

Diszkrét idejű Markov láncok stabilitása

1/35

Legyen X_0, X_1, X_2, \dots Markov lánc az S diszkrét (vagyis véges v. meghatárolhatóan végtelen) állapotterén, időben homogen. Legyen P az átmenetmátrix és $\pi(n)$ az n időpontbeli eloszlás (sor) vektor.

Tudjuk: $\pi(n+1) = \pi(n)P$.

Vagyis perste $\pi(n+1)$ függ $\pi(n)$ -től, ami megfelel annak, hogy X_{n+1} nem független X_n -től.

Mégis, intuitív kép: hosszú idő alatt a Markov lánc a sekélyebb hatásra elfelejt a múltját, ezért nagy n-re $\pi(n)$ már lényegében független $\pi(0)$ -től.

[Vagy: nagy n-re X_n lényegében független X_0 -tól.]

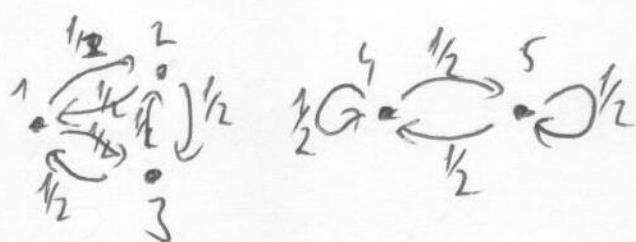
Kör: HA minden jobb megy, akkor $\pi(n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \pi(\infty)$, ahol a $\pi(\infty)$ határeloszlás független $\pi(0)$ -tól.

→ Mi baj lehet?

Válasz: 2 nyilvánvaló példa, amikor baj van.

2/35

1.)



Gond: $\{1, 2, 3\}$ nincs összeköttetésben $\{4, 5\}$ -tel.

Igy ha $X_0 = 1$, akkor $\pi_4(n)$ örökre 0 marad, míg ha $X_0 = 4$, akkor $\pi_1(n)$ marad örökre nulla: Ez a rendszer nem felejt el a múltját.

Avagy: Ez a rendszer "reducibilis": van benne egy kisebb állapotterület Markov lánc (igatából kettő is), ami öndöld életet él.

2.)

Gond: páratlan állapotból csak páros lehet elérni és visszatérni.

Igy ha X_0 páros, akkor X_{1000} is garantáltan páros lesz, X_{1001} visszatér páratlan: ez a rendszer sem felejt el a múltját.

Avagy: Ez a rendszer periodikus.

Állítás (lényeg röviden): Ha az S állapotter VEGES, akkor más baj nem is lehet. Ha visszatér végtelen, a helyzet sekkel nehezebb is érdekesebb.

18.2: Ha minden jobb megy, vagyon mi lehet a határ-elosztás?

3/35

Def: A π elosztás (ser)vektor stacionárius, ha
 $\pi P = \pi$

Avagy: A π elosztás időben nem fejlődik: ha a Markov láncot a $\pi(0) = \pi$ elosztásból indítjuk, örökre abban is marad: $\pi(1) = \pi(0)P = \pi P = \pi$, stb.

FONTOS: Szt bocs arról, hogy ilyenkor a rendszer állapotai ne változnak: X_n állandóan változik — rendszeresen bezár minden lehetséges állapotot. Ami nem változik, az az X_n elosztása.

A múlt órai példán: az üzletember terükként minden héten új városba költözik. Az állandóság abban van, hogy P (az n -edik héten Pécsen van) minden n -re ugyanannyi.

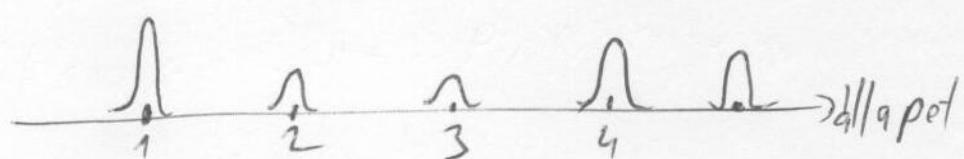
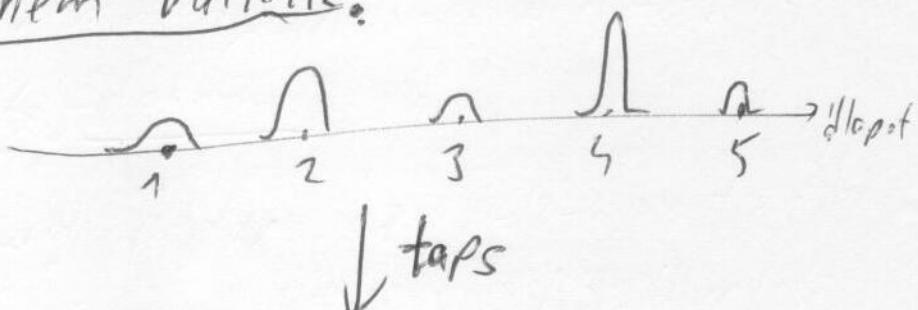
NASZTOS szemléletes kép: Az desztálat úgy lehet elkezdeni, hogy a graf minden csúcsára lefestünk 1-1 markot homokot — az egyes csúcsakra nem feltétlenül ugyanannyit — összesen 1 kg-ot. Így egy állapot súly a rajta levő homok súly tömege kg-ban.

Az állapot időfejlődését hogyan közelíthetjük, hogy vezélyszövök (v. tapsra) minden homokszemese ugrik, éspedig

- egymástól teljesen függetlenül
- az ugrás ~~végső~~ réspektál a Markov átmenetmátrix szerint megadottat.

Igy a hártek-kupacok átrendeződnek: az előzőek ~~időben~~ fejlődik.

Ha a folyamat stacionárius, ottól még persze az egyes homokszemeseik vándrolnak, csak a kupacok mérete nem változik.



A rendeteg homokszemese ugrását nem rajzoltam be:
mindenhonnan mindenhol retet nyit! (ha az átmenet-
valószínűség pozitív).

(4/35)

Nyilvánvaló: HA van határelehetős, akkor az csak stacionárius lehet:

Ha $\exists \pi(\infty)$ eloszlásvektor, hogy $\pi(n) \rightarrow \pi(\infty)$, akkor $\pi(\infty)P = \pi(\infty)$.

