

FMI, Info, Anul I  
 Semestrul I, 2015/2016  
 Logică matematică și computațională  
 Laurențiu Leuștean,  
 Alexandra Otiman, Andrei Sipos

24-25.11.2015

## Seminar 8

(S8.1) Pentru orice mulțime de formule  $\Gamma$  și orice formule  $\varphi, \psi$ ,

$$\Gamma \cup \{\psi\} \vdash \varphi \text{ și } \Gamma \cup \{\neg\psi\} \vdash \varphi \Rightarrow \Gamma \vdash \varphi.$$

(S8.2) Să se arate, folosind substituția, că formula

$$\chi := (((v_0 \rightarrow \neg(v_3 \rightarrow v_5)) \rightarrow v_6) \wedge (\neg(v_4 \rightarrow v_{10}) \rightarrow v_2)) \rightarrow ((v_0 \rightarrow \neg(v_3 \rightarrow v_5)) \rightarrow v_6)$$

este tautologie.

(S8.3)

- (i) Să se arate că mulțimea modelelor unei mulțimi satisfiabile și finite de formule este infinită.
- (ii) Să se arate că există o mulțime infinită de formule care nu este echivalentă cu nicio mulțime finită de formule.

**Definiția 1.** Un graf (neorientat) este o pereche  $(X, E)$  unde  $X$  e o mulțime și  $E$  este o relație ireflexivă și simetrică pe  $X$ . Spunem că un graf  $(X, E)$  este **finit** (respectiv **numărabil**) dacă  $X$  este finită (respectiv numărabilă).

**Definiția 2.** Fie  $(X, E)$  un graf și  $k \in \mathbb{N}$ . O  $k$ -colorare a lui  $(X, E)$  este o funcție  $c : X \rightarrow \{0, \dots, k-1\}$  astfel încât pentru orice  $x, y \in X$  cu  $(x, y) \in E$  avem  $c(x) \neq c(y)$ . Spunem că  $(X, E)$  este  **$k$ -colorabil** dacă există o  $k$ -colorare a lui  $(X, E)$ .

**Definiția 3.** Fie  $(X, E)$ ,  $(X', E')$  grafuri. Spunem că  $(X', E')$  este **subgraf** al lui  $(X, E)$  dacă  $X' \subseteq X$  și  $E' \subseteq E$ .

(S8.4) Fie  $(X, E)$  un graf numărabil și  $k \in \mathbb{N}$ . Arătați că dacă orice subgraf finit al lui  $(X, E)$  este  $k$ -colorabil, avem că și  $(X, E)$  este  $k$ -colorabil.