

# Criptografie și securitate CTI

## Laborator 12

### Sisteme de partajare a secretelor

1. Să se partajaze secretul  $S = 13$ , pentru o schemă majoritară  $k = 3$  din  $n = 5$  participanți, utilizând algoritmul lui Shamir în grupul  $(\mathbb{Z}_{17}, \cdot)$  și valorile publice  $x_i = i, i = 1, \dots, 5$  și valorile aleatoare  $a_1 = 10, a_2 = 2$ .
2. Să se reconstituie secretul  $S$ , din valorile  $\{12, 4, 15\}$ , știind că acestea au fost obținute cu ajutorul schemei majoritare  $(5, 3)$  a lui Shamir specificată de grupul  $(\mathbb{Z}_{17}, \cdot)$  și valorile publice  $\{1, 4, 5\}$ .

Link suplimentar

[https://en.wikipedia.org/wiki/Shamir%27s\\_secret\\_sharing](https://en.wikipedia.org/wiki/Shamir%27s_secret_sharing)

[https://en.wikipedia.org/wiki/Lagrange\\_polynomial](https://en.wikipedia.org/wiki/Lagrange_polynomial)

3. (a) Folosind schema de partajare a secretelor a lui Goldreich, Ron și Sudan, partajați secretul  $S = 789$  folosind numerele  $p_1 = 7, p_2 = 11, p_3 = 13, p_4 = 19, p_5 = 23$  și arătați calculând pe hârtie cum utilizatorii 2, 3 și 5 pot reconstrui secretul.  
(b) Ar fi corect să considerăm încă un utilizator pentru care  $p_0 = 5$ ?  
Link suplimentar [https://en.wikipedia.org/wiki/Secret\\_sharing\\_using\\_the\\_Chinese\\_remainder\\_theorem](https://en.wikipedia.org/wiki/Secret_sharing_using_the_Chinese_remainder_theorem)
4. De ce în problema utilizatorilor "secretoși și zgârșiți"
  - (a) cei  $n - 1$  utilizatori nu pot să determine suma de bani a celui de-al  $n$ -lea utilizator decât după ce suma totală este dezvăluită?
  - (b)  $n - 2$  utilizatori nu pot determina niciodată suma de bani a celorlalți 2 utilizatori.
5. Implementați două din cele 3 scheme de partajare ale secretelor prezentate la curs.