

Departamento de Eletrónica, Telecomunicações e Informática

Segurança

IEDCS: Identity Enabled Distribution Control System

Curso [8240] MI em Engenharia de Computadores e Telemática

Disciplina [47232] Segurança

Ano letivo 2015/2016

Alunos [64090] Rui Lebre

[68129] Tomás Rodrigues

Prática P1

Docente Professor João Paulo Barraca

Aveiro, 29 de Dezembro de 2015

Conteúdo

1	Intr	trodução					
2	Abo	oordagem					
	2.1	Projeção inicial	2				
	2.2	Alterações à projeção	3				
3	Bas	se de dados					
	3.1	Tabelas	4				
	3.2	Stored Procedures	5				
	3.3	Triggers	7				
4	Mo	Modelo Cliente-Servidor					
	4.1	IEDCS Cliente/Player	10				
		4.1.1 Descrição	10				
		4.1.2 Implementação	11				
	4.2	IEDCS Servidor	12				
		4.2.1 Descrição	12				
		4.2.2 Implementação	13				
5 Cifragem de mensagens trocadas							
	5.1	Modos de cifra	14				

	5.2	Chaves	15
6	ОС	artão de Cidadão	17
	6.1	Introdução	17
	6.2	Implementação	18
7	Cert	tificados	19
8	Aut	enticação por Cartão de Cidadão	20
	8.1	Verificação da Cadeia de Certificação	21
	8.2	Verificação da Certification Revocation List	22
9	Secu	are-fs	23
10	Con	finamento	24
11	Inst	ruções de execução	25
	11.1	Servidor	25
	11.2	Cliente	27
12	Con	clusões	28
13	Not	as finais	29
14	Bibl	iografia	30

1 Introdução

Pretende-se através deste relatório expor sob forma escrita, o nosso desempenho, metodologia e objetivos alcançados no desenvolvimento de um Digital Rights Management (DRM), proposto no âmbito da unidade curricular de Segurança incidente na componente de avaliação prática.

A solução apresentada visa a distribuição de ebooks apenas a utilizadores que tenham adquirido os direitos de utilização (i.e. leitura) de um ou vários títulos, em que o armazenamento no servidor e transmissão de documentos para o cliente é sempre feita de forma segura e confidencial. Tais requisitos serão implementados aplicando os conceitos já adquiridos ao longo da UC em questão, nomeadamente, nas áreas da criptografia, gestão de chaves públicas e autenticação.



Figura 1: Digital Rights Management

2 Abordagem

2.1 Projeção inicial

Na apresentação inicial, a projeção feita apontava para o desenvolvimento de um serviço web usando Java. Estas opções foram inicialmente idealizadas dada a próximidade tida com a linguagem de programação JAVA e ser necessário usar serviços acessíveis e bem documentados por forma a otimizar o tempo dispendido no verdadeiro objetivo do projeto da Unidade Curricular, a criptografia.

No que toca à base de dados, dada, mais uma vez, a familiarização com MS SQL Server, optou-se por avançar neste campo o que, tal como se terá em conta mais à frente, não se concretizou. Quanto, ainda no campo da base de dados, ao esquema relacional, este encontra-se definido mais à frente, na Figura 1.

Por último, vai ser desenvolvido o tema das chaves. Ao longo dos próximos temas vão ser apresentadas as chaves usadas no projeto, passando a enumerar: User Key, Device Key, Player Key e File Key. Inicialmente, pensou-se que ambos os cliente e servidor teriam acesso a todas as chaves, o que não se tornou verdade no decorrer do desenvolvimento. A User Key é uma chave única gerada para cada utilizador e que permite a cifragem de um ficheiro para um utilizador específico; a Device Key permite a cifragem do mesmo ficheiro atrás mencionado para o dispositivo em questão, tornando-se, assim, impossível a sua reprodução numa outra máquina; do mesmo raciocínio da Device Key, podemos inferir que a Player Key permite cifrar os ficheiros para um reprodutor em específico, além de se consegir validar a sua implementação através da comparação da chave com as chaves presentes na base de dados; por último, mas não menos importante, temos a File Key: esta chave é gerada aleatoriamente para cada transferência de um ficheiro e

a sua descoberta por parte do player depende intrínsecamente de cooperação com o servidor. Com isto, quer dizer, que um reprodutor, mesmo tendo acesso ao ficheiro, não o consegue reproduzir sem ter ligação com o servidor.

2.2 Alterações à projeção

As alterações profundas em relação à projeção têm o seu início no meio de comunicação. Isto é, foi prevista a utilização de serviços REST para a implementação da interface do servidor para com os players. No entanto, devido a haver facilidade dos membros do grupo 8 na implementação das comunicações por sockets de texto plano, optou-se por esta mudança e, assim, eliminar a possibilidade de atrasos no cumprimento de prazos e metas que a aprendizagem de REST implicaria e que, naturalmente, não iria ser tido em atenção no sufrágio avaliativo a que o trabalho vai estar sujeito, uma vez que não se trata, de todo, este o seu objetivo.

