

ČASOVNA OMREŽJA

Piran, 8.3./5.3. 2014
 São Paulo, 16.2. 2014

Na 1220. Sredinemu seminarju sem predstavljal pojem časovnega omrežja $\mathcal{N}_T = (V, \mathcal{L}, T, W, J)$, kjer množica J čas in resnično $\forall v \in V$ funkciji TEP pripisuje vrednost prisotnosti $T(v) \subseteq J$ ter funkcije TEW pripisuje vsaki povezavi $l \in \mathcal{L}$ množico njene prisotnosti $T(l) \subseteq J$.

Pri določeni spehodu po omrežju moramo vlogično med uteri množici W se vednost povezav $W: \mathcal{L} \rightarrow A$; pri časovnih omrežjih pa tudi prehodni čas $\tau: \mathcal{L} \rightarrow \mathbb{R}^+$, ki delata za vsako povezavo čas potreben za premik iz enega križišča v drugega. V tem sestavku si bomo ~~pregledali~~ ^{pregledali} omrežja, v katerih je za vse povezave $\tau = 0$.

ČASOVNE KOLIČINE

Časovno odvisne so lahko tudi druge lastnosti iz množic P in W . Za njihovo opisujemo pojem časovne količine

$$a(T)_a = \begin{cases} a(t) & t \in T_a \\ \emptyset & t \in J - T_a \end{cases}$$

kjer je $a(t)$ vrednost količine a v trenutku t in \emptyset ~~vrednost~~ označuje vrednost ~~med~~ meddoločeno.

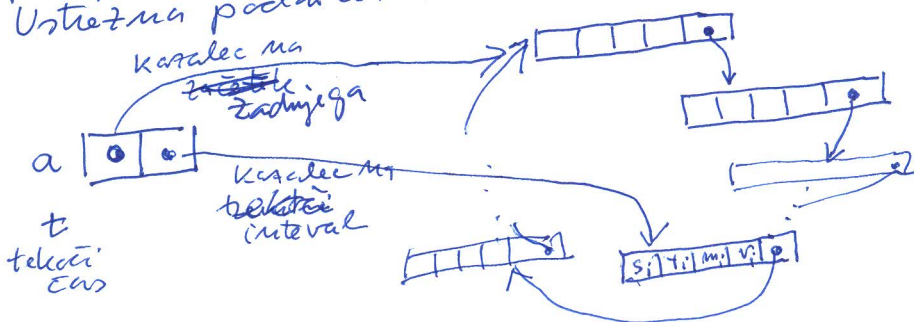
V nadaljnjem ne bomo omejevali na časovne količine, ki jih lahko opišemo z zaporedjem četveric:

$$a(T_a) = ((s_i, t_i, m_i, v_i))_{i \in I}$$

kjer je s_i začetek ~~intervala~~ za i -ti interval: s_i - začetek, t_i - konec, m_i - vrsta intervala ($1 = []$, $2 =]$), $3 = []$, $4 = ()$ in v_i vrsta, ki delata vrednost ~~na~~ na tem intervalu. Velja $s_i \leq t_i \leq s_{i+1}$, $i \in I$. Zaporedje je vsaj eno.

Racionalniški predstavitev

Na vhodni datoteki kot zaporedje četveric bremenit up. s \emptyset podpičjem. Posamezna zaporedje je v celoti v mi vrstici. Ustrezna podatkovna struktura



PROJEKT: Pokaži, da je ustvarjena struktura res polkolobna.
PROJEKT: Razrij matični postopek za časovno transitivno
vojnico.

Razdelaj mere medičnosti, ki temeljijo na časovni
transitivni vojnici.

PROJEKT: Razrij matični postopek za najkrajše poti (vojnica).
Razdelaj mere medičnosti, ki temeljijo na časovnih
najkrajših poteh.

OPOMBE

Pri analizi časovnih mrežij s $T=0$ se načeloma lahko greva
tudi na časovne rezine. Problem je izbira razdelitve časa –
primerjaj s področnim problemom za histogramne.
Postopki + glajenje.

V nekaterih problemih je boljše nanesti rezine grafovati.
naključno mreži do izbranih tremiter.

CO₃