

# Folytonos idejű Markov láncok

1/23

továbbra is diszkrét állapotteret:  $S$  véges  $V$  megszámlálhatóan  $\infty$

$X(t)$  folytonos idejű stochasztikus folyamat.  $X: \mathbb{R}^+ \rightarrow S$

véletlen fv, vagy:  $\forall t \in [0, \infty)$ -re  $X(t) \in S$  véletlen.

P1: Egy üzletember a világ 6 szállodája között utazgat.

Ezeket számozzuk be:  $S = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$

$X(t)$  legyen az, hogy  $t$ -kor melyik szállodában van.  $\in S$

[Az utazási időket elhanyagoljuk = emberünk időnként pillanat-szerűen átutazik egyik szállodából a másikba]

Def:  $X(t)$  Markov lánc (folytonos időben), ha

$\forall t_1 < t_2 < t_3 < \dots < t_n < s$  időpontokra ( $n$  véges!)  
és  $\forall x_1, x_2, x_3, \dots, x_n, y \in S$  állapotokra

$$\underbrace{\mathbb{P}(X(s)=y)}_{\text{jövöbeli állapot}} \mid \underbrace{X(t_1)=x_1, \dots, X(t_n)=x_n}_{\text{infó a múltból jelen állapot}} = \mathbb{P}(X(s)=y \mid X(t_n)=x_n)$$

jövöbeli állapot      jelen állapot      jövöbeli állapot      jelen állapot

pont mint diszkrét időben: Ha a jelen állapotot ismerjük, a múlt ismerete már nem jelent többlet-információt a jövőre vonatkozóan.

2/23

Felölts:  $t < s \in \mathbb{R}^+$ ,  ~~$x, y \in S$~~   $x, y \in S$ -re

$$P_{xy}^{(t,s)} := \mathbb{P}(X(s)=y | X(t)=x)$$

a7 átmenetvalószínűség  $x$ -ből  $y$ -ba a  $[t, s]$  intervallumban.

Def: Az  $X(t)$  Markov lánc időben homogén, ha  $P_{xy}^{(t,s)}$  ~~csak~~

nem függ  $(t, s)$ -től külön-külön, csak az eltelt időtől,  $s-t$ -től:

~~hgy. hgy.~~ Mi csak ilyenekkel foglalkozunk.

Ilyenkor jelölés:  $P_{xy}(t) := \mathbb{P}(X(t)=y | X(0)=x)$

$$= \mathbb{P}(X(t_0+t)=y | X(t_0)=x) \quad \forall t_0 \text{-ra}$$

a  $t$  idejű átmenetvalószínűség

Avagy:  $(P_{xy}(t))_{x,y \in S}$  a  $t$  idejű átmenetmátrix,

pent mint diszkrét időben, csak most  $t \in \mathbb{R}^+$ ,

Ha  $S = \{1, 2, \dots, k\}$ , akkor ez egy  $k \times k$ -as mátrix.

Tétel:  $\forall t, s \geq 0$ -ra

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

Biz: Szóról szóra mint diszkrét időben.  $\square$

Perste:  $P(0) = \mathbb{1}$  egység mátrix.

Köv.:  $P(n\Delta t) = [P(\Delta t)]^n$ , vagyis ha  $P(\Delta t)$ -t ismerünk

3/23

Valamilyen rövid  $\Delta t$ -re, akkor annak minden többszörösére is tudunk az átmenet-valsőséget, ami elég jó.

Avagy: Ha csak  $\Delta t$  időközönként nézünk rá:

$Y(n) := X(n\Delta t)$  diszkrét idejű Markov lánccal  $P(\Delta t)$  átmenetmátrixsal.

Mi nem így fogjuk ~~megjeleníteni~~ megközelíteni.

Kérdés: 1.) ~~Hog~~ Hogyan kell egy ilyen folyamatot elképzelni / konstruálni?

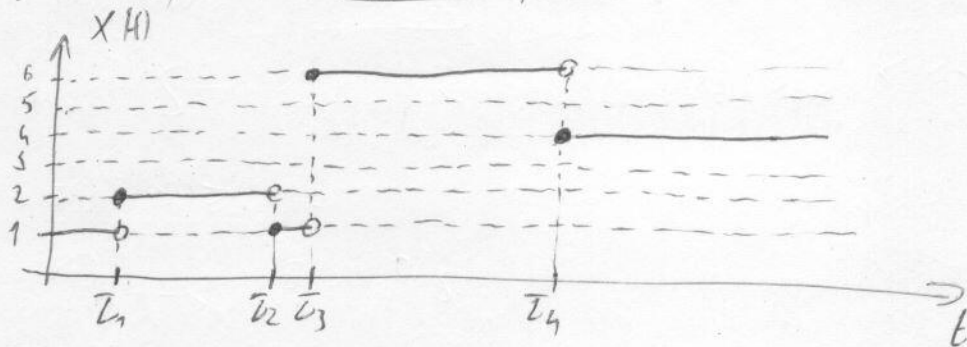
2.) Hogyan lehet  $P(t)$ -t kiszámolni?

3.) Mi a hosszú távú viselkedés?

### Konstrukció / jellemzés

Hihető: elemi regularitási feltételek mellett (pl. szakszankénti

folytonosság)  $X(t)$  ugró folyamat:



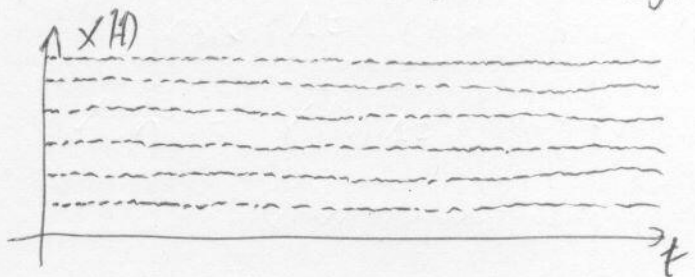
$\exists T_1 < T_2 < T_3 < \dots < T_n \rightarrow \infty$  véletlen időpont-sorozat

(avagy:  $\{T_1, T_2, T_3, \dots, T_n, \dots\}$  véletlen lokálisan véges halmaz)

amikor  $X(t)$  ugrik, egy időnként  $(T_i, T_{i+1})$ -eken konstans.



