

Úloha: Bud'  $\varphi: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  definovaná pro  $k, l \in \mathbb{N}$ :

$$\varphi(k, l) = 2^{k+l} + k. \text{ Pak je } \varphi \text{ permutace!}$$

Důk: Platí  $k+l > k$  pro  $k, l \in \mathbb{N}$ .

$\mathbb{N}^2$  je tedy  $s \in \varphi(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$ . Hledáme  $k, l \in \mathbb{N}$  tak, že  $s = \varphi(k, l)$  a zároveň chceme ukázat, že žádná  $k, l$  jsou jedina!

Najdeme nejmenší  $r \in \mathbb{N}$  takové, že  $2^r < s \leq 2^{r+1}$ .

Existuje, protože  $s \in \varphi(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$  a tedy  $s \geq 4$ .

- Pro všechna  $k, l \in \mathbb{N}$  splývající  $\varphi(k, l) = s$  musí platit

$$r = k+l. \text{ Dříve nemůže být } k+l > r. \text{ Pak by bylo}$$

$$\text{možné spíše } s \leq 2^{r+1} < 2^{r+1} < 2^{r+1} + k = s.$$

Také nemůže nastat  $k+l < r$ . Pak by totiž platilo

$$2^{k+l} \leq 2^{r-1} < 2^r < s \text{ a } k = s - 2^{k+l} > 2^r - 2^{r-1} = 2^{r-1} \geq 2^{k+l} > 2^{k+l}.$$

To vede ke sporu s výše uvedeným  $\forall k \in \mathbb{N}: k < 2^k$ , který se snadno ověří matematickou indukcí.

- Najmí-li nějaká množina  $k = s - 2^r$  a  $l = r - k$ . ⊥

Průběh: Všimněte si, že inverzní  $\varphi$  nemáme: např.  $\varphi^{-1}(3) = \emptyset$

$$\varphi^{-1}(15) = \emptyset$$

- Příklad:  $s \in \varphi(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$ , pokud  $s \geq 5 \wedge r - k > 0$ ,  
( $r$  s oddělením)

- $\psi(k, l) := 2^k 3^l$  je další zobrazení  $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , které je permutace!