iii) rekurrens léte, ha $S < \infty$ és $\tilde{S} = \infty$

$$\text{akkor } \pi_i = P_i \pi_0$$

Példák: 1) M/M/1-vez.

λ - Poisson-függvény mint érkezési egy irányú érdelem,
amelyet egy kiszolgálási μ -exp eloszlás, mint megold.

X_t a rendszerben lévő érdelem száma, $\lambda_i = \lambda, \mu_i = \mu$

- ha $\lambda > \mu$, a rendszer transziens
- ha $\lambda = \mu$, a rendszer nulla rekurrens
- ha $\lambda < \mu$, a rendszer pozitív rekurrens

$$\text{akkor a stac eloszlás } \pi_i = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^i \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right)$$

$$E(X_t) \rightarrow \frac{\lambda}{\mu - \lambda}$$

2) $M/M/\infty$ -sor

A „előző” példánál csak egyetlen kiszolgálóval. Tehát $d_i = d$, $\mu_i = i\mu$

Ebben valószínűleg pozitív számú a létező $\frac{\lambda}{\mu}$ -parametereú Poisson-eloszlás.

3) Lincsis, növekedés, bevándorlással.

$$\lambda_n = n\lambda + a$$

$$\mu_n = n\mu$$

Legyen $\underline{M}(t) = (M_0(t), M_1(t), \dots)$ ahol $M_i(t) = E(X(t) | X(0) = i)$

Ide $\underline{1} = (1, 1, 1, \dots)$ és $\underline{f} = (0, 1, 2, \dots)$, akkor $\underline{M}(t) = P(t) \underline{f}$

Ide teljesül a $P'(t) = P(t)G$, akkor

$$\underline{M}'(t) = (P(t) \underline{f})' = P'(t) \underline{f} = P(t) G \underline{f}$$

Mivel $(G \underline{f})_i = a + (\lambda - \mu)i$, ezért $\underline{M}'(t) = a \underline{1} + (\lambda - \mu) \underline{M}(t)$

Ezért a $\underline{M}(0) = \underline{f}$ KF mellett a megoldás:

$$\underline{M}(t) = \begin{cases} a t \underline{1} + \underline{f} & \text{ha } \mu = \lambda \\ \frac{a}{\lambda - \mu} (e^{(\lambda - \mu)t} - 1) \underline{1} + e^{(\lambda - \mu)t} \underline{f} & \text{ha } \mu \neq \lambda \end{cases}$$