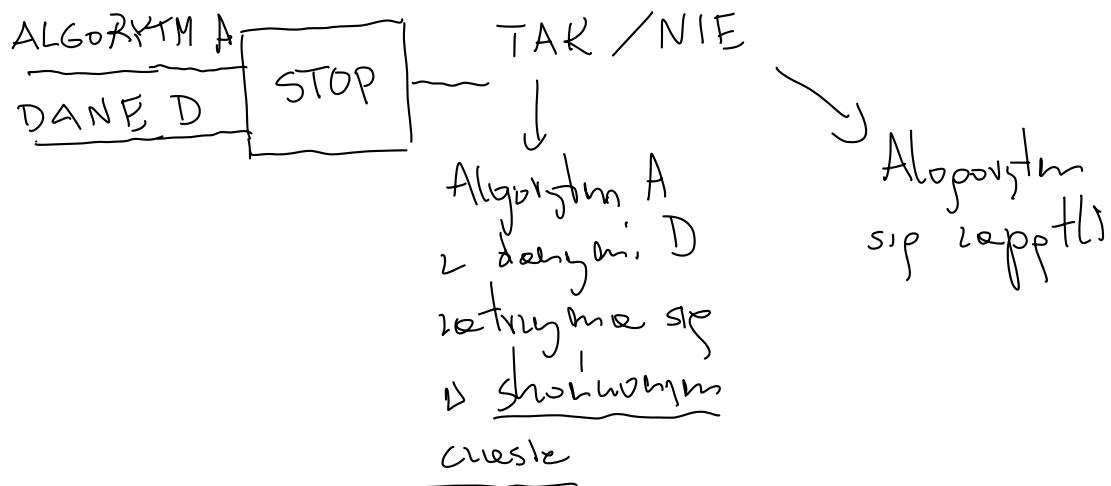


$$A = \{ B : B \notin B \} \quad \boxed{A \in A ?}$$

Problem STOPU



Let'simy, ie
→ $\text{STOP}(A, D) \rightarrow \text{TAK/NIE}$
istneje.

$T(X)$:

if $\text{STOP}(X, X)$:

while TRUE,

Czy $T(T)$ algorytm sig u shuchowym crestie?

$\text{TAK} \Rightarrow \text{STOP}(T, T)$ jest fetsiem $\Rightarrow T(T)$ zapptle sig.
sprzeciwido.

$\text{NIE} \Rightarrow \text{STOP}(T, T)$ jest prawdo $\Rightarrow T(T)$ algorytmie sig
sprzeciwido.

Wnioski: STOP nie istnieje! \square

Alan Turing (1936r.)

Relacpe

Student, Predmety
 (student, predmet)
 :
 } reloace

$$\boxed{(128, 13)}$$

Vyklonky, lesoby
 (vyklyonky, lesob)
 :
 } reloace

Miasto, Miasto
 (miasto 1, miasto 2)
 :
 } reloace

X, Y - zbiory

$R \subset X \times Y$
 \uparrow
 reloace

$x \in X, y \in Y$

$\boxed{(x, y) \in R} \leftarrow x \text{ jest } \cup \text{reloacj} \text{ z } y$

\downarrow

$$X = \mathbb{R} \quad Y = \mathbb{R}$$

$x R y$

$\leq = \{(x, y) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} : x \text{ jest mniejsze od } y\}$

$$\boxed{(2, 3) \in \leq} \Rightarrow 2 \leq 3$$

Własności relacji

$$X = Y \quad R \subset X \times X$$

• ZWROTNOŚĆ

$$\bigwedge_{x} x R x$$

$$\left\{ (x, x) \in R \right\} \leq \text{jest zwrotne}$$

• SYMETRIA i NIE

$$\bigwedge_{x, y} x R y \Rightarrow y R x$$

• ANTYSYMETRYCZNOŚĆ

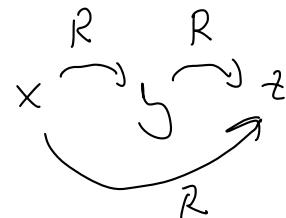
$$\bigwedge_{x, y} (x R y \wedge y R x) \Rightarrow x = y$$

