

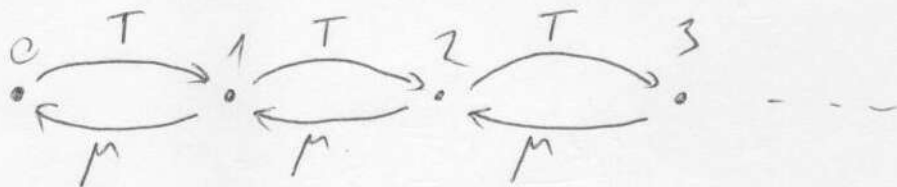
# G/M/1 modell

1/10

- A ellenkiszolgálónál állnak sorban az igények, a sor bármilyen hosszú lehet.
- Az igények felhajtási folyamat szerint érkeznek: az érkezések között eltelt idők  $T_1, T_2, T_3, \dots \sim \text{Exp}(\lambda)$ , de nem biztos, hogy  $\sim \text{Exp}(\lambda)$
- A kiszolgálási idők ~~függ~~ függetlenek  $\sim \text{Exp}(\mu)$

Felölések, mint korábban.

$N(t)$  = a sorban álló  $t$  idő elteltével



- $A_n$ : a sorban álló az  $n$ -edik kiszolgálás után közvetlenül
- $A_n^-$ :  $\sim$  előtt
- $B_n$ : érkezés után
- $B_n^-$ :  $\sim$  előtt

$\lambda := \frac{1}{ET}$  az érkezési folyamat intenzitása  
 (akkor is, ha  $T$  nem exponenciális)

TEGYÜK FEL,  
 HOGY  $\lambda > 0$ ,  
 VAGYIS  $ET < \infty$

$\rho := \frac{\lambda}{\mu}$  a kihasználtsági tényező

[Perste  $A_n^- = A_n + 1$  ;  $B_n = B_n^- + 1$ ]

Felenség / lényeg Ezúttal  $B_n$ , ill.  $B_n^-$  lesz Markov lánc

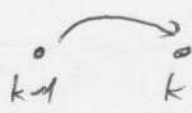
(vagyis a ~~sz~~ sorosított az igények stemstögétől),


NH),  $A_n$  és  $A_n^-$  viszont nem.

Am ha  $B_n$  stabil, akkor a határestől ki tudjuk találni a többi folyamat határestét / stacionárius restét / látogatási gyakoriságait.

Tétel Tfh a  $B_n$  Markov lánc stabil, egyetlen stac. restét  $\pi^B$ . Ekkor  $A_n^-$ -nek is van határestét, vagyis  $\exists \pi_k^A := \lim_{n \rightarrow \infty} P(A_n^- = k)$ , éspedig  $\pi_k^A = \pi_k^B \quad \forall k$ .

Biz: Ugyanígy, mint az M/G/1 ill. M/M/1 esetben:

•  $B_n$  minden látogatás  $k$ -ban megfelel egy  és ugásnak az ~~az~~ NH) folyamatba.

•  $A_n^-$  minden látogatás  $k$ -ban megfelel egy  és ugásnak az NH) folyamatba.

etektől hosszú fűven kb ugyanannyinak kell lenni ( $\pm 1$  lehet az eltérés).

□ (nagyon vázlatosan)

Ha  $N(t)$  halandósítását akarjuk összevetni  $A_n^-$ -vel, kicsit 3/10

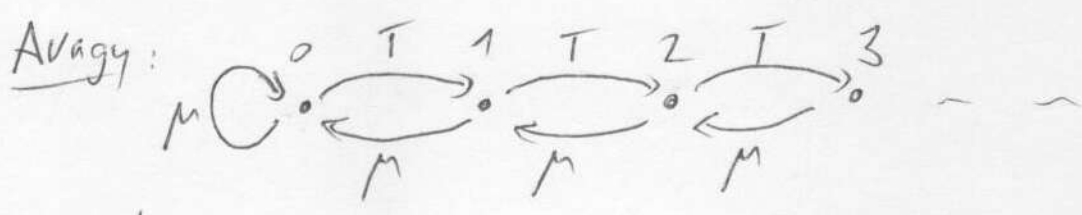
jobban értnél kell lenni: Hiába exponenciális a  
kiszolgálási idők, ↕  
örökifjók

nem lesz igaz, hogy hosszú távon

$$\left( \overset{k-1}{\bullet} \xleftarrow{\quad} \overset{k}{\bullet} \text{ ugrások száma} \right) \sim \left( NH \text{ által } k\text{-ben} \right. \\ \left. \text{eltöltött idő} \right),$$

mert 0-ban is töltünk időt, és onnan nem lehet  
lefelé ugrani.

