FMI, Info, Anul I

Logică matematică și computațională

Seminar 6

(S6.1) Să se găsească câte un model pentru fiecare din formulele:

- (i) $v_0 \rightarrow v_2$;
- (ii) $v_0 \wedge v_3 \wedge \neg v_4$.

Demonstrație:

(i) Fie funcția $e:V\to\{0,1\},$ definită, pentru orice $x\in V,$ prin:

$$e(x) := \begin{cases} 0, & \text{dacă } x = v_0 \\ 1, & \text{dacă } x = v_2 \\ 0, & \text{altfel.} \end{cases}$$

Atunci:

$$e^+(v_0 \to v_2) = e^+(v_0) \to e^+(v_2) = e(v_0) \to e(v_2) = 0 \to 1 = 1.$$

(ii) Fie funcția $e:V\rightarrow \{0,1\},$ definită, pentru orice $x\in V,$ prin:

$$e(x) := \begin{cases} 1, & \text{dacă } x = v_0 \\ 1, & \text{dacă } x = v_3 \\ 0, & \text{dacă } x = v_4 \\ 1, & \text{altfel.} \end{cases}$$

Atunci:

$$e^{+}(v_{0} \wedge v_{3} \wedge \neg v_{4}) = e^{+}(v_{0}) \wedge e^{+}(v_{3}) \wedge \neg e^{+}(v_{4})$$

$$= e(v_{0}) \wedge e(v_{3}) \wedge \neg e(v_{4})$$

$$= 1 \wedge 1 \wedge \neg 0$$

$$= 1 \wedge 1 \wedge 1$$

$$= 1.$$

- (S6.2) Să se demonstreze că, pentru orice formulă φ ,
 - (i) φ este tautologie dacă și numai dacă $\neg \varphi$ este nesatisfiabilă.
 - (ii) φ este nesatisfiabilă dacă și numai dacă $\neg \varphi$ este tautologie.

Demonstrație:

(i) Avem:

```
\varphi \text{ este tautologie } \iff \text{ pentru orice } e:V\to\{0,1\},\ e^+(\varphi)=1 \iff \text{ pentru orice } e:V\to\{0,1\},\ \neg e^+(\varphi)=0 \iff \text{ pentru orice } e:V\to\{0,1\},\ e^+(\neg\varphi)=0 \iff \text{ pentru orice } e:V\to\{0,1\},\ \text{ nu avem că } e^+(\neg\varphi)=1 \iff \text{ nu avem că există } e:V\to\{0,1\}\ \text{ cu } e^+(\neg\varphi)=1 \iff \text{ nu avem că } \neg\varphi \text{ e satisfiabilă} \iff \neg\varphi \text{ nu e satisfiabilă} \iff \neg\varphi \text{ e nesatisfiabilă}.
```

(ii) Avem:

```
\varphi este nesatisfiabilă \iff \varphi nu e satisfiabilă \iff nu avem că \varphi e satisfiabilă \iff nu avem că există e:V\to\{0,1\} cu e^+(\varphi)=1 \iff pentru orice e:V\to\{0,1\}, nu avem că e^+(\varphi)=1 \iff pentru orice e:V\to\{0,1\}, e^+(\varphi)=0 \iff pentru orice e:V\to\{0,1\}, \neg e^+(\varphi)=1 \iff pentru orice e:V\to\{0,1\}, e^+(\neg\varphi)=1 \iff \neg\varphi este tautologie.
```

(S6.3) Să se demonstreze că, pentru orice formule φ, ψ ,

- (i) $\psi \vDash \varphi$ dacă și numai dacă $\vDash \psi \to \varphi$.
- (ii) $\psi \sim \varphi$ dacă și numai dacă $\vDash \psi \leftrightarrow \varphi$.

Demonstrație:

(i) Avem:

```
\psi \vDash \varphi \iff \text{ orice model al lui } \psi \text{ este } \emptyset \text{ model pentru } \varphi \iff \text{ pentru orice } e: V \to \{0,1\}, \text{ dacă } e^+(\psi) = 1, \text{ atunci } e^+(\varphi) = 1 \iff \text{ pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\psi) \leq e^+(\varphi) \iff \text{ pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\psi) \to e^+(\varphi) = 1 \iff \text{ pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\psi \to \varphi) = 1 \iff \vDash \psi \to \varphi.
```

