

Chyba rozhodování

Jiří Vomlel

**Laboratoř inteligentních systémů
Vysoká škola ekonomická Praha**

Tato prezentace je k dispozici na:

<http://www.utia.cas.cz/vomlel/>

Chyby rozhodování

Nechť

$$\delta(a, b) = \begin{cases} 1 & \text{když } a = b \\ 0 & \text{jindy.} \end{cases}$$

Chyby rozhodování definujeme:

$$p_d(a_1 \rightarrow a_2) = \sum_{\mathbf{r} \in Q: d(\mathbf{r})=a_2} P(\mathbf{r}|a_1) = \sum_{\mathbf{r} \in Q} P(\mathbf{r}|a_1) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_2)$$

$$p_d(a_2 \rightarrow a_1) = \sum_{\mathbf{r} \in Q: d(\mathbf{r})=a_1} P(\mathbf{r}|a_2) = \sum_{\mathbf{r} \in Q} P(\mathbf{r}|a_2) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_1)$$

Rodina všech rozhodovacích funkcí

\mathcal{D} ... rodina všech rozhodovacích funkcí

$$\mathcal{D} = Q_1 \times Q_2 \times \dots \times Q_N \mapsto \{a_1, a_2\}$$

N ... počet otázek s možností dvou odpovědí

2^N ... počet všech možných kombinací odpovědí

... pro každou odpověď máme dvě možnosti zařazení - a_1 a a_2

2^{2^N} ... rozhodovacích funkcí

Příklad Pro $N = 1$ máme 4 rozhodovací funkce:

$$d_1(0) = a_1 \quad d_1(1) = a_1$$

$$d_2(0) = a_1 \quad d_2(1) = a_2$$

$$d_3(0) = a_2 \quad d_3(1) = a_1$$

$$d_4(0) = a_2 \quad d_4(1) = a_2$$

Dominance rozhodovacích funkcí

Definice

d_1 dominuje d_2 jestliže buď

$$p_{d_1}(a_1 \rightarrow a_2) \leq p_{d_2}(a_1 \rightarrow a_2)$$

$$p_{d_1}(a_2 \rightarrow a_1) < p_{d_2}(a_2 \rightarrow a_1)$$

nebo

$$p_{d_1}(a_1 \rightarrow a_2) < p_{d_2}(a_1 \rightarrow a_2)$$

$$p_{d_1}(a_2 \rightarrow a_1) \leq p_{d_2}(a_2 \rightarrow a_1)$$

Připustná rozhodovací funkce

Definice

Rozhodovací funkce $d \in \mathcal{D}$ je **připustná**, jestliže v \mathcal{D} neexistuje rozhodovací funkce, která by ji dominovala.

Příklad

Pro $N = 1$ máme 4 rozhodovací funkce:

$$d_1(0) = a_1 \quad d_1(1) = a_1$$

$$d_2(0) = a_1 \quad d_2(1) = a_2$$

$$d_3(0) = a_2 \quad d_3(1) = a_1$$

$$d_4(0) = a_2 \quad d_4(1) = a_2$$

Z definice chyby rozhodování

$$p_d(a_1 \rightarrow a_2) = \sum_{\mathbf{r} \in Q} P(\mathbf{r}|a_1) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_2)$$

$$p_d(a_2 \rightarrow a_1) = \sum_{\mathbf{r} \in Q} P(\mathbf{r}|a_2) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_1)$$

dostáváme:

i	$p_d(a_1 \rightarrow a_2)$	$p_d(a_2 \rightarrow a_1)$
1	0	$P(0 a_2) + P(1 a_2)$
2	$P(1 a_1)$	$P(0 a_2)$
3	$P(0 a_1)$	$P(1 a_2)$
4	$P(0 a_1) + P(1 a_1)$	0

Mějme pravděpodobnostní distribuci $P(Q_1, A)$ definovanou následující tabulkou:

	$Q_1 = 0$	$Q_1 = 1$
$A = a_1$	0.2	0.1
$A = a_2$	0.3	0.4

Z ní spočteme podmíněnou pravděpodobnostní distribuci $P(Q_1 | A)$

	$Q_1 = 0$	$Q_1 = 1$
$A = a_1$	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$
$A = a_2$	$\frac{3}{7}$	$\frac{4}{7}$

