

Pravděpodobnost a statistika

Výpisky z cvičení Ondřeje Chocholy

Jan Štětina

29. listopadu 2009

CVIČENÍ 30.9.2009

Úloha: Máme 4 kostky. $\Omega = \{a, b, c, d\}$, $|\Omega| = 6^4$

$$|A| = 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \quad P(A) = \frac{6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3}{6^4}$$

Nanejvýš l kostek:

m ... maximum

$$A = [m \leq l], \quad [m = l] = [m \leq l] \setminus [m \leq l - 1], \quad P(A) = \left(\frac{l}{6}\right)^4$$

Úloha: Jaká je pravděpodobnost, že ve skupině n lidí existuje dvojice s narozeninami ve stejný den? (rok = 365 dní)

Řešení: Jev $A \in \Omega$ $\Omega \setminus A = A^C$ doplňkový jev A

Zde je snazší zjistit $P(A^C) = 1 - P(A)$.

$$|\Omega| = 365^n, \quad |A| = \frac{365!}{(365-n)!}, \quad P(A^C) = \frac{\frac{365!}{(365-n)!}}{365^n}$$

Úloha: Mějme N jedinců $\{1, \dots, N\}$. Z nich vybíráme n : $\{s_1, \dots, s_n\}$. Jaká je pravděpodobnost, že bude vybrán i -tý jedinec?

$$\text{Řešení: } |\Omega| = \binom{N}{n} = \frac{N!}{(N-n)! \cdot n!}, \quad |A| = \binom{N-1}{n-1}, \quad P(A) = \frac{\binom{N-1}{n-1}}{\binom{N}{n}} = \frac{n}{N}$$

Jaká je pravděpodobnost, že budou vybráni oba i -tý a j -tý jedinec?

$$\text{Řešení: } |\Omega| = \binom{N}{n}, \quad |A_{ij}| = \binom{N-2}{n-2}$$

Jaká je pravděpodobnost, že bude vybrán i -tý nebo j -tý jedinec?

$$\text{Řešení: } A_{i \vee j} = A_i \cup A_j, \quad P(A_{i \vee j}) = P(A_i \cup A_j) = P(A_i) + P(A_j) - P(A_{ij})$$

CVIČENÍ 7.10.2009

Pojem: Maxwellovo schéma.

Máme r rozlišitelných prvků, n příhrádek.

$$r/n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \lambda; \quad p_k = \frac{\lambda^k}{k!} \cdot e^{-\lambda}$$

Úloha: Mějme obec o $r = 500$ lidech, $n = 365$ dní v roce. $\lambda = \frac{500}{365}$. Jaká je pravděpodobnost, že dva lidé mají narozeniny ve stejný den?

$$\text{Řešení: } p_0 \doteq 0.25$$

Úloha: $B_i = i$ -tá přihrádka je prázdná.

Řešení:

$$P\left(\bigcup_{i=1}^n B_i\right) = \sum_{i=1}^n P(B_i) - \sum_{1 \leq i \leq j \leq n} P(B_i \cap B_j) + \sum_{1 \leq i \leq j \leq k \leq n} P(B_i \cap B_j \cap B_k) - \dots + (-1)^{n+1} \cdot P\left(\bigcap_{i=1}^n B_i\right)$$

$$\begin{aligned} P(B_i) &= \frac{(n-1)^r}{n^r} \dots \text{ (všechny ostatní možnosti kromě } B_i\text{)}; & P(B_i \cap B_j) &= \frac{(n-2)^r}{n^r} \text{ (ostatní kromě } B_i, B_j\text{)} \\ P\left(\bigcup_i B_i\right) &= n \cdot \frac{(n-1)^r}{n^r} - \binom{n}{2} \cdot \frac{(n-2)^r}{n^r} + \binom{n}{3} \cdot \frac{(n-3)^r}{n^r} - \dots \end{aligned}$$

Pojem: *Bose-Einstein*

Máme r nerozlišitelných prvků, n přihrádek.

$(s_1, \dots, s_r), s_i \in \{1, \dots, n\}$ jsou prvky, $(t_1, \dots, t_n), \sum_{i=1}^n t_i = r$ jsou přihrádky.

Úloha: $\underbrace{\dots|\dots|\dots|\dots|}_{n \text{ přihrádek} \Rightarrow n-1} \dots$ Kolika způsoby lze rozdělit prvky a příčky?

$$\begin{aligned} \text{Řešení: } & \underbrace{\binom{r+n-1}{r}}_{\text{symetrie kombinačních čísel}} = \binom{r+n-1}{n-1} = |\Omega| \end{aligned}$$

Pravděpodobnost, že v přihrádce je k prvků.

$$\text{Řešení: } p_k = \frac{\binom{r-k+n-2}{r-k}}{\binom{r+n-1}{r}} \quad \forall \text{ ostatní než } k \text{ prvků}$$

Pravděpodobnost, že neexistuje prázdná přihrádka $= 1 - p_0$ (za předpokladu $r \geq n$).

$$\text{Řešení: } p_0 = \frac{\binom{r-n+n-1}{n-1}}{\binom{r+n-1}{n-1}} \text{ v každé přihrádce alespoň jeden prvek} \Rightarrow \text{zbývá } r-n \text{ prvků}$$

Pojem: Geometrická pravděpodobnost.

$$\begin{aligned} \text{OBRÁZEK} \\ P(A) &= \frac{\mathcal{U}(A)}{\mathcal{Y}(\Omega)} \end{aligned}$$

Úloha: Mějme přístav, každý den připlují dvě lodi v náhodný čas, jedna setrvá hodinu, druhá dvě hodiny.