5/35

Pontosabban: $\pi(n) \rightarrow \pi(\infty)$ alatt értesík azt, hogy $H \times S$ -re $\pi_x(n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \pi_x(\infty)$ (pontonkent konvergencia).

$$\text{Ekkor } \pi_y(\infty) = \lim_{n \rightarrow \infty} \pi_y(n+1) = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{x \in S} \pi_x(n) P_{xy} = \\ = \sum_{x \in S} P_{xy} \lim_{n \rightarrow \infty} \pi_x(n) = \sum_{x \in S} P_{xy} \pi_x(\infty) = (\pi(\infty)P)_y$$

Véges S esetén nyilvánvaló.

Ha S végtelen, akkor a \sum és a \lim felcserélésen lehet egy kicsit aggódni, de az állás igaz, érdekkesség nincs.

Ugyanúgy érthetőbb: $\pi(n+1) = \pi(n)P$

$$\downarrow_{n \rightarrow \infty} \quad \downarrow_{n \rightarrow \infty} \\ \pi(\infty) = \pi(\infty)P$$

ha a határérték és a P alkalmazása felcserekelhető

Ennek örömbre

Daf: Az X_n Markov folyam stabil, ha kontinuál egy stat. eloszlása van (Legyen a neve π), és bármely $\pi(0)$ esetben $\underline{\pi(n) \rightarrow \pi}$.

[?3]: Hogyan lehet statcionárius eloszlást megkeresni?

Valaszt: π statcionárius $\Leftrightarrow \pi P = \pi$

$$\square = \square$$

Ez egy mátrix-egyenlet: P hozzájáruló $S = \{1, 2, \dots, K\}$, akkor K db egyenlet a K db ismeretlenre - ezt kell megoldani.

Pontosabban:

• nélküli inkább a transponáltat: $P^T \pi^T = \pi^T = 1 \pi$

$$\square \square = \square = \square \square$$

• és rendezzük nullára: $(P^T - 1) \pi^T = 0$

$$\square \square = \square$$

Most jól látjuk, hogy ez egy homogén lineáris egyenletrendszer (K db ismeretlen, K db egyenlet).

Ezért garantáltan megoldása a $\Pi^T = \emptyset$ null-vektor, de mi nyilván nem ott keressük.

Ha a megoldás egyértelmű lenne, bájban lennének.

pl. véges S-re

Szerencsre az érdekes esetekben (mint látni fogjuk) a megoldás nem egyértelmű:

az Π megoldás, akkor $c \cdot \Pi$ is megoldás $\forall c \in \mathbb{R}$ -re.

Mivel az a megoldás örökei, amelyikre $\sum_{x \in S} \Pi_x = 1$.

Vagyis: \rightarrow keresünk egy tetszőleges nem-nulla megoldást
 \rightarrow és lenormáljuk

Példák stac. elosztás számolására

① Üzletember karanténban: nem megy sehova.

① ②

$$S := \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

⑤

⑤

$$\textcircled{3}^1 P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

7/35

(8/35)

A megoldandó egyenlőthet $P^T - \mathbb{1}I$ kell:

$$P^T - \mathbb{1}I = \begin{pmatrix} e & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & e & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & e & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & e & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & e \end{pmatrix}, \text{ az egyenlet } (P^T - \mathbb{1}I) \pi^T = 0,$$

Vagyis

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & e & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & e & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & e & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & e \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \pi_1 \\ \pi_2 \\ \pi_3 \\ \pi_4 \\ \pi_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} e \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Ennek nyilván minden vektor megoldása, azon belül minden elosztásvektor is

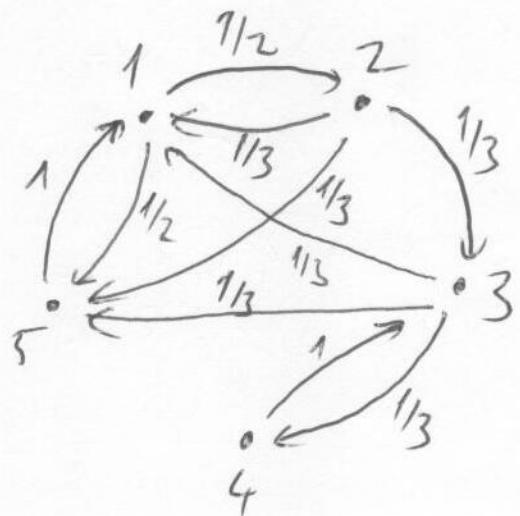
\Rightarrow minden π elosztásvektor stacionárius

\Rightarrow nem csak 1 stac. elosztás van

\Rightarrow a Markov Idncc nem stabil

(hár az üzletember helye az stabill).

② Az üzletember a műt drói példából:



$$P = \begin{pmatrix} 0 & 1/2 & 0 & 0 & 1/2 \\ 1/3 & 0 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ 1/3 & 0 & 0 & 1/3 & 1/3 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

9/35

$$\text{Ebből } P^T - \mathbb{I} = \begin{pmatrix} -1 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & 1 \\ \frac{1}{2} & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{3} & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{3} & -1 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

A TRANZPONÁLÁS
FONTOS!

$$\text{az egyenletrendszerek } (P^T - \mathbb{I}) \bar{\pi}^T = 0$$

$$\left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & 1 & \bar{\pi}_1 \\ \frac{1}{2} & -1 & 0 & 0 & 0 & \bar{\pi}_2 \\ 0 & \frac{1}{3} & -1 & 1 & 0 & \bar{\pi}_3 \\ 0 & 0 & \frac{1}{3} & -1 & 0 & \bar{\pi}_4 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & -1 & \bar{\pi}_5 \end{array} \right| , \text{ ami a steckesés "bővített mátrix" formalizmusban így néz ki, hogy}$$

$$\left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & 1 & 0 \\ \frac{1}{2} & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{3} & -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{3} & -1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & -1 & 0 \end{array} \right| \text{ Ez a } \underline{\text{Gauss eliminációval}} \text{ oldjuk meg:}$$

Nyomatékosan lebeszéllek mindenkit arról, hogy az egyenleteket kétzeli kiregsztra

készíjen el ismeretleneket kifejezgetni és vissza helyettesítgetni. Sokat fog felleslegesen dolgozni, és tartva el fogja számolni!!

