

Hry s nulovým součtem

Hry s úplnou informací

Def: hra 2 hráčů má nulový součet pokud

Ujistěte se  $u_{\text{I}}(o) = -u_{\text{II}}(o)$

resšitná forma: listy herního stromu

strategická forma:  $\forall s_1 \in S_1, \forall s_2 \in S_2$

stabilita

X

bezpečnost

Hra s nulovým součtem - tyto koncepty splývají

Př:  $\sum v = 0$

	L	C	R	
T	$(3, -3)$	$(-3, 5)$	$(2, 2)$	-5
M	$(1, -1)$	$(4, -4)$	$(1, -1)$	+1
D	$(6, -6)$	$(-3, 3)$	$(-5, 5)$	-5
	-6	-4	-1	

Zkouška:

Pro hry s  $\sum v = 0$  budeme uvažovat jen číslo I.

$\longleftrightarrow$   $\max \min$  I. hráč  $\max \min u(s_1, s_2)$

Př:

	H	T
H	+1	-1
T	-1	+1

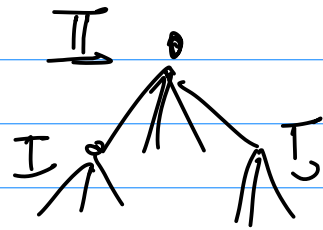
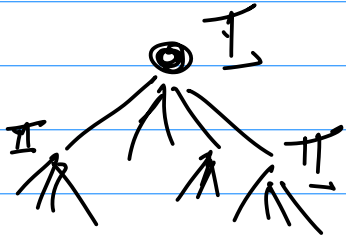
II.  $\max_{s_2} \min_{s_1} -u(s_1, s_2)$   
 $= \min_{s_2} \max_{s_1} u(s_1, s_2)$

Def:  $\underline{v} := \max_{s_1} \min_{s_2} u(s_1, s_2)$

$\overline{v} := \min_{s_2} \max_{s_1} u(s_1, s_2)$

Věta (von Neumann): Každou konečnou hru  $\Gamma$  lze zapsat v formě dvou hráčů s  $\Sigma \geq 0$  platí

$\underline{v} = \overline{v}$



Def: Pokud  $\underline{v} = \overline{v}$ , tak říkáme, že  $v$  je hodnota  $\Gamma$  hry (minimax hodnota)

Věta: Pokud má hra dva hráče s  $\Sigma \geq 0$  hodnotu  $v$ .

1)  $\underline{s}_I \in S_1$  a  $\underline{s}_{II} \in S_2$  jsou strategie že  $u(\underline{s}_I, \underline{s}_{II}) = v$  tak  $(\underline{s}_I, \underline{s}_{II})$  je ekvilibrium.

2) Pokud  $(\underline{s}_I, \underline{s}_{II})$  je ekvilibrium tak  $u(\underline{s}_I, \underline{s}_{II}) = v$ .

Dů (1): máme  $s_I, s_{II}$  a víme že  $u(s_{II}, s) \geq v$

a zároveň  $-u(t, s_{II}) \geq -v$   $\forall t \in S_I$   
 $u(t, s_{II}) \leq v$

kdže  $v = u(s_I, s_2)$

$\forall s \in S_2$   
imozivni strategii

Podle 2 víme, že

$u(s_{II}, s) \geq u(s_I, s_{II})$   $\forall s \in S_2$

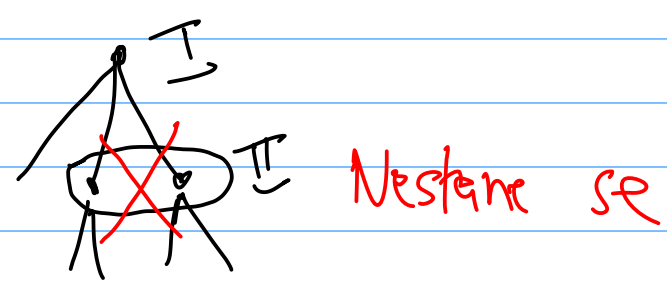
a dále II. hráč si lokálně nepomůže

$u(t, s_{II}) \leq u(s_I, s_{II})$   $\forall t \in S_I$

I. hráč si lokálně nepomůže

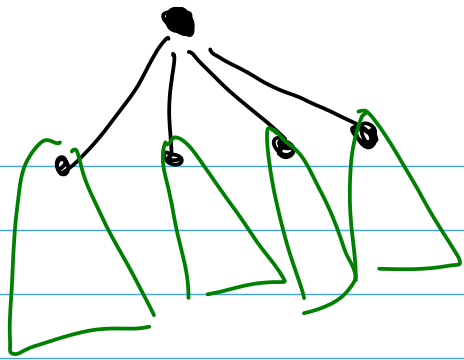
$(s_I, s_{II})$  je ekvilibrium.