Atendendo à base de dados, alterou-se o Sistema de Gestão de Base de Dados (SGBD) de MS SQL Server para MySQL. A razão desta alteração prende-se ao facto da portabilidade do servidor para diferentes sistemas operativos. Visto que a sintaxe entre os dois SGBDs é idêntica e as prováveis diferenças de *performance*, a este nível académico, é pouco relevante, pensa-se que apenas existem vantagens nesta mudança.

Ao contrário do explícito na aprensentação, que mencionava o uso de cifras DES e trocas de chaves utilizando Diffie-Hellman, as alterações relevantes no campo da criptografia foram a utilização de AES em lugar de DES, dada a otimização do Advanced Encryption Standard nos CPUs atuais e tamanho reduzido das chaves DES. Posteriormente, verificou-se que o uso de Diffie-Hellman se tornou obsoleto e não se justificava a sua utilização.

3 Base de dados

3.1 Tabelas

Na figura abaixo podemos observar a base de dados que suporta o nosso projeto e as relações entre as tabelas.

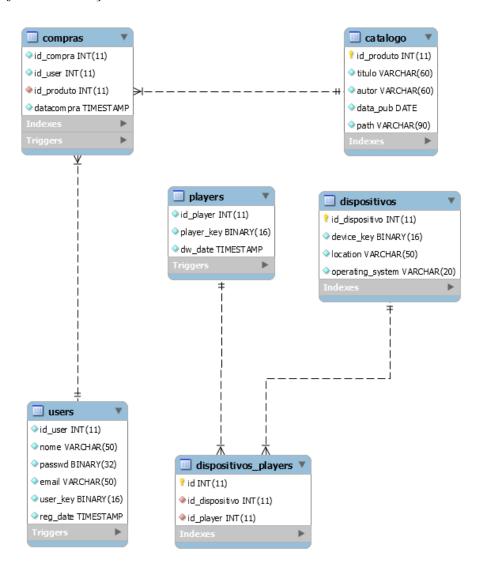


Figura 2: Base de dados

3.2 Stored Procedures

Os Stored Procedures são instruções frequentemente utilizadas pela base de dados. Facilitam a interacção com a aplicação (mais rápidos, menos sujeitos a erros, facilmente alteráveis sem necessidade de alterar a aplicação).

No decorrer do projeto, foi opção aplicar *Stored Procedures* a todas as interações entre o servidor e a base de dados, limitando assim as operações permitidas e, por conseguinte, solificando a segurança neste setor.

Enumerando os Stored Procedures utilizados, temos:

changeEmail

Dado um utilizador, atual email do utilizador e email pretendido, se todos os dados forem corretos, altera o email associado ao usuário em questão

changePw

Dado um utilizador, atual *password* e *password* pretendida se todos os dados forem corretos, altera a *password* associada ao usuário em questão

checkOnUserCart

Dado um utilizador e um item ID, retorna **True** se o utilizador adquiriu o item em questão e **False** caso contrário

checkPlayerExistance

Dada uma have de um Player, retorna **True** se o player é autorizado e **False** caso contrário

getCatalog

Retorna o catálogo existente na base de dados

getPath

Dado um Item ID, retorna o caminho no sistema de ficheiros do servidor para o ficheiro correspondente ao item

getUserKey

Dado um utilizador, retorna a User Key correspondente

purchaseItem

Dado um utilizador e um Item ID, procede à aquisição por parte do utilizador especificado ao item pretendido

rebuyItem

Dado um utilizador e um Item ID, procede à renovação do numero de transferências permitidas do item para o dado utilizador

registerDevice

Procede ao registo de um novo dispositivo onde o Player foi executado, caso esse dispositivo ainda não esteja registado; regista a chave correspondente, a localização e o sistema operativo

registerPlayer

Regista um novo Player na base de dados. Este registo é feito pelo servidor aquando o download do Player

registerProduct

Regista um novo produto no catálogo do servidor

registerUser

Regista um novo utilizador na base de dados

retrievePath

Dado um item, retorna o seu caminho no servidor, decrementando em 1 unidade o número de transferencias permitidas do item para o utilizador especificados

searchCatalog

Retorna os resultados de uma procura por um nome no catalogo presente na base de dados

searchUserCatalog

Retorna os títulos comprados pelo utilizador especificado

validateUser

Dado um utilizador e respetiva palavra-chave (sob a forma de um digest-hash), retorna a sua validade perante os dados contidos na base de dados