10/35

Mielőtt nekingrok eliminálni, előre látó módon

felcserélgetem az egyenleteket és megtervezgetem konsztansokkal, hogy sebb legyen a számoldás. Konkréten

- 2. egyenlet \rightarrow 1. hely, (-2)-vel szorozva
- 3. -II- \rightarrow 2. hely, (-3)-mal -II-
- 4. -II- \rightarrow 3. hely, (-3)-mal szorozva
- 1. -II- \rightarrow 4. hely, (-3)-mal szorozva
- 5. -II- \rightarrow 5. hely (+6)-tal szorozva :

$$\left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & +2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 0 \\ \textcircled{3} & -1 & -1 & 0 & -3 \\ \textcircled{3} & 2 & 2 & 0 & -6 \end{array} \right| \sim$$

4. sor += 3x 1. sor
5. sor ~~+= 3~~ 3x 1. sor

Ennek segítségével lehulláronk ételeket

$$\sim \left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \textcircled{-1} & 3 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 0 \\ 0 & \textcircled{5} & -1 & 0 & -3 \\ 0 & \textcircled{8} & 2 & 0 & -6 \end{array} \right| \sim \left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & \textcircled{-1} & 3 & 0 \\ 0 & 0 & \textcircled{14} & -15 & -3 \\ 0 & 0 & \textcircled{26} & -24 & -6 \end{array} \right| \sim$$

4. sor += 14x 3. sor, 5. sor += 26x 3. sor

- folyt. köv. oldal

$$\sim \left| \begin{array}{ccccc} -1 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 27 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 54 & -6 \end{array} \right|$$

Már most látszik, hogy az 4.
 5. egyenlet a 4.-nek a 2-szöröse,
 így ki fog lenni, de ha ezt
 nem vessük őstre, akkor is

11/35

kiesik:

$$\begin{array}{l} 4. \text{ sor } l = (-2)^7 \\ 5. \text{ sor } l = 6 \end{array} \quad \left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1/9 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 9 & -1 \end{array} \right| \quad \begin{array}{l} 5. \text{ sor } + = 9 \times 4. \text{ sor} \end{array}$$

Ennek segítségevel lenullázzam ezt

$$\sim \left| \begin{array}{ccccc|c} -1 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1/9 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right|$$

Az utolsó egyenlet $0 = 0$
 alakú lett \Rightarrow kiesett \Rightarrow

~~a megoldás~~

az egyenletrendszer megoldása

Nem érthető: HAT PERSTE = megijtem, hogy
 lesz nemtrivialis megoldás is, ~~ez~~ nem csak a $\Pi = \emptyset$.

Mivel 4 ~~az~~ független egyenletünk maradt, 1 véhető választ-
 hatunk stábadon, a többi 4-öt visszahelyettesítéssel kopjuk
 egyszerre:

12/35

Legyen mondjuk $\pi_5 = 9$

a 4. egyenlőtlenségi $-\pi_4 + \frac{1}{9}\pi_5 = 0$, vagyis $\pi_4 = \frac{1}{9}\pi_5 = 1$

Ez után a 3. egyenlőtlenségi

$$-\pi_3 + 3\pi_4 = 0, \text{ vagyis } \pi_3 = 3\pi_4 = 3$$

úgyanígy a 2. egyenlőtlenségi $\pi_2 = 3\pi_3 - 3\pi_4 = 6$

végül az 1. $\pi_1 = 2\pi_2 = 12$

Köv: Az egyenlőtrendszert egyik megoldás

$$\tilde{\pi} = (12 \ 6 \ 3 \ 1 \ 9), \text{ a többi megoldás}$$

ennek számlálása.

$$\text{Mivel } \sum_{x \in S} \tilde{\pi}_x = \sum_{x=1}^5 \tilde{\pi}_x = 12 + 6 + 3 + 1 + 9 = 31 \neq 1,$$

mi nem ett keressük: az egyellen stac. elosztás vektor

$$\boxed{\pi = \frac{1}{31} \cdot \tilde{\pi} = \left(\frac{12}{31} \ \frac{6}{31} \ \frac{3}{31} \ \frac{1}{31} \ \frac{9}{31} \right)}$$

[HF ellenőrizni, hogy valóban $\pi P = \pi$]

Megjegyzések: Az eliminációt lehet folytatni, hogy a földön fölött is csupa nulla legyen (és így az egyenletek mög egyszerűbbek legyenek), de azt érdemes: a visszahelyettesítés kevesebb számolás.

Megj. ②: Ha valaki a P -t elfelejtíti transponálni, (13/35)

és $(P^T - \mathbb{1})\pi^T = 0$ helyett $(P - \mathbb{1})\pi^T = 0$ -t elődjön

meg, a konstans vektort fogja kapni: hárít perste,

$$(P - \mathbb{1}) \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} = P \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} - \mathbb{1} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} = \mathbf{0}, \text{ mert } P\text{-ben}$$

minden sorösszeg 1.

Megeshet, hogy a valódi $(P^T - \mathbb{1})\pi^T$ egyenlet megoldása is konstans vektor (vagyis a stac. elosztás egyenletes), és pedig pontosan akkor, ha P -ben (vállalkozás) minden oszlop összeg is 1.

Az ilyen P mátrix neve bisztochasztikus mátrix.

Megj. ③ Lin. alg. nyelven: az $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$ vektor minden jebboldali

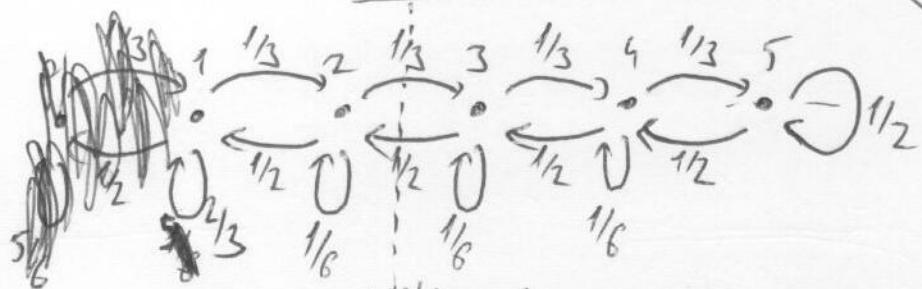
Sajátvektora P -nek a $\lambda=1$ sajátértékhez, vagyis $P \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} = 1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$, mert P -ben minden sorösszeg 1.

