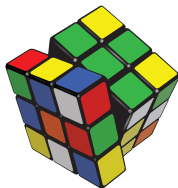


# MARKOVOVY ŘETĚZCE A PROCESY

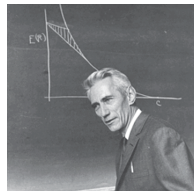
## POZNÁMKY A PŘÍKLADY

### NMAI 060 – NMAI 165

JAROMÍR ANTOCH



6. ledna 2025



## HLAVNÍ CÍLE PŘEDNÁŠKY

Hlavním tématem této přednášky je studium **Markovských řetězců a Markovských procesů**, jejich zobecněním a aplikacím. Více či méně podrobně probereme:

- Pojem rekurence v teorii pravděpodobnosti
  - Náhodné procházky
  - Markovské řetězce s diskrétními stavy a diskrétním časem
  - Markovské řetězce a začátky teorie informace
  - Isingův model a odšumování obrázků
  - Markov Chain Monte Carlo simulace
  - Durbinův – Watsonův proces
- 
- Markovské procesy s diskrétními stavy a spojitým časem
  - Modely růstu a zániku
  - Základy modelů teorie hromadné obsluhy
  - Poissonův proces

## DOPORUČENÁ LITERATURA

- Chung L. Markov Chains, Springer.
- Dupač V., Dupačová J., Markovovy procesy I a II, SPN
- Durrett R. Essentials of Stochastic Processes, Springer.
- Feller W., An Introduction to Probability Theory, Wiley.
- Graham R., Knuth D., Patashnik O. Concrete Mathematics: A Foundation for Computer Science, Addison-Wesley.
- Grimmett G., Stirzaker D. Probability and Random Processes, Oxford Univ. Press.
- Grimmett G., Stirzaker D. One Thousand Exercises in Probability, Oxford Univ. Press.
- Kemeny J.G., Snell L. Finite Markov Chains: With a New Appendix Generalization of a Fundamental Matrix, Springer.
- Prášková Z. and Lachout P. Základy náhodných procesů, Karolinum.,
- Ross S.M. Introduction to Probability Models, 12th ed. Academic Press, Elsevier.
- Svešnikov A.A. a kol. Sběrka úloh z teorie pravděpodobnosti, matematické statistiky a teorie náhodných funkcí, SNTL.

## JEVY S NIMIŽ BUDEME PRACOVAT

- Uvažujme posloupnost opakovaných (ne nutně nezávislých<sup>1</sup>) pokusů, z nichž každý má tutěž **konečnou** nebo **spočetnou** množinu možných výsledků  $\{E_j\}_{j \in \mathcal{J}}$ , kde zpravidla  $\mathcal{J} \subseteq \mathbb{Z}$ , a

$$\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\} \tag{1}$$

nechť značí jev, že první pokus skončil výsledkem  $E_{j_1}$ , druhý pokus skončil výsledkem  $E_{j_2}$ , ...,  $n$ -tý pokus skončil výsledkem  $E_{j_n}$ .

- Nechť  $\xi$  je nějaká vlastost konečných posloupností (1) a nechť o každé posloupnosti typu (1) lze jednoznačně rozhodnout, zda má či nemá vlastost  $\xi$ .
- Nechť pro všechny konečné posloupnosti (1) platí:

$$P(E_{j_1}, \dots, E_{j_{n-1}}) = \sum_{j_n \in \mathcal{J}} P(E_{j_1}, \dots, E_{j_{n-1}}, E_{j_n}), \quad 1 < n < \infty, \quad j_n \in \mathcal{J}$$

<sup>1</sup>Připomeňme, že jsou-li jevy  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}$  sdruženě nezávislé, potom

$$P(\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}) = \prod_{k=1}^n P(E_{j_k})$$

## REKURENTNÍ JEVY

**Def. 1:** Výrokem  $\xi$  *nastává na  $n$ -tém místě (konečné nebo nekonečné) posloupnosti*  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots\}$  budeme rozumět to, že posloupnost  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}$  má vlastnost  $\xi$ .

**Def. 2:** Vlastnost  $\xi$  nazveme **rekurentním jevem**, jestliže:

- $\xi$  nastane na  $n$ -tém a  $(n + m)$ -tém místě posloupnosti  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_{n+m}}\}$  tehdy a jen tehdy, nastal-li na posledním místě posloupnosti  $\{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}\}$  a na posledním místě posloupnosti  $\{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}\}$  (jinými slovy, jak posloupnost  $\{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}\}$  tak posloupnost  $\{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}\}$  má vlastnost  $\xi$ )
- a jestliže v takovém případě platí:

$$P\left(\underbrace{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}}_A, \underbrace{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}}_B\right) = P\left(\underbrace{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}}_A\right) \cdot P\left(\underbrace{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}}_B\right)$$

$\xi$                        $\xi$                        $\xi$                        $\xi$

## RECURRENT EVENTS

- Let  $\xi$  be an attribute of finite sequences; that is, we suppose that it is uniquely determined whether a sequence  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}$  has, or has not, a characteristic  $\xi$
- We agree that the expression  $\xi$  occurs at the  $n$ -th place of (finite or infinite) sequence  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots\}$  means that the sequence  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}$  has the property  $\xi$  is an abbreviation for the statement that the sequence  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}$  has the attribute  $\xi$
- This convention also implies, that the occurrence of  $\xi$  at  $n$ th place depends solely on the outcome of the first  $n$  trials.
- It is also understood that when speaking of a recurrent event  $\xi$ , we are really referring to a class of events defined by the property that  $\xi$  occurs.

## RECURRENT EVENTS (DEFINITION)

**Def. 3:** The attribute  $\xi$  defines a **recurrent event** if:

- 1 In order that  $\xi$  occurred at the  $n$ -th and  $n + m$ -th place of the sequence  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_{n+m}}\}$  it is necessary and sufficient that  $\xi$  occurs at the last place of each of the subsequences  $\{E_{j_1}, E_{j_2}, \dots, E_{j_n}\}$  and  $\{E_{j_{n+1}}, E_{j_{n+2}}, \dots, E_{j_{n+m}}\}$

By the other words, both the sequence  $\{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}\}$  and the sequence  $\{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}\}$  have property  $\xi$

- 2 If  $\xi$  occurs at the  $n$ th place then identically

$$P\left(\underbrace{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}}_A, \underbrace{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}}_B\right) = P\left(\underbrace{E_{j_1}, \dots, E_{j_n}}_\xi\right) \cdot P\left(\underbrace{E_{j_{n+1}}, \dots, E_{j_{n+m}}}_\xi\right)$$

## PRAVDĚPODOBNOSTI NÁVRATŮ $\{f_n\}$ , $\{u_n\}$ A VZTAH MEZI NIMI

**Def. 4:** Každému rekurentnímu jevu  $\xi$  přiřadíme posloupnosti čísel

$$f_n = P(\xi \text{ nastane v } n - \text{tém pokusu poprvé}) \quad 1 \leq n < \infty$$

$$u_n = P(\xi \text{ nastane v } n - \text{tém pokusu}) \quad 1 \leq n < \infty$$

Dodefinujeme formálně  $f_0 = 0$ ,  $u_0 = 1$  a zavedme vytvořující funkce  $F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} f_n x^n$  a  $U(x) = \sum_{n=0}^{\infty} u_n x^n$ .

**Věta 1:** Mezi pravděpodobnostmi  $\{f_n\}$  a  $\{u_n\}$ , resp. mezi jejich vytvořujícími funkcemi  $F(x)$  a  $U(x)$ , platí rekurentní vztah:

$$u_n = f_0 u_n + f_1 u_{n-1} + \dots + f_n u_0, \quad n \geq 1$$

$$F(x)U(x) = U(x) - 1, \quad -1 < x < 1$$



## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ

**Příklad 1:** Uvažujme posloupnosti nezávislých pokusů s alternativní odpovědí s pravděpodobností zdaru  $p$ .

Řekneme, že jev  $\xi$  nastal v čase  $n$ , jestliže počty zdarů a nezdarů v prvních  $n$  pokusech si jsou rovny. Srovnajte s příkladem 6.

**Příklad 2:** Uvažujme částici, která se pohybuje po celočíselných bodech v rovině tak, že v každém kroku se posune o jednotku vlevo, vpravo, nahoru nebo dolů, a to nezávisle na předchozích krocích. Jednotlivé možnosti nemusí být nutně stejně pravděpodobné.

Řekneme, že jev  $\xi$  nastal v čase  $n$ , jestliže jsme se vrátili do výchozí pozice.

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

**Příklad 3:** Uvažujme částici, která se pohybuje po celočíselných bodech v prostoru tak, že v každém kroku se posune o jednotku vlevo, vpravo, nahoru, dolů, dopředu nebo dozadu, a to nezávisle na předchozích krocích. Jednotlivé možnosti nemusí být nutně stejně pravděpodobné. Řekneme, že jev  $\xi$  nastal v čase  $n$ , jestliže jsme se vrátili do výchozí pozice.

**Úkol:** Ukažte, že pokud se jedná o symetrickou náhodnou procházku, tj. pohyby v jednotlivých směrech jsou stejně pravděpodobné, potom  $u_{2n} \leq \text{konst}/(n \sqrt{n})$  a rozhodněte o klasifikaci tohoto rekurentního jevu.

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

**Příklad 4:** Uvažujme Rubikovu kostku, tj. mechanický hlavolam tvořený zpravidla krychlí složenou z dílčích barevných krychliček. Nejběžnějším typem kostky je model  $3 \times 3 \times 3$ . Celkový počet kombinací pro tento model je  $43\,252\,003\,274\,489\,856\,000 \approx 43.25 \times 10^{18}$  (Wikipedia). Úkolem zpravidla je rotacemi přeuspořádat jednotlivé dílčí krychličky tak, aby každá stěna byla obarvena jen jednou barvou.

Řekneme, že jev  $\xi$  nastává v čase  $n$ , jestliže jsme se vrátili do výchozí pozice, jíž může být libovolné rozestavení dílčích krychliček.

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

**Příklad 5:** Uvažujme posloupnosti nezávislých pokusů s alternativní odpovědí  $(Z, N)$  s pravděpodobností zdaru  $p$ . Zajímejme se o některý vzor možných výsledků, např.  $ZZZ$ ,  $ZZNZN$ , apod.

Řekneme, že jev  $\xi$  nastává v čase  $n$ , jestliže na konci posloupnosti  $n$ -pokusů pozorujeme daný vzor. Aby jev  $\xi$  vyhovoval definici rekurentního jevu, budeme vždy po ukončení takové série načítat zdary znovu.

V případě vzoru  $ZZZ$  to znamená, že  $n^{\text{tý}}$ ,  $(n-1)^{\text{ní}}$  a  $(n-2)^{\text{hý}}$  pokus skončil výsledkem  $Z$ , takže v posloupnosti  $ZZZNZZZZ$  rekurení jev  $\xi$  nastává v čase třetím a sedmém.

**Úkol:** Spočítejte pravděpodobnosti  $u_n$  a  $f_n$ , a jejich aproximace. Využijte k tomu:

- 1 Vhodný stavový automat.
- 2 Fakt, že (mimo jiné) platí

$$p^3 = u_n + pu_{n-1} + p^2u_{n-2}, \quad n \geq 3.$$

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

Assume a sequence of independent trials with dichotomous response ( $T, F$ ). We say that recurrent event  $\xi$  occurred in time  $n$  if some prescribed pattern as, e.g.,  $TTT$  or  $TTFTF$ , occurred at the end of  $n$  trials and we start from scratch every time a pattern is completed.

- The term “success run of length  $r$ ” has been defined in the literature in several different ways. It is largely matter of convention and convenience whether a sequence of three consecutive successes is said to contain 0, 1, or 2 runs of length 2, and for different purposes different definitions have been adapted. **However, if we are to use the theory of recurrent events, then the notion of runs of length  $r$  must be defined so that we start from scratch every time a run is completed. This means adapting a following definition:**

- *A sequence of  $n$  letters  $T$  and  $F$  has  $m$  runs of length  $r$  as there are  $m$  nonoverlapping uninterrupted successions of exactly  $r$  letters  $T$ . In a sequence of Bernoulli trials a run of length  $r$  occurs at the  $n^{\text{th}}$  trial, if the  $n^{\text{th}}$  trial adds a new run to the sequence.*

- Thus in a series  $SSSSFSSSSS$  we have three runs of length 3, and they occur at trials 3, 8, 11; there are five runs of the length 2, and they occur at trials 2, 4, 7, 9, 11.

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

**Pozn. 1:** „Náhodné procházky“ po grafech, po vrcholech krychlí  $\{0, 1\}^n$ , atd., mohou být též často popsány pomocí rekurentních jevů.

## OPAKOVANÉ VÝSKYTY REKURENTNÍCH JEVŮ

### Pozn. 2:

- Je-li  $f = \sum_n f_n = 1$ , pak lze  $\{f_n\}$  považovat za rozdělení pravděpodobnosti náhodné veličiny  $T_1$  popisující čekání na první výskyt rekurentního jevu  $\xi$ .
- Je-li  $f < 1$ , pak doba čekání  $T_1$  je tzv. **nevlastní náhodná veličina**, která nabývá s kladnou pravděpodobností  $(= 1 - f)$  nevlastní hodnoty  $\infty$ , kterou interpretujeme tak, že rekurentní jev  $\xi$  nenastal.
- Zdůrazněme, že pravděpodobnosti  $\{u_n\}$  **netvoří** rozdělení pravděpodobnosti.

## OPAKOVANÉ VÝSKYTY REKURENTNÍCH JEVŮ

### Pozn. 3:

- Je-li  $f = \sum_n f_n = 1$ , pak lze  $\{f_n\}$  považovat za rozdělení pravděpodobnosti náhodné veličiny  $T_1$  popisující čekání na první výskyt rekurentního jevu  $\xi$ .
- Je-li  $f < 1$ , pak doba čekání  $T_1$  je tzv. **nevlastní náhodná veličina**, která nabývá s kladnou pravděpodobností ( $= 1 - f$ ) nevlastní hodnoty  $\infty$ , kterou interpretujeme tak, že rekurentní jev  $\xi$  nenastal.
- Zdůrazněme, že pravděpodobnosti  $\{u_n\}$  **netvoří** rozdělení pravděpodobnosti.

**Věta 2:** Označme  $f_n^{(r)}$ ,  $1 \leq n < \infty$ , pravděpodobnost jevu, že  $\xi$  nastane po  $r$ -té v  $n$ -tém pokusu, a položme  $f_0^{(r)} = 0$ . Potom platí

$$\{f_n^{(r)}\} = \{f_n\}^{r\star}$$

kde  $\{f_n\}^{r\star}$  značí  $r$ -tou konvoluční mocninu posloupnosti  $\{f_n\}$ .

**Věta 3:** Pravděpodobnost jevu, že rekurentní jev nastane v nekonečné posloupnosti pokusů alespoň  $r$ -krát je rovna  $f^r$ , kde  $f = \sum_i f_i$ .



## KLASIFIKACE REKURENTNÍCH JEJŮ

**Def. 5:** Rekurentní jev  $\xi$  se nazývá **trvalý**, je-li  $f = 1$ , respektive **přechodný**, je-li  $f < 1$ , kde  $f = \sum_{n=0}^{\infty} f_n$ .

**Věta 4:** Pravděpodobnost toho, že rekurentní jev  $\xi$  nastane v nekonečné posloupnosti pokusů nekonečně mnohokrát je rovna jedné, jedná-li se o jev trvalý, a je rovna nule, jedná-li se o jev přechodný.

**Věta 5:** Rekurentní jev  $\xi$  je přechodný tehdy a jen tehdy, je-li  $\sum_{n=0}^{\infty} u_n < +\infty$ . V tom případě je  $f = (u - 1)/u$ , kde  $u = \sum_{n=0}^{\infty} u_n$ .

**Def. 6:** Je-li  $f = 1$ , označme  $\mu = E T_1 = \sum_{n=0}^{\infty} n f_n$  a interpretujme ji jako **střední dobu návratu** rekurentního jevu  $\xi$ .

**Def. 7:** Trvalý rekurentní jev  $\xi$  se nazývá **nenulový**, jestliže  $\mu < +\infty$ , respektive **nulový**, jestliže  $\mu = +\infty$ .

**Def. 8:** Rekurentní jev  $\xi$  se nazývá **periodický**, jestliže existuje přirozené  $\lambda > 1$  tak, že  $u_n = 0$  pro všechna  $n$ , která nejsou dělitelná  $\lambda$ . Největší číslo  $\lambda$  s touto vlastností se nazývá **periodou jevu**  $\xi$ .