Megoldás: Vegyük úgy, hogy a kiszolgálások akkor történnek,  
amikor egy  $\mu$  intenzitású Poisson-folyamat csörög,  
de néha „petyára”: ha a sorhossz 0, és a kiszolgálási  
folyamat csörög akkor persze nem történik semmi.



bevettünk egy hurkolt, és eten is számoljuk az ugrásokat.

Feladás:  $\tilde{A}_n^- :=$  a sorhossz a kiszolgálási Poi-folyamat  
 $n$ -edik csörgése előtt közvetlenül

[Vegyük észre:  $A_n^- \geq 1$ , de  $\tilde{A}_n^-$  lehet 0 is.]

Ezt lehet jól összehasonlítani N(t)-vel:

4/10

$T_{fh}$  N(t) stationárius eloszlás  $\pi^N$ ,  
és legyen  $t$  hosszú idő.

Ekkor  $t$  idő alatt

- a kistelgálási Poi-folyamat csörög kb  $t \cdot \mu$  alkalommal
- a sor hossza  $k$  kb  $t \cdot \pi_k^N$  ideig

kb annyiszor lép  $\tilde{A}_n$

↳ eten  $t \cdot \pi_k^N$  idő alatt a kistelgálási folyamat csörög kb  $t \cdot \pi_k^N \cdot \mu$  alkalommal

↳ kb annyiszor lép  $\tilde{A}_n = k$

→  $\tilde{A}_n$  a magas (diszkrét) idejűnek  $\frac{t \cdot \pi_k^N \cdot \mu}{t \cdot \mu} = \pi_k^N$

hányadát felelti  $k$ -ban

Ezzel ott láttuk be, hogy

Tétel Stationárius G/M/1 modellben N(t) és  $\tilde{A}_n$  eloszlása azonos.

Ami még kell:  $A_n$  és  $\tilde{A}_n$  viszonya. Ez könnyű:  $A_n$  ugyanazokat a + értékeket veszi fel, mint  $\tilde{A}_n$ , csak figyelmen kívül hagyjuk a nullákat.

Perste most is: legyen  $t$  hosszú idő

- ez alatt kb  $t \cdot \lambda$  darab igény érkezik
- Ha a rendszer stabil, akkor kb. ugyanennyit is szelgálunk ki
- pedig a kistelgálási Poi-folyamat kb  $t \cdot \mu$  alkalommal csörög

⇒ a kristálylási folyamat csörgőseinek kb  $\frac{t_M - t_1}{t_M} = 1 - \frac{1}{M} = 1 - \rho$

hőnyada megy kicsébe, vagyis stacionárius esetben

$$P(\text{üresjárat}) = P(N(t) = 0) = P(\tilde{A}_n^- = 0) = 1 - \rho$$

Ezket össterckba

Tétel: Stacionárius G/M/1 modellben

$$P(N(t) = k) = P(\tilde{A}_n^- = k) = \begin{cases} 1 - \rho, & \text{ha } k = 0 \\ \rho P(\tilde{A}_n^- = k) = \rho P(B_n = k), & \text{ha } k \geq 1 \end{cases}$$

Minden röviden: Elég a  $B_n$  Markov láncot megérteni: minden mást ki tudunk belőle hozni.

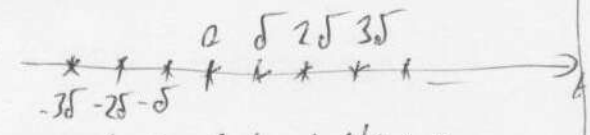
Megj: Ha  $B_n$  stabil, akkor az összes felsorolt folyamat

$(B_n, A_n, \tilde{A}_n, \tilde{A}_n^-, N(t))$  stac. eloszlása is létezik és

egyértelmű. Ezek egyben határdoszlások is, KIVÉVE

$N(t)$  esetében: ott kell még egy gyenge feltétel:

Def: A  $T$  val. változó eloszlása rácsos, ha  $\exists \delta \in \mathbb{R}$ , hogy

$T$  csak a  $\delta$  többszöröse lehet: 

(Vagyis csak egy 1-dimenziós rácson vehet fel értéket.)

