Universidade da Beira Interior Faculdade de Engenharia



© Pedro R. M. Inácio (inacio@di.ubi.pt), 2023/24

Segurança de Sistemas Informáticos

Guia para Aula Laboratorial 2 2º Ciclo em Engenharia Informática 2º Ciclo em Eng. Eletrotécnica e de Computadores 2º Ciclo em Matemática e Aplicações

Sumário

Utilização de funções de hash para construção de provas de trabalho. Exercícios de revisão de conceitos de criptografia de chave pública e assinaturas digitais.

Computer Systems Security

Guide for Laboratory Class 2

M.Sc. in Computer Science and Engineering M.Sc. in Electrical and Computer Engineering M.Sc. in Mathematics and Applications

Summary

Usage of hash functions to construct proofs of work. Exercises for revision of concepts concerning public key criptography and digital signatures.

Pré-requisitos:

A maior parte das tarefas enunciadas em baixo requerem a utilização da ferramenta OpenSSL (http://www.openssl.org/). Um ambiente linha de comandos robusto também facilita a execução de algumas dessas tarefas. Sugere-se, assim, o uso de uma distribuição comum de Linux, onde todas estas condições estarão provavelmente preenchidas ou pressupõe-se o acesso a um sistema com a possibilidade de instalar o *software* necessário.

Prova de Trabalho – Mining Bitcoins

Proof of Work - Mining Bitcoins

O quia laboratorial anterior contém tarefas para revisão rápida de conceitos relativos a funções resumo criptográficas, nomeadamente a Secure Hash Algorithm 1 (SHA1). A função SHA256, pertencente a uma família de funções de hash criptográficas mais recente e é, de resto, usada no processo de mineração de Bitcoins. Nesta moeda criptográfica, a mineração não é mais do que o processo de procura de uma sequência de bytes com um valor de hash que é menor do que um determinado valor conhecido e ajustado a cada 2016 blocos. Este valor, prédeterminado, é designado por target.

Para efeitos desta aula, vamos considerar uma simplificação do procedimento utilizado pelo Bitcoin. Neste caso, considere que estamos apenas interessados em encontrar sequências de bytes cujo valor de hash começa por um determinado número de bits iguais a 0. Por exemplo, imagine que lhe era pedido para gerar vários ficheiros, até encontrar um cujos 10 primeiros bits do respetivo valor de hash eram iguais a 0, oferecendo-lhe 25 cêntimos por cada ficheiro que encontrasse com esta propri-

edade. A primeira parte deste quia laboratorial tem como objetivos desmistificar e ilustrar este processo.

Q1.: Quantos bits devolve o SHA256?

☐ 128 bits	☐ 160 bits	☐ 256 bits	□ 512 bits
\square Depende	do tamanho do	ficheiro de	entrada.

Tarefa 1 Task 1

Considere analisar, compilar e executar o código incluído a seguir.

```
#include <openssl/sha.h>
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
  SHA_CTX sha1_ctx;
   SHA1_Init(&sha1_ctx);
   unsigned char caMD[20];
   unsigned char caByte[4];
   unsigned long IRand = atoi(argv[1]);
   caByte[3]= IRand & 0xff;
   caByte[2] = (IRand >> 8) & 0xff;
   caByte[1] = (IRand >> 16) & 0xff;
   caByte[0] = (IRand >> 24) \& 0xff;
   SHA1_Update(&sha1_ctx,&caByte,4);
   SHA1_Final(caMD,&sha1_ctx);
   int i;
   for (i = 0; i < 20; i++)
     printf("%02x",caMD[i]);
```

