

# Markov-sorok

Sztochasztika

Horváth Illés

2024/11/14

Emlékeztető. Folytonos idejű Markov-láncokban állapotváltozás (átmenet) tetszőleges valós időben történhet.

Az egyes állapotokban eltöltött idő exponenciális. A  $Q$  infinitezimális generátor mátrix főátlón kívüli elemei a lehetséges átmenetekhez tartozó ráták. A lehetséges átmenetek versenyeznek egymással.

Emlékeztető. Folytonos idejű Markov-láncokban állapotváltás (átmenet) tetszőleges valós időben történhet.

Az egyes állapotokban eltöltött idő exponenciális. A  $Q$  infinitezimális generátor mátrix főátlón kívüli elemei a lehetséges átmenetekhez tartozó ráták. A lehetséges átmenetek versenyeznek egymással.

Hosszú távú viselkedés: stacionáriushoz való konvergencia, ergodtétel teljesül.

Rövid távú viselkedés:  $e^{Qt} \approx I + tQ$ , ha  $t$  kicsi.

Emlékeztető. Folytonos idejű Markov-láncokban állapotváltozás (átmenet) tetszőleges valós időben történhet.

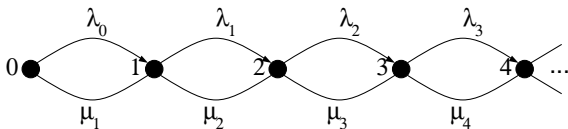
Az egyes állapotokban eltöltött idő exponenciális. A  $Q$  infinitezimális generátor mátrix főátlón kívüli elemei a lehetséges átmenetekhez tartozó ráták. A lehetséges átmenetek versenyeznek egymással.

Hosszú távú viselkedés: stacionáriushoz való konvergencia, ergodtétel teljesül.

Rövid távú viselkedés:  $e^{Qt} \approx I + tQ$ , ha  $t$  kicsi.

Beágyazott (diszkrét idejű) Markov-lánc és kapcsolata az eredeti folytonos idejű Markov-lánccal.

Megvizsgáljuk Markov-láncok egy osztályát, aminek speciális szerkezete van. Ha a Markov-lánc állapotai  $0, 1, 2, \dots$ , és átmenetek csak szomszédos állapotok között történhetnek, akkor ez egy *születési-halálzási folyamat* vagy *Markov-sor*.



Az állapotok száma lehet véges vagy végtelen. Általában  $\lambda_i$  jelöli az  $i \rightarrow i+1$  átmenet rátáját és  $\mu_i$  az  $i \rightarrow i-1$  átmenet rátáját.

Születési-halálozási folyamatnak azért hívjuk, mert használható populáció változás modellezésére. Ilyenkor a felfelé történő átmenet megfelel egy születésnek, és a lefelé történő átmenet egy halálozásnak a populáción belül.

Születési-halálozási folyamatnak azért hívjuk, mert használható populáció változás modellezésére. Ilyenkor a felfelé történő átmenet megfelel egy születésnek, és a lefelé történő átmenet egy halálozásnak a populáción belül.

Markov-sornak azért szokás hívni, mert sorhossz változás modellezésére is használható (lásd a múltkori példát a pénzváltóval). Ilyenkor egy  $+1$ -es átmenet megfelel egy új ügyfél/igény érkezésének, míg egy  $-1$ -es átmenet megfelel egy kiszolgálásnak. Azért Markov, mert ha a kiszolgálási idő és az érkezési időköz mindkettő exponenciális eloszlású, akkor ez egy folytonos idejű Markov-lánc.

Minden Markov-sor irreducibilis; ha véges állapotterű, akkor a fő tétel szerint  $v_{st}$  létezik és egyértelmű, és  $v(t) \rightarrow v_{st}$  amint  $t \rightarrow \infty$  tetszőleges  $v(0)$  esetén.



Minden Markov-sor irreducibilis; ha véges állapotterű, akkor a fő tétel szerint  $v_{st}$  létezik és egyértelmű, és  $v(t) \rightarrow v_{st}$  amint  $t \rightarrow \infty$  tetszőleges  $v(0)$  esetén.

Ha a Markov-sor végtelen állapotterű, akkor a helyzet nem ilyen egyszerű. Ilyenkor előrdulhat, hogy  $v_{st}$  nem is létezik.

Minden Markov-sor irreducibilis; ha véges állapotterű, akkor a fő tétel szerint  $v_{st}$  létezik és egyértelmű, és  $v(t) \rightarrow v_{st}$  amint  $t \rightarrow \infty$  tetszőleges  $v(0)$  esetén.

Ha a Markov-sor végtelen állapotterű, akkor a helyzet nem ilyen egyszerű. Ilyenkor előrdulhat, hogy  $v_{st}$  nem is létezik.

Viszont a következő tétel minden Markov-sorra teljesül.

**Tétel. (Dinamikus egyensúly egyenletek)**

*Bármely (véges vagy végtelen állapotterű) Markov-sorra, ha  $(x_0 \ x_1 \ x_2 \ \dots)$  stacionárius eloszlás, akkor*

$$x_i \lambda_i = x_{i+1} \mu_{i+1}.$$

Első biz. (vázlat) Közvetlenül levezethető a

$$v_{\text{st}} Q = 0$$

egyenletrendszerből átrendezéssel. (Házi feladat meggondolni.)

Első biz. (vázlat) Közvetlenül levezethető a

$$v_{\text{st}} Q = 0$$

egyenletrendszerből átrendezéssel. (Házi feladat meggondolni.)

Második biz. Az  $i$  és  $i + 1$  közötti határvonalat csak az  $i \rightarrow i + 1$  és az  $i + 1 \rightarrow i$  átmenetek lépik át. Stacionárius eloszlás esetén ezeknek a hosszú távú gyakorisága meg kell, hogy egyezzen.

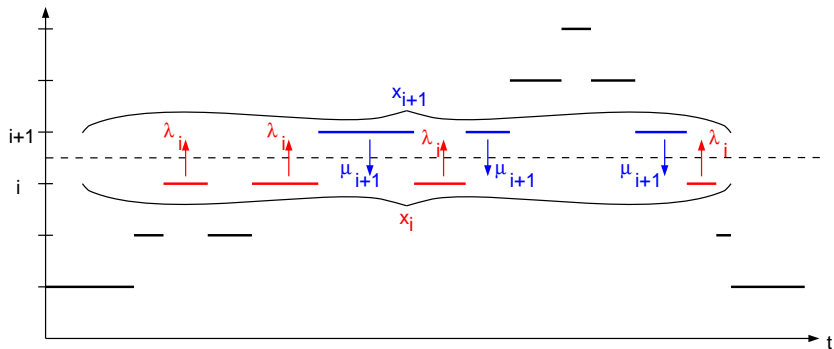
Első biz. (vázlat) Közvetlenül levezethető a

$$v_{\text{st}} Q = 0$$

egyenletrendszerből átrendezéssel. (Házi feladat meggondolni.)

Második biz. Az  $i$  és  $i + 1$  közötti határvonalat csak az  $i \rightarrow i + 1$  és az  $i + 1 \rightarrow i$  átmenetek lépik át. Stacionárius eloszlás esetén ezeknek a hosszú távú gyakorisága meg kell, hogy egyezzen.

Az  $i \rightarrow i + 1$  átlépés rátája  $\lambda_i$ , de csak akkor, ha a folyamat  $i$ -ben van. A folyamat az idő  $x_i$  részében tartózkodik az  $i$  állapotban, így hosszú távon az  $i \rightarrow i + 1$  átlépések sűrűsége (rátája)  $x_i \lambda_i$ ; hasonlóan az  $i + 1 \rightarrow i$  átlépések sűrűsége  $x_{i+1} \mu_{i+1}$ , és hosszú távon ez a két sűrűség megegyezik.



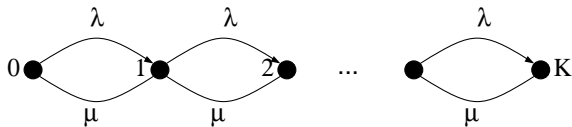
A Markov-sorokon belül egy speciális osztály az M/M/1/K sor. Ez egy olyan szerveret modellez, amihez tartozik egy  $K$  kapacitású buffer ( $K$  csomagot képes tárolni, beleértve az éppen kiszolgálás alatt állót is).

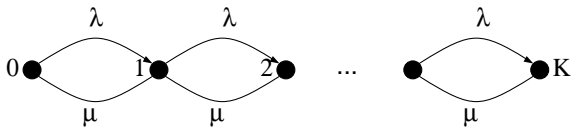
A Markov-sorokon belül egy speciális osztály az M/M/1/K sor. Ez egy olyan szerveret modellez, amihez tartozik egy  $K$  kapacitású buffer ( $K$  csomagot képes tárolni, beleértve az éppen kiszolgálás alatt állót is).

