## Examen SI 2021-2022 v.0

## Switch account



The name and photo associated with your Google account will be recorded when you upload files and submit this form. Only the email you enter is part of your response.

\* Required

Email \*

Fie modelul Bell-LaPadula SC = {A, B, C, D, E}. Cu fluxurile de informație E  $\rightarrow$  C, E $\rightarrow$  D, C $\rightarrow$  A, D $\rightarrow$  A, D $\rightarrow$  B, B $\rightarrow$  A. Considerați următorii subiecți și obiecte, cu etichetele de confidențialitate corespunzătoare din tabelul [ $\lambda$ ]. Combinând laticea BLP cu o latice Biba cu 3 clase, X (omega high), Y și Z (omega low), atribuiți etichete de integritate pentru a obține drepturile din tabelul de [drepturi]. \*

[drepturi]	fișe	liste	note	referate
Oana	ŗ	-	ŗ	ŗ
Ionuț	ŗw	-	-	ŗ
Adi	•	w	-	-
Maria	w	w	w	w

[λ]	Subiecți	Obiecte
A		liste
В	Oana	note
С	Adi	
D	Ionuț	fișe
E	Maria	referate

	A,X	В,Х	C,X	D,X	E,X	A,Y	В,Ү	C,Y	D,Y
Oana	0	0	0	0	0	0	0	0	0
Adi	0	0	0	0	0	0	0	0	0
lonuţ	0	0	0	0	0	0	0	0	0
Maria	0	0	0	0	0	0	0	0	0
fișe	0	0	0	0	0	0	0	0	0
liste	0	0	0	0	0	0	0	0	0
note	0	0	0	0	0	0	0	0	0
referate	$\circ$	$\circ$	$\circ$	$\bigcirc$	$\bigcirc$	$\circ$	$\circ$	$\circ$	$\circ$

H

[MCA] Fie sistemul de protecție C = {give\_og, give\_d, create\_g}, unde comenzile sunt cele descrise mai jos, și starea Q = {S,O,A}, unde S = {Ana, Eva, Ion, Geo}, O = {Ana, Eva, Ion, Geo, tab, PC} și A este reprezentată prin matricea de acces de mai jos. Sistemul de protecție C este sigur relativ la dreptul g și starea Q? Alegeți răspunsul cel mai complet. \*

	Ana	Eva	Ion	Geo	tab	PC
Ana	Ø	g	Ø	t	Γ	Ø
Eva	Ø	Ø	Х	Ø	r,w	t
Ion	р	d,o	р	х,р	r	Ø
Geo	Ø	Ø	Ø	0	Ø	r

```
command give_og (Xs1, Xo, Xs2)
       if t in (Xs2, Xs1) and
         d in (Xo, Xs2)
         enter o into (Xs2, Xs1)
         enter g into (Xs2, Xo)
end
command give_d (Xs1, Xs2, Xo)
       if g in (Xs1, Xs2) and
        o in (Xo, Xs2)
       then
         enter d into (Xo, Xs1)
end
command create_g (Xs1, Xs2)
       if o in (Xs1, Xs1)
       then
         create subject Xs2
         enter g into (Xs2, Xs1)
end
```

- Da, deoarece putem aplica 2 sau 3 comenzi într-o anumită ordine și niciodată dreptul q nu va fi introdus.
- O Nu deoarece putem aplica comenzile give\_d, give\_og, create\_g în această ordine și dreptul g va apărea într-o nouă celulă.
- Nu, deoarece putem aplica comenzile give\_d create\_g și dreptul g va fi introdus. Nicio altă variantă de comenzi nu va duce la demonstrarea nesiguranței sistemului C.

Sistemul este sigui deoarece putem aplica z sau 3 comenzi intr-o anumita ordine, cum ar fi give_og, create_g sau create_og si va aparea dreptul g într-o celulă în care anterior exista	
Este sigur deoarece nu putem aplica comenzile.	

Opțional. Alegerea parametrilor pentru demonstrarea stării de siguranță a sistemului de protecție C. Aici vom scrie comenzile instanțiate în exact ordinea favorabilă exercițiului [MCA].

	Ana	Eva	Ion	Geo	tab	PC
Ana	Ø	g	Ø	t	Γ	Ø
Eva	Ø	Ø	Х	Ø	r,w	t
Ion	р	d,o	р	х,р	r	Ø
Geo	Ø	Ø	Ø	0	Ø	r

Your answer

Nume, Prenume, GRUPA \*

Your answer

[CRYPTO] - opțional upload fișier cu rezolvarea exercițiilor de criptografie (nu mai mult de 5MB).

Pentru cele două exerciții de mai jos scrieți rezolvarea în câmpul aferent exercițiului. Numai în caz de strictă necesitate, atașați un fișier cu rezolvarea în câmpul [CRYPTO]. \*

- 1. Considerăm urmatoarea variantă de MAC (utilizată în protocolul 802.11b WEP):
  - (a) Fie F(K, r) o PRF ce produce ca rezultat un şir binar de 32 biţi, unde K este o cheie dintr-un spaţiu K de chei, iar r este un element generat random dintr-un spaţiu R (nu este necesar de a se cunoaşte spaţiile K şi R);
  - (b) Fie CRC32 un cod detector de erori ce produce şiruri de 32 bits. Vom presupune că CRC32 este întotdeauna definit pe şirurile de intrare considerate şi, în plus, are proprietatea

$$CRC32(m_1) \oplus CRC32(m_2) = CRC32(m_1 \oplus m_2);$$

- (c) Tagurile pentru un mesaj m cu o cheie K se definesc prin:
  - $r \leftarrow \mathcal{R}$  (se generează random  $r \dim \mathcal{R}$ );
  - $t := F(K, r) \oplus CRC32(m);$
  - Tagul este perechea (r, t);
- (d) Un tag (r,t) pentru un mesaj m este acceptat dacă prin recalculare se obține t.

Cerință: Este această schema de MAC sigură? Justificați răspunsul.

 Putem utiliza o schemă de MAC în locul semnăturilor digitale în DNSsec? Justificați răspunsul.

Your answer

Submit Clear form

Never submit passwords through Google Forms.

This content is neither created nor endorsed by Google. Report Abuse - Terms of Service - Privacy Policy

## Google Forms