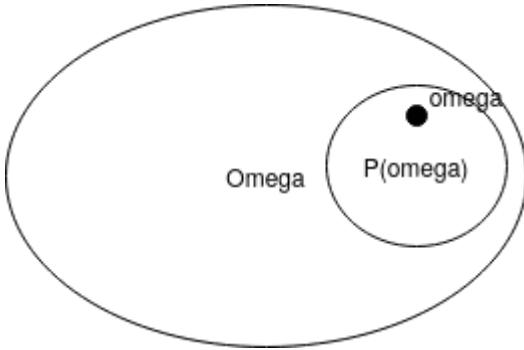


Hry s neúplnou informací

```
$$ \xdef\scal#1#2{\langle #1, #2 \rangle} \xdef\norm#1{\left\| #1 \right\|} \xdef\dist{\rho} \xdef\and{\&} \xdef\AND{\quad \wedge \quad} \xdef\brackets#1{\left\{ #1 \right\}} \xdef\parc#1#2{\frac{\partial #1}{\partial #2}} \xdef\mtr#1{\begin{pmatrix} #1 \end{pmatrix}} \xdef\bm#1{\boldsymbol{#1}} \xdef\mcal#1{\mathcal{#1}} \xdef\vv#1{\mathbf{#1}} \xdef\vvp#1{\mathbf{pmb}{#1}} \xdef\ve{\varepsilon} \xdef\l{\lambda} \xdef\th{\vartheta} \xdef\alpha{\alpha} \xdef\vf{\varphi} \xdef\Tagged#1{(\text{#1})} \xdef\tagged*#1{\text{#1}} \xdef\tagEqHere#1#2{\href{#2}{\eqref{#1}}{(\text{#1})}} \xdef\tagDeHere#1#2{\href{#2}{\deref{#1}}{(\text{#1})}} \xdef\tagEq#1{\href{\#eq-#1}{\eqref{#1}}} \xdef\tagDe#1{\href{\#de-#1}{\deref{#1}}} \xdef\T#1{\text{\texttt{htmlId}}{eq-#1}{#1}} \xdef\D#1{\text{\texttt{htmlId}}{de-#1}{\text{\texttt{vv}}{#1}}} \xdef\conv#1{\text{\texttt{conv}}{\text{\texttt{mathrm}}{conv}}, #1} \xdef\cone#1{\text{\texttt{mathrm}}{\text{\texttt{cone}}}, #1} \xdef\aff#1{\text{\texttt{mathrm}}{\text{\texttt{aff}}}, #1} \xdef\lin#1{\text{\texttt{mathrm}}{\text{\texttt{Lin}}}, #1} \xdef\span#1{\text{\texttt{mathrm}}{\text{\texttt{span}}}, #1} \xdef\O{\mathcal{O}} \xdef\ri{\mathcal{R}} \xdef\rd{\mathcal{r}} \xdef\epi{\mathcal{E}} \xdef\grad{\mathcal{G}} \xdef\gradT{\mathcal{G}^T} \xdef\gradx{\mathcal{G}_x} \xdef\hess{\mathcal{H}} \xdef\hessx{\mathcal{H}_x} \xdef\jacobx{\mathcal{J}_x} \xdef\jacob{\mathcal{J}} \xdef\subdif{\mathcal{S}} \xdef\co{\mathcal{C}} \xdef\iter{\mathcal{I}} \xdef\str{\mathcal{S}} \xdef\spv{\mathcal{V}} \xdef\civ{\mathcal{U}} \xdef\other{\hat{\mathcal{M}}} \xdef\xx{\text{\texttt{vv}}{x}} \xdef\yy{\text{\texttt{vv}}{y}} $$
```

Znalost

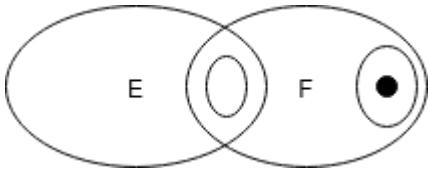
Nechť Ω označuje množinu stavů. Mějme *informační funkci* P , přičemž $P(\omega)$ označuje množinu stavů, které jsou vědomy stavu ω .



a máme 2 axiomy $\forall \omega \in \Omega \quad \omega \in P(\omega)$ a $P(\omega') \in P(\omega) \implies P(\omega') = P(\omega)$, přičemž z $\tag{P1}, \tag{P2}$ plyne, že P vytváří rozklad na Ω .