Jaká je pravděpodobnost, že se nebudou blokovat?

$$\begin{aligned} \text{Řešení: OBRÁZEK} \\ p_{\text{blok}} &= \frac{\frac{1}{2} \cdot (22^2 + 23^2)}{24^2} \text{ neblokování} \\ p_A &= 1 - p_{\text{blok}} \end{aligned}$$

Úloha: $x, y \in [0, 1]$, chceme pravděpodobnost $\{x+y<1\}_{x,y<0.09}$

Řešení: OBRÁZKY

$$\begin{aligned} S_0 + S_1 + S_3 &= 0.1 \\ y &= 1 - x; \quad y = \frac{9}{100}x \quad \leadsto \quad \frac{9}{100} \cdot \int_0^1 1^0 \cdot 9 \frac{1}{x} \cdot dx = \frac{9}{100} \cdot [\ln x]_0^1 \cdot 9 \Rightarrow S_2 = \frac{9}{100} \cdot \ln 9 \\ P(A) &= S = 0.1 + 0.09 \cdot \ln 9 \end{aligned}$$

Pojem: Podmíněná pravděpodobnost.

$$A \rightsquigarrow P(A); \quad B \rightsquigarrow P(A|B) = \frac{P(A \cap B)}{P(B)}$$

Příklad: $P(A) = 0.5, P(B) = 0.3$. Pak $P(B|A^C) = \frac{0.3}{0.5} = 0.6$

Pojem: *Úplný systém jevů.*

Nechť $(A_i)_{i=1}^{\infty}$, $\forall i \neq j : A_i \cap A_j = \emptyset$, $\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i = \Omega$, $P(A_i) > 0$, pak $P(B) = \sum_{i=1}^n P(B|A_i) \cdot P(A_i)$

Úloha: Semifinále: $P(K > F) = 0.7, P(R > K) = 0.55$, finále: $P(F > K) = 0.6, P(F > R) = 0.75$.

CVIČENÍ 14.10.2009

Opakování: Jevy A, B jsou nezávislé, pokud $P(A \cap B) = P(A) \cdot P(B)$

$$P(B|A) = \frac{P(A \cap B)}{P(A)} \underset{\text{nez.}}{=} P(B)$$

$$(A_i)_{i=1}^{\infty} \text{ nezávislé } \forall n \forall (j_1, \dots, j_n) : P(\bigcap_{k=1}^n A_{j_k}) = \prod_{k=1}^n P(A_{j_k})$$

Úloha: Mějme nezávislé jevy A, B, C tž. $P(A) = P(B) = P(C) = 0.1$. Chceme $P(A \cup B \cup C)$

$$\begin{aligned} \text{Řešení: } P(A \cup B \cup C) &= P(A) + P(B) + P(C) - P(A \cap B) - P(A \cap C) - P(B \cap C) + P(A \cap B \cap C) = \\ &= 3 \cdot 0.1 - 3 \cdot 0.01 + 0.001 \end{aligned}$$

Úloha: Mějme lovce A, B, C , kteří zároveň vystřelí na kance k . Pravděpodobnosti zásahu jsou $P(A) = 0.2, P(B) = 0.4, P(C) = 0.6$. Jaká je pravděpodobnost zásahu k jednotlivými lovci právě jednou kulkou?

$$\begin{aligned} \text{Řešení: } P(\text{lovec}[1]) &\sim \text{nejdříve potřebujeme } P([1]) = P(A \cap B^C \cap C^C) + P(A^C \cap B \cap C^C) + P(A^C \cap B^C \cap C) = \\ &= P(A) \cdot P(B^C) \cdot P(C^C) + P(A^C) \cdot P(B) \cdot P(C^C) + P(A^C) \cdot P(B^C) \cdot P(C) \\ P(A|[1]) &= \frac{P(A \cap [1])}{P([1])} = P(A \cap B^C \cap C^C) = P(A) \cdot P(B^C) \cdot P(C^C), \text{ etc.} \end{aligned}$$

Opakování: Bayesova věta.

$$\text{Mějme } (A_i)_{i=1}^{\infty}, P(A_i) > 0, B, P(B) > 0. \text{ Pak } P(A_j|B) = \frac{P(B|A_j) \cdot P(A_j)}{\sum_{i=1}^{\infty} P(B|A_i) \cdot P(A_i)}.$$

Úloha: Mějme třídu, kde je $P(C^C) = 30\%$ dívek a $P(C) = 70\%$ chlapců. Víme, že $P(D|C^C) = 80\%$ dívek a $P(D|C) = 10\%$ chlapců má dlouhé vlasy. Když náhodně vybereme žáka s dlouhými vlasy, jaká je pravděpodobnost $P(C^C|D)$, že půjde o dívku?

$$\text{Řešení: } P(C^C|D) = \frac{P(D|C^C) \cdot P(C^C)}{P(D|C^C) \cdot P(C^C) + P(D|C) \cdot P(C)}$$

Úloha: V populaci se vyskytuje nemoc D . Pravděpodobnost pozitivního výsledku u nemocného člověka (sensitivity) je $P(+|D) = 0.999$, u zdravého člověka je $P(+|D^C) = 0.01$ (a tedy $P(-|D^C) = 0.99$). Nemocí trpí setina populace, $P(D) = 0.1$. Chceme znát pravděpodobnost nakažení při pozitivním testu $P(D|+)$.

$$\text{Řešení: } P(D|+) = \frac{P(+|D) \cdot P(D)}{P(+|D) \cdot P(D) + P(+|D^C) \cdot P(D^C) = 0.502}$$

Pojem: Náhodná veličina.

