

JOANNA OBRĘBSKA

Uniwersytet Warmińsko-Mazurski w Olsztynie

LOGIKA ZMIAN DYCHOTOMICZNYCH JAKO RACHUNEK NADBUDOWANY NAD KLASYCZNYM RACHUNKIEM ZDA

Czas jest jednym z tych pojęć, które do dzisiaj są mocno zakorzenione w języku człowieka. Posługujemy się językiem naturalnym, często odnosimy się do zdarzeń przyszłych lub przeszłych. Podobnie jest w przypadku języków nauk formalnych. Szczególnym przykładem, jeżeli chodzi o język, może być logika temporalna czy logika zmian. Oba typy logik zawierają analizy takich zwrotów czasowych jak: *teraz*, *zawsze*, *kiedy*, *poprzednio*, *następnie* itd. Logiki temporalne powstały, ponieważ w języku klasycznego rachunku zdań nie mogliśmy sformułować zdań dotyczących zdarzeń przyszłych czy przeszłych. W podobnym celu powstały logiki zmian, które w swoim leksykonie zawierają zwroty odnoszące się do zmian zachodzących w czasie¹.

W tym artykule zostanie przedstawiona idea konstruowania logik zmian dychotomicznych (w skrócie *LZD*) zapoczątkowana przez Józefa Wajszczyka. Oprócz rachunku Wajszczyka przedstawimy także propozycję konstrukcji czterech nowych systemów logiki zmian dychotomicznych. Punktem wyjścia dla tych rozważań jest rozprawa habilitacyjna Wajszczyka zatytułowana *Logika a czas i zmiana*, opublikowana w 1995 roku. Na wstępie scharakteryzujemy jakiego rodzaju rachunkiem logicznym jest logika zmian dychotomicznych oraz na bazie których znanych rachunków powstała.

W tym celu możemy posłużyć się podziałem logik nieklasycznych (ze względu na pewne kryteria) jaki został zaproponowany przez Susan Haack:

¹S. Snihur, *Czas i przemijanie*. Warszawa 1990, s.20.

1. Rachunki dewiacyjne - takie które zawierają język klasycznego rachunku zdań, ale posiadają inny zestaw praw lub poprawnych inferencji, są po prostu osłabieniem klasycznego rachunku zdań, np. wielowartościowe rachunki J. Łukasiewicza, intuicjonistyczny rachunek Heytinga.

2. Rachunki będące rozszerzeniem klasycznego rachunku zdań - takie, których język oprócz funktorów prawdziwościowych zawiera jeszcze inne funktory zdaniotwórcze, ale rachunki są zgodne z klasycznym rachunkiem zdań co do praw oraz poprawnych inferencji, np. niektóre ze znanych rachunków modalnych, logiki temporalne, logiki niefregeowskie, a także logiki zmian dychotomicznych o których mowa w tym artykule.

3. Rachunki będące zarówno rozszerzeniem jak i dewiacją klasycznego rachunku zdań - rachunki posiadające funktory analogiczne do funktorów prawdziwościowych oraz wprowadzające nowe funktory, rachunki te odrzucają niektóre poprawne inferencje z punktu widzenia klasycznego rachunku zdań, np. logika kierunkowa L. S. Rogowskiego.

Logiki będące rozszerzeniem klasycznego rachunku zdań są nadbudowane nad klasycznym rachunkiem zdań poprzez wprowadzenie nowych, niedefiniowalnych funktorów zdaniotwórczych. Jeśli uznamy i klasyczny rachunek zdań, skrótowo *KRZ* nie jest wystarczającym narzędziem do przeprowadzania rozumowa dotyczących czasu i zmiany, ze względu na „ograniczenie języka”, to tworzenie jego rozszerzeń wydaje się podejściem jak najbardziej słusznym. Rachunki te jednak w całości zachowują prawa i inferencje klasycznej logiki zdaniowej, i w tym miejscu nie może pojawić się jakkolwiek sprzeczność.

Logiki temporalne należą włącznie do tej grupy rachunków. A zatem są to logiki, których język jest rozszerzeniem języka klasycznego rachunku zdań, poprzez wprowadzenie specyficznych jednoargumentowych funktorów temporalnych, niedefiniowalnych za pomocą funktorów prawdziwościowych.:

Gp - „zawsze w przyszłości jeśli *b* dzie tak, to *e p*”,

Fp - „kiedy w przyszłości jeśli *b* dzie tak, to *e p*”,

Hp - „zawsze w przeszłości jeśli było tak, to *e p*”,

Pp - „kiedy w przeszłości jeśli było tak, to *e p*”.

Wszystkie spójniki klasyczne zachowują swoje znaczenie w logikach temporalnych. Jednak ze względu na to, iż język ten został wzbogacony o nowe symbole, mówiąc o zdaniach prawdziwych musimy mieć na uwadze zarówno zdania prawdziwe ze względu na znaczenie spójników klasycznych, jak i te w których występują nowe symbole.

W logikach temporalnych czas zazwyczaj jest definiowany jako para zbiór momentów czasowych T oraz relacja $<$ porządkująca ten zbiór. Czas tworzy ramę $(T, <)$. W zależności od przyjętych własności relacji *wcześniej-później* otrzymujemy inny model czasu, np. czas może być rozgałęziony, liniowy, może być też kolisty, ciągły (czyli taki który nie zawiera luk) albo dyskretny itp. Pomysł przedstawiania czasu w postaci zbioru i relacji porządkującej ten zbiór został zaczerpnięty z semantyki S.A. Kripkego dla logiki modalnej.

