Pravděpodobnostní metody

1 Úvod

1.1 Zákl. definice

Definice (Jevy)

Pro diskrétní pozorování: Ω – lib. konečná nebo spočetná množ. – pravděpodobnostní prostor,

 $\omega_i \in \Omega - elementární jevy$

 $A, B, \dots \subseteq \Omega - jevy$, odp. nějakým reálným otázkám pokusu

Definice (Pravděpodobnostní prostor)

 $Pravd\check{e}podobnostn\'{i}$ prostor – (Ω, \mathcal{A}, P) , kde \mathcal{A} je mn. spočetných sjednocení a průniků jevů a P zobrazení:

 $P(A): \mathcal{A} \to [0,1]$, t.ž. $O \leq P(A) \leq 1$, $P(\Omega) = 1$, $P(\cup_i A_i) = \sum_i P(A_i)$ pro $A_i \cap A_j = \emptyset$, pro nedisjunktní používám PIE.

Definice (Podmíněná pravděpodobnost)

 $P(A|B) = \frac{P(A \cap B)}{P(B)}$, pokud $P(B) \neq 0$. Zmenším si tak soubor výsledků, zjednoduším úlohu.

Definice (Nezávislost jevů)

V prostoru (Ω, \mathcal{A}, P) jsou A a B nezávislé, pokud P(A|B) = P(A), tj. $P(A \cap B) = P(A)P(B) - A$ nastane se stejnou pravděpodobností, ať už B nastalo, nebo ne.

 A_1, \ldots, A_n jsou sdruženě nezávislé, pokud $\forall i_1, \ldots, i_k \ (k = 2, \ldots, n)$ platí $P(A_{i_1} \cap \cdots \cap A_{i_k}) = \prod_{j=1}^k P(A_{i_j})$, tj. jakákoliv podmnožina je nezávislá.

Definice (Úplná pravděpodobnost)

Uvažujeme dělení prostoru (Ω, \mathcal{A}, P) na "mřížku", tj. $\Omega := \bigcup_{i=1}^{n} H_i$, kde $H_i \cap H_j = \emptyset$ $(i \neq j)$; pak H_i je úplný systém jevů. H_i jsou disjunktní, ale nemusí být nezávislé. Potom platí:

$$P(A) = P(A \cap \Omega) = P(A \cap (\cup_i H_i)) = \sum_i P(A \cap H_i) = \sum_i P(A|H_i)P(H_i)$$

Věta (Bayesova věta)

$$P(H_i|A) = \frac{P(H_i \cap A)}{P(A)} = \frac{P(A|H_i)P(H_i)}{\sum_{i} P(A|H_i)P(H_i)}$$

Definice (Náhodná veličina)

je zobrazení $X:(\Omega,\mathcal{A},P)\to(\mathbb{R},\mathcal{B}_1)$ (kde \mathcal{B}_1 značí borellovské množiny), náhodná funkce. Zjednodušuje počítání, konstrukce prostoru pravděpodobnosti může v někt. případech dělat potíže.

1.2 Rozdělení

Definice (Rovnoměrné)

 $P(X=i) = \frac{1}{n} \forall i \in \{1, \dots, n\}$ – žádná z možností není pravděpodobnější než ostatní.

Definice $(Poissonovo(\lambda))$

 $P(X=k)=e^{-\lambda \frac{\lambda^k}{k!}}$ pro $k=0,1\ldots$ – docela umělé, ale občas se objevuje jako limitní rozdělení, faktoriál rychle dotlačí pravděpodobnosti k 0 – "rozdělení řídkých jevů".

Definice (Binomick'e rozdělen'e(p, n))

 $P(X = k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$ – např. opakované tahání kuliček z osudí s vracením – součet nezávislých jevů z alt. rozdělení.

Definice (Hypergeometrické rozdělení(N, M, n))

$$P(X=k) = \frac{\binom{M}{k}\binom{N-M}{n-k}}{\binom{N}{n}} - \text{tahání bez vracení, tj. jevy jsou závislé.}$$

Definice (Zobecněné binomické)

 $P(n_0=0,n_1=1,\ldots,n_k=k) = \frac{n!}{n_0!n_1!\ldots n_k!}p_0^{n_0}\cdot \cdot \cdot \cdot \cdot p_k^{n_k} - \text{provádím nezávislých } n \text{ pokusů, které mohou dopadnout nezávislých } n \text{ pokusů, které mohou nezávislých } n \text{ pokusů, které mohou nezávislých } n$ s hodnotou v rozmezí $\{0,\ldots,k\}$. Zobecnění na vícerozměrné, tj. vektor.

Definice (Geometrické rozdělení, negativně binomické rozdělení)

- geometrické $-P(X=n)=p(1-p)^{n-1}$ čekání na 1. zdar pro alternativní rozdělení.
- negativně binomické $P(X=r) = \binom{n-1}{r-1}(1-p)^{n-r}p^r$ zobecnění, r-tý zdar v n pokusech pro alt. rozdělení.

Vlastnosti rozdělení 1.3

Definice (Distribuční funkce)

je funkce $F(x): F(x) = P(X \le x)$ por nějakou náh. veličinu x. Platí: $\lim_{x \to -\infty} F(x) = 0$, $\lim_{x \to +\infty} F(x) = 1$, funkce je neklesající a zprava spojitá. V diskrétním rozdělení lze definovat tabulkou.

Definice (Vytvořující funkce)

 $A(x) = \sum_i p_i x^i$ má jednoznačný vztah k distribuční funkci, ve spojitém případě je to její integrál, v diskrétním platí, že znám-li p_i (např. při zadání distribuční funkce tabulkou), pak znám i vytv. funkci a naopak: $\frac{A^{(n)}(0)}{n!} = p_i$.

