

## O zawartości kraty ideałów przeliczalnych algebr Boole'a

Wojciech Dzik

W pracy wyznaczono ciąg logik pośrednich, które są otrzymane jako zawartości (t.j. zbiory formuł prawdziwych) krat ideałów w przeliczalnych algebrach Boole'a.

Dla dowolnej algebry Boole'a  $\mathbf{A}$ , zbiór  $\text{Id}\mathbf{A}$  wszystkich ideałów algebry  $\mathbf{A}$ , z częściowym porządkiem wyznaczonym przez inkluzję, tworzy kratę zupełną. Krata ta jest  $\bar{\vee}$ -dystrybutowana, tj. w  $\text{Id}\mathbf{A}$  zachodzi wzór:  $a \wedge \bar{\vee} B = \bar{\vee} \{a \wedge b : b \in B\}$ , dla  $\{a\} \cup B \subseteq \text{Id}\mathbf{A}$ , a zatem  $\text{Id}\mathbf{A}$  tworzy (zupełną) algebrą Heytinga, którą też będziemy oznaczać przez  $\text{Id}\mathbf{A}$ . Kres dolny ideałów  $I, J$  jest częścią wspólną  $I \cap J$ , kres górny  $I, J$  - najmniejszym ideałem zawierającym  $I$  oraz  $J$ , zaś relatywne pseudodopełnienie  $I \Rightarrow J = \bar{\vee} \{K \in \text{Id}\mathbf{A} : K \cap I \subseteq J\}$ . Zerem  $\text{Id}\mathbf{A}$  jest ideał  $\{0\}$  zawierający tylko 0 - zero algebry  $\mathbf{A}$ , zaś pseudodopełnienie  $I$ ,  $-I = I \Rightarrow \{0\}$ . Przez  $E(\text{Id}\mathbf{A})$  oznaczamy zbiór wszystkich formuł logiki zdań (w języku zdaniowym  $L$  ze spójnikami  $\rightarrow, \wedge, \vee, \neg$ ), które przyjmują wartość 1 dla każdego wartościowania formuł w algebrze Heytinga  $\text{Id}\mathbf{A}$ , czyli zawartość  $\text{Id}\mathbf{A}$ . Wtedy  $E(\text{Id}\mathbf{A})$  jest zbiorem zawierającym zbiór INT tez intuicjonistycznej logiki zdaniowej i - dla nietrywialnej algebry  $\mathbf{A}$  - zawartym w zbiorze tez klasycznej logiki zdaniowej KRZ tzn.  $\text{INT} \subseteq E(\text{Id}\mathbf{A}) \subseteq \text{KRZ}$ . Problem zawartości kraty ideałów pierścieni Boolowskich był już rozważany przez A. Tarskiego w [6]. Pokazał on w szczególności, że

**Twierdzenie.1.** (por. [6])  $E(\text{Id } \mathbf{A}) = \text{INT}$ , dla przeliczalnej i wolnej algebry Boole'a  $\mathbf{A}$

**Twierdzenie.2.** (por. [6])  $E(\text{Id } \mathbf{A}) = \text{KRZ}$  wtedy i tylko wtedy, gdy algebra Boole'a  $\mathbf{A}$  jest skończona. Tarski podał też przykład pierścienia Boolowskiego  $\mathbf{R}$  takiego, że  $\text{INT} \neq E(\text{Id } \mathbf{R}) \neq \text{KRZ}$ .

Powstaje pytanie: Jakie logiki pośrednie można otrzymać jako zawartości  $E(\text{Id } \mathbf{A})$  kraty ideałów dla pewnych algebr Boola  $\mathbf{A}$ ? Odpowiemy na to pytanie w przypadku, gdy  $\mathbf{A}$  jest przeliczalną algebrą Boole'a. Pokażemy, że istnieje przeliczalny ciąg (łańcuch) logik pośrednich  $\mathbf{P}_n$ ,  $n \in \mathbb{N}$

takich, że są one zawartościami krat ideałów przeliczalnych algebr Boole'a. Logiki  $\mathbf{P}_n$  są znane:  $\mathbf{P}_n$  to najmniejsza logika tzw.  $n$ -tego slice'u w sensie Hosoi-Ono, por. Ono [4].