Najprostszym rachunkiem logiki temporalnej była logika minimalna Lemmona. Logika ta składała się z czterech aksjomatów, które nie nakładały żadnych warunków na struktury czasowe. Rozszerzeniem tego rachunku była logika skonstruowana przez N. B. Cocchiarelli, która poza aksjomatyki logiki Lemmona zawierała dodatkowy aksjomat dotyczący przechodniości relacji porządku czasowego.

Temporal Logic of Branching Time (logika czasu rozgałęzionego) jest rachunkiem skonstruowanym przez N. Reschera i A. Uguharta. Cocchiarelli skonstruował ponadto rachunek zwany *Logic of Linear Time*. Relacja porządku czasowego jest w tym rachunku przechodnia i obustronnie liniowa. Rozszerzeniem tego rachunku był rachunek *tense logic*, oznaczony przez symbol SL skonstruowany przez D. Scotta, w którym relacja porządku czasowego jest nie tylko przechodnia i obustronnie liniarna, ale także bez elementu początkowego i końcowego. A.N. Prior jest autorem rachunku oznaczonego symbolem PL gdzie relacja porządku czasowego jest przechodnia, obustronnie liniarna, bez elementów końcowych (tak jak w logice D. Scotta), ale i dodatkowo gęsta. Ten właśnie model czasu został wykorzystany przez J. Wajszczyka do konstrukcji semantyki dla logiki zmian dychotomicznych.

Spora część dorobku naukowego J. Wajszczyka dotyczyła właśnie logik temporalnych. Wajszczyk konstruował własne rachunki, a także

przeprowadził wiele rekonstrukcji znanych rachunków logicznych w logikach temporalnych (w księce *Logiki w logice*, 2001 rok).

Innym ważnym rachunkiem, który odegrał istotną rolę przy konstrukcji LZD, jest rachunek *And Next* G.H von Wrighta opublikowany w 1965 roku (wcześniej zapowiadany jako *Logic of change*)¹. Rachunek *And Next* G.H von Wrighta zawierał nowy dwuargumentowy funktor:

» - „teraz... a następnie...”.

Funktor (->również się od operatorów stosowanych w systemach logiki temporalnej tym, że nie odnosił się ani do całej przyszłości jak *G*, czy całej przeszłości jak *H*. Operator odnosił się do momentu „teraz” oraz do jego najbliższej przyszłości. W swojej pracy J.Wajszczyk przedstawił własną interpretację rachunku *And Next* G.H.von Wrighta, a także skonstruował macierze dla tego rachunku. Dalsze prace nad rachunkiem *And Next* były prowadzone w pracy doktorskiej „O możliwości rekonstrukcji pewnych logik nieklasycznych w logikach tensalnych” J. Nowogrodzkiej. Znajduje się tam dowód twierdzenia o pełności dla *And Next* oraz rekonstrukcja *And Next* w logice temporalnej czasu liniowego dyskretnego 2 - momentowego.³

Wajszczyk w swojej pracy *Logika a czas i zmiana* wykazał, że funktor zmiany wprowadzony przez von Wrighta jest niedefiniowalny w języku logik czasu (czyli przy pomocy funktorów *G*, *H*). Stąd powstał pomysł konstrukcji nowego rachunku zmiany, ale takiego którego interpretacja byłaby możliwa w algebrach temporalnych. Wajszczyk wybrał model czasu gęstego, liniowego, bez początku i bez końca (model czasu dla logiki temporalnej PL Priora). I tak powstała logika zmian dychotomicznych, która miałaby opisywać zmiany skokowe w dowolnie wybranym momencie continuum.

1. Zmiana w ujęciu J. Wajszczyka. Pojęcie zmiany możemy zdefiniować za J. Łukasiewiczem: „Mówimy, że jakiś przedmiot konkretny się zmienia, jeżeli jest teraz innym, niż był przedtem”⁴.

² G. H. von Wright, *And Next*, „Acta Philosophica Fennica”, 1965 fasc.18, s.293

³ Chodzi tutaj o pracę doktorską J. Nowogrodzkiej na temat: *O możliwości rekonstrukcji pewnych logik nieklasycznych w logikach tensalnych*, napisaną pod kierunkiem J. Wajszczyka, Olsztyn 2001

⁴ J. Łukasiewicz: *Analiza i konstrukcja pojęć przyczyny*. Warszawa 1906, s.49

Upuszczona kawałek lodu pod wpływem siły grawitacji i dużej na podłodze, kostka lodu pod wpływem wysokiej temperatury topnieje, kawałek drewna wrzucony do ognia zamienia się w popiół. W każdym z tych przypadków dany przedmiot stawał się różny pod względem jakiejś własności (kształtu, wielkości, czy temperatury). Zawsze razem mieliśmy także różnicę w czasie. Istniało jakieś „przedtem”, kiedy kostka lodu przypominała swoim kształtem bryłkę i jakieś „potem”, w którym ta sama kostka lodu była już cieczą. W następnym momencie ta sama kostka lodu mogła być w nowej postaci lub ponownie zamienić się w bryłkę lodu. Na podstawie obserwacji możemy więc stwierdzić, że w którymś z tych trzech momentów: „przedtem”, „teraz”, „potem” - zaszła zmiana.

Józef Wajszczyk, aby opisać zjawisko zmiany przyjął pewne założenia wstępne dotyczące istnienia: 1. czasu, 2. obiektów, 3. własności tych obiektów. Zdefiniował także pojęcie zmiany dychotomicznej.