Ha a  $T$  érkezési időköz rácsos, akkor <sup>a legelsőnél számítva</sup> minden érkezési idő (örökre) csak  $\delta$  többszöröse lehet. Ilyenkor  $N(t)$ -nek nyilván nincs határeloszlása: pl. ha  $T \equiv 1$ , vagyis pontosan 1 másodperccel jönnek az igények, <sup>és a legelső pont  $t=0$ -tól mérjük</sup> akkor

$$N(100000.001) \approx N(99999.999) + 1,$$

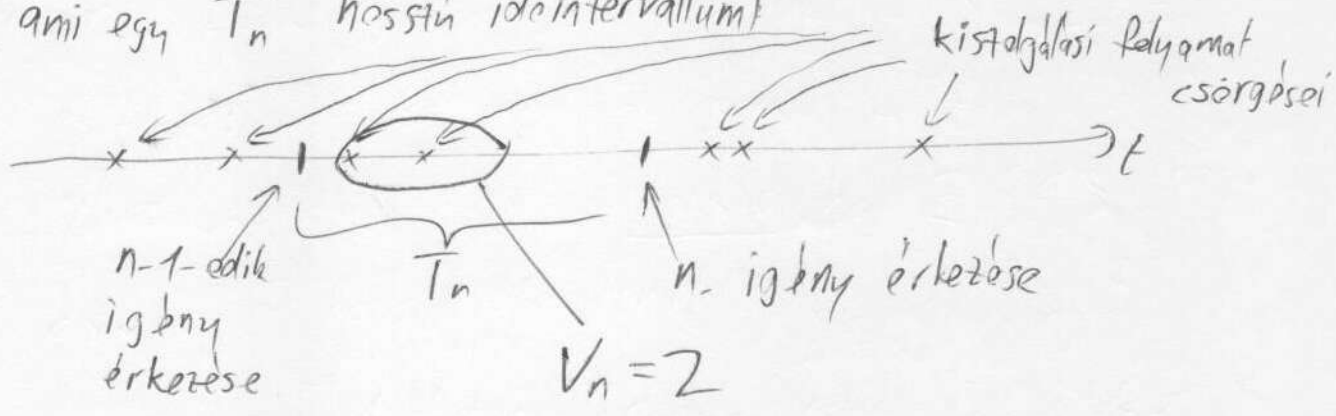
a két eloszlás nyilván nem lesz közel.

Tény: Minden más esetben (vagyis ha  $T$  nem rácsos — pl. abszolút folytonos)  $N(t)$ -nek is van határeloszlása (ami az egyetlen stac. eloszlás.)

~~A  $B_n$  Ha~~

G/M/1 folyamat az igények stemstögéből (vagyis a  $B_n$  folyamat)

Def: Legyen  $V_n$  a kiszolgálási  $Poi$ -folyamat csörgéseinek száma az  $(n-1)$ -edik és  $n$ -edik igény érkezése között (ami egy  $T_n$  hosszú időintervallum)



Látható, hogy  $V_1, V_2, V_3, \dots$  független és azonos eloszlású.

Az eloszlásukat tanuljuk: Poi folyamat véletlen idő alatt

7/10

$\Rightarrow$  közös generátorfü-ük

$$g_V(z) = L_T(\mu(1-z))$$

ahol  $L_T$  a  $T$  Laplace transzformáltja

$\mu$  pedig az ékeztési folyamat intenzitása

Tétel G/M/1 sorban a  $B_n$  folyamat eleget tesz a

$$B_{n+1} = (B_n - V_{n+1})_+ + 1$$

redukciós egyenletnek, ahol

$V_1, V_2, V_3, \dots$  független azonos eo.,

avagy:

$$B_{n+1} = (B_n - V_{n+1})_+ + V_{n+1}$$

ahol  $V_n \equiv 1$

~~vegy~~ tehát tényleg időben homogén Markov lánc.

Biz.: Az  $n$ . igény ékeztése után közvetlenül  $B_n$  db igény áll a sorban. Amíg az  $(n+1)$ -ediket várjuk, kistoljuk a sorból  $V_{n+1}$  darabot — de legfeljebb ~~mindet~~ annyit, amennyi van — marad hát  $(B_n - V_{n+1})_+$ .

Ehhez ékeztik ~~meg~~ meg az az 1, amit vártunk.  $\square$

Köv: Tanultuk, hogy  $B_n$  stabil  $\Leftrightarrow$   ~~$EV > 1$~~   $EV > 1$   
és ilyenkor a határeloszlása

8/10

$$B_{\text{stac}}^{\text{stac}} \sim \text{Geom}(1-\theta)$$

ahol  $\theta$  a  $\theta = g_V(\theta)$  egyenlet egyetlen  $[0, 1)$ -beli megoldása.

$$\text{Esetünkben } EV = \mu ET = \frac{\mu}{1} = \frac{1}{s},$$

$$g_V(\theta) = L_T(\mu(1-\theta)), \text{ amiből}$$

Tétel ~~A~~ A G/M/1 modell stabil  $\Leftrightarrow s < 1$ .