Definice (Střední hodnota)

$$EX = \sum_{i} x_{i} p_{i} = \sum_{\omega} X(\omega) P(\omega)$$
 – vážený průměr hodnot, z hlediska 1 opakování testu ale nic neříká. – platí $E(a + bX + cY) = a + bEX + cEY$ a to i když X, Y jsou závislé

 $\textbf{Definice} \ (\textit{Kovariance}, \ \textit{korelace})$

- kovariance $\mathbf{cov}(X,Y) = E((X-EX)(Y-EY))$ (a pro lineárně nezávislé jevy je nulová) korelace popis lin. závislosti X,Y: $\mathbf{cor}(X,Y) = \frac{\mathbf{cov}(X,Y)}{\sqrt{\mathbf{var}(X)}\sqrt{\mathbf{var}(Y)}}$

Definice (Rozptyl)

 $\mathbf{var}(X) = E(X - EX)^2$ – doplnění o další informaci, stř. hodnota čtverce odchylky od stř. hodnoty

- platí $\mathbf{var}(a+bX) = b^2\mathbf{var}(X)$
- odmocnina z rozptylu je směrodatná odchylka
- platí $\mathbf{var}(a + bX + cY) = b^2 \mathbf{var}(X) + c^2 \mathbf{var}(Y) + 2bc \cdot \mathbf{cov}(x, Y)$

Poznámka (Rozdělení součtů)

Přesný výpočet – pomocí konvolucí:
$$P(X + Y = i) = P(X = j\&Y = i - j) = \sum_{j=0}^{i} P(X = j)P(Y = i - j)$$

Pomocí vytvořujících funkcí – X odp. $A(X)$, Y odp. $B(X)$ nezávislé, pak $(X + Y)$ odpovídá vytv. funkce $A(x)B(x)$ (pro důkaz stačí porovnat koeficienty u jednotlivých x^n , indukcí platí i pro součty více veličin).

Poznámka (Náhodný součet náhodných veličin)

Tj. mám-li náhodný počet náh. (stejně rozdělených) veličin, chci jejich součet $(S_N = X_1 + \cdots + X_N)$ – vytvořující funkce vyjde B(A(x)) (přes $P(S_N = k)$ odpovídá k-tému členu n-té konvoluce nez. vel. X_i). Z toho $ES_N = EX \cdot EN$. Příklady použití – přežití hadích vajíček $(X_i \sim Alt(p), N \sim Po(X)), n$ -tá generace / štěpění jader – P(P(x)) je druhá generace.

Větv 1.4

Věta (Čebyševova nerovnost)

$$P(|X - EX| \ge \varepsilon) \le \frac{\mathbf{var}(X)}{\varepsilon^2}$$

– plyne z ní "konvergence v pravděpodonosti", tj. $\bar{X_n} \to (p)\mu$ (při opakování pokusů a průměrování výsledku se nemění stř. hodnota, ale rozptyl klesá s $\frac{1}{n}$)

Věta (Markovova nerovnost)

$$P(|X - EX|^2 \ge \varepsilon) \le \frac{E|X|^2}{\varepsilon^2}$$

Věta (Centrální limitní věta)

Platí pro $X_1, X_2...$ nezávislé a stejně rozdělené, $EX_i = \mu$, $\mathbf{var}(X_i) = \sigma^2$ (konečný rozptyl!). Potom:

$$P\left(\frac{\sum_{i=1}^{n} X_i - n\mu}{\sqrt{n\sigma^2}} \le x\right) = \int_{-\infty}^{x} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{t^2}{2}} dt$$

Tedy rozdělení součtu nezávislých stejně rozdělených náh. veličin mohu aproximovat Gaussovým rozdělením. Aproximace je dobrá už od n = 20, pro binom. rozdělení od n = 50, $p \in [0.1, 0.9]$.

2 Rekurentní jevy

Motivace

Mějme náh. veličinu, nabývající hodnot -1, +1 s pravděpodobnostmi p, 1-p. V tomhle případě chceme simulovat součet n hodnot S_n (např. stav konta po prohrách/výhrách). To nabývá hodnot po celém \mathbb{Z} . Chceme zjistit, kdy se dostaneme zpět na 0, jednotlivé hodnoty jsou závislé $-S_n$ přímo závisí na S_{n-1} .

Definice (Rekurentní jev)

Pokud pro takový jev platí $P(E_{j1}, \dots E_{j(m+n)}) = P(E_{j1}, \dots E_{jm}) \cdot P(E_{j(m+1)}, \dots E_{j(m+n)})$, nazveme ho rekurentní jev. Neříkám tu nic o závislosti bezprostředně po sobě jdoucích výsledků.

Definice (Pravděpodobnosti nastání)

Označím pravděpodobnosti

- 1. $u_n = P(\xi \text{ nastal v kroku } n)$, vytvořující funkce U(x)
- 2. $f_n = P(\xi \text{ nastal v kroku } n \text{ POPRVÉ})$, funkce F(x)
- 3. $f_n^r = P(\xi \text{ nastal v kroku } n \text{ PO } r\text{-T\'E})$

Poznámka ($Vztah u_n \ a \ f_n$)

Když jev ξ nastal v kroku n, tak někdy musel nastat poprvé. Pokud to bylo v k-tém kroku, pak lze uvažovat, že ξ nastal na konci posloupnosti délky n-k. Podle věty o úplné pravděpodobnosti platí pro každé $n \geq 1$:

$$u_n = f_1 u_{n-1} + f_2 u_{n-2} + \dots + f_n u_0$$

Takže dostávám konvoluci bez 1 členu, dodefinuji $u_0 = 1$, $f_0 = 0$ (potom f_n tvoří rozdělení pravděpodobnosti, ale u_n ne).

Věta (Vztah vytv. funkcí rek. jevů)

Platí:
$$U(x) = \frac{1}{1 - F(x)}$$
.

Důkaz

Z předch. výpočtů dostanu rovnice tvaru $u_n = f_0 u_n + f_1 u_{n-1} + \cdots + f_n u_0$ (pro každé n > 0, pro n = 0 neplatí!), vynásobím je x^n a sečtu po sloupcích, takže dostanu $U(x) = u_0 x^0 + U(x) F(x)$.

Věta (Vytv. funkce pro r-tý návrat)

Pro rekurentní jevy spočteme vytv. funkci r-tých návratů jako r-tou mocninu vytv. funkce prvních návratů.

Důkaz

Pro r=2 podobně jako v předchozí větě, uvažuju jenom, že $\overline{f_n^2}=f_0f_n+f_1f_{n-1}+\cdots+f_nf_0$, tj. dostávám úplnou konvoluci pro každé $n \ge 0$, z ní podobně vynásobením rovnic x^n a sečtením po sloupcích dostávám výsledek. Pro rvyšší než 2 plyne zjevně indukcí.

Poznámka

Chová se podobně jako součet nezávislých náhodných veličin – jde vlastně o nezávislé náhodné veličiny T_1, T_2, \ldots které představují doby mezi návraty jevu. Po nastání jevu se jede "odznova", zapomínám předchozí pokusy, tj. veličiny jsou nezávislé. Proto se doba čekání na n-tý výskyt jevu ξ dá popsat náh. veličinou $T_1 + T_2 \cdots + T_n$, kde T_i jsou nezávislé, stejně rozdělené a popisují dobu do prvního výskytu jevu.

Markovovy řetězce

Přechod z rekurentních jevů, změna značení: $f_i \to f_{ii}, u_i \to p_{ii}$.

