

Analiza (društvenih) mreža i semantički Web

Dr. sc. Markus Schatten

Fakultet organizacije i informatike,
Sveučilište u Zagrebu
Pavlinska 2, 42000 Varaždin

<http://www.foi.hr/nastavnici/schatten.markus/index.html>
markus.schatten@foi.hr

02.12.2010.

Sadržaj

① Uvod

② “Nova” znanost o mrežama

Primjeri mreža

Formalizacija

Statističke vrijednosti mreža

③ Semantički Web

F-logika - sintaksa i semantika

F-logika i društveno označavanje

④ Semantičke društvene mreže

Anotacija semantičkih društvenih mreža

⑤ Primjena na upravljanje znanjem

Pronalaženje vođe

Upravljanje ulogama temeljeno na znanju

Upravljanje timovima temeljeno na znanju

Pitanja

- Što su to mreže i zašto bi se njima bavili?
- Kako povezati društvene mreže sa semantičkim Webom?
- Možemo li upotrijebiti semantičke društvene mreže za upravljanje znanjem?

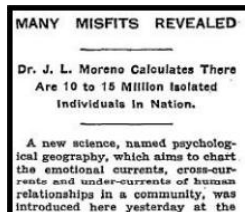
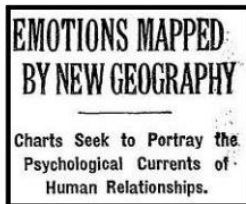
Pitanja

- Što su to mreže i zašto bi se njima bavili?
- Kako povezati društvene mreže sa semantičkim Webom?
- Možemo li upotrijebiti semantičke društvene mreže za upravljanje znanjem?

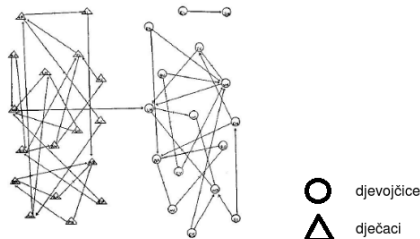
Pitanja

- Što su to mreže i zašto bi se njima bavili?
- Kako povezati društvene mreže sa semantičkim Webom?
- Možemo li upotrijebiti semantičke društvene mreže za upravljanje znanjem?

Rana istraživanja

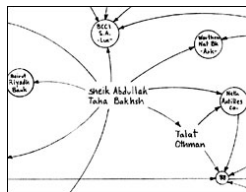
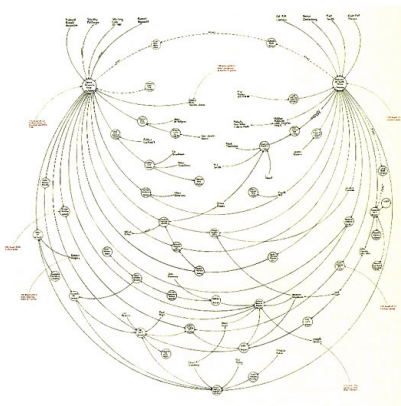


Izvor: The New York Times (3. travnja 1933., str. 17).



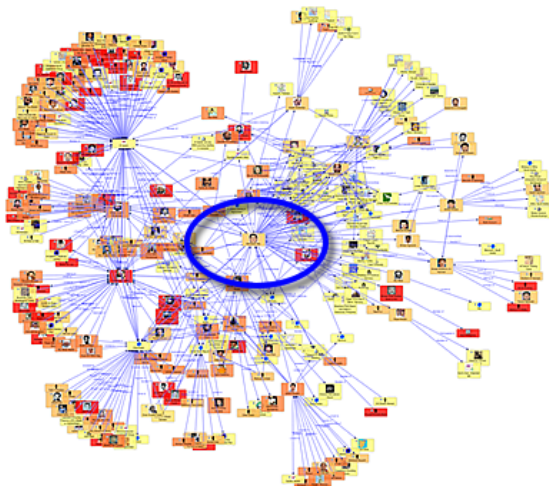
Izvor: An Attraction Network in a Fourth Grade Class (Moreno, 'Who shall survive?', 1934).

Političke i financijske mreže



Mark Lombardi (1980-te i 1990-te)

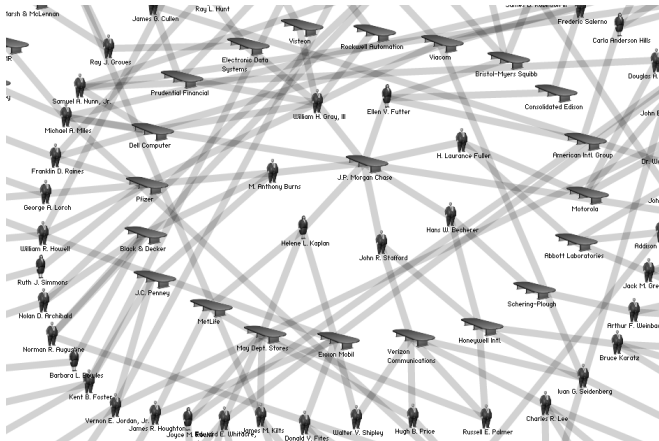
Mreže terorista



“Nova” znanost o mrežama

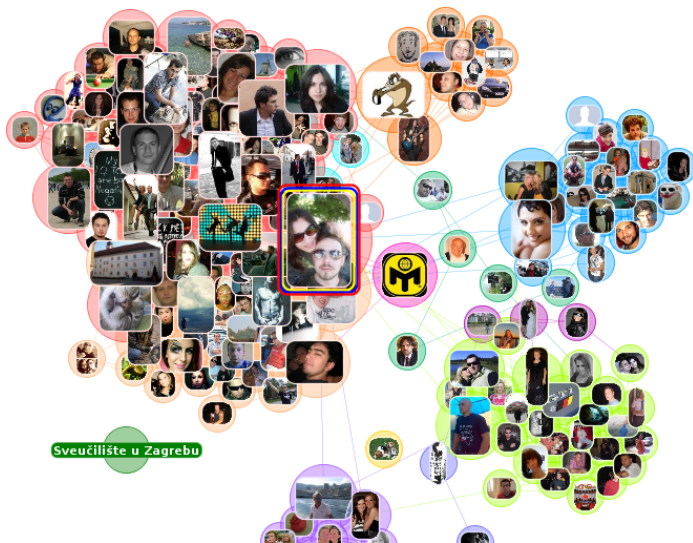
Primjeri mreža

Mreže članova nadzornih odbora

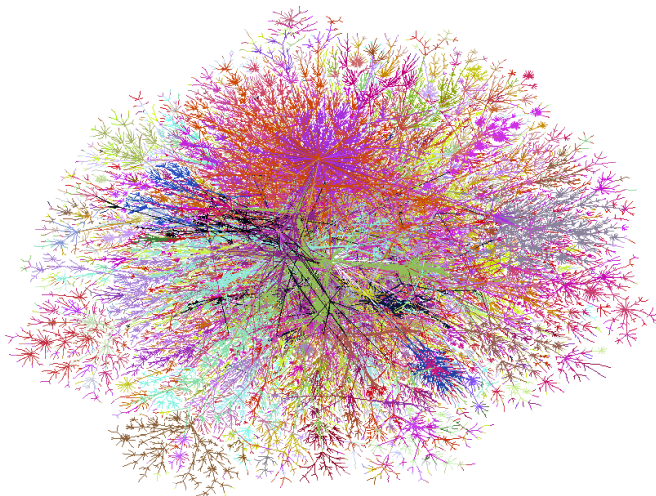


Izvor: <http://theyrule.net>

On-line društvene mreže



Internet



"Nova" znanost o mrežama

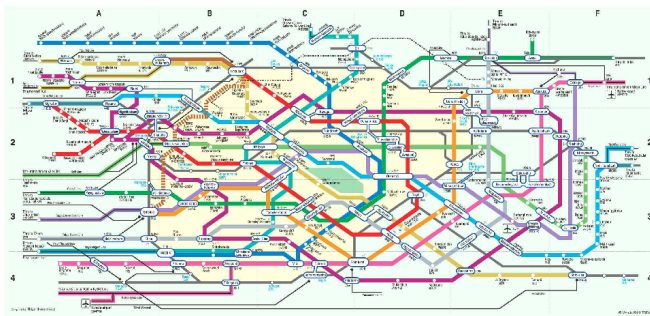
Primjeri mreža

Mreže zrakoplovnih linija



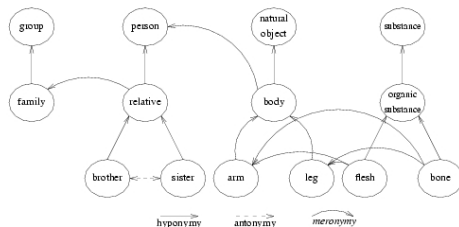
Izvor: Northwest Airlines WorldTraveler Magazine

