

Probleme date la examenul de logică matematică și computațională. Addenda la Partea a II-a

Claudia MUREȘAN

Universitatea din București

Facultatea de Matematică și Informatică

Academiei 14, RO 010014, București, România

Adrese de email: cmuresan11@yahoo.com, cmuresan@fmi.unibuc.ro

Abstract

Textul de față conține o completare pentru Partea a II-a din seria de referate conținând probleme date de autoare la examenul de logică matematică și computațională.

1 Introducere

În acest text:

- abrevierea *ddacă* semnifică “dacă și numai dacă”;
- abrevierea *i. e.* provine de la “id est” și semnifică “adică”.

Următoarea listă de exerciții conține:

- un exercițiu de logică propozițională rezolvat semantic în Partea a II-a, cerând, de data aceasta, o demonstrație sintactică;
- o completare la exercițiul cu algebra Boole \mathcal{L}_2^3 , în care extind cerința, și în care aleg să folosesc o altă notăție pentru filtrele principale decât cea utilizată în Partea a II-a.

Pentru preliminariile necesare, a se consulta cartea “Logică matematică”, de George Georgescu și Afrodita Iorgulescu, tipărită la Editura ASE, din București, în anul 2010, sau cursul de logică matematică și computațională al autoarei, de pe serverul de cursuri al Facultății de Matematică și Informatică a Universității din București (a se vedea și bibliografia dată în primul curs).

2 Lista de exerciții

Exercițiul 2.1. *Considerăm sistemul formal al calculului propozițional clasic, în care notăm cu E mulțimea enunțurilor. Să se demonstreze sintactic că, pentru orice mulțime de enunțuri $\Sigma \subseteq E$ și pentru orice enunțuri $\varphi, \psi \in E$, are loc echivalența: $\Sigma \cup \{\neg\psi\} \vdash \neg\varphi$ ddacă $\Sigma \cup \{\varphi\} \vdash \psi$.*

Rezolvare: Fie $\Sigma \subseteq E$ și $\varphi, \psi \in E$, arbitrare, fixate. Avem de demonstrat că:

$$\Sigma \cup \{\neg\psi\} \vdash \neg\varphi \text{ ddacă } \Sigma \cup \{\varphi\} \vdash \psi.$$

Conform Teoremei deducției, este suficient să demonstrăm că:

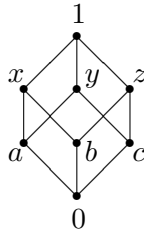
$$\Sigma \vdash \neg\psi \rightarrow \neg\varphi \text{ ddacă } \Sigma \vdash \varphi \rightarrow \psi.$$

“ \Rightarrow ”: Presupunem că $\Sigma \vdash \neg\psi \rightarrow \neg\varphi$. Cum $(\neg\psi \rightarrow \neg\varphi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \psi)$ este axioma (A_3), are loc: $\vdash (\neg\psi \rightarrow \neg\varphi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \psi)$, așadar: $\Sigma \vdash (\neg\psi \rightarrow \neg\varphi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \psi)$. Din ipoteza acestei implicații, proprietatea anterioară și regula de deducție (MP), rezultă că: $\Sigma \vdash \varphi \rightarrow \psi$.

“ \Leftarrow ”: Presupunem că $\Sigma \vdash \varphi \rightarrow \psi$. Dintre proprietățile sintactice valabile în calculul propozițional clasic, amintesc faptul că: $\vdash (\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\neg\psi \rightarrow \neg\varphi)$, prin urmare: $\Sigma \vdash (\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\neg\psi \rightarrow \neg\varphi)$. Din ipoteza acestei implicații, proprietatea anterioară și regula de deducție (MP), rezultă că are loc: $\Sigma \vdash \neg\psi \rightarrow \neg\varphi$.

Exercițiul 2.2. Să se determine toate filtrele, congruențele și algebrele Boole factor ale cubului.

Rezolvare: Cubul este algebra Boole dată de puterea a 3-a a lanțului cu 2 elemente: \mathcal{L}_2^3 . Amintesc diagrama Hasse a acestei algebre Boole:



Vom păstra notațiile uzuale pentru operațiile, relația de ordine și operațiile derivate ale unei algebre Boole, precum și notațiile pentru elementele cubului figurate în diagrama Hasse de mai sus: mulțimea suport a cubului, pe care o notăm, cum este uzual, cu L_2^3 , are următoarele elemente: $L_2^3 = \{0, a, b, c, x, y, z, 1\}$, unde 0 și 1 sunt primul și, respectiv, ultimul element al cubului, a, b, c sunt atomii cubului, iar $x = a \vee b$, $y = a \vee c$ și $z = b \vee c$. Unele algebre Boole care vor interveni în acest text vor fi referite prin mulțimile lor suport.