Ezzel szemben a π stac. elosztás a P mátrix baloldali Sajátvektora, ugyancsak $\lambda=1$ sajátértékhez:

$$\pi P = 2\pi$$

③-as példa stat. elosztásra: stábilis-halálzás

Polyamat:



Megoldhatunk $(P^T - \Pi) \Pi^T = 0$ -t is (^{bárhelyi fal} nem nehéz), de van egy könnyebb ~~módja~~ módja a Π keresésére:

- Képzeldjük az elosztás időfejlődését mint homok-kapacék változását / homokszemcsék ugrottását – lásd 4. oldal.
- Képzeldjünk egy láthatatlan falat a 2. és 3. állapot közé.

Amikor tapasztunk, ezen a falon balról jobbra átfugrik

$$\Pi_2 \cdot P_{23} \xrightarrow{\text{jelen pl.}} \Pi_2 \cdot \frac{1}{3} \text{ kg homok :}$$

ennekhez van a 2. kapacban
ennekhez van a 2. kapacban

Ugyanakkor ugyanazon a falon jobbról balra átfugrik

$$\Pi_3 \cdot P_{32} \xrightarrow{\text{jelen pl.}} \Pi_3 \cdot \frac{1}{2} \text{ kg homok :}$$

ennekhez van a 3. kapacban
ennekhez van a 3. kapacban

15/35

Ha π stacionarius - vagyis a körök mérete nem változik - akkor ezeknek = -nek kell lenni, mert minden másikban nem kerülhet horrok a fal egyik oldaláról a másikra.

[FIGYELEM!! KI HASZNÁLTUK, hogy a Marker Idneakn STÜLETÉSI- AVALOZÁSI FOLYAMAT!!]

$$\text{Vagyis } \pi_2 \cdot \frac{1}{3} = \pi_3 \cdot \frac{1}{2}, \text{ vagy } \frac{\pi_2}{\pi_3} = \frac{1/2}{1/3} = \frac{3}{2}$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{Ugyanilyen megfontolásból } \pi_1 \div \pi_2 = \frac{1/2}{1/3} = \frac{3}{2} \\ \pi_2 \div \pi_3 = \frac{3}{2} \\ \pi_3 \div \pi_4 = \frac{1/2}{1/3} = \frac{3}{2} \\ \pi_4 \div \pi_5 = \frac{1/2}{1/3} = \frac{3}{2} \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{Ezek az egyenletek} \\ \text{konstans szorzó} \\ \text{erejéig meghatá-} \\ \text{rozottak } \pi-t. \end{array}$$

$$\left. \begin{array}{l} P1 \quad \pi_5 := 16 \text{ valastfással} \\ \pi_4 = \frac{3}{2} \pi_5 = 24 \\ \pi_3 = \frac{3}{2} \pi_4 = 36 \\ \pi_2 = \frac{3}{2} \pi_3 = 54 \\ \pi_1 = \frac{3}{2} \pi_2 = 81 \end{array} \right\} \Rightarrow \widetilde{\pi} := (81 \ 54 \ 36 \ 24 \ 16)$$

majdnem jó, csak le kell normalizálni:

$$81 + 54 + 36 + 24 + 16 = 211$$

\Downarrow

$$\left. \begin{array}{l} \pi = \frac{1}{211} \widetilde{\pi} = \left(\frac{81}{211} \ \frac{54}{211} \ \frac{36}{211} \ \frac{24}{211} \ \frac{16}{211} \right) \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{az egyetlen} \\ \text{stac.} \\ \text{elostfás.} \end{array}$$

Ugyanez a Haldinosan:

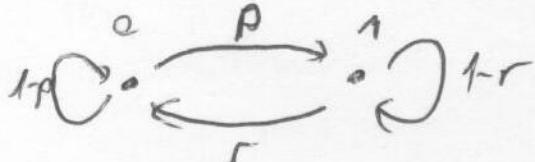
Tétel: Ha X_n ~~születési~~-halálötösi folyamat az

$S = \{0, 1, 2, \dots\}$ állapotokon P átmenetmátrix-szal

és π stac. eloszlása X_n -nek, akkor

$$\pi_i P_{i,i+1} = \pi_{i+1} P_{i+1,i} \quad i = 0, 1, 2, 3, \dots \text{re.}$$

PL: a.) ON/OFF folyamat:

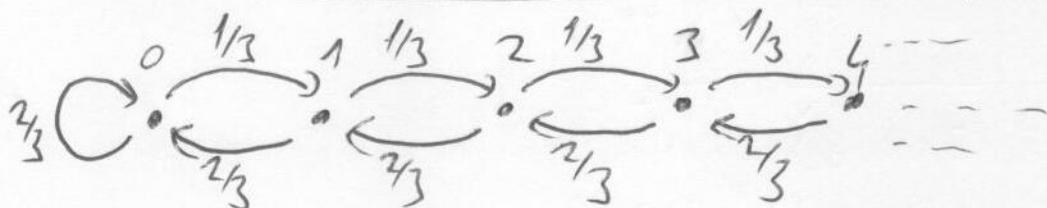


$$\pi_0 \div \pi_1 = r \div p,$$

amiből

$$\boxed{\pi = (\pi_0, \pi_1) = \left(\frac{r}{p+r}, \frac{p}{p+r} \right)}$$

b.) A szimmetrikus bolyengás N-en [balra] drifttel:



Minden i -re $\pi_i \div \pi_{i+1} = \frac{2}{3} \div \frac{1}{3}$, vagyis $\pi_{i+1} = \frac{1}{2} \pi_i$

P1 $\pi_0 = \frac{c}{2}$ valószínűséggel

$$\pi_0 = c$$

$$\pi_1 = \frac{c}{2}$$

$$\pi_2 = \frac{c}{4}$$

$$\vdots$$

$$\pi = \left(1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}, \dots \right)$$

MERTANI SOR ÖSSZEGE:

$$\pi_k = \frac{c}{2^k} \quad 1 + q + q^2 + q^3 + \dots = \frac{1}{1-q},$$

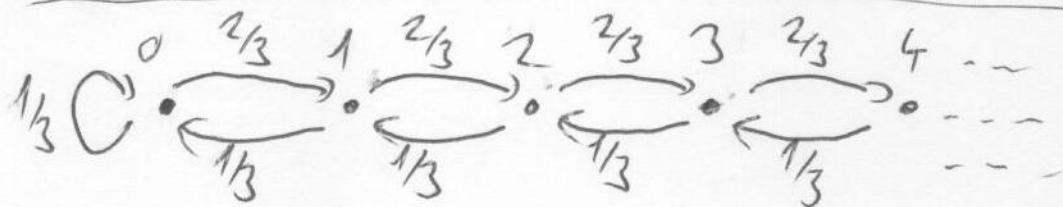
Mivel $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^k = \frac{1}{1-\frac{1}{2}} = 2$,

ezért ez a π akkor lesz eloszlás, ha $c = \frac{1}{2}$.