3.1 **Definice**

Definice (Markovův řetězec s diskréním časem a množinou stavů S)

Je dána posloupnost náh. veličin $\{X_n, n \in \mathbb{N}_0\}$ s celočíselnými hodnotami a stavový prostor $S \subseteq \mathbb{Z}$, definovaný předpisem $i \in S \equiv \exists n \in \mathbb{N} : P(X_n = i) \geq 0$. Potom posloupnost $\{X_n\}$ nazveme *Markovův řetězec*, pokud splňuje "Markovovu vlastnost":

$$P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots X_0 = i_0) = P(X_{n+1} = j | X_n = i) \quad \forall n \in \mathbb{N}_0$$

přičemž musí platit $\forall i, j, i_{n-1}, \dots, i_0 \in S : P(X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_0 = i_0) > 0.$

Definice (Pravděpodobnost přechodu)

Označíme
$$P_{ij}(n, m+n) := P(X_{m+n} = j | X_n = i), P_{ij}(n) := P(X_{n+1} = j | X_n = i).$$

Definice (Pravděpodobnost a stř. hodnota podmíněná stavem)

Označíme $P_j(\cdot) = P(\cdot|X_0 = j)$, kde · znamená libovolný jev, tj. pravděpodobnost nastání mého jevu, za podmínky, že se nacházím ve stavu j.

Označíme $E_j(\cdot) = E(\cdot|X_0 = j)$ střední hodnotu nějakého jevu za předpokladu, že vycházím ze stavu j.

Definice (Homogenní Markovův řetězec)

Nezávisí-li $P_{ij}(n, m+n)$, potažmo $P_{ij}(n) := p_{ii}$ na n, nazývá se řetězec homogenní.

Poznámka

Průchod počátečním stavem v Markovově řetězci je rekurentní jev. Průchod nějakým jiným stavem je rekurentní jev se zpožděním, způsobeným nutností poprvé dosáhnout onoho stavu z počátečního. Markovův řetězec lze reprezentovat maticí $\mathcal{P} = (p_{ij})$ spolu s "rozdělením počátečních pravděpodobností" (udáním počátečního stavu) $a = \{a_i\}$.

3.2 Klasifikace stavů

Definice (Čas návratu)

Označíme minimální čas návratu do stavu $j-\tau_j(1)=\inf\{n>0,n\in\mathbb{N},X_n=j\}$ (s $\inf\{\emptyset\}=\infty$) jako čas prvního návratu. k-tý návrat definujeme rekurentně $\tau_j(k+1) = \inf\{n > \tau_j(k) : X_n = j\}$ a 0-tý návrat $\tau_j(0) = 0$.

Definuji:

1.
$$P_i(\tau_j(1) = n) := f_{ij}^{(n)}, f_{ij}^{(0)} = 0$$
 (pravděpodobnost prvního přechodu z i do j v čase n)

2. $P_i(\tau_j(1) < \infty) = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)} := f_{ij}$ (pravd. vůbec nějakého přechodu z i do j)

2.
$$P_i(\tau_j(1) < \infty) = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)} := f_{ij} \text{ (pravd. vůbec nějakého přechodu z } i \text{ do } j)$$

Definice (Trvalý a přechodný stav)

Řeknu, že stav j je:

- 1. $trval\acute{y}$, když $f_{jj} = 1$ (v konečném čase se do něj jistě vrátím)
- 2. přechodný, když $f_{jj} < 1$ (existuje možnost, že čas návratu je nekonečný)

Definice (Nulový a nenulový stav)

Řeknu, že trvalý stav j je:

- 1. $nenulov\acute{y},$ když $\mu_j:=E_j\tau_j(1)<+\infty$ (tj. stř. hodnota času 1. návratu je konečná)
- 2. $nulov\acute{y}$, $kdy\check{z} \ \mu_j = \infty$

Poznámka (O konvolucích v homogenních mark. řetězcích)

1.
$$p_{jj}^{(n)} = \sum_{k=0}^{n} f_{jj}^{(k)} p_{jj}^{(n-k)}$$
 ($n \ge 1$) (pravd. nějakého návratu = 1. návrat + zbytek)
2. $p_{ij}^{(n)} = \sum_{k=0}^{n} f_{ij}^{(k)} p_{jj}^{(n-k)}$ ($n \ge 0, i \ne j$) (1. přechod do cíl. stavu + zbytek)

Věta (O trvalém stavu)

Stav v homogením M. ř. je trvalý, právě když $\sum_{n=0}^{\infty} p_{jj}^{(n)} = \infty \text{ (pravděpodobnosti návratu pro čas jdoucí k nekonečnu jdou k 1, tj. sčítám řadu jedniček).}$

Podobně lze definovat, že stav je přechodný, když tato suma konverguje.

Poznámka

Do trvalého stavu vstoupí nějaká nekonečná markovovská posloupnost stavů nekonečně mnohokrát s pravděpodobností 1. Stav je přechodný, když počet vstupů do něj v takové posloupnosti je konečný s pravděpodobností 1.

Definice (Periodický a neperiodický stav)

Nechť d_j je největší společný dělitel čísel $n \ge 1$ $(n \in \mathbb{N})$ takových, že $p_{jj}^{(n)} > 0$. Potom

- 1. jestliže $d_i = 1$, řekneme, že j je neperiodický stav,
- 2. jestliže $d_i > 1$, řekneme, že j je periodický stav.

Poznámka (Zjišťování stavů na základě konvergence $p_{ij}^{(n)}$)

V případě, že je stav j přechodný nebo trvalý a nulový, platí $\lim_{n\to\infty} p_{ij}^{(n)} = 0 \ \forall i\in S$. Jen je-li stav j trvalý a nenulový, je tato limita pro nějaké i nenulová.

Příklady

- 1. Symetrická náh. procházka po přímce začínám z 0, s pravd. 1/2 jdu doleva a s 1/2 doprava z každého stavu. Pak je stav 0 trvalý, nulový a periodický s periodou 2.
- 2. Nesymetrická procházka doleva jdu s pravd. q, doprava s p. Pak stav 0 je přechodný! Používá se v generátorech náh. čísel.

3.3 Stacionární rozdělení

Definice (Rozložitelný homogenní Markovův řetězec)

Stav E_j je dosažitelný ze stavu E_i , když existuje n (čas) takové, že $p_{ij}^{(n)} > 0$. Markovův řetězec je nerozložitelný, jestliže všechny stavy jsou navzájem dosažitelné.

