

IME IN PRIIMEK: \_\_\_\_\_

VPISNA ŠT: 

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

UNIVERZA NA PRIMORSKEM  
FAMNIT (MA, MF)

VERJETNOST

RAČUNSKI IZPIT

12. JUNIJ 2023

NAVODILA

Pazljivo preberite besedilo naloge, preden se lotite reševanja. Nalog je 6, s 5 rešenimi nalogami pa dosežete 100%. Če jih rešite več, imate presežne točke v dobrem. Na razpolago imate 120 minut, dovoljena sredstva pa so A4 format list s formulami in matematični priročnik. Veliko uspeha!

Question	a.	b.	c.	d.	Total
1.			●	●	
2.			●	●	
3.			●	●	
4.				●	
5.			●	●	
6.			●	●	
Total					

1. (20) V  $r$  škatel vržemo  $n$  kroglic. Meti so med seboj neodvisni in vsaka kroglica pristane v posamezni škatli z verjetnostjo  $1/r$ . Privzemimo, da je  $n \geq 2r$ . Za  $i = 1, 2, \dots, r$  naj bo  $A_i$  dogodek, da  $i$ -ta škatla vsebuje natanko dve kroglici.

a. (10) Za  $i \leq r$  izračunajte verjetnost  $P(A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_i)$ .

*Rešitev:* najprej izberemo pare metov, pri katerih kroglica pristane v škatlah  $1, 2, \dots, i$ . To lahko naredimo na

$$\binom{n}{2} \binom{n-2}{2} \dots \binom{n-2(i-1)}{2} = \frac{n!}{2^i \cdot (n-2i)!}$$

načinov, pri čemer se držimo dogovora  $0! = 1$ . Preostalih  $n - 2i$  kroglic pa mora pristati v preostalih  $r - i$  škatlah. Zaradi neodvisnosti je

$$P(A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_i) = \frac{n!}{2^i \cdot (n-2i)!} \cdot \left(\frac{1}{r}\right)^{2i} \cdot \left(\frac{r-i}{r}\right)^{n-2i},$$

pri čemer se dogovorimo, da je  $0^0 = 1$ .

b. (10) Kolikšna je verjetnost, da nobena škatla ne bo vsebovala natančno dveh kroglic? Vsot in binomskih simbolov vam ni treba poenostavljati.

*Rešitev:* dogodek, da vsaj ena škatla vsebuje natanko dve kroglici, je  $\cup_{i=1}^r A_i$ . Po formuli za vključitve in izključitve je

$$P\left(\bigcup_{i=1}^r A_i\right) = \sum_{i=1}^r (-1)^{i-1} \binom{r}{i} \frac{n!}{2^i \cdot (n-2i)!} \cdot \left(\frac{1}{r}\right)^{2i} \cdot \left(\frac{r-i}{r}\right)^{n-2i},$$

iskana verjetnost pa je

$$1 - P\left(\bigcup_{i=1}^r A_i\right) = \sum_{i=0}^r (-1)^i \binom{r}{i} \frac{n!}{2^i \cdot (n-2i)!} \cdot \left(\frac{1}{r}\right)^{2i} \cdot \left(\frac{r-i}{r}\right)^{n-2i}.$$

2. (20) Iz posode, v kateri je sprva  $a$  belih in  $b \geq 2$  črnih kroglic, na slepo vlečemo kroglice. Vsakič, ko izvlečemo kroglico, jo ne glede na njeno barvo zamenjamo z belo kroglico. Vlečenja so med seboj neodvisna. Naj bo  $X$  število izvlečenih kroglic do vključno prve črne,  $Y$  pa naj bo število kroglic med prvo in drugo izvlečeno črno, vključno z drugo, ne pa tudi s prvo črno kroglico.

a. (10) Poiščite skupno porazdelitev slučajnih spremenljivk  $X$  in  $Y$ .