<pre>printf("\n"); }</pre>	Q5.: Quanto tempo demora o programa a executar?	
	Tarefa 4 Task 4 Altere o programa de modo a que, em vez de 2 bytes, o valor de hash tenha agora 3 bytes iguais a 0. No final, corra de novo o programa através de time ./a.out e indique o tempo que agora demora na linha seguinte: Q6.: Em comparação com o anterior, quanto tempo mais demora este programa a executar? 2 vezes mais. 3 vezes mais. 4 vezes mais. 8 vezes mais.	
☐ Calcula o valor de <i>hash</i> SHA1 do valor que é passado como parâmetro aquando da invocação do	 ☐ 16 vezes mais. ☐ 128 vezes mais. ☐ 256 vezes mais. 	
programa. Tarefa 2 Task 2 Insira os dois blocos de código seguintes no local certo certo do programa acima mencionado de	 Q7.: Sempre que se adiciona um novo bit igual a 0, qual é o decremento da performance? A performance passa para o dobro. A performance passa para metade. A performance passa para 1.5. A performance passa para o triplo. 	
modo a que passe a tentar iterativamente novos números inteiros até encontrar um cujo valor de <i>hash</i>	Tarefa 5 Task 5	
comece com um determinado número de bits igual	A dificuldade atual para a Bitcoin, anunciada	
a zero. int iFoundIt = 0; do{	em https://bitcoinwisdom.com/bitcoin/difficulty, é o equivalente a cerca de 70 bits. l.e., é preciso encontrar valores de <i>hash</i> com os primei-	
<pre>IRand++; if ((caMD[0] == 0x00) & (caMD[1] == 0x00)) iFoundIt = 1; } while (!iFoundIt);</pre>	ros 70 bits iguais a 0 para se minerarem 25BTC. Q8.: Partindo do princípio de que precisava de aproximadamente 3 segundos para encontrar hashes com os primeiros 24 bits iguais a 0, de quantos dias precisaria para minerar 25BTC?	
Q4.: Observando o segundo bloco de código in-	Precisaria de cerca de dias	
cluído antes, de quantos bits iguais a 0 é que o procedimento vai andar à procura? ☐ 1 bit ☐ 2 bits ☐ 4 bits ☐ 8 bits ☐ 16 bits ☐ 32 bits ☐ 64 bits	Q9.: Nas condições da questão anterior, de quantos computadores iguais ao seu precisaria para calcular um valor de <i>hash</i> que valesse 25BTC em 8,6 minutos (que é o tempo médio atual para se minerar 25BTC)?	
Tarefa 3 Task 3	Cerca de computadores.	
Corra o programa resultante (e.g., considere que o executável respetivo tinha o nome a.out) através da ferramenta time do Linux:	Nesta altura, deve estar a começar a perceber para que serve a prova de trabalho, mas enverede pe- las seguintes questões para obter uma ideia mais	

nítida. Q10.: Um mineiro de Bitcoins gasta di-

> time ./a.out

Tente correr o programa desta forma várias vezes.

nheiro verdadeiro no processo de mineração? ☐ Sim, gasta. ☐ Não, não gasta.	☐ Rui, Santori and Adelino.☐ Nenhuma das anteriores.	
Se respondeu que não na questão anterior, atente na seguinte. Q11.: Quem é que paga a eletricidade do mineiro, enquanto o computador deste procura valores de hash intensivamente? Partindo do princípio de que não fez uma "puxada" ilegal, é ele próprio. Isto não tem nada a ver São os contribuintes	Q15.: Num sistema criptográfico de chave pública, que chave utilizaria para cifrar uma mensagem para um(a) colega seu(ua)? A minha chave pública. A chave pública do(a) colega. A chave privada do(a) colega.	
Para saber mais sobre o Bitcoin, recomenda-se a leitura do artigo <i>Bitcoin: A Peer-to-Peer Electronic Cash System by Satoshi Nakamoto</i> , disponível em https://Bitcoin.org/Bitcoin.pdf. 2 Cifras de Chave Pública Public-key Criptography	Tarefa 7 Task 7 O Professor usou esta chave para cifrar um número de 0 a 9, guardando o criptograma respetivo no ficheiro com o nome numero.rsa. O ficheiro original é constituído por 127 Os e o número. E.g.: 0000000000000000000000000000000000	
Tarefa 6 Task 6 É sempre possível aplicar o modelo de ataque texto limpo escolhido adaptativamente (adaptatively chosen plaintext attack) ao modo livro de escola da função alçapão RSA. Esta tarefa demonstra o problema que isso pode acarretar em termos práticos.	 Consigo. Ingiro doses destas todos os dias ao pequeno almoço. Não estou a ver como, se não tenho a chave privada. Não consigo. 	
Junto com este guia laboratorial é disponibilizado um ficheiro contendo uma chave pública, chamado pk1.pem. Construa e emita o comando <i>OpenSSL</i> que lhe permite formatar a chave para análise humana, transcrevendo-o para aqui:	Q17.: Qual foi o número cifrado? Foi o	
Q12.: Qual o tamanho do módulo usado nesta chave pública? 128. 256. 512. 1024. 2048. Q13.: O tamanho da chave parece-lhe seguro para utilizações atuais? Está quase a sair de moda, mas sim. Não, é muito grande. Não, é muito pequena.	Q18.: É seguro usar o RSA em modo livro de escola para cifrar valores pequenos? Sim, é seguro. Não, não é seguro porque a função alçapão define um algoritmo determinístico e um atacante é sempre capaz de cifrar quaisquer mensagens. Se o espaço de mensagens for pequeno (como era o caso), o atacante pode sempre tentar cifrar todas as mensagens até obter o criptograma correspondente	
Q14.: O que significa o acrónimo RSA? ☐ Resource Symmetric Algorithm. ☐ Resource Sypher Assymetric.	Q19.: Qual é o <i>padding</i> que é aplicado por definição quando se usa o <i>OpenSSL</i> para se cifrar algo com RSA?	