Dále definujme K znalostní funkci a $E \subset \Omega$ událost a platí $K(E) = \{ \omega \in \Omega \mid \omega \in P(E) \}$, splňující

1. $\$K(\Omega) = \Omega \text{ tag}\{\text{T}\{K1\}\} \$$
 2. $\$E \subseteq K(E) \subseteq K(F) \text{ tag}\{\text{T}\{K2\}\} \$$
 - 3.
- $\$K(E) \cap K(F) = K(E \cap F) \text{ tag}\{\text{T}\{K3\}\} \$$



4. $\$K(E) \subseteq E \text{ tag}\{\text{T}\{K4\}\} \$$
 5. $\$K(K(E)) = K(E) \text{ tag}\{\text{T}\{K5\}\} \$$
 6. (axiom moudrosti)
- $\$ \Omega \setminus K(E) = K(\Omega \setminus K(E)) \text{ tag}\{\text{T}\{K6\}\} \$$

Příklad - Házání barvy klobouku

Pro začátek uvažujme 3 hráče, každý dostane **černý** nebo **bílý** klobouk, přičemž jeho barvu nezná. Hráči ví, že minimálně jeden klobouk je bílý. Hráči kteří odhadnou, jakou barvu má jejich klobouk, zvednou ruku a hraje dokud to všichni neví.

Možné situace

- BČČ $\$ \implies \$ \uparrow \$ \implies \$$ (pokud by 1. nevěděl, že má jediný bílý, nezvedal by ruku) **KONEC**
- BBČ $\$ \implies \$ \implies \$ \implies \$$ (bílý si řekne, druhý bílý nezvedl ruku, tedy já musím být taky bílý) $\$ \uparrow \$ \uparrow \$ \implies \$$ (černý nic neví, ale ostatní to už věděli, takže musí mít černý) **KONEC**
- BBB $\$ \implies \$ \implies \$ \implies \$$ (nikdo nic neví, tedy musí mít někdo bílý klobouk) **KONEC**

Jistě $\$ \Omega = \{c \mid \text{set}\{\text{B}, \text{C}\}^n \mid \exists i \in N : c(i) = B\} \$$ a označme P^i_j informační funkci i -tého hráče v j -tém kole ($j = 1, 2, \dots$)

V případě BČČ je $P_1^1(B\bar{C}\bar{C}) = \{B\bar{C}\bar{C}\}$, ale v $P_1^1(B\bar{B}\bar{C}) = \{B\bar{B}\bar{C}\}$

Dále označme E_i jako událost, ve které i -tý hráč dozvěděl svoji barvu a tedy $|E_i| = 1$. Nyní nechť $F^k = \{c \mid |\{c(i) = B\}| = k\}$

Potom $P_i^2(c) = P_i^1(c) - F^1$. V našem případě $F^1 = \{B\bar{C}\bar{C}\}, \{B\bar{B}\bar{C}\}, \{C\bar{C}\bar{B}\}$, $F^2 = \{B\bar{B}\bar{B}\}, \{B\bar{C}\bar{B}\}, \{C\bar{C}\bar{B}\}$, proto $P_1^1(B\bar{B}\bar{C}) = \{B\bar{B}\bar{C}\}, \{C\bar{B}\bar{C}\} \implies P_1^2 = P_1^1(B\bar{B}\bar{C})$, $\qquad P_1^3 = \{C\bar{C}\bar{B}\}$

Označme K_1, K_2 - znalostní funkce 1. a 2. hráče. Dále E je společnou znalostí ve stavu Ω , pokud $K_1(E), K_2(E), K_1(K_2(E)), K_2(K_1(E)), K_1(K_2(K_1(E)))$,

\dots\\$ obsahuje \\$\omega\\$.