*Rešitev:* možne vrednosti slučajnega vektorja  $(X, Y)$  so vsi celoštevilski pari  $(k, l)$  s  $k, l \geq 1$ . Dogodek  $\{X = k, Y = l\}$  se zgodi, če najprej izvlečemo  $k - 1$  belih kroglic, nato črno kroglico, nato  $l - 1$  belih kroglic in nazadnje črno kroglico. Torej velja

$$P(X = k, Y = l) = \left(\frac{a}{a+b}\right)^{k-1} \cdot \frac{b}{a+b} \cdot \left(\frac{a+1}{a+b}\right)^{l-1} \cdot \frac{b-1}{a+b},$$

kar se poenostavi v

$$P(X = k, Y = l) = \frac{a^{k-1}(a+1)^{l-1}b(b-1)}{(a+b)^{k+l}}.$$

Z drugimi besedami,  $X$  in  $Y$  sta neodvisni z  $X \sim \text{Geom}\left(\frac{b}{a+b}\right)$  in  $Y \sim \text{Geom}\left(\frac{b+1}{a+b}\right)$ .

b. (10) Poiščite porazdelitev slučajne spremenljivke  $Z = X + Y$ .

*Rešitev:* za  $n \geq 2$  izračunamo

$$\begin{aligned} P(Z = n) &= \sum_{k=1}^{n-1} P(X = k, Y = n - k) \\ &= \frac{b(b-1)}{(a+b)^n} \sum_{k=1}^{n-1} a^{k-1}(a+1)^{n-k-1} \\ &= \frac{b(b-1)(a+1)^{n-2}}{(a+b)^n} \sum_{k=1}^{n-1} \left(\frac{a}{a+1}\right)^{k-1} \\ &= \frac{b(b-1)(a+1)^{n-2}}{(a+b)^n} \cdot \frac{1 - \left(\frac{a}{a+1}\right)^{n-1}}{1 - \frac{a}{a+1}} \\ &= \frac{b(b-1)(a+1)^{n-2}}{(a+b)^n} \cdot \frac{(a+1)^{n-1} - a^{n-1}}{(a+1)^{n-2}} \\ &= \frac{b(b-1)}{(a+b)^n} ((a+1)^{n-1} - a^{n-1}). \end{aligned}$$

3. (20) Naj bosta  $X$  in  $Y$  neodvisni slučajni spremenljivki z

$$X \sim \Gamma(a, 1) \quad \text{in} \quad Y \sim \Gamma\left(a + \frac{1}{2}, 1\right).$$

Definirajmo

$$(U, V) = \left(2\sqrt{\frac{Y}{X}}, 2\sqrt{XY}\right).$$

a. (10) Izračunajte gostoto slučajnega vektorja  $(U, V)$ .

*Rešitev: preslikava*

$$\Phi\left(2\sqrt{\frac{y}{x}}, 2\sqrt{xy}\right)$$

je bijektivna na  $(0, \infty)^2$  z inverzom

$$\Phi^{-1}(u, v) = \left(\frac{v}{u}, \frac{uv}{4}\right).$$

Poleg tega imata preslikavi  $\Phi$  and  $\Phi^{-1}$  obe zvezne parcialne odvode. Izračunajmo

$$J_{\Phi^{-1}}(u, v) = \det \begin{pmatrix} -\frac{v}{u^2} & \frac{1}{u} \\ \frac{1}{4}v & \frac{1}{4}u \end{pmatrix} = -\frac{v}{2u}.$$

Po transformacijski formuli je

$$f_{U,V}(u, v) = \frac{1}{\Gamma(a)\Gamma(a + \frac{1}{2})} \left(\frac{v}{u}\right)^{a-1} e^{-\frac{v}{u}} \left(\frac{uv}{4}\right)^{a-\frac{1}{2}} e^{-\frac{uv}{4}} \cdot \frac{v}{2u}$$

za vse  $u, v > 0$ ; drugje lahko postavimo  $f_{U,V}(u, v) = 0$ . Gostota se poenostavi v

$$f_{U,V}(u, v) = \frac{1}{4^a \Gamma(a)\Gamma(a + \frac{1}{2})} u^{-\frac{1}{2}} \cdot v^{2a-\frac{1}{2}} \cdot e^{-\frac{uv}{4} - \frac{v}{u}}.$$

b. (10) Določite porazdelitev slučajne spremenljivke  $V$ , pri čemer jo eksplicitno poimenujte.

