

Dowód: $g(N) = g_N$ Chcemy pokazać, że $g_N = g$

$$g_N(n) = \begin{cases} f(n) & \text{jeśli } n \in M \cup \mathcal{M}' \\ -f(n) & \text{jeśli } n \in \mathcal{M} \setminus N \end{cases} \quad N \subseteq \mathcal{M}$$

$$g_N(n) = \begin{cases} f(n) & \text{jeśli } n \in N \cup \mathcal{M}' \\ -f(n) & \text{jeśli } n \in \mathcal{M} \setminus N \end{cases}$$

\Downarrow def N

$$g_N(n) = \begin{cases} g(n) & \text{jeśli } n \in N \cup \mathcal{M}' \\ g(n) & \text{jeśli } n \in \mathcal{M} \setminus N \end{cases}$$

\Downarrow

$$\forall n \in N \quad g_N(n) = g(n)$$

\Downarrow

$$g_N = g, \quad \text{więc } g(N) = g. \quad \square$$

$g(N)$

Ostatecznie więc g jest bijekcją.

Wielikimy dowolną klasę abstrakcji $[f]$ i pokazaliśmy, że w relacji \sim jest 2^m ciągów, gdzie $0 \leq m < \infty$ było liczbą indeksów wyrazów niezawodnych f .

Zwróćmy uwagę, że nie udało nam się skorzystać z faktu, iż $m < \infty$. Wobec tego musimy rozszerzyć nasze rozumowania na przypadek, w którym $|\mathcal{M}| = \aleph_0$ (wielka już nie może być bo ciąg f ma \aleph_0 wyrazów) i wówczas $[f] = 2^{|\mathcal{M}|} = 2^{\aleph_0} = \mathbb{C}$

Zatem wszystkie możliwe klasy abstrakcji względem relacji \sim mają moc wyrażoną liczbą ze zbioru:

$$\{1, 2, 4, 8, 16, \dots, 0\} = \{2^m : m \in N \cup \{\aleph_0\}\}$$

$$g_N(n) = \begin{cases} f(n) & \text{jeśli } n \in M \cup \mathcal{M}' \\ -f(n) & \text{jeśli } n \in \mathcal{M} \setminus M \end{cases}$$

Przykład jak to działało

$$f = \langle 2, 3, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle$$

$$\mathcal{M} = \{0, 1, 2\}$$

$$M = \{1, 2\}$$

$$g(M) = \langle -2, 3, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle$$

$$N = \{n : f(n) = g(n) \neq 0\}$$

\Downarrow

$$\begin{aligned} &\text{jeśli } i \in \mathcal{M} \setminus N \\ &\text{wówczas } f(i) \neq g(i) \\ &\text{Ale } g \in [f], \\ &\text{więc } f(i) = -g(i) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} f(n) &= 0 \\ g(n) &= 0 \\ n &\in \mathcal{M}' \end{aligned}$$

skoro takie to znaczy, że one są wszędzie takie same