Megj: A definícióban beleértve pl., hogy az  $X(t)$ -k (kontinuum sokan) teljesen függetlenek és azonos eloszlásúak. Ekkor a nagy számok törvénye miatt  $X(t)$  1 valószínűséggel minden idő-intervallumban minden értéket végtelen sokszor felveszt:



Az üzletember mozgása nem ilyen.

Nekünk viszont nem für bűbe: csak ugró folyamatokat nézünk.

• Tph üzletemberünk éppen a 3-as állodásban van, 1 brája érkezett.  $P(1 brán belül továbbáll) = ?$

• És ha már egy éve ott van, akkor ugyanaz  $\Rightarrow ?$

Estimáció Ha a

folyamat Markov, akkor mindegy, hogy mennyi ideje van ott: csak az számít, hogy most éppen ott van

$\Rightarrow$  a tartózkodási idő örökifjú  $\Rightarrow$  exponenciális eloszlású.

Avagy: emberünk a 3-as állodoba érkezve elindít egy  $\lambda_3$  paraméterű exponenciális brát, és amikor az csörög, akkor továbbáll.  $\rightarrow$  A paraméter függhet attól, hogy hol van  $\rightarrow$  de amíg a tartózkodási idő független a múlttól.

OK, épp most csörgött az brá, menni kell a 3-as állodából, pedig még csak 1 brája érkezett.

~~$P(a brábe megy) = ?$~~

- $P(\text{a 4-esbe megy}) = ?$
- Es ha már egy élet itt töltött, akkor ugyanezt  $= ?$

Estre végtel: }

Ismét ~~est~~ nem számít a múlt, ha a folyamat Markov.

Hanem: Amint az bra csörög, emberünk ~~elgárit egy hamis dobókockát~~ elguritja a 3-as számú hamis dobókockáját, és azzal dönt a további utatáról: az egyes valószínűsgek

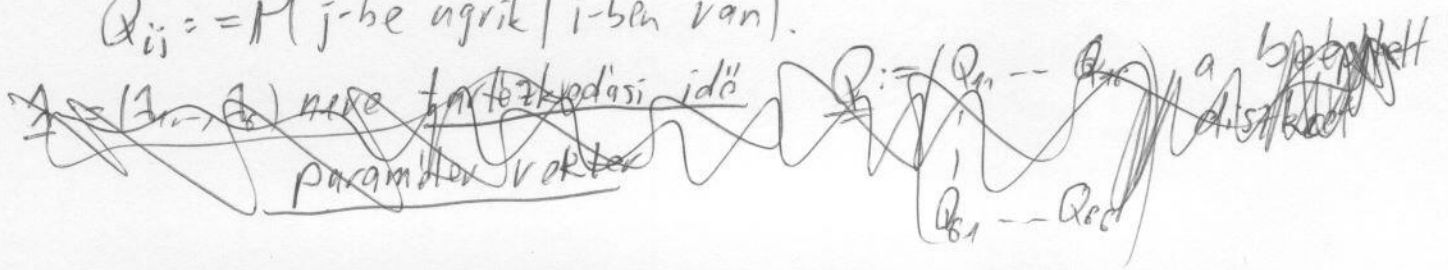
$$Q_{3i} := \{i\text{-be ugrik} \mid 3\text{-ban van}\} \quad i = 1, 2, 3, 4, 5, 6$$

A kocka perste olyan, hogy  $Q_{33} = 0$ : helyben ugrani nem lehet.

Összefoglalva

Ugró Markov folyamat, 1. konstrukció:  $S = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  állapotok

- Emberünk 6 db exponenciális brót cipol a zsebben  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_6$  paraméterrel. Az  $i$  állapotba ( $i$ -edik szálodoba) érve elindítja az  $i$ -edik brójt, ami az dőzsenyektől független  $\text{Exp}(\lambda_i)$  idő után csörög. Amikor csörög, emberünk továbbáll.
- Emberünknek 6 db hamis dobókocka is van a zsebben. Amikor  $i$ -ből menni kell, az  $i$ -edik kockával sorsolja ki a következő állapotot, az dőzsenyektől függetlenül,  $Q_{ij} = P(j\text{-be ugrik} \mid i\text{-ben van})$ .



Ekkor  $\underline{z} = (z_1, \dots, z_n)$  neve tartózkodási idő paraméter vektor 6/23

$\underline{Q} = \begin{pmatrix} Q_{11} & \dots & Q_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ Q_{n1} & \dots & Q_{nn} \end{pmatrix}$  a beépített diszkrét idejű Markov lánccsátmenetmátrixa.

A főátló elemei nullák:  $Q_{ii} = 0$

Ugyanez másképp:

• A szülőnek ~~van~~ partásánál van 1-1 exponenciális bró, így az utatónak eteket nem kell cipelni: amikor csörög, a partás szél, hogy ~~menet~~ indulni kell.

Észrevétel: A partásnak nem kell figyelnie, hogy mikor érkezik a vendég (és akkor indítani az brót). ~~Elő,~~ ha Az örökifjúság miatt az is jó, ha előre elindítja — de ha csörög, mindig újra  ~~kell~~ indítani.