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

**Příklad 6:** Uvažujme posloupnosti nezávislých pokusů s alternativní odpovědí s pravděpodobností zdaru  $p$ . Řekneme, že v čase  $n$  nastává jev  $\xi$ , jestliže počty zdarů a nezdarů v prvních  $n$  pokusech jsou si rovny. Ukažte, že se jedná o periodický rekurentní jev, který je:

- Pro  $p = 1/2$  trvalý.
- Pro  $p \neq 1/2$  přechodný.
- Spočítejte pravděpodobnosti  $u_n$  a  $f_n$  a jejich aproximace.
- $U(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{2n}{n} (pqx^2)^n = \frac{1}{\sqrt{1-4pqx^2}}$
- $F(x) = 1 - \sqrt{1-4pqx^2}$
- $f_{2n-1} = 0$ ,  $f_{2n} = \frac{2}{n} \binom{2n-2}{n-1} p^n q^n$ ,  $n = 1, 2, \dots$
- Pro  $p = 1/2$  je  $u_{2n-1} = 0$  a  $u_{2n} \approx 1/\sqrt{\pi n}$ .
- Nasimulujte několik realizací této náhodné procházky délky alespoň  $10^5$  pro různé hodnoty  $p$ , a nezapomeňte přitom na volbu  $p = 1/2$ .
- Nakreslete si odpovídající grafy a rozmyslete.

## PŘÍKLADY REKURENTNÍCH JEVŮ (POKR.)

**Příklad 7:** Uvažujme částici, která se pohybuje po celočíselných bodech v rovině tak, že v každém kroku se posune o jednotku vlevo, vpravo, nahoru nebo dolů. Všechny čtyři možnosti jsou stejně pravděpodobné a nezávislé na předchozích krocích. Řekneme, že rekurentní jev  $\xi$  nastává v čase  $n$ , jestliže jsme se po  $n$ -krocích vrátili do výchozí pozice. Ukažte, že se jedná o trvalý periodický rekurentní jev. Spočítejte pravděpodobnosti  $u_n$  a jejich aproximace.

**Úkol:** Ukažte, že pokud se jedná o symetrickou náhodnou procházku, tj. pohyby v jednotlivých směrech jsou stejně pravděpodobné, potom  $u_{2n} = 1/\pi n$ . Dále odvoďte podobné charakteristiky jako v příkladu 6, tj.  $f_n$ ,  $U(x)$ ,  $F(x)$ , atd.

**Příklad 8:** Uvažujme částici, která se pohybuje po celočíselných bodech v prostoru tak, že v každém kroku se posune o jednotku vlevo, vpravo, nahoru, dolů, dopředu nebo dozadu. Všechny tyto možnosti jsou stejně pravděpodobné a nezávislé na předchozích krocích. Řekneme, že rekurentní jev  $\xi$  nastává v čase  $n$ , jestliže jsme se vrátili do výchozí pozice. Ukažte, že se jedná o periodický rekurentní jev. Ukažte, že

## LIMITNÍ VĚTA

**Věta 6:** Necht rekurentní jev  $\xi$  je trvalý neperiodický. Potom:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} u_n = \begin{cases} \frac{1}{\mu} & \mu < \infty \\ 0 & \mu = \infty \end{cases}$$

**Věta 7:** Necht rekurentní jev  $\xi$  je trvalý periodický s periodou  $\lambda$ . Potom

$$\lim_{n \rightarrow \infty} u_{n\lambda} = \begin{cases} \frac{\lambda}{\mu} & \mu < \infty \\ 0 & \mu = \infty \end{cases}$$

**Pozn. 4:** Důkaz se provádí pomocí tvrzení uvedeném v poznámce 60 a v poznámce 57.

## ASYMPTOTICKÉ ROZDĚLENÍ ČETNOSTÍ REKURENTNÍCH JEVŮ (ROVNICE OBNOVY)

**Věta 8:** Necht rekurentní jev  $\xi$  je trvalý. Označme  $N_n$  počet výskytů  $\xi$  do času  $n$  a  $T^{(r)}$  dobu čekání na  $r$ -tý výskyt  $\xi$ . Potom jevy  $[N_n \geq r]$  a  $[T^{(r)} \leq n]$ ,  $1 \leq r \leq n < \infty$ , jsou ekvivalentní. Předpokládejme dále, že rozdělení dob prvních návratů má konečnou střední hodnotu  $\mu$  a konečný rozptyl  $\sigma^2$ . Potom  $N_n \stackrel{\mathcal{D}}{\sim} \mathcal{N}\left(\frac{n}{\mu}, \frac{n\sigma^2}{\mu^3}\right)$  a  $T^{(r)} \stackrel{\mathcal{D}}{\sim} \mathcal{N}(r\mu, r\sigma^2)$ , tj.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P\left(\frac{N_n - n/\mu}{\sqrt{n\sigma^2/\mu^3}} \leq x\right) = \Phi(x) \quad \forall x \in \mathbb{R}_1$$

$$\lim_{r \rightarrow \infty} P\left(\frac{T^{(r)} - r\mu}{\sqrt{r\sigma^2}} \leq x\right) = \Phi(x) \quad \forall x \in \mathbb{R}_1$$

kde

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

## ASYMPTOTICKÉ ROZDĚLENÍ ČETNOSTÍ REKURENTNÍCH JEVŮ

**Věta 9:** Nechť rekurentní jev  $\xi$  je trvalý nenulový. Potom pro  $n \rightarrow \infty$  platí  $E N_n \approx n/\mu$ , kde  $\mu$  je střední doba návratu a  $N_n$  značí počet výskytů  $\xi$  do času  $n$ .

**Pozn. 5:** Nechť rekurentní jev  $\xi$  je trvalý nulový. Potom  $E N_n$  není obecně řádu  $n^1$ . Ukažte, že pro model náhodné procházky po přímce popsany v příkladu 6 platí  $E N_{2n} \approx 2 \sqrt{n/\pi}$ .

## ALTERNATIVNÍ PŘÍSTUP K ZAVEDENÍ REKURENTNÍCH JEVŮ

Nechť  $T_i$ ,  $1 \leq i \leq r$ , jsou nezávislé celočíselné náhodné veličiny mající totéž rozdělení  $\{f_n\}$ , kde  $T_i$  interpretujeme jako dobu, která uplyne mezi  $(i-1)$ -ním a  $i$ -tým výskytem  $\xi$  (tzv. doba návratu). Pak

$$T^{(r)} = T_1 + \dots + T_r$$

interpretujeme jako dobu čekání na  $r$ -tý výskyt  $\xi$ .

**Def. 9:** Nechť  $T_i$ ,  $1 \leq i \leq r$ , jsou nezávislé celočíselné náhodné veličiny mající totéž rozdělení  $\{f_n\}$ . Potom výrok:

- rekurentní jev  $\xi$  nastal v čase  $n$  ztotožníme s výrokem existuje  $r$  tak, že

$$T_1 + T_2 + \dots + T_r = n$$

- rekurentní jev  $\xi$  nastal v čase  $n$  po  $r$ -té ztotožníme s výrokem

$$T_1 + T_2 + \dots + T_r = n$$

## REKURENTNÍ JEVY SE ZPOŽDĚNÍM

Rekurentní jevy se zpožděním lze zavést způsobem naznačeným v df 9.

**Def. 10:** Uvažujme nezávislé celočíselné náhodné veličiny  $T_1, T_2, \dots$ , kde  $T_1$  má rozdělení  $\{b_n\}$ , zatímco  $T_2, T_3, \dots$  mají rozdělení  $\{f_n\}$ . Řekneme, že rekurentní jev se zpožděním  $\xi$  nastal v čase  $n$  po  $r$ -té, jestliže

$$T_1 + T_2 + \dots + T_r = n; \quad (2)$$

resp. rekurentní jev se zpožděním  $\xi$  nastal v čase  $n$ , jestliže existuje  $r$  tak, že platí (2).

**Pozn. 6:** V df 10 interpretujeme  $T_1$  jako dobu čekání na první výskyt  $\xi$ , zatímco  $T_2, T_3, \dots$  jako doby návratu.

**Příklad 9:** Uvažujme Rubikovu kostku, viz př. 9, s libovolným nastavením krychliček na počátku. Úkolem budiž rotacemi přeuspořádat jednotlivé dílčí krychličky tak, aby každá stěna byla obarvena jen jednou barvou (počáteční stav). Řekneme, že jev  $\xi$  nastává v čase  $n$ , jestliže je kostka v počátečním stavu. Zpožděním  $T_1$  je rozdělení (náhodné) trajektorie potřebné k prvnímu dosažení počátečního stavu.



## REKURENTNÍ JEVY SE ZPOŽDĚNÍM

**Věta 10:** Nechť  $u_n$  značí pravděpodobnost jevu, že rekurentní jev se zpožděním  $\xi$  nastal v čase  $n$ . Nechť  $u_0 = f_0 = b_0 = 0$ . Potom

$$u_n = b_n + f_0 u_n + \dots + f_n u_0, \quad \text{tj.} \quad \{u_n\} = \{b_n\} + \{f_n\} \star \{u_n\}$$

**Pozn. 7:** Uvědomme si, že následující jevy jsou ekvivalentní

$$\begin{aligned} & \left[ \xi \text{ nastal v čase } n \right] \equiv \\ & \bigcup_{k=1}^{n-1} \left[ \xi \text{ nastal v čase } n \text{ a předtím naposledy v čase } k \right] \\ & \cup \left[ \xi \text{ nastal v čase } n \text{ poprvé} \right] \end{aligned}$$

## ROVNICE OBNOVY

**Pozn. 8:** Limitní věty předchozích odstavců lze považovat za speciální případy obecné věty, kterou lze formulovat analyticky bez použití pravděpodobnostních pojmů. Poznamenejme, že tato věta má také pravděpodobnostní význam.

**Def. 11:** Necht  $a_0, a_1, a_2, \dots$  a  $b_0, b_1, b_2, \dots$  jsou dvě posloupnosti takové, že  $a_0 = 0, 0 \leq a_n \leq 1, b_n \geq 0, n = 0, 1, 2, \dots, \sum_{i=0}^{\infty} b_n < \infty$ . Položme  $u_n = b_n + a_0 u_n + a_1 u_{n-1} \dots + a_n u_0, n = 0, 1, 2, \dots$ , tj.

$$\{u_n\} = \{b_n\} + \{a_n\} \star \{u_n\} \quad (3)$$

Vztah (3) nazveme *rovnici obnovy*.

**Pozn. 9:** Pro vytvořující funkce posloupností  $\{a_n\}$ ,  $\{b_n\}$  a  $\{u_n\}$  uvažované v def 11 platí

$$U(x) = B(x) + A(x)U(x) \quad \equiv \quad U(x) = \frac{B(x)}{1 - A(x)}$$

## ROVNICE OBNOVY (POKR.)

**Def. 12:** Posloupnost  $\{a_n\}$  nazveme periodickou, existuje-li  $\lambda > 1$  tak, že  $a_n = 0$  pro všechna  $n$  nedělitelná  $\lambda$ . Největší takové  $\lambda$  nazveme periodou.


**Věta 11:** Necht posloupnost  $\{a_n\}$  je neperiodická. Potom platí:

- 1 Je-li  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n < 1$ , potom  $\sum_{n=1}^{\infty} u_n < \infty$ .
- 2 Je-li  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n = 1$ , tj. když lze  $\{a_n\}$  považovat za rozdělení doby návratu nějakého trvalého neperiodického rekurentního jevu  $\xi$ , potom

$$\lim_{n \rightarrow \infty} u_n = \begin{cases} \sum_{n=0}^{\infty} b_n / \sum_{n=1}^{\infty} n a_n, & \sum_{n=1}^{\infty} n a_n < \infty, \\ 0, & \sum_{n=1}^{\infty} n a_n = \infty. \end{cases}$$

- 3 Je-li  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n > 1$ , potom pro  $n \rightarrow \infty$  je

$$u_n \approx \left. \frac{B(x)}{x^{n+1} A'(x)} \right|_{x=1}$$

kde  $x < 1$  je jediný kořen rovnice  $A(x) = 1$ . 

## ROVNICE OBNOVY (POKR.)

**Věta 12:** Necht posloupnost  $\{a_n\}$  je periodická s periodou  $\lambda$ . Potom platí:

- 1 Je-li  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n < 1$ , potom  $\sum_{n=1}^{\infty} u_n < \infty$ .
- 2 Je-li  $\mu = \infty$ , potom  $\lim_{n \rightarrow \infty} u_n = 0$ .
- 3 Je-li  $\mu < \infty$  a  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n = 1$ , tj. když lze  $\{a_n\}$  považovat za rozdělení doby návratu nějakého trvalého periodického rekurentního jevu  $\xi$ , potom pro  $0 \leq j < \lambda$  platí:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} u_{n\lambda+j} = \frac{\lambda \sum_{k=0}^{\infty} b_{k\lambda+j}}{\mu} \quad \& \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n u_i = \frac{\sum_{k=0}^{\infty} b_k}{\mu}$$

## MARKOVOVY ŘETĚZCE

**Def. 13:** Náhodný proces  $\{X_n, n = 0, 1, \dots\}$  nabývající hodnoty z některé konečné nebo spočetné množiny hodnot nazveme **homogenní diskrétní Markovův řetězec** s maticí přechodů  $\mathbf{P} \equiv \{p_{ij}\}$ , jestliže  $\forall i_0, i_1, \dots, i_{n-1}, i, j$  a  $\forall n \in \mathbb{N}_0$  platí

$$\begin{aligned} & P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_1 = x_1, X_0 = i_0) \\ &= P(X_{n+1} = j | X_n = i) \equiv p_{ij} \end{aligned}$$

Pokud

$$\begin{aligned} & P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_1 = x_1, X_0 = i_0) \\ &= P(X_{n+1} = j | X_n = i) \equiv p_{ij}^{(n)}, \end{aligned}$$

hovoříme o **nehomogenním diskrétním Markovově řetězci**.

**Pozn. 11:**

- Hodnoty  $p_{ij}$  reprezentují pravděpodobnost jevu, že je-li proces ve stavu  $i$ , tak dalším stavem bude  $j$ .
- Zřejmě  $p_{ij} \geq 0$  a  $\sum_j p_{ij} = 1 \forall i$ .

## MARKOVOVY ŘETĚZCE

**Def. 14:** Posloupnost pokusů, z nichž každý má tu samou konečnou nebo spočetnou množinu možných výsledků  $E_1, E_2, \dots$ , nazveme **Markovovým řetězcem** (MŘ), jestliže pravděpodobnosti každé konečné posloupnosti výsledků (pokusů nultého až  $n$ -tého) je dána vztahem

$$P(E_{j_0}, E_{j_1}, \dots, E_{j_n}) = a_{j_0} p_{j_0 j_1} \dots p_{j_{n-1} j_n}, \quad (4)$$

kde  $a_k$ ,  $k = 1, 2, \dots$  jsou pravděpodobnosti výsledků nultého pokusu a  $p_{jk}$ ,  $1 \leq j, k < +\infty$ , je (pro všechny pokusy táž) podmíněná pravděpodobnost výsledku  $E_k$  za podmínky výsledku  $E_j$  v pokuse předchozím.

**Pozn. 12:** Posloupnost  $\{a_k\}$  nazýváme počátečním rozdělením pravděpodobností, podmíněné pravděpodobnosti  $p_{jk}$  nazýváme pravděpodobnostmi přechodu. Zatímco tedy k popisu nezávislých jevů stačí znát pravděpodobnosti  $p_i$ , k popisu MŘ potřebujeme znát  $\mathbf{a} \equiv \{a_k\}$  a  $\mathbf{P} \equiv \{p_{jk}\}$ . Všimněme si, že  $\sum_j p_{ij} = 1 \quad \forall i \in \mathbb{N}$ .

