

1.
  - (a) Bevisbar.
  - (b) Ej bevisbar. Betrakta en Kripkemodell med tre noder  $W = \{0, p, q\}$  där  $0 \leq p$ ,  $0 \leq q$  och  $p$  och  $q$  är ojämförbara. Sätt  $V_0(P) = V_0(Q) = 0$ ,  $V_p(P) = 1$ ,  $V_p(Q) = 0$ ,  $V_q(P) = 0$  and  $V_q(Q) = 1$ . Då gäller  $V_0((P \supset Q) \vee (Q \supset P)) = 0$ .
  - (c) Ej bevisbar. Det räcker att betrakta en Kripke modell med två noder  $W = \{0, 1\}$ ,  $0 \leq 1$ , där  $V_0(P) = 0$  och  $V_1(P) = 1$ .
2. (a):  $H_m \rightarrow \Box(P \vee H_{n+1})$ . (b):  $H_0 \wedge \neg H_1 \rightarrow \Diamond(H_m \wedge \neg H_{n+1} \wedge P)$
3. Definiera  $R_k(x, y) \Leftrightarrow_{\text{def}} 0 \leq y - x \leq k$ . Tolkningen av operatorn  $\Box_k A$  är att påståendet  $A$  gäller ständigt under de närmaste  $k$  tidsenheterna, medan  $\Diamond_k A$  tolkas så att  $A$  gäller någon gång under de närmaste  $k$  tidsenheterna. Några lagar:  $\Box_k \Box_m A = \Box_{k+m} A$  och  $\Box_k A \rightarrow A$ . Genom att tillämpa  $\neg$  kan man ur detta härleda lagar för  $\Diamond_k$
4. (a): Givet  $s \in W$ . Vi vill visa  $R(s, s)$ . Betrakta värderingen given av:  $V_t(P) = 1$  om  $R(s, t)$ ,  $V_t(P) = 1$  om  $\neg R(s, t)$ .  
(b): Visas genom att på ett likartat sätt välja en värdering som beror på relationen  $R$ .
5. (a) – (c) följer enkelt genom en noggrann utläsning av meningen av påståendena i  $\mathcal{M}$ .  
(d) följer från (a) – (c). (Använd kontrapositionen av (c).)
6. Bevis med induktion på längden av  $u$ . Använd  $\Box A \leftrightarrow \Box \Box A$  och  $\Diamond \Box \Diamond A \leftrightarrow \Box \Diamond A$  samt de varianter som uppstår genom att sätta in negationstecken.