*Namig: kot znano lahko privzamete, da za poljubna  $\alpha, \beta > 0$  velja*

$$\int_0^\infty \frac{1}{\sqrt{s}} e^{-\alpha s - \frac{\beta}{s}} ds = \sqrt{\frac{\pi}{\alpha}} e^{-2\sqrt{\alpha\beta}}.$$

*Rešitev: za  $v > 0$  izračunajmo*

$$\begin{aligned} f_V(v) &= \frac{v^{2a-\frac{1}{2}}}{4^a \Gamma(a)\Gamma(a + \frac{1}{2})} \int_0^\infty \frac{1}{\sqrt{u}} e^{-\frac{uv}{4} - \frac{v}{u}} du \\ &= \frac{v^{2a-\frac{1}{2}}}{4^a \Gamma(a)\Gamma(a + \frac{1}{2})} \cdot \sqrt{\frac{4\pi}{v}} e^{-v} \\ &= \frac{\sqrt{\pi}}{2^{2a-1} \Gamma(a)\Gamma(a + \frac{1}{2})} \cdot v^{2a-1} e^{-v}, \end{aligned}$$

medtem ko lahko za  $v < 0$  seveda postavimo  $f_V(v) = 0$ . Konstantni faktor lahko ignoriramo in razberemo, da je  $V \sim \Gamma(2a, 1)$ .

Opomba: s primerjavo konstant pri gostoti pa dobimo Legendrovo podvojitveno formulo

$$\Gamma(2a) = \frac{1}{\sqrt{\pi}} 2^{2a-1} \Gamma(a) \Gamma\left(a + \frac{1}{2}\right).$$

4. (20) Iz posode, v kateri je sprva  $a$  belih in  $b$  črnih kroglic, na slepo vlečemo kroglice. Vsakič, ko izvlečemo kroglico, jo ne glede na njeno barvo zamenjamo z belo kroglico. Vlečenja so med seboj neodvisna. Naj bo  $X_{a,b}$  število izvlečenih kroglic do vključno zadnje črne. Označimo  $e_{a,b} = E(X_{a,b})$  in  $v_{a,b} = \text{var}(X_{a,b})$ .

- a. (5) Naj bo  $Z$  število izvlečenih kroglic do vključno prve črne. Dokažite, da sta  $Z$  in  $X_{a,b} - Z$  neodvisni ter da ima  $X_{a,b} - Z$  isto porazdelitev kot  $X_{a+1,b-1}$ .

*Rešitev:* ko izvlečemo prvo črno kroglico, v posodi ostane še  $a + 1$  belih in  $b - 1$  črnih kroglic. Na dogodku  $\{Z = k\}$  je  $X_{a,b} - Z = X_{a,b} - k$  število preostalih izvlečenih kroglic do vključno prve črne. Zaradi neodvisnosti je se pogojna porazdelitev slučajne spremenljivke  $X_{a,b} - Z$  glede na  $\{X = k\}$  ujema s porazdelitvijo slučajne spremenljivke  $X_{a+1,b-1}$ , ne glede na  $k$ . To pa pomeni, da sta  $X_{a,b} - Z$  in  $Z$  neodvisni,  $X_{a,b} - Z$  pa ima isto porazdelitev kot  $X_{a+1,b-1}$ .

- b. (10) Izračunajte  $e_{a,b}$ . Dovolj je, da rešitev zapišete kot vsoto.