Avagy: Az  $i$ -edik szülőddőben ~~van~~ is egy  $\lambda_i$  intenzitású

Poisson-folyamat, amik függetlenek egymástól. Ha az  $i$ -edik ~~folyam~~ Poi-folyamat csörög és az emberünk éppen ott van, akkor továbbáll.

• A partásnak van 1-1 hamis dobókocka is, hogy az utatónak ezt se kelljen cipelni. Amikor az brójuk csörög, rögtön dobhat a kockával, és rendelnek egy helikoptert, ami a megfelelő cél-szülőddőbe repül. Ha emberünk éppen ott van, ~~ad~~ ad szél.



[ Így a 6 álloda között  $6 \cdot 5 = 30$  vonalon járnak a helikopterek, minden  $i \rightarrow j$  irányított élen, ahol  $i \neq j$  ]

Kulcs-észrevétel

- A  $3 \rightarrow 4$  vonalon járó helikopterek maguk is Poisson-folyamat szerint járnak — lásd: Poisson-folyamat ritkítása
- Sőt: Az egyes vonalakon (= irányított éleken) lévő helikopterjáratok teljesen független Poi-folyamatok szerint járnak — lásd: Poisson-folyamat szinerezése.

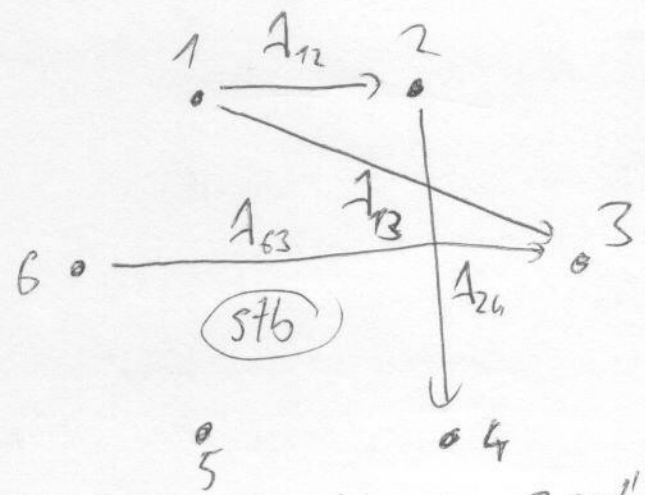
Az  $i \rightarrow j$  vonalon az intenzitás  $\lambda_{ij} = \lambda_i Q_{ij}$ .

Összefoglalva:

Ugró Markov-folyamat, 2. konstrukció:  $S = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  állapotterem

A 6 álloda alkossa egy gráf irányított gráf 6 csúcsát.  
 Az egyes  $i \rightarrow j$  irányított éleken (ahol  $i \neq j$ ) független Poisson-folyamatok szerint járnak a helikopterek. Ha emberünk éppen ott van egy helikopter indulásánál, feláll rá.

~~Figyelemre méltó~~



Hurokél nincs  
 (helyben repülés) nincs

Ábra: ugró Markov-folyamat gráf-reprezentációja

Megjegyzés (off topic, csak az érdeklőség kedvéért):

Ha több üzletember is ugyanert a stabilit követve utazgat, akkor ~~az~~ a soruk külön-külön folytonos idejű Markov lánc, de távról sem független: sőt, ha egyszer összetalálkoznak, utána örökre együtt maradnak — előbb-utóbb az összes össteragad (ha amindenkannan mindenholra el lehet jutni).

A jelenség neve csatolás (avagy: ez egy lehetséges csatolási konstrukció Markov láncokra. = "coupling")

A  $\underline{A} = (A_{ij})_{i,j \in S}$  "matrix" neve rate-matrix:

$$\underline{A} = \begin{pmatrix} * & A_{12} & A_{13} & \dots & A_{1n} \\ A_{21} & * & A_{23} & \dots & A_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{s1} & \dots & A_{s4} & * & A_{se} \\ A_{s1} & \dots & A_{se} & * & \end{pmatrix}$$

Ez nem egy igazi matrix, mert a főátlóban nincs semmi.

Átlérési stabilitás a 2 konstrukció között

1. konstrukció

Adatok:  $\underline{A}$ ,  $\underline{Q}$

Átlérés:  $A_i = \sum_{\substack{j \in S \\ j \neq i}} A_{ij}$

$Q_{ij} = \frac{A_{ij}}{A_i}$  ~~...~~

2. konstrukció

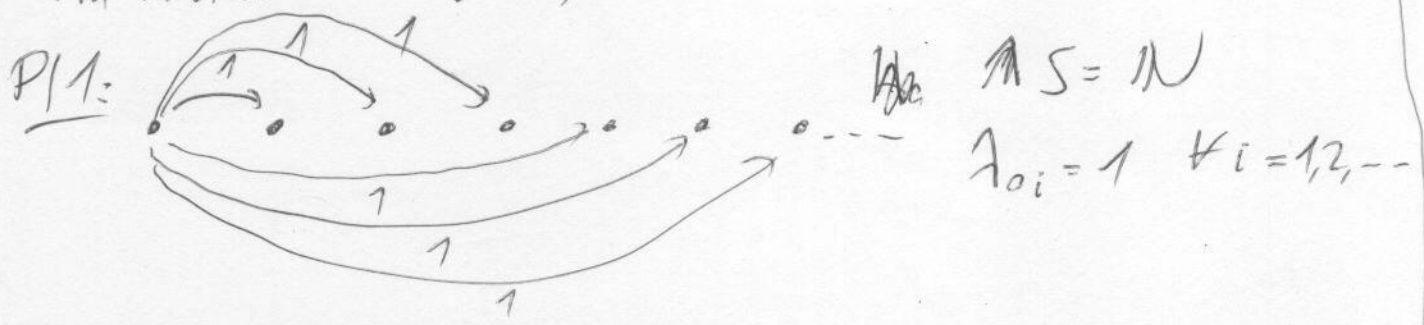
$\underline{A}$   
 $A_{ij} = A_i Q_{ij} \quad \forall i, j \in S, i \neq j$