• PRZECZODOŁNIOŚĆ

$$\bigwedge_{x, y, z} (x R y \wedge y R z) \Rightarrow x R z$$

• SPŁUGNOŚĆ

$$\bigwedge_{x, y} x R y \vee y R x$$



1) $X = R$

$$R = \leq \quad \leftarrow \quad x \leq x$$

$$x \leq y \wedge y \leq x \Rightarrow x = y$$

$$x \leq y \wedge y \leq z \Rightarrow x \leq z$$

$$x \leq y \vee y \leq x$$

jest zwrotne, antisym., przedolne i spługa.

$$2) X = \mathbb{R}, R = \underset{,}{=} \quad R = \{(x, x) : x \in \mathbb{R}\}$$

$$3) X = \mathbb{N}, R = \mid$$

$a, b \in \mathbb{N}$ $a \mid b \leftarrow a \text{ dzieli } b$
 b jest podzielne przez a

$$a \mid b \Leftrightarrow \bigvee_{k \in \mathbb{Z}} b = ka$$

$$1. \ a \mid a$$

$$\bullet \ a \mid b \stackrel{?}{\Rightarrow} b \mid a \quad 2 \mid 4 \quad \neg(4 \mid 2)$$

$$\bullet \ a \mid b \wedge b \mid c \stackrel{?}{\Rightarrow} c = b$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow & \downarrow & \\ \bigvee_k b = ka & \bigvee_m a = mb & b = a \quad a = b \\ k & m & \end{array}$$

$$b = ka = km \cdot a$$

$$\cancel{b} \left(1 - km\right) = 0$$

$$\cancel{b} \quad \cancel{0} \quad 1 - km = 0$$

$$km = 1$$

$$k = m = 1$$

$$\bullet \ a \mid b \wedge b \mid c \stackrel{?}{\Rightarrow} a \mid c$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow & \downarrow & \\ \bigvee_k b = ka & \bigvee_m c = mb & \Rightarrow c = mb = m(ka) = \boxed{(mk)a} \end{array}$$

$$\alpha/b \vee b/\alpha$$

$$\cancel{2/3} \quad \cancel{3/2}$$

| jest zunotne | antisym. + predordna }

Relacje porządku

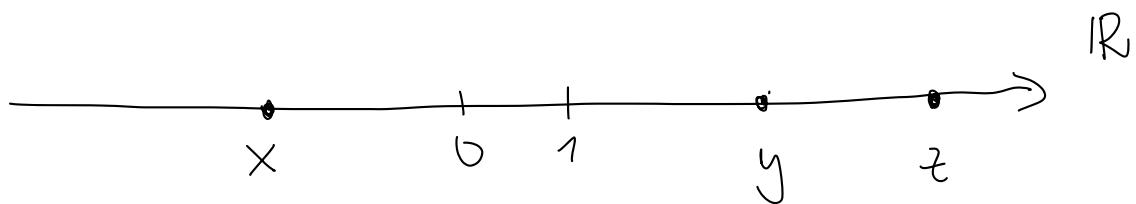
$$X, R \subset X \times X$$

R jest relacją (ciszcionej) porządku, jeśli
jest:

- zunotne, (R, \leq)
- antisymetryczne, (N, I)
- predordna.

