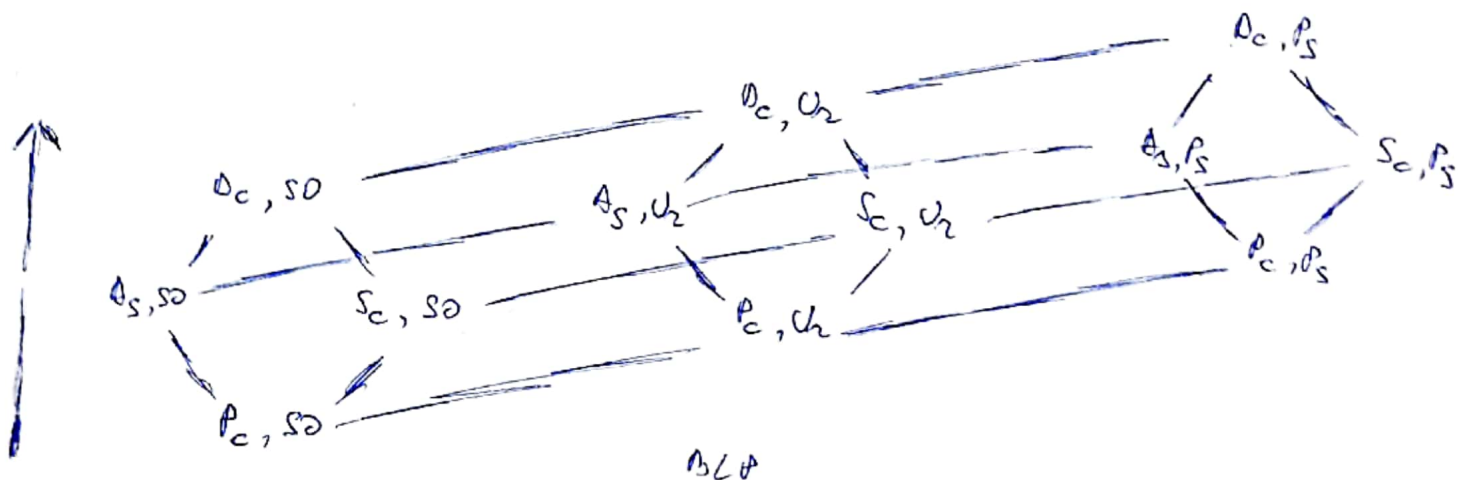


(a.



$$\begin{aligned} \text{L. i } \lambda(\text{Dane}) &= D_c & \lambda(\text{Lito}) &= D_s \\ w(\text{Dane}) &= SO & w(\text{Lito}) &= SO \end{aligned}$$

(D_c, SO) este superior lui (D_s, SO) deci Dane poate câștiga Lito.

$$\begin{aligned} \text{ii } \lambda(\text{Wang}) &= D_s & \lambda(\text{Doser}) &= S_c \\ w(\text{Wang}) &= U_r & w(\text{Doser}) &= U_r \end{aligned}$$

(D_s, U_r) și (S_c, U_r) sunt incomparabile

$$\begin{aligned} \text{iii } \lambda(\text{Paul}) &= P_c & \lambda(\text{Petela}) &= P_c \\ w(\text{Paul}) &= P_s & w(\text{Petela}) &= U_r \end{aligned}$$

~~(P_c, P_s) nu este superior lui (D_c, U_r) deci, Paul~~

nu se poate realiza o scurgere de informație de la ~~(P_c, P_s) Paul~~ (P_c, P_s) la (D_c, U_r) , deoarece (P_c, P_s) poate scrie cel mult lui (D_c, P_s) care este superior lui (D_c, U_r) . ~~Deci Paul nu~~ poate scrie Petela.

2. • new even arc direct de la S_{11} la O_{17}
- $S = O_{16}$ ($w \in (S, O_{17})$)
 - $P' = S_{11}$ (S_{11} este subiect, deci se exclude ^{initial} la el însuși)
 - $S' = S_{10}$ (S_{10} subiect și se exclude final la S)
 - Fie $p \in I_1 = \{S_{11}\}$, $s \in I_2 = \{S_3, S_9, S_{10}\}$, $I_2 = \{S_1, S_2\}$
 - even bridge de la I_1 la I_2 de tipul $(\overleftarrow{t})^*$
 - even bridge de la I_2 la I_3 de tipul $(\overrightarrow{t})^* \circ \overleftarrow{f} \circ (\overleftarrow{t})^*$
 - deci, $\text{can-shor}(w, O_{17}, S_{11}, G) = \text{True}$

3. 1. x create tg for new subject P
 2. y take g for P from x
 3. y present z ~~from~~ z to P
 4. x take z ~~from~~ for z from P