Będziemy też rozważać rodziny  $\mathcal{O}(X)$  wszystkich otwartych podzbiorów przestrzeni topologicznej  $X$ .  $\mathcal{O}(X)$  z częściowym porządkiem danym inkluzją tworzy (zupelną) algebrę Heytinga, gdzie działaniami kresów są suma i iloczyn zbiorów, zaś  $U \Rightarrow W = \text{int}((X \setminus U) \cup W)$ ,  $-U = \text{int}(X \setminus U)$ ,  $\mathbf{0} = \emptyset$  oraz  $\mathbf{1} = X$ . A. Tarski udowodnił [6], że  $E(\mathcal{O}(X)) = \text{INT}$ , dla każdej przestrzeni  $X$  metrycznej w sobie gęstej. Będziemy korzystać z dualizmu Stone'a tj. odpowiedniości pomiędzy kategorią algebr Boolea a kategorią 0-wymiarowych zwartych przestrzeni Hausdorffa. Jeżeli  $A$  jest algebrą Boolea, to odpowiada jej przestrzeń Stone'a  $\text{St}(\mathbf{A})$ ; podobnie, jeżeli  $X$  jest 0-wymiarową zwartą przestrzenią Hausdorffa, to odpowiada jej algebra Boolea zbiorów domknięto-otwartych  $\text{ClOp}(X)$ .

**Lemat 1.** Kraty (algebry Heytinga)  $\text{Id}\mathbf{A}$  oraz  $\mathcal{O}(\text{St}(\mathbf{A}))$  są izomorficzne, stąd  $E(\text{Id}\mathbf{A}) = E(\mathcal{O}(\text{St}(\mathbf{A})))$ .

**Lemat 2.** (por. [5])

a) Jeżeli  $Y$  jest otwartym podzbiorem przestrzeni  $X$ , to

$$E(\mathcal{O}(X)) \subseteq E(\mathcal{O}(Y))$$

b) Jeżeli  $f : X \rightarrow Y$  jest odwzorowaniem ciągłym i otwartym przestrzeni  $X$  na  $Y$ , to  $E(\mathcal{O}(X)) \subseteq E(\mathcal{O}(Y))$  (bo  $F(U) = f^{-1}[U]$  jest zanurzeniem  $\mathcal{O}(Y)$  w  $\mathcal{O}(X)$ ).

Szczególnym przykładem topologicznej algebry Heytinga jest taka, którą można otrzymać z drzew  $(K, \leq)$  modeli Kripkego. Topologia zbiorów otwartych  $\mathcal{O}(K)$  na  $(K, \leq)$  składa się ze zbiorów „domkniętych w górę” tj. takich  $W$ , że jeśli  $p \geq q \in W$ , to  $p \in W$ , dla  $p, q \in K$ . Zachodzi pewne wzmocnienie Tw.1

**Twierdzenie 3:**  $E(\text{Id}\mathbf{A}) = \text{INT}$ , dla przeliczalnej algebry Boole'a  $\mathbf{A}$ , nie będącej algebrą atomową.

**Dowód.**  $\mathcal{O}(\text{St}(\mathbf{A}))$  jest wtedy przestrzenią metryczną, która zawiera podzbiór otwarty w sobie gęsty, a więc można skorzystać z Lematu 2.a).

Zauważmy, że odwrotne twierdzenie nie zachodzi dla dowolnych algebr Boolea: bezatomowa algebra  $\mathbf{A}$  zbiorów regularnie otwartych na odcinku  $[0, 1]$  liczb rzeczywistych jest zupełna oraz  $E(\text{Id}\mathbf{A}) \neq \text{INT}$ .