Željezničke mreže



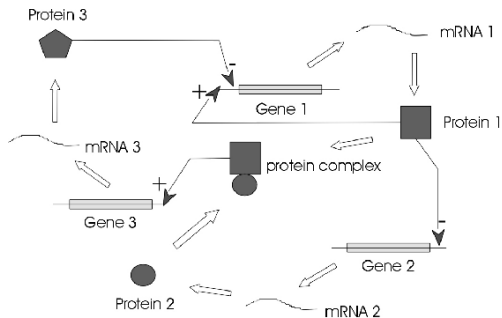
Izvor: TRTA, March 2003 - Tokyo rail map

Semantičke mreže



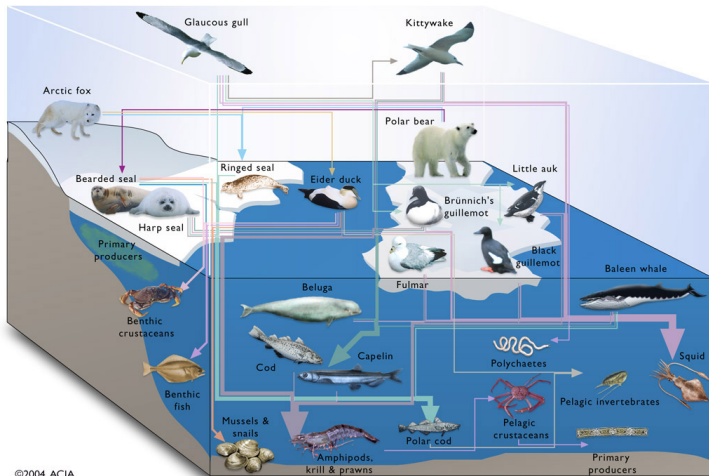
Izvor: <http://wordnet.princeton.edu/man/wnlicens.7WN>

Mreže gena



Izvor: <http://www.zaik.uni-koeln.de/bioinformatik/regulatorynets.html.en>

Hranidbeni lanci



©2004, ACIA

Mreže najčešće prikazujemo jezikom teorije grafova:

Definicija

Graf $\mathcal{G}$ je par $(\mathcal{N}, \mathcal{E})$ u kojem je $\mathcal{N}$ skup svih vrhova ili čvorova, a $E \subseteq N \times N$ je skup bridova ili veza koje povezuju parove iz $\mathcal{N}$.

Definicija

Neka je $\mathcal{G}$ graf definiran skupom čvorova $\{n_1, n_2, \dots, n_m\}$ i skupom veza $\{e_1, e_2, \dots, e_l\}$. Za svaki i, j ($1 \leq i \leq m$ i $1 \leq j \leq m$) definiramo:

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ako postoji veza između } n_i \text{ i } n_j \\ 0, & \text{u suprotnom} \end{cases}$$

Matrica $A = [a_{ij}]$ je tzv. matrica incidencije (engl. adjacency matrix) grafa $\mathcal{G}$. Matrica je simetrična obzirom da ako postoji veza između čvorova n_i i n_j tada je jasno da postoji i veza između čvorova n_j i n_i . Stoga $A = [a_{ij}] = [a_{ji}]$.

Mreže najčešće prikazujemo jezikom teorije grafova:

Definicija

Graf $\mathcal{G}$ je par $(\mathcal{N}, \mathcal{E})$ u kojem je $\mathcal{N}$ skup svih vrhova ili čvorova, a $E \subseteq N \times N$ je skup bridova ili veza koje povezuju parove iz $\mathcal{N}$.

Definicija

Neka je $\mathcal{G}$ graf definiran skupom čvorova $\{n_1, n_2, \dots, n_m\}$ i skupom veza $\{e_1, e_2, \dots, e_l\}$. Za svaki i, j ($1 \leq i \leq m$ i $1 \leq j \leq m$) definiramo:

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ako postoji veza između } n_i \text{ i } n_j \\ 0, & \text{u suprotnom} \end{cases}$$

Matrica $A = [a_{ij}]$ je tzv. matrica incidencije (engl. adjacency matrix) grafa $\mathcal{G}$. Matrica je simetrična obzirom da ako postoji veza između čvorova n_i i n_j tada je jasno da postoji i veza između čvorova n_j i n_i . Stoga $A = [a_{ij}] = [a_{ji}]$.

Usmjereni i težinski grafovi

Definicija

Usmjereni graf ili digraf $\mathcal{G}$ je par $(\mathcal{N}, \mathcal{A})$, pri čemu je $\mathcal{N}$ skup čvorova, a $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{N} \times \mathcal{N}$ skup uređenih parova elemenata iz $\mathcal{N}$ (skup veza).

Definicija

Težinski ili vrijednosni digraf $\mathcal{G}_{\mathcal{V}}$ je trojka $(\mathcal{N}, \mathcal{A}, \mathcal{V})$ pri čemu je $\mathcal{N}$ skup čvorova, $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{N} \times \mathcal{N}$ skup uređenih parova elemenata iz $\mathcal{N}$ (skup veza), a $\mathcal{V} : \mathcal{N} \rightarrow \mathbb{R}$ funkcija koja čvorovima pridodaje vrijednosti.

Usmjereni i težinski grafovi

Definicija

Usmjereni graf ili digraf $\mathcal{G}$ je par $(\mathcal{N}, \mathcal{A})$, pri čemu je $\mathcal{N}$ skup čvorova, a $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{N} \times \mathcal{N}$ skup uređenih parova elemenata iz $\mathcal{N}$ (skup veza).

Definicija

Težinski ili vrijednosni digraf $\mathcal{G}_{\mathcal{V}}$ je trojka $(\mathcal{N}, \mathcal{A}, \mathcal{V})$ pri čemu je $\mathcal{N}$ skup čvorova, $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{N} \times \mathcal{N}$ skup uređenih parova elemenata iz $\mathcal{N}$ (skup veza), a $\mathcal{V} : \mathcal{N} \rightarrow \mathbb{R}$ funkcija koja čvorovima pridodaje vrijednosti.

Društvene mreže

- Društvene mreže možemo predstaviti grafovima pri čemu su:
 - **Čvorovi** - društveni entiteti/protagonisti (engl. actors): ljudi, grupe, organizacije, države ...
 - **Veze** - suštinska povezanost protagonista: komunikacija, koautorstvo, trgovina, politički odnosi ...
- Ako je povezanost **usmjerena** koristimo usmjerene grafove.
- Ako su protagonisti ili povezanost **mjerljivi** koristimo težinske grafove.

Društvene mreže

- Društvene mreže možemo predstaviti grafovima pri čemu su:
 - **Čvorovi** - društveni entiteti/protagonisti (engl. actors): ljudi, grupe, organizacije, države ...
 - **Veze** - suštinska povezanost protagonista: komunikacija, koautorstvo, trgovina, politički odnosi ...
- Ako je povezanost **usmjerena** koristimo usmjerene grafove.
- Ako su protagonisti ili povezanost **mjerljivi** koristimo težinske grafove.

Društvene mreže

- Društvene mreže možemo predstaviti grafovima pri čemu su:
 - **Čvorovi** - društveni entiteti/protagonisti (engl. actors): ljudi, grupe, organizacije, države ...
 - **Veze** - suštinska povezanost protagonista: komunikacija, koautorstvo, trgovina, politički odnosi ...
- Ako je povezanost **usmjerena** koristimo usmjerene grafove.
- Ako su protagonisti ili povezanost **mjerljivi** koristimo težinske grafove.