A szerver mindig az első csomag kiszolgálását végzi, amíg a többi csomag várakozik. Amikor a szerver végez az első csomag kiszolgálásával, az kiürül a rendszerből és a szerver azonnal elkezdi a következő csomag kiszolgálását. Az érkező csomagok a sor végére kerülnek, vagy ha a sor tele van, elvesznek.

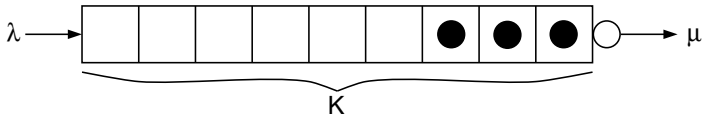
Az érkezési folyamat PPP  $\lambda$  rátával; a kiszolgálási idő  $\text{EXP}(\mu)$  eloszlású.

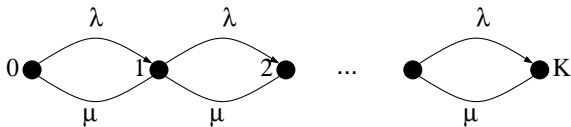




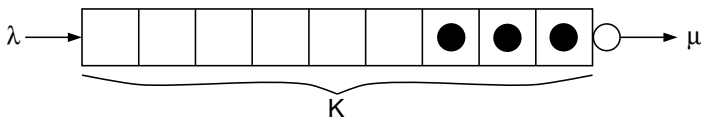


Gyakran ábrázolják így:





Gyakran ábrázolják így:



Az M/M/1/K jelölésben az első M a markovi érkezésre utal, a második M a markovi kiszolgálásra, az 1 a szerverek száma és  $K$  a buffer mérete. Ez az ún. Kendall-féle jelölés.

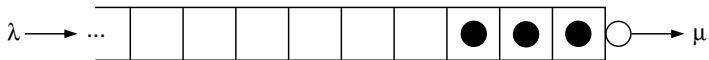
# M/M/1 sor

Az M/M/1 sor annyiban különbözik az M/M/1/K sortól, hogy a buffer mérete végtelen.



# M/M/1 sor

Az M/M/1 sor annyiban különbözik az M/M/1/K sortól, hogy a buffer mérete végtelen.

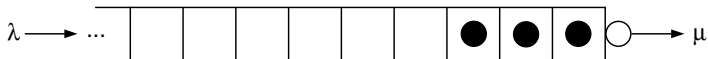


Számítsuk ki M/M/1 sorra a  $v_{st} = (x_0 \ x_1 \ \dots)$  stacionárius eloszlást! A dinamikus egyensúly egyenletekből

$$x_{i+1} = \frac{\lambda}{\mu} \cdot x_i,$$

# M/M/1 sor

Az M/M/1 sor annyiban különbözik az M/M/1/K sortól, hogy a buffer mérete végtelen.



Számítsuk ki M/M/1 sorra a  $v_{st} = (x_0 \ x_1 \ \dots)$  stacionárius eloszlást! A dinamikus egyensúly egyenletekből

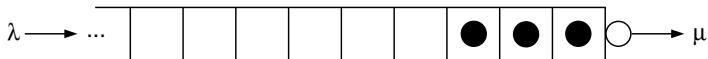
$$x_{i+1} = \frac{\lambda}{\mu} \cdot x_i,$$

tehát

$$x_1 = \frac{\lambda}{\mu} x_0, \quad x_2 = \frac{\lambda}{\mu} x_1 = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 x_0$$

stb.

Az M/M/1 sor annyiban különbözik az M/M/1/K sortól, hogy a buffer mérete végtelen.



Számítsuk ki M/M/1 sorra a  $v_{st} = (x_0 \ x_1 \ \dots)$  stacionárius eloszlást! A dinamikus egyensúly egyenletekből

$$x_{i+1} = \frac{\lambda}{\mu} \cdot x_i,$$

tehát

$$x_1 = \frac{\lambda}{\mu} x_0, \quad x_2 = \frac{\lambda}{\mu} x_1 = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^2 x_0$$

stb. Általában

$$x_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n x_0.$$

Még szükségünk van  $x_0$  értékére. Tudjuk, hogy

$$1 = x_0 + x_1 + x_2 + \cdots = x_0 \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n.$$



Még szükségünk van  $x_0$  értékére. Tudjuk, hogy

$$1 = x_0 + x_1 + x_2 + \dots = x_0 \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n.$$

Ha  $\frac{\lambda}{\mu} < 1$ , a szumma véges:

$$\sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \frac{1}{1 - \lambda/\mu},$$

és a dinamikus egyensúly egyenletek megoldása

$$x_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \cdot (1 - \lambda/\mu).$$

Még szükségünk van  $x_0$  értékére. Tudjuk, hogy

$$1 = x_0 + x_1 + x_2 + \dots = x_0 \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n.$$

Ha  $\frac{\lambda}{\mu} < 1$ , a szumma véges:

$$\sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \frac{1}{1 - \lambda/\mu},$$

és a dinamikus egyensúly egyenletek megoldása

$$x_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \cdot (1 - \lambda/\mu).$$

Ilyenkor azt mondjuk, hogy a sor *stabil*;  $v_{\text{st}}$  egyértelműen létezik, és  $v(t) \rightarrow v_{\text{st}}$  amint  $t \rightarrow \infty$  is teljesül tetszőleges  $v(0)$  esetén. (Utóbbit nem biz.)

Azonban ha  $\frac{\lambda}{\mu} \geq 1$ , akkor

$$\sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \infty.$$

Ebben az esetben  $x_0$  értéke  $\frac{1}{\infty} = 0$  lenne, de akkor  $0 = x_0 = x_1 = \dots$ , tehát  $x_0 + x_1 + \dots = 1$  nem teljesül.

Azonban ha  $\frac{\lambda}{\mu} \geq 1$ , akkor

$$\sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \infty.$$

Ebben az esetben  $x_0$  értéke  $\frac{1}{\infty} = 0$  lenne, de akkor  $0 = x_0 = x_1 = \dots$ , tehát  $x_0 + x_1 + \dots = 1$  nem teljesül.

Összességében a  $\lambda \geq \mu$  esetben a dinamikus egyensúly egyenleteknek nincs megoldása, és nem létezik stacionárius eloszlás.

Azonban ha  $\frac{\lambda}{\mu} \geq 1$ , akkor

$$\sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n = \infty.$$

Ebben az esetben  $x_0$  értéke  $\frac{1}{\infty} = 0$  lenne, de akkor  $0 = x_0 = x_1 = \dots$ , tehát  $x_0 + x_1 + \dots = 1$  nem teljesül.

Összességében a  $\lambda \geq \mu$  esetben a dinamikus egyensúly egyenleteknek nincs megoldása, és nem létezik stacionárius eloszlás.

Intuitívan a következő történik: ha  $\lambda > \mu$ , az érkezési ráta nagyobb, mint a kiszolgálási ráta, és hosszú távon a csomagok egyre csak gyűlnek a sorban, és a sorhossz tart a végtelenhez, azaz nem konvergál semmilyen (stacionárius) eloszláshoz.

- A  $\frac{\lambda}{\mu} < 1$  eset a *stabil* M/M/1 sor. Lényegében úgy viselkedik, mint a véges állapotterű irreducibilis Markov-láncok, azaz  $v_{st}$  egyértelműen létezik és  $v(t) \rightarrow v_{st}$  is teljesül.
- A  $\frac{\lambda}{\mu} = 1$  eset a *kritikus* M/M/1 sor. Ilyenkor  $v_{st}$  nem létezik, és a sorhossz felfelé vagy lefelé is változhat véletlenszerűen. (Egyébként a sor minden állapotot végtelen sokszor meglátogat; minden állapot null-rekurrens.)
- A  $\frac{\lambda}{\mu} > 1$  eset az *instabil* sor. Ilyenkor  $v_{st}$  nem létezik, és a sorhossz hosszú távon végtelenhez tart.

- A  $\frac{\lambda}{\mu} < 1$  eset a *stabil* M/M/1 sor. Lényegében úgy viselkedik, mint a véges állapotterű irreducibilis Markov-láncok, azaz  $v_{st}$  egyértelműen létezik és  $v(t) \rightarrow v_{st}$  is teljesül.
- A  $\frac{\lambda}{\mu} = 1$  eset a *kritikus* M/M/1 sor. Ilyenkor  $v_{st}$  nem létezik, és a sorhossz felfelé vagy lefelé is változhat véletlenszerűen. (Egyébként a sor minden állapotot végtelen sokszor meglátogat; minden állapot null-rekurrens.)
- A  $\frac{\lambda}{\mu} > 1$  eset az *instabil* sor. Ilyenkor  $v_{st}$  nem létezik, és a sorhossz hosszú távon végtelenhez tart.

