

Robocze oznaczenie:

$$\text{Bij}(A, B) = \{f \in B^A : f \text{ jest bijekcją między } A \text{ i } B\}$$

Tw. Jeśli A i B są skończone i $|A| = |B|$, to

$$|\text{Bij}(A, B)| = n!$$

$$\begin{cases} 0! = 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} n \geq 1 : n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n \quad \left(= \prod_{k=1}^n k \right) \end{cases}$$

Uwaga: $\text{Bij}(\emptyset, \emptyset) = \{\emptyset\}$

$$|\text{Bij}(\emptyset, \emptyset)| = 1 = 0!$$

D-d. (ind. mat.)₀ (n=1)

$$\text{Bij}(\{a\}, \{b\}) = \{ \{(a,b)\} \} \leftarrow \text{OK}$$

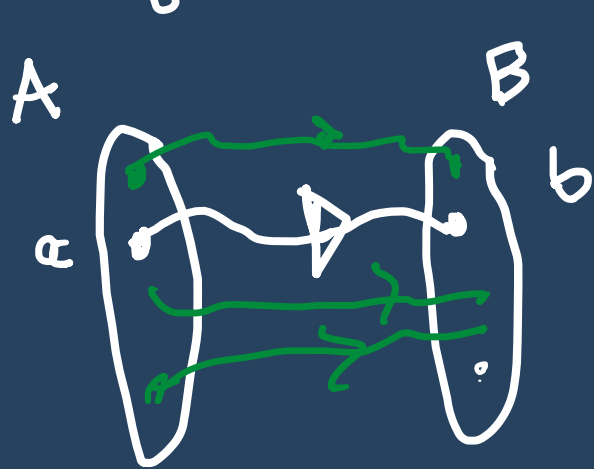
• Zał. że dla $n \in \mathbb{N}$ tw. jest prawdziwe.

zał. że $|A| = |B| = n+1$.

Ustalamy $a \in A$

te zbliży się
wzrost. dla różnych
b.

$$\text{Bij}(A, B) = \bigcup_{b \in B} \{ f \in \text{Bij}(A, B) : f(a) = b \}$$



$$= \bigcup_{b \in B} \{ \{(a,b)\} \cup h : h \in \text{Bij}(A \setminus \{a\}, B \setminus \{b\}) \}$$

Uwaga: • A, B - nie są disjoint
skłócić $\rightarrow |A \cup B| = |A| + |B|$

• A_1, \dots, A_k - parami rozłączne, skończone

$$\Rightarrow |A_1 \cup \dots \cup A_k| = |A_1| + |A_2| + \dots + |A_k|$$

tu też potrzebna jest indukcja (po k ; zaczynaemy od $k=2$) ZADANIE

$$\begin{aligned} |B_{ij}(A, B)| &= \sum_{b \in B} \left| \left\{ \{a, b\} \cup h : h \in B_{ij}(A \setminus \{a\}, B \setminus \{b\}) \right\} \right| \\ &= \sum_{b \in B} |B_{ij}(A \setminus \{a\}, B \setminus \{b\})| \stackrel{\text{zał. ind.}}{=} \sum_{b \in B} n! = |B| \cdot n! \\ &= (n+1) \cdot n! = (n+1)! \quad \square \end{aligned}$$

\curvearrowright n -elem \curvearrowright

wniosek. $|\text{Sym}(A)| = |A|!$ A -skłóć

$$\text{Sym}(A) = \text{Bij}(A, A)$$

Tw. Niech A, B są skłóć, $|A| = |B|$.
Niech $f: A \rightarrow B$. Wtedy nast.

wow. są równ:

$$(1) f: A \xrightarrow{1-1} B$$

$$(2) f: A \xrightarrow{\text{na}} B$$

(P) $A = B = \mathbb{N}$; $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$; $f(n) = n+1$.

• f jest 1-1

• f nie jest "na"

D-d. (ind. wo $|A| = |B| = n$.

• dla $n = 0$: OK

• natomiast dla n jest OK.

$|A| = |B| = n+1$.