Društvene mreže

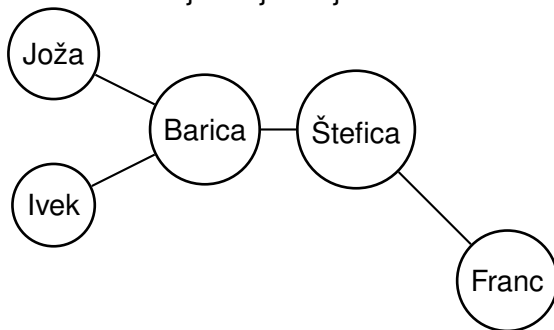
- Društvene mreže možemo predstaviti grafovima pri čemu su:
 - **Čvorovi** - društveni entiteti/protagonisti (engl. actors): ljudi, grupe, organizacije, države ...
 - **Veze** - suštinska povezanost protagonista: komunikacija, koautorstvo, trgovina, politički odnosi ...
- Ako je povezanost **usmjerena** koristimo usmjerene grafove.
- Ako su protagonisti ili povezanost **mjerljivi** koristimo težinske grafove.

Društvene mreže

- Društvene mreže možemo predstaviti grafovima pri čemu su:
 - **Čvorovi** - društveni entiteti/protagonisti (engl. actors): ljudi, grupe, organizacije, države ...
 - **Veze** - suštinska povezanost protagonista: komunikacija, koautorstvo, trgovina, politički odnosi ...
- Ako je povezanost **usmjerena** koristimo usmjerene grafove.
- Ako su protagonisti ili povezanost **mjerljivi** koristimo težinske grafove.

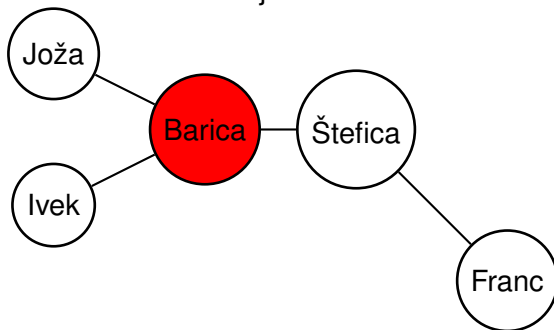
Statističke vrijednosti

Tko je "najvažniji" čvor?



Uvodni primjer

Ima najviše veza!



Stupanj čvora

Stupanj čvora (engl. degree) definira se kao broj veza s kojima je čvor povezan (incidentan).

Kod usmjerenih grafova imamo ulazni i izlazni stupanj (engl. in-degree odnosno out-degree), tj.:

$$k_{\text{in},i} = \sum_j a_{ji} \quad \text{odnosno} \quad k_{\text{out},i} = \sum_j a_{ij}$$

Stupanj čvora

Stupanj čvora (engl. degree) definira se kao broj veza s kojima je čvor povezan (incidentan).

Kod usmjerenih grafova imamo ulazni i izlazni stupanj (engl. in-degree odnosno out-degree), tj.:

$$k_{\text{in},i} = \sum_j a_{ji} \quad \text{odnosno} \quad k_{\text{out},i} = \sum_j a_{ij}$$

Centralnost čvora

Centralnost čvora govori o tome koliko je neki čvor centralan za mrežu u kojoj se nalazi.

Postoje različite definicije, npr. centralnost blizine (engl. closeness centrality):

$$g_i = \frac{1}{\sum_{j \neq i} \ell_{ij}}$$

pri čemu je ℓ_{ij} najkraća putanja između čvorova i i j .

Centralnost čvora

Centralnost čvora govori o tome koliko je neki čvor centralan za mrežu u kojoj se nalazi.

Postoje različite definicije, npr. centralnost blizine (engl. closeness centrality):

$$g_i = \frac{1}{\sum_{j \neq i} \ell_{ij}}$$

pri čemu je ℓ_{ij} najkraća putanja između čvorova i i j .

Centralnost čvora

Centralnost čvora govori o tome koliko je neki čvor centralan za mrežu u kojoj se nalazi.

Postoje različite definicije, npr. centralnost međusobnosti (engl. betweenness centrality):

$$b_i = \sum_{h \neq j \neq i} \frac{\sigma_{hj}(i)}{\sigma_{hj}}$$

pri čemu je σ_{hj} ukupan broj najkraćih putanja između čvorova h i j , a $\sigma_{hj}(i)$ broj tih putanja koje prolaze kroz čvor i .

Centralnost svojstvenih vektora

Uzima u obzir ne samo broj povezanih čvorova nego i njihove težine:

Definicija

Neka je p_i težina ili vrijednost čvora n_i , neka je $[a_{ij}]$ matrica incidencije mreže. Neka je centralnost čvora n_i proporcionalna sumi svih težina čvorova koji su s njime povezani, tj.:

$$p_i = \frac{1}{\lambda} \cdot \sum_{j \in M(i)} p_j = \frac{1}{\lambda} \cdot \sum_{j=1}^N a_{ij} \cdot p_j$$

pri čemu je $M(i)$ skup čvorova koji su povezani s i -tim čvorom, N je ukupan broj čvorova a λ je konstanta. Vektorskim zapisom jednadžba postaje $p = \frac{1}{\lambda} \cdot A \cdot p$ ili kao zapis svojstvenog vektora (engl. eigenvector) $A \cdot p = \lambda \cdot p$.

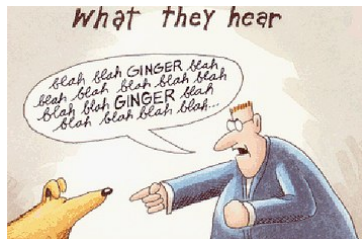
PageRank

PageRank je varijanta ove centralnosti, a računa se iterativno uz pomoć sljedeće jednačbe:

$$\text{PageRank}(i) = \frac{q}{N} + (1 - q) \sum_{j \in M(i)} \frac{\text{PageRank}(j)}{L(j)}$$

Pri čemu je $M(i)$ skup čvorova koji pokazuju na čvor i , $L(j)$ je ukupan broj izlaznih veza čvora j , $0 < q < 1$ je konstanta, a N je broj svih čvorova.

Uvod



Sintaksa F-logike

Abeceda logike temeljene na okvirima sastoji se od:

- skupa konstruktora objekata, $\mathcal{F}$;
- beskonačnog skupa varijabli, $\mathcal{V}$;
- pomoćnih simbola poput, $(,), [,], \rightarrow, \Rightarrow, \bullet \rightarrow, \bullet \Rightarrow, \Rightarrow, \Rightarrow\Rightarrow$, itd.; i
- uobičajenih logičkih veznika i kvantifikatora, $\vee, \wedge, \neg, \leftarrow, \forall, \exists$.

Sintaksa F-logike

Korištenjem simbola iz abecede konstruiraju se formule jezika. Najjednostavnije formule su tzv. F-molekule koju mogu biti:

- Izrazi hijerarhije klasa oblika $C :: D$ (C je podklasa od D) ili oblika $O : C$ (O je instanca klase C), pri čemu su C , D i O id-termi;
- Molekule objekata oblika O [specifikacija atributa i metoda objekta] u kojem je O id-term koji označava identitet objekta. Metode mogu biti nasljedive, nenasljedive ili opisnici.

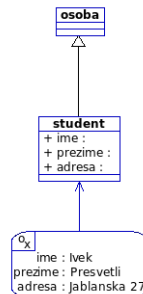
Sintaksa F-logike

Ostale formule se definiraju na uobičajen način:

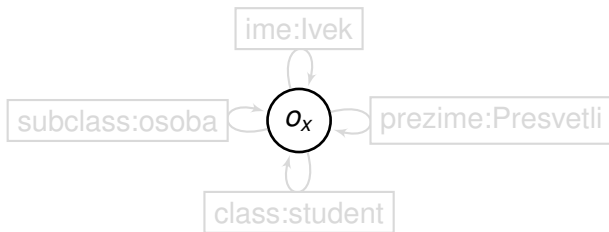
- F-molekule su F-formule;
- $\varphi \vee \psi$, $\varphi \wedge \psi$, i $\neg\varphi$, su F-formule ako su φ i ψ F-formule;
- $\forall X\varphi$ i $\exists Y\psi$ su F-formule, ako su to φ i ψ , te ako su X i Y varijable.