A

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

arány a sor *terhelése*; a stabilitás feltétele az M/M/1 sorra tehát  $\rho < 1$ .

Olyan végtelen állapotterű Markov-sornál, amikor  $\lambda_j$  és  $\mu_j$  nem konstans, a stabilitás feltétele

$$\sum_{n=0}^{\infty} \prod_{k=0}^{n-1} \frac{\lambda_k}{\mu_k} < \infty.$$



Olyan végtelen állapotterű Markov-sornál, amikor  $\lambda_j$  és  $\mu_j$  nem konstans, a stabilitás feltétele

$$\sum_{n=0}^{\infty} \prod_{k=0}^{n-1} \frac{\lambda_k}{\mu_k} < \infty.$$

M/M/c és M/M/c/K az M/M/1-hez és M/M/1/K-hoz hasonló sorokat jelölnek, csak 1 helyett c darab szerverrel, amelyek mindegyikének a kiszolgálási rátája  $\mu$ . Minden szerver mindig egy csomagon dolgozik (amíg a buffer ki nem ürül), és kiszolgálás után egyből elkezdi a következőt kiszolgálni. Az M/M/c sorra a stabilitás feltétele

$$\frac{\lambda}{c\mu} < 1,$$

ahol  $\lambda$  az érkezési ráta és  $\mu$  egy szerver kiszolgálási rátája.

Sorbanállási problémáknál egy fontos jellemző a *várakozási idő* vagy *rendszerben töltött idő*, ami a sorba való beérkezés pillanatától a kiszolgálás végéig eltelt idő. Ez általában véletlenszerű; érdekes akár a teljes eloszlása is, de ha egyetlen számmal kell jellemezni, akkor az általában a várható értéke.

Sorbanállási problémáknál egy fontos jellemző a *várakozási idő* vagy *rendszerben töltött idő*, ami a sorba való beérkezés pillanatától a kiszolgálás végéig eltelt idő. Ez általában véletlenszerű; érdekes akár a teljes eloszlása is, de ha egyetlen számmal kell jellemezni, akkor az általában a várható értéke.

Az eddig tárgyaltak (pl. a sorhossz stacionárius eloszlása) az átlagos várakozási időről közvetlenül nem adnak információt. Szerencsére van az átlagos várakozási időre egy egyszerű formula.

## Tétel. (Little-formula)

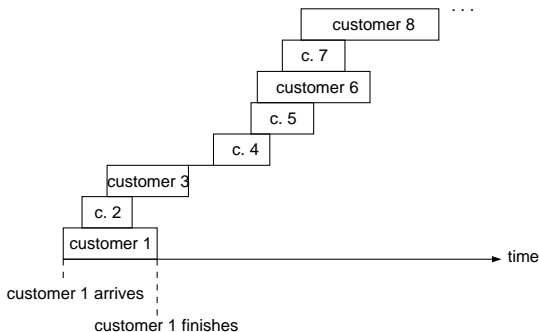
$$L = \lambda_e W,$$

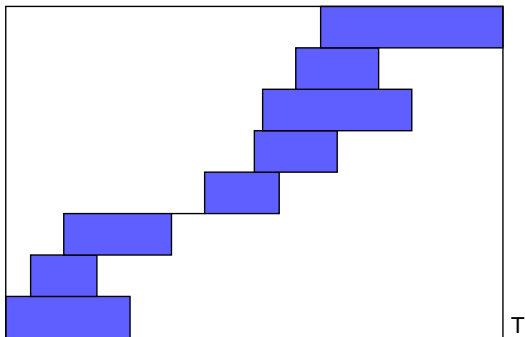
ahol

- $W$  az átlagos várakozási idő értéke.
- $\lambda_e$  az effektív érkezési ráta; véges sor esetén a teli buffer miatt elveszett érkezések nem számítanak bele  $\lambda_e$ -be.
- $L$  az átlagos sorhossz. Ez a stacionárius eloszlásból könnyen megkapható az ergodtétel révén:

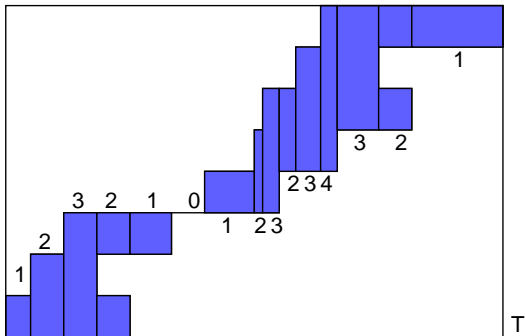
$$L = 0 \cdot x_0 + 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + \dots$$

Biz. (vázlat) Ábrázoljuk az igényeket a következő módon (az érkezés ideje szerint rendezve):





Nagy  $T$  esetén a téglalapok száma  $T$ -ig  $\lambda_e T + o(T)$  a NSzT alapján, egy téglalap területe pedig átlagosan  $W$ , tehát a kék terület összesen  $B = \lambda_e TW + o(T)$ .



Másrészt a kék területet  $T$ -vel osztva éppen az átlagos sorhosszt kapjuk meg:

$$L = \frac{B}{T} = \frac{\lambda_e T W}{T} = \lambda_e W.$$

Megjegyzések.

Véges Markov-sorra  $\lambda_e$  kiszámítható a stacionárius eloszlásból:

$$\lambda_e = \lambda_0 x_0 + \lambda_1 x_1 + \cdots + \lambda_K x_K,$$

speciálisan ha az érkezési ráta konstans  $\lambda$ , akkor ez a következő alakban is írható:

$$\lambda_e = \lambda(1 - x_K).$$



Megjegyzések.

Véges Markov-sorra  $\lambda_e$  kiszámítható a stacionárius eloszlásból:

$$\lambda_e = \lambda_0 x_0 + \lambda_1 x_1 + \cdots + \lambda_K x_K,$$

speciálisan ha az érkezési ráta konstans  $\lambda$ , akkor ez a következő alakban is írható:

$$\lambda_e = \lambda(1 - x_K).$$

Végtelen, stabil sorra pedig, ha az érkezési ráta konstans  $\lambda$ , akkor

$$\lambda_e = \lambda.$$

Mi most Markov-sorokra mondtuk ki, de a Little-formula gyakorlatilag tetszőleges sorbanállási rendszerre teljesül, például a következő esetekben:

- ha például az érkezési időköz vagy a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású (ilyenkor a sor nem is Markov-lánc);
- ha a rendszer nem beérkezési sorrendben szolgálja ki az igényeket;
- ha több sorból áll a rendszer (sőt, ilyenkor igaz külön-külön az egyes sorokra és globálisan az egész rendszerre is).

Mi most Markov-sorokra mondtuk ki, de a Little-formula gyakorlatilag tetszőleges sorbanállási rendszerre teljesül, például a következő esetekben:

- ha például az érkezési időköz vagy a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású (ilyenkor a sor nem is Markov-lánc);
- ha a rendszer nem beérkezési sorrendben szolgálja ki az igényeket;
- ha több sorból áll a rendszer (sőt, ilyenkor igaz külön-külön az egyes sorokra és globálisan az egész rendszerre is).

Viszont a Little-formula csak az összes beérkező igényre kiátlagolt várakozási időt számítja ki. Mi a helyzet a teljes eloszlással?

Következőnek az  $M/M/1$  sor kiszolgálási idejének eloszlását szeretnénk kiszámítani, de ehhez előkészületeket kell tenni.

Ha  $X_1, \dots, X_n \sim \text{EXP}(\lambda)$  függetlenek, akkor

$$Y = X_1 + \dots + X_n$$

eloszlását Erlang eloszlásnak nevezzük  $n$  és  $\lambda$  paraméterekkel (röviden  $Y \sim \text{Erlang}(n, \lambda)$ );

Következőnek az  $M/M/1$  sor kiszolgálási idejének eloszlását szeretnénk kiszámítani, de ehhez előkészületeket kell tenni.

Ha  $X_1, \dots, X_n \sim \text{EXP}(\lambda)$  függetlenek, akkor

$$Y = X_1 + \dots + X_n$$

eloszlását Erlang eloszlásnak nevezzük  $n$  és  $\lambda$  paraméterekkel (röviden  $Y \sim \text{Erlang}(n, \lambda)$ ); a sűrűségfüggvénye

$$f(x) = \frac{\lambda^n x^{n-1} e^{-\lambda x}}{(n-1)!} \quad (x \geq 0),$$

Következőnek az M/M/1 sor kiszolgálási idejének eloszlását szeretnénk kiszámítani, de ehhez előkészületeket kell tenni.