Tarefa 11 Task 11 De forma a garantir todas as as propriedades	
de uma assinatura digital, o que é normalmente assinado é o valor de <i>hash</i> do documento eletró-	
nico, e não o próprio documento. Desta forma, a	
assinatura também já se aplica a todo o tipo de ficheiros. Tendo isto em consideração e para que fique bem patente que foi você quem escreveu o segredo cabeludo acerca do(a) seu(ua) colega, escreva o comando OpenSSL que permite criar a assinatura digital do ficheiro es-feio.txt com a combinação MD5 e RSA.	
Sugestão: use o comando openssl dgst com algumas das suas opções para levar esta empreitada a bom porto com um único comando. Chame ao ficheiro contendo a assinatura es-feio.md5-with-rsa.	
Depois de ter construido a assinatura, verifique o conteúdo do ficheiro es-feio.md5-with-rsa com: > hexdump es-feio.md5-with-rsa	
Tarefa 12 <i>Task 12</i>	
seguido produzir a assinatura para o ficheiro es-feio.md5-with-rsa com sucesso. A questão é: Q22.: o que é que falta no comando seguinte	
<pre>para que a verificação seja feita com sucesso? > openssl dgst -md5 -verify pk.pem</pre>	
-signature es-feio.md5-with-rsa	
□ Não falta nada.	
☐ Falta o do para o qual a assinatura foi calculada.	
 Q23.: Depois da emissão correta do comando anterior, o que é lhe diz se uma assinatura digital está ou não está válida? □ Depois de emitir o comando, o OpenSSL escreve no ecrã que a assinatura está OK. □ O facto de conseguir ler o que aparece no ecrã depois de emitir o comando. □ O facto de não conseguir ler o que aparece no 	

Q24.: Quais são os inputs do algoritmo de verificação de uma assinatura digital? A chave pública do(a) colega. A chave privada do(a) colega. O ficheiro original. A assinatura. A sua chave privada.	 vacy (PGP). Junte-se com um(a) colega e execute os seguintes passos (cada aluno(a) executa todos os passos seguintes), escrevendo os comandos nos espaços respetivos: 1. Crie 2 (dois) pares de chaves RSA (um para cifrar e decifrar e outro para fazer e verificar
 ☐ A sua chave pública. Q25.: Quais são os inputs do algoritmo de elaboração de uma assinatura digital? ☐ A chave pública do(a) colega. ☐ A chave privada do(a) colega. ☐ O ficheiro original. ☐ A assinatura. ☐ A sua chave privada. ☐ A sua chave pública. 	 assinaturas digitais). Troque as chaves públicas com o(a) seu(ua) colega. Um dos dois cria um ficheiro com um poema de Fernando Pessoa, o outro coloca lá 2 oitavas dos Lusíadas.
Tarefa 13 Task 13 Adultere (i.e., altere) o documento es-feio.txt para o qual está a verificar a assinatura, e volte a verificá-la, para obter a ideia concreta do resultado. Q26.: O que é que o OpenSSL devolve desta vez?	4. Assine o ficheiro com a chave respetiva, usando a combinação de algoritmos SHA1withRSA.
Tarefa 14 Task 14 Para mentes inquietas: Verifique, usando 2 comandos OpenSSL, que a assinatura contida em es-feio.md5-with-rsa é, de facto, a cifra do valor devolvido pelo MD5 para o ficheiro es-feio.txt com a chave privada. Sugestão: precisa decifrar a assinatura com o comando openSSL rsautl -verify Outra sugestão: é possível que o valor do hash que é cifrado no OpenSSL esteja num formato diferente de hexadecimal.	5. Cifre o ficheiro à moda do PGP usando RSA e AES em modo CTR. 6. Envie o ficheiro e a assinatura ao(à) colega. 7. Decifre e verifique a assinatura do ficheiro que
4 Trabalho de Casa Home Work A próxima tarefa é para fazer em grupos de 2, como trabalho de casa ou no final de uma aula, caso tenha tempo. Tarefa 15 Task 15	receber.