Binomické rozdělení $Bi(n, p)$. Máme n pokusů a úspěch nastane s pravděpodobností p . X počet úspěchů v n pokusech $\sim Bi(n, p)$

$$P(X = k) = \binom{n}{k} \cdot p^k \cdot (1-p)^{n-k}$$

$$x \dots 0 \dots n \sim \sum_{k=0}^n P_k = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k \cdot (1-p)^{n-k} = (p+1-p)^n = 1$$

Úloha: $X \sim Bi(4, \frac{2}{3}), Y = (X - 2)^2$. Určit rozdělení veličiny Y a spočítat její střední hodnotu.

Řešení: Obecně $E[Z] = \sum_{k=0}^{\infty} k \cdot P(Z = k)$.

$$X : 01234$$

$$Y : 41014$$

$$\begin{aligned} q_0 &= P(Y = 0) = p_2; & q_1 &= p_1 + p_3; & q_4 &= p_0 + p_4 \quad \text{ČÁST CHYBÍ!} \\ p_0 &= 1 \cdot 1 \cdot (1-p)^4 = (1-p)^4; & p_1 &= 4 \cdot p(1-p)^3; & p_3 &= 6 \cdot p^2(1-p)^2 \end{aligned}$$

Úloha: $X \sim Bi(n, p)$, chceme $E[X] = \sum_{k=0}^n k \cdot P(X = k) = \sum_{l=k}^n k = 0^n k \cdot \binom{n}{k} \cdot p^k \cdot (1-p)^{n-k} = n \cdot p$

$$l = k - 1$$

$$\sum_{l=0}^{n-1} (l+1) \frac{n!}{(n-(l+1))!(l)!} \cdot p^{l+1} \cdot (1-p)^{n-l-1} = n \cdot p \cdot \sum_{l=0}^{n-1} \underbrace{\frac{(n-1)!}{(n-1-l)! \cdot l!}}_{\binom{n-1}{l}} \cdot p^l \cdot (1-p)^{n-1-l} = (p + (1-p))^{n-1}$$

anebo:

$$Bi(n, p) \simeq \sum^n Alt(p) \quad \text{ČÁST CHYBÍ!}$$

Úloha: VIZ. FOTO Z TABULE - DOPLNIT!

CVIČENÍ 21.10.2009

Pojem: Geometrické rozdělení. Udává počet neúspěchů před prvním úspěchem.

$$X \sim Ge(p); \quad q = 1 - p; \quad p_k = P(X = k) = q^k \cdot p$$

Úloha: $a, x \in \mathbb{N}$, máme a neúspěchů a chceme znát pravděpodobnost, že bude x dalších.

$$\text{Řešení: } P(X \geq a+x | X \geq a) = \frac{P(X \geq a+x | X \geq a)}{P(X \geq a)} = \frac{P(X \geq a+x)}{P(X \geq a)} = \frac{q^{a+x}}{q^a} = q^x = P(X \geq x)$$

Vlastnosti geometrického rozdělení.

$$\text{Vytvořující funkce } f(s) = \sum_{k=0}^{\infty} p_k \cdot s^k \quad \rightsquigarrow \quad f'(s) = \sum_{k=0}^{\infty} k \cdot p_k \cdot s^{k-1} = E[X].$$

$$f''(s) = \sum_{k=1}^{\infty} k \cdot (k-1) \cdot p_k \cdot s^{k-2}; \quad f''(1) = \sum_{k=1}^{\infty} k \cdot (k-1) \cdot p_k = E[X(X-1)]$$

$$E[X^2] = E[X(X-1)] + E[X] = f''(1) + f'(1) \quad \rightsquigarrow \quad var[X]$$

Úloha: Vytvořující funkce pro $Ge(p)$

$$\begin{aligned} \text{Řešení: } f(s) &= \sum_{k=0}^{\infty} q^k \cdot p \cdot s^k = p \cdot \sum_{k=0}^{\infty} (q \cdot s)^k \\ f(s) &= p \cdot \frac{1}{1-q \cdot s} = p \cdot (1 - q \cdot s)^{-1} \quad \rightsquigarrow \quad f'(s) = \frac{p \cdot q}{(1-q \cdot s)^2} \\ E[X] &= f'(1) = \frac{p \cdot q}{(1-q)^2} = \frac{p}{q} \end{aligned}$$

Postup: Obecně,

$$E[X] = \left\{ \begin{array}{ll} \int x \cdot dF_x(x) & \text{spojitý případ} \\ \sum_{i=1}^n x_i \cdot P(X=x_i) & \text{diskrétní případ} \end{array} \right.$$

$$E[g(X)] = \left\{ \begin{array}{ll} \int g(x) \cdot f(x) \cdot dx & \\ \sum_{i=1}^{\infty} g(x_i) \cdot P(X=x_i) & \end{array} \right.$$

Úloha: Viz předchozí, rozptyl.

$$\begin{aligned} \text{Řešení: } f''(s) &= \frac{2 \cdot p \cdot q^2}{(1-q \cdot s)^3} \\ f''(1) &= \frac{2 \cdot p \cdot q^2}{p^3} = \frac{2 \cdot q^2}{p^2} = E[X(X-1)] \\ E[X^2] &= \frac{2 \cdot q^2}{p^2} + \frac{q}{p} \\ var[X] &= f''(1) + f'(1) - (f'(1))^2 = E[X^2] - E[X]^2 \\ \frac{2 \cdot q^2}{p^2} + \frac{q}{p} - \frac{q^2}{p^2} &= \frac{q^2 + q \cdot p}{p^2} = \frac{q \cdot (q+p)}{p^2} = \frac{q}{p^2} \end{aligned}$$