Wyrażenie *dychotomiczny* oznacza podział obiektów na dwie podklasy. W naszym przypadku mówimy raczej o zmiennych stanach rzeczy. Wajszczyk definiuje pojęcie zmiany dychotomicznej następująco:

„(...) jedynymi sposobami zmian jakie zachodzą w algebrach temporalnych są przejścia skokowe od zachodzenia pewnego stanu rzeczy do niezachodzenia tego stanu rzeczy lub odwrotnie. Zmian ciągłych, w których przejście od pewnego stanu do stanu innego jest rozłożone w czasie i przebiega w sposób stopniowy i ciągły, konceptualizacja ta nie obejmuje”⁵.

A zatem zmiana dychotomiczna to przejście od pewnego stanu rzeczy do innego. Przeciwnym do zmiany dychotomicznej jest zmiana ciągła⁶.

Fakt, że zaszła zmiana w jakimś momencie t możemy w skrócie zapisać następująco (operator oznacza "zmienia się"):

⁵J.Wajszczyk: *Logika a czas i zmiana*. Olsztyn 1995, s.76

⁶J.Wajszczyk skonstruował także LZO logik zmian ciągłych. Logiki zmian ciągłych powstały poprzez wprowadzenie nowego zwrotu „staje się tak, a...” Termin ten wskazywał pewną dynamikę, a mianowicie, na to, że zmiana zachodzi w sposób ciągły, przez pewien okres czasu. J. Wajszczyk scharakteryzował ten operator w następujący sposób: „jeszcze nie jest tak, a, ale istnieje tendencja do tego, by było tak, a, e, (która w przyszłości zrealizuje się lub nie) W: *Logika a czas i zmiana*, s. 106

$W(a)$ czytamy „w chwili t obiekt a zmienia się pod względem własności W ”.

Logiki temporalne to rachunki, których aksjomatyka ściśle była

związana z modelem czasu jaki opisywała. Logiki zmian dychotomicznych również są związane z czasem. Niezależne jest zatem określenie jakiego rodzaju struktur czasów chcemy się zajmować. Wreszcie do budowy rachunku *LZD* wybrał model czasu logiki A.N. Priora, czyli czas który jest liniowy, gęsty, bez elementów końcowych. Definicja zmiany zachodzącej w czasie gęstym:

„dla dowolnego momentu t_0 należy do takiej struktury obiekt a

zmianie się w momencie t_0 pod względem własności W wtedy i tylko wtedy, gdy dla dowolnego otoczenia czasowego t_0 (w tym dowolnie małego) istnieje moment t należący do tego otoczenia, w którym obiekt a jest różny niż w momencie t_0 pod względem własności W ”.⁸

Symbolicznie:

$$\forall t_0 \forall t_1 \forall t_2 [t_1 < t_0 < t_2 \rightarrow E(t_1, t_2) \rightarrow \sim (W(a, t_0) \leftrightarrow W(a, t))]$$
⁹

A zatem mówimy, że zaszła zmiana w momencie t_0 , wtedy i tylko

wtedy, gdy istnieje taki moment t leżący pomiędzy lewostronnym sąsiedztwem (t_1) a prawostronnym sąsiedztwem (t_2) momentu t_0 . Zmiana może zajść w prawo lub lewostronnym sąsiedztwie momentu t_0 . W przypadku luki w czasie zmiana nie zachodzi.

Przykład. 1.

Jan rozmyśla o logikach parakonsystentnych. (t)

Jan nie rozmyśla o logikach parakonsystentnych. (t^)*

Niech $t < t^*$: Jeśli Jan rozmyśla o logikach parakonsystentnych w

momencie t , a moment t^* należy do prawostronnego sąsiedztwa momentu t , to możemy powiedzieć, że w momencie t zaszła zmiana.

Analogicznie - gdy t^* należy do lewostronnego sąsiedztwa momentu t .

⁷ J. Wajszczyk: *Logika a czas i zmiana*, s. 11.

⁸ Tamże, s. 13.

⁹ Tamże.

Niech $t < \text{luka w czasie} < t^*$: wówczas mamy luk w miejscu prawostronnego siedztwa momentu t i o zmianie w momencie t nie możemy mówić .

2. System logiki zmian dychotomicznych. Rachunek *LZD* jest nadbudowany nad klasycznym rachunkiem zdań czyli w swoim leksykonie poza funktorami prawdziwościowymi $\sim, \vee, \wedge, \rightarrow$ zawiera także dwa nowe funktory jednoargumentowe:

$>$ —*następnie*

$<$ —*poprzednio*

Znaczenie tych operatorów należy jednak wyjaśnić, ponieważ jak już wspomniano - były to rachunki skonstruowane w oparciu o gęsty model czasu. Wyrażenia „poprzednio” nie należało do samych wyrażeniom temporalnym „kiedy w przeszłości” (operator temporalny P), ponieważ wyrażenie „poprzednio” nie odnosiło się do dowolnie wybranego momentu z przeszłości, ale oznaczało „w lewostronnej granicy teraźniejszości”. Intuicyjnie możemy sobie wyobrazić istnienie takiego momentu. Podobną sytuację mamy z wyrażeniem „następnie”, które również nie odnosiło się do dowolnego momentu z przyszłości i nie oznaczało „kiedy w przyszłości” (tak jak operator temporalny F). „Następnie” oznaczało „w prawostronnej granicy teraźniejszości”. Ważne jest, aby zasygnalizować te różnice między operatorami zmian dychotomicznych, a operatorami temporalnymi.