Pro chyby rozhodování dostáváme:

i	$p_{d_i}(a_1 \rightarrow a_2)$	$p_{d_i}(a_2 \rightarrow a_1)$
1	0	1
2	$\frac{1}{3}$	$\frac{3}{7}$
3	$\frac{2}{3}$	$\frac{4}{7}$
4	1	0

Rozhodovací funkce d_3 je dominovaná rozhodovací funkcí d_2 a tudíž je **nepřípustná**.

Ostatní rozhodovací funkce nejsou dominované a tudíž jsou **přípustné**.

Příklad

Zjistěte, které rozhodovací funkce z rodiny všech možných rozhodovacích funkcí pro $N = 1$ jsou přípustné pro pravděpodobnostní distribuci $P(Q_1, A)$ definovanou následující tabulkou:

	$Q_1 = 0$	$Q_1 = 1$
$A = a_1$	0.1	0.2
$A = a_2$	0.3	0.4

Řešení příkladu

Z $P(Q_1, A)$ spočteme podmíněnou pravděpodobnostní distribuci $P(Q_1 | A)$

	$Q_1 = 0$	$Q_1 = 1$
$A = a_1$	$\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$
$A = a_2$	$\frac{3}{7}$	$\frac{4}{7}$

a pro chyby rozhodování dostáváme:

i	$p_{d_i}(a_1 \rightarrow a_2)$	$p_{d_i}(a_2 \rightarrow a_1)$
1	0	1
2	$\frac{2}{3}$	$\frac{3}{7}$
3	$\frac{1}{3}$	$\frac{4}{7}$
4	1	0

Všechny rozhodovací funkce jsou **přípustné**.

Jsme schopni zkonstruovat přípustné rozhodovací funkce?

Tvrzení

Nechť $w(a_1)$ a $w(a_2)$ jsou nezáporná čísla. Potom rozhodovací funkce

$$d(\mathbf{r}) = \begin{cases} a_1 & \text{když } w(a_1) \cdot P(\mathbf{r} | a_1) > w(a_2) \cdot P(\mathbf{r} | a_2) \\ a_2 & \text{když } w(a_1) \cdot P(\mathbf{r} | a_1) < w(a_2) \cdot P(\mathbf{r} | a_2) \end{cases}$$

je přípustná. Navíc tato rozhodovací funkce minimalizuje funkci

$$S(d) = w(a_1) \cdot p_d(a_1 \rightarrow a_2) + w(a_2) \cdot p_d(a_2 \rightarrow a_1) .$$

Důkaz tvrzení - část 1

$$\begin{aligned} S(d) &= w(a_1) \cdot p_d(a_1 \rightarrow a_2) + w(a_2) \cdot p_d(a_2 \rightarrow a_1) \\ &= \sum_{\mathbf{r} \in Q} w(a_1) \cdot P(\mathbf{r}|a_1) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_2) + \sum_{\mathbf{r} \in Q} w(a_2) \cdot P(\mathbf{r}|a_2) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_1) \\ &= \sum_{\mathbf{r} \in Q} [w(a_1) \cdot P(\mathbf{r}|a_1) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_2) + w(a_2) \cdot P(\mathbf{r}|a_2) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_1)] \end{aligned}$$

Povšimněme, si, že

$$\delta(d(\mathbf{r}), a_2) + \delta(d(\mathbf{r}), a_1) = 1 .$$

Proto S minimalizuje rozhodovací funkce d' taková, že pro každé \mathbf{r} vždy přičte menší z chyb

$$x_1(\mathbf{r}) = w(a_1) \cdot P(\mathbf{r}|a_1)$$

$$x_2(\mathbf{r}) = w(a_2) \cdot P(\mathbf{r}|a_2)$$

Důkaz tvrzení - část 2

Minimalizujeme

$$S(d) = \sum_{\mathbf{r} \in Q} [x_1(\mathbf{r}) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_2) + x_2(\mathbf{r}) \cdot \delta(d(\mathbf{r}), a_1)]$$