Pojem: Poissonovo rozdělení.

$$X \sim Po(\lambda); \quad p_k = P(X = k) = \frac{\lambda^k}{k!} \cdot e^{-\lambda}, \quad k = 0, 1, \dots$$

Úloha: $E[X]$ Poissonova rozdělení.

$$\begin{aligned}\text{Řešení: } f(s) &= \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\lambda^k}{k!} \cdot e^{-\lambda} \cdot s^k = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(\lambda \cdot s)^k}{k! \cdot e^{\lambda}} = e^{\lambda \cdot s - \lambda} = e^{\lambda \cdot (s-1)} \\ f'(s) &= \lambda \cdot e^{\lambda \cdot (s-1)} \\ f'(1) &= E[X] = \lambda\end{aligned}$$

Úloha: Máme $N = 14$ koulí, z toho $M = 8$ bílých, vytáhneme $n = 5$ koulí a chceme znát rozdělení: $X = \#$ bílých.

Koule vždy vracíme, pokusy jsou nezávislé.

Řešení: Počet úspěchů $v n$ nezávislých pokusech \rightsquigarrow binomické rozdělení $X \sim Bi(n, p)$, přičemž $p = P(\text{bílá}) = \frac{M}{N}$.

Pokud koule vracíme, pokusy na sobě závisí.

$$\begin{aligned}\text{řešení: } P(Y = k) &= \frac{\overbrace{\binom{M}{k}}^{k \text{ zbylých vybíráme z } M} \cdot \overbrace{\binom{N-M}{n-k}}_{\substack{\text{zbylé nevybrané} \\ \text{v možnosti}}} }{\underbrace{\binom{N}{n}}_{\text{Hypergeometrické rozdělení.}}} \text{, přičemž předpokládáme } k \leq n \wedge M.\end{aligned}$$

Úloha: Máme dva čtyřstěny se stěnami $O, 1, 2, 3, X = \#$ bodů, které padnou. Distribuční funkce.

Řešení: OBRÁZEK.

Pojem: $R(0, 1)$ budiž rovnoměrné rozdělení na intervalu $[0, 1]$.

$$\begin{aligned}\text{Poznámky: } F(x) &= \int_{-\infty}^x f(z) \cdot dz; \quad F'(x) = f(x) \\ F(\infty) = P(X \leq \infty) &= 1; \quad \int_{\mathbb{R}} f(x) \cdot d(x) = 1\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}P(a < X \leq b) &= F(b) - F(a) = \int_a^b f(x) \cdot dx \\ E[X] &= \int x \cdot f(x) \cdot dx \rightsquigarrow f(x) = I[0, 1] \dots \int_{-\infty}^{\infty} I[0, 1] \cdot dz = \int_0^1 1 \cdot dz \\ E[X^2] &= \int x^2 \cdot f(x) \cdot dx \\ F(X) &= \int_0^x 1 \cdot dz = x; \quad x \in (0, 1) \\ E[X^2] &= \int_0^1 x^2 \cdot dx = \frac{1}{3} \\ var[X] &= E[X^2] - E[X]^2 = \frac{1}{3} - (\frac{1}{2})^2 = \frac{1}{12}\end{aligned}$$

Úloha: Mějme $R(a, b)$. Chceme, aby $c = \frac{1}{b-a}$ byla hustota.

$$\begin{aligned}\text{řešení: } f(x) &= \begin{cases} \frac{1}{b-a} & \text{pro } x \in (a, b) \\ 0 & \text{jinak} \end{cases} \\ F(x) &= \int_{-\infty}^x f(z) \cdot dz = \int_a^x \frac{1}{b-a} \cdot dz = \frac{x-a}{b-a} \\ E[X] &= \frac{a+b}{2}, \quad var[X] = \text{fuj}\end{aligned}$$

Pojem: Spojitá rozdělení.

(1): $X \sim F : F(x) = P(X < x) = \int_{-\infty}^x f(t) \cdot dt$

$F' = f$; $f \geq 0$ je hustota, vždy se integruje na 1.

$$E[X] = \int_{-\infty}^{\infty} x \cdot f(x) \cdot dx$$

$$E[g(x)] = \int_{-\infty}^{\infty} g(x) \cdot f(x) \cdot dx$$

$$E[X^2] = \int_{-\infty}^{\infty} x^2 \cdot f(x) \cdot dx$$

$$\text{var}[X] = E[X - E[X]]^2 = E[X^2 - 2 \cdot X \cdot E[X] + E[X]^2] = E[X^2] - 2 \cdot E[X] \cdot E[X] + E[X]^2 = E[X^2] - E[X]^2$$

(2): $X \sim \text{Exp}(\lambda)$

$$f(x) = \lambda \cdot e^{-\lambda \cdot x}; x \geq 0$$

$$F(x) = \int_0^x \underbrace{\lambda \cdot e^{-\lambda \cdot t}}_{y=\lambda \cdot t; dy=\lambda \cdot dt} = \int e^{-y} \cdot dy = -e^{-y} \rightsquigarrow [-e^{-\lambda \cdot x}]_0^x = 1 - e^{-\lambda \cdot x}$$

$$E[X] = \int_0^{\infty} x \cdot \lambda \cdot e^{-\lambda \cdot x} \cdot dx = \underbrace{[-X \cdot e^{-\lambda \cdot x}]_0^{\infty}}_0 - \int_0^{\infty} -e^{-\lambda \cdot x} \cdot \frac{\lambda}{\lambda} \cdot dx = \frac{1}{\lambda} \cdot [-e^{-t}]_0^{\infty} = \frac{1}{\lambda}$$

$$\text{var}[X] = \frac{1}{\lambda^2}$$

Úloha: $P(x \in [1, 2)) = F(2) - F(1) = 1 - e^{-2 \cdot \lambda} - 1 + e^{-\lambda} = e^{-\lambda} - e^{-\lambda \cdot 2}$

