

## 1 Zadanie

### 1.1 Część a

Twierdzę, że funkcja ta nie jest różnowartościowa.

*Dowód.* Zauważmy, że  $f(\{(0, 1)\}) = \{(0, 1)\} \cup \{(1, 0)\} = \{(0, 1), (1, 0)\} = f(\{(0, 1), (1, 0)\})$ . □

### 1.2 Część b

Twierdzę, że ta funkcja nie jest surjektywna.

*Dowód.* Wynika to wprost z części c. □

### 1.3 Część c

Niech  $S$  oznacza zbiór wszystkich relacji symetrycznych w  $\mathbb{N}$ . Twierdzę, że  $f(P(\mathbb{N} \times \mathbb{N})) = S$ .

#### 1.3.1 Dowód, że $f(P(\mathbb{N} \times \mathbb{N})) \subseteq S$

*Dowód.* Niech  $r \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ . Chcemy udowodnić, że  $f(r) = r \cup r^{-1}$  jest symetryczna. Weźmy więc  $(a, b) \in f(r)$ . Wtedy  $(a, b) \in r$  lub  $(a, b) \in r^{-1}$ . W pierwszym przypadku mamy, że  $(b, a) \in r^{-1}$ , w drugim zaś  $(b, a) \in r$ , skąd w obu  $(b, a) \in r \cup r^{-1}$ , czyli  $(b, a) \in f(r)$ . □

#### 1.3.2 Dowód, że $S \subseteq f(P(\mathbb{N} \times \mathbb{N}))$

*Dowód.* Niech  $r \in S$ . Wtedy  $r^{-1} = r$ , czyli  $f(r) = r \cup r^{-1} = r \cup r = r$ , a więc  $r$  jest osiągnięta przez funkcję  $f$ . □

### 1.4 Część d

Niech  $Z$  oznacza zbiór wszystkich relacji zwrotnych w  $\mathbb{N}$ . Twierdzę, że  $f^{-1}(Z) = Z$ .

#### 1.4.1 Dowód, że $f^{-1}(Z) \subseteq Z$

*Dowód.* Weźmy  $r \in f^{-1}(Z)$ . To oznacza, że  $f(r) \in Z$ . Ustalmy dowolne  $a \in \mathbb{N}$ . Wtedy  $(a, a) \in f(r)$  na mocy zwrotności  $f(r)$ . Jednak  $f(r) = r \cup r^{-1}$  więc  $(a, a) \in r$  lub  $(a, a) \in r^{-1}$ . Drugi przypadek daje nam także od razu, że  $(a, a) \in r$  z definicji relacji odwrotnej, a więc w obu przypadkach  $(a, a) \in r$  dla każdego naturalnego  $a$ . Stąd  $r \in Z$ . □

#### 1.4.2 Dowód, że $Z \subseteq f^{-1}(Z)$

*Dowód.* Weźmy  $r \in Z$ . Chcemy pokazać, że  $r \in f^{-1}(Z)$ , czyli że  $f(r) \in Z$ . Ustalmy dowolne  $a \in \mathbb{N}$ . Na mocy zwrotności  $r$  mamy, że  $(a, a) \in r$ . Stąd  $(a, a) \in r \cup r^{-1}$ , czyli  $(a, a) \in f(r)$  dla każdego naturalnego  $a$ . Stąd  $f(r) \in Z$ . □

## 2 Zadanie

Niech  $\varphi : \mathbb{N}^{\mathbb{N}} \rightarrow P(\mathbb{N})$  będzie dane wzorem  $\varphi(f) = f^{-1}(\{2013\})$ .

### 2.1 Część a

*Dowód.* Oczywiście  $R$  jest jądrem przekształcenia  $\varphi$ , a więc jest relacją równoważności. □

## 2.2 Część b

Niech  $f = \lambda x.2013$ . Zauważmy, że  $\varphi(f) = \mathbb{N}$ . Rozpatrzmy jakiegokolwiek  $g \in [f]_R$ . Wtedy mamy, że  $\varphi(g) = \varphi(f)$ , czyli także  $\varphi(g) = \mathbb{N}$ . To zaś oznacza, że dla każdego  $n \in \mathbb{N}$  zachodzi  $n \in \varphi(g) = g^{-1}(\{2013\})$ , czyli  $g(n) \in \{2013\}$ , skąd  $g(n) = 2013$ .

Stąd  $g = \lambda n.2013 = f$ , czyli jedynym elementem  $[f]_R$  jest samo  $f$ , czyli  $[\lambda x.2013]_R = \{\lambda x.2013\}$ .

## 2.3 Część c

Twierdzę, że jest on nieskończony.

*Dowód.* Weźmy dowolne  $S \subseteq \mathbb{N}$  i określmy funkcję  $f_S : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  jako:

$$f_S(n) = \begin{cases} 2013 & \text{gdy } n \in S \\ 42 & \text{gdy } n \notin S \end{cases}$$

Zauważmy, że  $\varphi(f_S) = S$ . Stąd dla różnych wyborów zbioru  $S$  uzyskujemy różne wartości  $\varphi(f_S)$ , czyli różne klasy abstrakcji, gdyż  $R$  jest jądrem  $\varphi$ . Jednak  $S$  można wybrać na nieskończenie wiele sposobów, a więc także klas abstrakcji musi być nieskończenie wiele.  $\square$

## 2.4 Część d

Twierdzę, że jest tylko jedna taka klasa — ta z części b.

*Dowód.* Rozpatrzmy dowolną skończoną klasę abstrakcji  $K$ . Ponieważ  $K$  jest niepusta, to istnieje pewne  $f \in K$ . Zauważmy, że wartość  $\varphi(f)$  nie zależy od wyboru  $f$ , a jedynie od klasy  $K$ .

### 2.4.1 Przypadek $\varphi(f) = \mathbb{N}$

Przypadek ten rozważyliśmy w części b; jest dokładnie jedna klasa abstrakcji, która spełnia ten warunek.

### 2.4.2 Przypadek $\varphi(f) \subsetneq \mathbb{N}$

Istnieje jakieś  $x \in \mathbb{N}$ , że  $x \notin \varphi(f)$ , czyli  $x \notin f^{-1}(\{2013\})$ , czyli  $f(x) \notin \{2013\}$ , czyli  $f(x) \neq 2013$ .

Wyberzmy dowolne  $y \in \mathbb{N} \setminus \{2013\}$  i określmy funkcję  $f_y : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  jako:

$$f_y(n) = \begin{cases} y & \text{gdy } n = x \\ f(n) & \text{gdy } n \neq x \end{cases}$$

Widać, że  $\varphi(f) = \varphi(f_y)$  — funkcje te różnią się jedynie wartością w  $n = x$ , ale zarówno  $f(x) \neq 2013$  jak i  $f_y(x) \neq 2013$ . Stąd  $f_y \in [f]_R$ . Jednak wybór różnych  $y$  powoduje, że funkcje  $f_y$  są różne (różnią się wartością dla  $n = x$ ). Ale przecież  $y$  można wybrać na nieskończenie wiele sposobów, stąd  $[f]_R$  musi być nieskończonej mocy — sprzeczność.  $\square$