Pochodna Cantora-Bendixsona algebry Boolea. Znanie jest pojęcie pochodnej Cantora-Bendixsona  $X^d$  przestrzeni topologicznej  $X$  określanej jako zbiór punktów skupienia przestrzeni  $X$ . Przez indukcję określa się pochodną Cantora-Bendixsona rzędu  $\alpha$ , dla  $\alpha \in On$ , tj. dowolnej liczby porządkowej  $\alpha$ :  $X^{(0)} = X$ ,  $X^{(\alpha+1)} = (X^{(\alpha)})^d$ ,  $X^{(\lambda)} = \bigcap \{X^{(\alpha)} : \alpha < \lambda\}$ , dla liczby porządkowej granicznej  $\lambda$ . Analogicznie do  $E(\mathbf{Id} \mathbf{A})$  określamy zbiór formuł prawdziwych  $E(\mathcal{O}(X))$  w przestrzeni topologicznej  $X$ . Teraz, określamy za S.Koppelberg [2], określamy przez indukcję *pochodną Cantora-Bendixsona* rzędu  $\alpha$ ,  $\mathbf{A} \mathbf{A}_\alpha$ , dla  $\alpha \in On$ . Dla dowolnej algebry Boolea  $\mathbf{A}$  niech  $\mathbf{I}_{AT}(\mathbf{A})$  będzie ideałem w  $\mathbf{A}$  generowanym przez atomy  $\mathbf{A}$ . Określamy przez indukcję ciąg ideałów  $\mathbf{I}_\alpha$  algebry  $\mathbf{A}$ . Jeśli  $\mathbf{I}_\alpha$  został określony, to położymy  $\mathbf{A}_\alpha = \mathbf{A} \setminus \mathbf{I}_\alpha$  (jest to pochodna Cantora-Bendixsona algebry  $\mathbf{A}$  rzędu  $\alpha$ ) i niech  $\pi_\alpha : \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A}_\alpha$  będzie homomorfizmem kanonicznym. Definiujemy  $\mathbf{I}_0 = \{0\}$ ,  $\mathbf{I}_{\alpha+1} = \pi_\alpha^{-1}[\mathbf{I}_{AT}(\mathbf{A}_\alpha)]$ ,  $\mathbf{I}_\lambda = \bigcup \{\mathbf{I}_\alpha : \alpha < \lambda\}$ .

Własności:

1.  $\mathbf{I}_\alpha \subset \mathbf{I}_{\alpha+1}$ ,
2. Istnieje liczba porządkowa  $\alpha$  taka, że  $\mathbf{I}_\alpha = \mathbf{I}_{\alpha+1}$ .

Algebra jest *superatomowa*, jeżeli jest atomowa i każdy jej obraz homomorficzny jest algebrą atomową. Dualizm Stone'a dostarcza następującej równoważności:  $\mathbf{A}$  jest superatomowa  $\Leftrightarrow$  przestrzeń Stone'a  $\text{St}(\mathbf{A})$  algebry  $\mathbf{A}$  jest przestrzenią rozproszoną (tj. nie zawiera podzbioru w sobie gęstego), por. [2].

Definicja ciągu logik:  $\mathbf{P}_n = \text{INT} + P_n$ , tj.  $P_n$  jest rozszerzeniem intuicyjonistycznej logiki zdań o formułę  $P_n$ , domkniętym na reguły odrywania i podstawiania, dla  $n \geq 1$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  
gdzie,

$$P_1 = p_1 \vee \neg p_1, \quad P_{n+1} = p_{n+1} \vee (p_{n+1} \rightarrow P_n)$$

Wiadomo (Ono [4]), że

$$(*) \quad \varphi \in \text{INT} \Leftrightarrow \text{dla każdego } n \geq 1, \varphi \in \mathbf{P}_n.$$

**Lemat 3.** Dla dowolnej przestrzeni topologicznej  $X$  i dowolnego wartościowania  $v : L \rightarrow \mathcal{O}(X)$

- a)  $v(P_n) \subseteq X \setminus X^{(n)}$ , dla  $n \geq 1$ .
- b)  $v_0(P_n) = X \setminus X^{(n)}$ , dla  $n \geq 1$ , dla pewnego  $v_0$ . i dla dowolnej

$T_1$  – przestrzeni rozproszonej  $X$ .



