

Kurz: Matematika DYSKRETNÁ

Form: Cinema

Typ: Online, 14. 04. 2021

Temat: Poradki czysty c.d. (poradkowe skończone)

Przedm.

Nech A skończone zbiór - alfabet, $S(A)$ - skończone
powstaje z A , λ - skończone punkt.

Na $S(A) \cup \{\lambda\}$ definiujemy relację

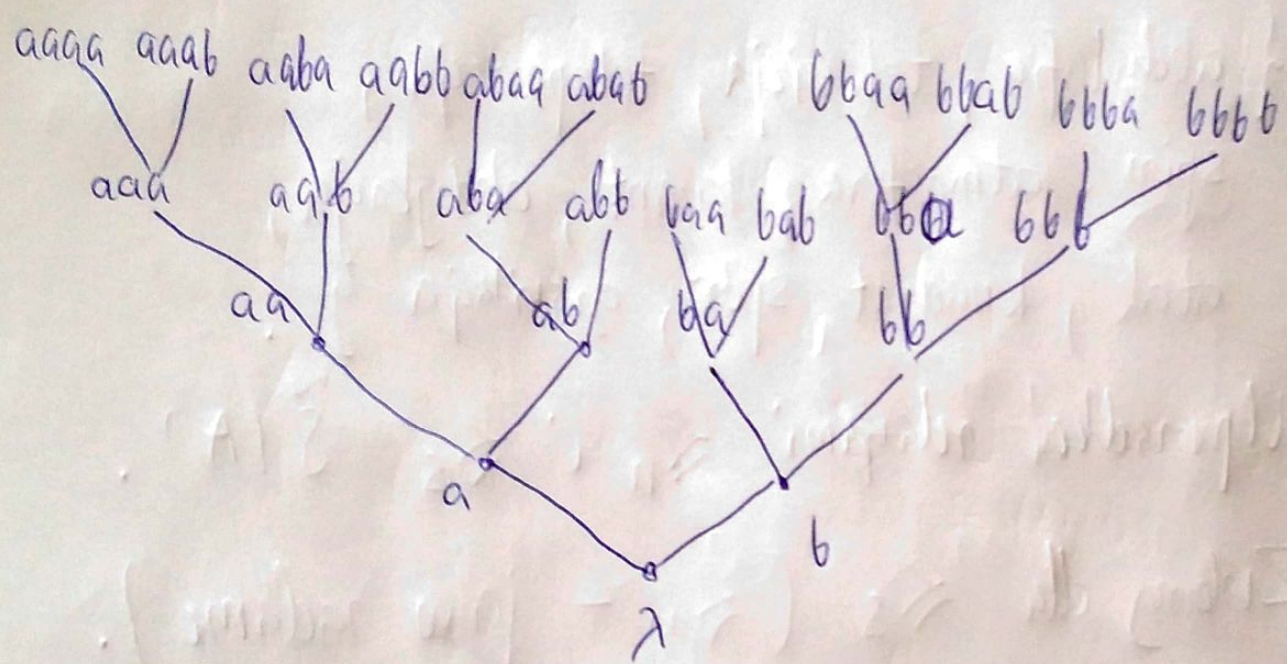
$$\forall s_1, s_2 \in S(A) \cup \{\lambda\} \quad s_1 \preceq_n s_2 \equiv \exists s \in S(A) \cup \{\lambda\} \quad s_1 s = s_2$$

Wtedy, $s_1 \preceq_n s_2$ i $s_2 \preceq_n s_1$ wtedy i tylko wtedy, gdy $s_1 = s_2$
na A . Nie \preceq_n nie jest porządkiem, jeśli $|A| \geq 2$.

Wtedy $A = \{a, b\}$.

Skończony kocha "porządek" diagram Hassego.

ih



Problem 2.

