

esercizi su controllo di accesso e sicurezza di sistema

access matrix e confidenzialità

- $S=\{a,b,c\}$
- $O=\{fa,fb,fc\}$
- $R=\{\text{read},\text{write}\}$

- il modello è DAC o MAC?
- può **a** scrivere i file **fc**?
- può **c** leggere i file **fa**?

- può **c** venire a conoscenza del contenuto dei file **fa**?
 - come?

	fa	fb	fc
a	rw		
b	r	rw	
c		r	rw

access matrix confidenzialità

- considera il problema della divulgazione delle informazioni di **fa** verso **fc** nelle seguenti matrici

	fa	fb	fc
a	rw		
b	r	rw	
c		r	rw

	fa	fb	fc
a	rw	w	
b		rw	
c		r	rw

	fa	fb	fc
a	rw	w	
b	r	rw	w
c			rw

	fa	fb	fc
a	rw	r	
b		rw	w
c			rw

	fa	fb	fc
a	rw	w	
b		rw	r
c			rw

	fa	fb	fc
a	rw	r	
b	r	rw	w
c		w	rw

grafo del flusso “potenziale” di informazione

- per ciascuna delle precedenti matrici disegna il seguente grafo bipartito
 - Nodi insieme A: f_a, f_b, f_c
 - Nodi insieme B: a, b, c
 - archi: (tutti orientati)
 - da x a y se x può scrivere su y
 - Da y a x se x può leggere da y
- In un grafo orientato x e y sono nella stessa fortemente connessa sse esistono entrambi i cammini orientati $x \rightarrow y$ e $y \rightarrow x$
- descrivi qual'è la semantica del concetto di componente fortemente connessa nel grafo appena costruito

access matrix, grant_x e confidenzialità

- $S=\{a,b,c\}$
- $O=\{fa,fb,fc\}$
- $R=\{\text{read},\text{write},\text{grant}_a, \text{grant}_b, \text{grant}_c\}$
 - grant_x permette di cedere diritti a x
- il modello è DAC o MAC?
- in questo stato
 - può **a** scrivere i file **fc**?
 - può **c** leggere i file **fa**?
- può **c** venire a conoscenza del contenuto dei file **fa**?
 - come?

	fa	fb	fc
a	rwg _c		
b		rw	
c			rw

access matrix, grant_x e confidenzialità

- considera il problema della divulgazione delle informazioni di **fa** verso **fc** nelle seguenti matrici

	fa	fb	fc
a	rwg_b		
b		rw	
c			rwg_b

	fa	fb	fc
a	rwg_b		
b		rwg_c	
c			rw

	fa	fb	fc
a	rw		
b		rwg_{ac}	
c			rw

	fa	fb	fc
a	rg_b		
b		rw	
c			rg_b

	fa	fb	fc
a	g_bw		
b		rw	
c			g_bw

filesystem unix controllo di accesso

- considera i permessi dei seguenti file e directory e i processi attivi con le credenziali e le directory correnti indicate
- supponi che nessuno cambi i permessi
- P1 puo' ottenere la lista dei file in d2? e P2?
- quali file possono essere letti da P1 quali da P2?

permessi	utente	path
d r-x	a	/
- r--	a	/file1
d r--	a	/d1/
d r-x	a	/d1/d2/
- r--	a	/d1/d2/file2
processo	utente	directory corrente
P1	a	/
P2	a	/d1/d2/

filesystem unix controllo di accesso

- considera i seguenti file e directory con i loro permessi
- supponi che i permessi siano immutabili
- dai la matrice di accesso $S=\{P1, P2, P3\}$, $O=\{file1, file2\}$, $R=\{r,w\}$

permessi	utente	gruppo	path
d r-x r-x	a	g	/
- r-- rw-	a	g	/file1
d r-- r-x	a	g	/d1/
d r-x r-x	a	g	/d1/d2/
- r-- rw-	a	g	/d1/d2/file2

Processo	utente	gruppo	directory corrente
P1	a	g	/
P2	b	g	/
P3	b	g	/d1/d2

suid

- per un utente diverso da pippo è possibile vedere i segreti di pippo?

permessi	utente	gruppo	path
<code>drwxrwxr-x</code>	<code>root</code>	<code>root</code>	<code>/</code>
<code>drwxrwxr-x</code>	<code>root</code>	<code>root</code>	<code>/home/</code>
<code>drwxrwxr-x</code>	<code>pippo</code>	<code>pippo</code>	<code>/home/pippo/</code>
<code>-rw-rw----</code>	<code>pippo</code>	<code>pippo</code>	<code>/home/pippo/segreti</code>
<code>-rwsrw-r-x</code>	<code>pippo</code>	<code>pippo</code>	<code>/home/pippo/cat</code>

- potrebbe un utente diverso da pippo cancellare o modificare i segreti di pippo?

hard links

permessi	utente	gruppo	path
<code>-rw-rw----</code>	<code>pippo</code>	<code>pippo</code>	<code>/home/pippo/segreti</code>

- l'utente pippo da shell esegue

```
cd /home/pippo
```

```
ln segreti segreti2
```

- il comando `ls` che permessi mostrerà per il file `segreti2`?

- se pippo esegue...

```
chmod o+rw segreti2
```

- il comando `ls` che permessi mostrerà per il file `segreti`?

bugs in login

- una implementazione di unix ha installato il comando “login” con un bug
- quando “login” legge il file /etc/passwd per identificare la shell da lanciare per l’utente si può verificare un buffer overflow
 - il buffer in cui si memorizza il nome della shell ha una lunghezza fissata
- che privilegi potrebbe riuscire ad ottenere un hacker?
 - ci sono almeno due risposte, in base alle scelte del progettista/programmatore di “login”

sudo

- qual'è il significato delle seguenti configurazioni di sudo?

```
pizzonia ALL= ALL
```

```
pizzonia ALL= (pippo) ALL, (pluto) ALL
```

```
pizzonia ALL= NOPASSWD: /sbin/ifconfig eth0  
up, /sbin/ifconfig eth0 down
```

```
pizzonia ALL= NOPASSWD: /sbin/ifconfig,  
!/sbin/ifconfig eth0 *
```

```
pizzonia workstation = /usr/bin/*
```

```
pizzonia mega= /sbin/ifconfig ""
```

syslog ed sms

- in una lan sono presenti i seguenti servizi su macchine distinte
 - www, smtp, imap
- si desidera avere tutti i messaggi di log su una quarta macchina
- si desidera ricevere i messaggi più critici (error, critical, alert, emergency) via sms
- per questo si è adibita una ulteriore macchina collegata ad un “trasmettitore di sms”

- mostra una architettura che sia in grado di fare ciò mediante l’uso di
 - syslog
 - un software in grado di eseguire una azione quando ad un file viene aggiunta una nuova linea (ad esempio “swatch”)