

Al. 19. Tema 4 Buclele Variabile 1533

5) 19) Sa scrie algoritmi pentru a determina

2, 15569	23, 15569	54, 15569	97, 15569
3, 15569	29, 15569	59, 15569	101, 15569
5, 15569	31, 15569	61, 15569	103, 15569
7, 15569	37, 15569	71, 15569	107, 15569
11, 15569	41, 15569	73, 15569	109, 15569
13, 15569	43, 15569	75, 15569	111, 15569
17, 15569	47, 15569	79, 15569	127, 15569
19, 15569	53, 15569	89, 15569	131, 15569

Un număr  $n$  este prim dacă are doar doi divizori: 1 și  $n$ .

1) Scrieți un program care să verifice dacă un număr este prim sau nu.

2) Scrieți un program care să verifice dacă un număr este prim sau nu folosind algoritmul lui Eratosthenes.

Algoritmul lui Eratosthenes este un algoritm eficient pentru a găsi toate numerele prime până la un anumit număr  $n$ . Algoritmul funcționează prin eliminarea progresivă a multiplilor fiecărui număr prim găsit. Inițial, toate numerele de la 2 la  $n$  sunt considerate prime. Apoi, pentru fiecare număr  $p$  găsit ca prim, se marchează toți multiplii săi mai mari decât  $p$  ca neprimi. Procesul se repetă până când toate numerele până la  $n$  au fost procesate. Numerele care rămân nemarcate sunt numerele prime.



Algoritmul lui Fermat este un algoritm probabilistic  
 pentru verificarea dacă un număr  $n$  este prim sau compus. Este  
 bazat pe faptul că pentru orice număr prim  $p$  și orice  $a \in \{1, 2, \dots, p-1\}$

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \text{ alternativ } a^{p-2} \equiv a^{-1} \pmod{p}$$

Se alege un număr  $a \in \{1, 2, \dots, n-1\}$  și se testează dacă  
 respectă condiția  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ . Dacă alinașcă că

$a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  cu  $a \neq 1$  atunci algoritmul nu este  
 sigur că  $n$  este prim. Dacă obținem  $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$  atunci  
 știm că  $n$  este compus. Dacă obținem  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  pentru  
 mai multe valori ale lui  $a$ , probabilitatea ca  $n$  să fie prim crește.

Algoritmul lui Fermat este probabilistic deoarece există  
 numere compuse care satisfac condiția  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  pentru  
 toate  $a \in \{1, 2, \dots, n-1\}$ . Aceste numere se numesc pseudoprime.

### Algoritmul lui Miller-Rabin

Testăm numărul  $n$  dacă este prim sau compus. Dacă  $n$  este prim  
 atunci  $n-1 = 2^s \cdot t$  cu  $t$  impar și  $t \in \mathbb{N}$ .

Se alege un număr  $a \in \{1, 2, \dots, n-1\}$

$$b = a^{t/2} \pmod{n} = a \Rightarrow a^2 \equiv 1 \pmod{n} \Rightarrow a \in \{1, n-1\}$$

Se testează dacă  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ . Dacă nu, atunci  $n$  este compus.  
 Dacă da, se testează dacă  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  pentru mai multe valori ale lui  $a$ .

Algoritmul lui Miller-Rabin este probabilistic deoarece există  
 numere compuse care satisfac condiția  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  pentru  
 toate  $a \in \{1, 2, \dots, n-1\}$ . Aceste numere se numesc pseudoprime.