

$$\Diamond \varphi := \neg \Box \neg \varphi$$

$$\mathcal{M}, w \Vdash \Diamond \varphi \Leftrightarrow \mathcal{M}, w \Vdash \neg \Box \neg \varphi$$

$$\Leftrightarrow \mathcal{M}, w \nVdash \Box \neg \varphi \Leftrightarrow \text{nu e adevărat că (pentru orice } v \in W$$

$$\text{Rwv implică } \mathcal{M}, v \Vdash \neg \varphi \Leftrightarrow \text{există } v \in W$$

$$\text{a.î. } \text{Rwv și } \mathcal{M}, v \nVdash \neg \varphi$$

$$\mathcal{M}, v \Vdash \varphi$$

$$\Leftrightarrow \text{există } v \in W \text{ a.î. } \text{Rwv și } \mathcal{M}, v \Vdash \varphi$$

$$\neg(p \rightarrow q) = \neg(\neg p \vee q) = p \wedge \neg q$$

$$\mathcal{M}, w \Vdash \Diamond p \Leftrightarrow \mathcal{M}, w \Vdash \neg \Box \neg p \Leftrightarrow$$

$$\mathcal{M}, w \nVdash \Box \neg p \Leftrightarrow \text{nu e adevărat că (pentru orice } v \in W, \text{ Rwv implică } \mathcal{M}, v \Vdash \neg p)$$

$$\Leftrightarrow \text{există } v \in W, \text{ a.î. } \text{Rwv nu implică}$$

$$\mathcal{M}, v \Vdash \neg p \Leftrightarrow \text{există } v \in W, \text{ a.î.}$$

$$\text{Rwv și } \mathcal{M}, v \Vdash p.$$

$$\neg (\exists R w v \vee \mathcal{M}, v \Vdash \neg p)$$

$$R w v \quad \textcircled{\wedge} \quad \neg \mathcal{M}, v \Vdash \neg p$$

$$\mathcal{M}, v \not\Vdash p$$

$$\mathcal{M}, v \Vdash p$$

$$\forall p \Leftrightarrow \neg \exists \neg p$$

$$a \vee b \Leftrightarrow \neg a \wedge \neg b$$

$$a \wedge b \Leftrightarrow \neg a \vee \neg b$$

$$a \rightarrow b \Leftrightarrow \neg a \vee b$$

$$\neg (a \rightarrow b) \Leftrightarrow a \wedge \neg b$$

$$\begin{array}{l} \text{I} \quad \mathcal{M}, w_1 \Vdash \Diamond \Box p \quad \Leftrightarrow \text{există } v \in V \text{ o.î. } R w_1 v \\ \text{și } \mathcal{M}, v \Vdash \Box p \quad \text{și } v = w_2 \quad \xrightarrow{\quad} \text{A} \end{array}$$

Rămâne să dem. că  $\mathcal{M}, w_2 \Vdash \Box p$   
avem doar  $R w_2 w_3$  și  $w_3 \in V(p)$

$$\begin{array}{l} \text{II} \quad \mathcal{M}, w_1 \not\Vdash \Diamond \Box p \rightarrow p \Leftrightarrow \mathcal{M}, w_1 \not\Vdash \neg \Diamond \Box p \vee p \\ \Leftrightarrow \mathcal{M}, w_1 \Vdash \neg (\neg \Diamond \Box p \vee p) \Leftrightarrow \mathcal{M}, w_1 \Vdash \Diamond \Box p \wedge \neg p \\ \Leftrightarrow \underbrace{\mathcal{M}, w_1 \Vdash \Diamond \Box p}_{\textcircled{\text{I}} \text{A}} \text{ și } \underbrace{\mathcal{M}, w_1 \Vdash \neg p}_{w_1 \notin V(p) \text{ A}} \\ \textcircled{\text{A}} \end{array}$$

Ramane de dem. câ:

$w_3 \in V(p)$  si  $w_3 \notin V(r) \Rightarrow A$

$$(2) \quad M, w_1 \Vdash \varphi \wedge \Diamond(\dots) \quad \dots \quad (\Rightarrow)$$
$$M, w_4 \Vdash \phi_2 \Leftrightarrow w_4 \in V(\phi_2)$$

5.2. Sei  $M, w_5 \models \varphi$  pl. cā  $w_5 \in V(\varphi)$ .

Fix  $v \in W$  as arbitrary.