## OBECNĚJŠÍ DEFINICE MARKOVOVA ŘETĚZCE

Mějme MŘ se stavy  $S_1, S_2, \dots$  s počátečním rozdělením  $\{a_j\}$  a maticí přechodů  $\mathbf{P} \equiv \{p_{ij}\}$ . Zavedme celočíselné náhodné veličiny (cnv)  $X_n$ ,  $0 \leq n < \infty$  předpisem

$X_n$  nabývá hodnoty  $j \Leftrightarrow$  je řetězec v čase  $n$  ve stavu  $S_j$

Potom  $\forall i_0, i_1, \dots, i_{n-1}, i, j$  a  $\forall n \in \mathbb{N}_0$  platí

$$P(X_0 = j) = a_j$$

$$P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_1 = x_1, X_0 = i_0) = p_{ij}$$

**Pozn. 13:** Markovovský řetězec se často ztotožňuje s takto zkonstruovanou posloupností náhodných veličin. Požadujeme-li splnění „pouze druhé rovnosti“, tj. pro  $p_{ij}$ , dostaneme:

**Def. 15:** Posloupnost cnv  $X_n$ ,  $n \in \mathbb{N}_0$ , nazveme **Markovským řetězcem**, jestliže  $\forall i_0, i_1, \dots, i_{n-1}, i, j$  a  $\forall n \in \mathbb{N}_0$  platí

$$\begin{aligned} &P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_1 = x_1, X_0 = i_0) \\ &= P(X_{n+1} = j | X_n = i) \end{aligned}$$

## PŘÍKLADY MARKOVOVÝCH ŘETĚZCŮ

- 1 Náhodná procházky po přímce.
- 2 Náhodná procházky po přímce s odražejícími stěnami.
- 3 Náhodná procházka po přímce s pohlcujícími stěnami.
- 4 Ehrenfestův myšlený pokus. Nechť  $n$  rozlišitelných molekul je rozděleno do dvou nádob označených  $A$  a  $B$ . V každém kroku se náhodně zvolí jedna molekula s touto samou pravděpodobností  $1/n$  a přemístí se do nádoby opačné. Stavem systému je počet molekul v nádobě  $A$ .
- 5 Modifikovaný Ehrenfestův myšlený pokus. Nechť  $n$  rozlišitelných molekul je rozděleno do dvou nádob označených  $A$  a  $B$ . V každém kroku se náhodně zvolí jedna nádoba a jedna molekula z ní se přemístí se do nádoby opačné. Stavem systému je počet molekul v nádobě  $A$ .
- 6 Posloupnost nezávislých opakovaných pokusů.
- 7 Úlohu o zruinování hráče.
- 8 Rubikova kostka.



## PSTI PŘECHODU VYŠŠÍCH ŘÁDŮ

**Věta 13:** Pravděpodobnosti přechodu ze stavu  $S_j$  do stavu  $S_k$  po  $n$ -krocích, jež označíme  $p_{jk}^{(n)}$ , dostaneme jako prvky matice  $\mathbf{P}^n$ . Je zvykem dodefinovat  $\mathbf{P}^0 = \mathbf{I}$ .

**Pozn. 14:** Matici  $\mathbf{P}^n$  můžeme spočítat řadou způsobů:

- Postupným umocňováním matice přechodů  $\mathbf{P}$ .
- Přímo z definice (principu).
- Pomocí Perronova vzorce při znalosti vlastních čísel  $\mathbf{P}$ ů atd.

**Def. 16:** Vedle podmíněných pravděpodobností  $p_{jk}^{(n)}$  zaveďme **nepodmíněné (absolutní) pravděpodobnosti**  $a_k^{(n)}$  jako pravděpodobnosti jevu, že systém je v čase  $n$  ve stavu  $S_k$ .

**Pozn. 15:** Zřejmě platí, že:

$$a_k^{(0)} = a_k, \quad a_k^{(n)} = \sum_j a_j p_{jk}^{(n)} \quad \text{a} \quad a_k^{(m+n)} = \sum_j a_j^{(m)} p_{jk}^{(n)}$$

Existuje-li  $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{jk}^{(n)}$  nezávislá na  $j$ , pak existuje také  $\lim_{n \rightarrow \infty} a_k^{(n)}$  a jsou si rovny.

## ZNAČENÍ

- $f_{jj}^{(n)}$  ... pravděpodobnost prvního návratu do stavu  $S_j$  v čase  $n$ , byl-li řetězec v čase 0 ve stavu  $S_j$
- $f_{ij}^{(n)}$  ... pravděpodobnost prvního průchodu stavem  $S_j$  v čase  $n$ , byl-li řetězec v čase 0 ve stavu  $S_i$
- $p_{jj}^{(n)}$  ... pravděpodobnost jevu, že systém je v čase  $n$  ve stavu  $S_j$ , byl-li řetězec v čase 0 ve stavu  $S_j$
- $p_{ij}^{(n)}$  ... pravděpodobnost průchodu stavem  $S_j$  v čase  $n$ , byl-li řetězec v čase 0 ve stavu  $S_i$

**Věta 14:** Položme  $f_{jj}^{(0)} = 0$ ,  $f_{ij}^{(0)} = 0$ ,  $p_{jj}^{(0)} = 1$ ,  $p_{ij}^{(0)} = 0$ ,  $p_{ij}^{(1)} = p_{ij}$ .

Potom platí

$$p_{ij}^{(n)} = f_{jj}^{(0)} p_{ij}^{(n)} + f_{ij}^{(1)} p_{ij}^{(n-1)} + \dots + f_{ij}^{(n-1)} p_{ij} + f_{ij}^{(n)} p_{ij}^{(0)}, \quad 1 \leq n < \infty,$$

$$\{p_{ij}^{(n)}\} = \{f_{ij}^{(n)}\} + \{f_{ij}^{(n)}\} \star \{p_{ij}^{(n)}\}$$

## KLASIFIKACE STAVŮ MŘ

**Věta 15:** V Markovově řetězci zvolme pevně stav  $S_j$ .

- a) Je-li řetězec na počátku ve stavu  $S_j$ , pak každý průchod systému stavem  $S_j$  je rekurentní jev.
- b) Je-li řetězec na počátku ve stavu  $S_i$ , pak každý průchod systému stavem  $S_j$  je rekurentní jev se zpožděním.

## KLASIFIKACE STAVŮ MŘ

**Věta 15:** V Markovově řetězci zvolme pevně stav  $S_j$ .

- a) Je-li řetězec na počátku ve stavu  $S_j$ , pak každý průchod systému stavem  $S_j$  je rekurentní jev.
- b) Je-li řetězec na počátku ve stavu  $S_i$ , pak každý průchod systému stavem  $S_j$  je rekurentní jev se zpožděním.

**Teorie Markovových řetězců je v podstatě teorií rekurentních jevů.  
Nové je to, že jich studujeme více současně !!!**

## KLASIFIKACE STAVŮ MŘ

**Věta 15:** V Markovově řetězci zvolme pevně stav  $S_j$ .

- a) Je-li řetězec na počátku ve stavu  $S_j$ , pak každý průchod systému stavem  $S_j$  je rekurentní jev.
- b) Je-li řetězec na počátku ve stavu  $S_i$ , pak každý průchod systému stavem  $S_j$  je rekurentní jev se zpožděním.

**Teorie Markovových řetězců je v podstatě teorií rekurentních jevů. Nové je to, že jich studujeme více současně !!!**

**Pojmy o klasifikaci rekurentních jevů se beze změny přenášejí i na stavy Markovova řetězce.**

**Věta 16:** V Markovově řetězci zvolme pevně stav  $S_j$ .

- Stav  $S_j$  je přechodný  $\Leftrightarrow \sum_{n=1}^{\infty} p_{jj}^{(n)} < \infty$ . V takovém případě také  $\sum_{n=1}^{\infty} p_{ij}^{(n)} < \infty$  pro všechna  $i$ .
- Stav  $S_j$  je trvalý nulový  $\Leftrightarrow \sum_{n=1}^{\infty} p_{jj}^{(n)} = \infty$  a  $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{jj}^{(n)} = 0$ .  
V takovém případě také  $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ij}^{(n)} = 0$  pro všechna  $i$ .

## KLASIFIKACE STAVŮ MŘ (POKR.)

**Věta 17:** V Markovově řetězci zvolme pevně stav  $S_j$ .

- Je-li stav  $S_j$  trvalý nenulový neperiodický, potom

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_{jj}^{(n)} = \frac{1}{\mu_j}, \quad \lim_{n \rightarrow \infty} p_{ij}^{(n)} = \frac{f_{ij}}{\mu_j}, \quad i \neq j, \quad \text{kde} \quad f_{ij} = \sum_{k=1}^{\infty} f_{ij}^{(k)}$$

- Je-li stav  $S_j$  trvalý nenulový periodický s periodou  $\lambda$ , potom

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_{jj}^{(n\lambda)} = \frac{\lambda}{\mu_j}$$

a pro všechna  $i \neq j$  a  $0 \leq \nu \leq \lambda - 1$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ij}^{(n\lambda + \nu)} = \frac{\lambda \sum_{k=0}^{\infty} f_{ij}^{(k\lambda + \nu)}}{\mu_j}$$

Dále platí

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \bar{p}_{ij}^{(n)} = \frac{f_{ij}}{\mu_j}, \quad \text{kde} \quad \bar{p}_{ij}^{(n)} = \frac{1}{n} \sum_{k=1}^{\infty} p_{ij}^{(k)}$$

## NEROZLOŽITELNÉ A ROZLOŽITELNÉ ŘETĚZCE

**Def. 17:** Řekneme, že stav  $S_k$  je dosažitelný ze stavu  $S_j$ , jestliže existuje  $n \geq 0$  takové, že  $p_{jk}^{(n)} > 0$ .

**Pozn. 16:** Ve smyslu df 17 je každý stav dosažitelný sám ze sebe, neboť  $p_{jj}^0 = 1$ .

**Def. 18:** Neprázdná množina stavů  $C$  se nazývá **uzavřená**, jestliže žádný stav vně  $C$  není dosažitelný z žádného stavu v  $C$ . Nejmenší uzavřená množina obsahující danou množinu stavů se nazývá jejím **uzávěrem**.

**Věta 18:** Množina stavů  $C$  je uzavřená  $\Leftrightarrow p_{jk} = 0$  pro všechna  $S_j \in C$  a  $S_k \notin C$ .

**Def. 19:** Je-li jednobodová množina  $\{S_j\}$  uzavřená, tj. je-li  $p_{jj} = 1$ , pak se stav  $S_j$  nazývá **absorbční stav**.

**Pozn. 17:** Vynecháme-li v matici přechodů  $P$  Markovova řetězce řádky a sloupce odpovídající stavům vně uzavřené množiny  $C$ , dostaneme opět stochastickou matici. Množina  $C$  tedy také představuje Markovovův řetězec, kterému se říká **podřetězec** původního Markovova řetězce.

## NEROZLOŽITELNÉ A ROZLOŽITELNÉ ŘETĚZCE (POKR.)

**Def. 20:** MŘ se nazývá **nerozložitelný**, jestliže v něm kromě množiny všech stavů neexistuje žádná jiná uzavřená množina stavů. V opačném případě se nazývá rozložitelný.

**Věta 19:** Řetězec je nerozložitelný  $\Leftrightarrow$  každý jeho stav je dosažitelný z každého jiného stavu.

**Věta 20:** Řetězec s konečně mnoha stavy je rozložitelný  $\Leftrightarrow$  odpovídající matice  $P$  je po případném přečíslování stavů tvaru

$$P = \begin{pmatrix} P_1 & 0 \\ A & B \end{pmatrix}$$

kde v diagonálních blocích stojí čtvercové matice.

**Pozn. 18:** Řekneme-li, že stavy  $S_j$  a  $S_k$  jsou téhož typu, budeme tím rozumět, že jsou buď oba přechodné, nebo jsou oba trvalé nulové, nebo jsou oba trvalé nenulové a současně jsou buď oba neperiodické nebo oba periodické s toutéž periodou.



## NEROZLOŽITELNÉ A ROZLOŽITELNÉ ŘETĚZCE (POKR.)

**Věta 21:** Je-li stav  $S_k$  dosažitelný ze stavu  $S_j$  a naopak, stav  $S_j$  je dosažitelný ze stavu  $S_k$ , pak jsou oba stavy téhož typu.

**Věta 22:** V nerozložitelném MŘ jsou všechny stavy téhož typu.

**Věta 23:** V MŘ s konečně mnoha stavy neexistují stavy nulové a není možné, aby všechny stavy byly přechodné.

## STACIONÁRNÍ ROZDĚLENÍ

**Def. 21:** Mějme nerozložitelný MŘ s maticí pravděpodobností přechodů  $\mathbf{P}$ . Rozdělení  $\{v_j\}$  se nazývá **stacionární rozdělení** tohoto řetězce, jestliže

$$v_j = \sum_i v_i p_{ij} \quad \forall j$$

Tento vztah lze maticově zapsat jako  $\mathbf{v} = \mathbf{P}'\mathbf{v}$ , kde  $\mathbf{P}'$  značí matici transponovanou k  $\mathbf{P}$ .

**Věta 24:** V nerozložitelném MŘ existuje stacionární rozdělení  $\Leftrightarrow$  všechny stavy jsou trvalé nenulové. Toto stacionární rozdělení  $\mathbf{v}$  je jediné a pro všechna  $i, j$  platí:

$$v_j = \lim_{n \rightarrow \infty} p_{ij}^{(n)} > 0 \quad \text{v neperiodickém případě}$$

$$v_j = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n p_{ij}^{(k)} > 0 \quad \text{v periodickém případě}$$

## STACIONÁRNÍ ROZDĚLENÍ (POKR.)

**Pozn. 19:** V nerozložitelném MŘ s konečně mnoha stavy jsou dle věty 22 a 23 všechny stavy trvalé nenulové, takže stacionární rozdělení existuje.

**Def. 22:** Matice s nezápornými prvky taková, že všechny řádkové i sloupcové součty jsou rovny jedné, se nazývá **dvojně stochastická**.

**Věta 25:** Mějme nerozložitelný řetězec s dvojně stochastickou maticí. Je-li počet stavů konečný, řekněme  $n$ , potom stacionární rozdělení je rovnoměrné, tj.  $v_i = 1/n$  pro  $1 \leq i \leq n$ . Je-li počet stavů nekonečný, potom stacionární rozdělení neexistuje.

### Příklad 10:

- Nalezněte stacionární rozdělení pro náhodnou procházku s dvěma odražejícími stěnami.
- Zjistěte, pro které hodnoty  $p$  existuje stacionární rozdělení v případě náhodné procházky s odražející stěnou v nule a neohrazenou zprava.
- Nalezněte stacionární rozdělení pro Ehrenfestův myšlený pokus.

## REVERZIBILNÍ MARKOVOVY ŘETĚZCE

**Def. 23:** Uvažujme nerozložitelný MŘ  $(P, a)$ . Jestliže existují kladná čísla  $\pi_i$  tak, že  $\pi_i p_{ij} = \pi_j p_{ji} \quad \forall i, j$ , řekneme, že MŘ je reverzibilní.

**Pozn. 20:** Uvažujme nerozložitelný reverzibilní MŘ  $(P, a)$  pro který  $\sum_i \pi_i = 1$ . Potom platí:

$$P(X_0 = i, X_1 = j, X_2 = k) = P(X_0 = k, X_1 = j, X_2 = i) \quad \forall i, j, k$$

**Věta 26:** Jestliže MŘ  $(P, A)$  je reverzibilní, potom odpovídající vektor  $\pi$  je jeho stacionárním rozdělením pokud  $\sum_i \pi_i = 1$ .

**Pozn. 21:** Předchozí tvrzení neplatí naopak, tj. existence stacionárního rozdělení neimplikuje, že se nutně jedná o reverzibilní MŘ.

**Příklad 11:** Rozhodněte, zda pro řetězec popsany schématem

$$S_1 \xrightarrow{1} S_2 \xrightarrow{1} S_3 \xrightarrow{1} S_1$$

existuje stacionární rozdělení a zda je tento MŘ reverzibilní.

## ROZLOŽITELNÉ ŘETĚZCE

**Pozn. 22:** Připomeňme, že dle df 18 se neprázdná množina stavů  $C$  nazývá **uzavřená**, jestliže žádný stav vně  $C$  není dosažitelný z žádného stavu uvnitř  $C$ . Nejmenší uzavřená množina obsahující danou množinu stavů se nazývá jejím **uzávěrem**.

**Věta 27:** Uvažujme rozložitelný MŘ s konečně mnoha stavy. Potom pravděpodobnost jevu, že řetězec skončí v některé uzavřené podmnožině stavů konverguje pro  $n \rightarrow \infty$  k 1 bez ohledu na to, kde řetězec začal.

**Pozn. 23:** Uvažujme rozložitelný MŘ s konečně mnoha stavy a maticí přechodů  $P$ . Konstruujme postupně matice  $P^2, P^3, \dots$ , kde

$$\underbrace{\begin{pmatrix} S & 0 \\ R & Q \end{pmatrix}}_P \quad \underbrace{\begin{pmatrix} S^2 & 0 \\ RS + QR & Q^2 \end{pmatrix}}_{P^2} \quad \underbrace{\begin{pmatrix} S^3 & 0 \\ \dots & Q^3 \end{pmatrix}}_{P^3} \dots$$

Potom  $\lim_{n \rightarrow \infty} Q^n = \mathbf{0}$  a  $p_{ij}^{(n)} \rightarrow 0$  exponenciálně rychle pro každé dva stavy  $S_i$  a  $S_j$ , jež jsou přechodné.

## ROZLOŽITELNÉ ŘETĚZCE

**Pozn. 24:** Pro každý rozložitelný MŘ daný maticí  $P = \begin{pmatrix} S & 0 \\ R & Q \end{pmatrix}$  má  $I - Q$  inverzi a platí

$$I + Q + Q^2 + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} Q^k = (I - Q)^{-1}$$

Matice  $N = (I - Q)^{-1}$  se nazývá **fundamentální matice**.