Na figura 2 temos vários exemplos de Stored Procedures presentes na base de dados.

```
CREATE DEFINER=`root'@'localhost` PROCEDURE `validateUser`(IN _nome varchar(50), IN _passwd binary(32), out b boolean)

BEGIN
DECLARE counter INT;
set counter = 0;
SELECT COUNT(users.id_user) INTO counter FROM users WHERE users.nome=_nome AND users.passwd=_passwd;

if counter > 0 then
    set b = true;
else
else
end if;
select b;

END ;;

CREATE DEFINER=`root'@'localhost` PROCEDURE `getCatalog'()
BEGIN
END ;;

CREATE DEFINER=`root'@'localhost` PROCEDURE `registerProduct'(in _titulo varchar(50), in _autor varchar(30), in _data date)

BEGIN
insert into catalogo (id_produto, titulo, autor, data_pub) values (0, _titulo, _autor, _data);
END ;;
```

Figura 3: Exemplos de stored procedures

3.3 Triggers

Os *Triggers* são utilizados na nossa base de dados para garantir que a inserção de dados na BD é feita corretamente. Oferecem também um melhor feedback sobre alterações efectuadas na base de dados.

Enumerando os *Triggers* utilizados, temos:

date trigger compras

Quando é inserida uma nova compra na base de dados, altera a data de compra para a data atual do SGBD

date trigger player

Quando é feita a transferência de um novo player, a data de download é alterada para a data atual do SGBD

date trigger users

Quando é feito o registo de um novo utilizador, a data de registo é alterada para a data atual do SGBD

Alguns exemplos podem ser comtemplados a seguir:

CREATE DEFINER='root'@'localhost' **TRIGGER** date_trigger_compras
BEFORE **INSERT ON** compras FOR EACH ROW

SET NEW. datacompra = current timestamp()

CREATE DEFINER='root'@'localhost' TRIGGER date_trigger_players BEFORE INSERT ON players FOR EACH ROW

 $\mathbf{SET} \ \mathsf{NEW}. \, \mathrm{dw_date} \ = \ \mathbf{current_timestamp} \, (\,)$

CREATE DEFINER='root'@'localhost' TRIGGER date_trigger_users
BEFORE INSERT ON users FOR EACH ROW

SET NEW. reg_date = current_timestamp()

4 Modelo Cliente-Servidor

A arquitetura do sistema baseia-se num modelo cliente-servidor. Há um servidor que recebe comunicações num par IP/porta fixo e que por cada ligação dá-se a criação de um *thread* em que é atribuído um novo porto de comunicação através de um socket seguro através de SSL/TLS e que fará o controlo da ligação do cliente em questão com o sistema. Focando agora no cliente, ao ser executado, este é ligado ao servidor e posteriormente ao respetivo *handler*. Partindo deste ponto, é apresentado ao utilizador um ecrã onde se dará início a toda a interação.

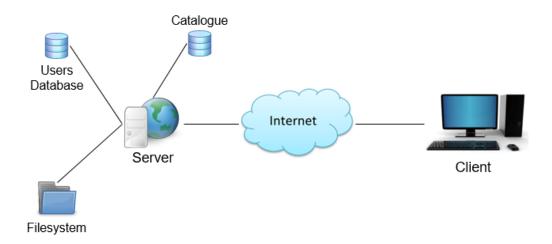


Figura 4: Arquitetura geral

4.1 IEDCS Cliente/Player

4.1.1 Descrição

Os clientes depois de estarem registados e devidamente logados podem efetuar compras, ver os seus produtos adquiridos, usá-los e editar as suas informações pessoais. O diagrama de use-cases dos clientes pode ser observado na figura abaixo:



Figura 5: Diagrama de use cases do Cliente

Aqui estão alguns exemplos do que o client vê ao utilizar as opções que tem à sua escolha depois de se loggar no servidor:



Figura 6: Ver catálogo e ler um ebook já comprado

4.1.2 Implementação

Para o desenvolvimento do cliente foram desenvolvidas duas principais classes. Começando pela classe Client.java, este contém o main do cliente como também instruções de execução. Aqui é inicializado a ligação para com o servidor através de um socket SSL/TLS e, para isso, usando um certificado auto-certificado para acerto de chaves.

Após esta inicialização, é executado o método run() que iniciará as comunicações com o servidor, acionado assim toda a interação com o utilizador.