$M, v \Vdash \Box q \leftrightarrow$  pentru orice  $v' \in W$ , dacă

$Rvv'$  atunci  $M, v' \Vdash q$

$\forall v \in W, Rvv \rightarrow v \in V(q)$

	0	$\rightarrow$	0	A
$\rightarrow$	0	$\rightarrow$	1	A
$\rightarrow$	1	$\rightarrow$	1	A
	1	$\rightarrow$	0	F

$\forall v \in W, \cancel{v \in V(q)}$   
 $W \quad M, v \Vdash q \quad V(q) = \{w_1, w_2, w_3, \dots\}$

$$V(q) = \{w_1, \dots, w_5\} = W$$

Pentru orice formule  $\phi, \psi$

$$\Diamond(\phi \vee \psi) \rightarrow (\Diamond\phi \vee \Diamond\psi)$$

Vrem ca pentru orice cadru  $\mathcal{F}$ , orice stare  $w \in W$  și orice model  $\mathcal{M}(\mathcal{F}, V)$ , ( $\mathcal{F} = (W, R)$ )  
 $\mathcal{M}, w \models \Box(\phi \vee \psi) \rightarrow (\Box\phi \vee \Box\psi)$

Presupunem că  $\mathcal{M}, w \models \Box(\phi \vee \psi) \Leftrightarrow$   
 există  $v \in V$  a.i.  $R_{ww}$  și  $\mathcal{M}, v \models \phi \vee \psi \Leftrightarrow$   
 $\mathcal{M}, v \models \phi$  sau  $\mathcal{M}, v \models \psi$  A

Vrem:  $\mathcal{M}, w \models \Box\phi \vee \Box\psi \Leftrightarrow$

$\mathcal{M}, w \models \Box\phi$  sau  $\mathcal{M}, w \models \Box\psi$

I  $\mathcal{M}, v \models \phi \Rightarrow \mathcal{M}, w \models \Box\phi \Rightarrow \mathcal{M}, w \models \Box\phi \vee \Box\psi$

II  $\mathcal{M}, v \models \psi \Rightarrow \mathcal{M}, w \models \Box\psi \Rightarrow \mathcal{M}, w \models \Box\phi \vee \Box\psi$

Vrem  $\Box(\phi \rightarrow \psi) \rightarrow (\Box\phi \rightarrow \Box\psi)$  e validă  
 în clasa tuturor cadrelor Kripke.

Fie un cadru  $\mathcal{F} = (W, R)$ . Fie  $w \in W$  o stare  
 în  $\mathcal{F}$ . Fie  $\mathcal{M} = (\mathcal{F}, V)$  un model bazat pe  
 $\mathcal{F}$ . Vrem să dem că  $\mathcal{M}, w \models \Box(\phi \rightarrow \psi) \rightarrow$   
 $(\Box\phi \rightarrow \Box\psi)$ .

Presupun că  $M, w \Vdash \Box(\phi \rightarrow \psi) \Leftrightarrow$  pentru  
orice  $v \in W$ ,  $Rwv$  implică  $M, v \Vdash \phi \rightarrow \psi$

$\Leftrightarrow Rwv$  implică  $M, v \Vdash \neg \phi \vee \psi \Leftrightarrow$

$Rwv$  implică  $M, v \Vdash \neg \phi$  <sup>(I)</sup> sau

$Rwv$  implică  $M, v \Vdash \psi$  <sup>(II)</sup>

---

I Dacă  $(w, v) \notin R$  atunci  $M, w \Vdash \Box \phi$  și  
 $M, w \Vdash \Box \psi \Rightarrow M, w \Vdash \Box \phi \rightarrow \Box \psi$

II pentru orice  $v \in W$ ,  $Rwv$  și  $M, v \Vdash \phi \rightarrow \psi$   
 $\Leftrightarrow$  pentru orice  $v \in W$ ,  $Rwv$  și ( $M, v \Vdash \neg \phi$  sau  
 $M, v \Vdash \psi$ ).