Věta (O rozložitelném řetězci)

Máme-li homogenní M. řetězec s konečně mnoha stavy, potom je rozložitelný, právě když matice přechodu se dá vyjádřit jako

$$P = \left(\begin{array}{cc} P_1 & \emptyset \\ A & B \end{array}\right)$$

po případných (simultánních!) permutacích sloupců a řádků, a P_1 a B jsou čtvercové.

Věta (O dosažitelnosti a typu stavu)

- 1. Je-li stav j dosažitelný z i a opačně, pak i a j jsou stejného typu (stejná nulovost a periodicita ??).
- 2. Je-li j stav trvalý a k z něj dosažitelný, pak k je trvalý a zároveň j je dosažitelný z k (protože se do j a z něj zas do k určitě v konečném čase vrátím).

Důsledek

V konečném homogenním Markovově řetězci nemůžou všechny stavy být přechodné a neexistují nulové stavy. Po určité době pohyb v homogenním konečném M. řetězci dospěje do něčeho, čemu říkáme *stacionární rozdělení*.

Definice (Stacionární pravděpodobnostní rozdělení)

Mějme homogenní Markovův řetězec $\{X_n\}$, množinu stavů S a matici pravděpodobností přechodů \mathcal{P} . Pak je-li $\Pi = \{\pi, j \in S\}$ nějaké pravděpodobnostní rozdělení na S (tj. $\pi_j \geq 0 \ \forall j \in S, \sum_{j \in S} \pi_j = 1$), nazveme ho stacionárním rozdělením, platí-li $\Pi^T = \Pi^T P$ (tj. zachovává pro jednotku času rozložení "částic").

Poznámka

Pro homogenní M. ř. se stacionárním (počátečním) rozdělením platí $P_1(X_0 = i_0, ..., X_n = i_n) = P_k(X_0 = i_0, ..., x_n = i_n) \ \forall k, \forall i_j, j = 1...k$

Věta (Vlastnosti nerozložitelného homogenního řetězce)

Nerozložitelný homogenní M. řetězec:

- 1. má-li všechny stavy přechodné nebo trvale nulové, pak v něm stacionární rozdělení neexistuje
- 2. má-li všechny stavy tvale nenulové, pak v něm existuje právě jedno stacionární rozdělení.
 - Jsou-li stavy neperiodické, potom navíc platí $\lim_{n\to\infty} p_{ij}^{(n)} = \Pi_j(>0), i, j \in S$ a $\lim_{n\to\infty} p_{jj}^{(n)} = \Pi_j(>0), j \in S$
 - jsou-li stavy periodické, pak platí (Cauchyovsky) $\lim_{k\to\infty} \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n p_{ij}^{(k)} = \Pi_j(>0), i, j \in S$ a $\lim_{k\to\infty} \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n p_{ij}^{(k)} = \Pi_j(>0), j \in S$

tj. stacionární rozdělení je limitní, existuje-li.

Pro konečný počet stavů nastává určitě varianta 2.

Příklady

• Markovův řetězec daný maticí

$$P = \begin{pmatrix} q & p & 0 & 0 & \dots \\ q & 0 & p & 0 & \dots \\ 0 & q & 0 & p & \dots \\ 0 & 0 & q & 0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix}$$

kde $p+q=1, 0 . Je nerozložitelný, hledám stacionární rozdělení, najdu z <math>(\Pi_1, \Pi_2 \dots) = (\Pi_1, \Pi_2 \dots) \cdot P$ pomocí rozepsání na nekonečno rovnic, vyjde (z rekurentního vztahu $\Pi_j = q\Pi_{j-1} + p\Pi_{j+1})$ vzorec $\Pi_j = (\frac{p}{q})^j \Pi_0 (j \in \mathbb{N}_0)$, potom z nerozložitelnosti jsou stavy nenulové a trvalé; pokud $\sum_{j=1}^{\infty} \Pi_j$ konverguje, stacionární řešení existuje.

6

- Nějaký automat s posouváním konečné pásky délky n s pravidly $1 \to 0, L$ a $0 \to 1, R$ a $* \to 1, R$ (kde * je jen na začátku a na konci), na počátku mám na pásce nějaké náh. číslo, kde prvních m ($0 \le m \le n$) jsou jedničky mám "useknutě" geometricky rozdělenou náh. veličinu. Hledání první jedničky se dá popsat M. ř. s konečně mnoha stavy.
- Mám N kuliček ve dvou pikslách A a B. V každém kroku náhodně vyberu jednu kuličku a z té piksly, ve které
 je, jí přesunu do druhé. Tohle se dá simulovat Markovovým řetězcem stav systému popíšu jako počet kuliček
 v piksle A.

Potom ze stavu E_n , kdy v A je n kuliček, jdu s pravděpodobností $\frac{n}{N}$ do stavu E_{n-1} a s $\frac{N-n}{N}$ do stavu E_{n+1} . Z toho si můžu udělat matici P a pak hledat Π tak, že $\Pi^T = \Pi^T P$ (nebo $P^T \Pi = \Pi$).

To se dělá tak, že pro každý stav E_n si napíšu rovnici $\pi_n = \frac{N - (n-1)}{N} \pi_{n-1} + \frac{n+1}{N} \pi_{n+1}$. (V té matici se podívám na příslušný sloupec – jde o součet toho, s jakou pravděpodobností se z jakého stavu dostanu do E_i . Když se na to podíváte, tady to platí i pro krajní stavy, kdy jeden z těch členů je prostě nulový.) Z toho můžu vyjádřit rekurentní vztah (protože $\pi_0 = \frac{1}{N} \pi_1$ a takhle se dá dosazovat dál a dál a dál), vyjde $\pi_n = \frac{n}{N} \pi_n + \frac{n+1}{N} \pi_{n+1}$ a z toho dostanu $\pi_{n+1} = \frac{N-n}{n+1} \pi_n$.

Z rekurentního vztahu jde pomocí π_0 vyjádřit úplně všechny členy, díky kouzlům s násobením pak vychází, že $\pi_n = \binom{N}{n} \pi_0$. Abych dostal platné pravděpodobnostní rozdělení, součet všech pravděpodobností všech stavů musí dávat jedničku, tj. $\sum_{i=1}^{N} \binom{N}{i} \pi_0 = 1$. Z binomické věty vyjde, že $2^N \pi_0 = 1$ a tedy $\pi_0 = \frac{1}{2^N}$, a tak dostanu celé rozdělení.

4 Fronty

4.1 Exponenciální rozdělení

Poznámka (Vztah Exp a Ge)

Mezi exponenciálním a geometrickým rozdělením je oboustranný vztah:

- $Exp(\lambda) \sim Ge(1 e^{-\lambda})$
- $Ge(p) \sim Exp(-\log(1-p))$

Dá se to použít na generování náh. čísel z geom. rozdělení.

