



Programmazione sicura: introduzione

Ing. Stefano Zanero
15/05/2006



Informazioni utili

❑ **Stefano Zanero**

tel. 4010 - zanero@elet.polimi.it

❑ Materiale e approfondimenti

❑ Slide :-)

❑ R. Anderson, "Security Engineering", Wiley: cap 4 (in particolare 4.4), 6, 18 (in particolare 18.4)

❑ Hoglund, McGraw "Exploiting Software", Addison-Wesley

❑ Howard, LeBlanc, "Writing Secure Code", Microsoft

❑ **Di cosa ci occuperemo: aspetti pratici della sicurezza delle applicazioni**

❑ **Programmazione sicura**

❑ **Cosa significa "exploit"**

❑ **Codice virale e maligno**

I tre obiettivi cardine



- ❑ **Confidenzialità**: solo le persone autorizzate possono accedere alle informazioni
- ❑ **Integrità**: solo le persone autorizzate possono modificare le informazioni, e solo nelle modalità per cui sono state autorizzate a procedere.
- ❑ **Disponibilità**: le persone autorizzate possono sempre ricevere le informazioni di cui hanno bisogno entro un tempo “ragionevole” (secondo i requisiti)
- ❑ Paradigma “CIA” (Confidentiality, Integrity and Availability)



Implementazione

- ❑ Di solito implementiamo questi requisiti mediante
 - ❑ Identificazione di **utenti**
 - ❑ **Identificazione di risorse**
 - ❑ **Creazione di regole d'accesso**
- ❑ **Come si pensano queste regole? Quali algoritmi e sistemi si usano per applicarle?**
 - ❑ **Lezioni del prof. Paraboschi**
- ❑ **Come si implementano queste regole ?**
 - ❑ **A livello di infrastruttura: lezioni del corso di "Sicurezza degli Impianti"**
 - ❑ **A livello software: le regole sono implementate dalle applicazioni e dal sistema operativo**

Alcuni tipi di attacco (1)



- ❑ **Attacchi DOS (Denial of Service)**
rendere *indisponibili* uno o più servizi erogati da un sistema a causa di una sua saturazione provocata in modo artificiale
 - ❑ Flooding e DDOS (Distributed DOS) *intasandone completamente le risorse*
 - ❑ DOS mirato a un servizio critico *facendolo crollare*
- ❑ **Penetrazione nel sistema:** acquisizione di privilegi non consentiti (**root**) per
 - ❑ **Sottrazione** di informazioni (piani industriali, brevetti... alto valore!)
 - ❑ **Utilizzo improprio** del sistema (distribuzione materiale illegale, attacchi verso terzi, ...)
- ❑ **Social Engineering:** metodologia di intrusione che utilizza un approccio non-tecnico, prevalentemente basato su interazioni umane

Alcuni tipi di attacco (2)



- ❑ **Sniffing**: lettura "abusiva" di tutti i pacchetti che transitano in rete mediante sniffer
- ❑ **Spoofing**: falsificazione dell'indirizzo IP del mittente al fine di **fingersi** "un altro"
- ❑ **Hijacking**: persone non autorizzate prendono il controllo di un canale di comunicazione; la connessione viene utilizzata da una terza parte
- ❑ Infezioni da parte di **virus** & **worm**

Tecniche di base della sicurezza



- ❑ **Identificazione e Autenticazione:** individuazione di un utente e verifica della sua identità tramite:
 - ❑ ciò che si sa (condivisione di un segreto, *pwd*, ...),
 - ❑ ciò che si possiede (*smart-card*, *certificato digitale*,...)
 - ❑ ciò che si è (*impronte digitali*, *iride*, ...)
- ❑ **Autorizzazioni e controllo accessi:** assegnazione dei diritti di accesso alle risorse (archivi, file, ...). Si verifica che un soggetto utilizzi soltanto le risorse alle quali è stato autorizzato (*Access Control Lists*, *ACL*) ed effettui solo le operazioni permesse
- ❑ **Uso di tecniche crittografiche:** utilizzo di algoritmi di cifratura (per rendere non intelleggibile l'informazione), di hashing (per garantire l'integrità)

Sicurezza a livello di OS (1)