$$\boxed{\Box \neg \phi \Rightarrow \neg \Box \phi}$$

I  $M, v \Vdash \neg \phi$ . Atunci  $M, w \Vdash \Box \neg \phi$

$\Leftrightarrow$  oricare  $v \in W$ ,  $Rwv$  implică  $\neg \phi$

cu  $\bullet$   $Rwv \Rightarrow$  oricare  $v \in W$ ,  $Rwv$  și  $\neg \phi$

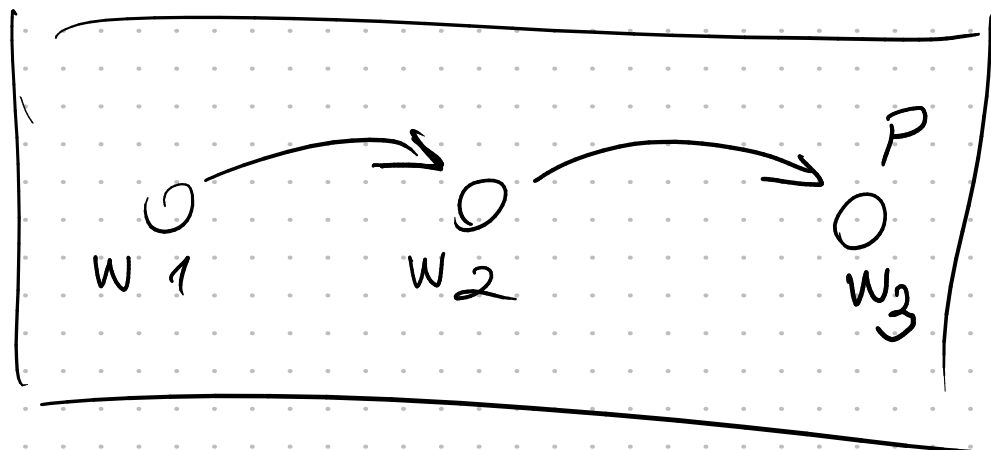
$\Rightarrow$  există  $v \in W$  a.i.  $Rwv$  și  $\neg \phi$

$\Leftrightarrow$  nu pentru oricare  $v \in W$  avem că  $Rwv$   
implică  $\phi \Leftrightarrow M, w \Vdash \neg \Box \phi$

II  $M, v \Vdash \psi$ . Atunci  $M, w \Vdash \Box \psi$  | OK

Deci  $M, w \Vdash \Box \varphi \rightarrow \Box \psi$

$\Box \Box p \rightarrow \Box p$  nu e valida in clasa tuturor  
cadelor Kripke



Fie cadrul Kripke  $\mathcal{F} = (W, R)$ , o stare  
 $w \in W$  si un model  $M = (\mathcal{F}, V)$

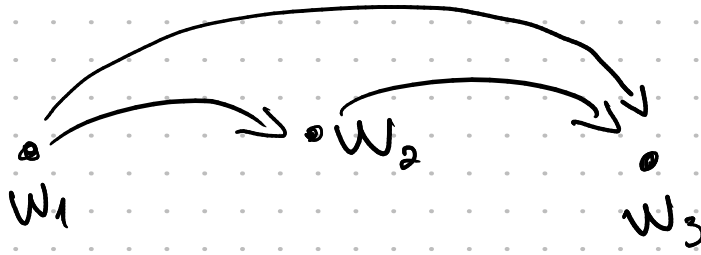
$W = \{w_1, w_2, w_3\}$ ,  $R = \{(w_1, w_2), (w_2, w_3)\}$   
 $V(p) = \{w_3\}$ .  $\emptyset = \{p\}$

$M, w_1 \Vdash \Box \Box p \Leftrightarrow$  exista  $w_2 \in W$  a.i.  ~~$M, w_2 \Vdash$~~

$M, w_2 \Vdash \Box p \Leftrightarrow$  ————— exista  
 $w_3 \in W$  a.i.  $M, w_3 \Vdash p$ .

