

Tu. o dělení \rightarrow rest p

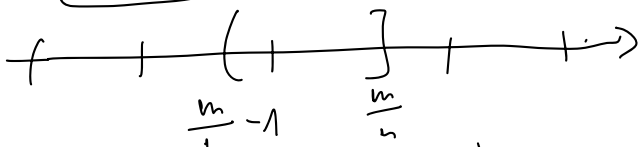
$$\begin{array}{ccc} \wedge & \wedge & \vee! \\ m \in \mathbb{Z} & n \in \mathbb{N} & q, r \in \mathbb{Z} \end{array}$$

$$r \in \{0, 1, \dots, n-1\}$$

$$m = qn + r$$

1) Istnienie

$$\left[\frac{m}{n} - 1, \frac{m}{n} \right]$$



Istnieje dokładnie jedno $q \in \mathbb{Z}$ które należy do $\left[\frac{m}{n} - 1, \frac{m}{n} \right]$.

$$r := m - qn$$

$$qn + r = qn + (m - qn) = m$$

$$\frac{m}{n} - 1 < q \leq \frac{m}{n} \quad | \cdot n$$

$$m - n < qn \leq m \quad | -m$$

$$-n < qn - m \leq 0 \quad | \cdot (-1)$$

$$0 \leq \underbrace{m - qn}_r < n$$

2) Jedyność

Zaświadczyć, że

$$m = \underline{qn + r} = \underline{q'n + r'},$$

gdzie $q, q' \in \mathbb{Z}$, $r, r' \in \{0, 1, \dots, n-1\}$

$$qn + r - (q'n + r') = 0$$

$$(q - q')n + (r - r') = 0$$

$$(q - q')n = \underline{r' - r}$$

$$\Downarrow$$

$$n \mid r' - r$$

$$-n < -(n-1) \leq \underline{r' - r} \leq n-1 < n$$

$$\Downarrow$$

$$r' - r = 0 \Rightarrow \underline{r' = r}$$

$$(q - q')n = 0$$

$$q - q' = 0 \Rightarrow \underline{q' = q}$$

/, %
//

IN: $m \geq 0$, $n \geq 1$

OUT: $q, r \in \mathbb{Z}$, $r \in \{0, 1, \dots, n-1\}$

$q = 0$

$r = m$

while $r \geq n$ Q

$q \leftarrow q + 1$
 $r \leftarrow r - n$ S

$m = qn + r$
 $\wedge r \geq 0$

S

$m = qn + r$
 $\wedge r \geq 0$

$m = qn + r$
 $r \in \{0, 1, \dots, n-1\}$

1) Dlaczego program się kończy?

$r \leftarrow r - n$
W każdym obrocie r zmniejsza się o ≥ 1 ,
nigdy po pewnej liczbie kroków r będzie $< n$.

2) NIEZMIENNIK

$m = qn + r \wedge r \geq 0$ (*)

- przed wejściem do pętli (*) zachodzi.

- jeśli (*) było prawdziwe przed wykonaniem S,
to jest prawdziwe po wykonaniu S.

$m = qn + r \Rightarrow m = (q+1)n + r - n$

3) Po zakończeniu mamy

$[m = qn + r \wedge r \geq 0] \wedge \neg(r \geq n)$
(*) Q

$r < n$

Inne metody

1) Dzielone pisemne

2) n^{-1} , Algorytm Newtona-Raphsona

$$f(x) = 0.$$

/ %

Największy wspólny dzielnik

$m, n \in \mathbb{Z}$, $m \neq 0 \vee n \neq 0$

1) $1 \mid m$ i $1 \mid n$

2) Przynajmniej jedno z m lub n ma skończone wiele dzielników.

3) Zbiór wspólnych dzielników m i n jest skończony.

4) $\text{NWD}(m, n) \leftarrow$ największe liczba w zbiorze wspólnych dzielników

$$\text{NWD}(m, n) = \text{gcd}(m, n) = (m, n)$$

$$\text{NWD}(660, 525) = 3 \cdot 5 = \underline{15}$$

$$660 = 2 \cdot 330 = 2 \cdot 2 \cdot 165 = 2 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 55 = 2 \cdot 2 \cdot \boxed{3} \cdot \boxed{5} \cdot 11$$

$$525 = 3 \cdot 175 = 3 \cdot 5 \cdot 35 = \boxed{3} \cdot \boxed{5} \cdot 5 \cdot 7$$

Algorithm Euklidesa

$$\text{NWD}(m, n) \rightsquigarrow \text{NWD}(m', n')$$

$$m \geq n$$

$$\text{NWD}(m, n) = \text{NWD}(m - n, n)$$

$$d \mid m \wedge d \mid n \quad (\Rightarrow) \quad d \mid \underbrace{m - n}_{kd'' - ld} \wedge d \mid n$$

$$d \mid m - n \wedge d \mid n \quad (\Rightarrow) \quad \begin{aligned} m - n &= kd \\ m &= kd + n \\ m &= kd + ld = (k+l)d \end{aligned} \Rightarrow d \mid m \wedge d \mid n$$

Th. Euklidesa.

$$m \geq 0, n \geq 1$$

$$\text{NWD}(m, n) = \text{NWD}(n, m \bmod n)$$

$$\begin{aligned} \text{NWD}(m, n) &= \text{NWD}(qn + r, n) = \text{NWD}(q \cdot n + r, n) = \\ &= \text{NWD}(1 \cdot n + r, n) = \text{NWD}(r, n) = \text{NWD}(m \bmod n, n) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{NWD}(660, 525) &= \text{NWD}(525, 135) = \text{NWD}(135, 120) = \\ &= \text{NWD}(120, 15) = \text{NWD}(15, 0) \end{aligned}$$

$$\bigwedge_{m \in \mathbb{N}} \text{NWD}(m, 0) = m.$$

$$\begin{array}{r} 660 \\ 525 \\ 135 \\ 120 \\ \boxed{15} \leftarrow \text{NWD} \\ 0 \end{array}$$

$$\text{NWD}(17017, 6783) = 119$$

$$\begin{array}{r} 17017 \\ 6783 \\ 3451 \\ 3332 \\ \hline 1119 \\ \hline 0 \end{array}$$

NWD

$$\begin{array}{r} 11 \\ 6783 \\ 2 \\ \hline 13566 \\ 119 \\ 28 \\ \hline 952 \\ 238 \\ \hline 3332 \end{array}$$

/		%
	1	

