

Generátorfüggvények és alkalmazásait

A generátorfü. a karakteris. egy ~~is~~ ált. képlet adja

A karakteris. nem mindig lehet közvetlenül kioldható, az a erőfeszítésgényes.

↓
a generátorfü. a teljes karakteris. megadja.

A Csakítási

a nemzeti ad információ

M/M/1 szolgálatrendszer

Egyszerűen jöhetnek be a csomagok, s a kiszolgálás ideje is véletlen

a beérkező folyamat jellemzői

exp (λ)
↓
exp. karakteris. időközönként jöhetnek csomagok.

a kiszolgálás jellemzői (kiszolgálási idő vagy csomagméret)

↑
ami exp. karakteris. μ paraméterrel

A kiszolgálás időt eltelő idő.

szerver:

1 szerver van, azt ültetjük.

0 vagy a puffert

Az N helyen egy pillanatra, ha N csomag van a rendszerben (a kintlévő csomagok néme)

↓
 N a egy ~~szerver~~ valószínűség

az N szerver valószínűsége v_n .

Legyen X_1, X_2, \dots egymás után a kezdődő ugrások
 pozitív tartományú kiselőjárásai idői.

X_i : az i -edik ugrás kiselőjárásának idője.

Legyen Y : beérkezik egy ugrás az adott,
 amikor N ugrás van a rendszerben
 $Y = a$ kiselőjárásig eltelt idő.

Y eloszlása = ?

$F(t) = P(Y < t)$ az eloszlásfüggvény

A teljes valószínűség tételével:

$$P(Y < t) = \sum_{n=0}^{\infty} P(Y < t | N=n) P(N=n)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} P(Y < t | N=n) \cdot P(N=n) =$$

$$Y = X_1 + X_2 + \dots + X_N$$

Y tehát egy végtelen tagú összeadás.

$$= P(Y < t) = \sum_{n=0}^{\infty} P(X_1 + X_2 + \dots + X_n < t) P(N=n)$$

ha N felvett
 egy konkrét n -t,
 akkor véges tag-
 számú összeadás

↑
 ennek a kiszámítása egy
 n -nerves integrál. A
 kiszámítás tehát

NEHEZ!

↓
 meg kell nézni

Def: Egy a_0, a_1, \dots nemnegatív generátorfüggvénye

az $A(z)$ hatványsor $A(z) = a_0 + a_1 z + a_2 z^2 + a_3 z^3 + \dots$

AU: Az $A(z)$

$$\text{legyen } z_0 = \liminf_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\sqrt[n]{|a_n|}}$$

$A(z)$ konvergens, ha $|z| < z_0$

Ezt alapul véve

Nemnegatív értéknél valószínűségi véltörés generátorfüggvénye.

Def: Legyen X egy nemnegatív értéknél valószínűségi véltörés (értékei $0, 1, 2, \dots$)

$$p_0 = P(X=0)$$

$$p_1 = P(X=1)$$

$$\vdots \quad p_2 = P(X=2)$$

X generátorfüggvénye:

$$G_X(z) = p_0 + p_1 z + p_2 z^2 + p_3 z^3 + \dots$$

AU:

(1) a, $G_X(1) = 1$

b, $\liminf_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\sqrt[n]{p_n}} \geq 1 \Rightarrow G_X(z)$ konvergens, ha $-1 < z < 1$

c, A generátorfüggvény meghatározása az eloszlást.

Erit úgy tenés, hogy

k -adik
derivált

$$G_x(z) = \sum_{k=0}^{\infty} p_k z^k$$

0 helyen vett k -adik derivált.

$$\frac{G_x^{(k)}(0)}{k!} = P(X=k) = p_k \quad k=0,1,\dots$$

Péld:

a, ~~$G_x(z)$~~

$$G_x(1) = p_0 + p_1 + \dots = 1$$

mivel X valószínűségi változó

$$P(X=0) + P(X=1) + \dots$$

← teljes esemény
rendszere.

c,

$$G_x(0) = p_0$$

$$G_x'(z) = p_1 + 2p_2 z + 3p_3 z^2 + \dots$$

$$G_x'(0) = p_1$$

$$G_x''(z) = 2p_2 + 3p_3 z + \dots$$

$$G_x''(0) = 2p_2 \Rightarrow \frac{G_x''(0)}{2!} = p_2$$

⋮
stb.

Példa:

Legyen X Poisson-eloszlású $\lambda=5$ paraméterrel.