Vagyis az egyetlen stac. eloszlás a

$$\pi = \left(\frac{1}{2} \frac{1}{4} \frac{1}{8} \frac{1}{16} \dots \right)$$

c.) A simmetrikus bolyongás IN-en (jebbőr) drifttel:



Minden irány $\pi_i \div \pi_{i+1} = \frac{1}{3} \div \frac{2}{3} = \frac{1}{2}$ vagyis $\pi_{i+1} = 2\pi_i$

P1 $\pi_0 = c$ valószínűséggel $\pi_1 = 2c$, $\pi_2 = 4c$, ... $\pi_k = 2^k c$

$$\pi = c(1 \ 2 \ 4 \ 8 \ \dots)$$

Mivel $1+2+4+8+\dots = \infty$, ezért a c-t NEM LEHET

így megrögzíteni, hogy $\sum_i \pi_i = 1$ legyen

\Rightarrow ennek a folyamatnak NINCS STAC. ELOSZLÁSA.

Ugyanaz általában:

Tétel (végtelen állapotterületű stábil hal. folyamat stac. eloszlása)

Legyen X_n stáletesi-halálterületi folyamat az $S = \mathbb{N} \setminus \{N\}$

állapotterén. Tegyük fel, hogy $\forall i=0, 1, \dots \text{ e } P_{i,i+1} > 0$

és $P_{iN,i} > 0$. [Vagyis minden stámszedésre való ugrás megengedett, vagyis mindenkorán mindenholra el lehet jutni. Vagyis S irreducibilis.] Az X_n -nek akkor és csak

akkor van stacionáris eloszlása, ha a

(18/35)

$$\tilde{\pi}_0 := 1$$

$$\tilde{\pi}_{i+1} := \tilde{\pi}_i \frac{P_{i,i+1}}{P_{i+1,i}} \quad i = 0, 1, 2, \dots$$

rekurzív stabilitával definiált sorozatra $\sum_{i=0}^{\infty} \tilde{\pi}_i < \infty$,

vagyis c meghatározott szám, hogy $\sum_{i=0}^{\infty} c \tilde{\pi}_i = 1$ legyen.

Ez esetben az egyetlen stac. eloszlás $\pi = c \tilde{\pi}$.

Állapotok osztályozása

Látható: stabilitás szempontjából gyakorlatiak, ha nem lehet mindenhez mindenhol eljutni. Ezért:

Legyen X_0, X_1, \dots időben homogen Markov lánca a S állapotterén P átmeneti mátrixtal.

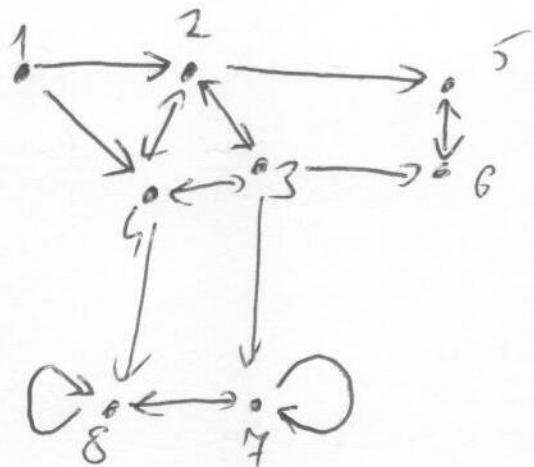
Def: Legyen $x, y \in S$ két állapot. y elérhető x -ből, ha van (véges hosszú) út x -ból y -ba csupa pozitív val. százú átmenettel: $\exists n \in \mathbb{N}$ ős $x = X_0, X_1, X_2, \dots, X_n = y$, hogy $P_{X_k, X_{k+n}} > 0$ minden k -ra.

Felidéz: $x \rightsquigarrow y$

Konvenció: $n=0$ is jó, így $x \rightsquigarrow x$: önmagával mindenki elérhető.

PL:

19/35



$1 \rightarrow 5, 5 \not\rightarrow 1$

$2 \rightarrow 4, 4 \not\rightarrow 2$

$1 \rightarrow 1$, (hiába lépünk el
1-ből azonnal örökre)

$7 \rightarrow 8, 8 \rightarrow 7$

Def: $x, y \in S$ kommunikál, ha $x \sim y$ és $y \sim x$.

PL: ~~$1 \leftrightarrow 1, 1 \leftrightarrow 5, 7 \leftrightarrow 8$~~

Jelölés: $x \leftrightarrow y$.

PL: $1 \leftrightarrow 1, 1 \leftrightarrow 5, 7 \leftrightarrow 8$.

Az előző konvenció miatt $x \leftrightarrow x$: Önmagaval mindenki kommunikál.

Tétel (nyilvánvaló): A \leftrightarrow reláció

- reflexív: $\forall x \in S \quad x \leftrightarrow x$

- szimmetrikus: $\forall x, y \in S$ -re ha $x \leftrightarrow y$, akkor $y \leftrightarrow x$

- transzitív: $\forall x, y, z \in S$ -re ha $x \leftrightarrow y$ és $y \leftrightarrow z$, akkor $x \leftrightarrow z$.

Vagyis „ \leftrightarrow ” egy ekvivalencia-reláció

Köv.: Az állapotok kommunikáló osztályokba sorolhatók:

(20/35)

2 állapot akkor is csak akkor kerül ugyanabba az osztályba, ha kommunikálnak.