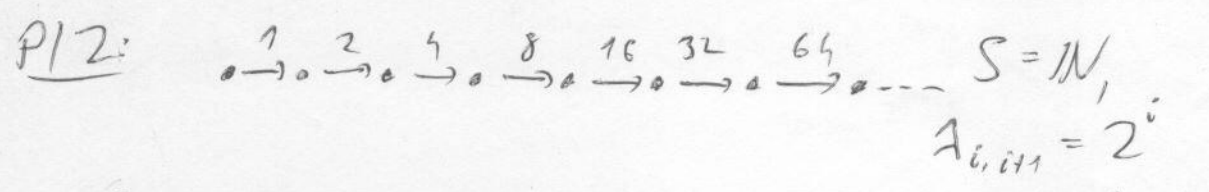
Megj: Minden folytonos idejű, időben homogén Markov ugrás folyamathoz van  $\underline{A}, \underline{Q}, \underline{\lambda}$  - vagyis a folyamat megkonstruálható ezekből — ez a fenti érvelésből látszik.

Fordítva: Ha  $S$  véges, akkor  $\forall (\underline{A}, \underline{Q})$  párból, vagy  $\forall \underline{\lambda}$  adatból konstruálható Markov lánca.

Ha viszont  $S$  végtelen, akkor lehetnek gondok. Pl1:



Ekkor  $\lambda_0 = \infty$ : azonnal el kellene ugrani, mindenhorá az  $S$  val. sággal — ilyen folyamat nincs.



Ekkor  $T_i :=$  az  $i$ -es ugrás ideje  $i \rightarrow i+1$  a többi  $A_i = 0$

$$\mathbb{P} T_i \sim \text{Exp}(2^i) \Rightarrow \mathbb{E} T_i = \frac{1}{2^i}$$

$U := T_0 + T_1 + T_2 + \dots$  az az idő, ami alatt  $\infty$ -be eljut

$$\mathbb{E} U = \sum_{i=0}^{\infty} \mathbb{E} T_i = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots = 2 < \infty$$

$\Rightarrow \mathbb{P}(U < \infty) = 1$  : biztosan lesz véges idő alatt végtelen sok ugrás, tehát nagy  $t$ -re  $X(t)$  értelmetlen:

ilyen folyamat sincs  $t \in [0, \infty)$ -re.

# Időfejlődés

10/23

Hogyan lehet a  $(\underline{A}, \underline{Q})$  vagy  $\underline{A}$  adatokból a  $P_{ij}(t)$  átmenet-valószínűségeket meghatározni?

Ötlet: legyen  $\Delta t$  rövid idő

Ekkor  $\Delta t$  idő alatt,  $i$  állapotból indulva

$P(\text{nem történik semmi}) \approx 1$  : ez a legvalószínűbb

$P(1 \text{ ugrás történik}) \approx \lambda_i \Delta t$  kicsi

↳ mert a tartózkodási idő  $\sim \text{Exp}(\lambda_i)$

$P(\text{több ugrás történik}) \sim (\Delta t)^2$  végképp elhanyagolható

↳ ezen kívül  $P(1 \text{ ugrás } i\text{-ből } j\text{-be}) \approx \lambda_{ij} \Delta t$  : ekkora valószínűséggel csörög a  $\lambda_{ij}$  rátájú  $P_{ij}$ -polynomat.

Köv:  $P_{ij}(\Delta t) = P(X(\Delta t) = j | X(0) = i) \approx \begin{cases} 1 - \lambda_i \Delta t, & \text{ha } j = i \\ \lambda_{ij} \Delta t, & \text{ha } j \neq i \end{cases}$  (x)

ahd a  $\approx$  azt jelenti, hogy a hiba  $\Delta t$ -hez képest elhanyagolható.

Mivel  $P_{ij}(0) = \mathbb{1}_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ha } j = i \\ 0, & \text{ha } j \neq i \end{cases}$

(x) úgy is írható, hogy

$P_{ij}(\Delta t) \approx P_{ij}(0) + \Delta t G_{ij}$ , ahol  $G_{ij} = \begin{cases} -\lambda_i, & \text{ha } j = i \\ \lambda_{ij}, & \text{ha } j \neq i \end{cases}$  (xx)

Précizien mondvai

11/23

Tétel:  
 $\dot{P}_{ij}(0) = \frac{d}{dt} P_{ij}(t) \Big|_{t=0} = G_{ij}$ , ahol  $G_{ij} = \begin{cases} -1_i, & \text{ha } j=i \\ A_{ij}, & \text{ha } j \neq i \end{cases}$

Def:  
a  $G = (G_{ij})_{i,j \in S}$  mátrix neve infinitesimalis generátor.

Ugy születik a 1 ráta-mátrixból, hogy kitöltjük a főátlót negatív számokkal, hogy minden sorösszeg 0 legyen.

$$G = \begin{pmatrix} -1_1 & 1_{12} & 1_{13} & \dots & 1_{15} & 1_{16} \\ 1_{21} & -1_2 & 1_{23} & \dots & 1_{25} & 1_{26} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1_{51} & 1_{52} & \dots & -1_5 & 1_{56} \\ 1_{61} & 1_{62} & \dots & \dots & 1_{65} & -1_6 \end{pmatrix}$$

Ez az igazán fontos objektum, az elemlet alap építőköve.

