FMI, Info, Anul I

Logică matematică și computațională

Seminar 4

(S4.1) Să se demonstreze că pentru orice $x_0, x_1, x_3, x_4 \dim \{0, 1\}$ avem:

(i)
$$((x_0 \to x_1) \to x_0) \to x_0 = 1$$
;

(ii)
$$(x_3 \to x_4) \to ((x_4 \to x_1) \to (x_3 \to x_1)) = 1$$
.

Demonstraţie:

(ii) Notăm $f(x_1, x_3, x_4) := (x_3 \to x_4) \to ((x_4 \to x_1) \to (x_3 \to x_1)).$

x_1	x_3	x_4	$x_3 \rightarrow x_4$	$x_4 \rightarrow x_1$	$x_3 \rightarrow x_1$	$(x_4 \to x_1) \to (x_3 \to x_1)$	$f(x_1, x_3, x_4)$
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1
1	0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	1	0	0	1	1
0	1	0	0	1	0	0	1
0	0	1	1	0	1	1	1
0	0	0	1	1	1	1	1

(S4.2) Arătați că pentru orice $\varphi,\,\psi,\,\chi\in Form,$ avem:

(i) $\psi \vDash \varphi \rightarrow \psi$;

(ii)
$$\varphi \to (\psi \to \chi) \sim (\varphi \land \psi) \to \chi$$
;

(iii)
$$\varphi \lor (\varphi \land \psi) \sim \varphi$$
;

(iv)
$$\vDash \neg \varphi \rightarrow (\neg \psi \leftrightarrow (\psi \rightarrow \varphi)).$$

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

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

$$1 \rightarrow a = a, \qquad a \rightarrow 1 = 1$$

$$0 \rightarrow a = 1, \qquad a \rightarrow 0 = \neg a$$

$$1 \land a = a, \qquad 0 \land a = 0,$$

$$1 \lor a = 1, \qquad 0 \lor a = a.$$

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

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

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

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

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

(iii) 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

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

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

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

Avem cazurile:

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

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

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

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

(S4.3) Să se găsească câte un model pentru fiecare din formulele:

(i) $v_0 \rightarrow v_2$;

(ii) $v_0 \wedge v_3 \wedge \neg v_4$.

Demonstraţie:

(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 $e: V \to \{0,1\}$, 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:

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

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

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

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

$$= 1.$$

(S4.4) Să se demonstreze că, pentru orice formulă φ , φ este tautologie dacă și numai dacă $\neg \varphi$ este nesatisfiabilă.

Demonstrație:

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}.
```

(S4.5) Să se demonstreze că, pentru orice formule φ, ψ ,

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

Demonstraţie:

(i) Avem:

$$\psi \vDash \varphi \iff \text{ orice model al lui } \psi \text{ este } \text{\emptyset i model pentru } \varphi$$

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

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

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

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

$$\iff \vDash \psi \to \varphi.$$

(ii) Avem:

$$\psi \sim \varphi \iff Mod(\psi) = Mod(\varphi)$$

$$\iff Mod(\psi) \subseteq Mod(\varphi) \text{ si } Mod(\varphi) \subseteq Mod(\psi)$$

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

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

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

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

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

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

$$\iff \vdash \psi \leftrightarrow \varphi.$$

(S4.6) Să se arate că

$$\{v_0, \neg v_0 \lor v_1 \lor v_2\} \vDash (v_3 \rightarrow v_2) \lor (\neg v_1 \rightarrow v_2)$$

Demonstrație: Fie $e:V\to\{0,1\}$ cu $e\models\{v_0,\neg v_0\lor v_1\lor v_2\}$. Atunci $e^+(v_0)=1$ (deci $e(v_0)=1$) și $e^+(\neg v_0\lor v_1\lor v_2)=1$. Așadar,

$$1 = \neg e(v_0) \lor e(v_1) \lor e(v_2) = \neg 1 \lor e(v_1) \lor e(v_2) = 0 \lor e(v_1) \lor e(v_2) = e(v_1) \lor e(v_2).$$

Conform definiției lui \vee , avem că $v_1 \vee v_2 = \neg v_1 \rightarrow v_2$, deci

$$e^+(\neg v_1 \to v_2) = e^+(v_1 \lor v_2) = e(v_1) \lor e(v_2) = 1.$$

Prin urmare,

$$e^{+}((v_{3} \to v_{2}) \lor (\neg v_{1} \to v_{2})) = e^{+}(v_{3} \to v_{2}) \lor e^{+}(\neg v_{1} \to v_{2}) = e^{+}(v_{3} \to v_{2}) \lor 1 = 1,$$
adică $e \vDash (v_{3} \to v_{2}) \lor (\neg v_{1} \to v_{2}).$

(S4.7) Confirmați sau infirmați:

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

Demonstrație:

(i) Este adevărat. Avem:

$$\begin{tabular}{ll} &\vDash \varphi \wedge \psi &\iff & \text{pentru orice } e:V \to \{0,1\}, e^+(\varphi \wedge \psi) = 1 \\ &\iff & \text{pentru orice } e:V \to \{0,1\}, e^+(\varphi) \wedge e^+(\psi) = 1 \\ &\iff & \text{pentru orice } e:V \to \{0,1\}, e^+(\varphi) = 1 \text{ si } e^+(\psi) = 1 \\ &\iff & \text{pentru orice } e:V \to \{0,1\}, e^+(\varphi) = 1 \text{ si } \\ &\text{pentru orice } e:V \to \{0,1\}, e^+(\psi) = 1 \\ &\iff & \vDash \varphi \text{ si } \vDash \psi. \\ \end{tabular}$$

(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 $e_1 \not\models \neg v_0$ și $e_2 \not\models v_0$, deci v_0 și $\neg v_0$ nu sunt tautologii, pe când $v_0 \vee \neg v_0$ este tautologie.