

Doporučovací systémy a SHAPLEYHO hra

- Představili jsme si doporučovací systémy (DS) a řešili formálně herně teoretický model DS

MODEL

- Hráči (Content providers) ... $\{1, \dots, N\} = [N]$
- Uživatelé (Users) ... $\{1, \dots, n\} = [n]$
- \mathcal{M} ... mediator (způsob, kterým se vstupu dostaneme doporučení)
- Objekty l doporučení i -tého hráče: L_i
Celkem $\mathcal{L} = \bigcup_{i \in [N]} L_i$ je
- Spokojenost uživatele s objektem $l \in \mathcal{L}$ je $v_i(l)$
- $X = (X_1, \dots, X_N)$ je strategie hráčů z $[N]$
kdy $X_i \in L_i$, $|X_i| = 1$
(bne rostečit na $|X_i| = k$)
- $P(\mathcal{M}(X, a_i) = j)$ je pravděpodobnost, že i -tému uživateli je doporučený objekt hráče j při strategii X

- Model jsme si představili na příkladu z článku
- Ukázali jsme si také podmínky pro \mathcal{U} , které by vynutili rozumné chování hráčů a více uživatelům

PODMÍNKY JSOU:

• (S) ^(dovolenou) stabilita: v rámci nekooperativní hry se strategiemi X existuje čisté Nashovo rovnovážní

• (F) férovost: 1. $\sigma_i(x_j) = 0 \Rightarrow P(\mathcal{U}(X, u_i) = j) = 0$
 2. $\sigma_i(x_j) = \sigma_i(x_m) \Rightarrow P(\mathcal{U}(X, u_i) = j) = P(\mathcal{U}(X, u_i) = m)$

3. $P(\mathcal{U}(X, u_i) = j, \text{ kde } j \text{ je množina uživatelů } j \in [n])$
 $= P(\mathcal{U}(X, u_i) = j, \text{ kde } j \text{ je množina uživatelů } j \in [n+1])$

4. Když je argmax $\sigma_i(x_j)$ $j' \in [n]$
 a $m \notin \text{---}$
 tak $P(\mathcal{U}(X, u_i) = j) > P(\mathcal{U}(X, u_i) = m)$

• (C) kompletnost: $\sum_{j=1}^N P(\mathcal{U}(X, u_i) = j) = 1$

Věta Žádný M nesplňuje F, S i C .

- Ukázali jsme si v příkladu TOP mediátor, který splňuje (C) a (F) , ale tedy ne (S) .
- Definovali jsme také Shapleyho mediátor SM teh, se splňuje (F) a (S) :

Definujeme kooperativní hru $([N], v_{u_i})$, kde

$[N]$ je množina hráčů a v_{u_i} je definována tímto způsobem: $v_{u_i}(S) = \sigma_i(X_S)$, pro $S \subseteq [N]$

kde $X_S = X_{I_S}$ je strategie rážené na S
a $\sigma_i(X_S) = \max_{j \in S} \sigma_i(X_j)$

Nyní definujeme SM jako Shapleyho hodnotu těchto her
$$\phi_j(v_{u_i}(\cdot | X), [N]) = P(\mathcal{M}(X, u_i) = j)$$

-
- Zmínili jsme si odůvodnění platnosti (F) pro SM
 - Dále jsme si řekli o dobré implementaci bez nutnosti počítat hodnoty přes kooperativní hru, implementace $O(N)$