

## Algorytm Euklidesa

Najmniejsza wspólna wielokrotność NWW dwóch liczb naturalnych  $a$  i  $b$ , to najmniejsza z liczb naturalnych, które są podzielne przez  $a$  i przez  $b$ . Oznaczana jest jako  $NWW(a, b)$ .

Największy wspólny dzielnik NWD dwóch liczb naturalnych  $a$  i  $b$ , to największa z liczb naturalnych, które są podzielne przez  $a$  i przez  $b$ . Oznaczany jest jako  $NWD(a, b)$ .

Między NWW a NWD zachodzi związek:

$$NWW = \frac{a \cdot b}{NWD(a, b)}$$

NWD można wyznaczyć obliczając wszystkie kolejne dzielniki i wybierając największy, wspólny dla obu liczb. Jest to jednak metoda pracochłonna i w praktyce stosuje się algorytm Euklidesa, który może być zrealizowany na dwa sposoby – pierwszy (szybszy) wykorzystujący dzielenie z resztą, a drugi (wolniejszy) odejmowanie.

### Przykład

Zaprojektuj algorytm wyznaczający NWD i wykorzystujący dzielenie z resztą. Zadanie wykonaj w formie listy kroków oraz schematu blokowego. Sporządź specyfikację algorytmu. Sprawdź działanie algorytmu dla  $a = 49$  i  $b = 84$ .

### Specyfikacja:

Dane:

$a, b, r$  – liczby naturalne większe od zera

Wynik:

$NWD(a, b)$  – liczba naturalna

### Lista kroków:

1. Wczytaj dwie liczby naturalne  $a$  i  $b$  większe od zera.
2. Dopóki  $b > 0$ , powtarzaj wyznaczanie reszty  $r$  z dzielenia całkowitego  $a$  przez  $b$ , po czym jako nową dzielną  $a$  przyjmij liczbę  $b$ , a w charakterze nowego dzielnika  $b$  przyjmij liczbę  $r$ .
3. Wypisz  $NWD(a, b)$  jako liczbę  $a$ .

### Uwaga:

Na schematach blokowych operację uzyskiwania reszty z dzielenia całkowitego oznacza się jako „mod” lub symbolem „%”, czyli  $r := a \bmod b$  lub  $r := a \% b$ .

### Testowanie algorytmu na przykładowych liczbach

a	b	cc	r
49	: 84	= 0	49
84	: 49	= 1	35
49	: 35	= 1	14
35	: 14	= 2	7
14	: 7	= 2	0
7	: 0		STOP

### Uwaga:

$$a = cc \cdot b + r$$

### Schemat blokowy algorytmu Euklidesa