$M, w_1 \not\Vdash \Box p$  pt ca exista  $R w_1 w_2$  dar  
 $M, w_2 \not\Vdash p$

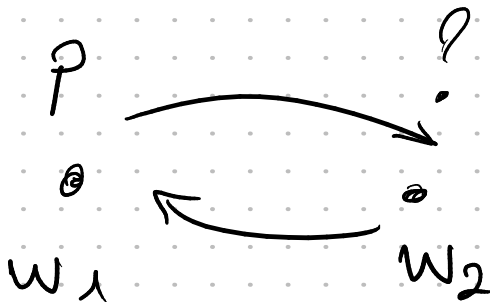
$$R_{ab} \quad R_{bc} \Rightarrow R_{ac}$$



$$\mathcal{M}, w_1 \models \Box \Diamond p \Rightarrow \mathcal{M}, w_1 \models \Box p$$


---

$$p \rightarrow \Box \Diamond p$$





$$\Box P \rightarrow \Diamond P$$

$w_1$

$w_2$

$\nexists$  tranzitiv.

Vreau

$$\mathcal{M}, w \Vdash K_i \varphi \rightarrow K_i K_i \varphi$$

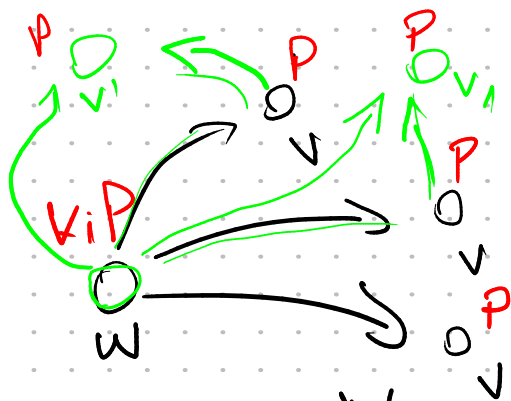
Presupunem  $\mathcal{M}, w \Vdash K_i \varphi \Leftrightarrow$  oricare  $v \in W$ ,  
 $K_i wv$  implică  $\mathcal{M}, v \Vdash \varphi$ .

I Dacă nu există  $v' \in W$  a.i.  $K_i vv'$   
 atunci  $\mathcal{M}, v \Vdash K_i \varphi$ , deci  $\mathcal{M}, w \Vdash K_i K_i \varphi$

II Fie  $v' \in W$  a.i.  $K_i vv'$ . Presupun  $K_i w$  și  
 din tranzitivitate  $K_i wv'$ .

Știu  $\mathcal{M}, w \Vdash K_i \varphi \Rightarrow \mathcal{M}, v' \Vdash \varphi \Rightarrow$  oricare  
 $v \in W$ ,  $K_i wv$  implică  $\mathcal{M}, v \Vdash K_i \varphi$   
 $\Leftrightarrow \mathcal{M}, w \Vdash K_i K_i \varphi$

$\nexists$  simetric  $\Leftrightarrow$  pentru orice  $K_i uv$ ,  $K_i vu$   
 Vreau  $\mathcal{M}, w \Vdash \varphi \rightarrow K_i \neg K_i \neg \varphi$



Presupunem că  $M, w \Vdash \varphi$

$$K_i \neg K_i \neg \varphi \Leftrightarrow K_i \hat{K}_i \varphi$$

Pentru că  $\neg$  e simetric  $\hat{K}_i \varphi \Rightarrow M, w \Vdash \varphi$

pentru orice  $v \in W$ ,  $K_i wv$  implică  $K_i v w$

$\Rightarrow$  pentru orice  $v \in W$ ,  $K_i wv$  implică  
că există  $w' = w$  a.i.  $K_i v w'$  și  $M, w' \Vdash \varphi$   
 $\hat{K}_i \varphi$   
 $w' \in W$

$\Leftrightarrow$  pentru orice  $v \in W$ ,  $K_i wv$  implică  
 $M, v \Vdash \hat{K}_i \varphi \Leftrightarrow M, w \Vdash K_i \hat{K}_i \varphi$