A figura abaixo dá-nos uma boa prespetiva de tudo o que o acontece desde o login do cliente até à compra e utilização dum e-book:

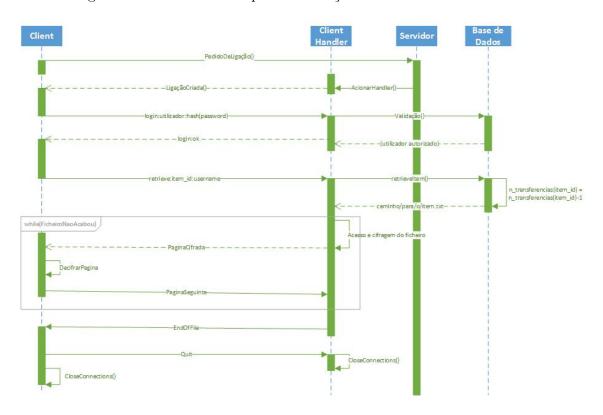


Figura 7: Diagrama de Sequêcia do Cliente

4.2 IEDCS Servidor

4.2.1 Descrição

O servidor tem acesso à base de dados vista anteriormente e contém um catálogo de onde os clientes podem escolher o produto a comprar. Este servidor dá acesso a vários utilizadores através do lançamento de um *handler* (*thread*) para cada player que pede ligação.

Quando é feita uma ligação ao servidor, esta deve conter no socket uma mensagem codificada em Base64 (ver Notas Finais) constituída por device_id:player_id:localizacao:s_operativo em que posteriormente: é feita uma verificação da existência do Player na base de dados e envio da respetiva autorização; é feito o registo do dispositivo na base de dados, caso este não esteja já referenciado nela.



Figura 8: Estado do servidor momentaniamente

4.2.2 Implementação

A implementação do servidor foi dividida em três principais partes:

- 1. **Server** Contém a main do cliente como também instruções de execução e inicia o servidor SSL através da instânciação da classe SSLServer
- 2. **SSLServer** Servidor que recebe os vários pedidos de clientes e lança um *thread* por cada pedido recebido
- 3. CLientHandler Thread que trata de cada ligação ao cliente

5 Cifragem de mensagens trocadas

5.1 Modos de cifra

Foi usado o modo CBC (Chipher Block Chaining) na cifra e decifra de todos os contéudos e AES que é um algoritmo bastante seguro e rápido, tal como já referido em cima. Usa blocos e chaves com 128 bits ou mais (128 no caso do presente projeto) e é adaptado para processadores modernos, por exemplo, *smartcards* o que proporciona bons meios para a segunda parte deste projeto.

O modo de operação CBC funciona como explicado na figura abaixo e tem as seguintes caraterísticas:

- 1. Modo que implementa uma cifra sequencial auto-sincronizável com uma cifra por blocos.
- 2. IV deve ser único por cada utilização (c.f. reutilização de chaves em cifras sequenciais). E.g. pode ser enviado em claro.
- 3. Um erro num bit do criptograma afecta o bit respectivo no bloco e todos do bloco seguinte.
- 4. Sequência de chave depende do IV, chave da cifra e de todo o texto limpo já cifrado.

Cipher Block Chaining (CBC)

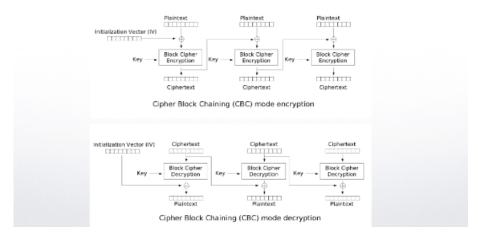


Figura 9: Modo de operação CBC

5.2 Chaves

1. User key:

É criada quando um utilizador se regista no servidor e fica no servidor;

Usada na encriptação de um ficheiro para esse utlizador em especifico;

2. Device key:

É criada a partir de especificações (Serial Number ou UUID) do dispositivo em questão;

Gerada no player e no servidor através do envio dos SN e UUID;

3. Player key:

Gerada através de um Player ID que por sua vez é gerado aquando do download do player;

Confere validade do player em questão;

4. File key:

Gerada quando ocorre um pedido de transferencia;

É apagada assim que é enviada/utilizada;

As Device e Player Keys são chaves que os dois componentes contêm. Quando o cliente faz o pedido ao servidor por um ficheiro, antes do envio do ficheiro cifrado com a File Key, é enviado um cabeçalho criptográfico que contém:

em que ${\bf C}$ corresponde à operação de cifrar, ${\bf D}$ à operação de decifrar, ${\bf Pk}$ Player Key, ${\bf Uk}$ User Key e ${\bf Dk}$ Device Key.

Quando o cliente recebe o cabeçalho criptográfico, realiza as operações inversas às realizadas pelo servidor, descritas acima: o primeiro passo passa por decifrar usando a Pk. Seguidamente, pede a colaboração ao servidor, uma vez que não se encontra na presença da Uk, que procede à operação de C-Uk e envia o resultado novamente para o cliente. O cliente, por fim, procede a D-Dk e obtém a File Key que irá ser usada para decifrar o ficheiro.