Igyenkor  $B_n$  határeloszlása  $B_{\text{stac}}^{\text{stac}} \sim \text{Geom}(1-\theta)$ ,

ahol  $\theta$  a  $\theta = L_T(\mu(1-\theta))$  egyenlet egyetlen  $[0, 1)$ -beli megoldása.

Köv: Stabil G/M/1 modellben (vagyis ha  $s < 1$ )  
a stacionárius (avagy: határ) eloszlásokra

$$B_n \sim A_n^- \sim \text{Geom}(1-\theta) \Rightarrow EB_n = EA_n^- = \frac{1}{1-\theta}$$

$$B_n^- \sim A_n \sim \text{Pessz Geom}(1-\theta) \Rightarrow EB_n^- = EA_n = \frac{\theta}{1-\theta}$$

$$P(N(t)=k) = \begin{cases} 1-s, & \text{ha } k=0 \\ s(1-\theta)\theta^{k-1}, & \text{ha } k \geq 1 \end{cases} \left\{ \begin{array}{l} 0\text{-ben torzított} \\ \text{geometriai} \end{array} \right.$$

$$\Rightarrow \bar{N} = EN(t) = s \frac{1}{1-\theta} = \frac{s}{1-\theta}$$



Késleltetés és várakozási idő G/M/1 sorban (FIFO kiszolgálás) 9/10  
 esetben

Ez ugyanúgy megy, mint az M/M/1 sor esetén:

az  $n$ . igény érkezésekor  $B_n^- \sim \text{Poisson}(1-\theta)$  db másikként áll előtte a sorban, ő maga pedig  $B_n = B_n^- + 1$ -ediknek.

Ennyi db (az előzemből és egymástól is független)

Exp(A) időtartamú kiszolgálást kell kivárnia:

$\tilde{S}_1, \tilde{S}_2, \tilde{S}_3, \dots$  (lásd M/M/1 fejezet)

$$\Rightarrow W_n = \sum_{i=1}^{B_n^-} \tilde{S}_i \quad \text{a várakozási ideje} \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{véletlen} \\ \text{tagokból} \\ \text{összege} \end{array} \right.$$

$$D_n = W_n + S_n = \sum_{i=1}^{B_n} \tilde{S}_i \quad \text{a késleltetése}$$

$\Rightarrow$  pont mint az M/M/1 esetben

Tétel Stabil G/M/1 sorban (vagyis ha  $\rho < 1$ )

FIFO kiszolgálás esetén a stacionárius (avagy: határ) eloszlásokra

$$D_n \sim \text{Exp}(\mu(1-\theta))$$

$W_n \sim$  hiányos exponenciális:  $\rightarrow$   $1-\theta$  val. sűgget 0  
 $\rightarrow$   $\theta$  val. sűgget  $\text{Exp}(\mu(1-\theta))$

$$\Rightarrow \bar{D} = \mathbb{E}D_n = \frac{1}{\mu(1-\theta)}; \quad \bar{W} = \mathbb{E}W_n = \frac{\theta}{\mu(1-\theta)} \stackrel{\text{perste}}{=} \bar{D} - \mathbb{E}S$$

$$= \frac{1}{\mu(1-\theta)} - \frac{1}{\mu}$$

Megj: Persze stimmel a Little formula:

$$\bar{D} = \bar{N}ET = \frac{\bar{N}}{\lambda} = \frac{S}{\lambda} \stackrel{S=\frac{\lambda}{\mu}}{=} \frac{1}{\mu(1-\rho)} \quad \checkmark$$

Spec: Ha  $T \sim \text{Exp}(\lambda)$ , akkor  $L_T(s) = \frac{\lambda}{\lambda + s}$ ,

Vagyis a  $\theta = L_T(\mu(1-\theta)) = \frac{\lambda}{\lambda + \mu(1-\theta)}$  egyenletet

kell megoldani:  $\theta(\lambda + \mu(1-\theta)) = \lambda \quad | -\lambda\theta$

~~$\theta\mu(1-\theta) = \lambda(1-\theta)$~~   $\theta\mu(1-\theta) = \lambda(1-\theta) \quad | -\lambda(1-\theta)$

$$(\theta\mu - \lambda)(1-\theta) = 0$$

$\theta = 1$   
↳  
ez nem  
kell

vagy

$$\theta\mu - \lambda = 0$$

$$\boxed{\theta = \frac{\lambda}{\mu} = \rho}$$

Ezt visszahelyettesítve visszakapjuk az M/M/1 modell

képleteit. HF

10/10