Primjer F-formule

$student :: osoba \wedge$
 $o_x : student [$
 $ime \rightarrow Ivek;$
 $prezime \rightarrow Presvetli;$
 $adresa \rightarrow Jablanska\ 27]$

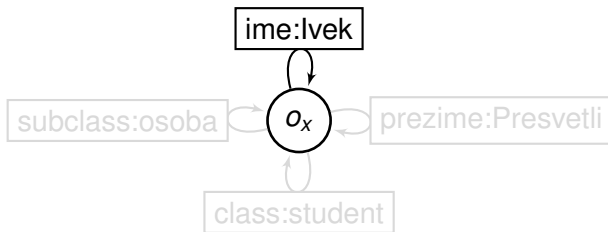


Uvodni primjer



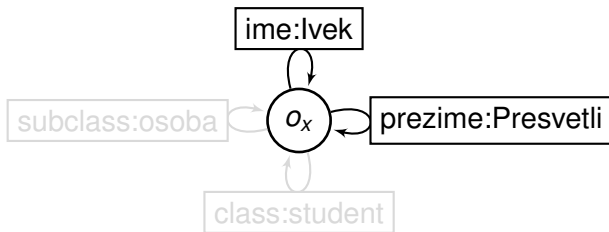
```
student    ::  osoba ∧  
    o_x    :  student [  
    ime    →  lvek;  
prezime    →  Presvetli ]
```


Uvodni primjer



```
student  ::  osoba ^  
    o_x  :  student [  
    ime   →  Ivek;  
prezime  →  Presvetli ]
```

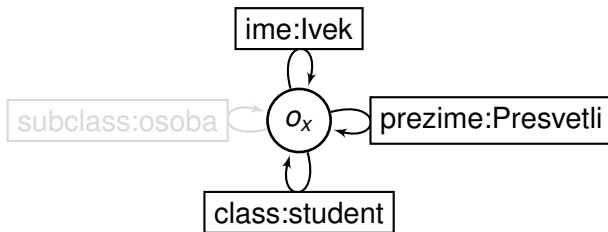
Uvodni primjer



```

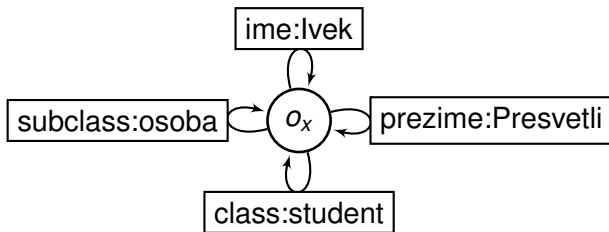
student  ::  osoba ∧
    o_x   :  student [
    ime    →  Ivek;
    prezime → Presvetli ]
  
```

Uvodni primjer



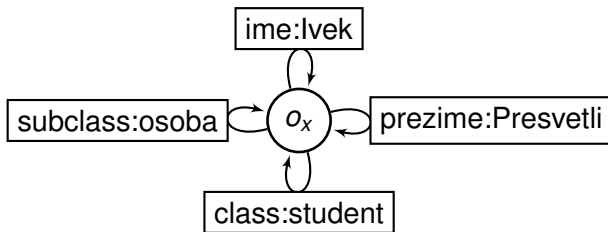
```
student  ::  osoba ^  
    o_x   :  student [  
    ime    →  Ivek;  
    prezime →  Presvetli ]
```

Uvodni primjer



```
student  ::  osoba ^  
    o_x  :  student [  
    ime   →  Ivek;  
    prezime → Presvetli ]
```

Uvodni primjer



```

student  ::  osoba ∧
    o_x   :  student [
    ime   →  Ivek;
    prezime → Presvetli ]
  
```

Relacije



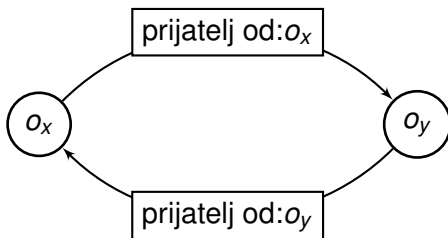
$$\begin{aligned} o_x [\text{prijatelj od} &\rightarrow o_y] \wedge \\ o_y [\text{prijatelj od} &\rightarrow o_x] \end{aligned}$$

Relacije



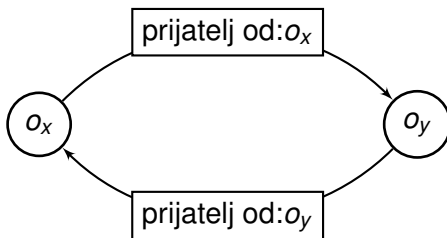
$$o_x [\text{prijatelj od} \rightarrow o_y] \wedge \\ o_y [\text{prijatelj od} \rightarrow o_x]$$

Relacije



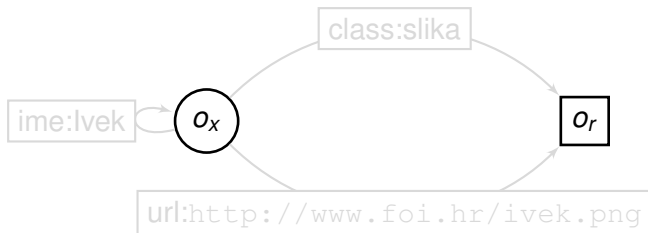
o_x [prijatelj od $\rightarrow o_y$] $\wedge$
 o_y [prijatelj od $\rightarrow o_x$]

Relacije



$$o_x [\text{prijatelj od} \rightarrow o_y] \wedge \\ o_y [\text{prijatelj od} \rightarrow o_x]$$

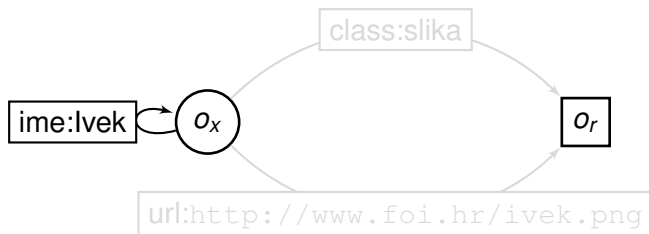
Resursi



$$o_x [\text{ime} \rightarrow \text{lvek}] \wedge$$

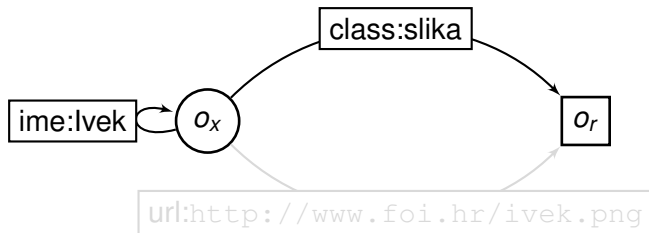
$$o_r : \text{slika} [\text{url} \rightarrow \text{http://www.foi.hr/ivek.png}]$$

Resursi



$$\begin{aligned}
 & o_x [\text{ime} \rightarrow \text{lvek}] \wedge \\
 & o_r : \text{slika} [\text{url} \rightarrow \text{http://www.foi.hr/ivek.png}]
 \end{aligned}$$

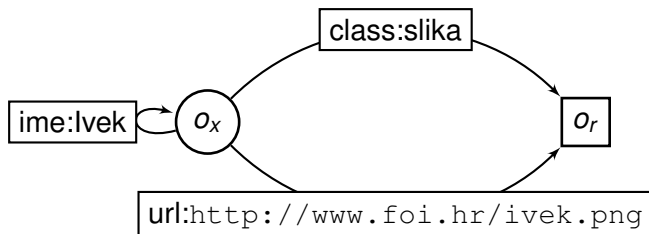
Resursi



$$o_x [\text{ime} \rightarrow \text{lvek}] \wedge$$

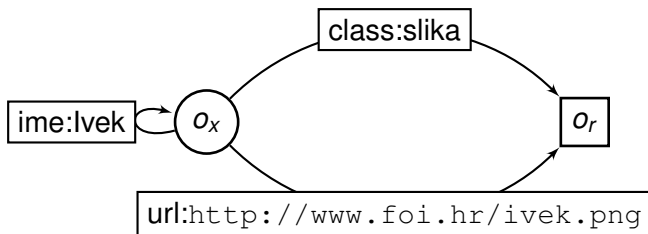
$$o_r : \text{slika} [\text{url} \rightarrow \text{http://www.foi.hr/ivek.png}]$$