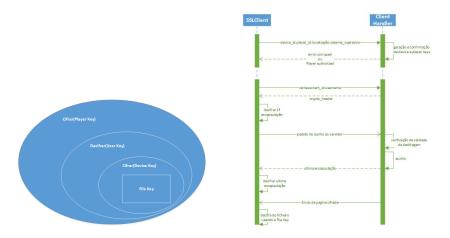


Figura 10: Criação do *Cryptographic Header* e Diagrama de Sequência de troca de chaves

6 O Cartão de Cidadão

6.1 Introdução

O Cartão do Cidadão português tem vários certificados necessários para garantir a sua autenticidade e, para efetuar assinaturas digitais, assumindo que o PIN não é partilhado com ninguém, do seu dono. Para saber se um certificado é válido é necessário validar toda a cadeia de certificação, verificando se os prazos de validade estão corretos, se foram revogados e, obviamente, se realmente foram assinados pela Entidade de Certificação (CA).

No entanto, os certificados de cada cartão não são diretamente assinados pela Certificate Authority. Por norma a CA assina uma subCA que fica responsável de emitir os certificados durante algum tempo (meses ou anos). Depois disso, esta responsabilidade passa para uma nova subCA. Assim, validar um certificado do cartão implica descobrir primeiro que subCA o assinou e realizar todas as validações referidas anteriormente, nunca esquecendo que o certificado só será válido se tiver sido emitido no prazo definido da subCA.

O certificado raiz do CC é o GTE CyberTrust Global Root que deve estar definido no servidor como Trusted, caso contrário nenhum dos seus descendentes será considerado válido, visto a raiz ser auto-assinada e não tem qualquer validade por si só.

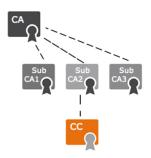


Figura 11: Cadeia de certificação do CC

6.2 Implementação

Na segunda fase da implementação deste projeto, optou-se por adicionar uma nova forma de autenticação perante o servidor: a autenticação com Cartão do cidadão. Para tal facto, adicionou-se aos itens possíveis no menu principal, as opções de "Login with CC"e "Register with CC".

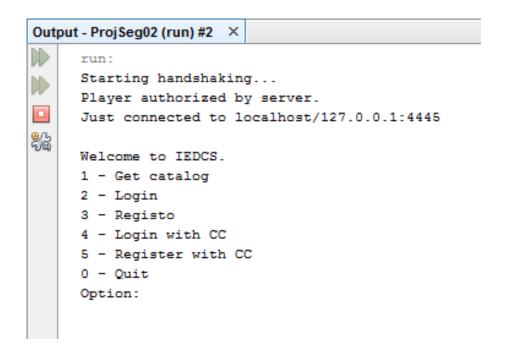


Figura 12: Menu inicial do cliente

7 Certificados

Para além da raiz do CC o servidor tem, na mesma pasta referida no ponto anterior o seu certificado. A CA do servidor foi criada com validade de 5 anos. Não convinha este valor ser baixo dado que cada vez que a CA expire terá de ser substituída em todos os clientes. Os certificados do servidor terão um prazo mais curto (1 ano).

Para ser feita, por parte do servidor IEDCS, a validação do certificado de chave pública do cliente, é necessário que toda a cadeia de certificação seja obtida, assim como as CRL correspondentes. Para esse efeito, antes do servidor ser executado, é conveniente que se execute o comando "make" para que o conteúdo do ficheiro "Makefile" seja executado.

A execução deste comando, associado à Makefile, irá transferir todos os ficheiros necessários à validação do certicado, ou rejeição deste. Posteriormente à transferência, todos os certificados e CRL são adicionados a um novo ficheiro, a KeyStore, através do comando fornecido pelo Java, keytool. A KeyStore resultante, de nome "CC_KS" irá ser usada pelo servidor ao longo da execução para todas as novas comunicações.

8 Autenticação por Cartão de Cidadão

Foi necessário projetar um mecanismo de autenticação do utilizador entre o software cliente e servidor. Para tal, recorreu-se aos princípios do protocolo CHAP: quando é requisitado um login utilizando o cartão do cidação, o software cliente requere um challenge, que não é mais do que um número aleatório de 64 bytes que é enviado para o servidor e assim se começa o processo de autenticação:

- 1. O Cliente envia ao servidor um request (challenge).
- 2. O servidor gera o número aletatório sob a forma de u array de bytes de 64 posições utilizando a biblioteca SecureRandom do java.security e envia-o ao cliente codificado numa String em Base64.
- 3. O cliente usa o CC para assinar os dados (SecureRandom gerado pelo servidor) e envia o resultado juntamente com o certificado de chave pública.
- 4. O servidor verifica a validade do certificado na cadeia de certificação e caso seja valido, verifica a assinatura do número por ele gerado (este processo valida que quem assinou o *challenge* é quem diz ser, i.e. o titular do certificado de chave pública)
- 5. Após este processo, e com base no mesmo certificado, é calculado o ID único do Cartão do Cidadão e é feita a verificação da sua existência na tabela dos utilizadores na Base de Dados.
- 6. Em cada transação posterior, é gerado um hash da mensagem a ser enviada, que é assinada com o CC e enviada juntamente com essa mesma mensagem. Aquando a receção, é novamente calculado o hash da mensagem e é verificada a sua integridade, usando para isso o certificado transferido anterioirmente, o hash calculado, e a assinatura do hash.