Jeżeli język *LZD* jest językiem nadbudowanym nad językiem *KRZ* to tezami systemu *LZD* będą wszystkie podstawienia tez *KRZ* w języku *LZD*. Podstawienia zmiennych dokonujemy przy pomocy takich samych zdań oraz przeprowadzamy te operacje jednocześnie we wszystkich miejscach występowania danej zmiennej

Np.

Teza *KRZ*:

$(p \wedge q) \rightarrow p$

Tez *KRZ* w języku *LZD* będzie:

$(> p \wedge q) \rightarrow t > p$

$(p \wedge < q) \rightarrow p$

$$(\gg p \text{ a } q) \rightarrow \gg p$$

Nie b dzie tez *KRZ* w j zyku *LZD*:

$(\gg p \wedge q) \rightarrow p$ (poniewa podstawienie powinno by
jednoczesne)

$(\gg p \text{ a } q) \rightarrow \gg p$ (podstawienie powinno by przy pomocy takich
samych zda w miejsce zmiennej)

J. Wajszczyk dla *LZD* skonstruował nast puj c aksjomatyk :

AO. Podstawienia tez *KRZ* w j zyku *LZD*

$$A1. \langle 3 \quad \langle 3 a$$

$$A1'. \langle (\sim \quad a$$

$$A2. \langle 3 (a \text{ a } \beta) \ll - \rangle \langle ! (ZA \langle i \beta)$$

$$A2'. \langle (a \text{ a } \beta) \langle - \rangle \langle \gg oca \rangle \beta \rangle$$

$$A3. \langle a \text{ e } \text{ x a}$$

$$A3'. \quad a$$

$$A4. o a t \text{ x a}$$

$$A4'. \langle \langle a \langle - \rangle \rangle a$$

RO: $\{a, a \rightarrow \beta\} \mid \{ / 3 \}$ reguła odrywania

RI: $\{a \langle - \rangle \beta\} \mid \{ \langle 3 a \langle - \rangle \langle \beta \rangle \}$ reguła działaj ca tylko na tezach

R2: $\{a \langle - \rangle \beta\} \mid \{ \langle \gg a \langle - \rangle \rangle \}$ reguła działaj ca tylko na tezach

$$A1. \langle 3 (\sim \quad a$$

Je eli wiemy, e funktor $\langle 3$ odnosi si do lewostronnego s siedztwa
wybranego momentu, to wiemy i w lewostronnym s siedztwie jest - et,
wobec tego nie jest prawd , i w lewostronnym s siedztwie danego
momentu jest *a*. Skoro ka dy moment posiada swoje lewostronne
s siedztwo, to oznacza, e dana struktura czasowa nie ma pocz tku.

$$A1 \setminus \langle (\sim$$

Analogicznie jak dla A1 tylko dotyczy prawostronnego s siedztwa momentu oraz braku ko ca .

$$A2. \langle (a \text{ a } /?) \langle - \rangle \langle a \text{ a } < \beta \rangle$$

Wiemy, i w lewostronnym s siedztwie danego momentu prawdziwa jest koniunkcja $a \text{ a } \beta$, a to oznacza, e w lewostronnym s siedztwie b dzie prawdziwe a , oraz b dzie prawdziwe β . Aksjomat ten gwarantuje nam brak rozgał zie w czasie, czyli lewostronn liniowo .

$$A2'. t \langle (aA /?) \langle - \rangle \langle \delta a \rangle \beta \rangle$$

Analogicznie jak dla A2 tylko dotyczy braku rozgał zie z prawej strony.

$$A3. \langle a \langle - \rangle \langle a$$

Je eli w lewostronnym s siedztwie naszego momentu jest tak, e w jego lewostronnym s siedztwie jest a , to oznacza e w lewostronnym s siedztwie naszego momentu jest a . Józef Wajszczyk uwa ał, e je eli co zachodzi w wi kszym s siedztwie to zachodzi równie w mniejszym. Aksjomat ten głównie pokazuje w jaki sposób działa funktor zmiany.

$$A3', \text{ »} a a$$

Analogicznie jak A3, ale dla s siedztwa prawostronnego.

$$A4, o a \langle - \rangle \langle a$$

W lewostronnym s siedztwie naszego momentu jest tak, e w jego prawostronnym s siedztwie zachodzi a To oznacza, e w lewostronnym s siedztwie tego momentu zachodzi a . Aksjomat ten równie pokazuje działanie funktora zmiany.

$$A4'. \rangle \langle a \langle - \rangle \rangle t \rangle a$$

Analogicznie jak A4, ale dla s siedztwa prawostronnego.

Józef Wajszczyk oprócz charakterystyki syntaktycznej, opracował tak e semantyk dla tego rachunku. Skonstruował tu algebry temporalne (algebra Boole'a z dodatkowymi korelatami funktorów zmiany dychotomicznej ,). Definicje tych operacji mówiły o tym, e warto funkcji i jest równa lewostronnej granicy funkcji (p w tym punkcie, a warto i jest równa prawostronnej granicy funkcji (p w punkcie, przy czym J. Wajszczyk zało ył, e dla ka dego momentu

istnieje zarówno granica lewostronna jak i granica prawostronna. Mamy więc, zawsze do Czynienia z pewnym układem wartości: dany moment t , jego prawostronna granica oraz jego lewostronna granica.