Ha  $X_1, \dots, X_n \sim \text{EXP}(\lambda)$  függetlenek, akkor

$$Y = X_1 + \dots + X_n$$

eloszlását Erlang eloszlásnak nevezzük  $n$  és  $\lambda$  paraméterekkel (röviden  $Y \sim \text{Erlang}(n, \lambda)$ ); a sűrűségfüggvénye

$$f(x) = \frac{\lambda^n x^{n-1} e^{-\lambda x}}{(n-1)!} \quad (x \geq 0),$$

eloszlásfüggvénye

$$F(x) = 1 - e^{-\lambda x} \sum_{i=0}^{n-1} \frac{(\lambda x)^i}{i!} \quad (x \geq 0),$$

várható értéke  $\mathbb{E}(Y) = \frac{n}{\lambda}$ .

Következőnek az M/M/1 sor kiszolgálási idejének eloszlását szeretnénk kiszámítani, de ehhez előkészületeket kell tenni.

Ha  $X_1, \dots, X_n \sim \text{EXP}(\lambda)$  függetlenek, akkor

$$Y = X_1 + \dots + X_n$$

eloszlását Erlang eloszlásnak nevezzük  $n$  és  $\lambda$  paraméterekkel (röviden  $Y \sim \text{Erlang}(n, \lambda)$ ); a sűrűségfüggvénye

$$f(x) = \frac{\lambda^n x^{n-1} e^{-\lambda x}}{(n-1)!} \quad (x \geq 0),$$

eloszlásfüggvénye

$$F(x) = 1 - e^{-\lambda x} \sum_{i=0}^{n-1} \frac{(\lambda x)^i}{i!} \quad (x \geq 0),$$

várható értéke  $\mathbb{E}(Y) = \frac{n}{\lambda}$ .

Speciálisan  $\text{Erlang}(1, \lambda) = \text{EXP}(\lambda)$ .

## Lemma

Ha  $X_1, \dots, X_n \sim \text{EXP}(\lambda)$  függetlenek, és  $N \sim \text{GEO}(p)$  tőlük független, akkor

$$Y = X_1 + \dots + X_N$$

eloszlása

$$Y \sim \text{EXP}(p\lambda).$$



## Lemma

Ha  $X_1, \dots, X_n \sim \text{EXP}(\lambda)$  függetlenek, és  $N \sim \text{GEO}(p)$  tőlük független, akkor

$$Y = X_1 + \dots + X_N$$

eloszlása

$$Y \sim \text{EXP}(p\lambda).$$

Biz. Azon feltétel mellett, hogy  $N = n$ ,  $Y$  feltételes eloszlása Erlang( $k, \lambda$ ). Teljes valószínűség tételét használjuk  $Y$  sűrűségfüggvényére:

$$\begin{aligned} f_Y(x) &= \sum_{n=1}^{\infty} p(1-p)^{n-1} \frac{\lambda^n x^{n-1} e^{-\lambda x}}{(n-1)!} = p\lambda e^{-\lambda x} \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(\lambda(1-p)x)^{n-1}}{(n-1)!} = \\ &= p\lambda e^{-\lambda x} e^{\lambda(1-p)x} = p\lambda e^{-p\lambda x}, \end{aligned}$$

ami éppen  $\text{EXP}(p\lambda)$  sűrűségfüggvénye.

Tekintsünk egy stacionárius M/M/1 sort. Az érkezési ráta  $\lambda$ , a kiszolgálási ráta  $\mu$ ,  $\lambda < \mu$ . A sor terhelése

$$\rho = \lambda/\mu < 1.$$

## Tétel.

- (a) Az M/M/1 sor stacionárius sorhossz eloszlása PGEO( $1 - \rho$ ).
- (b) Feltéve, hogy egy igény a sorban a  $k$ -adik helyre érkezik (vagyis beérkezéskor  $k - 1$  igény van előtte), a kiszolgálási idő eloszlása Erlang( $k, \lambda$ ).
- (c) Egy véletlen igény várakozási ideje EXP( $(1 - \rho)\mu$ ).

# M/M/1 sor kiszolgálási idő eloszlása

Biz.

(a) Az M/M/1 sor stacionárius sorhossz eloszlása  $\text{PGEO}(1 - \rho)$ .

Biz.

(a) Az M/M/1 sor stacionárius sorhossz eloszlása PGEO( $1 - \rho$ ).

Már kiszámoltuk a dinamikus egyensúly egyenletekből, hogy  $v_{st} = (x_0 \ x_1 \ \dots)$ -re

$$x_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \cdot (1 - \lambda/\mu) = \rho^n(1 - \rho),$$

ami éppen a PGEO( $1 - \rho$ ) eloszlás.

# M/M/1 sor kiszolgálási idő eloszlása

Biz.

- (a) Az M/M/1 sor stacionárius sorhossz eloszlása PGEO( $1 - \rho$ ).

Már kiszámoltuk a dinamikus egyensúly egyenletekből, hogy  $v_{st} = (x_0 \ x_1 \ \dots)$ -re

$$x_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \cdot (1 - \lambda/\mu) = \rho^n(1 - \rho),$$

ami éppen a PGEO( $1 - \rho$ ) eloszlás.

- (b) Feltéve, hogy egy igény a sorban a  $k$ -adik helyre érkezik (vagyis beérkezéskor  $k - 1$  igény van előtte), a kiszolgálási idő eloszlása Erlang( $k, \lambda$ ).

Biz.

- (a) Az M/M/1 sor stacionárius sorhossz eloszlása PGEO( $1 - \rho$ ).

Már kiszámoltuk a dinamikus egyensúly egyenletekből, hogy  $v_{st} = (x_0 \ x_1 \ \dots)$ -re

$$x_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n \cdot (1 - \lambda/\mu) = \rho^n(1 - \rho),$$

ami éppen a PGEO( $1 - \rho$ ) eloszlás.

- (b) Feltéve, hogy egy igény a sorban a  $k$ -adik helyre érkezik (vagyis beérkezéskor  $k - 1$  igény van előtte), a kiszolgálási idő eloszlása Erlang( $k, \lambda$ ).

Az aktuális igény távozásához ki kell szolgálni az előtte lévő  $k - 1$  igényt és az aktuális igényt is; mindegyiknek a kiszolgálási ideje EXP( $\lambda$ ) eloszlású, és  $k$  darab EXP( $\lambda$ ) eloszlás konvolúciója éppen az Erlang( $k, \lambda$ ) eloszlás.

(c) Egy véletlen igény várakozási ideje  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$ .

(c) Egy véletlen igény várakozási ideje  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$ .

Itt annyi különbség van a (b) részhez képest, hogy a beérkező igény egy véletlen hosszú sorba érkezik.

Kérdés: milyen sorhossz-eloszlást lát a beérkező igény?



(c) Egy véletlen igény várakozási ideje  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$ .

Itt annyi különbség van a (b) részhez képest, hogy a beérkező igény egy véletlen hosszú sorba érkezik.

Kérdés: milyen sorhossz-eloszlást lát a beérkező igény?

A sorhossz stacionárius eloszlását látja a beérkező igény is.

(c) Egy véletlen igény várakozási ideje  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$ .

Itt annyi különbség van a (b) részhez képest, hogy a beérkező igény egy véletlen hosszú sorba érkezik.

Kérdés: milyen sorhossz-eloszlást lát a beérkező igény?

A sorhossz stacionárius eloszlását látja a beérkező igény is.

A sorhossz stacionárius eloszlása  $\text{PGEO}(1 - \rho)$ , a beérkező igényrel együtt az igények száma eggyel nagyobb, azaz  $\text{GEO}(1 - \rho)$  eloszlású, és ennyi darab független  $\text{EXP}(\mu)$  eloszlás összege az előző lemma szerint éppen  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$  eloszlású.

(c) Egy véletlen igény várakozási ideje  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$ .

Itt annyi különbség van a (b) részhez képest, hogy a beérkező igény egy véletlen hosszú sorba érkezik.

Kérdés: milyen sorhossz-eloszlást lát a beérkező igény?

A sorhossz stacionárius eloszlását látja a beérkező igény is.

A sorhossz stacionárius eloszlása  $\text{PGEO}(1 - \rho)$ , a beérkező igényvel együtt az igények száma eggyel nagyobb, azaz  $\text{GEO}(1 - \rho)$  eloszlású, és ennyi darab független  $\text{EXP}(\mu)$  eloszlás összege az előző lemma szerint éppen  $\text{EXP}((1 - \rho)\mu)$  eloszlású.

Kitekintés: általános Markov-sorra a várakozási idő eloszlása Laplace-transzformálttal számolható.

M/M/1 sorra egy véletlenszerű beérkező igény a stacionárius sorhossz-eloszlást látja.