(1) \rightarrow (2) $f: A \rightarrow B$ jest 1-1

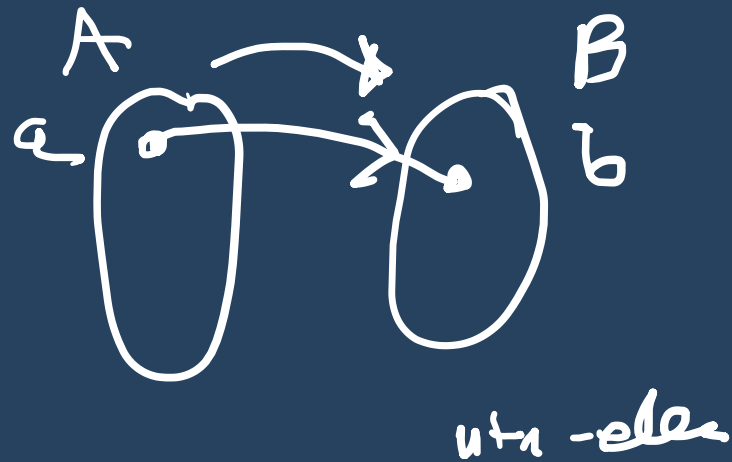
wzemy $a \in A$, wtedy $b = f(a)$.

Wtedy $f^* = f \upharpoonright (A \setminus \{a\})$.

$f^*: A \setminus \{a\} \rightarrow B \setminus \{b\}$ // bo f jest 1-1

wtedy f^* jest "na". // natomiast

wtedy f jest "na".



(2) \rightarrow (1) roz. ie $f: A \xrightarrow{\text{nie}} B$

ustalony $b \in B$.

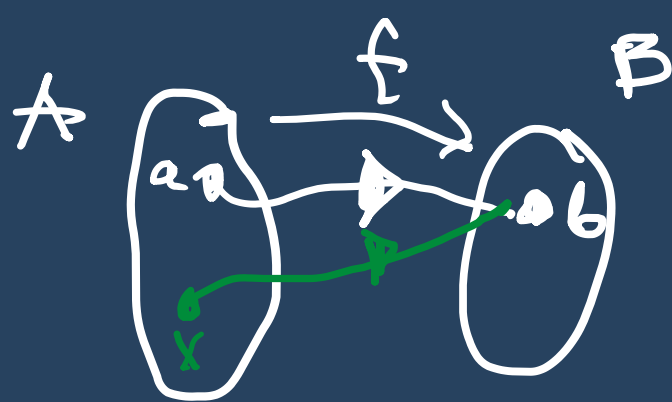
Jest $a \in A$ t. ie $f(a) = b$

$$f^* = f \upharpoonright (A \setminus \{a\})$$

$$f^*: A \setminus \{a\} \longrightarrow B$$

Czy może być $b \in \text{rng}(f^*)$?

Dość. po prostu nie.