Uzasadmit, \leq_n n' antysymetryczny

Niech dla $S_1, S_2 \in S(A \cup \{x\})$

$$S_1 \leq_n S_2 \wedge S_2 \leq_n S_1$$

Wtedy, z def. relacji $\approx_n \exists s, \tilde{s} \in S(A) \cup \lambda^4$

$$s_2 = s_1 s \quad \wedge \quad s_1 = s_2 \tilde{s}, \text{ czyli}$$

$$s_2 = (s_2 \tilde{s}) s = s_2 (\tilde{s} s)$$

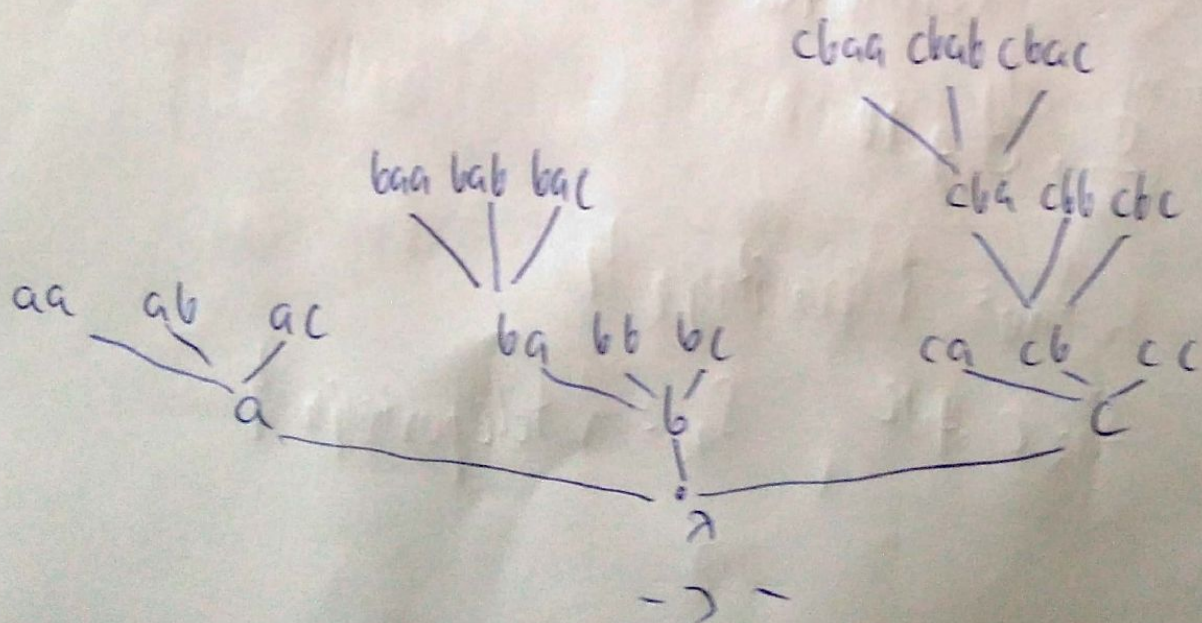
Możemy $\tilde{s} s = \lambda \Rightarrow \tilde{s} = s = \lambda$,

co oznacza, że $s_2 = s_1$.

Problem 3.

Niech teraz $A = \{a, b, c\}$. Podać zarys konstrukcji diagramu Hassego dla relacji \approx_n na

$$S(A) \cup \lambda^4.$$



il.

Problem 4 . (3.1.22 [2007])

Nech A - zbiór wszystkich 3 liter słów budowanych
z liter a, b , gdzie $a < b$.

Należy uporządkować A relacją \leq_L .

Zacznij od predykatów A :

$A = \{aaa, aab, aba, baa, abb, bab, bba, bbb\}$

Zdefiniuj relację \leq_L słowno leksykalnie na słowach "a"
są pierwszymi literami od liter "b".

$\{aaa, aab, aba, abb\}$ $\{baa, bab, bba, bbb\}$

wskazanie tych słów są le, jak w następnym
kole na drugiej stronie są "a"

$\{aaa, aab\}$, $\{aba, abb\}$ $\{baa, bab\}$ $\{bba, bbb\}$

$aaa <_L aab <_L aba <_L abb <_L baa <_L bab <_L bba <_L bbb$

Problem 5.

Binný $B_{in, n}$ - zleidi usmykhi clygd binnich dft. n .

Zatdy, n na dionu λ, α : $0 < \lambda$.

Upomachlen' zleidi $B_{in, n}$ relacya \leq_L .

Pouditani' to upomachne diagrami Messyru

Problem 6.

Na alfabece A z relacya α . pouditani' α_A
budyuy skemich $S(A)$ i na jeyo usmyetrimom
o skem punkte λ, α definy relacya \leq_S .