Resursi



$o_x [\text{ime} \rightarrow \text{lvek}] \wedge$
 $o_r : \text{slika} [\text{url} \rightarrow \text{http://www.foi.hr/ivek.png}]$

Resursi



$$o_x [\text{ime} \rightarrow \text{lvek}] \wedge$$

$$o_r : \text{slika} [\text{url} \rightarrow \text{http://www.foi.hr/ivek.png}]$$

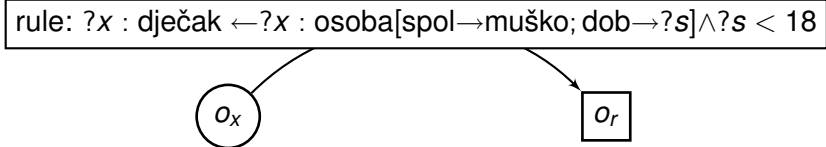
Pravila

rule: $?x : \text{dječak} \leftarrow ?x : \text{osoba}[\text{spol} \rightarrow \text{muško}; \text{dob} \rightarrow ?s] \wedge ?s < 18$



$?x : \text{dječak} \leftarrow ?x : \text{osoba} [\text{spol} \rightarrow \text{muško}; \text{dob} \rightarrow ?s] \wedge ?s < 18$

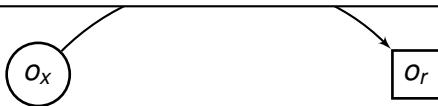
Pravila



$?x : \text{dječak} \leftarrow ?x : \text{osoba} [\text{spol} \rightarrow \text{muško}; \text{dob} \rightarrow ?s] \wedge ?s < 18$

Pravila

rule: $?x : \text{dječak} \leftarrow ?x : \text{osoba}[\text{spol} \rightarrow \text{muško}; \text{dob} \rightarrow ?s] \wedge ?s < 18$



$?x : \text{dječak} \leftarrow ?x : \text{osoba} [\text{spol} \rightarrow \text{muško}; \text{dob} \rightarrow ?s] \wedge ?s < 18$

Jednostavna označena semantička društvena mreža

Definicija

Neka je $\mathcal{T} = \{t_1, t_2, \dots, t_m\}$ proširivi skup relacija odnosno oznaka. Neka je $\mathcal{A} = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n\}$ skup protagonista (čvorova) pri čemu svaki čvor odgovara jednom objektu u F-logici, te neka je $\mathcal{E} = \{(\alpha_i, \alpha_j, t) | \alpha_i, \alpha_j \in \mathcal{A}, t \in \mathcal{T}\}$ skup označenih veza. Jednostavna označena semantička društvena mreža (engl. basic typed or tag annotated semantic social network) SSN je definirana kao trojka $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$.

Povjerenje

Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Neka $t_{trust} \in \mathcal{T}$ izrazita oznaka. Neka $(\alpha_i, \alpha_j, t_{trust}) \in \mathcal{E}$ označava da protagonist α_i vjeruje protagonistu α_j . Razina ili rank povjerenja $\pi(\alpha)$ nekog protagoniste α definirana je kao bilo koja funkcija $\pi : \mathcal{A} \rightarrow [0, 1]$.

Anotacija

Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Pozitivna anotacija $t_{\alpha_i} \stackrel{\bar{\bar{\wedge}}}{\Sigma^+}(t_{\alpha_i})$ neke oznake nad određenim protagonistom α_i , t_{α_i} definirana je kao:

$$\Sigma^+(t_{\alpha_i}) = \sum_{(\alpha_i, \alpha_j, t_{\alpha_i}) \in \mathcal{E}} \pi(\alpha_j)$$

Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Negativna anotacija $t_{\alpha_i} \stackrel{\bar{\bar{\wedge}}}{\Sigma^-}(t_{\alpha_i})$ neke oznake nad određenim protagonistom α_i , t_{α_i} definirana je kao:

$$\Sigma^-(t_{\alpha_i}) = \sum_{(\alpha_i, \alpha_j, -t_{\alpha_i}) \in \mathcal{E}} \pi(\alpha_j)$$

Anotacija

Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Pozitivna anotacija $t_{\alpha_i} \stackrel{\bar{\bar{\wedge}}}{\Sigma^+}(t_{\alpha_i})$ neke oznake nad određenim protagonistom α_i , t_{α_i} definirana je kao:

$$\Sigma^+(t_{\alpha_i}) = \sum_{(\alpha_i, \alpha_j, t_{\alpha_i}) \in \mathcal{E}} \pi(\alpha_j)$$

Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Negativna anotacija $t_{\alpha_i} \stackrel{\bar{\bar{\wedge}}}{\Sigma^-}(t_{\alpha_i})$ neke oznake nad određenim protagonistom α_i , t_{α_i} definirana je kao:

$$\Sigma^-(t_{\alpha_i}) = \sum_{(\alpha_i, \alpha_j, -t_{\alpha_i}) \in \mathcal{E}} \pi(\alpha_j)$$

Potpuna anotacija

Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Potpuna anotacija $t_{\alpha_i} \stackrel{\bar{\bar{\wedge}}}{=} \Sigma(t_{\alpha_i})$ neke oznake nad određenim protagonistom α_i , t_{α_i} definirana je kao:

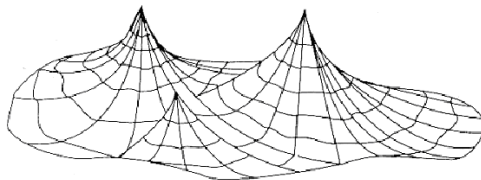
$$\Sigma(t_{\alpha_i}) = \begin{cases} \Sigma^+(t_{\alpha_i}) - \Sigma^-(t_{\alpha_i}) & \text{akko } \Sigma^+(t_{\alpha_i}) > \Sigma^-(t_{\alpha_i}) \\ 0 & \text{akko } \Sigma^+(t_{\alpha_i}) \leq \Sigma^-(t_{\alpha_i}) \end{cases}$$

Semantičke društvene mreže anotirane povjerenjem

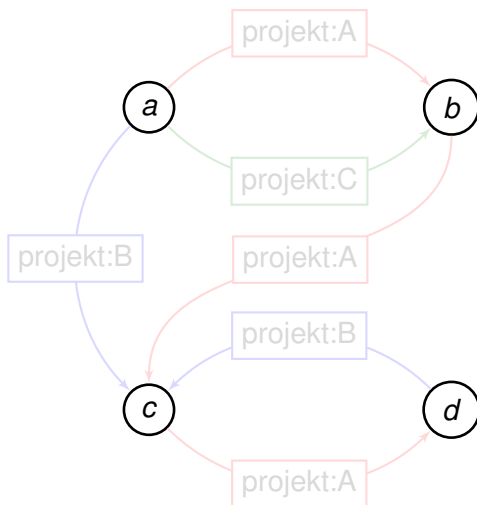
Definicija

Neka je $SSN = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$ jednostavna označena društvena mreža. Neka je, nadalje $t_{trust} \in \mathcal{T}$ izrazita oznaka, te neka je Σ potpuna anotacija definirana nad t_{trust} . Društvena mreža anotirana povjerenjem SSN^Σ definirana je kao petorka $SSN^\Sigma = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T}, \Sigma, t_{trust})$.

