

**Um sistema de  
criptografia de  
broadcast para**

**navegadores de internet**

# Motivação

@ HTTPS

# Motivação

@ HTTPS

@ Dados no servidor

# Motivação

@ HTTPS

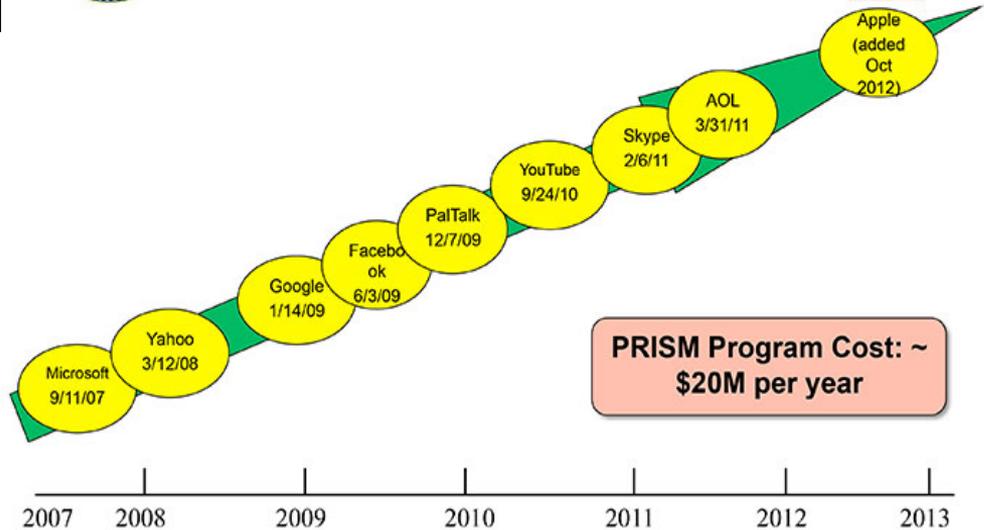
@ Dados no servidor

@ PRISM

TOP SECRET//SI//ORCON//NOFORN



(TS//SI//NF) Dates When PRISM Collection Began For Each Provider



PRISM Program Cost: ~\$20M per year

TOP SECRET//SI//ORCON//NOFORN

# Motivação

@ HTTPS

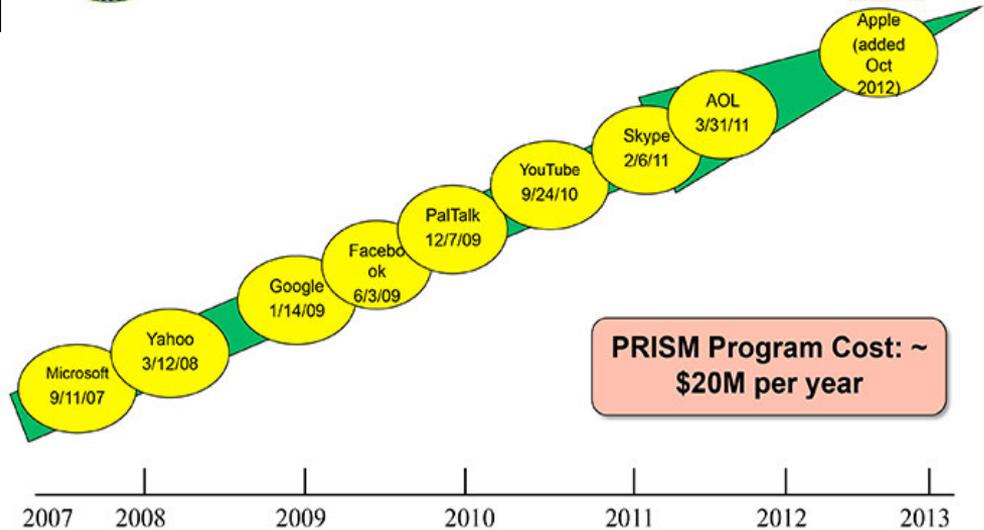
@ Dados no servidor

@ PRISM **BREAK**

TOP SECRET//SI//ORCON//NOFORN



(TS//SI//NF) Dates When PRISM Collection Began For Each Provider



PRISM Program Cost: ~ \$20M per year

TOP SECRET//SI//ORCON//NOFORN

# Motivação

Um sistema para e-mail

# Motivação

Um sistema para e-mail

Um sistema para chat

# Motivação

Um sistema para e-mail

Um sistema para chat

Um sistema para conferência

# Motivação

Um sistema para e-mail

Um sistema para chat

**Próprio usuário tem que gerenciar as chaves**

Um sistema para conferência

# Motivação

Um sistema para e-mail

**Exige conhecimento técnico "não trivial"**

Um sistema para chat

**Próprio usuário tem que gerenciar as chaves**

Um sistema para conferência

# Proposta

- ⌚ Sistema geral
- ⌚ Poucos pré-requisitos
- ⌚ Não interfira na experiência
- ⌚ Proteja os dados também dos servidores