Biz:  $\dot{P}_{ij}(0) = \frac{d}{dt} P_{ij}(t) \Big|_{t=0} = \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \frac{P_{ij}(\Delta t) - P_{ij}(0)}{\Delta t} \overset{\text{hibatag}}{\underset{\text{hibatag}}{\times \times}}$   
 $= \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \left( G_{ij} + \frac{\text{hibatag}}{\Delta t} \right) = G_{ij} + 0 \quad \square$

Ugyanez mátrix-jelöléssel:  $\dot{P}(0) = G$



Köv:  $\dot{P}(t) = P(t)G = GP(t) \quad \forall t \geq 0 \quad ; \quad P(0) = \mathbb{1}$

12/23

Biz:  $P(t+s) = P(t)P(s) = P(s)P(t) \quad \left| \frac{d}{ds} [ \quad ] \right.$

$$\frac{d}{ds} P(t+s) = P(t) \left[ \frac{d}{ds} P(s) \right] = \left[ \frac{d}{ds} P(s) \right] P(t) \quad \left| s=0 \right.$$

$$\dot{P}(t) = P(t)G = GP(t) \quad \square$$

[Megj: Általában  $A, B$  mátrixokra  $AB \neq BA$ , de jelen esetben  $P(t)$  és  $G$  a tétel szerint felcserélhető.]

Az  $\dot{f}(t) = c f(t)$  diff. egyenlet mindentudó ismerős, ha  $f \in \mathbb{R}$ .

Ígyenkor a megoldás  $f(t) = f(0) e^{ct}$ .

Mátrixokkal sincs ez másképp:

Köv:  $\boxed{P(t) = \exp(tG)} \quad \forall t \geq 0$

[ahd egy  $A$  négyzetes mátrixra  $\exp(A) \stackrel{\text{det}}{=} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{A^k}{k!}$ ]

[Megj: Nincs ezen semmi meglepő: diszkrét időben az időfejlődés  $P(n) = P^n$  mátrixi sorozat — ennek folytonos megfelelője az exponenciális függvény.]

[Megj: Ez alapján  $P(t)$  explicit számítható, de ilyet mi most nem csinálunk.]

# Az eloszlás időfejlődése

13/23

et alapján könnyű:

$$! \pi_i(t) = P(X(t)=i) \quad i=1, \dots, b \text{ a } t \text{ időbeli tartózkodási, val. sők}$$

$$\pi(t) = (\pi_1(t), \dots, \pi_b(t)) \text{ a } t \text{ idő-beli eloszlás sor vektor}$$

Erre, pont mint diszkrét időben,

$$\pi(t) = \pi(0) P(t)$$

$$\Downarrow$$

$$\dot{\pi}(t) = \pi(0) \dot{P}(t) = \pi(0) P(t) G = \pi(t) G$$

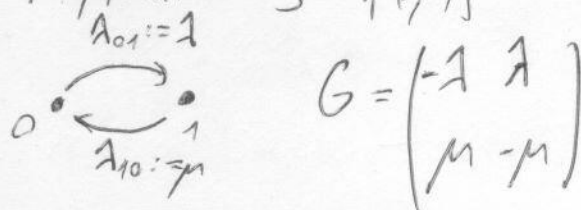
$\Downarrow$  Az eloszlás pontosan akkor konstans időben, ha

$$\dot{\pi}(t) = \pi(t) G = 0$$

Tétel: A  $\pi$  eloszlás sorvektor stacionárius eloszlása a Markov

(mindk akkor és csak akkor, ha  $\boxed{\pi G = 0} \Rightarrow \boxed{G^T \pi^T = 0}$   
 $\square \square = \square \quad \square \square = \square$ )

P1.1: ON/OFF folyamat:  $S = \{0, 1\}$



~~$\pi G = 0$  megoldása~~  $G^T \pi^T = 0$  megoldása:

$$\begin{pmatrix} -\lambda & \mu & | & 0 \\ \lambda & -\mu & | & 0 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} -\lambda & \mu & | & 0 \\ 0 & 0 & | & 0 \end{pmatrix} \text{ vagyis } \pi_0 = \frac{\mu}{\lambda} \pi_1,$$

pl. megoldása  $\hat{\pi} = (\mu \quad \lambda)$

lenormálva  $\boxed{\pi = \begin{pmatrix} \mu & \lambda \\ \mu + \lambda & \mu + \lambda \end{pmatrix}}$

P12: születesi - halálraírósi folyamat  $S = \{0, 1, 2, \dots\}$



$$A = \begin{pmatrix} * & \lambda_{01} & 0 & 0 & \dots \\ \lambda_{10} & * & \lambda_{12} & 0 & \dots \\ 0 & \lambda_{21} & * & \lambda_{23} & \dots \\ \vdots & 0 & \lambda_{32} & * & \lambda_{34} & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix} \quad G = \begin{pmatrix} -\lambda_{01} & \lambda_{01} & 0 & \dots \\ \lambda_{10} & -(\lambda_{10} + \lambda_{12}) & \lambda_{12} & \dots \\ 0 & 0 & -(\lambda_{21} + \lambda_{23}) & \lambda_{23} & \dots \\ 0 & 0 & -\lambda_{32} & \vdots & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix}$$

A stac. eloszlás ~~szükségessé~~ meghatározására megkötik ugyanazt a trükköt, mint a diskret időben: Ha  $\pi$  stac. eloszlás, akkor biztosítható ugyanannál az ágról  $3 \rightarrow 4$ , mint  $4 \rightarrow 3$ , vagyis

$$\pi_3 \lambda_{34} = \pi_4 \lambda_{43} \Rightarrow \boxed{\pi_4 = \frac{\lambda_{34}}{\lambda_{43}} \pi_3}$$

és ugyanígy

$$\boxed{\pi_{k+1} = \frac{\lambda_{k,k+1}}{\lambda_{k+1,k}} \pi_k \quad k=0,1,2,\dots}$$