Důkaz

 $\operatorname{Pro} Exp(\lambda) \text{ je hustota pravd. } f(x) = \lambda e^{-\lambda x}, \text{ z toho } F(i) = 1 - \lambda e^{-\lambda i} \text{ a potom } F(i+1) - F(i) = (1 - e^{-\lambda})(e^{-\lambda})^i = pq^i.$

Poznámka (Vlastnosti Exp)

"Nezáleží na tom, kolik už výrobek přežil, ptám-li se na jeho další přežití – Exp nemá paměť."

$$P(X > x + y | X > x) = e^{-\lambda(x+y)} / e^{-\lambda x} = P(X > y)$$

V realitě je to trochu moc pesimistické, ale dobře se s tím počítá.

Definice (Intenzita poruch)

Jde o pravděpodobnost okamžitého selhání:

$$\frac{P(x < X < x + \delta | X > x)}{P(X > x)} = \frac{P(x \le X \le x + \delta | X > x)}{P(X > x)} = \frac{\delta \cdot \frac{F(x + \delta) - F(x)}{\delta}}{1 - F(x)} \approx \delta \frac{f(x)}{1 - F(x)}$$

a právě f(x)/1 - F(x) je intenzita poruch.

Poznámka

Intenzita poruch exponenciálního rozdělení je konstantní – λ a exponenciální je jediné spojité rozdělení, které má tuto vlastnost. Podobně geometrické rozdělení je jediné diskrétní rozdělení s konstatní intenzitou poruch.

4.2 Modely zrodu a zániku

Definice (Model zrodu a zániku)

Mějme nějaký systém s konečně nebo spočetně mnoha stavy E_i , kde je možné se v 1 kroku (v intervalu délky h) buď posunout k sousedním, nebo zůstat ve stejném:

$$E_{i} \rightarrow \begin{cases} E_{i+1} & \lambda_{i}h + o(h) \\ E_{i} & 1 - (\lambda_{i} + \mu_{i})h + o(h) \\ E_{i-1} & \mu_{i}h + o(h) \\ E_{i+k} & (k \in \mathbb{Z}) & o(h) \end{cases}$$

kde o(h) je libovolně malý člen vzhledem k h ($\frac{o(h)}{h} \to 0$ pro $h \to 0$). $\lambda_i h, \mu_i h$ ukazuje, že doby mezi událostmi se řídí exp. rozdělením.

Označme $P_n(t)$ pravděpodobnost, že v čase t je systém ve stavu E_n . Zajímá nás $\lim_{t\to\infty} P_n(t) := p_n$, tj. pravděpodobnosti obsazení systému po té, co se stabilizoval.

 X_i, Y_i označíme nějaké náh. veličiny – doby mezi přechody do vyššího, resp. nižšího stavu.

Algoritmus (Výpočet obsazení modelu)

Chci zjistit $P_n(t+h)$ pro nějaké malé h (tj. pravd., že v čase t+h budu ve stavu n). Potom

$$P_n(t+h) = \frac{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_{n+1}(t)(\mu_{n+1} h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h - \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h + \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h + \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h))}{P_n(t)(1-\lambda_n h + \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h)}{P_n(t)(1-\lambda_n h + \mu_n h + o(h))} + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h)}{P_n(t)(1-\lambda_n h + \mu_n h + o(h)}) + \frac{P_n(t)(\mu_n h + \mu_n h + o(h)}{P_n(t)(1-\lambda_n h + \mu_n h$$

Z toho získám pro $n \geq 1$ (vydělím $\frac{h}{h}$ a zahodím $\frac{o(h)}{h}$)

$$P_n^{\prime\prime}(t) = -(\lambda_n + \mu_n)P_n(t) + \mu_{n+1}P_{n+1}(t) + \lambda_{n-1}P_{n-1}(t)$$

Pro E_0 dostanu rovnici

$$P_0'(t) = -\lambda_0 P_0(t) + \mu_1 P_1(t)$$

Z toho mám soustavu díf. rovnic, vezmu nějaké poč. podmínky $(P_i(0) = 1, P_j(0) = 0, j \neq i, tj. začátek ve stavu <math>E_i$) a spočítám. Limity v $\infty - p_n$ – dostanu položením levé strany rovnice (derivací) rovné nule a nahrazením $P_n(t)$ přímo p_n .

Poznámka

- 1. Model lze charakterizovat jak počty událostí za daný časový úsek (očekávané λT pro délku T), tak dobami mezi příchody požadavků tj. je vidět, že mezi těmito věcmi $(Po(\lambda) \text{ a } Exp(\lambda))$ je nějaký vztah, že jsou převoditelná (viz dále).
- 2. Více strojů se stejnou intenzitou lze "sesypat" do jednoho, nezáleží na začátku práce strojů (exp. rozdělení nemá paměť).

Definice (Lineární model zrodu a zániku)

Mám n jedinců, v čase [t, t+h) každý z nich může umřít (s pravd. μ) nebo se rozdělit na 2 (s pravd. λ).

• Zvýšení počtu: binomické rozdělení – vyberu 1 dělícího se, ostatní se nedělí

$$\binom{n}{1}(\lambda h + o(h))(1 - \lambda h - \mu h + o(h))^{n-1} = \dots \approx n\lambda h + o(h)$$

• Snížení: podobně, vyjde $n\mu h + o(h)$.

Označím $F(t,s) := \sum_{n=0}^{\infty} P_n(t)s^n$ – vytvořující funkce $P_n(t)$ pro nějaký pevný čas t.

Věta (O vytvořující funkci lineárního modelu)

Pro případ lineárního modelu zrodu a zániku má F(t,s) tvar

$$F(t,s) = \frac{\mu(1 - e^{(\lambda - \mu)t}) - (\lambda - \mu e^{\lambda - \mu)t})s}{\mu - \lambda e^{(\lambda - \mu)t} - \lambda(1 - e^{(\lambda - \mu)t})s}$$

protože řešení diferenciálních rovnic dává

$$P_n(t) = (1 - A(t))(1 - B(t))(B(t))^{n-1} \quad n \ge 1$$

$$P_0(t) = A(t)$$

kde

$$A(t) = \frac{\mu(e^{\lambda - \mu} - 1)}{\lambda e^{(\lambda - \mu)t} - \mu} \quad \text{a} \quad B(t) = \frac{\lambda(e^{(\lambda - \mu)t} - 1)}{\lambda e^{(\lambda - \mu)t} - \mu}$$

Model (M1 – Neomezená ústředna)

Mějme tel. ústřednu s neomezeně mnoho linkami, potom $\mu_n = n\mu$ (intenzita ukončení hovoru) a $\lambda_n = \lambda$ (intenzita navázání hovoru) – z exp. rozdělení. Narozdíl od předch. případu nezávisí příchozí hovory na počtu probíhajících. Dosadím do obecných rovnic moje μ_n a λ_n a dostanu limitní pravděpodobnosti $p_1 = \frac{\lambda}{\mu} p_0$ atd., obecně

$$p_n = \frac{\lambda^n}{n! \mu^n} p_0 = (\frac{1}{n!}) (\frac{\lambda}{\mu})^n p_0$$

což odpovídá Poissonovu rozdělení. Najdu p_0 , tak aby $\sum_{i=1}^{\infty} p_i = 1$; z Taylora $p_0 \sum_{i=0}^{\infty} \frac{1}{i!} (\frac{\lambda}{\mu})^i = p_0 e^{\lambda} \mu$, takže $p_0 = e^{-\frac{\lambda}{\mu}}$ a hledané řešení je $Po(\frac{\lambda}{\mu})$.