**Věta 28:** Uvažujme rozložitelný MŘ s konečně mnoha stavy a označme  $\mathcal{T}$  podmnožinu stavů přechodných. Necht  $u_{ij}$  je střední dobu strávená v  $S_j \in \mathcal{T}$ , když začneme v  $S_i \in \mathcal{T}$ . Potom

$$u_{ij} = I_{[i=j]} + \sum_{k \in \mathcal{T}} p_{ik} u_{kj} + \sum_{k \notin \mathcal{T}} p_{ik} u_{kj} \quad \equiv \quad \mathbf{U} = \mathbf{I} + \mathbf{Q}\mathbf{U}$$

odkud

$$\mathbf{U} = (\mathbf{I} - \mathbf{Q})^{-1} = \mathbf{N}$$

**Pozn. 25:** Podobně umíme spočítat i rozptyl délky setrvání v  $S_j \in \mathcal{T}$ , pro nějž lze ukázat platnost vztahu  $\mathbf{N}(2\text{diag}(\mathbf{N}) - \mathbf{I}) - \mathbf{N}^2$

## PŘECHODNÉ STAVY

Uvažujme MŘ obsahující stavy přechodné i trvalé. Nechť  $T$  je množina všech přechodných stavů a  $C$  je nějaká nerozložitelná uzavřená množina trvalých stavů. Zafixujme některý stav  $S_j \in T$  a označme:

- $x_j = P(S_j \rightarrow C)$  pravděpodobnost absorpce v  $C$
- $1 - x_j$  pravděpodobnost jevu, že systém, který je na počátku ve stavu  $S_j$ , navždy setrvá v  $T$ , nebo dojde k absorpci v jiné uzavřené množině stavů
- $x_j^{(1)} = \sum_{k \in C} p_{jk}$  pravděpodobnost absorpce v  $C$  v prvním kroku
- $y_j$  pravděpodobnost jevu, že systém, který je na počátku ve stavu  $S_j$ , navždy setrvá v  $T$ .

## PŘECHODNÉ STAVY (POKR.)

**Věta 29:** Pravděpodobnosti  $x_j$ ,  $j \in T$ , vyhovují soustavě rovnic

$$\xi_j - \sum_{v \in T} p_{jv} \xi_v = x_j^{(1)}, \quad j \in T \quad (5)$$

**Věta 30:** Pravděpodobnosti  $y_j$ ,  $j \in T$ , vyhovují soustavě rovnic

$$\eta_j = \sum_{v \in T} p_{jv} \eta_v, \quad j \in T \quad (6)$$

**Věta 31:** Soustava (5) má jediné omezené řešení  $\Leftrightarrow$  soustava (6) nemá jiné omezené řešení než triviální.

**Věta 32:** Pravděpodobnosti setrvání  $y_j$  jsou rovny nule  $\forall j \in T \Leftrightarrow$  soustava (6) nemá jiné omezené řešení než triviální.

**Věta 33:** V řetězci s konečně mnoha stavy jsou všechna  $y_j = 0$ , takže  $x_j$  jsou jediným řešením soustavy (5).



## PŘECHODNÉ STAVY (POKR.)

**Věta 34:** V řetězci se stavy  $S_0, S_1, S_2, \dots$  jsou všechny stavy přechodné  
 $\Leftrightarrow$  soustava

$$\eta_j = \sum_{\nu=1}^{\infty} p_{j\nu} \eta_{\nu}, \quad 1 \leq j < \infty, \quad (7)$$

má netriviální omezené řešení.

## OBEČNĚJŠÍ DEFINICE MARKOVVA ŘETĚZCE

Mějme MŘ se stavy  $S_1, S_2, \dots$  s počátečním rozdělením  $\{a_j\}$  a maticí přechodů  $\mathbf{P} \equiv \{p_{ij}\}$ . Zavedme celočíselné náhodné veličiny (cnv)  $X_n$ ,  $0 \leq n < \infty$  předpisem

$X_n$  nabývá hodnoty  $j \Leftrightarrow$  je řetězec v čase  $n$  ve stavu  $S_j$

Potom  $\forall i_0, i_1, \dots, i_{n-1}, i, j$  a  $\forall n \in \mathbb{N}_0$  platí

$$P(X_0 = j) = a_j$$

$$P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_1 = x_1, X_0 = i_0) = p_{ij}$$

**Pozn. 26:** Markovovský řetězec se často ztotožňuje s takto zkonstruovanou posloupností náhodných veličin. Požadujeme-li splnění „pouze druhé rovnosti“, tj. pro  $p_{ij}$ , dostaneme:

**Def. 24:** Posloupnost cnv  $X_n$ ,  $n \in \mathbb{N}_0$ , nazveme **Markovským řetězcem**, jestliže  $\forall i_0, i_1, \dots, i_{n-1}, i, j$  a  $\forall n \in \mathbb{N}_0$  platí

$$\begin{aligned} &P(X_{n+1} = j | X_n = i, X_{n-1} = i_{n-1}, \dots, X_1 = x_1, X_0 = i_0) \\ &= P(X_{n+1} = j | X_n = i) \end{aligned}$$

## OBECNĚJŠÍ DEFINICE MARKOVOVA ŘETĚZCE (POKR.)

**Pozn. 27:** Markovovy řetězce, kterými jsme se až doposud zabývali, měly navíc vlastnost nezávislosti psí  $p_{ij}$  na  $n$ . Takové řetězce budeme nazývat **homogeními**. Pokud  $P(X_{n+1} = j | X_n = i)$  bude na  $n$  záviset, což budeme značit  $p_{ij}(n, n+1)$ , budeme hovořit o řetězcích **nehomogeních**.

**Pozn. 28:** Pravděpodobnosti

$$P(X_0 = j_0, X_1 = j_1, \dots, X_n = j_n) = a_{j_0} p_{j_0 j_1} \dots p_{j_{n-1} j_n},$$

se změjí na

$$P(X_0 = j_0, X_1 = j_1, \dots, X_n = j_n) = a_{j_0} p_{j_0 j_1}(0, 1) p_{j_1 j_2}(1, 2) \dots p_{j_{n-1} j_n}(n-1, n)$$

**Příklad 12:** Necht  $Y_k$ ,  $1 \leq k < \infty$  jsou nezávislé cnv. Necht  $X_n = \sum_{k=1}^n Y_k$ . Potom posloupnost  $\{X_n\}$ ,  $1 \leq n < \infty$  tvoří Markovův řetězec. Ověřte.

**Příklad 13:** Necht  $Y_k$ ,  $1 \leq k < \infty$ , jsou nezávislé cnv. Uvažujme posloupnost klouzavých součtů  $X_n^* = \sum_{k=1}^r Y_{n+k}$ ,  $r$  pevné. Ověřte, že posloupnost  $\{X_n^*, 1 \leq n < \infty\}$  **obecně netvoří** Markovův řetězec.

## ISINGŮV MODEL – ÚVODNÍ POJMY

- $G$  ... graf
- $V$  ... vrcholy (vertexes) grafu
- $|V| = \text{card}(V)$
- $E$  ... hrany (edges)
- $[i \leftrightarrow j]$  ... indikátor hrany mezi stavy  $i$  a  $j$
- Nejjednodušší situace : každý vrchol  $i$  má stavy  $\sigma_i \in \{-1, +1\}$
- Obecně mohou být stavy  $\sigma_i \in \{1, \dots, K\}$  a popisovat úrovně šedi, podobně pro barvy vyjádřené ať již v prostoru RGB nebo CMYK, apod.
- $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_{|V|})$  popisuje stav systému
- Prostorem stavů  $\mathcal{S}$  rozumíme  $\{-1, +1\}^{|V|}$ , resp.  $\{1, \dots, K\}^{|V|}$ , atd.

## ISINGŮV MODEL

**Def. 25:** Klasický **Isingův model** je pravděpodobnostní rozdělení  $\pi(\sigma; \beta)$  na prostoru stavů  $\mathcal{S} = \{-1, +1\}^{|V|}$ , kde

$$\pi(\sigma; \beta) = \frac{e^{-\beta H(\sigma)}}{C_\beta}, \quad \beta \geq 0, \sigma \in \mathcal{S},$$

$$H(\sigma) = \sum_{[i \leftrightarrow j] \in E} I[\sigma_i \neq \sigma_j] \quad \text{a} \quad C_\beta = \sum_{\sigma^* \in \mathcal{S}} e^{-\beta H(\sigma^*)}$$

**Pozn. 29:** Funkce  $H(\sigma)$  se ve fyzice nazývá **Hamiltonián** a reprezentuje „energii“ konfigurace stavů  $\sigma$ .

**Pozn. 30:** Pro  $\beta > 0$  jsou v daném modelu nejpravděpodobnější ty konfigurace stavů  $\sigma$ , pro něž je  $H(\sigma)$  malá, tj. mnoho sousedů má tutéž hodnotu stavu (týž spin), tj. mají malou energii (informaci).

**Def. 26:** Středním spinem konfigurace  $\sigma$  rozumíme

$$M(\sigma) = \frac{1}{|V|} \sum_{i \in V} \sigma_i$$

## MODIFIKACE ISINGOVA MODELU

### ■ Klasický Isingův model

$$\mathcal{S} = \{-1, +1\}^{|\mathcal{V}|} \quad \text{a} \quad H(\sigma) = \sum_{[i \leftrightarrow j] \in E} I[\sigma_i \neq \sigma_j]$$

$$\begin{array}{ccc} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & \mathbf{1} & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} & \Rightarrow & \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 3 & 3 & 3 \\ 2 & 3 & 2 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & \mathbf{0} & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} & \Rightarrow & \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 2 \\ 2 & 2 & 2 \end{pmatrix} \\ \mathcal{S} & & H(\mathcal{S}) & \mathcal{S} & & H(\mathcal{S}) \end{array}$$

### ■ Isingův model s vnějším polem

$$\mathcal{S} = \{-1, +1\}^{|\mathcal{V}|} \quad \text{a} \quad H(\sigma, h) = \sum_{[i \leftrightarrow j] \in E} I[\sigma_i \neq \sigma_j] - h \sum_{i \in \mathcal{V}} \sigma_i$$

Pro všechna  $\beta > 0$  a  $h > 0$  jsou hodnoty  $+1$  preferovány před hodnotami  $-1$ .

## MODIFIKACE ISINGOVA MODELU (POKR.)

- **Potův model** dovolující více než dvě hodnoty pro každý spin

$$\mathcal{S} = \{1, \dots, K\}^{|V|} \quad \text{a} \quad H(\sigma) = \sum_{[i \leftrightarrow j] \in E} I[\sigma_i \neq \sigma_j]$$

- **Isingův model** pro „náhodné záplatování“ šedotónových obrázků

$$\mathcal{S} = \{1, \dots, K\}^{|V|} \quad \text{a} \quad H(\sigma) = \sum_{[i \leftrightarrow j] \in E} f(\sigma_i, \sigma_j)$$

kde  $f(\cdot)$  je některá vhodná vzdálenost, např.

$$f(\sigma_i, \sigma_j) = |\sigma_i - \sigma_j|^p, \quad p \geq 1$$

Vrcholy typicky reprezentují pixely a na rozdíl od Potova modelu zde chceme, aby sousedí byli „podobně šedí“, nikoliv identičtí.

## APLIKACE V ANALÝZE OBRAZU

## Zadání

- Uvažujme černobílý obrázek reprezentovaný maticí pixelů rozměrů  $L_1 \times L_2$
- Vrcholy jsou jednotlivé pixely
- Hrany spojují sousední pixely
- Stav  $\{1, \dots, K\}$  reprezentují různé úrovně šedi
- Prostor stavů  $\mathcal{S} = \{1, \dots, K\}^V$
- Obrázek je reprezentován konfigurací  $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_{|V|}) \in \mathcal{S}$
- **Pozorujeme zašuměný obraz**  $\mathbf{Y} = \sigma + \varepsilon$ , kde  $\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_{|V|} \sim N(0, \delta^2)$

**Problém:** Nalézt skutečný obrázek  $\sigma$ , pozorujeme-li  $\mathbf{Y}$  a předpokládáme, že  $\sigma$  má za apriorní rozdělení Isingův model s rozdělením  $e^{-\beta H(\sigma)} / C_\beta$ .

**Nástroj:** Bayesovská statistika a Markov Chain Monte Carlo postupy (Markovovy řetězce a náhodná procházka po grafu).



## APLIKACE V ANALÝZE OBRAZU (POKR.)

Sdružené rozdělení vektoru  $(\sigma, \mathbf{Y})$

$$\mathcal{L}(\sigma, \mathbf{Y}) \sim \frac{e^{-\beta H(\sigma)} \cdot \prod_{i \in V} \exp \left\{ - (Y_i - \sigma_i)^2 / 2\delta^2 \right\}}{\text{konstanta jež záleží na } (\sigma, \mathbf{Y})}$$

Aposteriorní rozdělení

$$\mathcal{L}(\sigma | \mathbf{Y}) \sim \frac{\exp \left[ -\beta H(\sigma) + (2\delta^2)^{-1} \sum_{i \in V} (2Y_i \sigma_i - \sigma_i^2) \right]}{\text{funkce jež záleží na } (\sigma, \beta, \mathbf{Y})}$$

### Možná řešení

- **Naivní řešení:** Generovat z aposteriorního rozdělení  $(\sigma | \mathbf{Y})$ . Rozsáhlý výběr pak reprezentuje konfigurace, které lze považovat za možné (věrohodné) reprezentace obrazu.
- **Alternativou** poskytující zpravidla mnohem lepší řešení je nalézt **nejpravděpodobnější obraz**, tj. nalézt konfiguraci  $\hat{\sigma}$  maximalizující  $P(\sigma | \mathbf{Y})$ .

## METROPOLISŮV ALGORITMUS

**Cíl** Generovat reverzibilní MŘ s předepsaným stacionárním rozdělením  $\pi$ ,  $\pi_j > 0 \forall i$ , odpovídajícím nějakému MŘ  $\mathcal{S}$  se spočetně mnoha stavy

- $\mathbf{Q}$  budiž **symetrická** matice pstí přechodů na  $\mathcal{S}$
- $\mathbf{a}$  budiž nějaký pravděpodobnostní vektor ( $a_i \geq 0, \sum_i a_i = 1$ ) na  $\mathcal{S}$

### Alg. 1: Metropolisův algoritmus

- Stav  $S_{init}$  je vybrán náhodně za pomoci  $\mathbf{a}$  [ $Y_0 = S_{init}$ ]
- V každém z následujících kroků, řekněme kroku  $i$ , označme stav ve kterém se nacházíme jako  $S_{cur}$

- 1 Zvolme nový stav  $S_{can}$  s pomocí  $\mathbf{Q}$ , a nazvěme jej **kandidátem**
- 2 Stav  $S_{can}$  přijměme s pravděpodobností  $\alpha = \min(1, \pi_{can}/\pi_{cur})$   
[ $Y_i = S_{can}$ ]; jinak setrvejme v  $S_{cur}$  [ $Y_i = S_{cur}$ ]

**Pozn. 31:** Takto zkonstruovaný MŘ, tzv. **Metropolisův MŘ pro  $\pi$**  s **návrhovou maticí  $\mathbf{Q}$** , má pravděpodobnosti přechodu tvaru

$$p_{ij} = \begin{cases} q_{ij} \min(1, \pi_j/\pi_i) & j \neq i \\ 1 - \sum_{k \neq i} q_{ik} \min(1, \pi_k/\pi_i) & j = i \end{cases}$$

## METROPOLISŮV – HASTINGSŮV ALGORITHM

**Věta 35:** Předpokládejme, že  $Q$  je nerozložitelný MŘ na  $S$ , a  $\pi, \pi_i > 0 \forall i$ , je pravděpodobnostní rozdělení na  $S$ . Potom Metropolisův MŘ generovaný Metropolisovým algoritmem je nerozložitelný a reverzibilní vzhledem k  $\pi$ .

## METROPOLISŮV – HASTINGSŮV ALGORITHMM

**Věta 35:** Předpokládejme, že  $\mathbf{Q}$  je nerozložitelný MŘ na  $\mathcal{S}$ , a  $\pi, \pi_i > 0 \forall i$ , je pravděpodobnostní rozdělení na  $\mathcal{S}$ . Potom Metropolisův MŘ generovaný Metropolisovým algoritmem je nerozložitelný a reverzibilní vzhledem k  $\pi$ .