Pojem: Funkce přežití je $H = 1 - F(x) = P(X \geq x) = e^{-\lambda \cdot x}$

Poznámka: $P(X \geq x + y | x \geq y) = P(X \geq x)$

Úloha: Mějme X životnost v letech, $f(x) = c \cdot e^{-3 \cdot x}$, $x > 0$, $1 = \int_0^{\infty} c \cdot e^{-3 \cdot x} \cdot dx = \frac{c}{3}$.

Určete c .

Řešení: $1 = \frac{c}{3} \rightsquigarrow c = 3$

$$P(X \geq 2)$$

Řešení: $P(X \geq 2) = 1 - \underbrace{P(X < 2)}_{F(2)} = 1 - (1 - e^{-3 \cdot 2}) = e^{-6}$

Pojem: Normální rozdělení.

$$X \sim N(0, 1)$$

$$f(x) = \frac{1}{\sqrt{2 \cdot \pi}} \cdot e^{-\frac{x^2}{2}}, x \in \mathbb{R}$$

$$\Phi(x) = \int_{-\infty}^x \frac{1}{\sqrt{2 \cdot \pi}} \cdot e^{-\frac{t^2}{2}} \cdot dt$$

$$Y = a + b \cdot X \rightsquigarrow Y \sim N(a, b^2)$$

$$N(\mu, \sigma^2) \rightsquigarrow f(x) = \frac{1}{\sqrt{2 \cdot \pi \cdot \sigma^2}} \cdot e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2 \cdot \sigma^2}}$$

OBRAZEK.

Příklad: $N(\mu, 1)$

$$\begin{aligned} E[X] &= \int_{-\infty}^{\infty} x \cdot \frac{1}{\sqrt{2 \cdot \pi}} \cdot e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2}} \cdot dx = \int_{-\infty}^{\infty} (x - \mu) \cdot \frac{e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2}}}{\sqrt{2 \cdot \pi}} \cdot dx + \\ &+ \int_{-\infty}^{\infty} \mu \cdot \underbrace{\frac{1}{\sqrt{2 \cdot \pi}}}_{=1} \cdot e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2}} \cdot dx \stackrel{x+0=(x-\mu)+\mu; x-\mu=y}{=} \dots \int_{-\infty}^{\infty} y \cdot e^{-\frac{y^2}{2}} \cdot dy \\ &\quad \underbrace{\phantom{\int_{-\infty}^{\infty} y \cdot e^{-\frac{y^2}{2}} \cdot dy}_{z=y^2; dz=2 \cdot y \cdot dy}}_{=\mu} \end{aligned}$$

Příklad: $X \sim N(0, 1)$; $P(|X| < 1) = P(-1 < X < 1) = \Phi(1) - \Phi(-1)$

Příklad: $Z \sim N(1, 4) \rightsquigarrow \frac{(Z-\mu)}{\sigma} \sim N(0, 1)$
 $P(Z \in (0, 2)) = P(Z < 2) = P\left(\frac{Z-1}{2} < \frac{2-1}{2}\right) = P(N < \frac{1}{2}) = \Phi\left(\frac{1}{2}\right)$

Příklad: $0 < Z < 2 \rightsquigarrow P\left(-\frac{1}{2} < \frac{Z-1}{2} < \frac{2-1}{2}\right) = \Phi\left(\frac{1}{2}\right) - \Phi\left(-\frac{1}{2}\right)$

Poznámka: $\Phi(-x) = 1 - \Phi(x); \quad \Phi(-x) + \Phi(x) = 1$

Příklad: $X \sim N(\mu, \sigma^2); \rightsquigarrow E[|X - \mu|] = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \cdot \sigma$

Úloha: $X \sim R(0, 10), \quad f = \begin{cases} \frac{1}{10} & x \in [0, 10] \\ 0 & x \notin [0, 10] \end{cases}$. Chceme objem $E[X^3]$.

Řešení: $E[g(x)] = \int g(x) \cdot f(x) \cdot dx$
 $E[X^3] = \int_0^1 0x^3 \cdot \frac{1}{10} \cdot dx = \frac{1}{10} \cdot \frac{1}{4} \cdot [x^4]_0^1 = \frac{1}{40} \cdot 10000 = 250$

CVIČENÍ 11.11.2009

Definice: Náhodné veličiny X_1, \dots, X_n jsou navzájem nezávislé, když jejich sdružená distribuční funkce $F_{\underline{X}}(x) = P(X_1 \leq x_1, \dots, X_n \leq x_n)$ = NEKONZISTENTNÍ ZÁPIS.

Poznámka: „Učebnicová“ definice je ekvivalentní.

Úloha: Mějme X_1, \dots, X_n se stejnou distribuční funkcí F .

$$Y = \min\{X_1, \dots, X_n\}, \quad Z = \max\{X_1, \dots, X_n\}.$$

Chceme znát F_Y, F_Z .

Řešení: $F_Z(z) = P(Z \leq z) = P(X_1 \leq z, \dots, X_n \leq z) = F(z)^n$.
 $F_Y(y) = P(Y \leq y) = 1 - P(Y > y) = 1 - (1 - F(y))^n$.