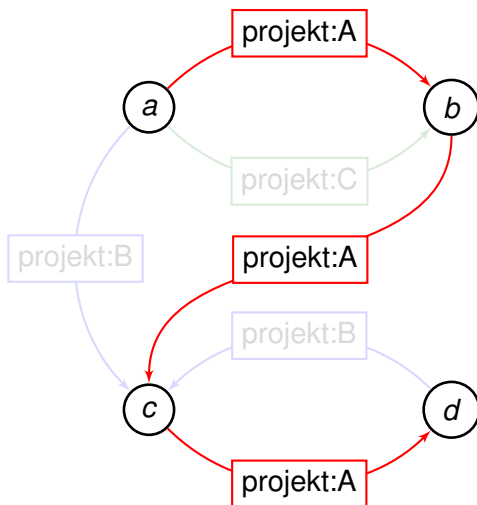
Primjer - Organizacija ribarske mreže



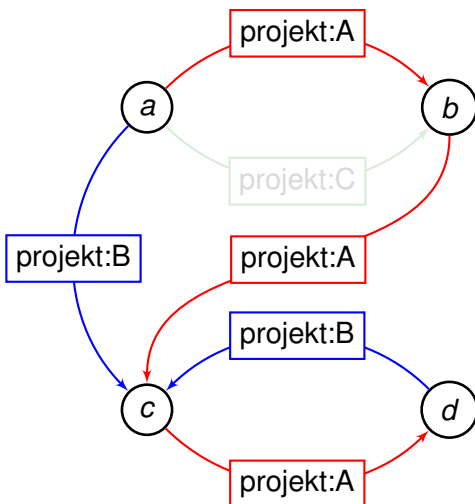
Primjer - Organizacija ribarske mreže



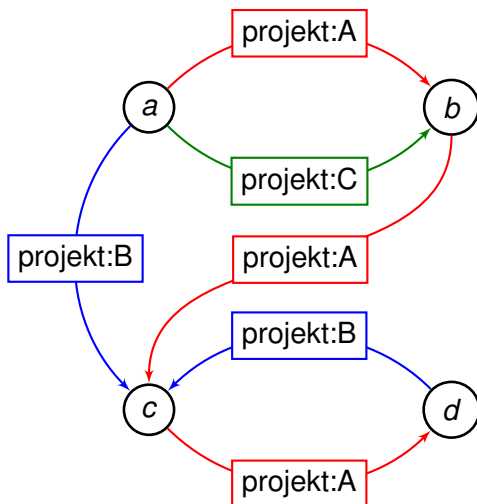
Primjer - Organizacija ribarske mreže



Primjer - Organizacija ribarske mreže



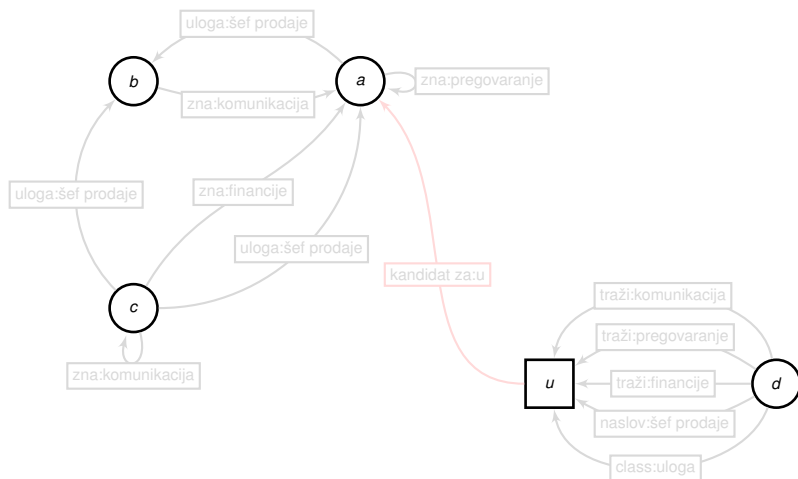
Primjer - Organizacija ribarske mreže



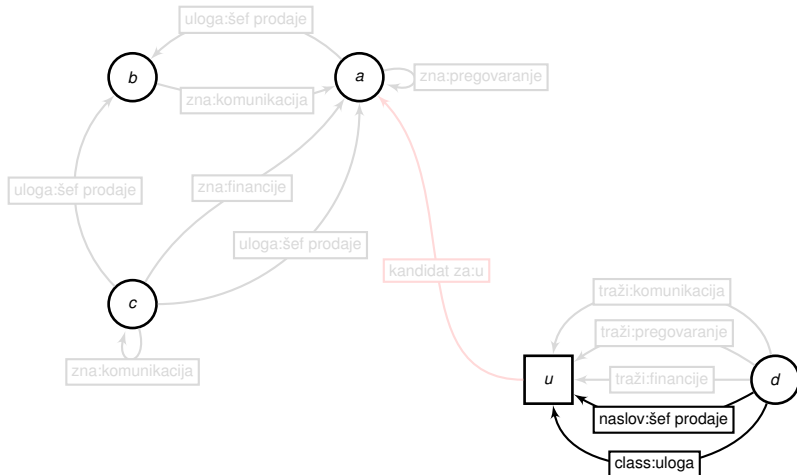
Primjer - Organizacija ribarske mreže

Protagonist	projekt:A	projekt:B	projekt:C
a	0.07	0.07	0.07
b	0.11	0.25	0.43
c	0.15	0.61	0.25
d	0.67	0.07	0.25