Wartości funktorów przedstawia tabela:

(000)	(000)	(000)
(100)	(110)	(100)
(010)	(000)	(000)
(001)	(001)	(011)
(110)	(110)	(100)
(101)	(111)	(111)
(011)	(001)	(011)
(111)	(111)	(111)

1 - oznacza „był” (obiekt posiada własności), 0 - „niebył” (obiekt nie posiada własności). Niech: (a, t, b) oznaczają trójki 0 i 1, przy czym:

t - wybrany moment

a - lewostronne siedziwo momentu t

b - prawostronne siedziwo momentu t

Z perspektywy momentu t patrzymy na jego najbliższe przyszło i przeszło.

Weźmy trójkę (010).

W momencie t mamy 1. Jeżeli poprzedzimy tę trójkę funktorem „poprzednio”, to oznacza, że musimy popatrzeć z perspektywy t na jego lewostronne siedziwo czyli na a , tam jest 0. Wobec tego w momencie t wpisujemy 0. I uzyskujemy (000). Ostatecznie mamy $(010) = (000)$. Jeżeli trójkę (010) poprzedzimy funktorem „następnie” to znowu z perspektywy momentu t patrzymy na prawostronne siedziwo tego momentu, czyli patrzymy na b . Tam jest 0. I uzyskamy (000). Ostatecznie mamy $(010) = (000)$.

Działanie tych funktorów możemy określić krótko - sprawdź, jaka jest wartość w prawostronnym siedziwie momentu t i wpisz ją w

momencie t , - sprawdź jaka jest wartość W w lewostronnym siedztwie momentu t i wpisz ją w t .

3. Model czasu dyskretnego.

Moemy teraz pójść dalej w swoich rozważaniach nad tego typu rachunkiem i skonstruować rachunek logiki zmian dychotomicznych oparty o inny model czasu, a mianowicie o model czasu dyskretnego.

Waższczyk opisując zmiany skoków zachodzące w czasie g stym postuluje się danym momentem oraz jego lewostronnym i prawostronnym siedztwem. W modelu dyskretnym lewostronne siedztwo zastępuje bezpośrednio poprzednikiem danego momentu, a prawostronne siedztwo jego bezpośrednio następnikiem. A zatem będziemy dysponowali przy opisie zmiany nasze aktualne „teraz” oraz dwóch momentów bezpośrednio z nim siedzujących. W przypadku struktur skończonych sytuacja będzie wyglądała inaczej. W momentach skrajnych nie możemy opisać żadnej zmiany. Będąc w momencie pierwszym określonej struktury czasowej nie możemy mówić o tym, co się zmieniło, ponieważ moment ten jest dopiero początkiem struktury. Jeśli nie istnieje przedmoment go poprzedzający - nie możemy zaobserwować czy stan rzeczy się zmienił, czy też nie. Będąc w momencie końcowym mamy sytuację odwrotną. Wiemy już jaka była sytuacja „przedtem”, jednak nie wiemy jak będzie sytuacja „potem”. Przyszło jeszcze nie istnieje. Znajdujemy się w ostatnim momencie danej struktury czasowej nie możemy mówić o tym, ewentualnie co się zmienia, ponieważ nie mamy odniesienia do przyszłości.

Niech a będzie obiektem istniejącym w jakim przedziale czasu liniowego i dyskretnego, a W jedną z jego własności. Wówczas to, ewentualnie zaszła zmiana możemy zapisać:

$$Zm(W(a, t))$$

co czytamy: „w pewnym momencie t obiekt a zmienia się pod względem własności W ”

Mówiąc o strukturach dyskretnych możemy przyjąć, iż zbiór momentów będzie zachowywał się jak zbiór liczb całkowitych, naturalnych, całkowitych ujemnych bądź też jak zbiór skończony n -elementowy. Niech T będzie niepustym zbiorem momentów czasowych

/, a relacja porzdku czasowego $<$ b dzie dowoln relacj binarn wcze niej - pó niej okre lon na zbiorze T :

Niech zbiór T b dzie zbiorem uporzdkowanym jak 1. zbiór liczb całkowitych, 2. zbiór liczb naturalnych, 3. zbiór liczb całkowitych ujemnych, 4. zbiór sko czony zbiór liczb n -elementowy. Wówczas otrzymamy czas postaci:

$(\mathbb{C}, <)$ - czas liniowy, dyskretny, bez pocztku i bez ko ca

$(\mathbb{N}, <)$ - czas liniowy, dyskretny, z pocztkiem ale bez ko ca

$(\mathbb{C}', <)$ - czas liniowy, dyskretny, bez pocztku ale z ko ca

$(\{1, 2, 3, \dots, n\}, <)$ - czas liniowy, dyskretny, z pocztkiem i z ko cem.

We wszystkich czterech modelach relacja $<$ posiada własno ci porzdku liniowego czyli jest *asymetryczna*, *przechodnia* i *spójna*, oraz *dyskretna* (poniewa rozwaamy struktury dyskretna). Nastpnie w zale no ci od tego z jakim modelem czasu mamy do czynienia, dla relacji wcze niej-pó niej dochodz własno ci takie jak *brak pocztku*, *brak ko ca*, *istnienie pocztku*, *istnienie ko ca*, *istnienie dokładnie n-elementów*.

Jzyk logiki zmian dychotomicznych jest jzykiem nadbudowanym na jzykiem klasycznego rachunku zda . W strukturze dyskretnej mo emy zmieni brzmienie funktorów Wajszczyka na nastpuj ce:

$\circ a$ - w nastpnym momencie b dzie tak, $e a$

$<ia$ - w poprzednim momencie było tak, $e a$.