Toate filtrele unei algebre Boole finite sunt principale (mai mult, toate filtrele finite ale unei algebre Boole sunt principale; și încă mai mult, toate filtrele finite generate ale unei algebre Boole sunt principale), adică generate de câte un singur element. Pentru orice element α al unei algebre Boole B , filtrul principal generat de α în B este: $[\alpha] = \{\beta \in B \mid \alpha \leq \beta\} \subseteq B$.

Cubul este o algebră Boole finită, având $2^3 = 8$ elemente. Prin urmare, filtrele cubului sunt în număr de 8, anume cele 8 filtre generate de câte unul dintre cele 8 elemente ale cubului:

$$\begin{aligned} [0] &= \{\beta \in L_2^3 \mid 0 \leq \beta\} = L_2^3 \text{ (filtrul impropriu);} \\ [a] &= \{\beta \in L_2^3 \mid a \leq \beta\} = \{a, x, y, 1\} \text{ (ultrafiltru);} \\ [b] &= \{\beta \in L_2^3 \mid b \leq \beta\} = \{b, x, z, 1\} \text{ (ultrafiltru);} \\ [c] &= \{\beta \in L_2^3 \mid c \leq \beta\} = \{c, y, z, 1\} \text{ (ultrafiltru);} \\ [x] &= \{\beta \in L_2^3 \mid x \leq \beta\} = \{x, 1\}; \\ [y] &= \{\beta \in L_2^3 \mid y \leq \beta\} = \{y, 1\}; \\ [z] &= \{\beta \in L_2^3 \mid z \leq \beta\} = \{z, 1\}; \\ [1] &= \{\beta \in L_2^3 \mid 1 \leq \beta\} = \{1\} \text{ (filtrul trivial).} \end{aligned}$$

Filtrele și congruențele unei algebre Boole sunt în corespondență bijectivă. Bijeția de la mulțimea filtrelor unei algebre Boole B la mulțimea congruențelor sale asociază fiecărui filtru principal $[\alpha]$ generat de un element $\alpha \in B$ congruența $\sim_{[\alpha]}$ a lui B definită astfel:

$$\begin{aligned}\sim_{[\alpha]} &= \{(\beta, \gamma) \mid \beta, \gamma \in B, \beta \leftrightarrow \gamma \in [\alpha]\} \\ &= \{(\beta, \gamma) \mid \beta, \gamma \in B, \alpha \leq \beta \leftrightarrow \gamma\} \\ &= \{(\beta, \gamma) \mid \beta, \gamma \in B, \beta \wedge \alpha = \gamma \wedge \alpha\} \subseteq B^2;\end{aligned}$$

am explicitat definiția dată de prima dintre egalitățile anterioare; ultima egalitate se demonstrează folosind **legea de reziduație**. Așadar, pentru orice elemente $\beta, \gamma \in B$:

$$\beta \sim_{[\alpha]} \gamma \text{ ddacă } \beta \wedge \alpha = \gamma \wedge \alpha.$$

Să determinăm congruența asociată fiecăruia dintre cele 8 filtre ale cubului, și, concomitent, algebra Boole factor prin fiecare dintre aceste congruențe, sau, echivalent, algebra Boole factor prin fiecare filtru al cubului. Fiecare dintre aceste algebre Boole factor are drept mulțime subiacentă mulțimea factor a lui L_2^3 prin congruența corespunzătoare (care, în acest context, este privită doar ca relație de echivalență), adică mulțimea claselor acestei congruențe. Cât despre structura de algebră Boole a unei astfel de algebre factor, ea se determină cu ajutorul **Teoremei de structură a algebrelor Boole finite**, conform căreia, dacă o algebră Boole finită are cardinalul 2^n , cu $n \in \mathbb{N}$, atunci acea algebră Boole este izomorfă cu algebra Boole \mathcal{L}_2^n . În cele ce urmează, vom folosi și legătura dintre \wedge și \leq într-o latice, aplicată algebrei Boole \mathcal{L}_2^3 .

