

# Primjer 1

Paket se prenosi po linku. Vjerovatnoća neuspješnog prenosa je  $q$ . Vjerovatnoća uspješnog prenosa je  $1-q$ . Odrediti srednji broj neuspješnih pokušaja do uspješnog prenosa.

Kako glasi funkcija generisanja vjerovatnoća za odgovarajuću slučajnu promjenljivu.

a)  $q=0.2$  b)  $q=0.9$

# Primjer 1 - Rešenje

Geometrijska raspodjela:

$$P(X = k) = (1 - q)q^k \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

$$\begin{aligned} E[X] &= \sum_{k=0}^{\infty} k \cdot P(X = k) = \sum_{k=0}^{\infty} k(1 - q)q^k = (1 - q)q \sum_{k=0}^{\infty} kq^{k-1} = (1 - q)q \cdot \frac{d}{dq} \sum_{k=0}^{\infty} q^k \\ &= (1 - q)q \cdot \frac{d}{dq} \frac{1}{1 - q} = \frac{(1 - q)q}{(1 - q)^2} = \frac{q}{1 - q} \end{aligned}$$

Funkcija generisanja vjerovatnoće: 
$$X(z) = \sum_{k=0}^{\infty} z^k P(X = k) = \sum_{k=0}^{\infty} (1 - q)(zq)^k = \frac{1 - q}{1 - zq}$$

a)  $E[X]=0.25$  , b)  $E[X]=9$

## Primjer 2

Pretpostavimo da se dva servera A i B koriste za pružanje Web servisa. Brzina pružanja servisa zavisi od opterećenosti mreže i može se modelovati eksponencijalnom raspodjelom parametara  $\lambda_A$ , u slučaju servera A, odnosno  $\lambda_B$  u slučaju servera B. Pretpostaviti da se performanse servera procjenjuju tako što im se šalju identični zahtjevi i mjeri se vrijeme potrebno za opsluživanje istih. Odrediti raspodjelu slučajne promjenljive Z koja predstavlja broj poslanih zahtjeva do trenutka kada server A prvi put ne obradi zahtjev prije servera B. Neka je  $p$  vjerovatnoća da server A obrađuje zahtjev prije servera B. Neka je X slučajna raspodjela vremena obrade zahtjeva od strane servera A, a Y slučajna raspodjela vremena obrade zahtjeva od strane servera B.

## Primjer 2 - Rešenje

$$\begin{aligned} p &= P(X < Y) = \int_0^{\infty} P(X < y | Y = y) f_Y(y) dy = \int_0^{\infty} F_X(y) f_Y(y) dy = \\ &= \int_0^{\infty} (1 - e^{-\lambda_A y}) \lambda_B e^{-\lambda_B y} dy = 1 - \lambda_B \int_0^{\infty} e^{-(\lambda_A + \lambda_B)y} dy = 1 - \frac{\lambda_B}{\lambda_A + \lambda_B} = \frac{\lambda_A}{\lambda_A + \lambda_B} \end{aligned}$$

Radi se modifikovanoj geometrijskoj raspodjeli parametra:  $\frac{\lambda_B}{\lambda_B + \lambda_A}$

$$q = 1 - p = \frac{\lambda_B}{\lambda_B + \lambda_A}$$

$$P(Z = n) = (1 - q)q^{n-1} = \frac{\lambda_A}{\lambda_B + \lambda_A} \left( \frac{\lambda_B}{\lambda_B + \lambda_A} \right)^{n-1}, \quad 0 < q < 1, \quad n = 1, 2, 3, \dots$$

## Primjer 3

Neka se dolazni saobraćaj karakteriše Pareto raspodjelom. U Pareto raspodjeli  $a$  je parametar oblika koji je pozitivan realan broj, dok je  $b$  minimalna vrijednost slučajne promjenljive.

Za vrijednosti  $a=1.4, 1.5, 1.6$ , i  $b=2$ , odrediti srednju vrijednost slučajne promjenljive?