P1: a fenti esetben az osztályok

$$C_1 = \{1\}$$

$$C_2 = \{2, 3, 4\}$$

$$C_3 = \{5, 6\}$$

$$C_4 = \{7, 8\}$$

Def: Az S állapotok irreducibilis, ha egyetlen osztályból áll,
vagyis $\forall x, y \in S$ -re $x \leftrightarrow y$.

S reducibilis, ha nem irreducibilis.

[Kicsit ponyolán azt is mondjuk, hogy a Markov idncc]
irreducibilis / reducibilis.

Def: A C kommunikáló osztály zárt, ha nem vezet ki
bárhogy (positív val-ségu) átmenet: $\forall x \in C, y \notin C$ -re $P_{xy} = 0$.

C nyílt, ha nem zárt.

P1: $C_1 = \{1\}$ és $C_2 = \{2, 3, 4\}$ nyílt

$C_3 = \{5, 6\}$ és $C_4 = \{7, 8\}$ zárt.

Intuitív kép:

- Zárt osztály "leírható" önellő Marker lánchnak
- Nyílt osztályból a rendszer előbb-utóbb kilép (a súly/hanemek előbb-utóbb elfalzik).

[Megj: Ha egy nyílt osztály végzetlen, akkor azért ez nem ilyen egyszerű]

Rekurrencia / tranziciencia, leányegesség / leányegfelenesség

A hosszú fáru viselkedés stempeljükkel a lapozás fogalmak:

*Def: $x \in S$ -re legyen T_x az x állapot első elérési ideje:

$$\overline{T_x} = \min \{ n \mid X_n = x \}$$

$T_x := \begin{cases} \min \{ n \geq 1 \mid X_n = x \}, & \text{ha van ilyen } n \\ \infty, & \text{ha nincs.} \end{cases}$

Konvenció: ha $X_0 = x$, akkor T_x az első visszatérési idő:
 $n=0$ nem számít, így $T_x \geq 1$. Pérsze $T_x = 1$ lehet.
 Az is visszatérésnek számít, ha egyből helyben ugrik.

[Megj: T_x eloszlásának kiszámolása általában nehéz.]
 Ettől még a fogalom fontos / hasznos.

Def: Az $x \in S$ állapot rekurrens vagy visszatérő, ha

$$P(\text{visszatérés}) = P(T_x < \infty | X_0 = x) = 1.$$

$x \in S$ transziens vagy átmeneti, ha nem rekurrens.

Def: Egy rekurrens $x \in S$ állapot lehet

- pozitív rekurrens, ha

$$E(\text{visszatérés}; \text{idő}) = E(T_x | X_0 = x) < \infty$$

- nállrekurrens, ha rekurrens, de nem pozitív rekurrens.

[Az elnevezés érfelme hamarosan ki fog derülni.]

Def: Egy $x \in S$ állapot lényeges, ha van olyan π stacionarius eloszlás, hogy $\pi_x > 0$.

$x \in S$ lényegtelen, ha nem lényeges.

Pj: az előző példában

- „1” tranziens, hiszen a visszatérés val. sége 0
- „2” is tranziens: a visszatérés nem kizárt, de pozitív val. séggel csaknugyan 5-be és sose jövünk vissza
- „5” rekurrens: 2 lépéshoz garantáltan visszajövünk
- „7” is rekurrens: 8-ból visszatérni sokáig tarthat, de előbbi utóbb 1 val. séggel sikerül.

- „1” lénnyegtelen: $\prod_1(n+1) = 0$, így ha $\prod(n) = \prod \forall n$, akkor $\prod_1 = 0$
- „2” is lénnyegtelen: a $\{2, 3, 4\}$ osztályon a harmok össz-mennyisége minden lépésben csökken (amikor 1-ben már nincs), ha csak nem nulla \Rightarrow stac. eloszlás nem adhat nekik pozitív súlyt.
- „5, 6, 7” és „8” lénnyeges \neg az által lét.

Tétel (könyű): A rekurrencia / transzencia, pozitív rekurrencia / nullrekurrencia, lénnyegesség / lénnyegtelienségs osztályfajdosság, vagyis

- ha $x \in S$ rekurrens és $x \rightsquigarrow y$, akkor y is rekurrens
- ha $x \in S$ poz. rekurrens és $x \rightsquigarrow y$, akkor y is poz. rekurrens
- ha $x \in S$ lénnyeges és $x \rightsquigarrow y$, akkor y is lénnyeges.

Avagy: ogy kommunikáló osztály elemei együtt állnak, együtt névnekk rekurrencia, pozitív rekurrencia ből lénnyegesség stempontjából.

Köv: Értelmes rekurrens / transzien, pozitív rekurrens / null-rekurrens, lénnyeges / lénnyegtelen osztályokról beszél: pl. egy osztály akkor lénnyeges, ha van lénnyeges eleme \Leftrightarrow ha minden eleme lénnyeges.

(23/35)

PL $C_1 = \{1\}$ tranzíens, lényegtelen

(24/35)

$C_2 = \{2, 3, 4\}$ tranzíens, lényegtelen

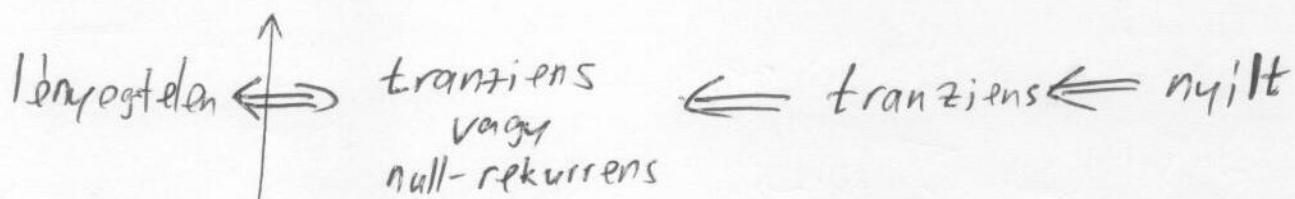
$C_3 = \{5, 6\}$ poz. rekurrens, lényeges

$C_4 = \{7, 8\}$ poz. rekurrens, lényeges.

Szöveg: Σ irreducibilis, akkor stokás rekurrens / tranzíens, poz. rekurrens / nullrekurrens Markov láncról beszélni.

