

Witalis Domita 393711

1/2

1. Odpowiedź: Nie.

Rozważmy mapę funkcji $f: \{0,1\} \rightarrow \{0,1\}^3$, ie

$$f(0) = 100, \quad f(1) = 010.$$

Teraz $f^*: \{0,1\}^* \rightarrow \{0,1\}^*$

To taka funkcja $f^*(w_1 w_2 \dots w_n) = f(w_1) f(w_2) \dots f(w_n)$
błędnie pomija f^* w f^* utracamiując f^* i f .

Teraz dla rozważmy:

$$a = \lim_{n \rightarrow \infty} f^{*n}(1), \quad b = \lim_{n \rightarrow \infty} f^{*n}(0), \quad a, b \in \Sigma^\omega$$

$(\Sigma = \{0,1\})$

~~$a = 1000100100100100100100$~~

~~to~~

obydwie te granice istnieją (analogicznie do wspomnianych w zadaniu słów Thuego - Morse'a), ale

obydwie słowa a i b są "boundedly repeating", ale

$a \times b$ już nie. $u \leq w$ niekiedy oznacza, że u jest prefiksem

Dow. $a = \lim_{n \rightarrow \infty} f^{*n}(1)$ i $b = \lim_{n \rightarrow \infty} f^{*n}(0)$ istnieją i $\forall c \in \Sigma^\omega$ $f^i(1) < f^{i+1}(1)$ i $f^i(0) < f^{i+1}(0)$.

oczywiście jeśli a i b istnieją, to należą do Σ^ω , bo są nieskończone.

$\forall c \in \{0,1\}^*$ $f^i(c) < f^{i+1}(c)$ wystarczy sprawdzić dla $i=0$, a to zachodzi, bo $1 < 100$ i $0 < 010$,
a wynika z trójczłowej indukcji ($\forall c \in \{0,1\}^* (f^n(c) < f^{n+1}(c) \Rightarrow \forall c \in \{0,1\}^* (f^{n+1}(c) < f^{n+2}(c)))$),
bo każda cała $f^{n+1}(c)$ zostanie wygenerowana z $f^n(c)$ będącego prefiksem $f^{n+1}(c)$.

Witalis Dornitn 393711

(2/2)

1. aib są "boundedly repeating", bo

$n:0$ występują w aib po max 4 pozycje.

oraz jeśli jakiś słowo v występuje w $a, d \in \{a, b\}$ niesk. wiele razy,

to istnieje też takie i, j , że $v = d_1 d_2 \dots d_{i+j}$ oraz

~~Ważne~~ $3^{j+2} < i < 3^{j+4}$; teraz to znaczy, że

powstanie ono ze słowa ~~dluzszego niż większej niż~~

z pozycji $[3^j, \dots, 3^{j+2}]$, więc ~~nie można dowiedzieć~~

~~istnieje~~ indukcyjnie dostajamy, że ~~jest~~ ponieważ słowo, z

którego powstaje v będzie występowało nieładziej

niż B , to v będzie występowało nieładziej niż $3B$.

$a \times b$ nie jest "boundedly repeating", bo ponieważ

~~$f(1)$; $f(0)$~~ $f(1) \times f(0) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, (0,0)$, to

$a \times b$ będzie zawierało dowolnie długie słowa złożone ze znaków $(0,0)$ i $(1,1)$

(bo $(0,0)$ da $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ i $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ itd.) więc mimo, że litera ~~$(0,0)$~~ ^{$(0,0)$} występuje

niekoniecznie wiele razy to ~~jest~~ między jej wystąpieniami będą

dowolnie długie odstępy (złożone z $(0,0)$ i $(1,1)$),

więc $a \times b$ nie jest "boundedly repeating".