Např. \\$\\$ P_1 = \set{ \set{\omega_1, \omega_2}, \set{\omega_3, \omega_4, \omega_5}, \set{\omega_6} }, P_2 = \set{ \set{\omega_1}, \set{\omega_2, \dots, \omega_5}, \set{\omega_6} }, E = \set{\omega_1, \dots, \omega_4} \\$\\$ pak jistě

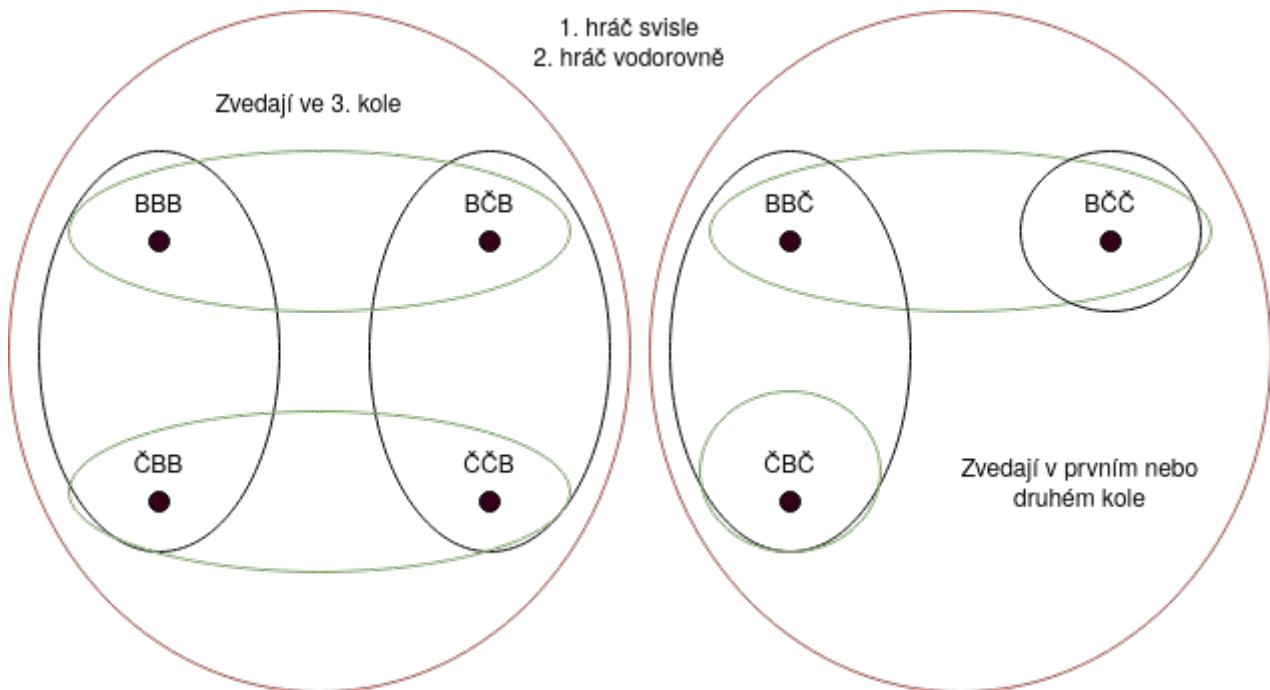
- $K_1(E) = \set{\omega_1, \omega_2}$
- $K_2(E) = \set{\omega_1, \dots, \omega_4}$
- $K_1(K_2(E)) = \set{\omega_1, \omega_2}$ a $K_2(K_1(E)) = \set{\omega_1} = K_2(K_1(K_2(E)))$
- $K_1(K_2(K_1(E))) = \emptyset$

Událost $F \subseteq \Omega$ je samozřejmá mezi 1. a 2. hráčem, jestliže $\forall \omega \in F : P_i(\omega) \subseteq F$ pro $i = 1, 2$

E je společnou znalostí v ω , pokud existuje F , $\omega \in F$, samozřejmá pro $i = 1, 2$. Např. $\$ F = \set{\omega_1, \dots, \omega_5} \$$

V příkladu s klobouky

$\$ P_1^1 = \set{ \set{B\bar{C}\bar{C}}, \set{B\bar{B}\bar{C}, \bar{C}\bar{B}\bar{C}}, \set{B\bar{C}B, \bar{C}\bar{C}B}, \set{BBB, \bar{C}BB} } P_2^1 = \set{ \set{\bar{C}B\bar{C}}, \set{BB\bar{C}, B\bar{C}\bar{C}}, \set{\bar{C}BB, \bar{C}CB}, \set{BBB, B\bar{C}B} } \$$



Revision #2

Created 15 May 2023 06:05:34 by Sceptri

Updated 15 May 2023 09:11:24 by Sceptri