Ugyanaz

$$p_k = P(X=k) = \frac{5^k}{k!} \cdot e^{-5}$$

$k=0,1,\dots$

Ezzel a generátorfüggvénye:

$$G_X(z) = \sum_{k=0}^{\infty} p_k z^k = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{5^k}{k!} \cdot e^{-5} \cdot z^k =$$

$$= \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(5z)^k}{k!} \cdot e^{-5} =$$

Mivel: $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!} = e^x$, ezért

$$= e^{5z} \cdot e^{-5} = e^{5(z-1)}$$

Ugyanis ha $X \sim \text{Poi}(\lambda)$, akkor

$$G_X(z) = e^{\lambda(z-1)}$$

Példa: Indikátorfű.

$$I = \begin{cases} 1 & p \text{ valószínűséggel} \\ 0 & 1-p \text{ valószínűséggel} \end{cases}$$

$$G_I(z) = ?$$

$$p_0 = P(I=0) = 1-p$$

$$p_1 = P(I=1) = p$$

úgyis

$$G_I(z) = p_0 + p_1 z = 1-p + pz$$

Alt.

AU (2) a) $G_X(z) = E(z^X)$!

b, $G_X'(1) = E(X)$

$G_X''(1) = E(X^2) - E(X)^2$

Átvalóban:

$G_X^{(n)}(1)$ kifejezhető a első n momentummal,
ha a deriváltak léteznek.

$= a_1 E(X) + a_2 E(X^2) + \dots + a_n E(X^n)$,
ha $E(X^n)$ létezik.

c) $D^2(X) = G_X''(1) + G_X'(1) - [G_X'(1)]^2$

Biz:

a) $E(z^X) =$

Átvalóban: $E(g(X)) = \sum_{k=0}^{\infty} g(k) P(X=k)$

Így $E(z^X) = \sum_{k=0}^{\infty} z^k P(X=k)$

Ez pont a definíció.

$= \sum_{k=0}^{\infty} P_k z^k = G_X(z)$

b, $G_X'(z) = p_1 + 2p_2 z + 3p_3 z^2 + \dots$

$G_X'(1) = p_1 + 2p_2 + 3p_3 + \dots \stackrel{\text{def.}}{=} E(X)$

az értéket helyettesítve a valószínűségfüggvénybe

$$G_X'(z) = 2p_2 + 3 \cdot 2 \cdot p_3 z + \dots + k(k-1)p_k z^{k-2} + \dots$$

$$G_X''(1) = 2p_2 + \sum_{k=2}^{\infty} k(k-1)p_k = \sum_{k=0}^{\infty} k^2 p_k - \sum_{k=0}^{\infty} k p_k =$$

$$= E(X^2) - E(X)$$

Független valószínűségi vektorok összegének generátorfüggvénye

Al. (3) Ha X és Y függetlenek (nemnegatív egész értékeket), akkor az összeg generátorfüggvénye = generátorfüggvények szorzata:

$$G_{X+Y}(z) = G_X(z) \cdot G_Y(z)$$

Ezzel a Lövettemelnyel:

X_1, X_2, \dots, X_n függetlenek

↓

$$G_{X_1+X_2+\dots+X_n}(z) = G_{X_1}(z) \cdot G_{X_2}(z) \cdot \dots \cdot G_{X_n}(z)$$

Biz:

$$G_X(z) = E(z^X) \text{ + kalkuláció.}$$

$$G_{X+Y}(z) = E(z^{X+Y}) = E(z^X \cdot z^Y) =$$

$$\text{Mivel } X \text{ és } Y \text{ függetlenek, ezért } P(X=i, Y=j) =$$

$$= P(X=i) \cdot P(Y=j)$$

$$= \sum_i \sum_j z^i \cdot z^j \cdot P(X=i) \cdot P(Y=j) = \sum_i z^i P(X=i)$$

$$\sum_j z^j \cdot P(Y=j) = G_X(z) \cdot G_Y(z)$$

A lövet Eut in polytellotuk.

Alkalmazás:

1, legyen $X \sim \text{Binom}(n, p)$

$$G_X(z) = ?$$

$$X = I_1 + I_2 + \dots + I_n$$

$$I_i = \begin{cases} 1, & \text{ha az } i\text{-edik kísérlet sikeres} \\ 0, & \text{különben} \end{cases}$$

$$G_{I_i}(z) = 1 - p + pz$$

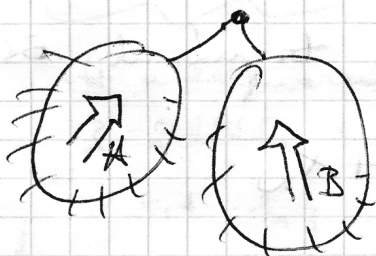
veggis

$$G_X(z) = G_{I_1 + I_2 + \dots + I_n}(z) = G_{I_1}(z) \cdot \dots \cdot G_{I_n}(z)$$

$$= (1 - p + pz)^n$$

↑
 ezt mindig
 ugyanolyan elvvel

2, Van két halozetreminél router



A véletl. 1s elert érkező sessionok eloszlása $Poi(\lambda)$,
a B véletl. 1s elert érkező sessionok eloszlása
 $Poi(\mu)$.

A két véletl. érkező forgalom függtlen egymástól:

$X = A$ -ból érkező sessionok száma

$Y = B$ -ből érkező sessionok száma

$X+Y = ?$ (melyre forgalom megy a router felé)

~~eloszlása~~

$$G_{X+Y}(z) = G_X(z) \cdot G_Y(z) = e^{\lambda(z-1)} \cdot e^{\mu(z-1)} =$$

$$= e^{(\lambda+\mu)(z-1)}$$

↑ ez egy Poisson-eloszlás generátorfüggvénye.