Nota: De salientar que a cada sessão, o número gerado como *challenge* é conduzido como ID de sessão. Esse ID de sessão é adicionado a cada mensagem antes de ser feito o hash e deste modo são impedidos os ataques por repetição. Ou seja, para uma mesma mensagem, em diferentes sessões, o hash e a sua assinatura produzidos não serão os mesmos.

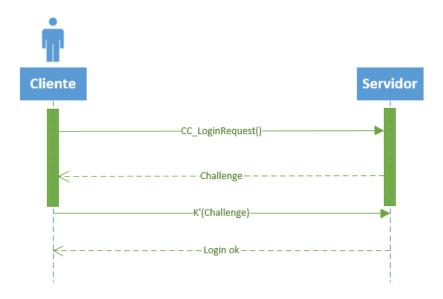


Figura 13: Login por Cartão de Cidadão

8.1 Verificação da Cadeia de Certificação

A verificação da cadeia de certificação foi feita com base no exercício proposto na aula prática 6 desta Unidade Curricular. A verificação é feita com base na transferência prévia de todos os certificados necessários na cadeia, obtidos utilizando a Makefile fornecida na aula. Tal como já referido, a makefile gera a KeyStore necessária.

8.2 Verificação da Certification Revocation List

A verificação da revogação do certificado de chave pública da sessão atual é feita obtendo a informação necessária de http://pki.cartaodecidadao.pt em runtime.

Para conseguir obter a inforamção necessária, recorreu-se a uma biblioteca externa - Bouncy Castle - e também a um módulo disponibilizado em http://www.nakov.com/blog/2009/12/01/x509-certificate-validation-in-java-build-and-verify-chain-and-verify-clr-with-bouncy-castle/. De salientar que foram feitas alterações ao módulo de modo a que este fosse passível de ser utilizado no sistema IEDCS.

9 Secure-fs

Encfs opera fornecendo uma sobreposição sobre um diretório existente, com ponto de montagem remoto, de modo que todos os arquivos gravados são cifrados em tempo real. A grande vantagem de usar encfs é que um utilizador sem privilégios pode armazenar com segurança arquivos. Os metadados não são cifrados, ou seja, o tamanho, permissões e tempo de modificação do arquivo estará disponível ao público. Temos um script bash de forma a automatizar este processo.

Assim sendo temos duas pastas uma para armazenar os arquivos criptografados, e outra para montar o sistema de ficheiros, usado da forma demonstrada abaixo:

Figura 14: Demonstração do Encfs

10 Confinamento

As informações armazenadas em sistemas de aficheiros são normalmente protegidas contra ações indesejadas utilizando atributos identificativos e direitos de acesso. No entanto, essas proteções podem ser contornadas por atacantes que são capazes de obter privilégios elevados(por exemplo, acesso root, no Linux) ou que são capazes de se fazer passar por outros utilizadores.

Uma solução para superar este problema é reduzir a visibilidade do sistema de ficheiros para aplicações não confiáveis. Desta forma , é possível confinar completamente todo o sistema de ficheiros e os acessos realizados ao mesmo, a um conjunto mínimo de arquivos/diretórios necessários para a sua execução.

Para isto vamos usar o comando *chroot* do Linux da forma abaixo descrita:

chroot nova raiz java -jar server.jar

Nota: Como iremos ver mais à frente, não nos foi possível executar o servidor em chroot. Para resolver este problema, resolvemos executar o servidor dentro do sistema encfs.

11 Instruções de execução

11.1 Servidor

- 1. O servidor deve ser executado num sistema operativo linux
- Para a execução do servidor, são necessários dois ficheiros: server_pack.zip e server.sh
- 3. Executar ./server.sh com permissões de administrador

É possível executar o script com alguns argumentos que são passados à execução do servidor:

-d seguido de ip:porta (ex: ./server.sh -d 192.168.10.2:3306) para indicar o IP e a porta do SGBD

-p seguido de porta (ex: ./server.sh -p 4445) para indicar a porta em que o servidor deve escutar novos pedidos

Nota: a ausência de argumentos implica a execução do servidor nos parâmetros por defeito (-p 4445 e -d localhost:3306)

