

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

## **Prelucrarea divizorilor**

1. Cmmdc, cmmmc
2. Descompunerea in factori primi

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

## **1. CMMDC – cel mai mare divizor comun a două numere**

- CMMDC-ul, sau Cel Mai Mare Divizor Comun a două numere naturale **a** și **b** este un alt număr natural **d** cu proprietățile:
  - **$d \mid a$  și  $d \mid b$**  ( $d$  divide  $a$  și  $d$  divide  $b$ );
  - **$d$  este cel mai mare** număr posibil.
- Cmmdc-ul a două numere poate avea diverse notații:  $\text{cmmdc}(a, b)$ ,  $\text{gcd}(a, b)$  — greatest common divisor, sau chiar mai scurt,  $(a, b)$ .

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

- algoritmul se bazează pe următoarea observație:
  - dacă  $a = b * q + r$ , atunci  $\text{cmmdc}(a,b) = \text{cmmdc}(b,r)$ , unde  $a, b, q, r$  sunt numere întregi.
  - deoarece restul împărțirii cu rest este întotdeauna mai mic decât divizorul, determinarea celui mai mare divizor comun a două numere poate fi întotdeauna înlocuită cu găsirea celui mai mare divizor comun a două numere mai mici.
- de exemplu să se găsească  $\text{cmmdc}(252 \text{ și } 2205)$ 
  - $2205 = 252 * 8 + 189$ , deci  $\text{cmmdc}(2205,252) = \text{cmmdc}(252,189)$
  - $252 = 189 * 1 + 63$ ,  $\Rightarrow \text{cmmdc}(252,189) = \text{cmmdc}(189,63)$
  - $189 = 63 * 3 + 0 \Rightarrow \text{cmmdc}(189,63) = 63 \Rightarrow (252,2205)=63.$

# Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor

```
citeste a, b
cat timp b ≠ 0 executa
┌   r ← a % b
├   a ← b
└   b ← r
■
scrie a
```

Pentru a calcula **cel mai mic multiplu comun (cmmmc)** a două numere vom folosi relația:

$$\text{cmmdc}(a, b) * \text{cmmmc}(a, b) = a * b$$

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

## **Determinarea cmmdc pentru mai multe numere**

<https://www.pbinfo.ro/probleme/305/cmmdcn>

Se dau  $n$  numere naturale nenule. Calculați cel mai mare divizor comun al lor.

- determinăm cmmdc dintre primele două numere.
- determinăm cmmdc între cmmdc anterior și al treilea număr.
- determinăm cmmdc între cmmdc anterior și al patrulea număr.
- ș.a.m.d.

# Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor

```
citeste n
cmmdc ← 0
pentru i ← 1, n executa
  citeste x
  cat timp x ≠ 0 executa
    r ← cmmdc % x
    cmmdc ← x
    x ← r
  scrie cmmdc
```

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

<https://www.pbinfo.ro/probleme/58/cmmdc>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/59/cmmc>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/60/primeintreele>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/411/primeintreele1>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/3271/perechecmmdc>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/409/oglindit4>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/410/cmmdc2>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/390/spfractii>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/305/cmmdcn>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/3407/aoc2020>

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

<https://www.pbinfo.ro/probleme/378/pavare>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/2771/covorul>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/3073/repartitie>

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

## **2. Descompunerea în factori primi**

Se citește un număr întreg **a**. Să se realizeze un algoritm care să afișeze factorii primi și puterile lor pentru numărul citit.

**Exemplu:** pentru  $a = 140$  se va afișa  $2^2 * 5^1 * 7^1$

- știm că factorii primi ai lui  $n$  sunt cuprinși între 2 și  $n$ ;
- vom parcurge succesiv aceste numere și pentru un divizor curent  $d$  al lui  $n$ ;
  - determinăm puterea  $s$  a în descompunere numărând de câte ori se poate împărți  $n$  la  $d$ . Această împărțire se realizează efectiv.
  - afișăm divizorul curent  $d$  și puterea  $s$ ;
- procesul se încheie când  $n$  devine 1.

# Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor

```
citeste n
afisare ← 0 //retine daca am facut afisari
d ← 2 //primul factor prim este 2
cat timp n > 1 execută
    p ← 0 //puterea factorului d este 0
    cat timp n % d = 0 execută
        p ← p + 1, n ← n / d
    ■
    dacă p ≠ 0 atunci
        dacă afisare ≠ 0 atunci //daca nu este prima afisare
            scrie "*"
        ■
        afisare ← 1, scrie d, "^", p
    ■
    d ← d + 1
■
```

# Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor

- optimizand obtinem

```
citeste n
d ← 2 //primul factor prim este 2
cat timp d * d ≤ n execută
    p ← 0 //puterea factorului d este 0
    cat timp n % d = 0 execută
        p ← p + 1, n ← n / d
    dacă p ≠ 0 atunci
        scrie d, "^", p
    d ← d + 1
dacă n > 1 atunci
    scrie n, "^", 1
```

# *Algoritmi pentru prelucrarea divizorilor*

<https://www.pbinfo.ro/probleme/1319/descompunere-factori>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/62/factorizare>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/4295/factor-exp-max>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/2324/prim002>

<https://www.pbinfo.ro/probleme/2312/guit>