Przykład 3.

Niech:

p - Jan rozmy la o czasie rozgał zionym (teraz!)

Stosuj c funktory $<$, $>$ oraz \sim mo emy otrzyma przykładowe zdania:

W nastpnym momencie Jan b dzie rozmy la o czasie rozgał zionym.

$> p$

W poprzednim momencie Jan rozmy la o czasie rozgał zionym.

$< J P$

W poprzednim momencie Jan nie rozmy la o czasie rozgał zionym.

P

Przykład 4.

Niech:

q - $2+2=4$

Zdanie to wydawałoby si zawsze powinno by prawdziwe. Oczywistym jest, e sytuacja opisana w nigdy nie ulegnie zmianie (nigdy nie b dzie prawdziwe zdanie: $2+2=4$).

Zdanie :

W poprzednim momencie było tak, e $2+2=4$.

b dzie jednak fałszywe w przypadku, gdy znajdziemy si w pierwszym momencie jakiej struktury czasowej. Nie mo emy stwierdzi nic absolutnie prawdziwego na temat przeszło ci, która nie zaistniała. Nie istnieje bezpo redni poprzednik momentu pierwszego, wobec tego cokolwiek powiemy o tym momencie - zawsze b dzie to zdaniem fałszywym.

Podobn sytuacj mamy w przypadku zdania :

W nast pnym momencie b dzie tak, e $2+2=4$.

gdy znajdziemy si w momencie ostatnim naszego czasu. Wówczas, skoro nie istnieje bezpo redni nast pnik „ko ca” wobec tego ka de zdanie postaci $> q$ (w momencie ko cowym) b dzie zdaniem fałszywym.

Tylko w strukturach bez pocz tku i bez ko ca prawdy odwieczne b d miały zapewniony swój status w dowolnym momencie.

Przykład 5.

r - *Ziemia jest płaskim dyskiem.*

Zdanie r jest oczywicie zdaniem fałszywym. Znajduj c si w pierwszym momencie jakiej struktury czasowej zdanie:

W poprzednim momencie Ziemia była płaskim dyskiem.

$<1 r$

b dzie również zdaniem fałszywym, poniewa nie istnieje nast pny moment. Analogicznie , w ostatnim momencie struktury czasowej zdanie $> r$ - b dzie również fałszywe.

Na powyższych przykładach chciałam wyjaśnić w jaki sposób język zmian dychotomicznych, wzbogacony o dwa nowe funktory wnosi nowe konsekwencje.

4. System logiki zmian dychotomicznej w strukturze czasu dyskretnego

Zakładając cztery modele czasu dyskretnego (zbiór momentów uporządkowany jak zbiór liczb naturalnych, całkowitych, całkowitych ujemnych i n -elementowy zbiór skończony) możemy mówić o czterech systemach logiki zmian dychotomicznych:

$LZD_c, LZD_n, LZD_c, LZD_n$

Aksjomatyka LZD_c

Aksjomatami LZD_c są wszystkie formuły reprezentowane przez następujące schematy:

AO. Podstawienia tezy KRZ w języku LZD

A1. $\langle (a \wedge b) \rightarrow c \rangle \rightarrow \langle a \wedge b \rangle \rightarrow c$

A2. $\langle (a \wedge b) \rightarrow c \rangle \rightarrow \langle a \wedge (b \rightarrow c) \rangle$

A3. $\langle \sim a \rangle \rightarrow \langle a \rangle$

A4. $\langle \sim a \rangle \rightarrow \langle \sim \langle a \rangle \rangle$

A5. $\langle a \rangle \rightarrow \langle a \rangle$

A6. $\langle a \rangle \rightarrow \langle a \rangle$

Ponadto przyjmujemy następujące reguły inferencji:

RO: $\{a, a \rightarrow b\} \vdash b$ reguła odrywania

R \rightarrow : $\{a\} \vdash \langle a \rangle$ reguła działa tylko na tezach

R \leftarrow : $\{a\} \vdash \langle \sim a \rangle$ reguła działa tylko na tezach.

Aksjomaty A1, A2 mówią nam o liniowości struktury czasowej. Zarówno w przyszłości, jak i w przeszłości nie może być rozgałęzień w czasie (są to analogiczne aksjomaty jak A2 i A2' w LZD dla czasu gęstego J. Wajszczyka).

Aksjomaty A3 i A4 mówią nam o tym, że jest to struktura nieskończona, bez początku i bez końca (podobne jak u J. Wajszczyka A1 i A1').

Aksjomaty A5, A6 charakteryzują działanie funktorów \langle, \rangle w strukturze dyskretnej. A5 mówi nam o tym, że jeśli w poprzednim momencie było tak, że $e > a$, to teraz jest a . Aksjomat A6 mówi nam o tym, że jeśli w następnym momencie będzie tak, że $e < a$ to teraz jest a .

A zatem LZD_c jest to system logiczny opisujący zmiany w strukturze dyskretnej bez początku i bez końca.