Úloha: $T \sim Exp(\lambda), \lambda > 0, f(t) = \lambda \cdot e^{-\lambda \cdot t}, f \geq 0$.

Chceme znát pravděpodobnost, že nejkratší doba zpracování jednoho z pěti dotazů bude větší než $\frac{1}{30}$ sekund. Zpracování jsou navzájem nezávislá. Spočítat střední hodnotu a rozptyl.

Řešení: $T_i \sim Exp(\lambda), i = 1, \dots, 5$.

$$P(\min(T_1, \dots, T_5) > \frac{1}{30}) = (P(T_1 > \frac{1}{30}))^5 = (1 - F(\frac{1}{30}))^5 = e^{-\frac{5\lambda}{30}}.$$

$$\text{Víme } F(t) = 1 - e^{-\lambda \cdot t}, \text{ tedy } E[T_i] = \frac{1}{\lambda}, \text{ var}[T_i] = \frac{1}{\lambda^2}.$$

Chceme $E[\min(T_1, \dots, T_5)]$.

$$F_{\min}(y) = 1 - e^{-5 \cdot t} \rightsquigarrow f_{\min}(y) = F' \rightsquigarrow E[\min(T_1, \dots, T_5)] = \int_0^\infty y \cdot f_{\min}(y) \cdot dy,$$

to je ovšem velmi pracné! Lepší je všimnout si, že $F_{\min}(y)$ je distribuční funkce $Exp(5 \cdot \lambda)$.

Příklad: $P(T \leq a) = \frac{1}{2}$, určit a (= medián) $\Rightarrow \alpha \in (0, 1)$, α -kvantil.

$F(a) = \alpha$, je-li rostoucí, monotónní, prostá $\Rightarrow F^{-1}(\alpha)$.

Pro nespojitou $F(x)$ definujeme $F^{-1}(\alpha) := \inf\{x : F(x) \geq \alpha\}$.

$$1 - e^{-\lambda \cdot a} = \alpha \Rightarrow a = -\frac{\log(1-\alpha)}{\lambda}.$$

$$P(T \leq -\frac{\log(1-\alpha)}{\lambda}) = \alpha.$$

Poznámka: Medián je mnohem lepší charakteristika než průměr, neovlivní jej také extrémní hodnoty (typickým příkladem budiž tzv. průměrný plat).

Téma: Rozdelení náhodných vektorů.

$\underline{X} = (X_1, \dots, X_n)$, položky vektoru mohou být navzájem závislé.

$$E[\underline{X}] = \begin{pmatrix} E[X_1] \\ \vdots \\ E[X_n] \end{pmatrix}$$

$$E[\underline{X} - E[\underline{X}]][\underline{X} - E[\underline{X}]]^T \rightsquigarrow \boldsymbol{\Sigma} \text{ matice } n \times n,$$

kde na pozici $\boldsymbol{\Sigma}_{i,j}$ je $E[X_i - E[X_i]][X_j - E[X_j]] = cov(X_i, X_j)$ (a na diagonále máme tedy rozptyl).

$$cor(X_i, X_j) = \frac{cov(X_i, X_j)}{\sqrt{var[X_i]} \cdot \sqrt{var[X_j]}}.$$

Pro nezávislé X, Y ($X \perp\!\!\!\perp Y$) platí $E[XY] = E[X] \cdot E[Y] \Rightarrow cov(X, Y) = 0$,

tedy také $X \perp\!\!\!\perp Y \Rightarrow cor(X, Y) = 0$ (ovšem neplatí \Leftrightarrow).

$$cor(a \cdot X + b, X) = \frac{1}{\sqrt{a^2 + b^2}}, \quad cor(X, Y) \in [-1, 1].$$

Normální rozdělení: $X \sim N(0, 1) \rightsquigarrow f(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \cdot e^{-\frac{x^2}{2}}$, $x \in \mathbb{R}$, $Y = X^2$

$$E[XY] = E[X] \cdot E[Y] = E[X^3] = 0 \text{ (integrál liché funkce)}$$

$$cov(X, Y) = E[XY] - E[X] \cdot E[Y] = 0 \Rightarrow cor(X, Y) = 0, \text{ ale závislé jevy!}$$

Příklad: $P(\underline{X} = \underline{x}_i) = p_i$ diskrétní rozdělení.

$$P(X_1 = x_{i_1}, \dots, X_n = x_{i_n}) = p_i, \quad \sum_i p_i = 1.$$

$$\underline{X} = (\begin{array}{c} \vdots \\ \underline{x}_n \end{array}) \rightsquigarrow f(x_1, \dots, x_n) \rightsquigarrow P(\underline{X} \in \underbrace{B}_{\text{interval}}) = \int \cdots \int_B f(x_1, \dots, x_n) \cdot dx_1 \cdot \dots \cdot dx_n.$$

$$f(x_1, x_2) = \frac{\partial^2 F}{\partial x_1 \partial x_2}.$$

$$X_1 \perp\!\!\!\perp X_2 \Rightarrow f(x_1, x_2) = f_{X_1}(x_1) \cdot f_{X_2}(x_2).$$

$$F(x, y) = \int_{-\infty}^x \int_{-\infty}^y f(a, b) \cdot da \cdot db.$$

Příklad: Diskrétní (\underline{Y}) .