*Rešitev:* pišimo

$$e_{a,b} = E(X_{a,b}) = E(Z) + E(X_{a,b} - Z).$$

Ker je  $Z \sim \text{Geom}(b/(a+b))$ , velja

$$E(Z) = \frac{a+b}{b},$$

drugo pričakovano vrednost pa lahko dobimo iz točke a. Zgornja formula tako dobi obliko

$$e_{a,b} = \frac{a+b}{b} + e_{a+1,b-1}.$$

*Z iteriranjem dobimo*

$$e_{a,b} = \frac{a+b}{b} + \frac{a+b}{b-1} + \cdots + \frac{a+b}{2} + e_{a+b-1,1}.$$

*Velja*

$$X_{a+b-1,1} \sim \text{Geom}\left(\frac{1}{a+b}\right)$$

*in zato*

$$e_{a+b-1,1} = E(X_{a+b-1,1}) = a+b.$$

*Končno je*

$$e_{a,b} = (a+b) \sum_{k=1}^b \frac{1}{k}.$$

- c. (5) Naj bo  $v_{a,b} = \text{var}(X_{a,b})$ . Pokažite, da je

$$v_{a,b} = \frac{a(a+b)}{b^2} + v_{a+1,b-1},$$

in izračunajte  $v_{a,b}$ . Ponovno je dovolj, da rešite zapišete kot vsoto.

*Rešitev: ker je varianca vsote neodvisnih slučajnih spremenljivk vsota njihovih varianc, velja*

$$v_{a,b} = \text{var}(Z) + \text{var}(X_{a,b} - Z) = \frac{a(a+b)}{b^2} + v_{a+1,b-1}.$$

*Z iteriranjem dobimo*

$$v_{a,b} = \frac{a(a+b)}{b^2} + \frac{(a+1)(a+b)}{(b-1)^2} + \dots + \frac{(a+b-2)(a+b)}{2^2} + v_{a+b-1,1}.$$

*Spomnimo se, kako je porazdeljena slučajna spremenljivka  $X_{a+b-1,1}$ , kar nam da*

$$v_{a+b-1,1} = \text{var}(X_{a+b-1,1}) = (a+b)(a+b-1).$$

*Končno je*

$$v_{a,b} = (a+b) \sum_{k=1}^b \frac{a+b-k}{k^2} = (a+b)^2 \sum_{k=1}^b \frac{1}{k^2} - (a+b) \sum_{k=1}^b \frac{1}{k}.$$

5. (20) Naj bo  $Z_0, Z_1, \dots$  proces razvejanja. Slučajno število  $Y$  potomcev vsakega posameznika naj ima porazdelitev

$$P(Y = k) = 2^{-(k+1)}$$

za  $k = 0, 1, \dots$

a. (10) Z matematično indukcijo pokažite, da je rodovna funkcija  $G_n(s)$  spremenljivke  $Z_n$  enaka

$$G_n(s) = \frac{n - (n-1)s}{n+1 - ns}.$$

*Rešitev: Najprej izračunamo*

$$G(s) = G_1(s) = \sum_{k=0}^{\infty} 2^{-(k+1)} s^k = \frac{1}{2-s},$$

torej trditev drži za  $n = 1$ . Predpostavimo zdaj, da trditev drži za neki  $n$ . Velja

$$\begin{aligned} G_{n+1}(s) &= G_n(G_1(s)) \\ &= \frac{n - (n-1)G(s)}{n+1 - nG(s)} \\ &= \frac{n - (n-1)\frac{1}{2-s}}{n+1 - n\frac{1}{2-s}} \\ &= \frac{n(2-s) - (n-1)}{(n+1)(2-s) - n} \\ &= \frac{(n+1) - ns}{n+2 - (n+1)s}, \end{aligned}$$

s čimer je indukcijski korak zaključen.

b. (10) Izračunajte  $E(Y)$ ,  $P(Z_n = 0)$  in  $\eta = P(\text{proces izumre})$ . Kako se to ujema s teorijo?