Aksjomatyka LZD_N

Aksjomatami LZD_n są wszystkie formuły reprezentowane przez następujące schematy:

AO. Podstawienia tezy KRZ w języku LZD

A1. $\langle (a \text{ a } /?) \langle - \rangle \langle \rangle CCA \rangle \beta$

A2. $\langle (a \text{ a } /?) \langle - \rangle \langle \langle a \langle \beta \rangle$

A3. $\langle (\sim a) \langle - \rangle \rangle a$

A4'. $\langle i (\sim \langle \rangle) \langle - \rangle \langle \langle T \wedge a \rangle$

A5'. $\langle o a \langle - \rangle \rangle (o T a a)$

A6. $X a \langle r + a$

Ponadto przyjmujemy następujące reguły inferencji:

RO: $\{a, a \rightarrow \beta\} \vdash \{\beta\}$ reguła odrywania

$\text{?} \rangle : \{a\} \vdash \{ \rangle a \}$ reguła działa tylko na tezach

$R \langle \{a\} \quad \{ \langle a \langle - \rangle (o a \langle i T) \}$ reguła działająca tylko na tezach
gdzie $T = (pv \sim /?)$

Aksjomaty A1, A2 mówi nam o liniowości struktury czasowej. Podobnie jak i w poprzednim systemie tutaj, zarówno w przyszłości jak i w przeszłości nie może być rozgałęzień w czasie.

Aksjomaty A3 i A4' mówi nam o tym, że jest to struktura bez końca, ale struktura która ma początek. Wyrażenie $\langle i T$ oznacza, że istnieje poprzedni moment (czyli dla każdego momentu z wyjątkiem momentu pierwszego wyrażenie $\langle i \sim$ jest równoważne wyrażeniu $\sim \langle KX$).

Aksjomaty A5', A6 charakteryzują działanie funktorów $\langle i, r \rangle$ w strukturze dyskretnej z początkiem, ale bez końca. Aksjomat A5' mówi

nam o tym, że o ile nie jeste my w momencie pierwszym, to je eli w poprzednim momencie było tak, $e > a$, to teraz jest a . Je eli natomiast jeste my w momencie pierwszym, to oczywi cie o a nie mo e zaj , poniewa nie istnieje adna przeszło dla tego momentu, czyli nie istnieje aden moment poprzedni dla momentu pierwszego.

A6 mówi nam o tym, że je eli w nast pnym momencie b dzie tak, $e < a$, to teraz jest a . Struktura ta nie ma ko ca, wobec tego taka sytuacja mo e mie miejsce w ka dym momencie, poniewa ka dy moment posiada swój bezpo redni nast pnik.

A zatem *LZDy* jest to system logiczny opisuj cy zmian w strukturze dyskretnej z pocz tkiem, ale bez ko ca.

Aksjomatyka *LZDc'*:

Aksjomatami *LZDc'* s wszystkie formuły reprezentowane przez nast puj ce schematy:

AO. Podstawienia tez *KRZ* w j zyku *LZD*

A1. $\vdash (Z A / ?) \leftrightarrow (\supset CCA \supset \beta)$

A2. $\langle (a a / ?) \leftrightarrow \langle ia A \langle i \beta \rangle$

A3'. $\supset (\sim a) \leftrightarrow \langle \supset T a \sim \supset a \rangle$

A4. $\langle 1 (\sim a) \leftrightarrow \sim \langle 1 a \rangle$

A5. $\langle \supset a \langle r^a \rangle$

A6'. $\supset \langle a \leftrightarrow \rangle \langle \supset T A a \rangle$

Ponadto przyjmujemy nast puj ce reguły inferencji:

RO \ [a, a -> \beta] p {j3} reguła odrywania

R > {a} [- \supset a \leftrightarrow (cha > T)] reguła działaj ca tylko na tezach

R < 1: {a} [- \langle a \rangle reguła działa tylko na tezach systemu

Aksjomaty A1, A2 mówi nam o liniowo ci struktury czasowej, tak jak i w poprzednich systemach.

Aksjomaty A3' i A4 mówi nam o tym, że jest to struktura bez pocz tku, ale struktura która ma koniec. Wyra enie $\supset T$ oznacza, że istnieje nast pny moment (czyli dla ka dego momentu z wyj tkiem momentu ostatniego istnieje jego bezpo redni nast pnik).

Aksjomaty A5, A6' charakteryzują działanie funktorów \langle, \rangle w strukturze dyskretnej bez początku, ale z końcem.

A5 mówi nam o tym, że jeżeli w poprzednim momencie było tak, że $e > a$, to teraz jest a . Struktura ta nie ma początku, wobec tego taka sytuacja może mieć miejsce w każdym momencie, ponieważ każdy moment ma swój bezpośredni poprzednik.

A6' mówi nam o tym, że jeżeli nie jesteśmy w momencie ostatnim, to jeżeli w następnym momencie będzie tak, że $e < a$, to teraz jest a . Jeżeli natomiast jesteśmy w momencie ostatnim, to oczywiście a nie może zajść, ponieważ nie istnieje żadne przyszło dla tego momentu, czyli nie istnieje żadnego następnika dla ostatniego momentu.

A zatem $LZDc'$ jest to system logiczny opisujący zmiany w strukturze dyskretnej bez początku, ale z końcem.

Aksjomatyka LZD_n .