Kako utiču parametri raspodjele na srednju vrijednost?

Odrediti Laplasovu transformaciju Pareto raspodjele.

## Primjer 3 - Rešenje

$$f_x(x) = \frac{\alpha b^\alpha}{x^{\alpha+1}}, \quad x \geq b$$

$$E(X) = \int_b^{\infty} x f_x(x) dx = \int_b^{\infty} x \frac{\alpha b^\alpha}{x^{\alpha+1}} dx = \alpha b^\alpha \int_b^{\infty} x^{-\alpha} dx = \frac{\alpha b}{\alpha - 1}$$

$$X(s) = \int_b^{\infty} \frac{\alpha b^\alpha}{x^{\alpha+1}} e^{-sx} dx = \alpha b^\alpha \int_b^{\infty} \frac{e^{-sx}}{x^{\alpha+1}} dx$$

$$X(s) = \alpha b^\alpha s^{-\alpha} \Gamma(-\alpha, sb), \quad \text{gdje je } \Gamma(-\alpha, sb) = \int_{sb}^{\infty} \frac{e^{-t}}{t^{\alpha+1}} dt$$

$$\alpha = 1.4, \quad b=2, \quad E(X) = \frac{1.4 * 2}{0.4} = 7$$

$$\alpha = 1.5, \quad b=2, \quad E(X) = \frac{1.5 * 2}{0.5} = 6$$

$$\alpha = 1.6, \quad b=2, \quad E(X) = \frac{1.6 * 2}{0.6} = 5.33$$

# Primjer 4

Odrediti raspodjelu sume  $N$  slučajnih promjenljivih koje imaju identičnu modifikovanu geometrijsku raspodjelu. Broj slučajnih promjenljivih  $N$  takođe ima modifikovanu geometrijsku raspodjelu.

$$P(X = k) = q^{k-1}(1 - q) \quad k = 1, 2, 3, \dots$$

$$X(z) = \sum_{k=1}^{\infty} z^k P(X = k) = \sum_{k=1}^{\infty} z^k (1 - q) q^{k-1} = z(1 - q) \sum_{k=1}^{\infty} (zq)^{k-1} = \frac{z(1 - q)}{1 - zq}$$

Modifikovana  
geometrijska

$$P(N = j) = p^{j-1}(1 - p) \quad j = 1, 2, 3, \dots \quad \Rightarrow \quad N(z) = \frac{z(1 - p)}{1 - zp}$$

$$Y = \sum_{i=1}^N X_i \quad \Rightarrow \quad Y(z) = \sum_j \prod_{i=1}^j X_i(z) P(N = j) = \sum_j [X(z)]^j P(N = j) = N(X(z))$$

$$Y(z) = \prod_{i=1}^N X_i(z)$$

$$Y(z) = \frac{\frac{z(1 - q)}{1 - zq} (1 - p)}{1 - \frac{z(1 - q)}{1 - zq} p} = \frac{z(1 - q)(1 - p)}{1 - z[q + p - pq]} = \frac{z(1 - p)(1 - q)}{1 - z[1 - (1 - q)(1 - p)]}$$

I dalje  
modifikovana  
geometrijska  
raspodjela  
parametra  
(1-q)(1-p)

# Primjer 5

Neka je trajanje slota u vremenskom multipleksu  $T_{slot}$ .

Ukoliko 6 korisnika ravnopravno dijeli resurse koliko je potrebno vremena korisniku za prenos 10 paketa (jedan paket se prenosi u jednom slotu)?

Ako je u slučaju statističkog multipleksa vjerovatnoća da je slot zauzet  $q$ , koliko je potrebno vremena korisniku za prenos 10 paketa. Kada korisnik dobije prazan slot za slanje paketa, preostale pakete šalje bez čekanja. Kako vjerovatnoća  $q$  utiče na rezultat?