- Pokud matice  $\mathbf{Q}$  není symetrická, potom můžeme, mimo jiných, použít tzv. **Metropolisův – Hastingsův algoritmus**

**Alg. 3: Metropolisův – Hastingsův algoritmus** Necht  $\pi, \pi_i > 0 \forall i$ , je „cílové“ rozdělení na diskretním stavovém prostoru  $\mathcal{S}$ . Necht  $\mathbf{Q}$  je některá matice pravděpodobností přechodů na  $\mathcal{S}$ . Definujme  $\forall i, j, i \neq j$ ,

$$t_{ij} = \pi_j q_{ji} / \pi_i q_{ij}$$

Budiž  $A : [0, \infty] \rightarrow [0, 1]$  libovolná funkce taková, že platí  $A(z) = zA(1/z) \forall z \in [0, \infty]$ . Dále definujme

$$p_{ij} = \begin{cases} q_{ij} A(t_{ij}) & j \neq i \\ 1 - \sum_{j \neq i} q_{ij} A(t_{ij}) & j = i \end{cases}$$

## METROPOLISŮV – HASTINGSŮV ALGORITMUS POKR.

Ukažte, že platí:

- Předpokládejme, že  $q_{ij} > 0 \forall i, j$ . Potom  $P$  je matice pstí přechodů MŘ, který je reverzibilní vzhledem k  $\pi$ .  
Generuje-li  $Q$  nerozložitelný MŘ, potom také  $P$  generuje nerozložitelný MŘ.
- Předpokládejme, že  $q_{ij} = 0$  pro nějaká  $(i, j)$ . Potom  $P$  je také dobře definována a generuje reverzibilní MŘ vzhledem k  $\pi$ . Nicméně,  $P$  v tomto případě nemusí generovat nerozložitelný MŘ ani v případě, kdy jej generuje  $Q$ .
- $\min\{1, z\}$  může být použito jako funkce  $A(z)$ , a že její použití vede na klasický Metropolisův algoritmus pokud  $Q$  je symetrická.
- Jaké funkce tvaru  $A(z) = z^a / (1 + z^b)$  mohou být použity?

## EXPONENCIÁLNÍ ROZDĚLENÍ – OPAKOVÁNÍ

**Def. 27:** Řekneme, že náhodná veličina  $X$  se řídí exponenciálním rozdělením, což značíme  $X \sim \text{Exp}(\lambda)$ , má-li hustotu tvaru:

$$f(x; \lambda) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x}, & x \geq 0, \lambda > 0, \\ 0 & \text{jinak.} \end{cases}$$

**Věta 36:** Nechť  $X \sim \text{Exp}(\lambda)$ . Potom  $F(x) = 1 - e^{-\lambda x}$ ,  $E X = \lambda^{-1}$  a  $\text{var } X = \lambda^{-2}$ . Parametr  $\lambda$  má význam **intenzity**.

**Věta 37: Vlastnost zapomínání.** Nechť  $X \sim \text{Exp}(\lambda)$  a interpretujme ji jako dobu života nějakého procesu. Potom pravděpodobnost jevu, že proces přežije dobu  $y (> 0)$  za podmínky, že doposud přežil dobu  $x (> 0)$  na době dosavadního života nezáleží.

- Pro exponenciální rozdělení platí, že je jediné spojité rozdělení pro něž

$$P(X > x + y | X > x) = P(X > y).$$

- Mezi diskrétními rozděleními má tuto vlastnost pouze  $X \sim \text{Ge}(p)$ .

## FUNKCE INTENZITY

**Def. 28:** Necht náhodná veličina  $X$  má hustotu  $f(x)$  a distribuční funkci  $F(x)$ . Potom **funkcí intenzity** nazveme

$$\Lambda(x) = \frac{f(x)}{1 - F(x)}, \quad x \in \mathbb{R}_1.$$

**Pozn. 32:** Necht náhodná veličina  $X$ , kterou interpretujeme jako dobu života nějakého procesu, má hustotu  $f(x)$  a distribuční funkci  $F(x)$ . Potom pro pravděpodobnost okamžitého selhání platí:

$$\begin{aligned} P(x < X \leq x + \Delta | X > x) &= \frac{P(x < X \leq x + \Delta)}{P(X > x)} = \frac{F(x + \Delta) - F(x)}{1 - F(x)} \\ &= \frac{F(x + \Delta) - F(x)}{1 - F(x)} \frac{\Delta}{\Delta} \stackrel{\Delta \rightarrow 0}{\approx} \Delta \frac{f(x)}{1 - F(x)} \end{aligned}$$

**Pozn. 33:** Necht  $X \sim \text{Exp}(\lambda)$ , potom  $\Lambda(x) = \lambda$ . Exponenciální rozdělení je jediné spojité rozdělení mající konstantní intenzitu.

## SIMULACE USPOŘÁDANÝCH VÝBĚRŮ Z $R(0, 1)$

- Necht  $U_1, \dots, U_n$  je náhodný výběr z  $R(0, 1)$  a  $U_{(1)} \leq \dots \leq U_{(n)}$  jsou odpovídající pořádkové statistiky
- Položme  $S_{(i)} = U_{(i)} - U_{(i-1)}$ ,  $i = 1, \dots, n+1$ , kde  $U_{(0)} = 0$ ,  $U_{(n+1)} = 1$

**Věta 38:**  $(S_1, \dots, S_n)$  je rovnoměrně rozdělena na simplexu

$$A_n = \left\{ (x_1, \dots, x_n) \mid x_i \geq 0, \sum_{i=1}^n x_i \leq 1 \right\}$$

**Věta 39:**  $S_1, \dots, S_{n+1}$  je rozdělena jako  $\frac{E_1}{\sum_{i=1}^{n+1} E_i}, \dots, \frac{E_{n+1}}{\sum_{i=1}^{n+1} E_i}$

kde  $E_1, \dots, E_{n+1}$  je náhodný výběr z  $Exp(1)$

- Je-li navíc  $G_{n+1}$  nezávislá na  $(S_1, \dots, S_{n+1})$  a má rozdělení  $Ga(n, 1)$ , potom  $S_1 G_{n+1}, \dots, S_{n+1} G_{n+1}$  je rozdělena jako  $E_1, \dots, E_{n+1}$



## SIMULACE USPOŘÁDANÝCH VÝBĚRŮ Z $Exp(1)$

- Necht  $E_1, \dots, E_n$  je náhodný výběr z  $Exp(1)$  a  $E_{(1)} \leq \dots \leq E_{(n)}$  jsou odpovídající pořádkové statistiky
- Položme  $W_{(i)} = E_{(i)} - E_{(i-1)}$ ,  $i = 1, \dots, n$ , kde  $E_{(0)} = 0$

### Věta 40:

- $W_1, \dots, W_n$  jsou nezávislé náhodné veličiny z exponenciálního rozdělení  $Exp(1)$
- $\frac{E_1}{n}, \frac{E_1}{n} + \frac{E_2}{n-1}, \dots, \frac{E_1}{n} + \frac{E_2}{n-1} \dots + \frac{E_n}{1}$

jsou rozdělena jako  $E_{(1)}, \dots, E_{(n)}$

**Věta 41:** Necht  $X$  a  $Y$  jsou nezávislé náhodné veličiny s gama rozdělením  $Ga(\alpha, 1)$  a  $Ga(\beta, 1)$ . Potom náhodná veličina  $Z = X/(X + Y)$  má rozdělení beta  $Be(\alpha, \beta)$ .

## LINEÁRNÍ PROCES ZRODU A ZÁNIKU

Uvažujme systém, který má konečně nebo spočetně mnoho stavů, a ze stavu  $S_n$  může s nezanedbatelnou pravděpodobností přecházet pouze do stavů sousedních, tj.

- $S_n \rightarrow S_{n+1} \dots$  **zrod**
- $S_n \rightarrow S_{n-1} \dots$  **zánik**
- Do jiných sousedů může přejít pouze s pravděpodobností „nekonečně malou“.

Pravděpodobnosti přechodů v časovém intervalu  $(t, t + h)$  nechť jsou:

- $P(S_n \rightarrow S_{n+1}) = \lambda_n h + o(h)$
- $P(S_n \rightarrow S_{n-1}) = \mu_n h + o(h)$
- $P(S_n \rightarrow S_{n \pm j}, j > 1) = o(h)$

## LINEÁRNÍ PROCES ZRODU A ZÁNIKU (POKR.)

Označme  $P_n(t)$  pravděpodobnost toho, že systém je v čase  $t$  ve stavu  $S_n$ . **Cílem je** určit  $P_n(t+h)$  a najít  $p_n = \lim_{t \rightarrow \infty} P_n(t)$ .

- Pravděpodobnosti  $P_n(t)$  splňují následující systém diferenciálních rovnic:

$$P'_0(t) = -\lambda_0 P_0(t) + \mu_1 P_1(t) \quad (8)$$

$$P'_n(t) = -(\lambda_n + \mu_n)P_n(t) + \mu_{n+1}P_{n+1}(t) + \lambda_{n-1}P_{n-1}(t), \quad n \geq 1$$

- Je-li systém v čase 0 ve stavu  $S_i$ , pak jsou splněny následující počáteční podmínky, tj.  $P_i(0) = 1$  a  $P_n(0) = 0$  pro  $n \neq i$ .
- Pravděpodobnosti  $p_n$  existují, nezávisí na počátečních podmínkách a vyhovují systému lineárních rovnic, který dostaneme z (8) položíme-li  $P'_n(t) = 0$ ,  $n \geq 0$ , tj. soustavě

$$0 = -\lambda_0 p_0 + \mu_1 p_1 \quad (9)$$

$$0 = -(\lambda_n + \mu_n)p_n + \mu_{n+1}p_{n+1} + \lambda_{n-1}p_{n-1}, \quad n \geq 1$$

## LINEÁRNÍ PROCES ZRODU A ZÁNIKU (POKR.)

## Model

$$P(S_n \rightarrow S_{n+1}) = \lambda_n h + o(h)$$

$$P(S_n \rightarrow S_{n-1}) = \mu_n h + o(h)$$

$$P(S_n \rightarrow S_{n\pm j}, j > 1) = o(h)$$

$Q$	$S_0$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$\dots$
$S_0$	$\cdot$	$\lambda_0$	$\cdot$	$\cdot$	$\cdot$
$S_1$	$\mu_1$	$\cdot$	$\lambda_1$	$\cdot$	$\cdot$
$S_2$	$\cdot$	$\mu_2$	$\cdot$	$\lambda_2$	$\cdot$
$S_3$	$\cdot$	$\cdot$	$\mu_3$	$\cdot$	$\lambda_3$

Doplňme diagonální prvky tak, aby **řádkové součty  $Q$  byly rovny nule**

$Q^*$	$S_0$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$S_4$	$\dots$	$\Sigma$
$S_0$	$-\lambda_0$	$\lambda_0$	0	0	$\dots$	$\dots$	0
$S_1$	$\mu_1$	$-(\lambda_1 + \mu_1)$	$\lambda_1$	0	0	$\dots$	0
$S_2$	0	$\mu_2$	$-(\lambda_2 + \mu_2)$	$\lambda_2$	0	$\dots$	0
$S_3$	0	0	$\mu_3$	$-(\lambda_3 + \mu_3)$	$\lambda_3$	$\dots$	0

## LINEÁRNÍ PROCES ZRODU A ZÁNIKU (POKR.)

- $P_n(t)$  je pravděpodobnost jevu, že systém je v čase  $t$  ve stavu  $S_n$
- $P'_0(t) = -\lambda_0 P_0(t) + \mu_1 P_1(t)$
- $P'_n(t) = -(\lambda_n + \mu_n) P_n(t) + \mu_{n+1} P_{n+1}(t) + \lambda_{n-1} P_{n-1}(t)$

$Q^{*\top}$	$S_0$	$S_1$	$S_2$	$S_3$	$S_4$	
$S_0$	$-\lambda_0$	$\mu_1$	$0$	$0$	$0$	$\dots$
$S_1$	$\lambda_0$	$-(\lambda_1 + \mu_1)$	$\mu_2$	$0$	$0$	$\dots$
$S_2$	$0$	$\lambda_1$	$-(\lambda_2 + \mu_2)$	$\mu_3$	$0$	$\dots$
$S_3$	$0$	$0$	$\lambda_2$	$-(\lambda_3 + \mu_3)$	$\mu_3$	$\dots$
$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$
$\Sigma$	$0$	$0$	$0$	$0$	$0$	$\dots$

Systém retrospektivních Kolmogorovových diferenciálních rovnic má (maticově) tvar

$$P'(t) = Q^{*\top} P(t)$$

kde  $P'(t) = (P'_0(t), P'_1(t), \dots)^\top$  a  $P(t) = (P_0(t), P_1(t), \dots)^\top$

## LINEÁRNÍ RŮST A ZÁNİK

**Model.** Předpokládejme, že systém je složen z prvků, které se mohou dělit i zanikat. Necht' pravděpodobnost toho, že za malý časový interval délky  $h$  se jeden prvek rozdělí na dva, je rovna  $\lambda h + o(h)$ , zatímco pravděpodobnost toho, že zanikne, je rovna  $\mu h + o(h)$ , přičemž  $\lambda$  a  $\mu$  jsou kladné konstanty.

**Pozn. 34:** Je-li chování prvků nezávislé, pak jde lineární proces zrodu a zániku s parametry  $\lambda_n = n\lambda$  a  $\mu_n = n\mu$ .

**Věta 42:** Soustava (8) má následující řešení:

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

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

kde

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

## MODEL ÚSTŘEDNY S NEKONEČNĚ MNOHA LINKAMI

**Příklad 14:** Mějme ústřednu s nekonečně mnoha telefoními linkami. Řekneme, že se systém nachází ve stavu  $S_n$ , je-li obsazeno právě  $n$  linek. Předpokládejme dále, že:

- Pravděpodobnost jevu, že jeden hovor skončí v průběhu intervalu  $(t, t + h)$ , je rovna  $\mu h + o(h)$ .
- Délky hovorů jsou vzájemně nezávislé.
- Pravděpodobnost jevu, že v intervalu  $(t, t + h)$  bude obsazena nová linka, je  $\lambda h + o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí Poissonovým rozdělením s parametrem  $\lambda/\mu$ .

## MODEL TELEFONNÍ DVOJBUDKY S NEOMEZENOU FRONTOU

**Příklad 15:** Uvažujme stanici obsluhy, která může současně obsluhovat nejvýše dva zákazníky, např. telefonní dvojbudku. Zákazníci, kteří nemohou být obslouženi, se řadí do jediné neomezené fronty. Řekneme, že se systém nachází ve stavu  $S_n$ , je-li počet zákazníků (v obsluze i ve frontě) právě  $n$ . Předpokládejme dále, že:

- Pravděpodobnost jevu, že zákazník, který je v čase  $t$  obsluhován, bude v intervalu  $(t, t + h)$  obsloužen, je rovna  $\mu h + o(h)$ .
- Délky obsluhy jsou vzájemně nezávislé.
- Pravděpodobnost, že v intervalu  $(t, t + h)$  přijde nový zákazník, je  $\lambda h + o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že pokud  $\lambda < 2\mu$ , pak pro limitní pravděpodobnosti  $p_n$  platí

$$p_n = p_0 \left( \frac{\lambda}{\mu} \right)^n \frac{1}{2^{n-1}}, \quad \text{kde} \quad p_0 = \frac{2\mu - \lambda}{2\mu + \lambda}$$



## MODEL PARKOVIŠTĚ PŘED MFF BEZ FRONTY

**Příklad 16:** Uvažujme parkoviště automobilů před MFF UK s kapacitou  $N$  míst. Stavem systému je počet aut na parkovišti, fronta se netvoří. Předpokládejme dále, že:

- Pravděpodobnost jevu, že automobil, který v čase  $t$  parkuje, odjede v intervalu  $(t, t + h)$ , je rovna  $\mu h + o(h)$ .
- Délky stání jsou vzájemně nezávislé.
- Pravděpodobnost jevu, že v intervalu  $(t, t + h)$  přijede nový automobil, je  $\lambda h + o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí useknutým Poissonovým rozdělením s parametrem  $\lambda/\mu$ .