$Poi(\lambda+\mu)$ generátorfüggvénye.

"Még Poisson-eloszlás lett."

Véletlen tagadalmi összeg generátorfüggvénye

X_1, X_2, \dots függtlen azonos eloszlásúak
 $0, 1, 2, \dots$ értékek.

Van egy N valószínűségi vektor, ami függtlen X_1, X_2, \dots
 \dots -tól és $1, 2, 3, \dots$ értékek.

Eller Y (a véletlen tagadalmi összeg)

$$Y = X_1 + X_2 + \dots + X_N$$

AU. (4.)

$$G_Y(z) = G_N(G_{X_1}(z))$$

Ervez a követkevénye

$$(f(g(z)))' = f'(g(z)) \cdot g'(z)$$

EY -t lehet számolni.

$$EY = G_Y'(1) = G_N'(G_{X_1}(1)) \cdot G_{X_1}'(1) =$$

$$= EN \cdot E(X_1)$$

Teljesen hasonlóan:

$$D^2(Y) = D^2(N) E(X_1)^2 + E(N) D^2(X_1)$$

Biz. (4. állítás)

$$G_Y(z) = E(z^Y) = E(z^{X_1 + \dots + X_N}) =$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} E(z^{X_1 + \dots + X_N} | N=n) \cdot P(N=n) =$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} E(z^{X_1 + \dots + X_n}) \cdot P(N=n)$$

itt alkalmazunk a 3. állítás követkevényét:

$$E(z^{X_1 + \dots + X_n}) = E(z^{X_1}) \cdot E(z^{X_2}) \dots E(z^{X_n}) =$$

$$= \left[E(z^{X_1}) \right]^n$$

vagyis ezt felhagyva:

$$= \sum_{k=1}^{\infty} \left[E(z^{X_1}) \right]^k \cdot P(N=k) = G_N(G_{X_1}(z))$$

$$\sum_{k=1}^{\infty} v^k P(N=k) = G_N(v)$$

↑ Minden igaz eredmény, ha
 $N=0$ is lehet.

↓ vagy $v=0$,

Államverső

1) M/M/1 rendszer

várakozási idő: Y
 a kiszolgálási

$$Y = X_1 + X_2 + \dots + X_N$$

Majd kiszolgálási ideje

N eloszlása parametrizált geometriai $\left(\frac{\lambda}{\mu}\right)$ paraméterrel.

$$\downarrow P(N=n) = \left(1 - \frac{\lambda}{\mu}\right)^n \cdot \frac{\lambda}{\mu}$$

ha $n=0,1,\dots$

X : kiszolgálási idő

$$\downarrow X_1, X_2, \dots \sim \text{EXP}(\mu)$$

A várakozási idő eloszlása (vagyis értéke) tehát:

kegen $I_i = \begin{cases} 1, & \text{ha a igény B-ből érkezett} \\ 0, & \text{ha nem} \end{cases}$

Erőss $N(B) = I_1 + I_2 + \dots + I_N$ \leftarrow véletlen tagadandó összeg.

~~$N(B)$ generátor~~

A 4. állítás \Rightarrow

$$G_{N(B)}(z) = G_N(G_{I_1}(z)) =$$

$$N \sim \text{Poi}(\lambda) \Rightarrow G_N(z) = e^{\lambda(z-1)}$$

$$\left. \begin{array}{l} P(I_1=1) = 0,3 \\ P(I_1=0) = 0,7 \end{array} \right\} \Rightarrow G_{I_1}(z) = 0,7 + 0,3 \cdot z$$

$1-p + p \cdot z$

A 4. állítást használva:

$$= e^{\lambda(G_{I_1}(z)-1)} = e^{\lambda(0,7+0,3z-1)}$$

$$= e^{\lambda(0,3z-0,3)} = e^{0,3\lambda(z-1)}$$

\uparrow
az $\text{Poi}(0,3 \cdot \lambda)$ generátorf-gy-e.

Állításban is igaz, hogy ha van egy Poisson-függvény, s minden csomópontból érkező igény megtekinthető vagy eldobható, akkor a kimenő eloszlás is Poisson.

Folytonos esetben

$G_X(z) = E(z^X)$ mered, ha X nemnegatív egész értéki.

Ha X techn. valószínűségi, akkor karakterisztikus függvénye:

$$f_X(z) = E(e^{izX})$$

$i =$ komplex
egységnyi

$$f_{X+Y}(z) = f_X(z) \cdot f_Y(z)$$

Ha X nemnegatív értéki, akkor a Laplace-transzformáltja:

$$L_X(t) = E(e^{-tX})$$

$$L_{X+Y}(t) = L_X(t) \cdot L_Y(t) \quad , \text{ ha } X \text{ és } Y \text{ függetlenek.}$$