(ii) Avem:

$$\begin{array}{lll} \psi \sim \varphi & \iff & Mod(\psi) = Mod(\varphi) \\ & \iff & Mod(\psi) \subseteq Mod(\varphi) \ \text{si} \ Mod(\varphi) \subseteq Mod(\psi) \\ & \iff & \psi \models \varphi \ \text{si} \ \varphi \models \psi \\ & \iff & \models \psi \rightarrow \varphi \ \text{si} \ \models \varphi \rightarrow \psi \\ & \iff & \text{pentru orice} \ e : V \rightarrow \{0,1\}, e^+(\varphi \rightarrow \psi) = 1 \ \text{si} \ e^+(\psi \rightarrow \varphi) = 1 \\ & \iff & \text{pentru orice} \ e : V \rightarrow \{0,1\}, e^+(\varphi \rightarrow \psi) \land e^+(\psi \rightarrow \varphi) = 1 \\ & \iff & \text{pentru orice} \ e : V \rightarrow \{0,1\}, e^+((\varphi \rightarrow \psi) \land (\psi \rightarrow \varphi)) = 1 \\ & \iff & \text{pentru orice} \ e : V \rightarrow \{0,1\}, e^+(\varphi \leftrightarrow \psi) = 1 \\ & \iff & \vdash \psi \leftrightarrow \varphi. \end{array}$$

(S6.4) Confirmați sau infirmați:

- (i) pentru orice $\varphi, \psi \in Form, \vDash \varphi \land \psi$ dacă și numai dacă $\vDash \varphi$ și $\vDash \psi$;
- (ii) pentru orice $\varphi, \psi \in Form, \vDash \varphi \lor \psi$ dacă și numai dacă $\vDash \varphi$ sau $\vDash \psi$.

Demonstraţie:

(i) Este adevărat. Avem:

$$\models \varphi \land \psi \iff \text{pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\varphi \land \psi) = 1$$

$$\iff \text{pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\varphi) \land e^+(\psi) = 1$$

$$\iff \text{pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\varphi) = 1 \text{ si } e^+(\psi) = 1$$

$$\iff \text{pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\varphi) = 1 \text{ si}$$

$$\text{pentru orice } e: V \to \{0,1\}, e^+(\psi) = 1$$

$$\iff \models \varphi \text{ si} \models \psi.$$

(ii) Nu este adevărat! Dacă luăm $e_1: V \to \{0,1\}, \ e_1(x) = 1$, pentru orice $x \in V$, şi $e_2: V \to \{0,1\}, \ e_2(x) = 0$, pentru orice $x \in V$, avem că $e_1 \not\vDash \neg v_0$ și $e_2 \not\vDash v_0$, deci v_0 și $\neg v_0$ nu sunt tautologii, pe când $v_0 \lor \neg v_0$ este tautologie.

(S6.5) Arătați că pentru orice φ , ψ , $\chi \in Form$, avem:

- (i) $\psi \models \varphi \rightarrow \psi$;
- (ii) $(\varphi \to \psi) \land (\psi \to \chi) \vDash \varphi \to \chi$;
- (iii) $\varphi \to (\psi \to \chi) \sim (\varphi \land \psi) \to \chi$;
- (iv) $\varphi \vee (\varphi \wedge \psi) \sim \varphi$;
- (v) $\varphi \wedge \psi \rightarrow \chi \sim (\varphi \rightarrow \chi) \vee (\psi \rightarrow \chi)$;
- (vi) $\vDash \neg \varphi \rightarrow (\neg \psi \rightarrow (\psi \leftrightarrow \varphi)).$

Demonstrație: Vom folosi în demonstrații următoarele: pentru orice $a, b \in \{0, 1\}$,

$$a \rightarrow b = 1 \iff a \leq b,$$

 $1 \rightarrow a = a,$ $a \rightarrow 1 = 1$
 $0 \rightarrow a = 1,$ $a \rightarrow 0 = \neg a$
 $1 \land a = a,$ $0 \land a = 0,$
 $1 \lor a = 1.$ $0 \lor a = a.$

(i) Fie $e: V \to \{0,1\}$ cu $e^+(\psi) = 1$. Vrem să arătăm că $e^+(\varphi \to \psi) = 1$. Dar:

$$e^+(\varphi \to \psi) = e^+(\varphi) \to e^+(\psi) = e^+(\varphi) \to 1 = 1.$$

(ii) Fie $e:V\to\{0,1\}$ cu $e^+((\varphi\to\psi)\wedge(\psi\to\chi))=1$. Vrem să arătăm că $e^+(\varphi\to\chi)=1$. Avem că

$$1 = e^+((\varphi \to \psi) \land (\psi \to \chi)) = (e^+(\varphi) \to e^+(\psi)) \land (e^+(\psi) \to e^+(\chi)),$$

de unde tragem concluzia că $e^+(\varphi) \to e^+(\psi) = 1$ şi $e^+(\psi) \to e^+(\chi) = 1$. Prin urmare, $e^+(\varphi) \le e^+(\psi)$ şi $e^+(\psi) \le e^+(\chi)$. Obţinem atunci, din tranzitivitatea lui \le , că $e^+(\varphi) \le e^+(\chi)$. Aşadar,

$$e^+(\varphi \to \chi) = e^+(\varphi) \to e^+(\chi) = 1.$$

(iii) Fie $e: V \to \{0,1\}$ o evaluare arbitrară. Trebuie să demonstrăm că

$$e^+(\varphi \to (\psi \to \chi) = 1$$
dacă și numai dacă $e^+(\varphi \land \psi \to \chi) = 1,$

ceea ce este echivalent cu a arăta că $e^+(\varphi \to (\psi \to \chi)) = e^+(\varphi \land \psi \to \chi)$.