## MODEL TELEFONNÍ BUDKY S OMEZENOU FRONTOU

**Příklad 17:** Uvažujme stanici obsluhy, která může obsluhovat nejvýše jednoho zákazníka, např. telefonní budku. Zákazníci, kteří nemohou být obslouženi, se řadí do jediné omezené fronty délky  $N$ . Řekneme, že se systém nachází ve stavu  $S_n$ , je-li počet zákazníků (v obsluze i ve frontě) právě  $n$ . Předpokládejme dále, že:

- Pravděpodobnost jevu, že zákazník, který je v čase  $t$  obsluhován, bude v intervalu  $(t, t + h)$  obsloužen, je rovna  $\mu h + o(h)$ .
- Délky obsluhy jsou vzájemně nezávislé.
- Pravděpodobnost jevu, že v intervalu  $(t, t + h)$  přijde nový zákazník, je  $\lambda h + o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že pro limitní pravděpodobnosti  $p_n$  platí

$$p_n = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n p_0, \quad \text{kde} \quad p_0 = \mu^{N+1} \frac{\lambda - \mu}{\lambda^{N+2} - \mu^{N+2}}$$

## PROBLÉM JEDNOHO OPRAVÁŘE A MNOHA STROJŮ

**Příklad 18:** Mějme  $M$  strojů obsluhovaných jedním opravářem.

Řekneme, že se systém nachází ve stavu  $S_n$ , jestliže nepracuje právě  $n$  strojů. Předpokládejme dále, že:

- Pravděpodobnost jevu, že stroj který je v čase  $t$  opravován, začne v intervalu  $(t, t + h)$  pracovat, je rovna  $\mu h + o(h)$ .
- Délky oprav jsou vzájemně nezávislé.
- Pravděpodobnost jevu, že stroj který v čase  $t$  pracoval, se v intervalu  $(t, t + h)$  porouchá, je rovna  $\lambda h + o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že limitní pravděpodobnosti  $p_{M-k}$  se řídí useknutým Poissonovým rozdělením s parametrem  $\mu/\lambda$ , tj. pro  $k = 1, \dots, M$

$$p_{M-k} = \frac{1}{k!} \left(\frac{\mu}{\lambda}\right)^k p_M, \quad \text{kde} \quad p_M = \left[1 + \sum_{k=1}^M \frac{1}{k!} \left(\frac{\mu}{\lambda}\right)^k\right]^{-1}$$

## MODEL POPISUJÍCÍ PRÁCI NĚKOLIKA SVÁŘEČŮ

**Příklad 19:** Mějme  $N$  svářečů, kteří nezávisle na sobě ve víceméně náhodných intervalech odebírají proud. Řekneme, že se systém nachází ve stavu  $S_n$ , jestliže pracuje právě  $n$  svářečů. Předpokládejme dále, že:

- Pravděpodobnost jevu, že svářeč, který v čase  $t$  pracuje, přestane pracovat v intervalu  $(t, t + h)$ , je rovna  $\mu h + o(h)$ .
- Délky sváření jsou vzájemně nezávislé.
- Pravděpodobnost jevu, že svářeč, který v čase  $t$  nepracoval, v intervalu  $(t, t + h)$  pracovat začne, je rovna  $\lambda h + o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí binomickým rozdělením  $Bi(N, \mu/(\mu + \lambda))$

$$p_n = \binom{N}{n} \left( \frac{\mu}{\mu + \lambda} \right)^{N-n} \left( \frac{\lambda}{\mu + \lambda} \right)^n, \quad n = 0, 1, \dots, N$$

## MODEL KINETIKY NEVRATNÉ CHEMICKÉ REAKCE

**Příklad 20:** Mějme látku  $A$  (reagent), jejíž molekuly se nevratně přeměňují v molekuly látky  $B$  (produkt), přičemž rychlost reakce je dána konstantou  $\kappa > 0$ . Nechť koncentrace reagentu  $A$  v čase  $t$  je představována náhodnou veličinou  $X(t)$ , přičemž  $X(0) = n_0$ . Z fyzikální podstaty předpokládejme, že:

- Pst jevu, že se změní jedna molekuly během  $(t, t + h)$  v případě, kdy se za čas  $(0, t]$  změnilo právě  $n_0 - n$  molekul, je  $\kappa h + o(h)$ .
- Pst změny více než jedné molekuly během  $(t, t + h)$  je nulová.
- Látky  $A$  a  $B$  jsou statisticky nezávislé.
- Inverzní reakce  $B \rightarrow A$  nastává s pravděpodobností nula.

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí binomickým rozdělením  $Bi(n_0, e^{-\kappa t})$ . Stav  $S_0$  je zřejmě absorbční.

## ČÍTACÍ PROCES

**Def. 29:** Stochastický proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **čítací proces**, jestliže reprezentuje celkový počet „událostí“ jež se vyskytly do času  $t$ .

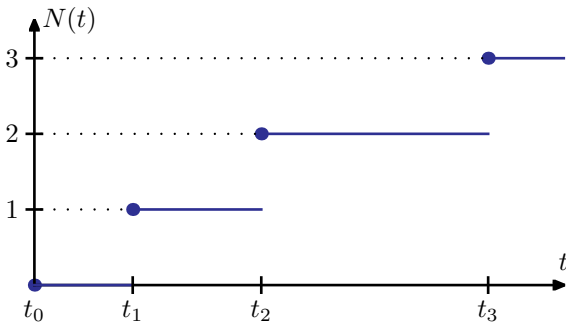
**Pozn. 35:** Čítací proces musí vždy splňovat:

- $N(t) \geq 0$ .
- $N(t)$  nabývá přirozených hodnot.
- Jestliže  $s < t$ , potom  $N(s) \leq N(t)$ .
- Pro  $s < t$  se  $N(t) - N(s)$  rovná počtu událostí, jež se vyskytly v intervalu  $(s, t]$ .

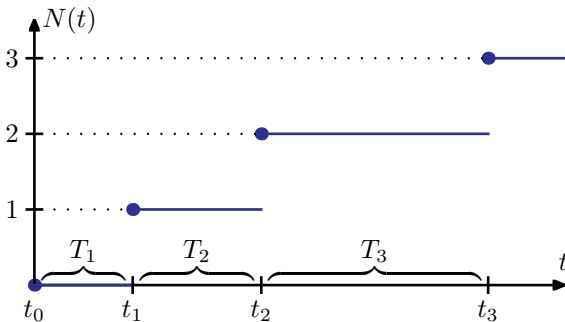
**Def. 30:** Čítací proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **proces s nezávislými přírůstky**, jestliže počty událostí jež se vyskytují v disjunktních intervalech jsou nezávislé náhodné veličiny.

**Def. 31:** Čítací proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **proces se stacionárními přírůstky**, jestliže rozdělení počtu událostí, které se vyskytnou v libovolném intervalu, záleží pouze na jeho délce, nikoliv na jeho umístění.

## ČÍTACÍ PROCES

Průběh čítacího procesu  $N(t)$

## ČÍTAČÍ PROCES



Časy mezi příchody požadavků a odpovídající čítací proces  $N(t)$

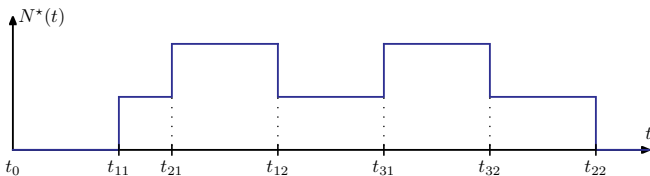
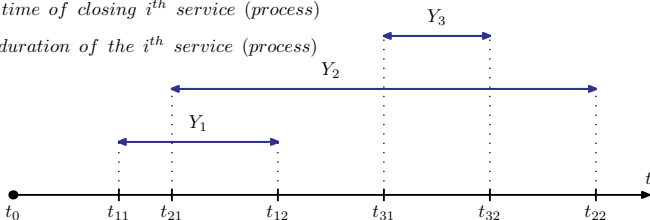


## ČÍTACÍ PROCES

$t_{i1}$  time of opening  $i^{\text{th}}$  service (process)

$t_{i2}$  time of closing  $i^{\text{th}}$  service (process)

$Y_i$  duration of the  $i^{\text{th}}$  service (process)



Doby obsluhy  $Y_i$  a průběh čítacího procesu popisujícího obsazení systému

## HOMOGENNÍ POISSONŮV PROCES (HPP)

**Def. 32:** Čítací proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **homogenní Poissonův proces s intenzitou  $\lambda$** ,  $\lambda > 0$ , jestliže:

- i)  $N(0) = 0$
- ii) Proces má nezávislé přírůstky
- iii) Počet událostí v libovolném intervalu délky  $t$  má Poissonovo rozdělení s parametrem  $\lambda t$ , tj.

$$P(N(t+s) - N(s) = n) = e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^n}{n!}, \quad n = 0, 1, \dots$$

**Def. 33:** Čítací proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **homogenní Poissonův proces s intenzitou  $\lambda$** ,  $\lambda > 0$ , jestliže:

- i)  $N(0) = 0$
- ii) Proces má stacionární a nezávislé přírůstky
- iii)  $P(N(h) = 1) = \lambda h + o(h)$
- iv)  $P(N(h) \geq 2) = o(h)$

## HPP – VLASTNOSTI

**Věta 43:** Definice 32 a 33 Poissonova procesu jsou ekvivalentní

**Pozn. 36:** Podmínky (ii) – (iv) lze nahradit následující množinou ekvivalentních podmínek:

iii) Proces má nezávislé přírůstky

iv)  $P(N(t+h) - N(t) = 1) = \lambda h + o(h)$

v)  $P(N(t+h) - N(t) \geq 2) = o(h)$

**Pozn. 37:** Poissonův proces má stacionární přírůstky a  $EN(t) = \lambda t$

**Pozn. 38:** Výsledek, že  $N(t)$  se řídí Poissonovým rozdělením, je důsledkem aproximace binomického rozdělení Poissonovým

## HPP – DOBY MEZI UDÁLOSTMI

**Def. 34:** Uvažujme Poissonův proces s intenzitou  $\lambda$ . Označme  $T_n$ ,  $n = 1, 2, \dots$  dobu mezi  $n$ -tou a  $(n - 1)$ -ní událostí, kde  $T_0 = 0$ . Posloupnost  $\{T_n\}$  se nazývá **posloupností dob mezi událostmi**.

**Věta 44:** Uvažujme Poissonův proces s intenzitou  $\lambda$ . Posloupnost dob mezi událostmi se řídí exponenciálním rozdělením s intenzitou  $\lambda$ .

**Věta 45:** Uvažujme posloupnost dob mezi událostmi  $\{T_n\}$ . Nechť  $S_n = \sum_{i=1}^n T_i$ . Potom  $S_n$  se řídí gamma rozdělením  $\Gamma(n, \lambda)$  s hustotou

$$f_{S_n}(t; n; \lambda) = \frac{\lambda^n}{(n-1)!} t^{n-1} e^{-\lambda t} = \lambda \cdot e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^{n-1}}{(n-1)!}.$$

**Rada.** Vzpomeňte si na proces obnovy (11), odkud

$$N(t) \geq n \iff S_n \leq t,$$

a zderivujte odpovídající distribuční funkci.

## POISSONŮV PROCES JAKO MODEL ZRODU A ZÁNIKU

Uvažujme fyzikální systém, který podléhá okamžitým změnám způsobeným nahodilými vlivy, např. telefonní hovory, rozpad atomů apod. Označme  $P_n(t)$  pravděpodobnost jevu, že za dobu  $t$  nastalo právě  $n$  změn. Předpokládejme dále:

- Stacionární proces, tj. že tato situace nezávisí na poloze intervalu a délce  $t$  na časové ose.
- Bez ohledu na počet změn v intervalu  $(0, t)$  nechť pravděpodobnost jevu, že v intervalu  $(t, t + h)$  nastane jedna změna je  $\lambda h + o(h)$ , zatímco pst jevu, že nastane více změn je  $o(h)$ .

### Úkoly:

- Sestavte diferenciální rovnice pro pravděpodobnosti  $P_n(t)$ .
- Ukažte, že pravděpodobnosti  $P_n(t)$  se řídí Poissonovým rozdělením s parametrem  $\lambda t$ .

**Pozn. 39:** Všimněte si, že změny v intervalech  $(0, t)$  a  $(t, t + h)$  jsou nezávislé.

## NEHOMOGENNÍ POISSONŮV PROCES (NHPP)

**Def. 35:** Čítací proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **homogenní Poissonův proces s intenzitou**  $\lambda$ ,  $\lambda > 0$ , jestliže:

- i)  $N(0) = 0$ .
- ii) Proces má stacionární a nezávislé přírůstky
- iii)  $P(N(h) = 1) = \lambda h + o(h)$
- iv)  $P(N(h) \geq 2) = o(h)$

**Def. 36:** Čítací proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  se nazývá **nehomogenní Poissonův proces s intenzitou**  $\lambda(t) > 0$ ,  $t > 0$ , jestliže:

- i)  $N(0) = 0$ .
- ii) Proces  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  má nezávislé přírůstky
- iii)  $P(N(t+h) - N(t) = 1) = \lambda(t)h + o(h)$
- iv)  $P(N(t+h) - N(t) \geq 2) = o(h)$ .

## NHPP – VLASTNOSTI

**Věta 46:** Necht  $N(t)$  a  $M(t)$  jsou nezávislé NHPP s funkcemi intenzity  $\lambda(t)$  a  $\mu(t)$ . Potom pro náhodný proces  $R(t) = N(t) + M(t)$  platí:

- i) Jedná se o NHPP s intenzitou  $\kappa(t) = \lambda(t) + \mu(t)$
- ii) Necht v čase  $t$  nastala událost procesu  $R(t)$ . Potom, nezávisle na tom co nastalo do času  $t$ , se pravděpodobnost jevu, že se jednalo o událost procesu  $N(t)$ , je rovna  $\lambda(t)/(\lambda(t) + \mu(t))$ .

**Věta 47:** Uvažujme proces typu  $M/G/\infty$ , to jest vstupy popsané Poissonovým procesem, nekonečný počet obslužných linek a obecné rozdělení dob obsluhy. Potom výstup z tohoto systému tvoří NHPP s intenzitou  $\lambda(t) = \lambda G(t)$ .

## SLOŽENÝ POISSONŮV PROCES

Náhodný proces  $X(t)$  se nazývá **složený Poissonův Proces**, jestliže může být reprezentován jako

$$X(t) = \sum_{i=1}^{N(t)} Y_i, \quad t \geq 0,$$

kde  $N(t)$ ,  $t \geq 0$  je Poissonův proces a  $Y_i$  jsou nezávislé stejně rozdělené náhodné veličiny, které jsou nezávislé na  $N(\cdot)$ .

- i) Jestliže  $Y_i = 1$ , potom  $X(t) \equiv N(t)$
- ii)  $E X(t) = \lambda t E Y_1$  a  $\text{var } X(t) = \lambda t E Y_1^2$
- iii) Jestliže zákazníci přijíždějí auty náhodně podle HPP a počty zákazníků v každém autě se řídí týmž rozdělením, a jsou nezávislé jak mezi sebou tak na  $N(t)$ , potom  $X(t)$  je složený Poissonův proces popisující počet zákazníků, kteří dorazili do času  $t$ .
- iv) Jestliže zákazníci opouštějí obchod náhodně podle HPP a utracené částky se řídí týmž rozdělením, a jsou nezávislé jak mezi sebou tak na  $N(t)$ , potom  $X(t)$  je složený Poissonův proces popisující množství utracených peněz do času  $t$ .



## SYSTÉMY HROMADNÉ OBSLUHY

**Def. 37:** **Systémem hromadné obsluhy** budeme rozumět:

- Jednu nebo více paralelních stanic obsluhy (linek), k nimž přicházejí zákazníci, kteří obsluhu požadují a po obsloužení systém opouštějí.
- Zákazníci, kteří nemohou být okamžitě obslouženi (protože všechny stanice obsluhy jsou obsazené) se řadí do jediné fronty.
- Doby mezi příchody po sobě jdoucích zákazníků jsou nezávislé stejně rozdělené náhodné veličiny s rozdělením  $A$ .
- Doby obsluhy, do nichž se nezapočítává doba čekání ve frontě) jsou nezávislé stejně rozdělené náhodné veličiny s rozdělením  $B$ .

**Pozn. 40:** Rozdělení dob příchodů se zpravidla předpokládá:

- exponenciální  $\dots M$  (Markovian)
- deterministické  $\dots D$  (Deterministic)
- obecné  $\dots G$  (General)
- Erlangovo, tj.  $\Gamma(n, \lambda) \dots E_n$  (Erlang)

## M/M/1, M/M/c a M/M/∞

**Def. 38:** Systémy hromadné obsluhy **M/M/x** jsou charakterizovány tím, že příchody zákazníků se řídí homogenním Poissonovým procesem a doby obsluhy mají exponenciální rozdělení.

**Věta 48:** Systémy **M/M/x** lze popsat obecným procesem zrodu a zániku.

**Pozn. 41:** Pro model:

■ **M/M/1** :  $\lambda_j = \lambda, 0 \leq j < \infty$  a  $\mu_j = \mu, 1 \leq j < \infty$

■ **M/M/c** :  $\lambda_j = \lambda, 0 \leq j < \infty, \mu_j = j\mu, 0 \leq j \leq c$  a  
 $\mu_j = c\mu, c \leq j < \infty$

■ **M/M/∞** :  $\lambda_j = \lambda, 0 \leq j < \infty, \mu_0 = 0$  a  $\mu_j = j\mu, 0 \leq j < \infty$

Blíže viz příklad o telefonní ústředně s nekonečně mnoho linkami nebo příklad o dvojbudce s neomezenou frontou, tj. příklady 14 a 15.