Tétel (nem trivi): Egy kommunikáló osztály

lényeges \Leftrightarrow pozitív rekurrens \Rightarrow rekurrens \Rightarrow zárt



~~Vissza:~~: Megij: 1.) Ez indokolja a "pozitív rekurrens" elnevezést.

2.) Nyilt osztály minden tranzíens ös lényegtelen,

de zártnak lenni önmagában sommire sem elég:

zárt osztály is lehet tranzíens - lásd a

driftles bolyengást N-en, jobbra drifttel

[vagy Z-n, bármerre drifttel].

25/35

Véges esetben minden "egy Stern":

Tétel Egy véges kommunikáló osztály

lénnyeges \Leftrightarrow pozitív rekurrens \Leftrightarrow zárt

lénnyegtelen \Leftrightarrow tranzíciós \Leftrightarrow nyit

[és null-rekurrens soha nem lehet].

Periodikusság

26/35

Láttuk: a stabilitás szempontjából gondot okoz, ha egy állapotba visszatérni csak minden pár osztályon lehet. Ezért

Def: Egy $x \in S$ állapot periodus a lehetőséges visszatérési idők halmazának legnagyobb közös osztója:

$$d(x) := \ln \{ n \geq 1 : P_{xx}^{(n)} > 0 \}$$

En lépéses átmenet-valósítás

Avagy: $d(x)$ a legnagyobb olyan szám, amire igaz, hogy x -ből x -be visszatérni csak ennek előstöröseiben lehet.

P1: az előző példában

- 5-ből 5-be a lehetőséges visszatérési idők $\{2, 4, 6, 8, \dots\}$
 $\Rightarrow d(5) = \ln \{2, 4, 6, 8, \dots\} = 2$
- 2-ből 2-be a lehetőséges visszatérési idők $\{2, 3, 4, 5, \dots\}$
 $\Rightarrow d(2) = \ln \{2, 3, 4, 5, \dots\} = 1$ — pedig 1 lépésben nem is lehet visszatérni
- 1-ből 1-be a lehetőséges visszatérési idők halmaza üres
 $\Rightarrow d(1) = \ln \{\emptyset\} = \infty$, vagy inkább ne is beszéljünk róla.

Tétel (könyv): A periodikus osztály-tulajdonsgá, vagyis ha $x \leftrightarrow y$, akkor $d(x) = d(y)$.

Köv.: Értelmes egy kommunikáló osztály periodusáról

2017/35

bogánni: az az osztály összes elemének (közös) periodusa.

Def: Egy állapot - vagy egy osztály - aperiodikus,
ha a periodusa 1;
periodikus, ha a periodusa ≥ 2 .

PÉ: A fenti példában

$C_1 = \{1\}$ -re $d=1$, periodikus

$C_2 = \{2, 3, 4\}$ -re $d=1$, aperiodikus

$C_3 = \{5, 6\}$ -re $d=2$, periodikus

$C_4 = \{7, 8\}$ -re $d=1$, aperiodikus

[Trivi megjegyzés: ha egy osztályban van egyetlen egy hurkék, akkor az egész osztály aperiodikus]

Stabilitás

Mivel a nyílt osztályok lényegédenek, a stabilitás stámpent, abból lényegében elég a zárt osztályokat megerőeni.

Ezért mostantól irreducibilis Markov lánccal foglalkozunk (hogy az állítások egyszerűbben hangsúlyozhatók).

Tétel (Markov lánccal stabilitás)

Egy irreducibilis Markov lánccal stabil

aperiodikus és pozitív rekurrens.

[Megj: a $\pi \pi$ irány az eddigiek alapján nyilvánvaló.]

A lényeg a $\pi \pi$ irány: ez nem trivi, és nagyon érdekes.

Spec. eset véges állapotterre:

Tétel (Markov lánccal alaptételle)

Egy véges állapotterű, irreducibilis, aperiodikus Markov lánccal stabil.

[Megj: Persze reducibilis Markov lánccal is lehet stabil, pl. $C \xrightarrow{C} C$]

P1: Az utazgató üzletember a műlt órai példáiból – lásd 8. oldal 35. 289

ddal:

Emberünk a stílusfertő Nekeresden töltötte. (4-es állapot)

Mennyi a valószínűsége közéltölgy, hogy a következő Kardesony (51 utatással később) Piripőrön éri? (5-ös állapot)

Megoldás: a $P(X_n = 5 | X_0 = 4)$ val. séget keressük, ahol $n=51$.

~~Mivel n=51 hosszú idő, a Markov láncok alapján~~
~~szintén~~ $P(X_n = 5 | X_0 = 4)$

A Markov lánc irreducibilis, véges állapothalmi és
a periodikus (pl. mint 1-ből 1-be 2 és 3 lépésben is
vissza lehet kerülni).

Mivel $n=51$ hosszú idő, a Markov láncok alapján
szintén $P(X_n = 5 | X_0 = 4) \approx \frac{1}{15} \frac{9}{31} \approx 0.29 = 29\%$

[És persze nem használtuk ki, hogy Nekeresdről indulott.]

Kiegészítés Végtelen állapotokról Markov láncok stabilitásáról

30/35

Végtelen állapotok esetén a stabilitás ellenőrzéséhez hasznos lehet az alábbi (nem trivi) tételek:

Tétel (Valószínűségek konvergenciája nem pozitív rekurrens Markov láncban)

Legyen X_n irreducibilis Markov lánc.

Ha X_n tranziszus vagy null-rekurrens, akkor teljesleges

$\pi(0)$ kezdői eloszlás esetén, teljesleges $x \in S$ állapotra

$$P(X_n = x) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0.$$

Ugyanez fordítva: Ha az X_n irreducibilis Markov láncot található egyetlen ilyen $\pi(0)$ kezdői eloszlás és $x \in S$ állapot,

hogy $P(X_n = x) \not\rightarrow 0$ amint $n \rightarrow \infty$,

akkor X_n pozitív rekurrens.

Feltezet: Ha nincs slac. eloszlás, akkor a kezdeti horok-kupácek egyre jobban szétterjednek a ∞ sok állapot között: ha minden távon mindeniknek a méréte (kilön-külön) nulla hozzájárult.

[Ettől még persze az össztály mindig 1 marad.]