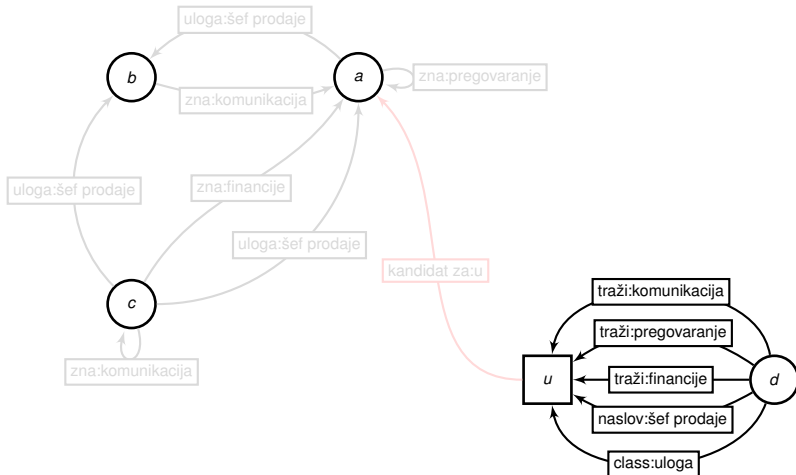
Primjer - šef prodaje



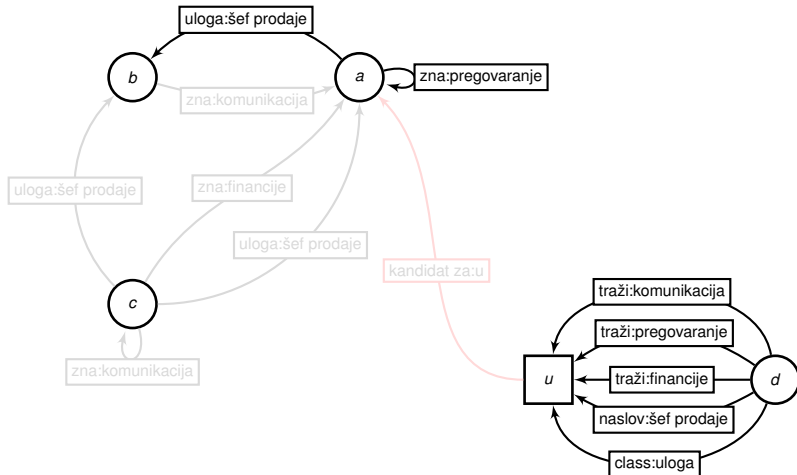
Primjer - šef prodaje



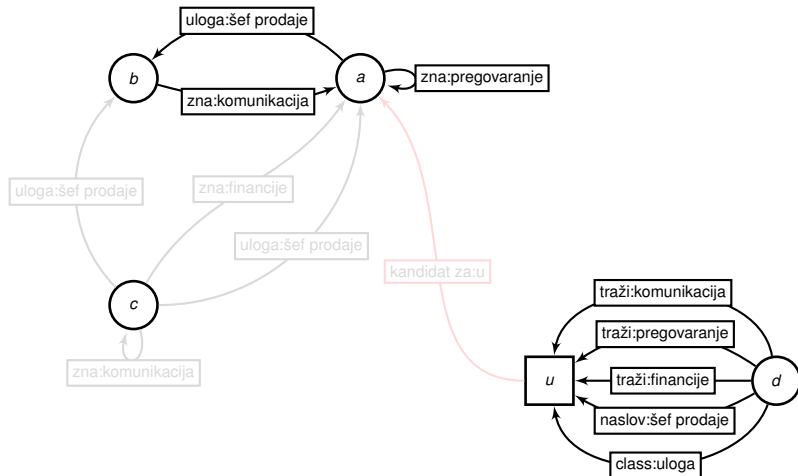
Primjer - šef prodaje



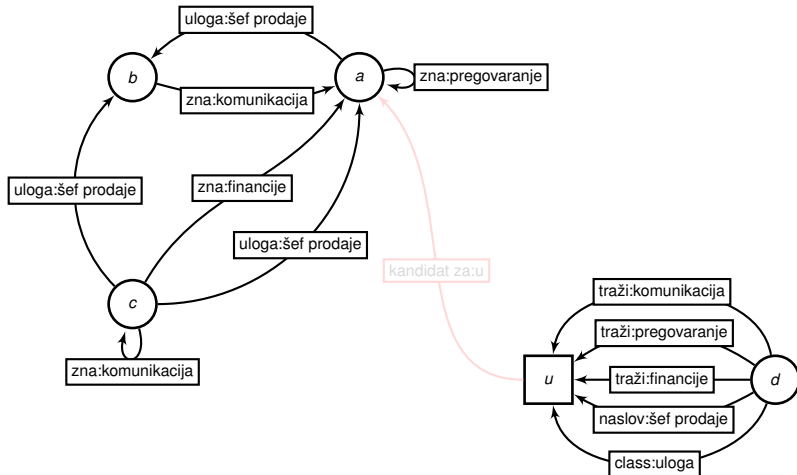
Primjer - šef prodaje



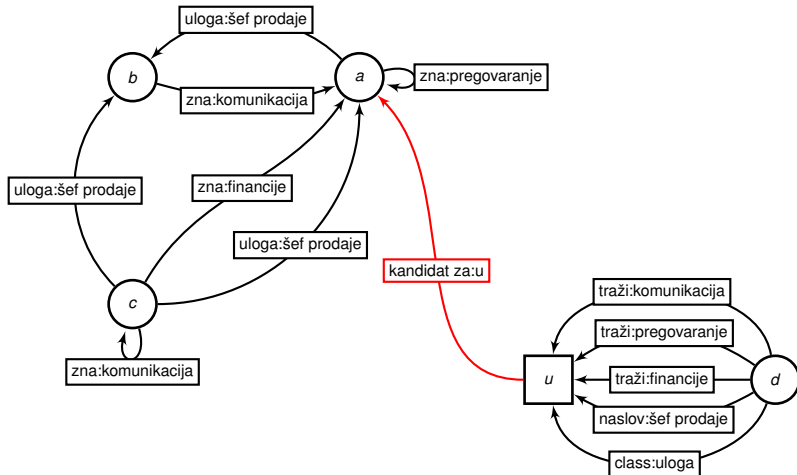
Primjer - šef prodaje



Primjer - šef prodaje



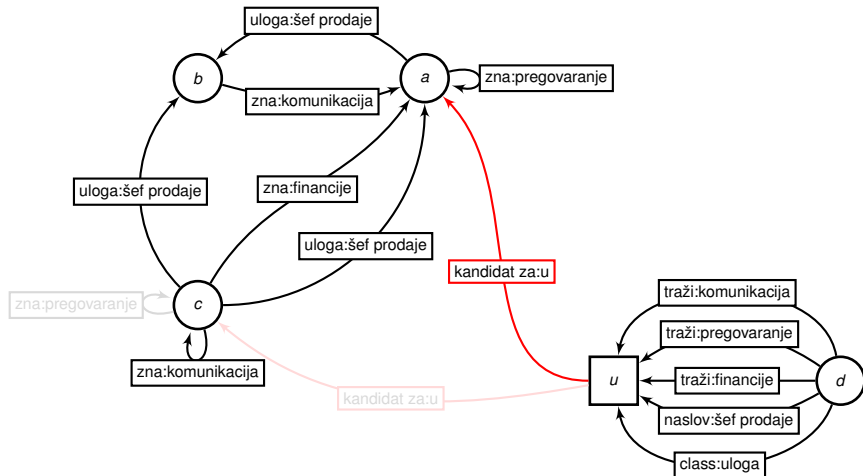
Primjer - šef prodaje



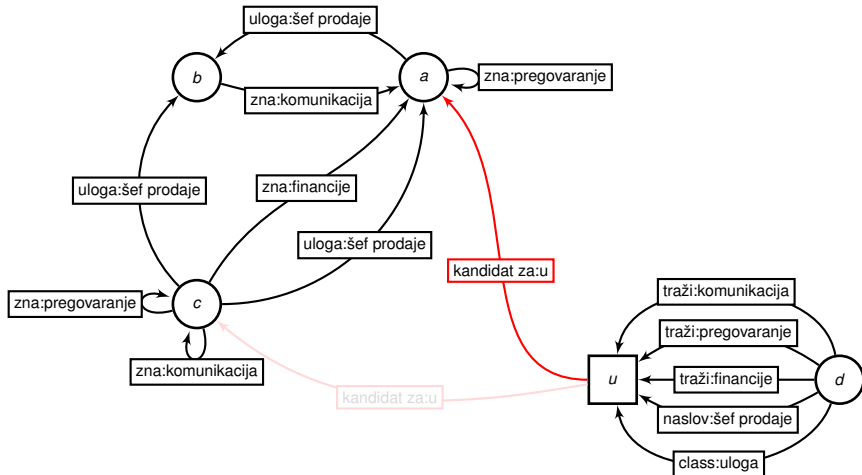
Primjer - šef prodaje

?osoba [kandidat za $\rightarrow$?uloga] $\leftarrow$?uloga : uloga
 $\wedge$?uloga [traži $\rightarrow$?znanje]
 $\wedge$?osoba [zna $\rightarrow$?znanje]

