

1. Dva broda, nezavisno jedan od drugog i sa istim verovatnoćama stižu u luku u bilo kom trenutku u toku 24 časa. Ako luka može da opsluži samo jedan brod i ako se prvi brod zadržava u luci 1 sat, a drugi 2 sata, naći verovatnoću da će brod koji stigne drugi, morati da čeka.

Rešenje:

Neka je X vreme dolaska prvog broda, a Y dolazak drugog broda. Koristićemo geometrijsku definiciju verovatnoće. Skup svih mogućih događaja može se zapisati kao

$$\Omega = [0, 24] \times [0, 24].$$

Skup povoljnih događaja možemo opisati na sledeći način:

$$y > x \wedge y - x < 1 \quad \vee \quad y < x \wedge y > x - 2,$$

ili ekvivalentno

$$x < y < 1 + x \quad \vee \quad x - 2 < y < x \\ x - 2 < y < 1 + x, \quad x \in [0, 24]$$

Površina ovog skupa je

$$m(A) = 24^2 - 23^2/2 - 22^2/2,$$

površina skupa Ω je $m(\Omega) = 24^2$, a onda je tražena verovatnoća

$$P(A) = \frac{m(A)}{m(\Omega)}.$$

2. U kutiji su 3 bele, 2 crne i 2 zelene kuglice. Na slučajan način se iz kutije izvlače 2 kuglice sa vraćanjem. Ako je X - broj izvučenih belih, a Y - broj izvučenih crnih kuglica, naći raspodelu vektora (X, Y) i ρ_{XY} . Uraditi zadatak i ako se izvlačenje kuglica vrši bez vraćanja.

Rešenje:

Sa vraćanjem Raspodela verovatnoća vektora (X, Y) je

$X \setminus Y$	0	1	2	
0	4/49	8/49	4/49	16/49
1	12/49	12/49	0	24/49
2	9/49	0	0	9/49
	25/49	20/49	4/49	1

$$E(X) = \frac{42}{49}, \quad E(X^2) = \frac{60}{49}, \quad E(Y) = \frac{28}{49}, \quad E(Y^2) = \frac{36}{49}, \quad E(XY) = \frac{12}{49}$$

$$\rho_{XY} = \frac{E(XY) - E(X)E(Y)}{\sqrt{D(X)D(Y)}} = -\frac{3}{\sqrt{30}}$$

Bez vraćanja Raspodela verovatnoća vektora (X, Y) je

$X \setminus Y$	0	1	2	
0	2/42	8/42	2/42	12/42
1	12/42	12/42	0	24/42
2	6/42	0	0	6/42
	20/42	20/42	2/42	1

$$E(X) = \frac{36}{42}, E(X^2) = \frac{48}{42}, E(Y) = \frac{24}{42}, E(Y^2) = \frac{28}{42}, E(XY) = \frac{12}{42}$$

$$\rho_{XY} = \frac{E(XY) - E(X)E(Y)}{\sqrt{D(X)D(Y)}} = -\frac{3}{\sqrt{30}}$$

3. Neka je O koordinatni početak, X slučajna tačka na x -osi i S tačka sa koordinatama $(0, 1)$. Pretpostavimo da ugao OSX ima uniformnu raspodelu na intervalu $[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$. Odrediti funkciju raspodele i funkciju gustine slučajne promenljive X . Da li ova slučajna promenljiva ima očekivanje?

Rešenje:

Ako skiciramo, vidimo da je $X = \tan \alpha$, gde je $\alpha = \angle OSX$. Odavde, $\alpha(x) = \arctan(x)$ i funkcija gustine za X je

$$\varphi_X(x) = \varphi_\alpha(\alpha(x)) \cdot \alpha'(x) = \frac{1}{\pi} \cdot \frac{1}{1+x^2}, \quad \arctan(x) \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}\right]$$

$$= \frac{1}{\pi(1+x^2)}, \quad x \in \mathbb{R}.$$

Ova raspodela naziva se Košijeva raspodela. Očekivanje ne postoji jer integral

$$\int_{-\infty}^{\infty} \frac{|x|}{\pi(1+x^2)} dx$$

divergira.

4. Data je slučajna promenljiva Y sa eksponencijalnom raspodelom i parametrom $\lambda = 1$. Definišimo niz slučajnih promenljivih $Y_n = \frac{Y}{n}$, $n \in \mathbb{N}$.

(a) Ispitati konvergenciju u verovatnoći.

(b) Da li je sledeće tvrđenje tačno: Za svako $\varepsilon > 0$ i $c > 0$ postoji $n_0 \in \mathbb{N}$ takvo da za sve $n \geq n_0$ važi $P\{|Y_n| \geq c\} < \varepsilon$? Obrazložiti.

Rešenje:

(a) Kako je $E(Y_n) = \frac{1}{n}E(Y) \rightarrow 0$ ispitujemo da li Y_n konvergira u verovatnoći ka 0 kada $n \rightarrow \infty$. Treba pokazati da za svako $\varepsilon > 0$, $P\{|Y_n - 0| \geq \varepsilon\} \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$.

$$P\{|Y_n - 0| \geq \varepsilon\} = P\{Y_n \geq \varepsilon\} = P\{Y \geq n\varepsilon\} = e^{-n\varepsilon} \rightarrow 0, \text{ kada } n \rightarrow \infty.$$

(b) Da, tačno je. Neka su $\varepsilon > 0$ i $c > 0$ proizvoljni. Za takvo c važi $P\{|Y_n| \geq c\} \rightarrow 0$, $n \rightarrow \infty$ (iz zadatka pod a)). Ovo dalje znači da za izabrano ε postoji n_0 tako da za sve $n \geq n_0$ važi $P\{|Y_n| \geq c\} < \varepsilon$.

5. Svake 3 sekunde na ekranu se pojavljuje po jedan kvadrat. Dužine stranica kvadrata su međusobno nezavisne i uniformno raspoređene na intervalu $(1\text{cm}, 2\text{cm})$. Kvadrati se ređaju jedan do drugog sa ciljem da se pokrije veći kvadrat stranice 0.6m . Pretpostavimo da će veliki kvadrat biti pokriven kada je zbir površina manjih kvadrata veća za 10 cm^2 od površine velikog kvadrata. Odrediti verovatnoću da se za 30 minuta prekriti ceo veliki kvadrat.

Rešenje: Neka je sa X_i označena dužina stranice i -tog kvadrata. Tada je površina tog kvadrata $Y_i = X_i^2$. Dalje, 30 minuta = 1800 sekundi, što znači da će za 30 minuta izaći tačno $n = 600$ malih kvadrata.

$$E(Y_i) = E(X_i^2) = \int_1^2 x^2 dx = \frac{7}{3}, \quad E(Y_i^2) = \int_1^2 x^4 dx = \frac{31}{5}, \quad D(Y_i) = \frac{31}{5} - \left(\frac{7}{3}\right)^2 = \frac{34}{45}$$

Neka je $S_{600} = \sum_{k=1}^{600} Y_i$ ukupna površina koju će ispuniti mali kvadrati u 30 minuta. Koristeći centralnu graničnu teoremu dobijamo

$$P(S_{600} > 3600 + 10) = P\left(S_{600}^* > \frac{3610 - 600 \cdot \frac{7}{3}}{\sqrt{600 \cdot \frac{34}{45}}}\right) = 0.5 - \Phi\left(\frac{2210}{\sqrt{1360/3}}\right) = 0.5 - \Phi(4.875) = 0.$$