# Funcionamento



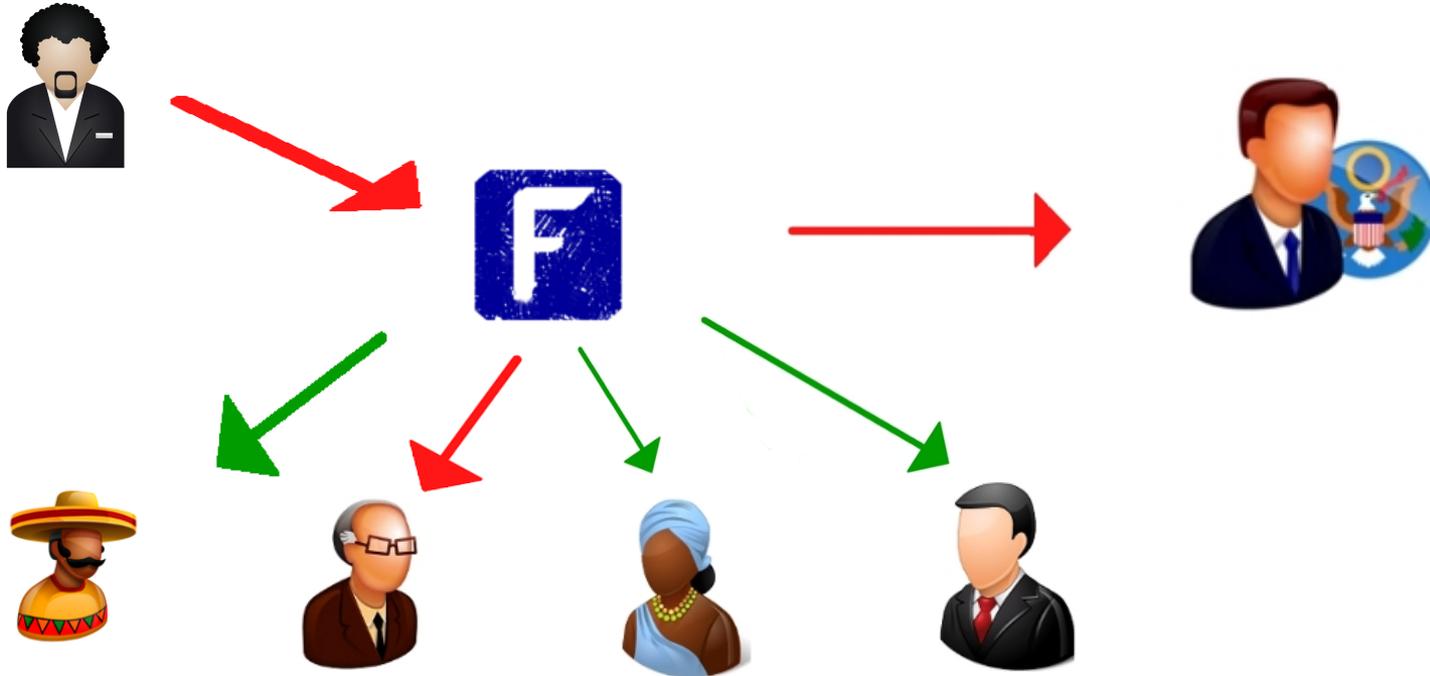
# Funcionamento



# Funcionamento



# Funcionamento



# Funcionamento



$(A_1, X_1)$



$(A_2, X_2)$



$(A_3, X_3)$

# Funcionamento



Chave de sessão : S



$(A_1, X_1)$



$(A_2, X_2)$



$(A_3, X_3)$

# Funcionamento



Chave de sessão : S

Criptografa S com as chaves públicas dos contatos :

$$R_k = \text{Elgamal}(A_k, S)$$



$(A_1, X_1)$



$(A_2, X_2)$



$(A_3, X_3)$

# Funcionamento



Resolve o sistema de equações modulares:

$$X = R_k \pmod{N_k} \quad (k=1,2,3)$$

(Teorema Chinês do Resto)



$(A_1, X_1)$



$(A_2, X_2)$



$(A_3, X_3)$

# Funcionamento



Para enviar uma mensagem  $M$  :

$$C = \text{AES}(M, S)$$

e envia :  $(X, C)$



$(A_1, X_1)$



$(A_2, X_2)$



$(A_3, X_3)$

# Funcionamento

Para descriptografar uma mensagem  $(X, C)$  :



$$R_k = X \pmod{N_k}$$

$$S = \text{ElGamal}(X_k, R_k)$$

$$M = \text{AES}(S, C)$$



$(A_1, X_1)$



$(A_2, X_2)$



$(A_3, X_3)$

# Funcionamento



Remover/Adicionar contato :

Basta recalcular os  $R_k$  e resolver um novo sistema de equações modulares

$$X = R_1 \pmod{N_1} \text{ e } X = R_3 \pmod{N_3}$$

$N_1$



$(A_1, X_1)$

$N_2$



$(A_2, X_2)$

$N_3$



$(A_3, X_3)$

# Créditos

@ Ícones :

[www.icons-land.com](http://www.icons-land.com) e [www.aha-soft.com](http://www.aha-soft.com)

@ Slide do programa PRISM :

<http://www.washingtonpost.com/wp-srv/special/politics/prism-collection-documents/>

# Principais referências

- ④ FIPS-197, *Advanced Encryption Standard (AES)*, Novembro de 2001
- ④ Guang-Huei Chiou e Wen-Tsuen Chen, *Secure Broadcasting Using the Secure Lock*, IEEE, Vol. 5, Nº 8.
- ④ Hilder Vitor Lima Pereira, *Algorithmes de cryptographie et le problème du logarithme discret*. Wikimedia Commons, 2012.
- ④ Mozilla Foundation, *Add-on Developer Hub*, <https://addons.mozilla.org/en-US/developers/>