## M/M/1, M/M/c A M/M/∞

**Věta 49:** Pro systémy **M/M/x** platí:

- **M/M/1** : limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí geometrickým rozdělením s parametrem  $1 - \lambda/\mu$ .
- **M/M/c** : limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí useknutým Poissonovým rozdělením s parametry  $(c + 1, \lambda/\mu)$ .
- **M/M/∞** : limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí Poissonovým rozdělením s parametrem  $\lambda/\mu$ .

**Věta 50:** Pro systém **M/M/c** platí, že odchody ze stabilizovaného systému s neomezenou frontou (beze ztrát, odpadání apod.) s parametry  $\lambda$  (vstup) a  $\mu$  (výstup) jsou opět popsány homogenním Poissonovým procesem s parametrem  $\lambda$ !

**Pozn. 42:** Systémy **M/M/c** se tedy dají dobře kombinovat a za předpokladu stabilizovatelnosti se chod výsledného systému dá popsat vhodným Markovovským procesem.

**M/M/1**

**Pozn. 43:** Uvažujme model **M/M/1**. Z věty 49 víme, že limitní pravděpodobnosti  $p_n$  ustáleného chování popisující počet zákazníků v ustáleném provozu systému se řídí geometrickým rozdělením s parametrem  $1 - \lambda/\mu$ . Odtud ze základních vlastností geometrického rozdělení vyplývá, že:

- Střední počet zákazníků v systému je  $\frac{\lambda}{\mu} / (1 - \frac{\lambda}{\mu})$
- Rozptyl počtu zákazníků v systému je  $\frac{\lambda}{\mu} / (1 - \frac{\lambda}{\mu})^2$
- Střední délka fronty je  $\sum_j j p_{j+1} = (\frac{\lambda}{\mu})^2 / (1 - \frac{\lambda}{\mu})$

**Pozn. 44:** Všimněme si, že rozdíl mezi středním počtem zákazníků v systému a střední délkou fronty je  $\lambda/\mu$  a nikoliv 1. Rozmyslete!

## M/M/1 (POKR.)

**Pozn. 45:** Uvažujme model **M/M/1**.

Potom doba  $T_n$  strávená v systému zákazníkem, který se zařadil jako  $n$ -tý se řídí gamma rozdělením  $\Gamma(n + 1, \mu)$ , neboť hledaný čas se skládá ze zbytkového času obsluhovaného zákazníka a časů obsluhy všech čekajících ve frontě, včetně našeho zákazníka.

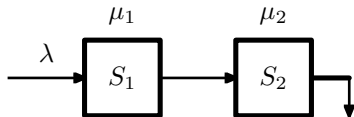
Rozdělení doby čekání  $T$  jednoho náhodně vybraného zákazníka je podle věty o úplné pravděpodobnosti směsí rozdělení  $T_n$  s vahami danými pravděpodobnostmi ustáleného provozu  $p_n$ . Ukažte, že:

$$P(T \leq t) = 1 - e^{-(\mu-\lambda)t}, \quad t \geq 0,$$

takže střední doba setrvání v systému je rovna  $\frac{1}{\mu-\lambda}$ .

**M/M/1 + M/M/1  $\equiv$  TANDEM**

**Def. 39:** Sériové propojení dvou **nezávislých** systémů hromadné obsluhy **M/M/1** se nazývá **tandemové uspořádání**.



**Věta 51:** V tandemovém uspořádání **nezávislých** systémů hromadné obsluhy typu **M/M/1** existuje **stacionární rozdělení  $\pi$** , a je dáno součinem **individuálních stacionárních rozdělení** pro jednotlivé uzly, tj. platí:

$$\pi(k_1, k_2) = \prod_{i=1}^2 \pi_i(k_i) = \prod_{j=1}^2 \rho_j^{k_j} (1 - \rho_j), \quad \rho_i = \lambda/\mu_i, \quad k_i \in \mathbb{N}_0$$

**Pozn. 46:** Podobný výsledek platí pro sériové propojení **J** **nezávislých** systémů hromadné obsluhy **M/M/c<sub>i</sub>**,  $i = 1, \dots, J$ , pokud  $\lambda/(c\mu_i) < 1$ .

## JACKSONOVY SÍŤ

Síť složená z  $J$  vzájemně spojených systémů hromadné obsluhy (uzlů) se nazývá otevřená Jacksonova síť, jestliže:

- Příchod úloh do systému zvenčí se řídí homogenním Poissonovým procesem s intenzitou  $\alpha > 0$ ; přičemž každá úloha je okamžitě náhodně přiřazena uzlu  $j$  s psí  $p_{0j} \geq 0$ ,  $\sum_{j=1}^J p_{0j} = 1$
- Externí příchody do uzlu  $i$  tvoří homogenní Poissonův proces
- Doby obsluhy se řídí exponenciálním rozdělením
- Obsluha se řídí pravidlem **first-come first-served (FIFO)**
- Zákazník obsloužený v uzlu  $i$  buď postoupí do uzlu  $j$  s psí  $p_{ij}$ , nebo systém opustí s psí  $p_{i0} = 1 - \sum_{j=1}^m p_{ij}$ 
  - $p_{i0} > 0$  pro některou podmnožinu uzlů
- Využití serveru je menší než jedna (server utilization means the proportion of time the server is busy)

## JACKSONOVY SÍŤE

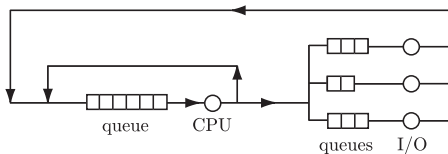
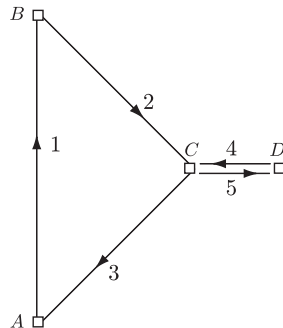
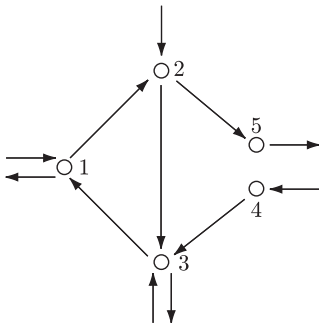
Síť složená z  $J$  vzájemně spojených systémů hromadné obsluhy (uzlů) se nazývá otevřená Jacksonova síť, jestliže:

- Příchod úloh do systému zvenčí se řídí homogenním Poissonovým procesem s intenzitou  $\alpha > 0$ ; přičemž každá úloha je okamžitě náhodně přiřazena uzlu  $j$  s psí  $p_{0j} \geq 0$ ,  $\sum_{j=1}^J p_{0j} = 1$
- Externí příchody do uzlu  $i$  tvoří homogenní Poissonův proces
- Doby obsluhy se řídí exponenciálním rozdělením
- Obsluha se řídí pravidlem **first-come first-served (FIFO)**
- Zákazník obsloužený v uzlu  $i$  buď postoupí do uzlu  $j$  s psí  $p_{ij}$ , nebo systém opustí s psí  $p_{i0} = 1 - \sum_{j=1}^m p_{ij}$ 
  - $p_{i0} > 0$  pro některou podmnožinu uzlů
- Využití serveru je menší než jedna (server utilization means the proportion of time the server is busy)

**Pozn. 48:**  $\lambda_i = \alpha p_{0i} + \sum_{j=1}^J \lambda_j p_{ji}$ ,  $i = 1, \dots, J$



## JACKSONOVA SÍŤ



Otevřená a uzavřené Jacksonovy sítě

## JACKSONOVA SÍŤ PRO MODEL M/M/c

**Pozn. 49:** Připomeňme, že pro model:

- **M/M/1** :  $\lambda_j = \lambda$ ,  $0 \leq j < \infty$  a  $\mu_j = \mu$ ,  $1 \leq j < \infty$

limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí geometrickým rozdělením s parametrem  $1 - \lambda/\mu$ .

- **M/M/c** :  $\lambda_j = \lambda$ ,  $0 \leq j < \infty$ ,  $\mu_j = j\mu$ ,  $0 \leq j \leq c$  a  
 $\mu_j = c\mu$ ,  $c \leq j < \infty$

limitní pravděpodobnosti  $p_n$  se řídí useknutým Poissonovým rozdělením s parametry  $(c + 1, \lambda/\mu)$ .

**Věta 52:** V otevřené Jacksonově síti  $J$  uzlů typu **M/M/1** existuje stacionární rozdělení  $\pi$ , a je dáno součinem individuálních stacionárních rozdělení pro jednotlivé uzly, tj. platí:

$$\pi(k_1, \dots, k_J) = \prod_{i=1}^J \pi_i(k_i) = \prod_{j=1}^J \rho_i^{k_i} (1 - \rho_i), \quad \rho_i = \lambda_i/\mu_i, \quad k_i \in \mathbb{N}_0$$

**Pozn. 50:** Podobný výsledek platí pro otevřenou Jacksonovu síť  $J$  uzlů typu **M/M/c<sub>i</sub>**,  $i = 1, \dots, J$ , pokud  $\lambda_i/(c_i\mu_i) < 1$

## SIMULACE M/M/1

```
for (i in 1:maximální počet zákazníků){
  if (aktcas >= maximální čas){break}
  # simulace končí, pokud je dosaženo maximálního času

  while (min(časy naplánovaných událostí) < čas příchodu
    dalšího zákazníka){
    # někdo skončí obsluhu dřív, než dorazí další zákazník
    aktcas <- min(časy naplánovaných událostí)
    stav <- stav - 1
    záznam události, odebrání zákazníka z`obsluhy

    # začátek obsluhy dalšího zákazníka
    # (uvolnila se obslužná stanice)
    if (fronta není prázdná){
      délka obsluhy <- obsluha(aktcas,stav,stanice)
      začátek obsluhy zákazníka, aktualizace fronty
    }
  }
  # nejbližší událostí je příchod i-tého zákazníka
  aktcas <- čas příchodu dalšího zákazníka
  stav <- stav + 1
  záznam události

  # pokud je volná stanice, bude zákazník rovnou obsluhován
  if (některá stanice je volná){začátek obsluhy zákazníka}
  else{zařazení zákazníka na konec fronty}

  # určení času příchodu dalšího zákazníka
  příchod dalšího zákazníka <- aktcas + prichod(aktcas,stav)}
```

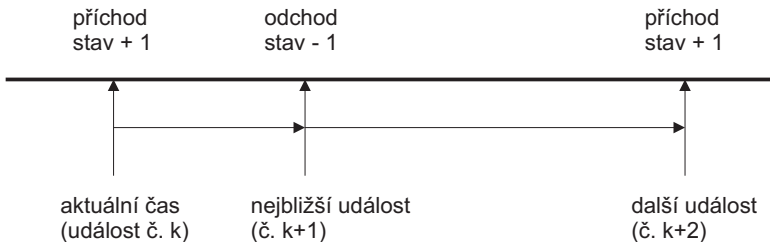
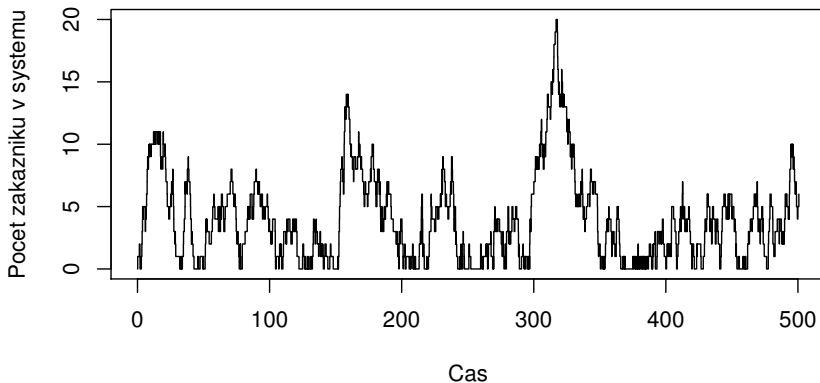
**M/M/1**

Schéma průběhu uvažovaného simulačního algoritmu

M/M/1

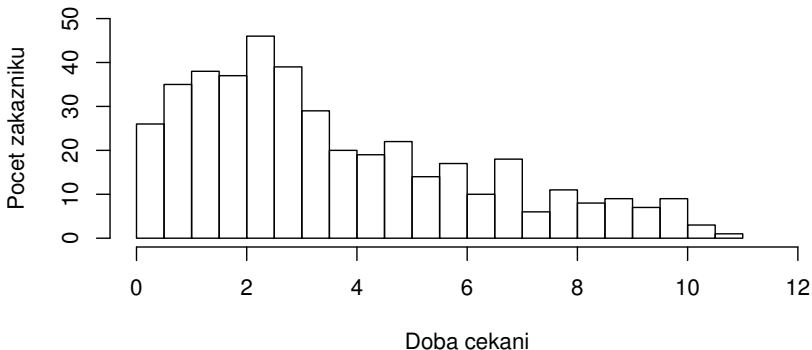
## Vyvoj systemu v case



Časový vývoj počtu zákazníků v systému M/M/1 s parametry  $\lambda = 1$  a  $\mu = 1.2$

M/M/1

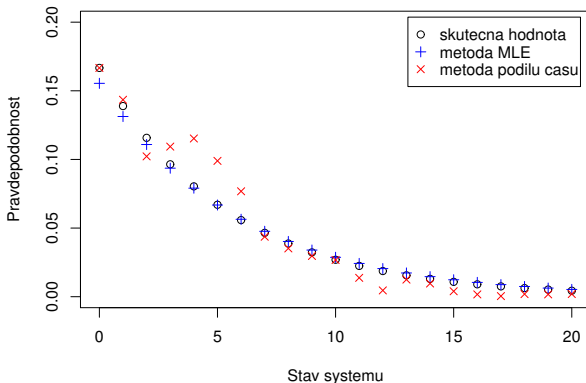
### Histogram dob čekání zákazníku, kteří museli na začátek obsluhy čekat kladnou dobu



Histogram doby čekání na začátek obsluhy těch zákazníků, kteří museli čekat kladnou dobu (v systému M/M/1 s parametry  $\lambda = 1$  a  $\mu = 1.2$ )

M/M/1

## Odhady pravděpodobnosti stacionárního rozdělení



Srovnání metod odhadu pravděpodobností stacionárního rozdělení v systému M/M/1 s parametry  $\lambda = 1$  a  $\mu = 1.2$

## EKVILIBRIUM NÁKLADŮ (ROVNICE NÁKLADŮ)

Uvažujme stacionární systém

- $N(t)$  ... počet zákazníků, kteří vstoupili do systému do času  $t$
- $\lambda_a$  ... střední jednotková intenzita vstupujících zákazníků (average arrival rate of entering customers)
- $ARE$  ... střední jednotkový výnos (average rate at which system earns)
- $AAP$  ... střední platba zákazníka vstupujícího do systému (average amount an entering customer pays)

### Ekvilibrium nákladů (rovnice nákladů)

- $\lambda_a = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{N(t)}{t}$
- $ARE = \lambda_a \cdot AAP$

(Vzpomeňte na  $S_N = \sum_{i=1}^N X_i$ , kde jak  $X_i$  tak  $N$  jsou náhodné)



## LITTLŮV ZÁKON (FORMULE)

- **ARE** ... střední jednotkový výnos  
( $ARE = \lambda_a \cdot AAP$ ,  $\lambda_a = \lim_{t \rightarrow \infty} N(t)/t$ )  
(average rate at which system earns)
  - **AAP** ... střední platba zákazníka vstupujícího do systému  
(average amount an entering customer pays)
  - **L** ... střední počet zákazníků v systému
  - **L<sub>Q</sub>** ... střední počet zákazníků čekajících ve frontě
  - **W** ... střední čas, který zákazník stráví v systému
  - **W<sub>Q</sub>** ... střední čas, který zákazník stráví ve frontě
- Předpokládejme, že každý zákazník zaplatí 1 Kč za jednotku času, který stráví v systému. Potom ze vztahu  $ARE = \lambda_a \cdot AAP$  dostaneme
 
$$L = \lambda_a W$$
  - Platí-li zákazník 1 Kč za jednotku času, kterou stráví ve frontě, pak
 
$$L_Q = \lambda_a W_Q$$
  - Platí-li zákazník 1 Kč za jednotku času, po kterou je obsluhován, pak
 
$$\text{střední počet zákazníků v obsluze} = \lambda_a E(S)$$
 kde  $E(S)$  je střední čas který zákazník stráví v obsluze
- Pozn. 51:** Tyto vztahy nejsou závislé na rozdělení procesu příchodů zákazníků, procesu dob obsluhy, počtu serverů, pořadí obsluhy, apod.