M/M/1 sorra egy véletlenszerű beérkező igény a stacionárius sorhossz-eloszlást látja.

Ez más Markov-sorokra is teljesül, egészen pontosan abban az esetben, ha az érkezési ráta konstans  $\lambda$  minden állapotra. Ez PASTA-elv (Poisson Arrival Sees Time Average) vagy Érkezési tétel (Arrival theorem) néven is ismert.

M/M/1 sorra egy véletlenszerű beérkező igény a stacionárius sorhossz-eloszlást látja.

Ez más Markov-sorokra is teljesül, egészen pontosan abban az esetben, ha az érkezési ráta konstans  $\lambda$  minden állapotra. Ez PASTA-elv (Poisson Arrival Sees Time Average) vagy Érkezési tétel (Arrival theorem) néven is ismert.

Sőt, ez a tulajdonság még olyan (nem-markovi) sorokban is teljesül, ahol a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású. Ilyenkor a rendszer nem folytonos idejű Markov-lánc, és nincs stacionárius eloszlás, hanem helyette hosszú távú időátlag szerepel - de erre teljesül, hogy a véletlenszerű beérkező igény pont ezt az eloszlást látja.

M/M/1 sorra egy véletlenszerű beérkező igény a stacionárius sorhossz-eloszlást látja.

Ez más Markov-sorokra is teljesül, egészen pontosan abban az esetben, ha az érkezési ráta konstans  $\lambda$  minden állapotra. Ez PASTA-elv (Poisson Arrival Sees Time Average) vagy Érkezési tétel (Arrival theorem) néven is ismert.

Sőt, ez a tulajdonság még olyan (nem-markovi) sorokban is teljesül, ahol a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású. Ilyenkor a rendszer nem folytonos idejű Markov-lánc, és nincs stacionárius eloszlás, hanem helyette hosszú távú időátlag szerepel - de erre teljesül, hogy a véletlenszerű beérkező igény pont ezt az eloszlást látja.

Nem biz., de lényegében azon múlik, hogy a beérkező igények “függetlenek” a sor hosszától.

Az exponenciális eloszlás memóriamentes/örökifjú:

$$\mathbb{P}(T > t + s | T > t) = \mathbb{P}(T > s) \quad \forall s, t > 0,$$



Az exponenciális eloszlás memóriamentes/örökifjú:

$$\mathbb{P}(T > t + s | T > t) = \mathbb{P}(T > s) \quad \forall s, t > 0,$$

de a valóságban van sok releváns eloszlás, amik nem ilyenek. Azt mondjuk, hogy egy eloszlás *öregedő*, ha

$$\mathbb{P}(T > t + s | T > t) < \mathbb{P}(T > s) \quad \forall s, t > 0,$$

és *fiatalodó*, ha

$$\mathbb{P}(T > t + s | T > t) > \mathbb{P}(T > s) \quad \forall s, t > 0.$$

(Vannak olyan eloszlások, amikre a fentiek egyike sem igaz.)

Öregedő eloszlás például az emberek hátralévő életkora.

Öregedő eloszlás például az emberek hátralévő életkora.

Fiatalodó eloszlásra példa: sztálingrádi dezertőr.

Öregedő eloszlás például az emberek hátralévő életkora.

Fiatalodó eloszlásra példa: sztálingrádi dezertőr.

Fiatalodó eloszlásra másik példa: időnként lefagyó szerver. Ha a kiszolgálás külön jelzés nélkül lefagyhat, és onnan nagyon sok/végtelen ideig tartana, az is fiatalodó eloszlás: ahogy telik az idő kiszolgálás nélkül, egyre nagyobb a valószínűsége, hogy a szerver lefagyott, és ilyenkor a hátralévő idő eloszlása tipikusan nagyobb, mint az elején, hiába vártunk már valamennyit.

Öregedő eloszlás például az emberek hátralévő életkora.

Fiatalodó eloszlásra példa: sztálingrádi dezertőr.

Fiatalodó eloszlásra másik példa: időnként lefagyó szerver. Ha a kiszolgálás külön jelzés nélkül lefagyhat, és onnan nagyon sok/végtelen ideig tartana, az is fiatalodó eloszlás: ahogy telik az idő kiszolgálás nélkül, egyre nagyobb a valószínűsége, hogy a szerver lefagyott, és ilyenkor a hátralévő idő eloszlása tipikusan nagyobb, mint az elején, hiába vártunk már valamennyit.

A Little-formula olyan esetekben sérülhet, ha egy részben elvégzett munka/kiszolgálás “elveszhet”, pl. valamilyen okból egy igény kiszolgálása újratekődik. Fontos: ez csak nem-markovi kiszolgálás esetén fordulhat elő.

Az  $M/G/1$  sorban a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású. Ilyenkor a sor nem Markov-lánc, és másfajta eszközökkel lehet elemezni. A  $G$  az általános (general) eloszlást jelöli.

Az  $M/G/1$  sorban a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású. Ilyenkor a sor nem Markov-lánc, és másfajta eszközökkel lehet elemezni. A  $G$  az általános (general) eloszlást jelöli.

$G/M/1$  egy olyan sort jelöl, ahol az érkezési időköz nem exponenciális eloszlású. Ez sem Markov-lánc.

Az  $M/G/1$  sorban a kiszolgálási idő nem exponenciális eloszlású. Ilyenkor a sor nem Markov-lánc, és másfajta eszközökkel lehet elemezni. A  $G$  az általános (general) eloszlást jelöli.

$G/M/1$  egy olyan sort jelöl, ahol az érkezési időköz nem exponenciális eloszlású. Ez sem Markov-lánc.

A  $G/G/1$  sorban az érkezési időköz és a kiszolgálási idő is általános eloszlású.



## 2. feladat

Egy bankfiókban két ablaknál szolgálják ki az ügyfeleket. Az ügyféltérben egyszerre legfeljebb 5 ügyfél tartózkodhat (beleértve az éppen kiszolgálás alatt lévőköt is). Amikor az ügyféltér tele van, a biztonsági őr automatikusan elküldi a további ügyfeleket. A bankfiókba átlagosan 5 percenként érkezik egy ügyfél. Egy ügyfél kiszolgálása átlagosan 8 percet vesz igénybe. Ha egy ügyfelet kiszolgálnak, a sorban következő azonnal beáll a felszabaduló ablakhoz. Ha mindkét ablak szabad, amikor egy ügyfél érkezik, akkor találomra áll be valamelyikhez.

## 2. feladat

- (a) Modellezzük a rendszert folytonos idejű Markov láncsal. Írjuk fel  $X(t)$  generátorát.
- (b) Határozzuk meg a folyamat stacionárius eloszlását.
- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?
- (d) Hosszú távon átlagosan hány ügyfél tartózkodik a fiókban egyszerre?
- (e) Az ügyfelek mekkora részét küldik el amiatt, hogy az ügyféltér tele van?
- (f) Átlagosan mennyi időt tölt egy ügyfél a bankfiókban?
- (g) Az idő mekkora részét tölti tétlenül az első ablaknál dolgozó ügyintéző?

## 2. feladat

- (a) Modellezzük a rendszert folytonos idejű Markov láncsal. Írjuk fel  $X(t)$  generátorát.

## 2. feladat

- (a) Modellezzük a rendszert folytonos idejű Markov láncsal. Írjuk fel  $X(t)$  generátorát.

Az állapotok 0, 1, 2, 3, 4, 5 a bent tartózkodó ügyfelek számának megfelelően. Feltéve, hogy az érkezés PPP szerint történik és a kiszolgálási idő  $\text{EXP}(1/8)$  a múlttól függetlenül, ez egy folytonos idejű Markov-folyamat.

## 2. feladat

- (a) Modellezzük a rendszert folytonos idejű Markov láncsal. Írjuk fel  $X(t)$  generátorát.

Az állapotok 0, 1, 2, 3, 4, 5 a bent tartózkodó ügyfelek számának megfelelően. Feltéve, hogy az érkezés PPP szerint történik és a kiszolgálási idő  $\text{EXP}(1/8)$  a múlttól függetlenül, ez egy folytonos idejű Markov-folyamat.

Amíg mindkét ügyintéző dolgozik, a kiszolgálási ráta  $1/8 + 1/8 = 2/8$ . Ez egy M/M/2/5 sor.

## 2. feladat

- (a) Modellezzük a rendszert folytonos idejű Markov láncsal. Írjuk fel  $X(t)$  generátorát.

Az állapotok 0, 1, 2, 3, 4, 5 a bent tartózkodó ügyfelek számának megfelelően. Feltéve, hogy az érkezés PPP szerint történik és a kiszolgálási idő  $\text{EXP}(1/8)$  a múlttól függetlenül, ez egy folytonos idejű Markov-folyamat.

