

- Prof.Dr. Ferucio Laurențiu Țiplea
- Lect.Dr. Cătălin Bîrjoveanu
- Lect.Dr. Sorin Iftene

Department of Computer Science
“Al.I.Cuza” University of Iași
Office: C 301
Tel: (0232) 201538

Date: Feb 13, 2013

Examen Restanță (timp de lucru: 1h40')

- (sisteme de protecție – timp estimat: 40')
 - Ce este un sistem de protecție peste o mulțime de drepturi? (definiți toate conceptele ce intervin în explicarea conceptului de sistem de protecție) **1.5p**
 - În ce constă problema siguranței sistemelor de protecție? **1p**
 - Ce cunoșteți despre dificultatea rezolvării algoritmice a problemei siguranței sistemelor de protecție? **0.5p**
 - Ce este o listă de control al accesului? **0.25p**
 - Ce este o listă de capacități? **0.25p**
 - Ce înțelegeți prin acces discreționar și acces mandatar? **0.5p**
- (PGP – timp estimat: 30')
 - Ce servicii oferă PGP? **0.5p**
 - Cum se realizează autentificarea în PGP? **0.5p**
 - Cum se asigură confidențialitatea în PGP? **0.5p**
 - Cum se realizează autentificarea și confidențialitatea, împreună, în PGP? **0.5p**
 - Cum se realizează compresia informației în PGP? **1p**
 - Explicați modul de formare și utilizare a inelelor de chei în PGP. **1p**
- (Managementul cheii – timp estimat: 30')

Considerăm următoarea metodă de partajare a unei parole $K \in \mathbf{Z}_m$ la n participanți:

 - se aleg random $n - 1$ numere $a_1, \dots, a_{n-1} \in \mathbf{Z}_m$ și se distribuie (pe un canal secret) la $n - 1$ participanți;
 - celui de al n -lea participant i se distribuie $(K - \sum_{i=1}^n a_i) \bmod m$.

Arătați următoarele:

 - Dacă $m > n$ atunci schema este rezistentă la atac de coaliție $n - 1$ (dacă $n - 1$ participanți pun în comun secretele lor parțiale, atunci ei nu obțin nici o informație suplimentară asupra cheii partajate); **1.25p**
 - Cerința ca m să fie prim ar îmbunătăți schema? Justificați răspunsul. **0.25p**
 - Rezultatul de la (1) se mai păstrează dacă $m \leq n$? Justificați răspunsul. **0.5p**