## VĚTVÍCÍ SE PROCES (POKR.)

**Model.** Necht  $X_0 = 1$ ,  $X_1 (\equiv U)$  se řídí rozdělením (10) s vytvořující funkcí  $P_1(x) \equiv P(x)$ . Necht  $X_n$  popisuje počet jedinců  $n$ -té generace.

Potom počet potomků každého z  $X_1$  jedinců první generace je n.v. s rozdělením (10), jsou vzájemně nezávislé a nezávislé na  $X_1$ , tj.

$$X_2 = U_1 + \dots + U_{X_1}$$

Podobně  $X_3$  jsou potomci druhého řádu jedinců první generace, tj.  $X_1$  n.v. s rozdělením jako  $X_2$ , resp. potomky  $X_2$  náhodných veličin s rozdělením jako  $X_1$ , tj. (10) atd.

**Věta 53:** Vytvořující funkce  $P_n(x)$  n.v.  $X_n$  splňují rekurentní vztah

$$P_{n+1}(x) = P(P_n(x)) = P_n(P(x))$$

a platí

$$E X_n = (E X_1)^n, \quad \text{var} X_n = \begin{cases} \sigma^2 \mu^{n-1} \left( \frac{1-\mu^n}{1-\mu} \right), & \mu \neq 1, \\ n\sigma^2, & \mu = 1, \end{cases} \quad n = 1, 2, \dots$$

## MARKOVSKÉ ŘETĚZCE SE SPOJITÝM ČASEM

**Def. 40:** **Markovským řetězcem se spojitým časem** budeme rozumět náhodný proces takový, že se pohybuje ze stavu do stavu podle některého Markovova řetězce, přičemž doby, které stráví v jednotlivých stavech (než přejde do stavu jiného), se řídí exponenciálním rozdělením. Navíc, doby setrvání v jednotlivých stavech tvoří posloupnost nezávislých náhodných veličin.

**Pozn. 52:** Jinými slovy, jde o náhodný proces takový, že:

- Čas strávený ve stavu  $i$  se řídí exponenciálním rozdělením se střední hodnotou  $1/v_i$ .
- Jestliže proces opouští stav  $i$  a vstupuje do stavu  $j$ , činí tak s pravděpodobností  $P_{ij}$ , přičemž

$$P_{ii} = 0 \quad \forall i \quad \& \quad \sum_j P_{ij} = 1 \quad \forall i.$$

## CHARAKTERIZACE NÁHODNÝCH VELIČIN

**Pozn. 53:** Připomeňme, že náhodná veličina  $X$  může být jednoznačně charakterizována některou z následujících charakteristik:

- **Hustotou**  $f(x)$ ,  $x \in \mathbb{R}_1$ .
- **Distribuční funkcí**  $F(x) = P(X \leq x)$ ,  $x \in \mathbb{R}_1$ .
- **Charakteristickou funkcí**  $\varphi(t) = E e^{itX}$ ,  $t \in \mathbb{R}_1$ .

Některé „specielní“ typy náhodných veličin mohou být vedle toho jednoznačně charakterizovány i některou jinou charakteristikou, např.

- Celočíselné náhodné veličiny jednoznačně charakterizuje jejich **vytvěřující funkce**  $P(x)$ .
- Nezáporné náhodné veličiny jednoznačně charakterizuje **funkce spolehlivosti**  $R(x) = P(X > x) = 1 - F(x)$ ,  $x \in \mathbb{R}_1$ , nebo **intenzita poruch**  $\Lambda(x) = \frac{f(x)}{1-F(x)}$ ,  $x > 0$ .

Pro další charakterizace a výpočet momentů je pak velice užitečná **momentová vytvěřující funkce**  $m(t) = E e^{tX}$ ,  $t \in \mathbb{R}_1$ .

## PODMÍNĚNÁ PRAVDĚPODOBNOST

**Def. 41:** Mějme pravděpodobnostní prostor  $(\Omega, \mathcal{A}, \mathcal{P})$ . Necht jevy  $A, B \in \mathcal{A}$ ,  $\mathcal{P}(B) > 0$ . Potom **podmíněnou pravděpodobností** jevu  $A$  za podmínky  $B$  rozumíme

$$\mathcal{P}(A|B) = \frac{\mathcal{P}(A \cap B)}{\mathcal{P}(B)}$$

## PODMÍNĚNÉ CHARAKTERISTIKY

**Def. 42:** Necht  $X$  a  $Y$  jsou dvě diskrétní náhodné veličiny. Potom:

- **Podmíněnou hustotou**  $X$  za podmínky  $Y = y$  rozumíme:

$$p_{X|Y}(x|y) = \mathcal{P}(X = x|Y = y) = \frac{\mathcal{P}(X = x, Y = y)}{\mathcal{P}(Y = y)} = \frac{p_{X,Y}(x, y)}{p_Y(y)}$$

- **Podmíněnou distribuční funkcí**  $X$  za podmínky  $Y = y$  rozumíme:

$$F_{X|Y}(x|y) = \mathcal{P}(X \leq x|Y = y) = \sum_{z \leq x} p_{X|Y}(z|y)$$

- **Podmíněnou střední hodnotou**  $X$  za podmínky  $Y = y$  rozumíme:

$$E[X|Y = y] = \sum_x x \cdot \mathcal{P}(X = x|Y = y) = \sum_x x \cdot p_{X|Y}(x|y)$$

## VYTVOŘUJÍCÍ FUNKCE

**Def. 43:** Necht  $a_0, a_1, \dots$  je posloupnost reálných čísel. Jestliže řada  $\mathcal{A}(x) = \sum_{j=0}^{\infty} a_j x^j$  konverguje v některém okolí nuly, nazveme ji *vytvěřující funkcí* posloupnosti  $\{a_j\}$ .

**Pozn. 54:** Je-li  $\{a_j\}$  omezená, pak zřejmě  $\mathcal{A}(x)$  konverguje alespoň v intervalu  $(-1, 1)$ .

**Def. 44:** Je-li  $X$  celočíselná náhodná veličina, pro níž  $P(X = j) = p_j$ ,  $j = 0, 1, 2, \dots$ ,  $\sum_j p_j = 1$ , pak její (*pravděpodobnostní*) *vytvěřující funkci* budeme rozumět funkci  $\mathcal{P}(x) = \sum_{j=0}^{\infty} p_j x^j$ .

**Pozn. 55:**

- Vytvořující funkce  $\mathcal{P}(x)$  jednoznačně charakterizuje odpovídající náhodnou veličinu  $X$ .
- Všimněte si, že  $\mathcal{P}(t) = E t^X$  [připomeňme:  $E X = \sum_j p_j x_j$  a  $E g(X) = \sum_j p_j g(x_j)$ ].
- Pro celočíselnou náhodnou veličinu  $X$  její vytvořující funkce vždy konverguje také v bodě  $x = 1$ , neboť  $\mathcal{P}(1) = 1$ .

## VYTVOŘUJÍCÍ FUNKCE – PŘÍKLADY

**Příklad 21:** Ověřte tvar vytvořujících funkci pro následující rozdělení:

- Alternativní ...  $\mathcal{P}(x) = q + px$
- Binomické ...  $\mathcal{P}(x) = (q + px)^n$
- Poissonovo ...  $\mathcal{P}(x) = \exp\{-\lambda + \lambda x\}$
- Geometrické ...  $\mathcal{P}(x) = p/(1 - qx)$   
resp.  $= px/(1 - qx)$
- Negativně binomické ...  $\mathcal{P}(x) = (p/(1 - qx))^r$   
resp.  $= (px/(1 - qx))^r$
- Rovnoměrné ...  $\mathcal{P}(x) = (1 - x^{n+1})/((n + 1)(1 - x))$   
resp.  $= (x(1 - x^n))/(n(1 - x))$

Spočtěte pomocí těchto vytvořujících funkcí odpovídající střední hodnotu a rozptyl.

**Pozn. 56:** Uvědomte si, že geometrické, respektive negativně binomické rozdělení jsou nejjednodušší modely popisující rozdělení doby čekání.



## VLASTNOSTI VYTVOŘUJÍCÍ FUNKCE

**Věta 54:** Označme  $q_k = P(X > k) = \sum_{j>k} p_j$ ,  $k = 0, 1, 2, \dots$  a odpovídající vytvořující funkci  $Q(x) = \sum_{j=0}^{\infty} q_j x^j$ . Pak pro  $-1 < x < 1$  platí  $Q(x) = (1 - \mathcal{P}(x))/(1 - x)$ .

**Věta 55:** Pro celočíselnou náhodnou veličinu  $X$  platí

$$E X = \sum_{i=0}^{\infty} i p_i = \sum_{j=0}^{\infty} q_j = \mathcal{P}'(1) = Q(1)$$

**Věta 56:** Necht' pro celočíselnou náhodnou veličinu  $X$  je poloměr konvergence odpovídající vytvořující funkce větší než jedna. Potom platí

$$\text{var } X = \mathcal{P}''(1) + \mathcal{P}'(1) - (\mathcal{P}'(1))^2 = 2Q'(1) + Q(1) - (Q(1))^2$$

**Pozn. 57:** Věta 56 zůstává v platnosti i v případě, že poloměr konvergence  $\mathcal{P}(x)$  je roven jedné, pokud existuje konečná  $\lim_{x \rightarrow 1-} Q''(x)$  a pokud derivace v bodě  $x = 1$  vystupující ve vzorci pro  $\text{var } X$  nahradíme jejich limitami pro  $x \rightarrow 1-$ .

## ROZKLAD NA ČÁSTEČNÉ ZLOMKY

**Pozn. 58:** Teoreticky je znalost  $\mathcal{P}(x)$  ekvivalentní znalosti  $\{p_j\}$ , neboť  $p_j = \mathcal{P}^{(j)}(0)/j!$ . V praxi však může být získání jednotlivých pravděpodobností značně náročné. V některých případech nám pomůže následující tvrzení.

**Věta 57:** Necht' vytvořující funkce  $\mathcal{P}(x)$  posloupnosti  $\{p_j\}$  se dá vyjádřit ve tvaru  $\mathcal{P}(x) = U(x)/V(x)$ , kde  $U(x)$  a  $V(x)$  jsou polynomy bez společných kořenů,  $U(x)$  je stupně nižšího než  $V(x)$  a necht' kořeny polynomu  $V(x)$  jsou vesměs jednoduché. Potom

$$p_n = \frac{\rho_1}{x_1^{n+1}} + \cdots + \frac{\rho_m}{x_m^{n+1}}, \quad 0 \leq n < \infty,$$

kde  $m$  je stupeň polynomu  $V(x)$ ,  $x_1, \dots, x_m$  jsou jeho kořeny a  $\rho_k = -U(x_k)/V'(x_k)$ ,  $1 \leq k \leq m$ .

**Pozn. 59:** Pro výpočet  $\rho_k$  se zpravidla užívá technika rozkladu na částečné zlomky, kterou má zabudovanou jak program *Maple* tak program *Mathematica*.

## ROZKLAD NA ČÁSTEČNÉ ZLOMKY (POKR.)

**Pozn. 60:** Necht  $x_1$  je ten kořen  $V(x)$  pro nějž  $|x_1| < x_k$ ,  $2 \leq k \leq m$ .

Potom

$$p_n = \frac{\rho_1}{x_1^{n+1}} \left( 1 + \frac{\rho_2}{\rho_1} \left( \frac{x_1}{x_2} \right)^{n+1} + \dots + \frac{\rho_m}{\rho_1} \left( \frac{x_1}{x_m} \right)^{n+1} \right),$$

takže pro  $n \rightarrow \infty$  platí  $p_n \approx \rho_1/x_1^{n+1}$ , kde  $\rho_1 = -U(x_1)/V'(x_1)$ .

**Pozn. 61:** Pro platnost asymptotického vztahu  $p_n \approx \rho_1/x_1^{n+1}$  lze vynechat předpoklad, že  $U(x)$  je stupně menšího než  $V(x)$  a jednoduchost stačí požadovat jenom u kořene  $x_1$ . Ze zkušenosti je přitom známo, že aproximace je dobrá i pro malé hodnoty  $n$ .

**Příklad 22:** Necht  $q_n$  je pravděpodobnost toho, že v posloupnosti  $n$  hodů mincí nepadne ani jednou trojice líců za sebou. Odvoďte vytvořující funkci  $Q(x)$  a spočtěte pro menší hodnoty  $n$  pravděpodobnosti  $q_n$  jak přesně, tak přibližně.

**Řešení:**  $Q(x) = (8 + 4x + 2x^2)/(8 - 4x - 2x^2 - x^3)$ .

## KONVOLUCE

**Def. 45:** Necht  $a_0, a_1, \dots$  a  $b_0, b_1, \dots$  jsou dvě posloupnosti reálných čísel. Potom posloupnost  $c_0, c_1, \dots$  definovaná vztahem

$$c_n = a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \dots + a_n b_0, \quad n = 0, 1, \dots$$

se nazývá **konvoluce** posloupností  $\{a_j\}$  a  $\{b_j\}$ , a značí se  $\{c_j\} = \{a_j\} \star \{b_j\}$ .

**Věta 58:** Necht  $\{a_j\}$  a  $\{b_j\}$  jsou posloupností s vytvořujícími funkcemi  $\mathcal{A}(x)$  a  $\mathcal{B}(x)$ . Potom pro vytvořující funkci jejich konvoluce  $\{c_j\}$  platí

$$C(x) = \mathcal{A}(x)\mathcal{B}(x).$$

**Pozn. 62:** Konvoluci  $\{a_j\} \star \{a_j\}$  nazýváme konvoluční mocninou a značíme ji  $\{a_j\}^{2\star}$ . Podobně  $n$ -tou konvoluční mocninou  $\{a_j\} \star \dots \star \{a_j\}$  značíme  $\{a_j\}^{n\star}$ .

**Věta 59:** Necht  $X_1, X_2, \dots, X_n$  jsou **nezávislé** stejně rozdělené celočíselné náhodné veličiny s rozdělením  $\{p_j\}$  a vytvořující funkcí  $\mathcal{P}(x)$ . Pak rozdělení součtu  $X_1 + X_2 + \dots + X_n$  je dáno  $n$ -tou konvoluční mocninou  $\{p_j\}^{n\star}$  a odpovídající vytvořující funkce je  $\mathcal{P}(x) \dots \mathcal{P}(x) = \mathcal{P}^n(x)$ .

## SLOŽENÁ ROZDĚLENÍ

**Věta 60:** Necht  $X_1, X_2, \dots$  a  $N$  jsou nezávislé celočíselné náhodné veličiny,  $X_i$  mají totéž rozdělení  $\{f_j\}$  a  $N$  necht má rozdělení  $\{g_j\}$ . Potom  $S_N = X_1 + \dots + X_N$  je též celočíselná náhodná veličina s rozdělením  $\{h_j\}$  a platí

$$h_j = P(S_N = j) = \sum_{n=0}^{\infty} g_n \cdot \{f_j\}^{n*}.$$

Jsou-li  $\mathcal{A}(x)$ ,  $\mathcal{B}(x)$  a  $\mathcal{C}(x)$  vytvořující funkce rozdělání  $\{f_j\}$ ,  $\{g_j\}$  a  $\{h_j\}$ , potom  $\mathcal{C}(x) = \mathcal{B}(\mathcal{A}(x))$  a  $E S_N = E X_1 \cdot E N$ . Rozptyl spočteme aplikací Věty 56 a pravidel pro derivaci složené funkce.

**Pozn. 63:** Všimněme si, že náhodná veličina  $S_N = X_1 + \dots + X_N$  není nic jiného než **náhodný součet náhodných veličin**.

**Příklad 23:** Necht počet snesených vajíček  $N$  se řídí Poissonovým rozdělením  $Po(\lambda)$  a pravděpodobnost narození jedince z vajíčka necht je  $p$ , tj.  $X_i$  se řídí alternativním rozdělením. Ukažte, že potom  $S_N$  se řídí Poissonovým rozdělením  $Po(\lambda p)$ .

## VĚTVÍCÍ SE PROCES – ANEB JAK SE MOHOU ŠÍŘIT VIRY

**Model.** Uvažujme jedince, kteří mohou dát vznik novým jedincům téhož druhu s pravděpodobnostmi

$$P(U = j) = p_j, \quad j = 0, 1, 2, \dots \quad (10)$$

a vytvořující funkci  $P(x) = \sum_{j=0}^{\infty} p_j x^j$ .

Na začátku (nultá generace) existuje jeden jedinec. Necht' bezprostřední potomci  $n$ -té generace tvoří  $(n + 1)$ -ní generaci a jedinci jednají nezávisle na sobě.

### Problémy.

- Najděte rozdělení prvků v  $n$ -té generaci.
- Spočtěte limitní (tj. pro  $n \rightarrow \infty$ ) pravděpodobnost jevu, že populace vymře.