Model (M2 – Dvojbudka s neomezenou frontou)

Příchod zákazníka – intenzita λ , obsluha – intenzita μ , stav – počet obsluhovaných + počet ve frontě. Potom $\lambda_n = \lambda$

a
$$\mu_n = \begin{cases} 0 & n=0 \\ \mu & n=1 \\ 2\mu & n \ge 2 \end{cases}$$

$$p_1 = \frac{\lambda}{\mu} p_0$$
 $p_2 = \frac{1}{2} \frac{\lambda^2}{\mu^2} p_0$ $p_3 = \frac{1}{4} (\frac{\lambda}{\mu})^3 p_0$ $p_n = \frac{1}{2^{n-1}} (\frac{\lambda}{\mu})^n p_0$

Dostanu nějaké Ge. Aby se netvořila nekonečně dlouhá fronta, je nutné zachovat podmínku $\mu > \lambda$.

Model (M3 – Parkoviště bez fronty / konečná ústředna)

Nmíst, 1 vjezd a 1 výjezd, nesmí se tvořit fronta. Potom

- $\lambda_n = \lambda$ (v krátké době projede jen 1 auto), $\mu_n = \frac{n\mu h}{n} + o(h)$ (vyberu 1 auto a nechám ho odjet $\sim Bi(n, \mu h + o(h))$)

Rovnice pak vyjdou takhle, konkrétní řešení pro $P_n(t)$ máme dosazením do obecného vztahu pro dif. rovnice:

$$\begin{split} P_0'(t) &= -\lambda P_0(t) + \mu P_1(t) \\ P_n'(t) &= -(\lambda + n\mu) P_n(t) + (n+1)\mu P_{n+1}(t) + \lambda P_{n-1}(t) \\ P_N'(t) &= -N\mu P_n(t) + \lambda P_{N-1}(t) \end{split}$$
nemůže vzniknout odjezdem auta

Limitní rozdělení dostaneme položením derivací nule a vyřešením soustavy za podmínky $p_i \ge 0, \sum_{i=1}^{N} p_i = 1$ (aby šlo o platné rozdělení pravděpodobnosti), z rekurzivních vztahů vyjde $UPo(\frac{\lambda}{\mu})$ (useknuté Poissonovo rozdělení – Poissonovo s normalizační konstantou "přerozdělením chvostu", useknutí se ale v praxi často zanedbává):

$$p_{1} = \frac{\lambda}{\mu} p_{0} \qquad p_{n} = \frac{1}{n!} (\frac{\lambda}{\mu})^{n} p_{0} \quad n = 1, \dots, N \qquad p_{n} = \frac{e^{-\frac{\lambda}{\mu}} (\frac{\lambda}{\mu})^{n}}{n!} \cdot \frac{1}{1 - \sum_{i=N+1}^{\infty} \frac{e^{-\frac{\lambda}{\mu}} (\frac{\lambda}{\mu})^{i}}{i!}}$$

Model (M2a – Budka s omezenou frontou)

Intenzita příchodů a odchodů je konstantní $(\lambda_n = \lambda, \mu_n = m)$, tohle platí pro 1 budku, bylo-li by jich víc, měl bych podobný, ale složitější výpočet. Dostávám pak rekurentní rovnici $p_n = (\frac{\lambda}{\mu})^n p_0$, podle které vidím, že jde o $UGe(\frac{\lambda}{\mu})$ $(p_n = \frac{\lambda}{\mu})^n$, "něco"). Z té rovnice pak (podle vzorce pro součet prvních N+1 členů geometrické posloupnosti) vyjde:

$$\sum_{i=0}^{N} p_{i} = \sum_{i=0}^{N} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{i} p_{0} = \frac{\left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{N+1} - 1}{\frac{\lambda}{\mu} - 1}$$

A tento součet musí být roven jedné, aby šlo o korektní rozdělení pravděpodobnosti, takže celkově dostávám:

$$p_0 = \frac{\mu^N (\lambda - \mu)}{\lambda^{N+1} - \mu^{N+1}}$$

Model (M4 – 1 opravář na M strojů)

Jde v podstatě o inverzi parkoviště. Mám M strojů, intenzita poruch $\lambda_n = (M-n) \cdot \lambda$ (protože pokud se už n strojů porouchalo, ještě se může porouchat M-n) a doba obsluhy (opravy) je $\mu_n = \mu$ (konstantní). Dostávám také UPo, jen s prohozenými parametry $UPo(\frac{\mu}{\lambda})$ a opačným počítáním indexů. Vychází $p_{M-k} = \frac{1}{k!} (\frac{\mu}{\lambda})^k p_M$ a p_M slouží jako normalizační konstanta.

Model (M5 – Líní svářeči)

Mám a svářečů, pokud svářeč nepracuje, začne pracovat s intenzitou λ , při práci s intenzitou μ přestane.

$$\lambda_{\underline{n}} = (a - n)\lambda \qquad \mu_{\underline{n}} = n\mu \qquad p_{\underline{n}} = \binom{a}{n} (\frac{\mu}{\lambda + \mu})^{a-n} (1 - \frac{\mu}{\lambda + \mu})^n$$

Intenzity jdou "proti sobě", ovlivňují se navzájem. Výsledné rozdělení je binomické.

! Tady chybí ještě model $\mathrm{M}/\mathrm{M}/1$ s hodnotami W a L, probíraný na přednášce 18.12!

4.3 Poissonovo rozdělení

Definice (Poissonovo rozdělení ("rozdělení řídkých jevů")

Náh. veličina X má Poissonovo rozdělení s parametrem κ , jestliže $P(X=n)=e^{-\kappa}\frac{\kappa^n}{n!}$ pro n=0,1... Vytvořující funkce (z Taylora) $A(x)=e^{-\kappa}e^{\kappa x}$, stř. hodnota κ a rozptyl taky κ (z derivací vytv. funkce).