Metoda 1: Ne folosim de următorul tabel:

$e^+(\varphi)$	$e^+(\psi)$	$e^+(\chi)$	$e^+(\psi \to \chi)$	$e^+(\varphi \to (\psi \to \chi))$	$e^+(\varphi \wedge \psi)$	$e^+(\varphi \wedge \psi \to \chi)$
1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1	0
1	0	1	1	1	0	1
1	0	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	0	1
0	1	0	0	1	0	1
0	0	1	1	1	0	1
0	0	0	1	1	0	1

Metoda 2: Raționăm direct. Observăm că

$$e^{+}(\varphi \to (\psi \to \chi)) = e^{+}(\varphi) \to (e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi)),$$

$$e^{+}(\varphi \land \psi \to \chi) = e^{+}(\varphi) \land e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi).$$

Avem cazurile:

(a) $e^+(\varphi) = 0$. Atunci

$$e^{+}(\varphi) \rightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\chi)) = 0 \rightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\chi)) = 1,$$

$$e^{+}(\varphi) \wedge e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\chi) = 0 \wedge e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\chi) = 0 \rightarrow e^{+}(\chi) = 1.$$

(b) $e^+(\varphi) = 1$. Atunci

$$e^{+}(\varphi) \to (e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi)) = 1 \to (e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi)) = e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi),$$

$$e^{+}(\varphi) \wedge e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi) = 1 \wedge e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi) = e^{+}(\psi) \to e^{+}(\chi).$$

(iv) Fie $e:V\to\{0,1\}$ o evaluare arbitrară. Trebuie să demonstrăm că

$$e^+(\varphi \lor (\varphi \land \psi)) = e^+(\varphi), \quad \text{deci că} \quad e^+(\varphi) \lor (e^+(\varphi) \land e^+(\psi)) = e^+(\varphi).$$

Avem cazurile:

(a) $e^+(\varphi) = 1$. Atunci

$$e^+(\varphi) \vee (e^+(\varphi) \wedge e^+(\psi)) = 1 \vee (1 \wedge e^+(\psi)) = 1 \vee e^+(\psi) = 1.$$

(b) $e^+(\varphi) = 0$. Atunci

$$e^{+}(\varphi) \vee (e^{+}(\varphi) \wedge e^{+}(\psi)) = 0 \vee (0 \wedge e^{+}(\psi)) = 0 \vee 0 = 0.$$

(v) Fie $e:V \to \{0,1\}$ o evaluare arbitrară. Trebuie să demonstrăm că

$$e^+(\varphi \wedge \psi \to \chi) = e^+((\varphi \to \chi) \vee (\psi \to \chi)),$$

deci că

$$(e^+(\varphi) \land e^+(\psi)) \rightarrow e^+(\chi) = (e^+(\varphi) \rightarrow e^+(\chi)) \lor (e^+(\psi) \rightarrow e^+(\chi)).$$

Avem cazurile:

(a) $e^+(\varphi) = e^+(\psi) = 1$. Atunci

(b) $e^+(\varphi) = 0$. Atunci

$$\begin{split} (e^+(\varphi) \wedge e^+(\psi)) &\to e^+(\chi) &= (0 \wedge e^+(\psi)) \to e^+(\chi) \\ &= 0 \to e^+(\chi) = 1, \\ (e^+(\varphi) \to e^+(\chi)) \vee (e^+(\psi) \to e^+(\chi)) &= (0 \to e^+(\chi)) \vee (e^+(\psi) \to e^+(\chi)) \\ &= 1 \vee (e^+(\psi) \to e^+(\chi)) = 1. \end{split}$$

- (c) $e^+(\psi) = 0$. Similar cu cazul precedent.
- (vi) Fie $e:V\rightarrow \{0,1\}$ o evaluare arbitrară.

$$e^{+}(\neg\varphi\to(\neg\psi\to(\psi\leftrightarrow\varphi)))=\neg e^{+}(\varphi)\to(\neg e^{+}(\psi)\leftrightarrow(e^{+}(\psi)\to e^{+}(\varphi))).$$

Avem cazurile:

(a) $e^+(\varphi) = 1$. Atunci $\neg e^+(\varphi) = 0$ și, prin urmare,

$$\neg e^{+}(\varphi) \rightarrow (\neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\varphi))) = 0 \rightarrow (\neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\varphi)))$$

$$= 1$$

(b) $e^+(\varphi) = 0$. Atunci

$$\neg e^{+}(\varphi) \rightarrow (\neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow e^{+}(\varphi))) = \neg 0 \rightarrow (\neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow 0))
= 1 \rightarrow (\neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow 0))
= \neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow (e^{+}(\psi) \rightarrow 0)
= \neg e^{+}(\psi) \leftrightarrow \neg e^{+}(\psi)
= 1.$$