Přičtení menší z chyb je realizováno funkcí

$$d(\mathbf{r}) = d'(\mathbf{r}) = \begin{cases} a_1 & \text{když } x_1(\mathbf{r}) > x_2(\mathbf{r}) \\ a_2 & \text{když } x_1(\mathbf{r}) < x_2(\mathbf{r}) \end{cases}$$

což je přesně funkce d z Tvrzení:

$$d(\mathbf{r}) = \begin{cases} a_1 & \text{když } w(a_1) \cdot P(\mathbf{r} | a_1) > w(a_2) \cdot P(\mathbf{r} | a_2) \\ a_2 & \text{když } w(a_1) \cdot P(\mathbf{r} | a_1) < w(a_2) \cdot P(\mathbf{r} | a_2) \end{cases}$$

Tím jsme ukázali, že d minimalizuje S .

Důkaz tvrzení - část 3

Kdyby existovala rozhodovací funkce $d'' \in \mathcal{D}$ která by dominovala d pak by buď

$$\begin{aligned} p_{d''}(a_1 \rightarrow a_2) &\leq p_d(a_1 \rightarrow a_2) \\ p_{d''}(a_2 \rightarrow a_1) &< p_d(a_2 \rightarrow a_1) \end{aligned}$$

nebo

$$\begin{aligned} p_{d''}(a_1 \rightarrow a_2) &< p_d(a_1 \rightarrow a_2) \\ p_{d''}(a_2 \rightarrow a_1) &\leq p_d(a_2 \rightarrow a_1) \end{aligned}$$

což by nutně znamenalo, že $S(d'') < S(d)$, což je ve sporu s tím, že d minimalizuje S .

Tudíž neexistuje $d'' \in \mathcal{D}$, která by dominovala d . Tím jsme dokázali, že d je přípustná. □

Rozhodovací funkce optimální vzhledem ke kritériu maximální věrohodnosti

minimalizuje

$$S(d) = w(a_1) \cdot p_d(a_1 \rightarrow a_2) + w(a_2) \cdot p_d(a_2 \rightarrow a_1) .$$

pro

$$w(a_1) = w(a_2) = 1 .$$

To znamená, že

$$e'_p(d) = p_d(a_1 \rightarrow a_2) + p_d(a_2 \rightarrow a_1) .$$

Optimální rozhodovací funkce je (dle Tvrzení):

$$d(\mathbf{r}) = \begin{cases} a_1 & \text{když } P(\mathbf{r} | a_1) > P(\mathbf{r} | a_2) \\ a_2 & \text{když } P(\mathbf{r} | a_1) < P(\mathbf{r} | a_2) \end{cases}$$

Bayesovsky optimální rozhodovací funkce

minimalizuje

$$S(d) = w(a_1) \cdot p_d(a_1 \rightarrow a_2) + w(a_2) \cdot p_d(a_2 \rightarrow a_1) .$$

pro

$$w(a_1) = P(a_1), \quad w(a_2) = P(a_2) .$$

To znamená, že

$$e_P(d) = P(a_1) \cdot p_d(a_1 \rightarrow a_2) + P(a_2) \cdot p_d(a_2 \rightarrow a_1) .$$

Optimální rozhodovací funkce je (dle Tvrzení):