Poznámka (Součet Poissonových rozdělení)

Mám-li 2 veličiny X, Y a $X \sim Po(\kappa_1), Y \sim Po(\kappa_2)$ a jsou nezávislé, pak platí $X + Y \sim Po(\kappa_1 + \kappa_2)$ (ze součinu vytvořujících funkcí).

Poznámka (Aproximace binomického rozdělení normálním)

Binomické rozdělení lze podle centrální limitní věty aproximovat rozdělením No(np, np(1-p)), nejde ale dělat vždy (potřebuji pevné p).

Poznámka (Aproximace binomického rozdělení Poissonovým)

Mám Bi(n,p) jako součet S_n nezávislých $X_1+\cdots+X_n$ z Alt(p). Pokud $p\to 0$ a $n\to \infty$ (hodnota p není pevná, záleží na n, platí $np_n\to \kappa$), lze aproximovat (kam se podělo (n-k)!) ??):

$$p_k = \frac{n!}{(n-k)!k!} p^k (1-p)^{n-k} = np(n-1)p \dots (n-k+1)p \cdot \frac{1}{k!} (1-p)^{n-k} \approx \kappa^k (1-\frac{\kappa}{n})^{n-k} \approx \kappa^k \frac{e^{-\kappa}}{k!}$$

10

4.4 Poissonův proces

Definice (Poissonův proces)

Pro nějaké události (proces příchodu) a náh. veličiny X_i (doby mezi příchody) definuji *čítací proces* N(t), označující počet událostí v intervalu [0,t]. pak tento čítací proces nazvu (homogenní) *Poissonův proces*, pokud platí:

- 1. N(0) = 0
- 2. počet událostí v disjunktních čas. úsecích jsou nezávislé náh. veličiny
- 3. rozdělení počtu událostí v intervalu I záleží pouze na délce tohoto intervalu, nikoliv na hodnotě procesu v čase, kdy I začíná (stacionarita)
- 4. $P(N(h) = 1) = \lambda h + o(h)$, P(N(h) = 2) = o(h) za krátký čas. úsek se stane povětšinou jen 1 událost (podobně jako v předch. modelech)

Věta (Exponenciální rozdělení pravděpodobnosti, že nenastane žádná událost)

Platí $P(N(t) = 0) = e^{-\lambda t}$, tj. pravděpodobnost, že se do času t nic nestane, klesá exponenciálně.

Důkaz

Označme $P_0(t) := P(N(t) = 0)$. Pak platí (ze vzorců) $P_0(t+h) = P_0(t) \frac{(1-\lambda h + o(h))}{(1-\lambda h + o(h))}$, převedením $P_0(t)$ a vydělením $P_0(t)$ a její řešení odpovídá (protože $P_0(0) = 1$).

Věta (Doby mezi událostmi $\sim Exp(\lambda)$)

Doby mezi událostmi v homogenním Poissonově procesu se řídí exp. rozdělením s parametrem λ .

Důkaz

Vím, že $P(X_1 > t) = P(N(t) = 0) = e^{-\lambda t}$, takže $P(X_1 \le t) = 1 - e^{-\lambda t}$ – distrib. fce odpovídá exp. rozdělení. Potom pro $P(X_2 > s + t | X_1 = s)$ vychází stejně. S odvoláním na nezávislost dostávám indukcí všechny X_i .

Věta (Doba čekání na n-tou událost $\sim \Gamma(n, \lambda)$)

Doba čekání na n-tou událost se řídí gamma-rozdělením s parametry n, λ .

Důkaz

Definujme čas do n-té události jako $S_n = X_1 + \dots + X_n$, z konvolucí vyjde, že hustota pravděpodobnosti náh. veličiny S_n má tvar $g(x,n,\lambda) = \frac{\lambda^n}{\Gamma(n)} e^{-\lambda x} x^{n-1}$, kde $\Gamma(n) = \int_0^\infty e^{-x} x^{n-1} \mathbf{d}x$, což pro přirozená n dává $\Gamma(n) = (n-1)!$. Výsledná hustota pravděpodobnosti odpovídá gamma-rozdělení:

$$g(x, n, \lambda) = \lambda \cdot \frac{e^{-\lambda x} (\lambda x)^{n-1}}{(n-1)!}$$

Věta (Poissonovo rozdělení pravděpodobnosti, že nastane n událostí)

Platí $P(N(t) = n) = e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^n}{n!}$, tedy počet událostí v intervalu délky t se řídí $Po(\lambda t)$.

Důkaz

Plyne z $N(t) \ge n \iff S_n \le t$: $P(N(t) = n) = P(S_n \le t) - P(S_{n+1} \le t) = I_n - I_{n+1}$ pro $I_k = \int_0^t \frac{\lambda^k}{\Gamma(k)} e^{-\lambda x} x^{k-1} dt$. Dokážu, že $I_n = I_{n+1} + \frac{(\lambda t)^n}{n!} e^{-\lambda t} - I_{n+1}$ (rozdělím I_n metodou per partes, kde $u = e^{-\lambda x}$ a $v' = x^{n-1}$).

4.4.1 Hledání λ pro naměřené hodnoty

Algoritmus (Nalezení λ)

Mám nějaké naměřené hodnoty $X_1, X_2 ... X_n$, hledám λ pro exponenciální rozdělení, jímž by se měly řídit (takovou, aby byly hodnoty nejpravděpodobnější).

- Spočtu $\overline{X_n} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$.
- Pro $Exp(\lambda)$ platí $EX = \frac{1}{\lambda}$, takže z Čebyševovy nerovnosti $(\lim_{n\to\infty} P(|\overline{X_n} \mu| \ge \varepsilon) = 0)$ dostanu $\lambda \approx \frac{1}{|\overline{X_n}|}$.

Nalezené $\hat{\lambda}$ dále testuji pomocí testů dobré shody.

Algoritmus (Testování $\hat{\lambda}$ Kolmogorov-Smirnovovúm testem)

Situace:

- Hypotéza: mám náhodný výběr z nějaké distr. funkce F(x).
- Alternativa: rozdělení výběru je jiné.

Postup:

- 1. Odhadnu F(x) pomocí empirické distr. funkce $\hat{F}_n(x) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n I(X_i \leq x)$, kde I je indikátorová funkce (pro každé X_i dá 1, pokud je menší než x a 0 jinak). Tato funkce má všechny vlastnosti distribuční funkce a platí věta, že pro $n \to \infty$ jde $\hat{F}_n(x) \to F(x)$.
- 2. Spočtu $KS = \sqrt{n} \sup_{x \in \mathbb{R}} |\hat{F}_n(x) F(x)|$ a podle toho se rozhoduju.

