

# PRAVDĚPODOBNOSTNÍ METODA 2

## ZS 2013/14 soubor úloh č. 3

(4.1.2014 nápověda, 9.1.2014 řešení)

Zápočet:  $\geq 36$  b, zkouška:  $\geq 60$  b. Za příklady dodané před návodem je dvojnásobek, po předvedení řešení dostanete jen 2/3 bodů.

Napřed nebodované lehké úlohy k zamyšlení, pro lepší vychutnání přednášky:

- Bud'te  $X, A$  množiny. Necht' pro každé  $a \in A$  je  $d_a$  metrika na  $X$ . Pak funkce  $(x, y) \mapsto \max_{a \in A} d_a(x, y)$  je také metrika. (Obdobnou funkci jsme použili v důkazu Talagrandovy nerovnosti.)
- Z Azumovy nerovnosti plyne Černovova.
- Z Talagrandovy nerovnosti také, ale s horšími konstantami.
- Pro každý martingal  $X_0, \dots, X_m$  platí pro všechna  $0 \leq i \leq j \leq m$  vztah  $\mathbb{E}[X_j | X_i] = X_i$  (\*). Opačný směr neplatí: existuje posloupnost náhodných veličin  $X_0, \dots, X_m$ , která splňuje (\*), ale netvoří martingal.

1. Bud'  $X$  jako v Talagrandově nerovnosti: náhodná veličina na  $\Omega = \prod_{i=1}^n \Omega_i$ , která je Lipschitzovská a  $r$ -certifikovatelná. Na přednášce jsme dokázali, že

$$\Pr[X \leq m - t\sqrt{rm}] \leq 2e^{-t^2/4}.$$

Ukažte analogický odhad pro pravděpodobnost, že  $X \geq m + t\sqrt{rm}$ . 2

2. Dokažte, že na přednášce definovaný Doobův martingal  $(X_i)$  je opravdu martingal.

Podrobněji: Bud'  $\Omega = A^B$  prostor funkcí, kde hodnoty funkce v jednotlivých bodech  $B$  se volí nezávisle náhodně (a pravděpodobnost, že  $g(b) = a$  je nějaká konstanta  $p_{ab}$ ). Zvolme libovolně *gradaci*  $\emptyset = B_0 \subset B_1 \subset \dots \subset B_m = B$ . Definujeme  $g \sim_i g'$  pokud pro všechna  $b \in B_i$  je  $g(b) = g'(b)$ . Mějme libovolnou náhodnou veličinu  $L$  na  $\Omega$ . Položíme

$$X_i(g) = \mathbb{E}_{g \in \Omega} [L(g') | g \sim_i g'].$$

Ukažte, že  $X_0, \dots, X_m$  je martingal. 4

3. Hodíme  $n$ -krát mincí. V prvním kroku použijeme minci spravedlivou. Pokud v  $i$ -tém kroku padne panna, použijeme v  $(i+1)$ -ním kroku minci, na níž padá panna ve 2/3 případů. Pokud v  $i$ -tém padne orel, tak v příštím kroku bude pravděpodobnost orla 2/3. Bud'  $X$  počet hodů, kdy padl orel. Použijte Azumovu nerovnost na důkaz koncentrace  $X$  okolo střední hodnoty. 2

Lze použít také Talagrandovu nerovnost? 1

4. V nádobě je  $n$  míčků, z čehož je  $m$  červených. Náhodně vytahujeme míčky a zahazujeme; přitom sledujeme podíl počtu červených ku počtu všech míčků. Ukažte, že (náhodná) posloupnost těchto podílů tvoří martingal. Co říká Azumova nerovnost? **2**
5. Bud'  $G$  graf s vrcholy  $\mathbb{Z}_7^n$ , kde hrany jsou tvořeny dvěma  $n$ -ticemi, které se liší právě v jedné souřadnici. Bud'  $U$  množina vrcholů velikosti  $7^{n-1}$ . Bud'  $W$  množina vrcholů, jejichž (grafová) vzdálenost od  $U$  je více než  $(c+2)\sqrt{n}$  ( $c > 0$  je konstanta). Dokažte, že  $|W| \leq 7^n e^{-c^2/2}$ . **3**
6. Bud'  $G$  graf s barevností rovnou 1000. Bud'  $U$  náhodná podmnožina vrcholů (každý vrchol si nezávisle náhodně s pravděpodobností  $\frac{1}{2}$  vybere, zda patří do  $U$ ). Dokažte, že

$$\Pr[\chi(G[U]) \leq 400] < \frac{1}{100}.$$

**6**

- 1 Analogicky jako na přednášce. V jednom místě vám to vyjde trochu netěsně (odhad by šel zlepšit), tak se nedivte (a případně podumejte, jak by se dal zlepšit).
- 2 Snadné je dokázat, že  $\mathbb{E}[X_{i+1}(g') \mid g' \sim_i g] = X_i(g)$ . Pak si uvědomte, že to už stačí.
- 3 Ukažte, že pro přirozeně definovaný Doobův martingal platí  $|X_{i+1} - X_i| \leq 3$ . K tomu stačí sestavit rekurzi pro  $x_k =$  střední hodnota počtu orlů, pokud máme  $k$  hodů a začínáme s mincí co fandí orlům. Rekurzi nemusíte řešit, ale použít pro důkaz toho, že  $x_k - k/2$  je malé.
- 4 Přímo podle definice.
- 5 Použijte Doobův martingal a podobný trik jako v posledním příkladu na předvánoční přednášce – užít Azumovu nerovnost dvakrát.
- 6 Užijte Azumovu nerovnost: postupně pro všechny vrcholy  $G$  odhalujte, zda jsou prvky  $U$ . Nelze to ale dělat po jednotlivých vrcholech (proč?). Vytvořte vhodnou gradaci s 1000 kroky použitím barevnosti  $G$ . Zbývá odhadnout střední hodnotu  $\chi(G[U])$ . K tomu poslouží snadná kombinatorická úvaha: kolik je  $\chi(G \cup H)$  pro  $G, H$  disjunktní?