4. Na primeira execução do script, são necessárias algumas configurações, nomeadamente o sistema de ficheiros encfs. Quando for lançado esta interface de configuração, recomenda-se a execução como expert (pressionar 'x') seguindo-se a escolha do metodo de cifra AES, chave da cifra 256 bits, cifra por blocos e restantes valores por defeito. Para a password recomenda-se, para efeitos de teste "seguranca2015"

```
root@xubuntu32:~/Seg/Projeto/ProjSeg02# ./server.sh -d 192.168.10.5:3306
4445
192.168.10.5:3306
1) Unzip successfull
2) Successfully created ~/IEDCS_encfs-store
3) Successfully created ~/IEDCS_encfs-mount
encfs ~/IEDCS_encfs-store ~/IEDCS_encfs-mount
The directory "/home/rui/IEDCS_encfs-store/" does not exist. Should it be created? (y,n) y
The directory "/home/rui/IEDCS_encfs-mount" does not exist. Should it be created? (y,n) y
Creating new encrypted volume.
Please choose from one of the following options:
enter "x" for expert configuration mode,
enter "p" for pre-configured paranoia mode,
anything else, or an empty line will select standard mode.
?> x
```

Figura 15: Exemplo de execução do script server.sh

5. Após estes passos, o servidor deve correr normalmente e aceitar novos pedidos

```
Configuration finished. The filesystem to be created has
the following properties:
Filesystem cipher: "ssl/aes", version 3:0:2
Filename encoding: "nameio/block", version 3:0:1
Key Size: 256 bits
Block Size: 1024 bytes
Each file contains 8 byte header with unique IV data.
Filenames encoded using IV chaining mode.
File holes passed through to ciphertext.
Now you will need to enter a password for your filesystem.
You will need to remember this password, as there is absolutely
no recovery mechanism. However, the password can be changed
later using encfsctl.
New Encfs Password:
Verify Encfs Password:
4) Successfully mounted ~/IEDCS_encfs-store on ~/IEDCS_encfs-mount
5) Successfully stored all components on ~/IEDCS_encfs-mount
Successfully copied server.jar to current directory.
Successfully removed temporary files
chroot: failed to run command '/usr/bin/java': No such file or directory
Server Listening.....
```

Figura 16: Servidor a escutar novas comunicações

11.2 Cliente

- 1. O cliente pode ser executado nos sistemas operativos Windows, Linux e Mac
- 2. Deve ser executado usando o comando java -jar client.jar

É possível executar programa com alguns argumentos que são passados à execução do cliente:

```
-i seguido de IP do servidor (ex: client.jar -i 192.168.10.2)
```

-p seguido de porta do servidor (ex: client.jar -p 4445)

```
root@xubuntu32:~/Seg/Projeto/ProjSeg02# java -jar client.jar
Starting handshaking...
Player authorized by server.
Just connected to localhost/127.0.0.1:4445

Welcome to IEDCS.
1 - Get catalog
2 - Login
3 - Registo
4 - Login with CC
5 - Register with CC
0 - Quit
Option:
```

Figura 17: Execução do cliente

12 Conclusões

Chegado ao final deste relatório, é nossa intenção efetuar uma análise retrospetiva da evolução do mesmo, tendo em conta os problemas com que nos deparámos, e principais conclusões retiradas.

Ao contrário do que idealizámos, foi necessário ter em conta vários outros aspetos para além do já trabalho desenvolvido no que toca ao cliente, como alterar os métodos e modos de cifra, experimentado e desistindo de vários algoritmos até termos uma solução robusta preparada para ser publicada. Em relação à primeira entrega foram também alterados alguns aspetos, por exemplo, a base de dados, de modo a ficar em conformidade com o que precisámos para esta segunda fase do projeto.

É de nossa ideia que o trabalho agora concluído e entregue, fortaleceu bastante os nossos conhecimentos acerca do uso intensivo da criptografia para a segurança dos sistemas informáticos atuais, confinamento e autenticação.

Em conclusão, pensamos ter resolvido muitos e os mais importantes *bugs* em relação à primeira entrega e pensamos ter um trabalho num todo mais completo nesta segunda entrega.

13 Notas finais

- 1. Execução do cliente java IEDCS Player options
- 2. Execução do servidor java IEDCS Player options
- 3. Bibliotecas externas Foram usadas bibliotecas externas, nomeadamente commons-cli-1.3.1 para tratamento de parâmetros de entrada de consola e mysql-connector-java-5.0.8 para ligação ao servidor MySQL. As bibliotencas poderão ser encontradas em https://code.ua.pt/svn/projeto_seguranca/dependencies
- 4. Catálogo Para exemplicação, estão disponíveis ebooks em formato .txt de variados conceituados autores. A biblioteca está disponível em https://code.ua.pt/svn/projeto_seguranca/ebooks
- 5. Certificado Uma vez que foi necessária a criação de um certificado para utilizar na ligação SSL/TLS, foi gerada uma KeyStore num certificado através do comando \$keytool -genkey -keystore myCliKeystore -keyalg RSA http://code.ua.pt/projects/projeto_seguranca/repository/raw/mySrvKeystore
- 6. Base de Dados Está disponível em Dump.sql
- 7. **Base64** Todos os dados em que era necessária a comunicação por arrays de bytes foram codificados em Base64 utilizando a biblioteca java.utils.Base64 disponível na versão JDK8 do Java
- 8. **Javadoc** Todo o código produzido contém documentação na forma de javadoc que pode ser gerada