Amíg mindkét ügyintéző dolgozik, a kiszolgálási ráta  $1/8 + 1/8 = 2/8$ . Ez egy M/M/2/5 sor.

$$Q = \begin{bmatrix} -1/5 & 1/5 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1/8 & -13/40 & 1/5 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2/8 & -18/40 & 1/5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2/8 & -18/40 & 1/5 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2/8 & -18/40 & 1/5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2/8 & -2/8 \end{bmatrix}.$$

## 2. feladat

(b) Határozzuk meg a folyamat stacionárius eloszlását.

## 2. feladat

(b) Határozzuk meg a folyamat stacionárius eloszlását.

Ez egy Markov-sor, tehát a dinamikus egyensúly egyenletek teljesülnek:

$$\begin{aligned} \frac{1}{8}x_1 &= \frac{1}{5}x_0, & \frac{2}{8}x_2 &= \frac{1}{5}x_1, & \frac{2}{8}x_3 &= \frac{1}{5}x_2, & \frac{2}{8}x_4 &= \frac{1}{5}x_3, \\ \frac{2}{8}x_5 &= \frac{1}{5}x_4, & x_0 + x_1 + \cdots + x_5 &= 1, \end{aligned}$$



## 2. feladat

(b) Határozzuk meg a folyamat stacionárius eloszlását.

Ez egy Markov-sor, tehát a dinamikus egyensúly egyenletek teljesülnek:

$$\begin{aligned} \frac{1}{8}x_1 &= \frac{1}{5}x_0, & \frac{2}{8}x_2 &= \frac{1}{5}x_1, & \frac{2}{8}x_3 &= \frac{1}{5}x_2, & \frac{2}{8}x_4 &= \frac{1}{5}x_3, \\ \frac{2}{8}x_5 &= \frac{1}{5}x_4, & x_0 + x_1 + \dots + x_5 &= 1, \end{aligned}$$

ahonnan

$$x_0 \left( 1 + \frac{8}{5} + \frac{8}{5} \cdot \frac{4}{5} + \frac{8}{5} \cdot \left(\frac{4}{5}\right)^2 + \frac{8}{5} \cdot \left(\frac{4}{5}\right)^3 + \frac{8}{5} \cdot \left(\frac{4}{5}\right)^4 \right) = 1$$

és

$$v_{\text{st}} = (0.157 \ 0.251 \ 0.201 \ 0.160 \ 0.128 \ 0.103).$$

## 2. feladat

- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?

## 2. feladat

- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?

$$\mathbb{P}(3 \text{ ügyfél van bent egy véletlen időpontban}) = x_3 = 0.160.$$

## 2. feladat

- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?

$$\mathbb{P}(3 \text{ ügyfél van bent egy véletlen időpontban}) = x_3 = 0.160.$$

- (d) Hosszú távon átlagosan hány ügyfél tartózkodik a fiókban egyszerre?

## 2. feladat

- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?

$$\mathbb{P}(3 \text{ ügyfél van bent egy véletlen időpontban}) = x_3 = 0.160.$$

- (d) Hosszú távon átlagosan hány ügyfél tartózkodik a fiókban egyszerre?

Az ergodtétel szerint a bent tartózkodó ügyfelek átlagos száma hosszú távon

$$0 \cdot x_0 + 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + 3 \cdot x_3 + 4 \cdot x_4 + 5 \cdot x_5 = 2.161.$$

## 2. feladat

- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?

$$\mathbb{P}(3 \text{ ügyfél van bent egy véletlen időpontban}) = x_3 = 0.160.$$

- (d) Hosszú távon átlagosan hány ügyfél tartózkodik a fiókban egyszerre?

Az ergodtétel szerint a bent tartózkodó ügyfelek átlagos száma hosszú távon

$$0 \cdot x_0 + 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + 3 \cdot x_3 + 4 \cdot x_4 + 5 \cdot x_5 = 2.161.$$

- (e) Az ügyfelek mekkora részét küldik el amiatt, hogy az ügyféltér tele van?

## 2. feladat

- (c) Mekkora a valószínűsége, hogy egy véletlen időpontban a fiókban 3 ügyfél tartózkodik?

$$\mathbb{P}(3 \text{ ügyfél van bent egy véletlen időpontban}) = x_3 = 0.160.$$

- (d) Hosszú távon átlagosan hány ügyfél tartózkodik a fiókban egyszerre?

Az ergodtétel szerint a bent tartózkodó ügyfelek átlagos száma hosszú távon

$$0 \cdot x_0 + 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + 3 \cdot x_3 + 4 \cdot x_4 + 5 \cdot x_5 = 2.161.$$

- (e) Az ügyfelek mekkora részét küldik el amiatt, hogy az ügyféltér tele van?

Ügyfeleket olyankor küldenek el, amikor az ügyféltér tele van, azaz a Markov-lánc az 5-ös állapotban tartózkodik. Ez az időnek az  $x_5 = 0.103$  része. Az összes ügyfélnek is az  $x_5 = 0.103$  része érkezik ilyenkor, mivel az érkezések függetlenek a bent tartózkodóak számától.

## 2. feladat

(f) Átlagosan mennyi időt tölt egy ügyfél a bankfiókban?



## 2. feladat

(f) Átlagosan mennyi időt tölt egy ügyfél a bankfiókban?

Little-formulát használunk; az effektív érkezési ráta

$$\lambda_e = (1 - x_5)\lambda = 0.897 \times 1/5 \approx 0.1794 \text{ (1/perc)},$$

és a (d) részből  $L = 2.161$ , így

$$W = L/\lambda_e \approx 12 \text{ (perc)}.$$

## 2. feladat

(f) Átlagosan mennyi időt tölt egy ügyfél a bankfiókban?

Little-formulát használunk; az effektív érkezési ráta

$$\lambda_e = (1 - x_5)\lambda = 0.897 \times 1/5 \approx 0.1794 \text{ (1/perc)},$$

és a (d) részből  $L = 2.161$ , így

$$W = L/\lambda_e \approx 12 \text{ (perc)}.$$

(g) Az idő mekkora részét tölti tétlenül az *első* ablaknál dolgozó ügyintéző?

## 2. feladat

- (f) Átlagosan mennyi időt tölt egy ügyfél a bankfiókban?

Little-formulát használunk; az effektív érkezési ráta

$$\lambda_e = (1 - x_5)\lambda = 0.897 \times 1/5 \approx 0.1794 \text{ (1/perc),}$$

és a (d) részből  $L = 2.161$ , így

$$W = L/\lambda_e \approx 12 \text{ (perc).}$$

- (g) Az idő mekkora részét tölti tétlenül az *első* ablaknál dolgozó ügyintéző?

A 0 állapotban mindkét ügyintéző tétlen. Az 1 állapotban egyikük dolgozik, a másik tétlen; az első ablaknál dolgozó ügyintéző az 1 állapotban töltött idő felében dolgozik hosszú távon átlagosan, és így az időnek összességében az

$$x_0 + \frac{1}{2}x_1 = 0.157 + \frac{1}{2} \cdot 0.251 = 0.282$$

részében tétlen.

A Faláb FC focicsapatának 5 csatára van összesen. A csatárok közül esetleg néhány sérült. A csapat mindig 3 egészséges csatárral játszik (ha ennél kevesebb csatáruk egészséges, akkor az összes egészséges csatár játszik). Ha egy csatár játszik, akkor átlagosan 3 havonta sérül le. Egy sérülés átlagosan 1 hónapig tart. Ha egy csatár nem játszik, nem sérül meg.

Jelölje a sérült csatárok számát a  $t$  időpontban  $X_t$ .

## 8. feladat

- (a) Modellezzük  $X_t$ -t folytonos idejű Markov-lánccal! Mennyiben “modell” a Markov-lánc, azaz milyen feltételezéseket teszünk és azok mennyire jogosak?
- (b) Írjuk fel a generátort. Figyeljünk az átmenet rátákra!
- (c) Számítsuk ki a stacionárius eloszlást.
- (d) Az idő mekkora részében kénytelen a csapat csatár nélkül játszani?
- (e) Átlagosan hány csatárral játszanak?
- (f) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy 3 nap múlva is minden csatár egészséges (a 3 napot tekinthetjük 1/10 hónapnak).
- (g) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad. Figyeljünk a megfogalmazásra!

## 8. feladat

Megoldás.

- (a) Modellezzük  $X_t$ -t folytonos idejű Markov-lánccal! Mennyiben “modell” a Markov-lánc, azaz milyen feltételezéseket teszünk és azok mennyire jogosak?

Megoldás.

- (a) Modellezzük  $X_t$ -t folytonos idejű Markov-lánccal! Mennyiben “modell” a Markov-lánc, azaz milyen feltételezéseket teszünk és azok mennyire jogosak?