Jah my poudyem do na dion, n

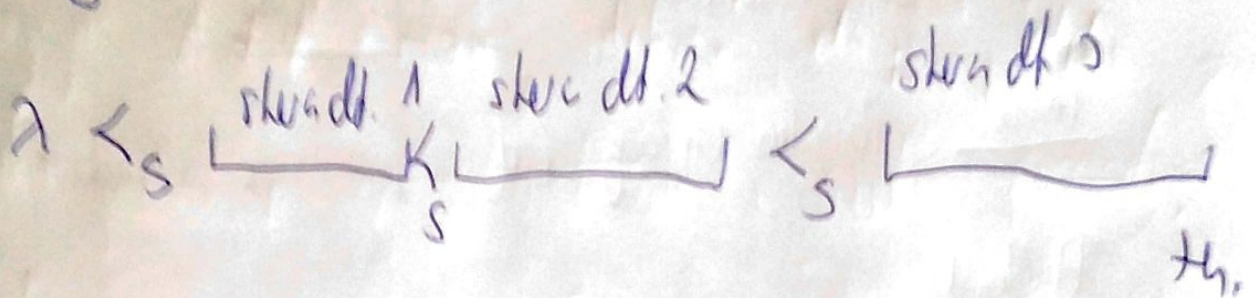
na skemich poudyem popuz jeyo strukturu

$$S(A) = \bigcup_{k \geq 1} A^k, \quad A^k - \text{skem dft. } k$$

Why $\leq_S | A^k \equiv \leq_L^k$ i skem dionu $S(A)$
daly.

Wang $A = 20,74, \quad 0 < A < 1.$

Wang:



skwad. 1

$0 <_s 1$

skwad. 2

$00 <_s 01 <_s 10 <_s 11$

skwad. 3.

$000 <_s 001 <_s 010 <_s 011 <_s 100 <_s$

$101 <_s 110 <_s 111$

Uraja. Pompuhan kan pakane, n' relain $<_n i' <_s$
sa Reftat!

Problem 7

Nech A - alfabet ~~z~~ tuzinich + polske litery.
upomocny "normalmu".

Ze skunila $S(A)$, mybiary podsbornik

$\tilde{S}(A) = \{ \text{abdulafia, televizija, teleportacija,} \\ \text{spin, atmosfera, kwant, abdykacija,} \\ \text{otak, kwadrat, spdr, granitacija} \}$

Uponsdka' relacijami \leq_n i \leq_s $\tilde{S}(A)$.

Zlobimy dla \leq_s (\leq_n - jako zadame).

Kroki 1

$\tilde{S}(A)$ zapisany strukturne (# stary)

Many odpowiedno:

$$S_4 \subset A^4, \text{ gde}$$

$S_4 = \{ \text{spdr, atak, spin} \}$

$$S_5 \subset A^5$$

$S_5 = \{ \text{kwant} \}$

$$S_7 \subset A^7$$

$S_7 = \{ \text{kwadrat} \}$

$$S_9 \subset A^9$$

$S_9 = \{ \text{abelulafin, abdykayn, telemiy'n, atmosfer'n} \}$

$$S_{10} \subset A^{10}$$

$S_{10} = \{ \text{gravitay'n} \}$

$S_{12} \subset A^{12}, S_{12} = \{ \text{teleportay'n} \}$

Kruh?

Ustavný vq. relap \leq_S skv. ze zborem S_k

$S_4 \leq_n \leq_n S_5 \leq_n S_7 \leq_n S_9 \leq_n$

$\leq_n S_{10} \leq_n S_{12}$

Kruh?

Pomocný relap \leq_L^j každý u zborem S_j

np. S_9 :

abdulafia \leq_L^g
" \leq_S

abdykay'a \leq_L^g
" \leq_S

atmosfera \leq_L^g
" \leq_S

\leq_L^g televizja
" \leq_S

Problem 8.

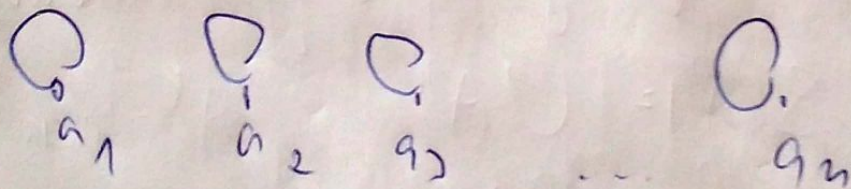
Czy na $A \neq \emptyset$ można zdefiniować relację, która
będzie jednokierunkowa v. równoważna i cyklicznie przemienna?

Rzu.

Oczywiście to problem z wyobrażeniem jednoczynym
własności RS & RA.

Jest to możliwe tylko wtedy, gdy będy mieć
symetryczną ~~nie~~ relację:

$$\text{Niech } A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$



Mamy tutaj: każdy obiekt się jechoedone a_i
n funkcjonalnie 1-element.