- ❑ Sistemi operativi progettati per ambienti multi-utente
 - ❑ Es: Un*x, Windows 2000/XP,...
- ❑ Dotati di meccanismi di autenticazione degli utenti (login)
- ❑ Accesso alle risorse e privilegi controllati a livello del sistema operativo
- ❑ Pensati anche per l'utilizzo da remoto (*servizi di rete*)
- ❑ L'identificazione degli utenti è fornita (tipicamente) da LOGIN e PASSWORD
- ❑ Ogni utente appartiene a uno o più GRUPPI
- ❑ Ogni file e ogni dispositivo (connessioni, periferiche, ecc.) ha un insieme di permessi che ne regolano l'uso

Sicurezza a livello di OS (2)



- ❑ Un primo livello di sicurezza consiste nel garantire che chi accede al sistema sia "riconoscibile"
- ❑ Un secondo livello di sicurezza consiste nel garantire che possa accedere solo a file che gli sono permessi
- ❑ Unica eccezione l'utente "**root**" che per definizione non rispetta nessun permesso.
- ❑ I "demoni", o programmi residenti che offrono servizi di rete, rispettano anche loro queste restrizioni, in base ai privilegi degli utenti con cui vengono eseguiti (nel mondo Un*x, SUID: Saved User ID)
- ❑ Alcuni demoni devono essere eseguiti SUID **root** (cioè senza nessuna restrizione di accesso) per una serie di motivi

Cosa significa "exploit" ?



- ❑ Prima idea "ingenua" di attacco a un sistema: indovinare le password (*brute force attack*)
- ❑ E' proprio vero che "Non è possibile "accedere" al sistema senza fornire login e password"?
- ❑ I "demoni" offrono servizi di rete, a volte anche ad utenti non autenticati.
- ❑ Ricordiamoci che i "demoni" usano per le restrizioni il SUID, che a volte è "root". Quindi un demone può avere un accesso non ristretto al sistema.
- ❑ Se si riesce a "imbrogliare" un demone e a fargli eseguire comandi al posto nostro, si può sfruttare il suo SUID e violare le restrizioni d'accesso (tipico meccanismo degli EXPLOIT)



Processi in ambiente UNIX

- ❑ Ogni esecuzione di programma in ambiente UNIX dà luogo a un PROCESSO identificato da
 - ❑ Un PID, Process Identifier
 - ❑ Parametri di scheduling: una policy di scheduling predefinita, oppure i parametri "nice", "priority" (-20 RT; 20 idle), e "counter" per i processi "SCHED_OTHER"
 - ❑ Limiti di risorse per processo
 - ❑ "Filesystem root": il punto da cui il processo pensa che il filesystem cominci
 - ❑ La "umask" (set di bit del controllo d'accesso) che sarà attribuita ai file creati dal processo
- ❑ Creati con una `fork()`



UID: da utente a numero

- ❑ User e Group vengono mappati a numeri interi denominati UID e GID. UID 0 = root, tutti i permessi garantiti
- ❑ Ogni processo contiene informazioni di questo tipo:
 - ❑ RUID, RGID: UID e GID dell'utente per cui il processo sta venendo eseguito. In aggiunta, una lista dei gruppi "addizionali" in cui l'utente partecipa.
 - ❑ EUID, EGID: UID e GID effettivi per tutti i controlli di privilegio, tranne quelli legati al filesystem
 - ❑ FSUID, FSGID: UID e GID usati per i controlli di privilegio su filesystem (solo Linux, gli altri usano UID)
 - ❑ **SUID, SGID: UID e GID salvati, utilizzati per "attivare" e "disattivare" privilegi (non tutti gli UNIX)**

SUID: utilizzo



- ❑ Alcuni demoni e alcuni programmi devono poter essere eseguiti da chiunque, e tuttavia necessitano di particolari privilegi d'accesso
 - ❑ Il caso più evidente è quello dei demoni che devono fare `bind()` sotto la porta 1024, e sono quindi SUID root
- ❑ In questo caso il programma parte con EUID = RUID dell'utente che lo esegue, poi imposta l'EUID al valore del SUID, effettua le chiamate per cui necessita dei privilegi, e in seguito torna al RUID iniziale. Questo procedimento di acquisizione e perdita dei privilegi è fondamentale per la sicurezza.