$\text{Tfh } \lambda_{k+1,k} > 0 \quad \forall k$

vagyis  $\pi = c(1, \gamma_1, \gamma_2, \gamma_3, \dots)$  ahol

$$\gamma_k = \frac{\lambda_{0,1}}{\lambda_{1,0}} \frac{\lambda_{1,2}}{\lambda_{2,1}} \dots \frac{\lambda_{k-1,k}}{\lambda_{k,k-1}} = \prod_{k=0}^{n-1} \frac{\lambda_{k,k+1}}{\lambda_{k+1,k}}$$

[csak egy bonyolult leírás annak, hogy  $\gamma_0 = 1, \gamma_{k+1} = \frac{\lambda_{k,k+1}}{\lambda_{k+1,k}}$ ]



15/23

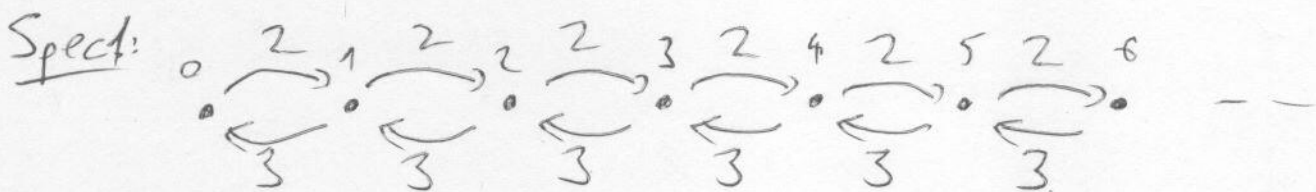
Köv: Ha  $S := 1r_1 + 1r_2 + 1r_3 + \dots < \infty$ , akkor van stacionárius

elostlás,  $\pi_0 = \frac{1}{S}$  bs  $\pi_k = \frac{r_k}{S}$   $k=1, 2, \dots$

~~ha pedig  $S = \infty$~~   
 az egyetlen stac. elostlás

[igazából több is lehet, ha némelyik  $A_{k+1,k} = 0$ ]

Ha pedig  $S = \infty$ , akkor nincs stac. elostlás



[Figyelem: az éleken nem valószínűségeket vannak, hanem rátökö,  
 a mik lehetnek 1-nél nagyobbak]

ekkor  $\pi_k \cdot 2 = \pi_{k+1} \cdot 3$   $k=0, 1, \dots$

vagyis  $\pi_{k+1} = \frac{2}{3} \pi_k$ ,  $\pi = c(1, \frac{2}{3}, (\frac{2}{3})^2, \dots)$

amiből ~~is~~ rögtön látszik, hogy

$\pi = \text{Pessz Geom}(\frac{1}{3})$   
 $\pi_k = \frac{1}{3} (\frac{2}{3})^k$   $k=0, 1, 2, \dots$



Ekkor  $\pi_k = \pi_0 (\frac{3}{2})^k \rightarrow \infty$  nem normalizálható  $\Rightarrow$  NINCS stac. elostlás.

## Hosszú távű viselkedés

18  
16/23

Def:  $X(t)$  stabil, ha  $\forall \pi(0)$  kezdeti eloszlásra létezik a

$\pi(\infty) = \lim_{t \rightarrow \infty} \pi(t)$  határeloszlás (ami igazi eloszlás, vagyis  $\sum_{i \in S} \pi_i(\infty) = 1$ ),

és független a kezdeti eloszlástól.

[Pont mint diszkrét időben]

vagy:  $\exists \pi$  eloszlásvektor, hogy  $\forall \pi(0)$  kezdeti eloszlásra

$$\pi(t) \rightarrow \pi.$$

A stabilitás szempontjából persze most is fontos, hogy mindenhonnán  
mindenhova el lehet-e jutni: lehet kommunikáló osztályokat  
definálni — pont, mint diszkrét időben: semmi izgalmas, kivagyem.

Ami a lényeg:

Def: A Markov lánc irreducibilis (vagy: az állapotok irredu-  
cibilis), ha mindenhonnán mindenhova el lehet jutni

[Vagyis  $\forall i, k \in S$ -re  $\exists i = j_1 \rightarrow j_2 \rightarrow j_3 \rightarrow \dots \rightarrow j_n = k$   
véges hosszúságú útvonal, hogy minden lépés  $\lambda_{j_e, j_{e+1}} > 0$   
az ugrási ráta]

Fóhír: Folytonos időben nincs periodicitás jelenség: az  
exp. eloszlás bármilyen értéket felvehet, ezért ha  $i$ -ből  $j$ -be  
el lehet jutni, akkor bármennyi idő alatt el lehet.

Véges állapotter esetén nincs semmi izgalmas:

17/23

Tétel (stabilitás): Egy véges állapotterű, időben homogén, polynomes idejű, irreducibilis  $X(t)$  Markov lánc stabil:

$\exists!$   $\pi$  stac. eloszlás és  $\pi(t) \rightarrow \pi$ .

Bizt: Legyen  $\Delta t > 0$ , és legyen  $Y_n = X(n\Delta t)$ .

Ez az  $Y_n$  diszkrét idejű M.L. ugyanaten a véges állapotterűen; irreducibilis és aperiodikus (igazából minden átmenet-val. step pozitív)  $\Rightarrow \exists!$   $\pi$  határeloszlása.

