

# MDM Lista 4

Weronika Jakimowicz

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
X	X	-	X	-	-	X	X	-	-	-	-	-	-	-

## ZAD 1.

Na początku warto zauważyć, że

$$\text{lcm}(n, m) = \frac{nm}{\text{gcd}(n, m)}.$$

Jeśli liczby są wystarczająco duże, może okazać się, że iloczyn  $nm$  przekracza górny zakres liczb całkowitych języka z jakiego korzystamy. Żeby temu zapobiedz, możemy podzielić większą z nich przez  $\text{gcd}(n, m)$  i dopiero wynik pomnożyć przez mniejszą z liczb.

Algorytm napisany w języku Python.

```
1 # funkcja obliczająca gcd na podstawie algorytmu Euklidesa
2 def gcd(n, m):
3     if m == 0: return n
4     else: return gcd(m, n % m)
5
6
7 def lcm(n, m):
8     div = gcd(n, m)
9
10    # wybranie większej z liczb n,m
11    mx = m
12    mn = n
13
14    if n > m:
15        mn = m
16        mx = n
17
18    # dzielimy większą liczbę, żeby na pewno po pomnożeniu nie wyjść poza zakres
19    mx = mx / div
20
21    # tak naprawdę zwracam (n*m)/gcd(n,m)
22    return mn * mx
```

## ZAD 2.

Zauważmy, że

$$\text{gcd}(a, b, c, d) = \text{gcd}(\text{gcd}(a, b), c, d) = \text{gcd}(\text{gcd}(a, b), \text{gcd}(c, d))$$

czyli listę liczb całkowitych  $m_i$  możemy za każdym razem dzielić na pół aż dojdziemy do momentu kiedy mamy listy 2 lub 1 elementowe. Zakładamy, że  $\text{gcd}(a) = a$ .

Poniższy algorytm, napisany w Pythonie, jest analogiczny do merge sort, gdzie dzielimy listę na podlisty o podobnym rozmiarze i wykonujemy na nich operacje, po czym łączymy je z powrotem w całość.

```
1 # implementacja algorytmu Euklidesa jak w Zad 1.
2 def euclid(n, m):
3     if m == 0: return n
4     else: return euclid(m, n % m)
5
6 def gcd(k, M):
```

```

7     if k == 1: return M[0] # gcd(a) = a
8     if k == 2: return euclid(M[0], M[1]) # mamy liste dwuelementowa
9
10    else:
11        # na poczatku rozbijamy liste na dwie podlisty: L i R
12        L = []
13        R = []
14
15        i = 0
16        while i < k//2:
17            L.append(M[i])
18            i += 1
19        while i < k:
20            R.append(M[i])
21            i += 1
22
23        # gcd(M) to gcd(L, R) - analogicznie jak w merge sort
24        return gcd(2, [gcd(k//2, L), gcd(k-k//2, R)])

```

### ZAD 3.

Zacznijmy od  $k=2$ . Szukamy  $x_1, x_2$  takich, że

$$x_1 m_1 + x_2 m_2 = \gcd(m_1, m_2).$$

Problem ten rozwiązuje rozszerzony algorytm Euklidesa.

### ZAD 4.

Jeśli  $a, b$  są parzyste, to obie są podzielne przez 2, więc 2 wystąpi co najmniej raz w rozkładzie  $\gcd(a, b)$  na czynniki pierwsze. Możemy więc zapisać, że istnieją  $a', b' \in \mathbb{N}$  takie, że  $a = 2a', b = 2b'$  oraz

$$\gcd(a, b) = 2\gcd(a', b').$$

```

1 def binary_gcd(a, b):
2     if a == 0:
3         return b
4
5     # XOR sprawdza, czy tylko jedna liczba jest parzysta
6     bol = (a % 2 == 0) ^ (b % 2 == 0)
7
8     if bol:
9         if a % 2 == 1: return binary_gcd(b, a)
10        return binary_gcd(a//2, b)
11
12    # jezeli obie sa nieparzyste
13    elif (a+b) % 2 == 0:
14        if a > b: return binary_gcd(a-b, b)
15        return binary_gcd(b-a, a)
16
17    # jezeli obie sa parzyste, to na pewno obie dzieli 2, wiec mozna zwrocic 2 * gcd(
18    a/2, b/2)
19    else:
20        return 2 * binary_gcd(a//2, b//2)

```

Zauważmy, że jeśli chociaż jedna z liczb  $a, b$  jest parzysta, to zmniejszamy je 2 razy. Jeżeli obie są nieparzyste, to  $a - b$  jest parzyste i wtedy co drugi krok zmniejszamy liczby o połowę. Czyli co najwyżej co dwa obroty zmniejszamy liczby dwukrotnie, więc wykona się  $2\log_2 \max(a, b)$  operacji, co daje nam złożoność  $O(\log_2 \max(a, b))$ .



