Securitatea Sistemelor Informatice - Sesiunea: mai 2025

EXAMEN

NU	ME:GRUPA:
	np efectiv de lucru: 1h 45 min. TOTAL: 65p
	ă: Pentru promovare, este obligatoriu să obțineți min.10p la examenul final și ip ca notă finală (include punctele obținute în timpul anului).
1. Ad	evărat sau Fals
	spundeți cu adevărat sau fals. Dacă afirmația este falsă, transformați-o într-o afirmație vărată printr-o schimbare minimală (i.e., păstrați contextul, dar nu negați).
	emplu: RSA este un sistem de criptare simetric. puns: Fals. RSA este un sistem de criptare simetric asimetric.
(a)	Modul de operare ECB este nedeterminist. (2p)
(b)	La criptarea mesajelor cu OTP, cheia nu trebuie refolosită. (2p)
(c)	În criptografia asimetrică, cheia privată se folosește pentru criptare. (2p)
(d)	SHA3 este o funcție hash considerată sigură. (2p)
(e)	Criptarea asimetrică este în general mai eficientă decât criptarea simetrică. (2p)
(f)	Funcțiile hash au ca scop protejarea modificării conținutului unui mesaj, deci protejarea integrității mesajului împotriva unor adversari malițioși. (2p)
(g)	În contextul unui adversar, PPT se referă la Probabilistic Polynomial Time. (2p)
(h)	AES este un sistem de criptare fluid. (2p)
(i)	O valoare de tip nonce este prin definiție secretă. (2p)
(j)	Un atac de tip Meet-in-the-Middle se realizează asupra unei criptări DES simple (unice) .(2p)
cript	E un sistem de criptare simetric de tip bloc cu lungimea blocului de 64 biţi. Cheile de are sunt, de asemenea, secvenţe binare pe 64 biţi. Sistemul se foloseşte în modul de are CTR, cu menţiunea că valoarea counter-ului porneşte de la 0 ($ctr_0 = 0$) şi ia numai i pare, i.e., creşte mereu cu 2 ($ctr_i = ctr_{i-1} + 2$, $i > 0$).
- 100	Considerând cheile alese uniform aleator din spaţiul cheilor, câte chei posibile există? (5p)
(b)	Care este lungimea, în biți a valorii counter? (5p)
(c)	Scrieți formula de criptare pentru E in CTR mode astfel definit. (5p)
(d)	Cum influențează incrementarea counter-ului cu 2 (în loc de 1) securitatea criptării? (5p)

Securitate	a Saturnous Internation Papers 2 to a
	niders modulitates de padding GAEP modificacă definită ca $OAEP(m,r) = x_1 \ x_2\ $
sande	$x_1 = H(r) \otimes 1^{n/2}(m)$
	$x_0 = G(x_1) \otimes \tau$
seeds w	$v\in\{0,1\}^{n/2}, r$ ente o valoure aleatoure pe n bitj. $G\not\in H$ sunt 2 funcții bash pe n
(a) C	are sets longimes in hiti a OAEP(m,r)? (2,5p)
(5) %	s pouts defini o achemă de pudding sigură pentru RSA ducă output-ul este de acesași ngime cu input-ul? Argamentați. (5p)
	eterminați $OAEP^{-1}$, i.e. cunoscând $OAEP(m,r)=x_1 x_2 $ indicați cum se caldenză m. $(2.5p)$
L Sunteți	angujat să verificați securitates în cadrul unei companii unde se folosesc:
ca in	rotocolul de schimb de chei Diffie-Hellman autentificat pentru generarea cheilor necese se securizării comunicației interne (i.e., între angajații firmei) într-un grup pentru re un adversar PPT poate rezolva Problema Loparitmului Discret (PLD, sau DLP limba engleză) cu o probabilitate constantă $f(n) = 10^{-5}$, indiferent de valoarea trametrului de securitate n. Autentificarea se realizează folosind certificate digitale modulul RSA N pe 512 de biți.
ni co (p	with MAC , un sistem de autentificare utilizat pentru autentificarea entităților comucante: $Mac(k,m) = H(m_s k) H(m_d k)$, unde H este o funcție hash rezistentă la liziuni, $ $ este concatenare, m_s și m_d jumătatea stângă, respectiv dreaptă a lui m entru m de lungime impară se consideră m_s mai lung cu 1 bit decât m_d). $rfy(k,m,t) = \left\{ \begin{array}{ll} 1 & \text{dacă} \ Mac(k,m) = t \\ 0, & \text{altfel} \end{array} \right.$
Vi se ce	re să completați un raport care să răspundă la următoarele întrebări:
H_{ϵ}	e puteți spune despre funcția f și securitatea protocolului de schimb de chei $Diffie-$ ellman în acest caz? (2.5p)
	puteți spune despre securitatea sistemului RSA folosit în cadrul certificatelor digi-
	e? Puteți propune o îmbunătățire? (2x2.5p)

	teți afirma ceva despre confidențialitatea datelor? (2.5p)

(d) Este AuthMAC un sistem de autentificare sigur? Argumentați. (5p)