14 Bibliografia

Referências

- [1] Commons Cli. URL: https://commons.apache.org/proper/commons-cli
- [2] Get the hard disk serial number or Motherboard serial number. URL: http://www.rgagnon.com/javadetails/java-0580.html
- [3] How to get a unique computer identifier in Java. URL: http://stackoverflow.com/questions/1986732/how-to-get-a-unique-computer-identifier-in-java-like-disk-id-or-motherboard-id
- [4] SSL Client Authentication with smart card works in Java 6 but fails in Java 7. URL: http://stackoverflow.com/questions/15503514/ssl-client-authentication-with-smart-card-works-in-java-6-but-fails-in-java-7
- [5] NetworkInterface Oracle. URL: http://docs.oracle.com/javase/6/docs/api/java/net/NetworkInterface.html
- [6] KeyStore http://docs.oracle.com/javase/7/docs/api/java/security/KeyStore.html
- [7] Signature http://docs.oracle.com/javase/7/docs/api/java/security/Signature.html
- [8] Java PKCS11 Reference Guide https://docs.oracle.com/javase/7/docs/technotes/guides/security/p11guide.html
- [9] JAVA + SSL Tutorial http://stilius.net/java/java_ssl.php
- [10] Sun SSL Socket Server : SSL Socket « Security « Java Tutorial http://www.java2s.com/Tutorial/Java/0490__Security/
 SunSSLSocketServer.htm

- [11] SSL Socket « Security « Java Tutorial http://www.java2s.com/ Tutorial/Java/0490_Security/0860_SSL-Socket.htm
- [12] Code Examples For Creating SSL Sockets http://juliusdavies.ca/commons-ssl/ssl.html
- [13] How to capture traffic for a specific program? https: //ask.wireshark.org/questions/3725/how-to-capture-trafficfor-a-specific-program
- [14] Generating ID unique to a particular computer http://stackoverflow.com/questions/3644722/generating-id-unique-to-a-particular-computer
- [15] Generating unique IDs http://www.javapractices.com/topic/ TopicAction.do?Id=56
- [16] Get a unique identifier http://www.rgagnon.com/javadetails/java-0518.html
- [17] How to get hard disk serial number using java http: //www.coderanch.com/t/532384/java/java/hard-disk-serialnumber-java
- [18] How to get DiskID http://www.coderanch.com/t/476332/java/java/DiskID
- [19] how to get hard disk serial number using java http://stackoverflow.com/questions/5482947/how-to-get-hard-disk-serial-number-using-java
- [20] Get motherboard serial Number of local system. http://www.coderanch.com/t/426976/java/java/motherboard-serial-Number-local-system

- [21] Get id of motherboard and hard disk in java for linux operating system? http://stackoverflow.com/questions/21634510/get-id-of-motherboard-and-hard-disk-in-java-for-linux-operating-system
- [22] SOL15292: Troubleshooting SSL/TLS handshake failures https://support.f5.com/kb/en-us/solutions/public/15000/200/sol15292.html
- [23] SSLServerSocket: getSupportedProtocols(): SSLServerSocket « javax.net.ssl « Java by API http://www.java2s.com/Code/JavaAPI/javax.net.ssl/SSLServerSocketgetSupportedProtocols.htm
- [24] GitHub Hardware4Mac https://github.com/sarxos/secure-tokens/blob/master/src/main/java/com/github/sarxos/securetoken/impl/Hardware4Mac.java
- [25] GitHub Hardware4Win https://github.com/sarxos/secure-tokens/blob/master/src/main/java/com/github/sarxos/securetoken/impl/Hardware4Win.java
- [26] GitHub Hardware4Nix https://github.com/sarxos/secure-tokens/blob/master/src/main/java/com/github/sarxos/securetoken/impl/Hardware4Nix.java
- [27] PBKDF2 (Password-Based Key Derivation Function 2) https://en.wikipedia.org/wiki/PBKDF2
- [28] Java find location using Ip Address http://www.mkyong.com/java/java-find-location-using-ip-address/
- [29] MySQL ON DELETE CASCADE Deletes Data From Multiple Tables http://www.mysqltutorial.org/mysql-on-delete-cascade/