**Twierdzenie 2.** Jeżeli  $n$ -ta pochodna Cantora-Bendixsona przestrzeni  $X$  znika, tj.  $X^{(n)} = \emptyset$ , to  $P_n \in E(\mathcal{O}(X))$ . Ponadto, jeżeli  $X$  jest  $T_1$  - przestrzenią rozproszoną, to implikację można odwrócić.

Dowód wynika bezpośrednio z Lem. 3. ■

**Wniosek 1:** Jeżeli  $X$  jest  $T_1$  - przestrzenią rozproszoną i  $E(\mathcal{O}(X)) = P_n$ , to  $X^{(n)} \neq \emptyset$  i  $X^{(n+1)} = \emptyset$ .

**Lemat 4.** Dla dowolnej przestrzeni zwartej metrycznej  $X$ , jeżeli  $X^{(n)} \neq \emptyset$  i  $X^{(n+1)} = \emptyset$ , to  $E(\mathcal{O}(X)) = P_{n+1}$ , dla  $n \geq 0$ .

**Dowód:** Udowodnimy  $\subseteq$ . Skorzystamy z tw. Mazurkiewicza-Sierpińskiego [3] mówiącego, że każda zwarta rozproszona przestrzeń spełniająca 1-szy aksjomat przeliczalności jest homeomorficzna z przestrzenią wyznaczoną przez przeliczalną zwartą liczbę porządkową tj. liczbę postaci  $\omega^n \cdot k + 1$  z topologią interwałową, gdzie  $(n, k)$  jest parą charakterystyczną przestrzeni  $X$ . Ponieważ  $\omega^n \cdot k + 1$  jest sumą  $k$  rozłącznych domknięto-otwartych kopii  $\omega^n + 1$ , wystarczy rozważyć  $\omega^n + 1$ . H. Ono [4] udowodnił, że dla formuły zdaniowej  $\varphi$  i  $n \geq 0$ :  $\varphi \in P_{n+1} \Leftrightarrow \forall_{m \geq 1} \varphi$  jest prawdziwe w drzewach Kripkego  $R_{n+1,m}$ , tj.  $\varphi \in E(R_{n+1,m})$ , gdzie drzewa  $R_{n,m}$  są określane dla dowolnego  $m \geq 1$  przez indukcję względem  $n \geq 1$ ,  $R_{1,m} = S_1$  (drzewo jednopunktowe),  $R_{n+1,m} = S_1 \uparrow (R_{n,m})^m$  (por. [4]). Można pokazać indukcyjnie względem  $n \geq 0$ , że dla dowolnego  $m \geq 1$  istnieje odwzorowanie ciągłe i otwarte z  $\omega^n + 1$  na drzewo  $R_{n+1,m}$ , gdzie topologia na drzewie składa się ze zbiorów „domkniętych w górę”. Zachodzi także  $E(\mathcal{O}(R_{n,m})) = E(R_{n,m})$ . Stąd  $E(\mathcal{O}(\omega^n + 1)) \subseteq E(R_{n+1,m})$  dla dowolnego  $m \geq 1$ . A zatem

$$E(\mathcal{O}(X)) \subseteq E(R_{n+1,1}) \cap \dots \cap E(R_{n+1,m}) \cap E(R_{n+1,m+1}) \cap \dots = P_{n+1}$$

Z tego dowodu i z Tw.2 wynika

**Wniosek 2:**  $E(\mathcal{O}(\omega^n + 1)) = P_{n+1}$  dla  $n \geq 0$ .

**Wniosek 3:** Dla dowolnej przestrzeni metrycznej zwartej i rozproszonej  $X$  i dla  $n \geq 1$ :  $E(\mathcal{O}(X)) = P_n \Leftrightarrow X^{(n)} = \emptyset$  i  $X^{(n+1)} \neq \emptyset$ . Wynika to natychmiast z Wn.1 i Lem.4. Następujące twierdzenie (oraz Wn.3) jest charakteryzacją w języku logiki zdaniowej (tj. w języku rzędu 0) znikania  $n$ -tej i nie znikania  $(n - 1)$ -szej pochodnej Cantora-Bendixsona algebry Boolea  $A$  (analogicznie: przestrzeni metrycznej zwartej rozproszonej).