Zauważmy, że istnieje pewno  $p \in \mathbb{Z}$  takie, że

$$z = p \cdot \gcd(z, m)$$

oraz  $\gcd(p, m) = 1$ . Dalej mamy

$$\begin{aligned} xp &= k \frac{m}{\gcd(z, m)} + yp \quad (\text{☕}) \\ p(x - y) &= k \frac{m}{\gcd(z, m)} \end{aligned}$$

Ponieważ prawa strona równania jest liczbą całkowitą podzielną przez  $p$ , to również lewa strona musi być podzielna przez  $p$ . Zauważmy, że  $p \nmid m$ , a więc również  $p \nmid \frac{m}{\gcd(z, m)}$ . W takim razie  $p \mid k$  i wtedy  $\frac{k}{p} \in \mathbb{Z}$ . Czyli jeśli podzielimy obie strony równania (☕) przez  $p$ , dostajemy

$$x = \frac{k}{p} \frac{m}{\gcd(z, m)} + y$$

i z tego wynika, że

$$x \equiv y \pmod{\frac{m}{\gcd(z, m)}}$$

c)  $x \equiv y \pmod{mz} \implies x \equiv y \pmod{m}$

Ponieważ zwykle operacja modulo  $n$  jest zdefiniowana dla  $n$  całkowitych, założę, że jednocześnie  $mz$  jak i  $m$  są liczbami całkowitymi. Dodatkowo,  $m$  jest liczbą pierwszą, bo w przeciwnym przypadku mamy kontrprzykład dla  $m=18$ ,  $z=\frac{1}{3}$  i  $x=10$ :

$$10 \equiv 4 \pmod{6}$$

$$10 \equiv 10 \pmod{18}$$

Jeżeli  $z \in \mathbb{Z}$ , to istnieje  $k \in \mathbb{Z}$  takie, że  $\gcd(a, b) = 1$  oraz

$$x = kmz + y$$

i wtedy również  $kz \in \mathbb{Z}$ , czyli  $x \equiv y \pmod{m}$ .

W przeciwnym wypadku  $z \in \mathbb{Q}$ , a więc istnieje  $a \in \mathbb{Z}$  oraz  $b \in \mathbb{N}$  takie, że

$$z = \frac{a}{b}.$$

I ponieważ  $m$  jest liczbą pierwszą, to  $\gcd(m, b) = 1$ . Istnieje  $p \in \mathbb{Z}$  takie, że  $pm = b$  i jeżeli  $p \neq 1$ , to mamy

$$mz = m \frac{a}{b} = m \frac{a}{pm} = \frac{a}{p} \in \mathbb{Z}$$

co daje sprzeczność z  $\gcd(a, b) = 1$ , więc  $p=1$  i  $b=m$ .

$$x = kmz + y$$

$$x = km \frac{a}{m} + y$$

$$xm = kam + ym$$

więc  $xm \equiv ym \pmod{m}$ . Z poprzedniego podpunktu mamy

$$x \equiv y \pmod{\frac{m}{\gcd(m, m)}} = x \equiv y \pmod{1}$$

czyli  $y = 0$ , więc  $mz \mid x$  i  $m \mid x$  i mamy  $x \equiv 0 \pmod{m}$ .

## ZAD 8.

a)  $2^n - 1$  – liczba pierwsza  $\implies n$  jest liczbą pierwszą

Założmy nie wprost, że istnieje  $n$  takie, że  $n$  nie jest liczbą pierwszą, ale  $2^n - 1$  jest liczbą pierwszą. Ponieważ  $n$  nie jest pierwsze, to istnieją  $k, m \in \mathbb{Z}$  większe od 1 takie, że  $n = km$ . Wtedy

$$2^n - 1 = 2^{km} - 1 = (2^k)^m - 1 = (2^k - 1)(2^{k(m-1)} + 2^{k(m-2)} + \dots + 2^k + 1)$$

Ponieważ  $2^k > 2^1 = 2$ , to mnożymy liczbę całkowitą  $(2^{k(m-1)} + 2^{k(m-2)} + \dots + 2^1 + 2^0)$  przez liczbę całkowitą różną od 1 ( $2^k - 1$ ). W takim razie  $2^n - 1$  nie jest liczbą pierwszą i mamy sprzeczność.

b)  $a^n - 1$  jest liczbą pierwszą, to  $a = 2$

Wiemy, że  $a^n - 1$  jest liczbą pierwszą, czyli nie ma dzielników całkowitych. Podobnie jak w poprzednim podpunkcie, rozpiszmy wyrażenie jako iloczyn sum:

$$a^n - 1 = (a - 1)(a^{n-1} + a^{n-2} + \dots + a^1 + a^0).$$

W takim razie  $a - 1$  musi być równe 1, wtedy  $a = 2$ , lub

$$a^{n-1} + a^{n-2} + \dots + a + 1 = 1,$$

a więc

$$a^{n-1} + a^{n-2} + \dots + a = 0$$

co dawałoby  $a = 0$ , co nie jest poprawne, bo  $0^n - 1 = -1$  nie jest liczbą pierwszą.

c)  $2^n + 1$  - liczba pierwsza  $\implies (\exists k) 2^k = n$

Założmy nie wprost, że  $n$  nie jest potęgą liczby 2. W takim razie  $n = km$  gdzie  $k, m \in \mathbb{N}$  i  $m$  jest liczbą nieparzystą.

$$2^n + 1 = 2^{km} + 1 = (2^k)^m + 1$$

niech  $a = 2^k$ , wtedy

$$a^x + 1 = a^x - (-1)^x = (a + 1)(a^{x-1} + a^{x-2} + \dots + a + 1)$$

Czyli  $2^n + 1$  jest iloczynem  $(a + 1) = 2^y + 1$  gdzie  $y > 1$ , więc  $2^n + 1$  jest iloczynem dwóch liczb całkowitych i nie może być liczbą pierwszą.