- Corespunzător filtrului $[0]$ (filtrul impropriu):

Pentru orice $\beta, \gamma \in L_2^3$, $\beta \sim_{[0]} \gamma$ ddacă $\beta \wedge 0 = \gamma \wedge 0$ ddacă $0 = 0$, iar aceasta este o proprietate adevărată indiferent de valorile lui β și γ , ceea ce înseamnă că orice $\beta, \gamma \in L_2^3$ satisfac $\beta \sim_{[0]} \gamma$ și deci au aceeași clasă de echivalență, adică $\sim_{[0]} = (L_2^3)^2$, și mulțimea factor prin $\sim_{[0]}$ este formată dintr-o singură clasă de echivalență, care cuprinde toate elementele cubului: $L_2^3/[0] = \{0/[0]\} = L_2^3 = \{u/[0]\}$, pentru orice $u \in L_2^3$ (oricare ar fi $u \in L_2^3$, $0/[0] = u/[0]$), așadar algebra Boole factor $L_2^3/[0]$ este algebra Boole trivială (izomorfă cu \mathcal{L}_2^0 și cu \mathcal{L}_1).

- Corespunzător filtrului $[a]$:

$[a]$ este un filtru generat de un atom, așadar este ultrafiltru, prin urmare calculele de mai jos trebuie să ne conducă la concluzia că algebra Boole factor a cubului prin filtrul $[a]$ este izomorfă cu algebra Boole standard, \mathcal{L}_2 (lanțul cu 2 elemente).

Pentru orice $\beta, \gamma \in L_2^3$, $\beta \sim_{[a]} \gamma$ ddacă $\beta \wedge a = \gamma \wedge a$. Să enumerăm clasele congruenței $\sim_{[a]}$, cu toate elementele care le compun:

$$\begin{aligned}0/[a] &= \{u \in L_2^3 \mid u \wedge a = 0 \wedge a\} = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge a = 0\} = \{0, b, c, z\} = b/[a] = c/[a] = z/[a]; \\ 1/[a] &= \{u \in L_2^3 \mid u \wedge a = 1 \wedge a\} = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge a = a\} = \{u \in L_2^3 \mid a \leq u\} = \{a, x, y, 1\} = [a] = \\ &a/[a] = x/[a] = y/[a]; \text{ de fapt, din corespondența biunivocă între filtre și congruențe, știm că, pentru } \\ &\text{orice filtru } F \text{ al unei algebre Boole } B, 1/F = F = u/F, \text{ oricare ar fi } u \in B.\end{aligned}$$

În concluzie, algebra Boole factor $L_2^3/[a] = \{0/[a], 1/[a]\}$, deci are 2 elemente, așadar $L_2^3/[a]$ este izomorfă cu algebra Boole standard, \mathcal{L}_2 .

- Aceeași situație pentru filtrele $[b]$ și $[c]$: calculele decurg la fel ca pentru filtrul $[a]$, iar algebrele Boole factor sunt izomorfe tot cu \mathcal{L}_2 .

- Corespunzător filtrului $[x]$:

$$0/[x] = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = 0 \wedge x\} = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = 0\} = \{0, c\} = c/[x];$$

$$1/[x] = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = 1 \wedge x\} = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = x\} = \{u \in L_2^3 \mid x \leq u\} = \{x, 1\} = [x] = x/[x];$$

ca mai sus, puteam folosi direct faptul că orice filtru F al unei algebre Boole este o clasă a congruenței asociate lui F ;

$$a/[x] = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = a \wedge x\} = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = a\} = \{a, y\} = y/[x];$$

$$b/[x] = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = b \wedge x\} = \{u \in L_2^3 \mid u \wedge x = b\} = \{b, z\} = z/[x].$$

În concluzie, algebra Boole factor $L_2^3/[x] = \{0/[x], a/[x], b/[x], 1/[x]\}$, deci are 2^2 elemente, așadar $L_2^3/[x]$ este izomorfă cu \mathcal{L}_2^2 (rombul).

- Aceeași situație pentru filtrele $[y]$ și $[z]$: calculele decurg la fel ca pentru filtrul $[x]$, iar algebrele Boole factor sunt izomorfe tot cu \mathcal{L}_2^2 .

- Corespunzător filtrului $[1]$ (filtrul trivial):

Pentru orice $\beta, \gamma \in L_2^3$, $\beta \sim_{[1]} \gamma$ ddacă $\beta \wedge 1 = \gamma \wedge 1$ ddacă $\beta = \gamma$, ceea ce înseamnă că toate clasele lui $\sim_{[1]}$ sunt singletonuri: orice $\beta \in L_2^3$ are $\beta/[1] = \{\beta\}$, adică $\sim_{[1]} = \Delta_{L_2^3}$ (diagonala mulțimii L_2^3), iar $L_2^3/[1] = \{\{\beta\} \mid \beta \in L_2^3\}$, așadar algebra Boole factor $L_2^3/[1]$ este cardinal echivalentă cu \mathcal{L}_2^3 , deci această algebră Boole factor este izomorfă cu \mathcal{L}_2^3 (cubul).