

Troca de Chaves

Faculdade de Informática- PUCRS
Prof. Avelino Francisco Zorzo

Sumário

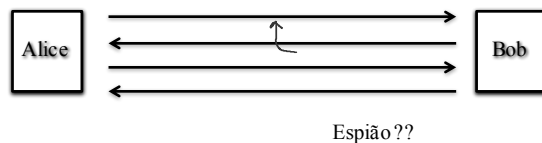
- Troca de chave de maneira simétrica
 - Quebra-cabeças (*puzzle*) de Merkle
- Troca de chave de maneira assimétrica
 - Diffie-Hellman

Quebra-cabeças de Merkle (Merkle puzzles)

Troca de chave

Meta: Alice e Bob querem compartilhar uma chave,
que fique desconhecido por um espião.

- Agora: segurança contra espionagem (sem alteração)



Isto pode ser feito através de criptografia simétrica?

Quebra-cabeças de Merkle (1974)

Resposta: sim, mas muito ineficiente.

Forma: quebra-cabeças (*puzzle*).

■ Problemas resolvidos com algum esforço.

■ Exemplo: cifra simétrica $E(k,m)$, $k \in \{0,1\}^{128}$

– $\text{puzzle}(P) = E(P, \text{"mensagem"})$ onde

$$P = 0^96 \parallel b_1 \dots b_{32}$$

– **Meta:** encontrar P tentando as 2^{32} possibilidades

Quebra-cabeças de Merkle

Alice: prepara 2^{32} quebra-cabeças

– Para $i=1, \dots, 2^{32}$ escolha aleatoriamente $P_i \in \{0,1\}^{96}$
e $x_i, k_i \in \{0,1\}^{128}$

– $\text{puzzle}_i \leftarrow E(0^96 \parallel P_i, \text{"Puzzle \# } x_i" \parallel k_i)$

– Envie $\text{puzzle}_1, \dots, \text{puzzle}_{2^{32}}$ para o Bob

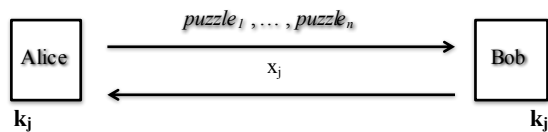
Bob: escolhe aleatoriamente um puzzle_j e resolva ele.

– Obtenha (x_j, k_j) .

– Envie x_j para Alice

Alice: procure o quebra-cabeças com x_j .
use k_j como chave compartilhada

Quebra-cabeças de Merkle



Trabalho da Alice: $O(n)$ (preparar n quebra-cabeças)

Trabalho do Bob: $O(n)$ (resolver um quebra-cabeça)

Trabalho do espião: $O(n^2)$ (e.g. 2^{64})

Resultado impossível?

Podemos ter uma diferença melhor usando troca de chaves de maneira simétrica?

Resposta: desconhecida

Mas: de maneira geral,

uma diferença quadrática é o melhor possível se tratarmos uma cifra como um oráculo caixa preta

[IR'89, BM'09]

Diffie-Hellman

O Protocolo Diffie-Hellman

Escolha um grande número primo p (e.g. 600 dígitos)

Escolha um g que gera Z_p^*

p e g são conhecidos por todos.

Alice

Bob

Escolha um número a em $\{1, \dots, p-1\}$

Escolha um número b em $\{1, \dots, p-1\}$

$A \leftarrow g^a \text{ mod } p$

→

$B \leftarrow g^b \text{ mod } p$

←

$$B^a \text{ (mod } p) = (g^b)^a = k_{AB} = g^{ab} \text{ (mod } p) = (g^a)^b = A^b \text{ (mod } p)$$

Segurança

Espião vê: $p, g, A=g^a \text{ (mod } p),$
e $B=g^b \text{ (mod } p)$

Consegue computar $g^{ab} \text{ (mod } p)$??

Mais genericamente:

defina $DH_g(g^a, g^b) = g^{ab} \text{ (mod } p)$

Quão difícil é calcular a função DH mod p ?