Állapotok a sérült csatárok száma szerint: 0, 1, 2, 3, 4, 5.

Akkor lesz Markov-lánc, ha a sérülések között eltelt idő és a sérülések hossza (gyógyulási idő) is exponenciális eloszlású.

A sérülések között eltelt időről viszonylag jogos feltételezni, hogy exponenciális eloszlásúak (azaz a sérülések Poisson-folyamat szerint történnek).

A gyógyulási időről nem tudjuk, mennyire jogos az exponenciális feltételezés.

## 8. feladat

(b) Írjuk fel a generátort. Figyeljünk az átmenet rátákra!



## 8. feladat

(b) Írjuk fel a generátort. Figyeljünk az átmenet rátákra!

Arra kell figyelni, hogy egy csatár lesérülési rátája  $1/3$ , de ha több egészséges csatár van, akkor bármelyikük lesérülhet. Pl. 3 egészséges csatár esetén annak a rátája, hogy *bármelyikük* lesérül,  $3 \cdot 1/3 = 1$ . (2 egészséges csatár esetén  $2/3$  stb.)

(b) Írjuk fel a generátort. Figyeljünk az átmenet rátákra!

Arra kell figyelni, hogy egy csatár lesérülési rátája  $1/3$ , de ha több egészséges csatár van, akkor bármelyikük lesérülhet. Pl. 3 egészséges csatár esetén annak a rátája, hogy *bármelyikük* lesérül,  $3 \cdot 1/3 = 1$ . (2 egészséges csatár esetén  $2/3$  stb.)

A gyógyulásnál ugyanígy: egy csatár gyógyulási rátája  $1$ , de ha pl. 2 sérült van, annak a rátája, hogy valamelyikük meggyógyul,  $2 \cdot 1 = 2$  stb.

## 8. feladat

(b) Írjuk fel a generátort. Figyeljünk az átmenet rátákra!

Arra kell figyelni, hogy egy csatár lesérülési rátája  $1/3$ , de ha több egészséges csatár van, akkor bármelyikük lesérülhet. Pl. 3 egészséges csatár esetén annak a rátája, hogy *bármelyikük* lesérül,  $3 \cdot 1/3 = 1$ . (2 egészséges csatár esetén  $2/3$  stb.)

A gyógyulásnál ugyanígy: egy csatár gyógyulási rátája  $1$ , de ha pl. 2 sérült van, annak a rátája, hogy valamelyikük meggyógyul,  $2 \cdot 1 = 2$  stb.

Innen

$$Q = \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & -11/3 & 2/3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4 & -13/3 & 1/3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 5 & -5 \end{bmatrix}$$

(c) Számítsuk ki a stacionárius eloszlást.

(c) Számítsuk ki a stacionárius eloszlást.

A dinamikus egyensúly egyenletek teljesülnek:

$$\begin{aligned}x_0 &= x_1, & x_1 &= 2x_2, & x_2 &= 3x_3, & 2/3x_3 &= 4x_4, \\1/3x_4 &= 5x_5, & x_0 + x_1 + \dots + x_5 &= 1,\end{aligned}$$

ahonnan

$$v_{\text{st}} = (0.3709 \ 0.3709 \ 0.1854 \ 0.0618 \ 0.0103 \ 0.0007).$$

- (d) Az idő mekkora részében kénytelen a csapat csatár nélkül játszani?

(d) Az idő mekkora részében kénytelen a csapat csatár nélkül játszani?

Az idő  $x_5 = 0.0007$  részében.

- (d) Az idő mekkora részében kénytelen a csapat csatár nélkül játszani?

Az idő  $x_5 = 0.0007$  részében.

- (e) Átlagosan hány csatárral játszanak?



- (d) Az idő mekkora részében kénytelen a csapat csatár nélkül játszani?

Az idő  $x_5 = 0.0007$  részében.

- (e) Átlagosan hány csatárral játszanak?

Az ergodtétel alapján hosszú távon átlagosan

$$3 \cdot x_0 + 3 \cdot x_1 + 3 \cdot x_2 + 2 \cdot x_3 + 1 \cdot x_4 + 0 \cdot x_5 = 2.916$$

csatárral játszanak.

## 8. feladat

- (f) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad (a 3 napot tekinthetjük  $1/10$  hónapnak).

## 8. feladat

- (f) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad (a 3 napot tekinthetjük  $1/10$  hónapnak).

Rövid távú becslést használunk:  $t = 1/10$ , és

$$e^{Qt} \approx (I + Qt) =$$
$$= \begin{bmatrix} 9/10 & 1/10 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1/10 & 8/10 & 1/10 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2/10 & 7/10 & 1/30 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3/10 & 19/30 & 2/30 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4/10 & 17/30 & 1/30 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1/2 & 1/2 \end{bmatrix},$$

ahonnan  $(v(0) = (1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0))$ -gyel)

$$v(t) = v(0)e^{Qt} \approx v(0)(I + Qt) = (9/10\ 1/10\ 0\ 0\ 0\ 0),$$

így annak a valószínűsége, hogy 3 nap múlva is minden csatár egészséges, kb.  $9/10$ .

## 8. feladat

- (f) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad (a 3 napot tekinthetjük  $1/10$  hónapnak).

Rövid távú becslést használunk:  $t = 1/10$ , és

$$e^{Qt} \approx (I + Qt) =$$
$$= \begin{bmatrix} 9/10 & 1/10 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1/10 & 8/10 & 1/10 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2/10 & 7/10 & 1/30 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3/10 & 19/30 & 2/30 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4/10 & 17/30 & 1/30 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1/2 & 1/2 \end{bmatrix},$$

ahonnan  $(v(0) = (1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0))$ -gyel)

$$v(t) = v(0)e^{Qt} \approx v(0)(I + Qt) = (9/10\ 1/10\ 0\ 0\ 0\ 0),$$

így annak a valószínűsége, hogy 3 nap múlva is minden csatár egészséges, kb.  $9/10$ . (A valódi érték egyébként  $0.6117$ .)

## 8. feladat

- (g) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad. Figyeljünk a megfogalmazásra!

- (g) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad. Figyeljünk a megfogalmazásra!

Figyelem, ez *nem* pont a rövidtávú közelítés, csak hasonló. Az, hogy a következő 3 napban végig minden csatár egészséges marad, annak felel meg, hogy a Markov-lánc a 0 állapotból nem csinál átmenetet a következő 3 napban.

- (g) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad. Figyeljünk a megfogalmazásra!

Figyelem, ez *nem* pont a rövidtávú közelítés, csak hasonló. Az, hogy a következő 3 napban végig minden csatár egészséges marad, annak felel meg, hogy a Markov-lánc a 0 állapotból nem csinál átmenetet a következő 3 napban.

Ha a 0 állapotból a következő átmenet idejét  $T$ -vel jelöljük, akkor  $T \sim \text{EXP}(|q_{00}| = 1)$ , és a válasz

$$\mathbb{P}(T > 1/10) = 1 - \mathbb{P}(T < 1/10) = 1 - (1 - e^{-1 \cdot 1/10}) \approx 0.905.$$

- (g) Tegyük fel, hogy éppen minden csatár egészséges. Becsüljük meg annak a valószínűségét, hogy ez a következő 3 napban végig így marad. Figyeljünk a megfogalmazásra!

Figyelem, ez *nem* pont a rövidtávú közelítés, csak hasonló. Az, hogy a következő 3 napban végig minden csatár egészséges marad, annak felel meg, hogy a Markov-lánc a 0 állapotból nem csinál átmenetet a következő 3 napban.

Ha a 0 állapotból a következő átmenet idejét  $T$ -vel jelöljük, akkor  $T \sim \text{EXP}(|q_{00}| = 1)$ , és a válasz

$$\mathbb{P}(T > 1/10) = 1 - \mathbb{P}(T < 1/10) = 1 - (1 - e^{-1 \cdot 1/10}) \approx 0.905.$$

(Egyébként az (f) és (g) kérdésre a válasz elsőrendben megegyezik.)



## 5. feladat

$X(t)$  és  $Y(t)$  párhuzamosan, egymástól függetlenül zajló folytonos idejű Markov-láncok.  $X(t)$  állapottere  $\{1, 2\}$ ,  $Y(t)$  állapottere  $\{a, b, c\}$ ; a generátoraik:

$$G_X = \begin{bmatrix} -1/2 & 1/2 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$$

$$G_Y = \begin{bmatrix} -2 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \\ 3 & 0 & -3 \end{bmatrix}$$

Legyen  $Z(t) = (X(t), Y(t))$ . Gondoljuk meg, hogy  $Z(t)$  is folytonos idejű Markov-lánc. Adjuk meg az állapotokat. Számítsuk ki a stacionárius eloszlást is. Mi a kapcsolat  $Z(t)$  stacionárius eloszlása, valamint  $X(t)$  és  $Y(t)$  stacionárius eloszlása között?

