## 9. STRUKTURY MNOGOSCIONE

Współczesne teonie małematyczne budonane są w oparciu o tzn. struktury mnogościone.

Definicja 9.1

Dia donotnego Z:Univ, Z nazynamy strukturę mnogościomę :  $L=\{S,\epsilon\}:\underline{Str}$  dla pennych S:Uass i  $\epsilon \in S \times S$  speiniających następujące narunki :

(9.1a)  $\bigwedge_{A_1B:S}$  (A=B  $\hookrightarrow$   $\bigwedge_{t:S}$  (t  $\in$  A  $\hookrightarrow$  t  $\in$  B)) // aksjomat identyczności zbiorów //;

(9.16)  $\bigvee_{E:S} \bigwedge_{t:S} \sim t \in E \text{ || aksjumat stimu puslegu ||};$ 

(9.1c) ABIS CIS t:S (te C c=> t= A v t= 8) // aksjomat pany //;

(9.1d)  $\bigwedge$   $\bigvee$   $\bigwedge$  (  $\xi \in B \iff \bigvee$  (  $\chi \in A \land \xi \in \chi$ )) // aksjomat sumy //; x:S

 $(9.1.e) \bigwedge_{A:S} \bigvee_{B:S} (1 \in B \rightleftharpoons 1 \in S \land \bigwedge_{X:S} (x \in t \Rightarrow x \in A)) // aksjomat zbionu potęgonega//;$ 

(9.1.f) Dia donolnych  $\overline{\mathcal{D}}$ ,  $x:\underline{Var}$ , jesti  $\overline{\mathcal{D}}$  jest funkcją zdanioną zmiennej x utnomoną nyvocenie przy uzyciu symboli logicznych, symboli "="i"e" oraz identyfikatorów okreslonych upmednio obieków klasy S, to  $\bigwedge_{A:S}$   $\bigvee_{B:S}$   $\bigwedge_{t:S}$   $\{t\in B:=>t\in A \land \overline{\mathcal{D}}(t)\}$  aksjomat nywżniania  $\{t\}$ ;

(9.1g) Dia donolnych  $I, x, y : \underline{Vax}$ , jeśli I jest funkcją zdanioną zmiennych x, y whomong nyiqcenie przy użyciu symboli logicznych, symboli "=" i "  $\in$ " oraz identyfikatorón okneślonych uprzednio obieklón klasy S, to  $\bigwedge (\bigwedge (x \in A \Rightarrow \bigvee (y : S \land \overline{D}(x, y))) \Rightarrow \bigvee \bigwedge (t \in B \leftarrow t \in S \land \bigvee (x \in A \land \overline{D}(x, t)))$  | aksjomat zastsponania ||; 8:5 t:S

(9.1h) Istnieje A:S o tej miusności, że dlu każdego E:S speciniającego mamnek  $\bigwedge \bigwedge \{E \in \mathcal{A} \land \bigwedge \{x \in A \land \bigwedge \{t \in y := t \in x \lor t = x\} \Rightarrow y \in A\} / aksjumat$ t:S

t:S

nieskończoności //;

(9.1i)  $\bigwedge$  ( $\bigvee$   $t \in x \Rightarrow \bigvee$   $y \in x \land \bigwedge(t \in x \Rightarrow \sim t \in y)$ ) // aksjumat orgularności x:S t:S y:S t:S (alternatywnie aksjomat ufundonania) //;

(9.1j) Dia kaidego A:5 speiniającego naminek  $\bigwedge (x \in A \Rightarrow \bigvee t \in x) \land \bigwedge (x \in A \land y \in A \land x \Rightarrow y \Rightarrow \land \bigvee (t \in x \land t \in y))$  vachodzi niasność  $\bigvee \bigwedge (x \in A \Rightarrow \bigvee (t \in x \land t \in z))$  t:S

11 aksjomat nytom 11.

Tu i n daiszym aggu symbol V oznacza uogólnienie allernatymy nykluczającej z i oznacza istnicnie doktadnie jednego obiektu spetniającego penną nasnaść, ten.