$\underline{Y} \setminus \underline{X}$	0	1	2	3	P_X
0	0	$\frac{1}{12}$	0	0	$\frac{1}{12}$
1	$\frac{1}{12}$	0	$\frac{1}{3}$	0	$\frac{5}{12}$
2	0	$\frac{1}{3}$	0	$\frac{1}{12}$	$\frac{5}{12}$
3	0	0	$\frac{1}{12}$	0	$\frac{1}{12}$
P_Y	$\frac{1}{12}$	$\frac{5}{12}$	$\frac{5}{12}$	$\frac{1}{12}$	

1. $X \perp\!\!\!\perp Y$? Ověřit definici, chceme $P(X = a, Y = b) = P(X = a) \cdot P(Y = b)$, ale $P(X = 0, Y = 0) \neq P(X = 0) \cdot P(Y = 0)$, SPOR.

2. $cov(X, Y)$, potřebujeme tučně vyznačené psti:

$$E[XY] = \dots = \frac{7}{3}, E[X] = E[Y] = 0 \cdot \frac{1}{12} + 1 \cdot \frac{5}{12} + \dots = \frac{3}{2}$$

$$cov(X, Y) = \frac{7}{3} - \left(\frac{3}{2}\right)^2 = \dots$$

Úloha: Jsou e^{X+Y} a e^{X-Y} nezávislé?

Řešení: e nemá vliv, stačí ověřit $X + Y \perp\!\!\!\perp X - Y \rightsquigarrow$ tabulka pravděpodobností...

Cvičení 18.11.2009

Úloha: $X \sim N(1, 4)$, chceme $P(|X| < 3)$.

Řešení: $-3 < X < 3 \rightsquigarrow \frac{-3-1}{2} < \underbrace{\frac{X-1}{2}}_{Z \sim N(0,1)} < \frac{3-1}{2}$.

$$P(-2 < Z < 1) = \Phi(1) - \Phi(-2).$$

Poznámka: platí $\Phi(-a) = 1 - \Phi(a)$.

Věta: Mějme $(X_i)_i^\infty$ nezávislé, stejné rozdělení, $E[X_1] = \mu$, $var[X_1] = \sigma^2$. Pak $P(\frac{\sum_{k=1}^n X_k - n\mu}{\sqrt{n\sigma^2}} < x) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \Phi(x)$

Poznámky: $\frac{n}{\sqrt{n}} \cdot \frac{(\bar{X}_n - \mu)}{\sqrt{\sigma^2}}$, $\bar{X}_n = \frac{1}{n} \cdot \sum_{k=1}^n X_k \rightsquigarrow P(\sqrt{n} \cdot \frac{\bar{X}_n - \mu}{\sqrt{\sigma^2}} < x) \rightarrow \Phi(x)$

Úloha: Jeden zákazník zabere $T \sim Exp(2)$ sekund, máme $n = 36$ zákazníků T_1, \dots, T_{36} . Jaká je pravděpodobnost, že zabere dohromady méně než 20?

Řešení: $X = \sum_{i=1}^3 6T_i \rightsquigarrow P(X < 20)?$

$$f(x) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x} & x > 0 \\ 0 & x \leq 0 \end{cases}$$

$$E[X] = \int_{-\infty}^{\infty} x \cdot f(x) \cdot dx = \int_0^{\infty} \underbrace{x}_G \cdot \underbrace{\lambda \cdot e^{-\lambda x}}_f \cdot dx = [-x \cdot e^{-\lambda x}]_0^{\infty} + \int_0^{\infty} e^{-\lambda x} \cdot dx = [-x \cdot e^{-\lambda x}]_0^{\infty} -$$

$$[-\frac{1}{\lambda} \cdot e^{-\lambda x}]_0^{\infty} = 0 + \frac{1}{\lambda} = \frac{1}{\lambda}.$$

$$\mu = E[T_1] = \frac{1}{2}, \quad \sigma^2 = var[T_1] = \frac{1}{4}.$$

$$P(X < 20) = P(\sum_{i=1}^3 6T_i < 20) = P(\underbrace{\frac{\sum_i T_i - \frac{1}{2} \cdot 36}{3}}_X < \underbrace{\frac{20 - \frac{1}{2} \cdot 36}{3}}_x) \approx \Phi(x) = \Phi(\frac{2}{3}) \approx 0.75$$

Úloha: $n = 100$ krát házíme kostkou, chceme pravděpodobnost, že součet hodů $X = \sum_{i=1}^n K_i \in (320, 380)$.

Řešení: $\mu = E[K_i] = 3.5 \Rightarrow E[X] = 350$.

$$\sigma^2 = var[K_i] = E[K_i^2] - E[K_i]^2 = \frac{91}{6} - 3.5^2 = \frac{35}{12}.$$

$$P(320 < X < 380) = P((X - 350) < 30) = P(\frac{X-350-350}{10 \cdot \sqrt{\frac{35}{12}}} < \frac{30-350}{10 \cdot \sqrt{\frac{35}{12}}}) \approx 1 - \Phi(\frac{-320}{10 \cdot \sqrt{3512}})$$

Cvičení 25.11.2009

Úloha: $n = 1000$ lidí, nějaký z nich zemře s pravděpodobností $p = 0.01$. Pojistné činí $a = 150$ kč a pojistka při úmrtí $A = 10000$ kč. S jakou pravděpodobností bude mít pojišťovna ztrátu?

Řešení: Příjmeme $P = a \cdot n$, výdaje $V = X \cdot A$, $X = \sum_{i=1}^n X_i$.