ZASADA SZUFLADKOWA DIRICHLETA

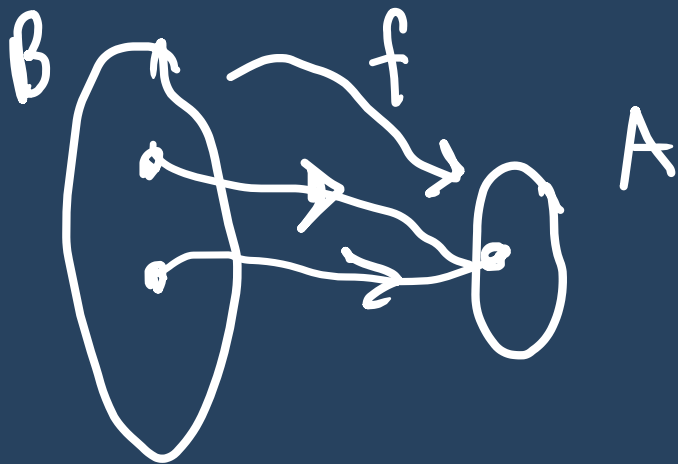
Tw. Zał. że A, B są skończone,

$|A| < |B|$ oraz, że $f: B \rightarrow A$. Wtedy

są dwa różne $b_1, b_2 \in B$ ($b_1 \neq b_2$) t. że

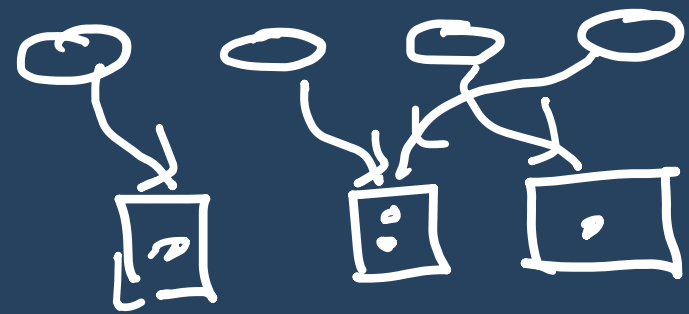
$$f(b_1) = f(b_2)$$

} f nie
jest 1-1



Zasada gołębnika

gołębniaki



goł.

D-2. Ind. wo $n = |A|$.

Możemy założyć, że $|B| = n + 1$.

• dla $n = 1$: $A = \{a\}$, $B = \{b_1, b_2\}$

$f = \{(b_1, a), (b_2, a)\}$.

Jest ok.

• natomiast dla n jest ok. Niech $|A| = n + 1$
 oraz $|B| = n + 2$. $f: B \rightarrow A$. Weźmy

$b \in B$.

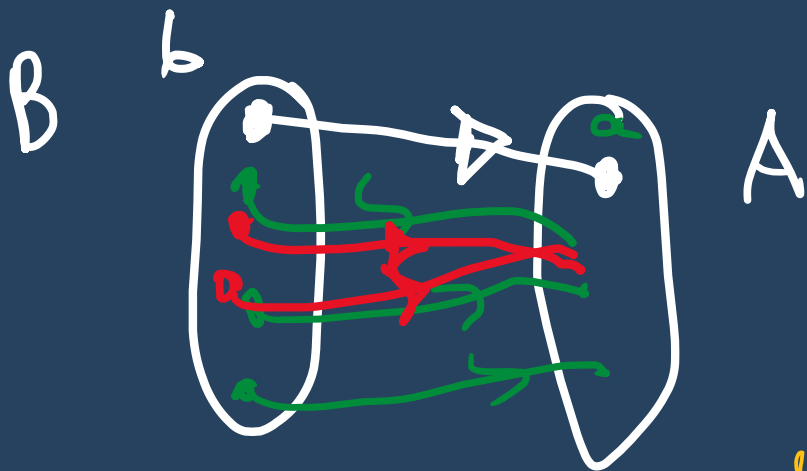
wtedy $f(b) = a \in A$.

Łatwo jest zobaczyć, że $(\forall x \in B)(x \neq b \rightarrow f(x) \neq a)$

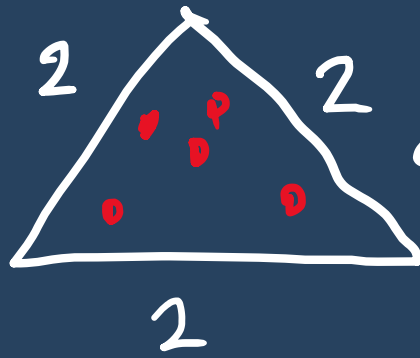
$f^* = f \upharpoonright (B \setminus \{b\})$

$\leftarrow n$ elementów

$n+1$ elementów $f^*: B \setminus \{b\} \rightarrow A \setminus \{a\}$ \square



(P)