Ez a  $\pi$  jó lesz az  $X(t)$  határeloszlásnak is

— semmi meglepetés —

□

Ergodicitás

~~Tétel (ergodicitás)~~ legyen  $X(t)$  polynomes idejű, időben homogén, irreducibilis Markov lánc az  $S$  véges állapotterűen,

legyen  $f: S \rightarrow \mathbb{R}$  függvény — közzéadjuk állapotvektorral:

$$\text{Ha } S = \{0, 1, \dots, K\}, \text{ akkor } f = \begin{pmatrix} f(0) \\ f(1) \\ \vdots \\ f(K) \end{pmatrix}.$$

P1:  $f(i)$  a állás ára az  $i$ -edik állásban,  $\frac{\text{patak}}{\text{óra}}$  egységben.



Ekkor az üzletben szállásköltsége  $T$  idő alatt

18/23

$$\int_0^T f(x(t)) dt \quad \text{— ami perste véletlen.}$$

az átlagos brankenti szállásköltség pedig az  $f$  időátlaga

$$\frac{1}{T} \int_0^T f(x(t)) dt \quad \left( \text{perste } \frac{\text{perc}}{\text{óra}} \text{ egyenlőben} \right)$$

Tétel (ergodicitás) A fenti feltételek mellett

1 valószínűséggel

$$\frac{1}{T} \int_0^T f(x(t)) dt \xrightarrow{T \rightarrow \infty} \sum_{i \in S} \pi_i f(i) = \mathbb{E}_{\pi} f = \pi f,$$

ahol  $\pi$  az egyetlen stacionárius eloszlás

(sorvektor). Vagyis: időátlag = sokaságátlag.

Biz: Kihagyom, de nem túl nehéz.

Végtelen állapottér: az élet sokkal nehezebb és érdekesebb: sok

minden lehet — nem megyünk bde.

Szerencsére ~~az~~ ~~attól~~ a számunkra igazán fontos

1-etlen eset könnyű — az a születési — halálozási folyamat.

Tétel (szül.-hal. folyamat stabilitása, bizonyítás nélkül)

19/23

Egy folytonos idejű, időben homogén, irreducibilis születési-halálzás, folyamat (az  $S = \mathbb{N}$  állapotterén) akkor és csak akkor stabil, ha van stacionárius eloszlás

$$\text{(Vagyis ha a } \pi_0 = c; \pi_{k+1} = \frac{\lambda_{k,k+1}}{\mu_{k+1,k}} \pi_k \quad k=0,1,2,\dots$$

rekurzívval definiált  $(\pi_k)$  sorozat lenormálható!)

És a hatreloszlás pontosan egyetlen stac. eloszlás.

Tétel (szül.-hal. folyamat ergodicitása, bizonyítás nélkül)

Legyen  $X(t)$  folytonos idejű, időben homogén, irreducibilis szül.-hal. folyamat az  $S = \mathbb{N}$  állapotterén, ~~és~~ tegyük fel, hogy  $X(t)$  stabil, hatreloszlása  $\pi$ .

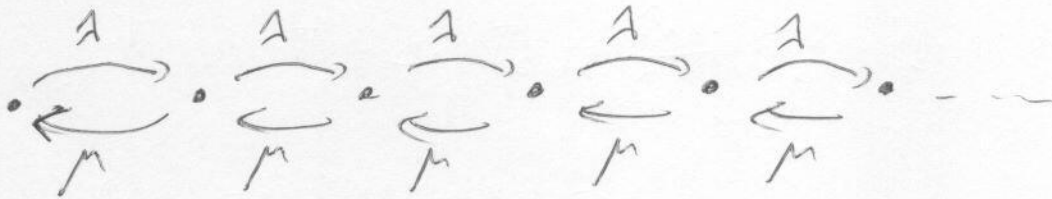
Legyen  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  függvény, és tegyük fel, hogy  $\sum_{i=0}^{\infty} \pi_i |f(i)| < \infty$ .

Ekkor 1 valószínűséggel

$$\frac{1}{T} \int_0^T f(X(t)) dt \xrightarrow{T \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i f(i) = \mathbb{E}_{\pi} f = \pi f \quad \square$$

Megj: Ha egy szál-hal pályamat nem stabil, attól még lehet <sup>20/23</sup>  
rekurrens - ami pl. azt jelenti, hogy  $\forall$  állapotból  $1$  val.  
széggel elérni a  $0$ -t.

~~Visszatér~~ Jó tudni, hogy a



Spec. eset

- ~~stabil~~ ha  $\lambda < \mu$ , akkor stabil (ezt már láttuk)
- ha  $\lambda = \mu$ , akkor nem stabil, de rekurrens
- ha  $\lambda > \mu$ , akkor nem is rekurrens, sőt  
 $X(k) \rightarrow \infty$     Ávalószínűsítéssel és  
 $|E X(k)| \rightarrow \infty$ .



## Kapcsolat a beépített diszkrét idejű Markov láncsal

21/23

Legyen  $X(t) \in S$  folytonos idejű, időben homogén Markov

lánc, generátora  $G$ , vagyis  $G_{ij} = \begin{cases} -\lambda_i, & \text{ha } j=i \\ \lambda_{ij}, & \text{ha } j \neq i \end{cases}$ ,

ahol  $\underline{\lambda} = (\lambda_{ij})$  a ráta-mátrix,  $\underline{\lambda} = (\lambda_i)$  a tartózkodási idő paraméter vektor.

Legyen  $Y(n) \in S$  a beépített diszkrét idejű Markov lánc, vagyis ~~az~~

$Y(n) = a_n X(t)$  értéke az  $n$ -edik ugrás után.

Láttuk, hogy  $Y(n)$  átmenetmátrixa  $\underline{Q}$ , ahol

$$Q_{ij} = \begin{cases} 0, & \text{ha } j=i \\ \frac{\lambda_{ij}}{\lambda_i}, & \text{ha } j \neq i. \end{cases}$$

Legyen  $X(t)$  stacionárius eloszlása  $\Pi^{\text{folyt}} = (\Pi_i^{\text{folyt}})_{i \in S}$ ,

és legyen  $Y(n)$   $\parallel$   $\Pi^{\text{diszkr}} = (\Pi_i^{\text{diszkr}})_{i \in S}$ .