## Primjer 5 - Rešenje

U vremenskom multipleksu  $T_{frame} = 6T_{slot}$ .

$$T = 9 \cdot 6T_{slot} + iT_{slot} = (54 + i)T_{slot}$$

$i$  - redni broj slota datog korisnika

U slučaju statističkog multipleksa vjerovatnoća da će nakon  $k$  neuspješnih pokušaja slot biti slobodan je:

$$P(X = k) = \sum_{k=0}^{\infty} q^k (1 - q)$$

$$E(X) = \frac{q}{1 - q}$$

$$T = \frac{q}{1 - q} T_{slot} + 10T_{slot} = \left( \frac{q}{1 - q} + 10 \right) T_{slot}$$

## Primjer 5 - Rešenje

$$T = \left( \frac{q}{1-q} + 10 \right) T_{slot}$$

$$q = 0.1, \quad T = \left( \frac{0.1}{0.9} + 10 \right) T_{slot} = 10.111T_{slot}$$

$$p = 0.5, \quad T = \left( \frac{0.5}{0.5} + 10 \right) T_{slot} = 11T_{slot}$$

$$q = 0.8, \quad T = \left( \frac{0.8}{0.2} + 10 \right) T_{slot} = 14T_{slot}$$

$$q = 0.95, \quad T = \left( \frac{0.95}{0.05} + 10 \right) T_{slot} = 29T_{slot}$$

$$q = 0.97, \quad T = \left( \frac{0.97}{0.03} + 10 \right) T_{slot} = 42.3T_{slot}$$

## Primjer 6

Ukupno 8 korisnika dijeli resurse. Ako je u slučaju statističkog multipleksa vjerovatnoća da je slot zauzet  $q$ , koliko je potrebno vremena korisniku za prenos 100 paketa. Kada korisnik dobije prazan slot za slanje paketa, šalje najviše 15 paketa, a zatim ponovo čeka prazan slot.

Koliko u vremenskom multipleksu iznosi dato vrijeme?

Kako vjerovatnoća  $q$  utiče na rezultat?

# Primjer 6 - Rešenje

U vremenskom multipleksu  $T_{frame} = 8T_{slot}$ .

$$T = 99 \cdot 8T_{slot} + iT_{slot} = (792 + i)T_{slot}$$

$i$  - redni broj slota datog korisnika.

U slučaju statističkog multipleksa vjerovatnoća da će nakon  $k$  neuspješnih pokušaja slot biti slobodan je:

$$P(X = k) = \sum_{k=0}^{\infty} p^k (1-p)$$

$$E(X) = \frac{q}{1-q}$$

$$T = 6 \left( \frac{q}{1-q} T_{slot} + 15T_{slot} \right) + \frac{q}{1-q} T_{slot} + 10T_{slot} = 7 \left( \frac{q}{1-q} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot}$$

## Primjer 6 - Rešenje

$$T = 7 \left( \frac{q}{1-q} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot}$$

$$q = 0.1, \quad T = 7 \left( \frac{0.1}{0.9} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot} = 100.7T_{slot}$$

$$q = 0.5, \quad T = 7 \left( \frac{0.5}{0.5} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot} = 107T_{slot}$$

$$q = 0.8, \quad T = 7 \left( \frac{0.8}{0.2} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot} = 128T_{slot}$$

$$q = 0.95, \quad T = 7 \left( \frac{0.95}{0.05} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot} = 233T_{slot}$$

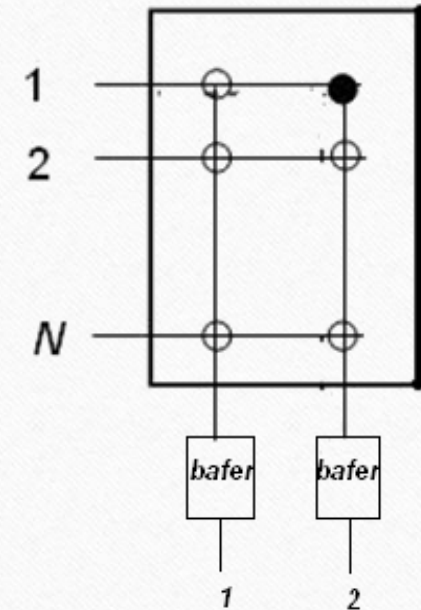
$$q = 0.97, \quad T = 7 \left( \frac{0.97}{0.03} + 15 \right) T_{slot} - 5T_{slot} = 326.3T_{slot}$$