Aksjomatami LZD_n są wszystkie formuły reprezentowane przez następujące schematy:

AO. Podstawienia tezy KRZ w języku LZD

A1. $\langle (a \text{ a } y3)e \rangle \langle \text{aA} \rangle y3$

A2. $\langle (aA^{\wedge})e \rangle \langle \beta A \langle i \beta \rangle$

A3'. $\langle \sim a \rangle \langle \rightarrow \rangle \langle t \rangle T a \sim t \rangle a$

A4'. $\langle \sim \langle \rangle \rangle \langle \rightarrow \rangle \langle T a a \rangle$

A5'. $\langle \rangle a^{\wedge} \langle IT A \beta \rangle$

A6'. $\langle i a \langle \rightarrow \rangle \rangle T a \circ \rangle$

A7. $\langle \rightarrow \dots \rangle q$

n razy

A8. $\sim \langle \rangle \langle \rightarrow \dots \rangle$

n razy

Ponadto przyjmujemy następujące reguły inferencji:

RO'- $\{ \langle \rightarrow \rangle, a \rightarrow \beta \} [- \{ / J \} \text{reguła odrywania}$

$/ ? \rangle ' : \{ a \} - \{ \rangle a \langle \rightarrow \rangle (a a \rangle T) \}$ reguła działająca tylko na tezach

$h \{ \langle \rightarrow \rangle (\langle *^A \langle T \rangle) \}$ reguła działająca tylko na tezach

Aksjomaty A1, A2 mówi nam tak jak dotychczas, o liniowej strukturze czasowej.

Aksjomaty A3', A4' mówi nam o tym, że jest to struktura czasu obustronnie skończonego, czyli z momentem początkowym i z momentem końcowym.

Aksjomaty A5', A6' charakteryzują działanie funktorów $\langle i, t \rangle$ w strukturze dyskretnej z początkiem i z końcem, czyli analogicznie jak aksjomat A5' w systemie LZD_n i A6' w systemie LZD_c .

Natomiast aksjomaty A7, A8 informują nas, że jest tu dokładnie n momentów (w zależności od tego ile razy występuje $>$ czy $<$ wiemy ile momentów ma dana struktura czasowa), przy czym $n \in \{1, 2, 3, \dots, n\}$.

A zatem LZD_n jest to system logiczny opisujący zmiany w strukturze dyskretnej skończonej, dokładnie n -elementowej.

Podsumowując, możemy stwierdzić, że konstrukcja LZD jest z całą pewnością udaną próbą opisu zjawiska zmiany. Rachunek LZD jest pewną kontynuacją prac nad *And. Next* G.H. von Wrighta. Jednak funktor „*teraz...*, *a następnie*” umożliwia opis zmiany jedynie w dwóch momentach: „*teraz*” i „*w najbliższej przyszłości*”. Podczas, gdy funktory Wajszczyka odnoszą się zarówno do „*bezporedniej przeszłości*” czyli lewostronnego siedztwa, „*tera niejszo ci*”, oraz do „*bezporedniej przyszłości*” czyli prawostronnego siedztwa wybranego momentu. Funktory Wajszczyka pełniej charakteryzują zmiany, ponieważ przy ich pomocy można opisywać zmiany, która zaszła w niedalekiej przeszłości (przed chwilą!). Jest to nowe podejście. Innymi logikami, które z pewnością również stanowiły inspirację dla autora do powstania LZD , są oczywiście wymieniane w tym artykule - logiki temporalne. Jednak funktory temporalne również w inny sposób mogły opisywać zmiany niż funktory Wajszczyka. Funktor temporalny F - „*kiedy w przyszłości*” mógł odnieść się do pewnego momentu z przyszłości, ale niekoniecznie do tego najbliższego. Jednak zjawisko zmiany najczęściej jest rozumiane właśnie jako „*zachodzić z minuty na minut*”, „*z jednego momentu na drugi*”. Nawet jeżeli „*kiedy w przyszłości zajdzie zmiana*” to właśnie zauważalna ona będzie w dwóch siedzących ze sobą momentach. Zasadniczym jednak celem tego artykułu było przedstawienie logik zmian dychotomicznych, ale w innych niż zrobił to Wajszczyk

strukturach czasowych. Skoro zmiany skokowe zostały opisane w strukturze czasu g stego, to tym bardziej można to uczynić w strukturze dyskretnej. W artykule tym podaliśmy przykład skonstruowania LZD na wybranych czterech modelach czasu dyskretnego - zbiorze liczb naturalnych, zbiorze liczb całkowitych, zbiorze liczb całkowitych ujemnych i zbiorze n -elementowym skończonym.

Bibliografia:

Burgess P. John: *Basic tense Logic*, w: D. Gabbay, F. Gunathener: *Handbook of Philosophical Logic*. D. Reidel Publishing Company, vol.II 1984, s. 89-133.

Łukasiewicz Jan: *Analiza i konstrukcja pojęcia przyczyny*. Warszawa 1906, s.75.

Snihur Stefan: *Czas i przemijanie. Studium filozoficzne*. Warszawa 1990, s. 168.

Trzaskowski Kazimierz: *Logika temporalna. Wybrane zagadnienia*. Białystok 2008, s.443.

Wajszczyk Józef: *Logika a czas i zmiana*. Olsztyn 1995, s.171.

Wajszczyk Józef: *Logiki w logice*. Olsztyn 2001, s.105.

Wright Georg Henrik von: *And Next*. "Acta Philosophica Fennica", fasc 18, 1965, s. 293-304.

Summary

The paper is an attempt at analysis of logical aspects of description of a change. The existing *temporal logic* calculi and *And Next* calculus by G. H. von Wright cannot completely characterise a change. Józef Wajszczyk was the precursor of the logic of dichotomic changes (LZD). LZD is a kind of non-classical logic which introduces specific operators: "previously...", "following...". The paper presents two calculi of the logic of dichotomic changes: LZD in dense models of time and LZD in discrete models of time.

Key words: change, temporal logic, dichotomic changes, LZD.