Hry s úplnou informací



Věta (Kuhn): Každá hra s úplnou informací má  $\geq 1$  ekvilibrium.

Idca:

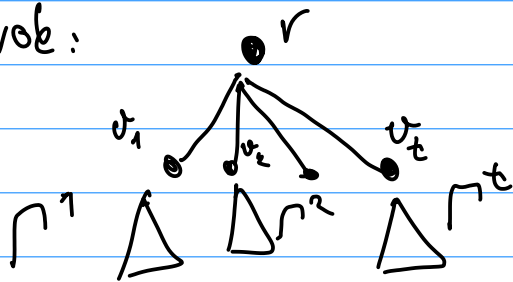


Kompenze: pokud v nějaké (pod)hře nějaký hráč i "nic rozhoduje"  $\Leftrightarrow V_i = \emptyset$   
 tak jeho jediná strategie je možná strategie

Dk (indukcí dle velikosti herního stromu):

strom =  $\bullet$  jediný profil  $(\emptyset, \dots, \emptyset)$

Indukční krok:



Indukce

$\forall i$   $S_i := (s_1^i, \dots, s_n^i)$  ekvilibrium  $\sigma^i$

$u_1$	$u_2$	$u_t$
$s_1^1$	---	$s_n^1$
$s_1^2$	---	$s_n^2$
$s_1^t$	---	$s_n^t$

Případ 1: r je typ hráče rula (náhoda)  $\equiv r \in V_0$

Strategie  $S_i^*$  hráče i  $\forall i$  je následující:

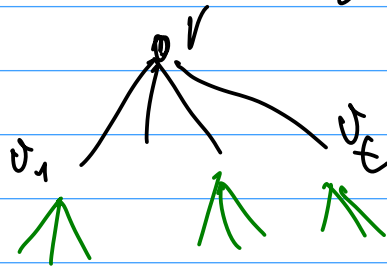
pokud je zvolen úkol  $u_j$ , tak postupuj dle

strategie  $S_i^*$ ;  $S^* := (S_1^*, S_2^*, \dots, S_n^*)$

$$u_i(s^*) = \sum_j p_j \cdot u_i^{j,i}(s^j)$$

kde  $(p_1, \dots, p_t)$  je pravděpodobnostní distribuce

Předpokládáme, že  $s^*$  je ekvilibrium  $\Gamma$ . Uvažme libovolnou strategii  $t_i$  hráče  $i$ . Def. strategie  $t_i^j \forall j \in \{1, \dots, t\}$

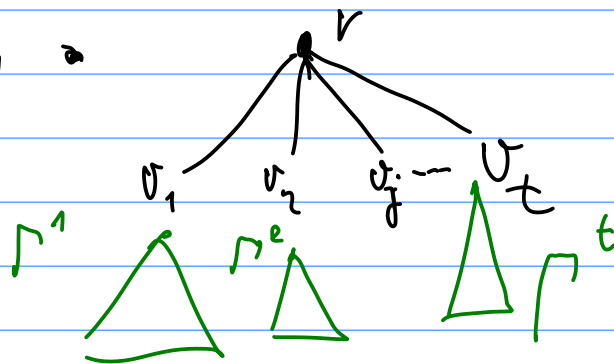


podle toho, jak strategie  $t_i$  postupuje při výhru  $v_j$ .

$t_i^j$  strategie u  $\Gamma^j$ , protože  $(s^j)$  je ekvilibrium, tak  $u_i(s_{-i}^j, t_i^j) \leq u_i(s^j) \leftarrow$  **Ekvilibrium  $\Gamma^j$**

$$u_i(s_{-i}^*, t_i) = \sum_{j=1}^t p_j \cdot \boxed{u_i^{j,i}(s_{-i}^j, t_i^j)} \leq \sum_{j=1}^t p_j \cdot u_i^{j,i}(s^j) = u_i(s^*)$$

Příklad 2:  $r \in V_1$



z indukce  $(s_1^j, \dots, s_n^j) = s^j$  bude ekvilibrium  $\Gamma^j$