Cenni sui processi in ambiente NT

- ❑ In ambiente NT la struttura dei processi è diversa e per certi versi più complessa
 - ❑ Anche qui esiste un PID
 - ❑ Esistono delle politiche di scheduling
 - ❑ Limiti di risorse per processo
- I processi NT hanno un unico UUID (Unique User ID) con cui vengono eseguiti
- In base a determinate politiche impostate dal kernel possono switchare utente.
- Anche in questo caso esistono delle parti di codice eseguite con privilegi elevati.



Facciamo un esempio

- ❑ Prendiamo il caso di un programma SUID root che usi un file di configurazione in formato testo
- ❑ Il file può essere “passato” da linea di comando:

```
./programma --config /etc/my-config
```
- ❑ Supponiamo ora che un aggressore abbia ottenuto i privilegi di utente sulla macchina, ma non quelli di root...



È molto semplice sbagliare...

ALGORITMO 1

- ❑ Start
- ❑ **EUID -> SUID**
- ❑ Leggi config
- ❑ Parsa config
- ❑ IF OK continua ELSE scrivi errore
- ❑ END

```
[user@host]$ ./programma  
--config /etc/shadow
```

```
ERROR in config file,  
line 1:
```

```
root:<password>:....
```

ALGORITMO 2

- ❑ Start
- ❑ Leggi config
- ❑ **EUID -> SUID**
- ❑ Parsa config
- ❑ IF OK continua ELSE scrivi errore
- ❑ END

```
[user@host]$ ./programma  
--config /etc/shadow
```

```
ERROR: config file not  
found, or unable to  
read
```




Programmazione sicura: nozioni base



Programmazione sicura: what?

- Cosa deve essere programmato in modo sicuro ?
 - Non tutto, nessuno avrebbe mai il tempo !
 - Applicazioni (es.: browser) che attingono e visualizzano dati remoti di sorgente non affidabile
 - Applicazioni utilizzate dal root
 - Demoni, locali o remoti
 - **Applicazioni web**, CGI scripts
 - Applet
 - Programmi SUID
- ❑ Ottimo il secure-programming-HOWTO di David Wheeler: <http://www.dwheeler.com/secure-programs>



Programmazione sicura: how ?

- ❑ Ridurre al minimo i programmi che necessitano di essere "SUID" o di avere i privilegi
- ❑ KISS (Keep It Simple, Stupid): i programmi privilegiati devono essere semplici
- ❑ Le parti di programma in cui vengono effettivamente utilizzati i privilegi devono essere ridotte al minimo
- ❑ Appena possibile, il programma dovrebbe perdere definitivamente i privilegi
- ❑ Open Design: il programma non deve essere sicuro solo se l'attaccante non lo conosce (come il principio di Kerchoffs)
- ❑ Fail-safe: negare per default, consentire dopo una verifica
- ❑ Minimizzare l'uso di risorse condivise o non controllate dal programma (mktemp), attenzione alle race condition.
- ❑ Chroot, opzioni di configurazione, e altri accessori



Programmazione sicura: how ? (2)

- Attenzione alle chiamate remote (RMI, CORBA, e RPC)
- Attenzione all'uso di librerie: non sapete quanta attenzione gli altri sviluppatori hanno posto nella sicurezza. Parsate anche i risultati delle chiamate (!)
- Attenzione ai dati in formato HTML, XML, SGML
- Attenzione anche all'OUTPUT: potrebbe fornire informazioni a un attaccante, o se rallentato fornire un DOS. Vedremo i problemi delle format string
- Non scrivete codice per gestire le password o algoritmi crittografici, usatene di provati ed affidabili
- Non conservate mai segreti in chiaro, possibilmente nemmeno in memoria !
- Generate i numeri random con sorgenti affidabili d'entropia (/dev/random)



Validare sempre gli input

- ❑ Soprattutto: l'input deve essere **sempre** analizzato e validato
- ❑ Quale input è inaffidabile ?
 - Input degli utenti, specialmente via rete
 - ❑ Non sempre sono chi pensiamo...
 - Input del sistema
 - ❑ Es.: file race conditions, variabili d'ambiente (getenv()), vettore dei parametri (argv[i])
- ❑ **Come validare l'input ?**
 - Determinare ciò che è AMMESSO e scartare il resto, MAI viceversa.
 - Occorre sempre disattivare i privilegi PRIMA del parsing: un buffer overflow può avvenire ad ogni punto