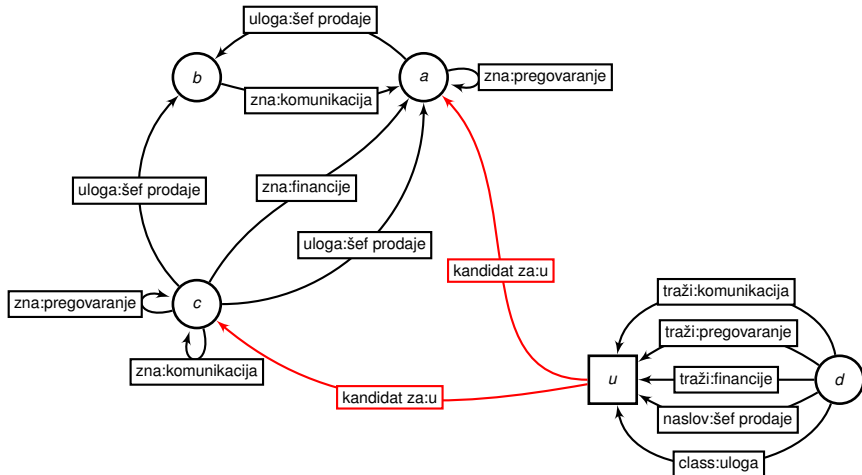
Primjer - šef prodaje



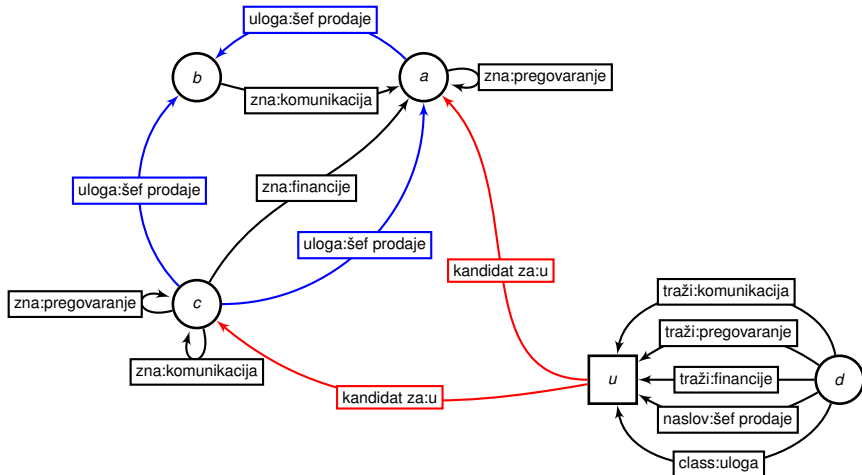
Primjer - šef prodaje



Primjer - šef prodaje



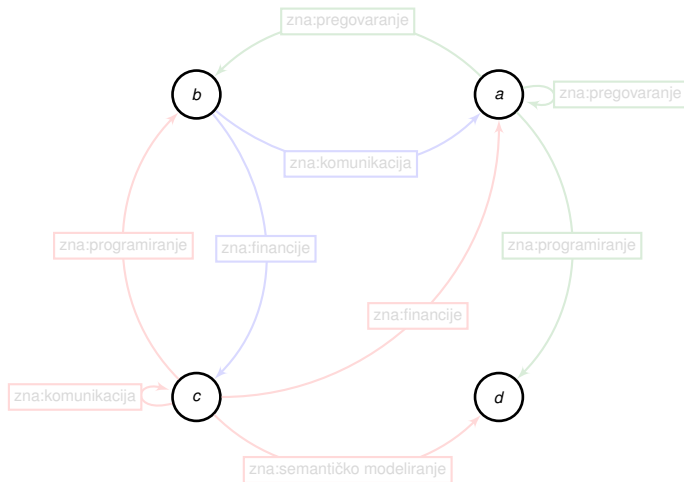
Primjer - šef prodaje



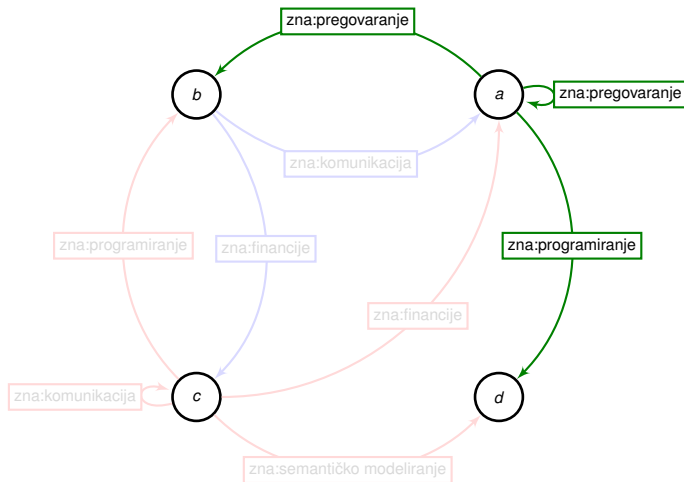
Prijer - šef prodaje

Osoba	Razina povjerenja
b	0.81
a	0.12
c	0.07

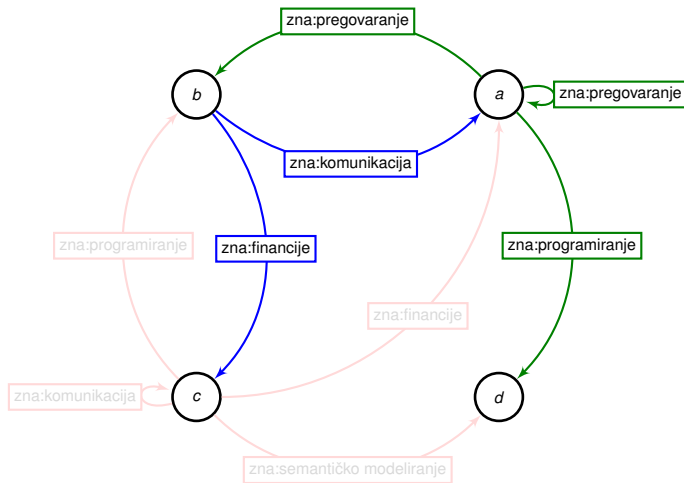
Primjer - programerski tim



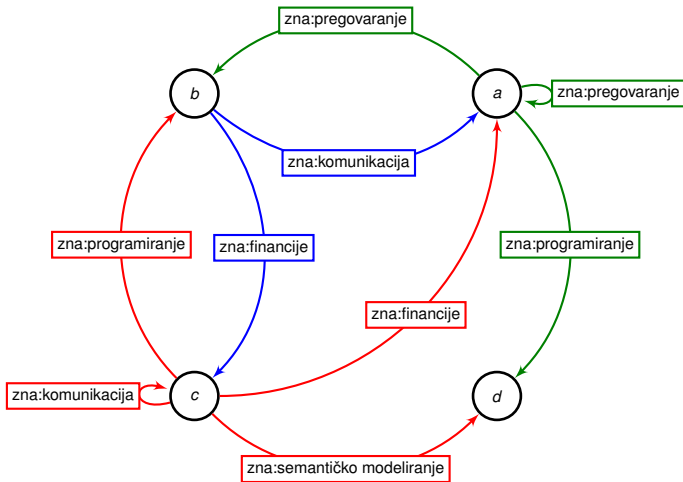
Primjer - programerski tim



Primjer - programerski tim



Primjer - programerski tim



Primjer - programerski tim

Problem - pronaći minimalan tim koji ima sljedeća znanja:

- komunikacija
- programiranje
- semantičko modeliranje

Algoritam

Ulaz: $\mathcal{SSN} = (\mathcal{A}, \mathcal{E}, \mathcal{T})$; N_k skup potrebnih znanja

Izlaz: $\{\mathcal{A}^{\min}\} = \{\mathcal{A}_k^{\min} | \mathcal{A}_k^{\min} \subseteq \mathcal{A}\}$ skup minimalnih timova

Pronađi sve protagoniste α_i koji imaju barem jedno od potrebnih znanja ($\exists k (\alpha_i [\text{zna} \rightarrow k] \wedge k \in N_k)$) te ih stavi u

$\mathcal{A}_{\text{kandidati}}$

Pronađi najmanje podskupove $\mathcal{A}_k^{\min} \subseteq \mathcal{A}_{\text{candidate}}$ za koje vrijedi $k_1 \cup k_2 \cup \dots \cup k_n \supseteq N_k$, gdje je $\mathcal{A}_k^{\min} = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n\}$ i $\alpha_1 [\text{zna} \rightarrow k_1], \alpha_2 [\text{zna} \rightarrow k_2], \dots, \alpha_n [\text{zna} \rightarrow k_n]$.

Stavi podskupove u $\{\mathcal{A}^{\min}\}$

vrați $\{\mathcal{A}^{\min}\}$

Algoritam 1: Pronalazak minimalnog tima za određeni zadatak u semantičkim društvenim mrežama

U našem slučaju:

$$\begin{aligned}\mathcal{A}_{\text{kandidati}} &= \{a, b, c, d\} \\ \{\mathcal{A}^{\min}\} &= \{\{a, d\}, \{c, d\}\}\end{aligned}$$

Izvori

- ① Adamic, L.: **Why networks are interesting to study**, University of Michigan, School of Information, <https://open.umich.edu/education/si/si508/fall2008>
- ② Barrat M., Barthélemy, M., Vespignani, A.: **Dynamical Processes on Complex Networks**, Cambridge University Press, 2008.
- ③ Divjak, B., Lovrenčić, A.: **Diskretna matematika s teorijom grafova**, TIVA & FOI, 2005
- ④ Newman, M., Barabási, A.-L., Watts, D. j.: **The Structure and Dynamics of Networks**, Princeton University Press, 2006.
- ⑤ Razne web stranice (slike, grafikoni)

- Pitanja?
- Komentari?
- Sugestije?
- Kritike?