## 5. feladat

Megoldás. A lehetséges állapotok  $1a$ ,  $1b$ ,  $1c$ ,  $2a$ ,  $2b$ ,  $2c$ . Az  $1a$  állapotból a lehetséges átmenetek:

- $1a \rightarrow 1b$ . Ez történik akkor, ha  $Y(t)$ -ben  $a \rightarrow b$  átmenet történik, ennek rátája  $1$ ;
- $1a \rightarrow 1c$  szintén  $1$  rátával;
- $1a \rightarrow 2a$  ha  $X(t)$ -ben  $1 \rightarrow 2$  átmenet történik, ennek rátája  $1/2$ .

Összességében a  $Q_Z$  generátor

	$1a$	$1b$	$1c$	$2a$	$2b$	$2c$
$1a$	*	1	1	$1/2$	0	0
$1b$	1	*	0	0	$1/2$	0
$1c$	3	0	*	0	0	$1/2$
$2a$	1	0	0	*	1	1
$2b$	0	1	0	1	*	0
$2c$	0	0	1	3	0	*

## 5. feladat

$Q_Z$  szerkezete a következő. Az  $Y(t)$  átmeneteinek megfelelő átmeneteket kiemeltük pirossal, az  $X(t)$  átmeneteinek megfelelő átmeneteket pedig kékkel:

	1a	1b	1c	2a	2b	2c
1a	*	1	1	$\frac{1}{2}$	0	0
1b	1	*	0	0	$\frac{1}{2}$	0
1c	3	0	*	0	0	$\frac{1}{2}$
2a	1	0	0	*	1	1
2b	0	1	0	1	*	0
2c	0	0	1	3	0	*

(\* az átlós elemeket jelöli.)

## 5. feladat

$Q_Z$  szerkezete a következő. Az  $Y(t)$  átmeneteinek megfelelő átmeneteket kiemeltük pirossal, az  $X(t)$  átmeneteinek megfelelő átmeneteket pedig kézzel:

	1a	1b	1c	2a	2b	2c
1a	*	1	1	$\frac{1}{2}$	0	0
1b	1	*	0	0	$\frac{1}{2}$	0
1c	3	0	*	0	0	$\frac{1}{2}$
2a	1	0	0	*	1	1
2b	0	1	0	1	*	0
2c	0	0	1	3	0	*

(\* az átlós elemeket jelöli.)

Látható, hogy a piros elemek lényegében  $Q_Y$  egy-egy példányát alkotják. A pontos szerkezetet Kronecker-szorozattal lehet megérteni.

## 5. feladat

Az  $A$  és  $B$  mátrixok Kronecker-szorzata

$$A \otimes B = \begin{bmatrix} a_{11}B & a_{12}B & \dots & a_{1n}B \\ a_{21}B & a_{22}B & \dots & a_{2n}B \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ a_{n1}B & a_{n2}B & \dots & a_{nn}B \end{bmatrix}.$$

## 5. feladat

Az  $A$  és  $B$  mátrixok Kronecker-szorzata

$$A \otimes B = \begin{bmatrix} a_{11}B & a_{12}B & \dots & a_{1n}B \\ a_{21}B & a_{22}B & \dots & a_{2n}B \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ a_{n1}B & a_{n2}B & \dots & a_{nn}B \end{bmatrix}.$$

Ilyen jelöléssel a  $Q_Z$  mátrix piros része igazából

$$I_2 \otimes Q_Y = \begin{bmatrix} * & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & * & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & * & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & * & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & * & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 0 & * \end{bmatrix}.$$

## 5. feladat

Hasonlóan a kék rész pedig

$$Q_X \otimes I_3 = \begin{bmatrix} * & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & * & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 0 & * & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ 1 & 0 & 0 & * & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & * & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 & 0 & * \end{bmatrix}$$

és

$$Q_Z = Q_X \otimes I_3 + I_2 \otimes Q_Y.$$

Ez az egyenlet írja le két párhuzamosan, egymástól függetlenül zajló Markov-lánc együttes generátorát. A jobboldalt úgy is nevezik, hogy  $Q_X$  és  $Q_Y$  Kronecker-összege, jelölése  $Q_X \oplus Q_Y$ .

## 5. feladat

A Kronecker-alak öröklődik a  $v(t)$  állapotvalószínűség-vektorokra is, egészen pontosan

$$v_Z(0) = v_X(0) \otimes v_Y(0),$$

sőt,

$$v_Z(t) = v_X(t) \otimes v_Y(t) \quad \forall t \geq 0,$$

és végül

$$v_{Z,st} = v_{X,st} \otimes v_{Y,st}$$

is teljesül.



## 6. feladat

Egy távközlési kábelben három független adatfolyam megy. Az adatfolyamok egyformák; egy adatfolyamnak két állapota van: ON állapotban 1 Mb/s a sebessége, OFF állapotban 0 Mb/s. ON állapotból  $\mu$  rátával lép át OFF állapotba és OFF állapotból  $\lambda$  rátával lép át ON állapotba. Az adatfolyamok egymástól függetlenek. Jelölje  $X_t$  azt, hogy a  $t$  időpontban mennyi a három adatfolyam együttes sebessége. Gondoljuk meg, hogy  $X_t$ -re teljesül a Markov-tulajdonság, majd írjuk fel a generátorát.

## 6. feladat

Megoldás.

A három adatfolyam függetlenül, párhuzamosan zajlik, az együttes generátorukat Kronecker-szorozattal lehet megadni. Az együttes állapottér mérete  $2^3$ , és külön-külön minden adatfolyamról tartalmazza azt az információt, hogy éppen ON vagy OFF állapotban van.

## 6. feladat

Megoldás.

A három adatfolyam függetlenül, párhuzamosan zajlik, az együttes generátorukat Kronecker-szorzattal lehet megadni. Az együttes állapottér mérete  $2^3$ , és külön-külön minden adatfolyamról tartalmazza azt az információt, hogy éppen ON vagy OFF állapotban van.

Azonban amiatt, hogy a három adatfolyam egyforma, igazából mindegy, hogy ha pl. 1 van ON állapotban, az melyik. Emiatt a fenti 8 állapotot össze lehet gyűjteni kevesebb állapotba aszerint, hogy mennyi adatfolyam van ON állapotba. Ekkor már csak 4 lehetséges állapot van: 0, 1, 2, 3. Figyelem! Ha az adatfolyamok különbözőek lennének, akkor ezzel az összegyűjtéssel elveszítenénk a Markov-tulajdonságot! De most nincs gond,  $X_t$ -re a Markov-tulajdonság megmarad.

## 6. feladat

Megoldás. A generátornál figyelni kell arra, hogy pl. a 2 állapotban 2 adatfolyam van, ami kikapcsolható, és csak 1, ami bekapcsolható (hasonlóan a 8. feladathoz a sérült csatárokkal). Ennek megfelelően

$$Q = \begin{bmatrix} -3\lambda & 3\lambda & 0 & 0 \\ \mu & -\mu - 2\lambda & 2\lambda & 0 \\ 0 & 2\mu & -2\mu - \lambda & \lambda \\ 0 & 0 & 3\mu & -3\mu \end{bmatrix}.$$

A stacionárius eloszlás

$$v_{\text{st}} = \left( \frac{\mu^3}{(\lambda + \mu)^3} \quad \frac{3\mu^2\lambda}{(\lambda + \mu)^3} \quad \frac{3\mu\lambda^2}{(\lambda + \mu)^3} \quad \frac{\lambda^3}{(\lambda + \mu)^3} \right),$$

ami egyébként éppen a  $\text{BIN}(3, \frac{\lambda}{\lambda + \mu})$  eloszlás.

A stacionárius eloszlás

$$v_{\text{st}} = \left( \frac{\mu^3}{(\lambda + \mu)^3} \quad \frac{3\mu^2\lambda}{(\lambda + \mu)^3} \quad \frac{3\mu\lambda^2}{(\lambda + \mu)^3} \quad \frac{\lambda^3}{(\lambda + \mu)^3} \right),$$

ami egyébként éppen a  $\text{BIN}(3, \frac{\lambda}{\lambda + \mu})$  eloszlás.

Egy lehetséges interpretáció a következő: minden egyes adatfolyamnak külön-külön a stacionárius eloszlása  $\left( \frac{\mu}{\lambda + \mu}, \frac{\lambda}{\lambda + \mu} \right)$ , azaz  $X_t$ -ben mindegyik függetlenül,  $\frac{\lambda}{\lambda + \mu}$  valószínűséggel lesz ON állapotban.