

FCT – FACULDADE DE CIÊNCIAS E TECNOLOGIA
DMC – DEPARTAMENTO DE MATEMÁTICA E COMPUTAÇÃO
BACHARELADO EM CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

JUAN CARDOSO DA SILVA - 171257138
GUILHERME DE AGUIAR PACIANOTTO - 181251019

MATÉRIA SEGURANÇA DA INFORMAÇÃO

ATIVIDADE 5



Presidente Prudente, 25/08/2022

INTRODUÇÃO

Diffie-Hellman foi muito bem recebido depois de seu desenvolvimento em 1976 na história de toda criptografia, introduzindo o conceito de “*one way trap door*” como método de compartilhamento de chaves de segurança para ambas as partes envolvidas, sem necessidade de compartilhar o segredo final de ambas as partes. Esse algoritmo pode ser considerado como o início da criptografia moderna, depois de sua criação, deu espaço para introdução de muitos outros algoritmos criados, inclusive o RSA, criado dois anos depois da introdução do artigo científico original do Diffie-Hellman.

Apesar de tudo, o Diffie-Hellman apresenta limitações e o seu uso original foi descartado para aceitar outras variantes como DHL(Diffie-Hellman Logarithm Problem), ou DDH(Dicision Diffie-Hellman problem).

Neste artigo foi desenvolvido para entender o algoritmo original e as suas utilidades de aplicações modernas, sendo ele um dos algoritmos bases para toda área de criptografia.

FUNCIONAMENTO DO ALGORITMO

Na área da criptografia, Diffie-Hellman (DH), é utilizado como um método de compartilhamento de chaves, onde uma chave intermediária calculada e trocada entre as pessoas utilizando o algoritmo, cada pessoa calcula depois suas respectivas chaves públicas utilizando a chave intermediária pega.

Seja $p = 17$ e $q = 41$, segredo da pessoa $A = 6$ e segredo de $B = 3$

Calcula – se a chave intermediária com $G(q) = q^A \bmod p$, resultando em 9 para A

Depois pessoa B calcula a chave intermediária com $G(q) = q^B \bmod p$, resultando em 3 para a pessoa B, em seguida pessoa A envia 9 para pessoa B e pessoa B envia o seu valor 3 para pessoa A.

Por fim cada parte calcula seu resultado final:

$$Final(x) = x^A \bmod p \rightarrow F(Chave_{intermediaria} B) = 3^6 \bmod 17 = 15$$

$$Final(x) = x^B \bmod p \rightarrow F(Chave_{intermediaria} A) = 9^3 \bmod 17 = 15$$

Chave final de A = 15 e Chave final de B = 15.

Com isso é possível calcular a chave final sem a necessidade de trocar elas e arriscar comprometer a segurança dos sistemas envolvidos.

UTILIZAÇÕES DO ALGORITMO

O algoritmo de Diffie-Hellman teve muitas utilidades após sua publicação original, não só contribuiu para geração de algoritmos de criptografia como RSA, como também é utilizado na validação de servidores, proteger chaves privadas em serviços utilizados na internet.

CONCLUSÃO

O algoritmo de Diffie-Hellman foi uma marca muito grande na área da criptografia, levando a construção de outros algoritmos e a criação da criptografia moderna e atual, como também o algoritmo é importante para validações e comunicações na rede.

REFERENCIAS BIBLIOGRÁFICAS

Ueli M. Maurer; Stefan Wolf; **The Diffie-Hellman Protocol**, 2000, p. 1-25 Disponível em: < <https://link.springer.com/article/10.1023/A:1008302122286>>

THE INTERNET SOCIETY (1999). rfc-editor, 1999. **Diffie-Hellman Key Agreement Method**. Disponível em: < <https://www.rfc-editor.org/rfc/rfc2631.html>>

Cridland, Dave; **Crypto Show And Tell: The Wonders of Diffie-Hellman-Merkle**, 2018, Disponível em: < <https://dev.to/dwd/crypto-show-and-tell-the-wonders-of-diffie-hellman-merkle-2jah>>

Sampaio, Edsion; **Criptografia e Protocolo Diffie-Hellman**, 2018, Disponível em: < <https://dev.to/dwd/crypto-show-and-tell-the-wonders-of-diffie-hellman-merkle-2jah>>

Wang, Saji; **Basics of Encryption: The Diffie-Hellman key Exchange Explained**, 2022, Disponível em: <<https://dev.to/dwd/crypto-show-and-tell-the-wonders-of-diffie-hellman-merkle-2jah>>

OLIVEIRA, Carla Josefa Gonalo de; **PROTOCOLO DIFFIE-HELLMAN**, p. 1-55, Disponível em: < <https://repositorio.ifpb.edu.br/handle/177683/1699>>