Definiga 9.2

Dla dominych Z: Univ i S: ZFCStr. Z mazyna się:

(i) klaso zbiown struktury 5:4=> Z = 5\_supp;

(ii) zbionem struktury 5: <=> Z: 5\_ supp;

(iii) relację nateżenia do zbiorón struktury S: => Z=S-cp.

W сеш гарсняютіа istnicnia struktury mnagościonej игироспіту dotychczasomy system uksjomatóн СЛ-Св о nustępujący aksjomai.

Aksjomat C4

Istnique  $(S, \epsilon)$ : ZFCStr o toj niasności, że  $S \subset FClass$  i  $x \in y \Longrightarrow x : y$  dla x,y : S Unaga 9.3

Z atsjomatu C7 nynika, że klasa  $\overline{f}$  ztożonu ze nszystkich klas S opisanych n tym uksjomacie nie jest pusta. W konseknenyi możemy ocznażać poecięcie  $\Lambda(\overline{f})$  oodziny  $\overline{f}$ .

Ponienaż  $S \subset \overline{f}$  uss dla  $S : \overline{f}$ , nięc  $\Lambda(\overline{f}) \subset \overline{f}$  uss. Co nięcej z aksjomatu zbianu pustego (9.1b) nynika, że  $\emptyset : S$  dla  $S : \overline{f}$ . Zalem  $\emptyset : \Lambda(\overline{f})$  i n konseknenyi  $\Lambda(\overline{f}) \neq \emptyset$ .

Można nykazać, że  $(\Lambda(\overline{f}), \in)$ :  $\overline{ZFCStr}$ , gdzie  $\in$  jest  $\chi \in \chi \hookrightarrow \chi : \chi$  dla  $\chi, \chi : \Lambda(\overline{f})$ .

Definicja 9.4

Dia donolnego  $Z: \underline{Univ}$ , Z nazynamy zbionem:  $4\Rightarrow Z: \underline{Set}:= \cap(F)$ , gdzie F jest nodzinę klas okneślonę w unadze 9.3.

Unaga 9.5

Z okneślenia klasy <u>Set</u> nymika <u>Set</u>: <u>Faass</u>. Z definigi 91 nymika, że klasa <u>Set</u>
та "silniejsze" ntasności и ропонпати г klasą <u>aass</u>. Sę one konseknengami
патипкон (9.1a) - (9.1j), khne и istocie поизгенаја ntasności klasy <u>aus</u> sformutowane

н aksjomatach C1.- C6. W szczego'lności, z aksjomatu нувоти (9.1j) нупіка пазігријеса наsność:

(9.6) du kazdego  $A: \underline{Set}$ , jesti  $A \neq \emptyset \land \bigwedge_{x:A} (x: \underline{Set} \land x \neq \emptyset) \land \bigwedge_{x,y:A} (x \neq y \Rightarrow x \land y = \emptyset)$ , to istnige  $f: \underline{Map} \ taki, \ ze \ \underline{D}(f) = A \ i \ f(x) : x \ dla \ x:A.$ 

Funkcję f interpretujemy tutaj juko funkcję nyboru (alternatynnie selektor) przyporządkoniejącą każelemu obionom rodziny zbiorón A jeden element tego zbieru.

Инада 9.7

Z niasności (9.6) można nypronadzić silnigiszą niasność:

(9.8) du każdego  $A: \underline{Set}$ , jeśli  $A \neq \emptyset \land \bigwedge_{x:A} (x:\underline{Set} \land x \neq \emptyset)$ , to istnieje  $f: \underline{Map}$  taki, że  $\underline{D}(f) = A$  i f(x): x dlu x:A.

Z ніаэпоэсі (9.8) сzęsto komysta się н сеш нукаганіа istnicnia funkcji, khora ртуротраконціс kaidemu zbiowomi zadanej niepustej wdziny niepustych zbiowom joden element.