Można je też traktować jako twierdzenie o pełności dla logik  $P_n$ .

**Twierdzenie 3:** Jeżeli  $\mathbf{A}$  jest przeliczalną i superatomową algebrą Boole'a, to dla każdego  $n \geq 1$ :

$E(\text{Id } \mathbf{A}) = \mathbf{P}_n \Leftrightarrow \mathbf{A}_n$  jest trywialną i  $\mathbf{A}_{n-1}$  jest nietrywialną algebrą Boole'a. Jest to Wn.3 przeformułowany poprzez dualizm Stone'a<sup>1</sup>.

#### Wniosek 4.

- a) Dla dowolnej przestrzeni metrycznej zwartej i rozproszonej  $X$ , jeżeli  $X^{(n)} \neq \emptyset$  dla każdego  $n \in \mathbb{N}$ , w szczególności  $X^{(\alpha)} \neq \emptyset$  dla  $\alpha \geq \omega$ , to  $E(\mathcal{O}(X)) = \text{INT}$ .
- b) Dla dowolnej przeliczalnej i superatomowej algebry Boole'a  $\mathbf{A}$ , jeżeli  $\mathbf{A}_n$  jest algebrą nietrywialną dla  $n \in \mathbb{N}$ , w szczególności  $\mathbf{A}_\alpha$  jest algebrą nietrywialną dla  $\alpha \geq \omega$ , to  $E(\text{Id } \mathbf{A}) = \text{INT}$ .

**Dowód.** a) Z tw. Mazurkiewicza-Sierpińskiego przestrzeń  $X$  jest homeomorficzna z  $\omega^\alpha \cdot k + 1$ , dla pewnej przeliczalnej liczby porządkowej  $\alpha$  i  $n \in \mathbb{N}$ . Wtedy każda  $\omega^n + 1$  jest otwartym podzbiorem przestrzeni  $\omega^\alpha \cdot k + 1$ . Zatem, stosując Lemat 2a) Wn.2 i (\*) mamy:

$$E(\mathcal{O}(\omega \cdot (k + 1))) \subseteq E(\mathcal{O}(\omega + 1)) \cap E(\omega^2 + 1) \cap E(\omega^3 + 1) \cap \dots = \text{INT}.$$

#### Bibliografia

- [1.] Dzik W., *Formulas true in the lattice of ideals of a Boolean algebra*, Abstracts of Logic Colloq. Berlin, Journal of Symbolic Logic vol.57 , N.1,1992, p.294.
- [2.] Koppelberg S., *Special classes of Boolean Algebras* in „Handbook of Boolean Algebras”. Edited by J. D. Monk with R. Bonnet, Elsevier Science Publ. 1989.
- [3.] Mazurkiewicz S., Sierpiński W., *Contributiona la topologie des ensembles denombrables*, Fund. Math. 1, 1920, pp.17-27.
- [4.] Ono H., *Kripke models and intermediate logics*, Publ. RIMS, Kyoto Univ. 6 (1970) pp.461- 476.
- [5.] Rasiowa H., Sikorski R., *The Mathematics of Metamathematics*, PWN, Warszawa 1970.
- [6.] Tarski A., *Der Aussagenkalkul and die Topologie* Fundamenta Mathematicae vol.31(1938) pp.103-134 (por. też Woodger translation „Sentential Calculus and Topology”).

<sup>1</sup>Przedstawione do tego miejsca rezultaty były prezentowane w [1].