Ergodicitás

B01
35

Határozó üzletembérünk stállodai kényelme Benchedán heti 8 petákba kerül. Ugyanazt a költséget Hencidán 7 peták/hét, Kukutyanban 6 peták/hét, Nekeresden 5 peták/hét, Pripácsan 11 peták/hét.

Kérdez: Mennyi az átlagos hét stálloda-költsége hosztú tavon?

Avagy legyen $f: S \rightarrow \mathbb{R}$ a költség-függvény:

peták/hét-ben mérve $f(1)=8$, $f(2)=7$,
 $f(3)=6$, $f(4)=5$, $f(5)=11$: azt mutatja meg,

hogy az adott állapotban mennyit kell fizetni.

Tekintsük osztóvektormak: $f = \begin{pmatrix} 8 \\ 7 \\ 6 \\ 5 \\ 11 \end{pmatrix}$.

Igy az n -edik hétben a költség $f(X_n)$ (perste részellen).

N hét alatt az össz-költség

$f(X_0) + f(X_1) + \dots + f(X_{n-1})$ minden részellen,

az átlagos költség $\frac{f(X_0) + f(X_1) + \dots + f(X_{n-1})}{N}$.

Intuicíó: után
Hosszú idő ~~előfordulással~~ $\pi_5 \approx 29\%$ valószínűséggel lesz Piripocson,
 így hosszú idő ~~előfordulással~~ az idő kb $\pi_5 = 29\%$ -át tölti
 ott: az előfordulásra körülbelül ~~11~~ patakot.
 hétel

Ugyanígy az idő $\pi_1 = \frac{12}{31}$ hányszában fizet $f(1) = 8$ patakot,
 π_2 hányszában $f(2)$ patakot, stb. --

Összesen N hét alatt kb

$$N \cdot \pi_1 \cdot f(1) + N \cdot \pi_2 \cdot f(2) + \dots + N \cdot \pi_5 \cdot f(5) \text{ patakot fizet}$$

\Rightarrow az átlagos költsége $\pi_1 \cdot f(1) + \pi_2 \cdot f(2) + \dots + \pi_5 \cdot f(5)$

Ezért: Az intuicíó jó, de formalisan a valószínűség és a
gyakoriság két különböző dolog.

HA X_0, X_1, X_2, \dots független, azonos eloszlású ~~LENNE~~ LENNE,

akkor a nagy stándár törvénnye biztosítaná, hogy

gyakoriság $\xrightarrow{\text{idő} \rightarrow \infty}$ valószínűség.

ÁMDE X_0, X_1, X_2, \dots se nem független, se nem azonos eloszlású.

Az intuitív stándás eredménye mégis helyes: ezt mondja ki az ERGODTÉTEL.

Tétel (ergodikötélet véges állapotterü "Markov láncre")

31-3
31/31

Legyen X_n irreducibilis ^{időben homogen} Markov lánca a véges S állapotteren, és legyen $f: S \rightarrow \mathbb{R}$ függvény.

Ekkor 1 Valószínűséggel

$$\frac{f(X_0) + f(X_1) + \dots + f(X_{n-1})}{n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \sum_{x \in S} \pi_x f(x)$$

időátlag

sokaság-átlag

ahol π az egyetlen stac. eloszlás.

Megj: Az $\sum_{x \in S} \pi_x f(x)$ sokaság-átlag mindenleg az f lehetséges

értekeinek átlaga, és pedig súlyozva a stac. eloszlással.

Más néven: stac. eloszlás szárianti várható érték

teljes: $E_{\pi} f := \sum_{x \in S} \pi_x f(x)$ mátrixos
járással $\equiv \pi \cdot f$

sorvektor \cdot oszlopvektor

Köv: emberünk heti átlagos stálladákokszáma hosszú távon

1 Valószínűséggel $E_{\pi} f = \pi f = \left(\frac{12}{31}, \frac{6}{31}, \frac{3}{31}, \frac{1}{31}, \frac{9}{31} \right) \begin{pmatrix} 8 \\ 7 \\ 6 \\ 5 \\ 11 \end{pmatrix} =$

$$= \frac{12 \cdot 8 + 6 \cdot 7 + 3 \cdot 6 + 1 \cdot 5 + 9 \cdot 11}{31} = \frac{260}{31} \approx \underline{\underline{8.39}}$$

(petak)

Spec eset: Legyen $f(x) = \begin{cases} 1, & \text{ha } x = x_0 \\ 0, & \text{ha nem} \end{cases}$

az x_0 állapot indikátorra, ahol x_0 egy kiválasztott állapot.

Ekkor $f(X_n) = \begin{cases} 1, & \text{ha } X_n = x_0 \\ 0, & \text{ha nem,} \end{cases}$ vagyis

$f(X_0) + f(X_1) + \dots + f(X_n)$ öppen az a $0, \dots, n-1$ között x_0 -ban elhelyezett ~~szám~~ (diszkrét) idő

a jobboldal pedig $E_n f = \sum_{x \in S} \pi_x f(x) = \pi_{x_0}$

\Rightarrow Az ergod-tétel állítása:

n-ig x_0 -ban elhelyezett idő $\xrightarrow{n \rightarrow \infty} \pi_{x_0}$ 1 val. szeggyel.

[Péste tevékenysége is feltétele, hogy X_n irreducibilis & vizes legyen.]

[Megj: Az ergod-tétel feltételei között nem szerepel
(és nem kell), hogy X_n aperiodikus legyen.]

Általánosítás végtelen állapothálásra

Ha S végtelen, csak egy kicsit kell jobban összehallennie,
hogy a sokaság öttag biztosan lehessen:

Tétel (Ergod-tétel Markov láncra)

Legyen X_n irreducibilis, időben homogen Markov lánc az S

diszkrét állapotterén, és legyen $f: S \rightarrow \mathbb{R}$ függvény.

Tegyük fel, hogy

- X_n pozitív rekurrens
- $\sum_{x \in S} \pi_x |f(x)| < \infty$, ahol π az egyetlen stac. eloszlás.

Ekkel 1 valószínűségekkel

$$\frac{f(X_0) + f(X_1) + \dots + f(X_{n-1})}{n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} E_{\pi} f := \sum_{x \in S} \pi_x f(x).$$

időátlag

Sekaságátlag