# Primjer 7

Na prvi ulaz krosbar prostornog komutatora sa 2 izlaza dolazi saobraćaj sa Poasonovom raspodjelom, srednje dolazne brzine  $\lambda$ .

Vjerovatnoća da se sa prvog ulaza paketi prosleđuju na prvi izlaz je  $p$ . Baferi na izlaznim portovima su beskonačne veličine.

Modelovati saobraćaje na ulazima izlaznih bafera.



## Primjer 7 - Rešenje

Za prvi izlaz važi:

$$P(X_1 = k) = \frac{(p\lambda t)^k}{k!} e^{-p\lambda t}$$

$$X_1(z) = e^{p\lambda t(z-1)}$$

za drugi izlaz važi:

$$P(X_2 = k) = \frac{((1-p)\lambda t)^k}{k!} e^{-(1-p)\lambda t}$$

$$X_2(z) = e^{(1-p)\lambda t(z-1)}$$

## Primjer 8

Posmatra se 2x2 komutator sa baferima na izlazu. Neka na oba ulaza komutator dolazi saobraćaj sa Poasonovom raspodjelom, srednjih dolaznih brzina  $\lambda_1$  i  $\lambda_2$ .

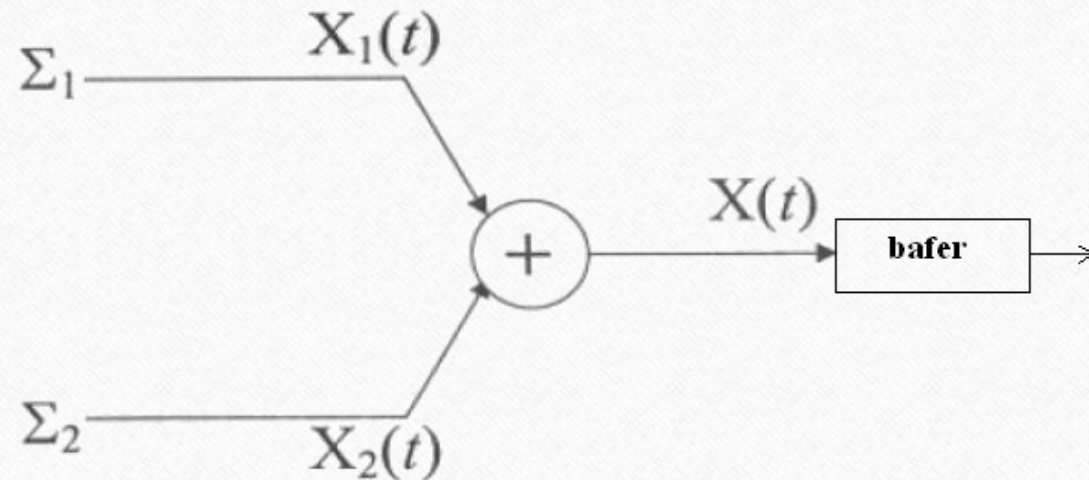
Vjerovatnoća da se prvog ulaza paketi prosleđuju na prvi izlaz je  $p_1$ , dok je vjerovatnoća da se paketi sa drugog ulaza prosleđuju na prvi izlaz  $p_2$ . U beskonačni izlazni bafer se tokom jednog slotu mogu prihvatiti do dva paketa sa različitih ulaza. Modelovati saobraćaje na ulazima izlaznih bafera.



## Primjer 8 - Rešenje

Dolasci dva procesa se sumiraju i dobija se novi proces.