Kérdés: Mi a kapcsolat  $\Pi^{\text{folyt}}$  és  $\Pi^{\text{diszkr}}$  között?

[Megj: Persze előfordulhat, hogy stac. eloszlás nincs, vagy több is van]

Tétel:  $\prod_i^{\text{Polyt}} = c \frac{\prod_i^{\text{disztr}}}{\lambda_i}$ , ahol  $c$  ~~normál~~ normál konstans

22/23

avagy  $\prod_i^{\text{disztr}} = c' \lambda_i \prod_i^{\text{Polyt}}$ , ahol  $c'$  —||—

Magyarázat: A diszkrét  $\leftrightarrow$  folytonos áttérés során a stac. eloszlás szerinti valószínűségeket át kell súlyozni a tartózkodási idő paraméterekkel

Pontosabban: Ha  $\prod_i^{\text{disztr}}$  stac. eloszlás  $Y(n)$ -nek

és  $\prod_i^p = c \frac{\prod_i^{\text{disztr}}}{\lambda_i}$ , akkor  $\prod_i^p$  stac. eloszlás  $X(t)$ -nek

és fordítva: Ha  $\prod_i^{\text{Polyt}}$  stac. eloszlás  $X(t)$ -nek és

$\prod_i^d = c' \lambda_i \prod_i^{\text{Polyt}}$ , akkor  $\prod_i^d$  stac. eloszlás  $Y(n)$ -nek.

Biz: Egy szerű számolás: abból, hogy  $\prod_i^{\text{disztr}} (Q-1) = 0$

$\prod_i^{\text{Polyt}} G = 0 \quad \square$

Fő, de honnan lehet erre rájönni?

Válasz: Várjuk ki  $N$  ugrást, ahol  $N$  nagyon nagy (mondjuk  $10^6$ ).

• Ez alatt kb  $\prod_i^{\text{disztr}} \cdot N$  alkalommal járunk  $i$ -ben, minden  $i \in S$ -re

• minden alkalommal ott töltünk  $\sim \text{Exp}(\lambda_i)$  időt, vagyis átlagosan

$E(\text{Exp}(\lambda_i)) = \frac{1}{\lambda_i}$  időt : összesen kb.  $\prod_i^{\text{disztr}} N \frac{1}{\lambda_i}$  időt

• Így az  $N$  ugrás összeszámba

23/23

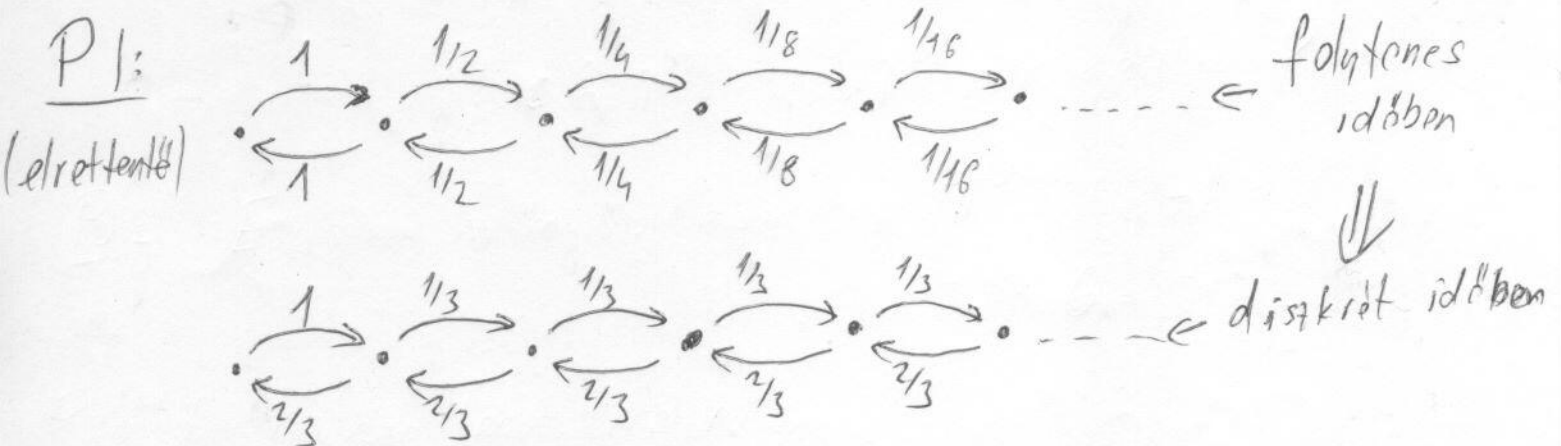
$$\sum_{i \in S} \pi_i^{\text{disztr}} N \frac{1}{\lambda_i} = N \left( \sum_{i \in S} \frac{\pi_i^{\text{disztr}}}{\lambda_i} \right) \stackrel{\text{idegg tart,}}{=} \frac{1}{c}$$

amiből  $N \frac{\pi_i^{\text{disztr}}}{\lambda_i}$ -t ~~töltjük~~ <sup>töltjük</sup>  $i$ -ben

$$\Rightarrow \text{az összes folytonos idő} \frac{N \frac{\pi_i^{\text{disztr}}}{\lambda_i}}{N \cdot \frac{1}{c}} = c \frac{\pi_i^{\text{disztr}}}{\lambda_i}$$

hányadát töltjük  $i$ -ben  $\square$

Ez is egy terzített mintavétel!



Ekkor  $\pi^{\text{disztr}}$  lenormálható, de  $\pi^{\text{folyt}}$  nem.