Problém: rozdělení této naší statistiky je zadané jen tabulkou, nelze parametr odhadovat a hned testovat vůči odhadu (vždy vyjde dobře)! Je nutné náhodně rozdělit data na 2 části, z 1 odhadovat parametr a druhou testovat. Výběr jedné části lze provést např. postupným náh. generováním pořadí prvku, který vyjmu (a meze generování klesají s počtem kandidátů na vybrání).

Algoritmus (Testování $\hat{\lambda}$ pomocí χ^2 -testu (Pearsonova))

Postup:

Máme naměřená data $U_1, \ldots U_n$, a \mathbb{R} rozdělíme na J intervalů pevné délky. Potom n_i skutečný je počet hodnot v i-tém intervalu a np_i je očekávaný počet (podle testovaného rozdělení pravděpodobnosti). Sledujeme statistiku, která by se měla v případě, že máme správné rozdělení, řídit χ^2 rozdělením s J-1 stupni volnosti:

$$X^2 = \sum_{i=1}^{J} \frac{(n_i - np_i)^2}{np_i} \sim \chi_{J-1}^2$$

Pro nějakou hodnotu tolerance α správnost rozdělení odmítáme, když $X^2 \geq \chi^2_{J-1}(\alpha)$. Neznáme-li parametr λ z homogenního Poissonova procesu, musíme jej odhadnout a ve srovnávání použít modifikovanou metodu χ^2 , kde se snižuje počet stupňů volnosti.

4.4.2 Testování změny λ

Situace

Mám nějaký Poissonův proces, kde se doby příchodů požadavků $X_1, ... X_n$ řídí stále $Exp(\lambda)$. Chci zjistit, jestli se v nějakém čas. okamžiku – po nějakém X_m (např. po úpravě stroje) hodnota λ nezměnila (tj. jestli je λ konstantní – homogenní). Takže testuji:

- Hypotéza: $X_1, \dots X_n \sim Exp(\lambda)$, tj. λ je konstantní
- Alternativa: existuje m tak, že $X_1, \ldots X_m \sim Exp(\lambda_1)$ a $X_{m+1}, \ldots X_n \sim Exp(\lambda_2)$, tj. λ se změnila

Máme 2 možnosti, jak změnu testovat. Buď OFF-LINE – tj. na konci urč. období zkontroluji, zda se λ nemění – jde o klasické testování hypotéz a odhad (viz výše), nebo ON-LINE – s každým novým pozorováním (nebo každých n pozorování) zkontroluji, zda se něco nemění – sekvenční metody. Výsledky obou přístupů se mohou lišit.

Algoritmus (On-line testování)

Cíle:

- 1. Běží-li proces požadavků stále s $Exp(\lambda)$, tak nechat běžet co nejdéle
- 2. Dojde-li ke změně λ , co nejdříve ji odhalit

Použijeme Stopping rule (zde podle Shewarta):

$$\tau_s = \inf\{n | \log \frac{f_1(X_n)}{f_0(X_n)} > h\}$$

kde τ_s značí čas změny a funkce f_0 a f_1 určují podobnost původnímu, resp. změněnému rozdělení. h je potom zvolená hladina, kterou poměr nesmí překročit. Cíle jsou protichůdné, takže zvolím h, abych posloužil prvnímu a

testuji citlivost na druhý. Hodnoty τ_s záleží jen na posledním pozorování, takže vlastně pro každé pozorování zjišťuji, zda $\log \frac{f_1(X_n)}{f_0(X_n)} > h$, což dává booleanovské výsledky, tj. mám novou náhodnou veličinu <u>s alternativním rozdělením</u>. Čekám pak na její <u>první zdar</u> – celkově dostávám <u>geometricky rozdělenou</u> náh. veličinu (s parametrem p – pravděpodobností, že překročím hladinu h).

Důsledek (Shewartovo pravidlo)

- 1. Zafixuj f_0 , f_1 . (podobnost tomu co chci a čemu se bráním)
- 2. Stanov střední dobu mezi "falešnými poplachy". (střední hodnota mého geom. rozdělení, volím sám)
- 3. K této hodnotě najdi h.
- 4. Pro dané h si spočítej, jak dlouho pro různá μ (parametry odpovídající f_1) bude trvat odhalení změny (citlivost).

Příklad

Vezmeme $f_0: X_i \sim Exp(\lambda)$ a $f_1: X_i \sim Exp(\mu)$, předpokládejme, že $\mu = k \cdot \lambda$. Potom

$$\log \frac{f_1(X_n)}{f_0(X_n)} = \log \frac{k\lambda e^{-k\lambda X_n}}{\lambda e^{-\lambda X_n}} = \log k + \lambda X_n(1-k)$$

Ze střední doby mezi poplachy Υ (pro Geom. rozdělení odpovídá 1/p) vypočítám h:

$$\frac{1}{\Upsilon} = p = P(\log k + \lambda X_n(1 - k) > h) = P(X_n > \frac{h - \log k}{\lambda (1 - k)}) = P(Exp(\lambda) \le \frac{h - \log k}{\lambda (1 - k)}) = 1 - e^{\frac{h - \log k}{\lambda (1 - k)}}$$

Odhalení změny – jde o to, s jakou pravděpodobností $X_n \sim Exp(\mu)$ překročí moje h:

$$P(X_n \sim Exp(\mu) > h) = \int_h^\infty \mu e^{-\mu x} \mathbf{d}x$$

Poznámka (Simulace Markovovým řetězcem)

Celý Shewartův proces je vlastně Markovův řetězec se 2 stavy – E_0 (v pořádku) a E_1 (chyba, pohlcující stav), kdy s pravd. p se dostanu z E_0 do E_1 . L_0 – očekávaná délka procházky z E_0 do E_1 mi dává střední dobu mezi poplachy.

Poznámka (Zesložitění)

Chci-li brát v úvahu víc pozorování, zavedu "warningový" stav – např. 2 pozorování z "warning" za sebou nebo 1 pozorování z "halt" zastaví stroj. Mám tedy 3 stavy Markovova řetězce a jeden speciální, kam se dostanu po 2. pozorování hodnoty odpovídající "warning". Z toho pak mohu počítat stř. doby mezi poplachy, Markovovy řetězce jsou nejjednodušší způsob modelování.

Další zesložitění je "stop-lo", "stop-hi", "warning-lo", "warning-hi" – dostanu ještě víc stavů.