Sa  $X_1(t)$  i  $X_2(t)$  označimo broj paketa koji se prosleđuju ka datom izlazu u intervalu vremena  $t$  sa prvog odnosno drugog ulaza. Treba da opišemo proces  $X(t) = X_1(t) + X_2(t)$ .



## Primjer 8 - Rešenje

Kako su  $X_1(t)$  i  $X_2(t)$  nezavisni procesi važi, za prvi izlaz važi:

$$\begin{aligned} X(z) &= X_1(z)X_2(z) = e^{p_1\lambda_1 t(z-1)} e^{p_2\lambda_2 t(z-1)} = \\ &= e^{(p_1\lambda_1 + p_2\lambda_2)t(z-1)} \end{aligned}$$

za drugi izlaz važi:

$$\begin{aligned} X(z) &= X_1(z)X_2(z) = e^{(1-p_1)\lambda_1 t(z-1)} e^{(1-p_2)\lambda_2 t(z-1)} = \\ &= e^{((1-p_1)\lambda_1 + (1-p_2)\lambda_2)t(z-1)} \end{aligned}$$

## Primjer 9

Paketi dolaze na interfejs ruter u skladu sa Poasonovim procesom srednje dolazne brzine  $\lambda$ . Dolazni paketi se zatim komutiraju na dva izlaza. Paket se šalje na prvi izlaz sa vjerovatnoćom  $p$ , a na drugi izlaz sa vjerovatnoćom  $1-p$ . Odrediti raspodjelu slučajne promjenjive koja predstavlja vrijeme između uzastopnih dolazaka paketa na prvom izlaznom interfejsu.

## Primjer 9 - Rešenje

Neka se dolazni proces opisuje sa vremenom između uzastopnih dolazaka  $t_a$ , a proces na prvom izlazu sa vremenom između dolazaka  $t_{a1}$ . Potrebni na naći vezu između  $t_{a1}$  i  $t_a$ .

Slučajna promjenjiva  $t_a$  ima eksponencijalnu raspodjelu srednje vrijednosti  $\frac{1}{\lambda}$  i Laplasovu transformaciju funkcije gustine raspodjele  $T_a(s) = \frac{\lambda}{\lambda+s}$ .

Pretpostavimo da u trenutku  $t=0$  dolazni proces zatiče komutator u poziciji 1, tj. dolazni proces je adresiran na izlaz 1. Prema tome,  $t_{a1}$  predstavlja naredni trenutak kada će dolazni proces biti adresiran na izlaz 1. Odredimo statistiku  $t_{a1}$  brojem dolazaka  $k$  koje je generisao Poasonov slučajni proces tako da je samo poslednji dolazak adresiran na izlaz 1:

- Sa vjerovatnoćom  $p$ ,  $k=1$ ,  $t_{a1} = t_a$
- Sa vjerovatnoćom  $p(1 - p)$ ,  $k=2$ ,  $t_{a1}$  je suma dvije nezavisne slučajne promjenjive raspodjele kao  $t_a$
- Sa vjerovatnoćom  $p(1 - p)^2$ ,  $k=3$ ,  $t_{a1}$  je suma tri nezavisne slučajne promjenjive raspodjele kao  $t_a$

## Primjer 9 - Rešenje

Korišćenjem osobina Laplasove transformacije dobijamo:

$$T_{a1}(s) = \sum_{k=1}^{\infty} T_a(s)^k p(1-p)^{k-1} = \frac{pT_a(s)}{1-T_a(s)(1-p)}$$

Lako je zapaziti da  $t_{a1}$  predstavlja sumu  $k$  eksponencijalnih slučajnih promjenjivih  $t_a$ , pri čemu  $k$  ima modifikovanu geometrijsku raspodjelu.

Konačno:

$$T_{a1}(s) = \frac{p \frac{\lambda}{\lambda + s}}{1 - (1-p) \frac{\lambda}{\lambda + s}} = \frac{\lambda p}{\lambda p + s}$$

**Eksponencijalna  
raspodjela parametra  $p\lambda$**