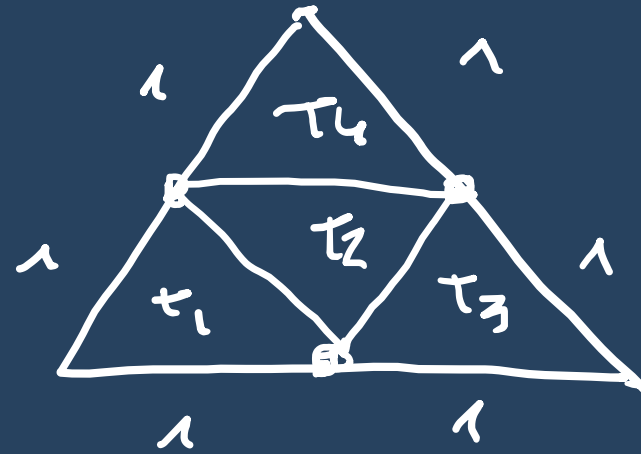


T - trójkąt równob. o boku równym 2

Mamy $P_1, P_2, P_3, P_4, P_5 \in T$

TEZA: $\exists i < j$ takie $\&$ $odl(P_i, P_j) \leq 1$

Każde P_i wpada do z któregoś z trójkątów $\{1, 2, 3, 4, 5\} \rightarrow \{1, 2, 3, 4\}$



Zadanie
 $odl(P, Q) \leq 1$

(P) Wzł. i.e. x_1, \dots, x_n są liczbami naturalnymi. Istnieje $S \subseteq \{1, \dots, n\}$ t.i.e. $S \neq \emptyset$ i $n \mid \sum_{i \in S} x_i$.

D-d. $s_k = (x_1 + \dots + x_k) \bmod n; k = 1, \dots, n$

- jeśli jest k t.i.e. $s_k = 0$ to KONIEC
- wł. i.e. dla $k = 1, \dots, n$ mamy $s_k \neq 0$.

$$s_k \in \{1, \dots, n-1\}$$

~~+~~ są różne $k < l$ $s_k = s_l = r$

$$S_k = v \equiv (x_1 + \dots + x_k) \pmod{n} = v$$

$$\equiv x_1 + \dots + x_k = \alpha \cdot n + v$$

$$S_l = v \equiv x_1 + \dots + x_l = \beta \cdot n + v$$

$(k < l)$

$$(x_1 + \dots + x_l) - (x_1 + \dots + x_k) = (\beta - \alpha) \cdot n$$

\parallel

$$x_{k+1} + x_{k+2} + \dots + x_l$$

□

Tw. Zest. (X, \leq) jest dobrym
porządkiem. Nie istnieje funkcja
 $f: \mathbb{N} \rightarrow X$ t. $(\forall u \in \mathbb{N}) (f(u+1) < f(u))$

$$(\forall u \in \mathbb{N}) (f(u+1) < f(u))$$

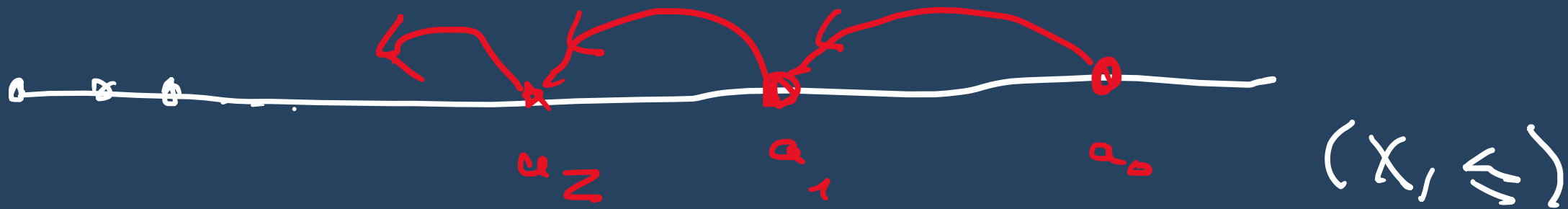
D-d. Zest. $f: \mathbb{N} \rightarrow X$ i $(\forall u) (f(u+1) < f(u))$

niech $A = \text{rng}(f) = \{f(u) : u \in \mathbb{N}\}$

wtedy $A \neq \emptyset$. Jest $a \in A$ t. $(\forall x \in A) (a \leq x)$

Jest $n_0 \in \mathbb{N}$ t. $a = f(n_0)$. ~~ka~~ wtedy

$$A \ni f(n_0+1) < f(n_0) = a \quad \text{sprzeczność.}$$



||
~ 0

to może robić tylko skończonie
wiele razy

FAKT: ta własność (\mathbb{N}, \leq) jest równoważną
dobremu uporządk. (\mathbb{N}, \leq) .