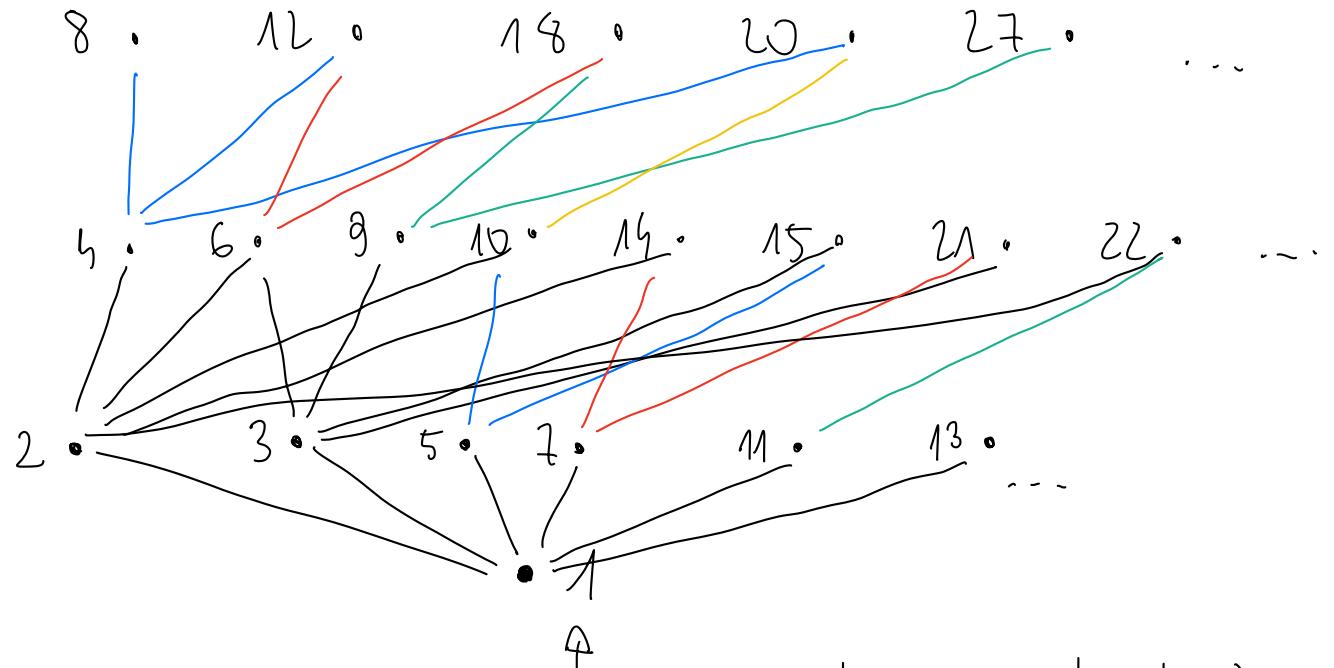
Jeśli R jest rel. ciszcionej porządku i jest dodatkowo spójne, to R nazywamy relacją porządku liniowego (lub całkowitego).

$(R, \leq) \leftarrow$ porządek liniowy



$$x \leq y$$

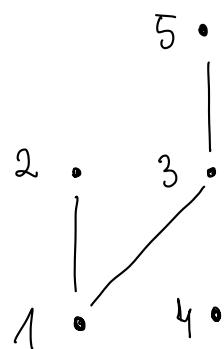
(N, I)



`sort(liste, key = ...)`

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$R = \{(1,1), (2,2), (3,3), (4,4), (5,5), (1,2), (1,3), (1,5), (3,5)\}$$



Element myślnikowe \leq

$X, \{$ - rel. pogodna $x R y \rightsquigarrow x \{ y$

- el. minimalne

$x \in X :$

$$\bigwedge_{y \in X} y \{ x \Rightarrow y = x$$

- el. metasymetralne

$x \in X :$

$$\bigwedge_{y \in X} x \{ y \Rightarrow y = x$$

- el. negatryfikaty

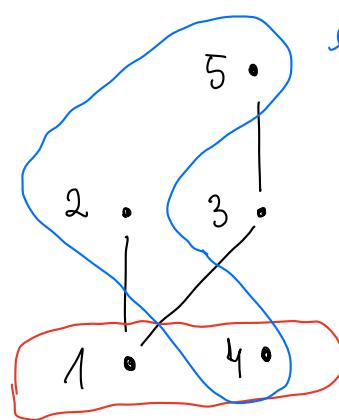
$x \in X :$

$$\bigwedge_{y \in X} x \{ y$$

- el. negatyfikaty

$x \in X :$

$$\bigwedge_{y \in X} y \{ x$$



el. metasymetralne

Brak el.

negat. i negr.

el. minimalne