

м. Зейгерман 1.

За допомогою [gaya] = [dada] ; [daya]
 [lgad] = [dada]
 [gadl] = [yada]
 [olgd] = [daya]
 [alyp] = [daya]
 [dal] = [dada]

З різних слів: [daya] [dad a] [yada]

~~Зейг 2. Припустимо, що [gozoce] [ketodv].~~

~~Тоді $g = k$, $o = e = d$, $z = t$, $c = d$.~~

~~Тоді інші слова півні:~~

- ~~go to co go to co 1, 2) go to co, 2~~
- ~~got o ce got o co 3) co go ce~~
- ~~4) t e co ce l~~

~~Припустимо, що 3 = 5. 5) t l c o d e~~

~~Тоді $c = t = g$, $o = l = e$. 6) g o y o t o~~

~~Тоді інші слова півні:~~

- ~~1) co co co~~
 - ~~3, 5) ce co co~~
 - ~~4) co ce ce~~
 - ~~6) ce co co~~
- ~~Але 2 слова півні: припустимо. Тоді, $3 \neq 5$.
 Тоді $g = t = c$, $o =$~~

Завд. 2.

Нехай \mathcal{L} становить ма 6 \bar{a} - часові літери.
 Вони \in Тієюм в яких і діють ніже (якщо
 величини \bar{a} \neq звичайн 0). Доведемо, що
 вони всі \in алгебрами. Припустимо протилежне.
 Як роздивимося ч випадки: 3, 4, 5, або 6 \bar{a} .
 (мож. в порядку)

1) 6 \bar{a} - неможливо \neq

2) 5 \bar{a} - можна побачити, що літери існують
 ч по порядку: $\begin{matrix} \emptyset & e \\ e & v \\ v & \varepsilon \\ \varepsilon & 1 \\ 1 & \emptyset \\ \emptyset & 0 \end{matrix}$ Якщо жаме \bar{a} \neq \bar{a} ми
 їх існують: $\begin{matrix} v & \varepsilon \\ \varepsilon & 1 \\ 1 & \emptyset \\ \emptyset & 0 \end{matrix}$ рівні, розберемо випадки

1) 3 літери: очевидно, маєт \bar{a} 5 літер \in рівними
 (звичайн.) Також рівними \in між 5, серед яких \in
 6 та літери.

2) 2 літери та одна через одну: все симетрично,
 $\emptyset e = e v = \varepsilon 1, v \varepsilon = 1 \emptyset = \emptyset 0$.
 $\emptyset = e = \varepsilon = e = v = 1$.
 $v = 1 = \emptyset = \varepsilon = \emptyset = 0$;
 всі \in рівні.
 Аналогічно для 4 \bar{a} .

Задача № 4

Прошу при викладанні в інтернет захистити мою роботу паролем (пароль буде надіслано на вказані під час реєстрації пошту або номер телефону).

Додамо тепер розв'язки для "примитивів"

- $g \bar{J} c$
- $k + d$
- $d k c$
- $+ c c$
- $J d k$
- $g g \bar{J}$

1) Примітимо, що $g \bar{J} c = k + d$
 Якщо $g = k, \bar{J} = k, c = d$. Априорно, $k + d = k + d$.
~~Менше $k + d \neq k + d$.~~
~~1) $k = d \Rightarrow d + d = d + d \Rightarrow d + d = d + d$ чом?~~
~~2) $d + d = k + k$ побачимо f, d, k .
 Очевидно, що $k \neq d$. Чоб отр. 2~~

примитивів завжди накрітено, щоб уявляти 2 імери дуги пілеми, а 3ма імера НЕ дуги означає у 3n смислових. В даному варіанті це неможливо.

2) ~~$g \bar{J} c = d k c, g = d, \bar{J} = k$~~ прим:
 ~~$g \bar{J} c = \bar{J} d k, g = \bar{J} = d, c = k$.~~

Меремимо: $g g c$ 6 ном. варіант:
 $g + g$
 $g c c$
 $g g g$
 $g g g = g c c = g g c \Rightarrow g = c$.
 Вип. 1 $e = v = \epsilon = 1 \neq \emptyset = 0$.
 $g = \bar{J} = d = c = k$.

3) $g \bar{J} c = g g \bar{J} \Rightarrow g = \bar{J} = c$.
 Очевидно, що $g d k \neq k d k \neq d k g$.
 Менше $g d k = g g g \Rightarrow d = g = k = \bar{J} = \epsilon$ - смислових
 $g d k = g g g \Rightarrow g = d = k$, чоб неможливо.

4) ~~$g \neq c = d \neq c \Rightarrow d = g, k = g,$~~

~~Дир: $g \neq c$~~

$g \neq c = d \neq c = d$;

$c = k = g, g = d = d,$

~~$g \neq c$~~
 ~~$c \neq g$~~
 ~~$g \neq c$~~
 ~~$c \neq g$~~
 ~~$g \neq c$~~

Якщо $g = c$, то всі
рівні. $g \neq c \Rightarrow$ немає рівн.

7) Якщо $g \neq c$ рівні, то, за критерієм Діріхле,
вони співпадають