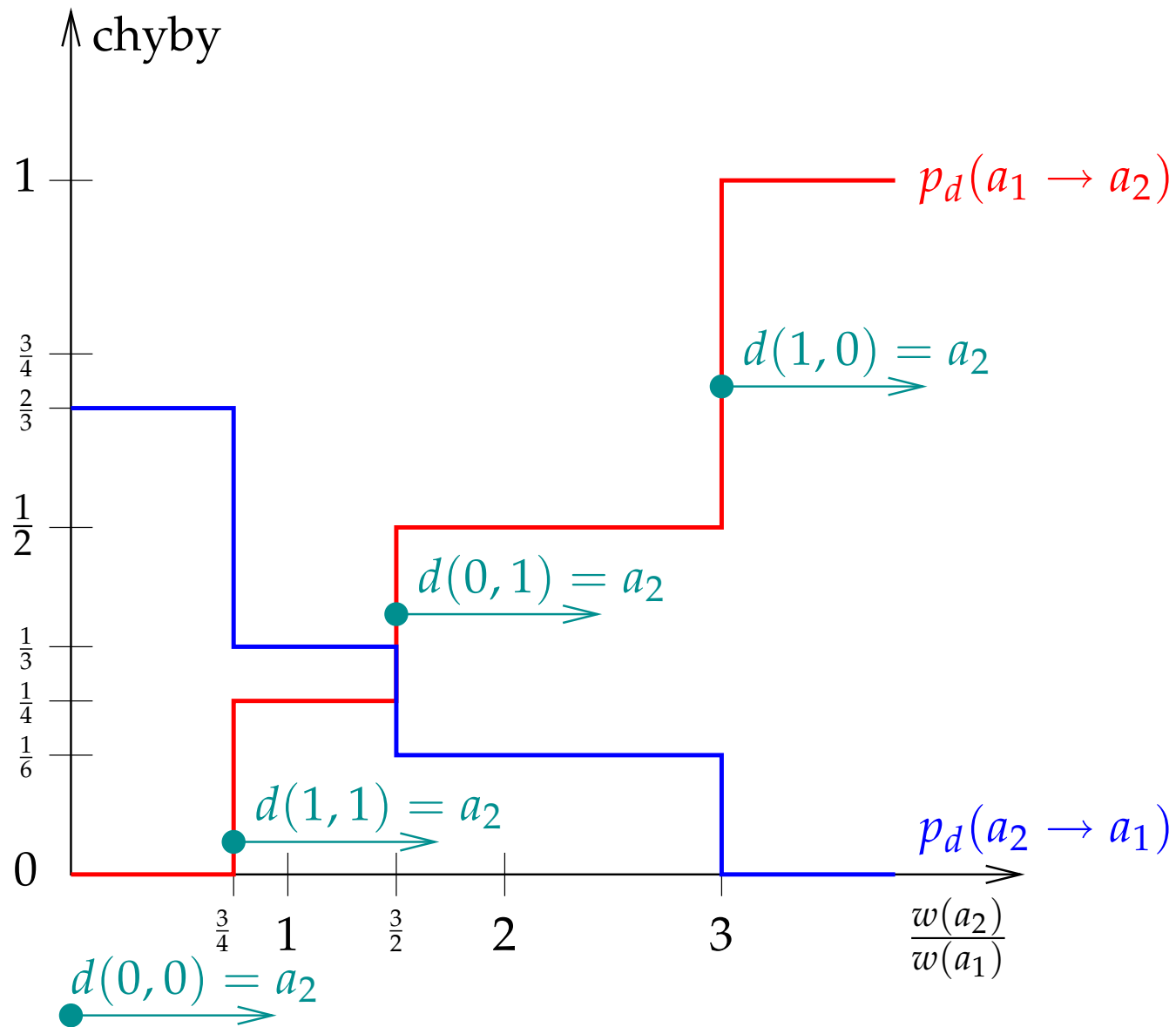
$$d(\mathbf{r}) = \begin{cases} a_1 & \text{když } P(a_1) \cdot P(\mathbf{r} | a_1) > P(a_2) \cdot P(\mathbf{r} | a_2) \\ a_2 & \text{když } P(a_1) \cdot P(\mathbf{r} | a_1) < P(a_2) \cdot P(\mathbf{r} | a_2) \end{cases}$$