*Rešitev: Vemo, da je  $E(Y) = G'(1)$ . Velja*

$$G'(s) = \frac{1}{(2-s)^2},$$

torej je  $E(Y) = 1$ . Vemo tudi, da je  $P(Z_n = 0) = G_n(0)$ , in iz točke a. dobimo

$$P(Z_n = 0) = \frac{n}{n+1}.$$

Od tod sledi

$$P(\text{proces izumre}) = \lim_{n \rightarrow \infty} P(Z_n = 0) = 1,$$

kar lahko izračunamo tudi kot prvo rešitev enačbe  $\frac{1}{2-s} = s$  na intervalu  $[0, 1]$ . Ta enačba pa se prevede na kvadratno enačbo  $s^2 - 2s + 1 = 0$ , ki ima edino rešitev  $s = 1$ .

Splošna teorija za primer, ko je  $E(Y) = 1$  in  $P(Z_1 = 0) > 0$ , napoveduje, da bo rodbina izumrla z verjetnostjo 1; namesto da je  $P(Z_1 = 0) > 0$ , pa lahko opazimo tudi, da je  $G''(1) > 0$ . Na ta način se zgornji rezultat ujema s splošno teorijo.



6. (20) Zdolgočaseni statistik je  $n$ -krat z vračanjem izbiral lističe iz spodnjih škatel. Števila na izbranih lističih je označil z  $X_1, X_2, \dots, X_n$ , njihovo vsoto pa z  $S_n$ .

$$(i) \left[ \begin{array}{|c|c|c|} \hline -1 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} \right]$$

$$(ii) \left[ \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} \right]$$

a. (10) Statistik je izračunal

$$P(-30 \leq S_{1000} \leq 30) \approx 0,96.$$

Za katero od škatel je računal verjetnosti? Utemeljite odgovor.

*Rešitev:* Za prvo škatlo dobimo  $\text{var}(X_1) = 2/3$ , za drugo pa  $\text{var}(X_1) = 2/9$ . Če uporabimo centralni limitni izrek in vzamemo  $Z \sim N(0, 1)$ , za prvo škatlo izračunamo

$$\begin{aligned} P(-30 \leq S_{1000} \leq 30) &= P\left(-\frac{30}{\sqrt{1000}\sqrt{2/3}} \leq \frac{S_{1000}}{\sqrt{\text{var}(S_{1000})}} \leq \frac{30}{\sqrt{1000}\sqrt{2/3}}\right) \\ &= P\left(-1,16 \leq \frac{S_{1000}}{\sqrt{\text{var}(S_{1000})}} \leq 1,16\right) \\ (CLI) \quad &\approx P(-1,16 \leq Z \leq 1,16) \\ &\doteq 0,75. \end{aligned}$$

Za drugo škatlo računamo podobno. Dobimo

$$\begin{aligned} P(-30 \leq S_{1000} \leq 30) &= P\left(-\frac{30}{\sqrt{1000}\sqrt{2/9}} \leq \frac{S_{1000}}{\sqrt{\text{var}(S_{1000})}} \leq \frac{30}{\sqrt{1000}\sqrt{2/9}}\right) \\ &= P\left(-2,01 \leq \frac{S_{1000}}{\sqrt{\text{var}(S_{1000})}} \leq 2,01\right) \\ (CLI) \quad &\approx P(-2,01 \leq Z \leq 2,01) \\ &\doteq 0,96. \end{aligned}$$

Statistik je izbiral iz druge, večje škatle.

b. (10) Statistik je izračunal  $P(S_{100} = 0) \approx 0,049$ . Katero škatlo je obravnaval?

*Rešitev:* Spet uporabimo centralni limitni izrek. Za prvo škatlo lahko približno ocenimo

$$\begin{aligned} P(S_{100} = 0) &= P\left(-\frac{1}{2} \leq S_{100} \leq \frac{1}{2}\right) \\ &= P\left(-\frac{1}{20\sqrt{2/3}} \leq \frac{S_{100}}{\sqrt{\text{var}(S_{100})}} \leq \frac{1}{20\sqrt{2/3}}\right) \\ (CLI) \quad &\approx P(-0,061 \leq Z \leq 0,061) \\ &\doteq 0,049. \end{aligned}$$

*S povsem podobnim postopkom izračunamo, da za večjo škatlo velja  $P(S_{100} = 0) \approx 0,085$ . Statistik je obravnaval prvo škatlo.*