$X_i = 1$, pokud i -tý člověk zemřel, jinak 0. $X_i \sim Alt(p)$.

$$\text{Chceme znát } P(V > P) = P(X \cdot A > a \cdot n) = P(X > \underbrace{\frac{a \cdot n}{A}}_{y=15}) = *$$

$$\mu = E[X_i] = p, \quad E[X^2] = p$$

$$\sigma^2 = E[X^2] - E[X]^2 = p - p^2 = p \cdot (1-p) \rightsquigarrow X \sim Bi(n, p) \sim \sum_{i=1}^n Alt(p)_i$$

$$E[\sum \dots] = \sum E[\dots] = n \cdot p \text{ a pokud jsou jevy \u2228, pak } var[\sum \dots] = \sum var[\dots] = n \cdot p \cdot (1-p).$$

$$* = P\left(\frac{\sum_{i=1}^n X_i - n \cdot p}{\sqrt{n \cdot p \cdot (1-p)}} > \frac{y-n \cdot p}{\sqrt{n \cdot p \cdot (1-p)}}\right) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 1 - \Phi\left(\frac{y-n \cdot p}{\sqrt{n \cdot p \cdot (1-p)}}\right) \approx 0.56$$

Úloha: $n = 1000$ hodů symetrickou mincí ($p = 0.5$). Chceme znát pravděpodobnost, že počet líců bude větší než 4100.

Řešení: $P(X > 4100)$, $x = \sum_{i=1}^n X_i$, $X_i \sim Alt(0.5)$, $X \sim Bi(10000, \frac{1}{2})$.

$$P\left(\frac{x-n\mu}{\sqrt{n\sigma^2}} > \frac{4100-10000 \cdot 0.5}{\sqrt{2500}}\right) \approx 1 - \Phi(-2) = \Phi(2).$$

Úloha: Každé ráno a odpoledne cesta metrem, čekání 0 až 3 minuty. Jaká je pravděpodobnost, že během 22 dnů stráví cestující čekáním déle než hodinu?

Řešení: $X_i \sim U(0, 3)$, $X = \sum_{i=1}^4 4X_i$, chceme $P(X > 60)$.

$$E[X_i] = \frac{3}{2}, \quad E[X_i^2] = \int_0^3 x^2 \cdot \frac{1}{3} \cdot dx = [\frac{x^3}{9}]_0^3 = 3.$$

$$var[X_i] = E[X_i^2] - E[X_i]^2 = 3 - (\frac{3}{2})^2 = \frac{3}{4}.$$

$$P(X > 60) = P\left(\frac{X-66}{\sqrt{33}} > \frac{60-66}{\sqrt{33}}\right) = 1 - \Phi\left(-\frac{6}{\sqrt{33}}\right) = \Phi\left(\frac{6}{\sqrt{33}}\right)$$

Úloha: Hody mincí, V_n četnost líců, chceme $P(|V_n - \frac{1}{2}| \leq 0.05) \geq 0.95$

Řešení 1: Čebyševova nerovnost: Pro X, ϵ platí $P(|X - E[X]| > \epsilon) \leq \frac{\text{var}[X]}{\epsilon^2}$ (omezuje pravděpodobnost, že se X odchyluje od své střední hodnoty o více než ϵ).

$$\text{Poznámka, } P = E[I[|X - E[X]| > \epsilon]] \leq E\left[\frac{|X - E[X]|^2}{\epsilon^2} \cdot I[\dots]\right] \leq \frac{|X - E[X]|^2}{\epsilon^2} = \frac{\text{var}[X]}{\epsilon^2}.$$

$$P(|V_n - \frac{1}{2}| > 0.05) \leq \frac{1}{4 \cdot n \cdot (0.05)^2} = 0.05.$$

Řešení 2: Centrální limitní věta.

$$V_n = \frac{\sum_{i=1}^n X_i}{n}, \quad E[V_n] = \frac{1}{2}, \quad \text{var}[V_n] = \frac{1}{n^2} \cdot \sum^n \frac{1}{4} = \frac{1}{4 \cdot n}.$$

$$1 - P(|V_n - \frac{1}{2}| > 0.05) \geq 0.95 \quad \rightarrow \quad 0.05 \geq P(\dots) \dots$$

$$P\left(\frac{|V_n - \frac{1}{2}|}{\sqrt{\frac{1}{4 \cdot n}}} \leq \frac{0.05}{\sqrt{\frac{1}{4 \cdot n}}}\right) = P(2 \cdot \sqrt{n} \cdot |V_n - \frac{1}{2}| \leq 0.1 \cdot \sqrt{n}) = 0.95$$

Poznámky: Pro $N \sim N(0, 1)$:

$$P(|N| < U) = 0.95 \quad \rightarrow P(N < U) = 0.95 \quad \dots 95\%-kvantil$$

$$\Phi(U) \quad \dots U\text{-kvantil} \quad (\Phi(U_{0.95}) = 0.95, \Phi(U_{0.975}) = 0.975, P(N > U_{0.975}) = 0.025 \quad \dots)$$

Poznámka: Shrnutí pro písemku. $E[X] = \int_{-\infty}^{\infty} x \cdot f(x) \cdot dx$.

$$E[X^2] = \int_{-\infty}^{\infty} x^2 \cdot f(x) \cdot dx.$$

$$\text{var}[X] = E[X - E[X]]^2 = E[X^2] - E[X]^2.$$

Rovnoměrné rozdělení (R, U).

Centrální limitní věta.

X_1, \dots, X_n (iid) $\sim F$, $Y = \min(X_1, \dots, X_n), Z = \max(\dots)$, $G(y) = P(Y < y), H(z) = P(Z < z) = P(\max(\dots) < z) = [F(z)]^n$.

Vlastnosti f, F , etc.