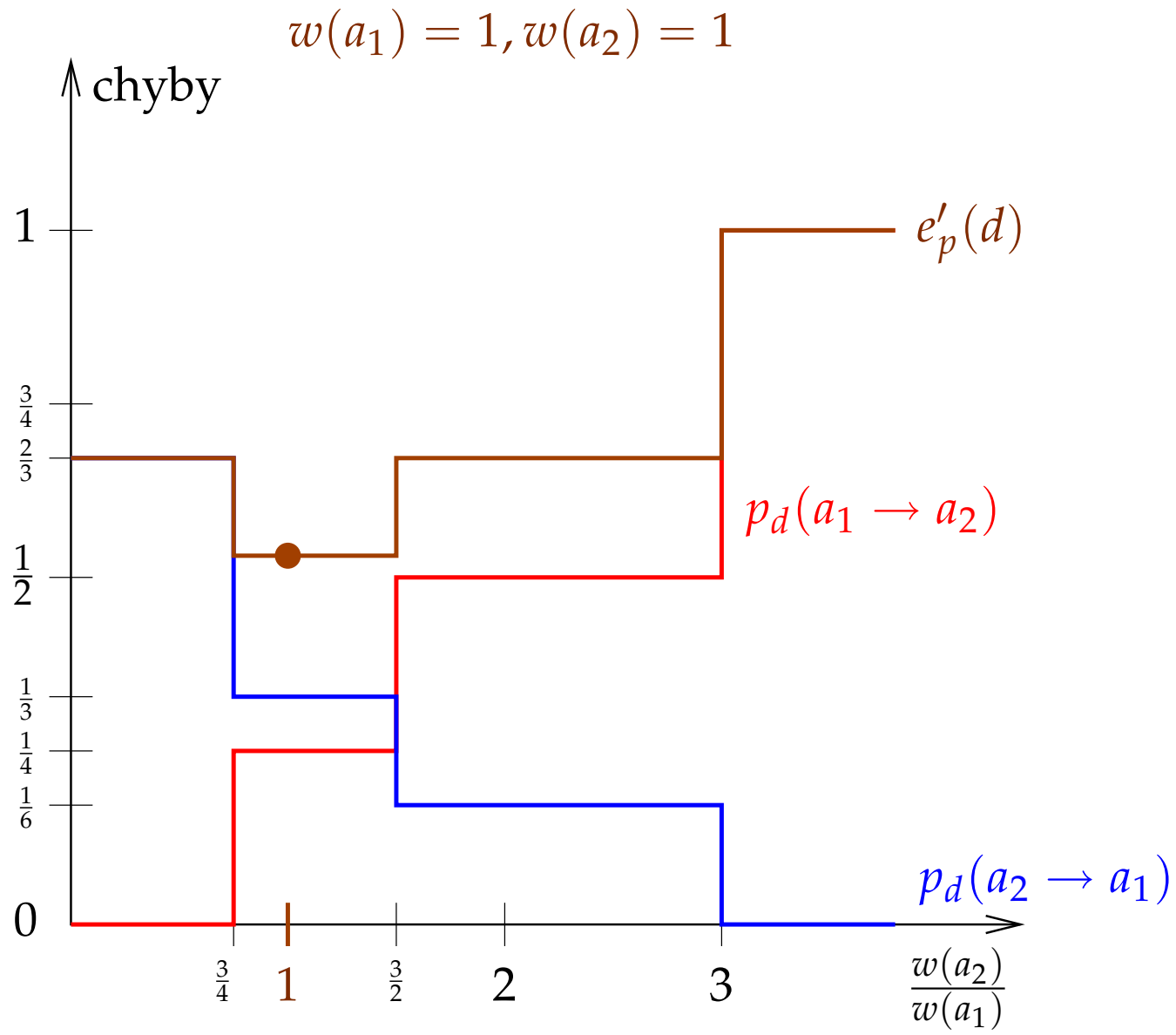
Příklad z minulého týdne

Pravděpodobnostní distribuce $P(Q_1, Q_2, A)$

	$Q_1 = 0$		$Q_1 = 1$	
	$Q_2 = 0$	$Q_2 = 1$	$Q_2 = 0$	$Q_2 = 1$
$A = a_1$	0	0.1	0.2	0.1
$A = a_2$	0.2	0.1	0.1	0.2

(Q_1, Q_2)	$P(Q_1, Q_2 \mid A = a_1)$	$P(Q_1, Q_2 \mid A = a_2)$
$(0, 0)$	0	$\frac{1}{3}$
$(0, 1)$	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{6}$
$(1, 0)$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{6}$
$(1, 1)$	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{3}$





$$w(a_1) = P(a_1), w(a_2) = P(a_2)$$