Rekurencyjny dowód

stopniowy taki warunek indukcyjny:

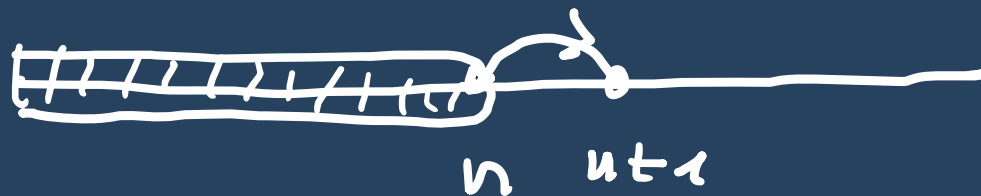
$$\begin{cases} \bullet \varphi(0) \\ \bullet (\forall n) ((\forall k < n) \varphi(k)) \rightarrow \varphi(n) \end{cases}$$

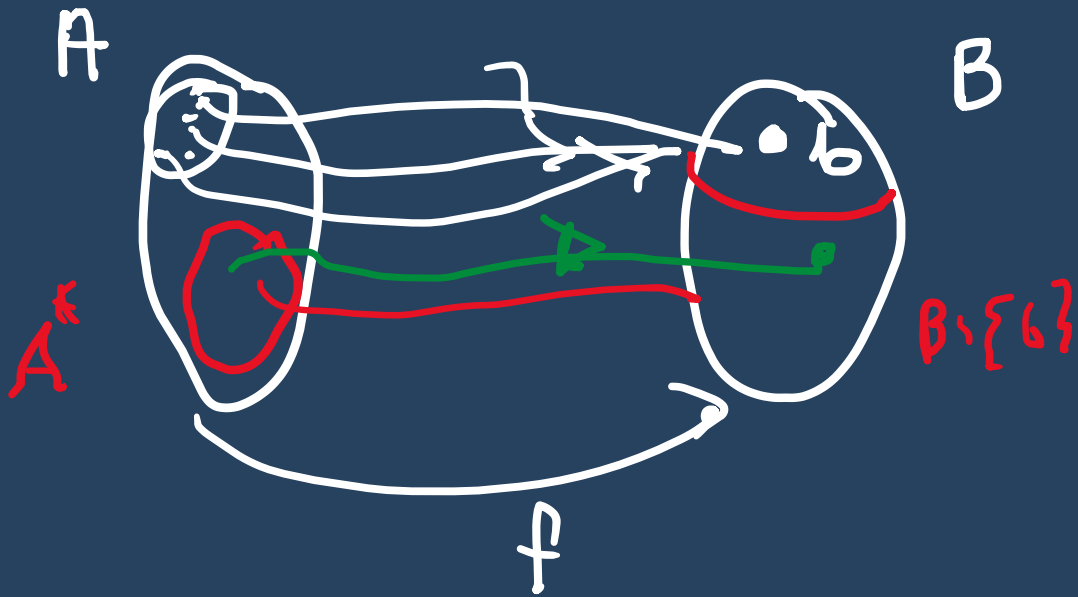
$(\forall n) \varphi(n)$.

STROND.
IND



Zmowa





$$|A| = |B| = n + 1$$

Annahme $b \in B$

$$A^* = A \setminus f^{-1}(\{b\})$$

$$|f^{-1}(\{b\})| \geq 2$$

$$f^* = f \upharpoonright A^*$$

$$f^* : A^* \xrightarrow[1-1]{\text{inj}} \text{rng}(f^*) \subseteq B \setminus \{b\} \quad \leftarrow \text{not. inj}$$

$$|A^*| \leq n - 1$$

$$B = \{b\} \cup \text{rng}(f^*)$$

$$|\text{rng}(f^*)| = |A^*|$$

$$|B| = 1 + |\text{rng}(f^*)| \leq 1 + (n - 1)$$

$$= n$$

□

P

```
int gcd(int x, int y) {  
    while (x != y) {  
        if (x > y) { x = x - y; }  
        else { y = y - x; }  
    }  
    return x;  
}
```