

BIBLIOTECA CRIPTOGRÁFICA BASEADA EM TRAÇOS XTR

Diogo Haruki Kykuta

Orientação

Prof. Dr. Paulo S. L. M.
Barreto
Poli

Introdução

OBJETIVOS

- ▶ Biblioteca compacta
- ▶ Número reduzido de bits para representar cada elemento

Só para lembrar...

Corpo de Galois = Corpos Finitos

$GF(p^t)$

é um corpo com p^t elementos; onde p é um primo e $t \in \mathbb{Z}$

O QUE É XTR?

Mas... O que é XTR?

O QUE É XTR?

ECSTR: Efficient and Compact Subgroup Trace Representation

O QUE É XTR?

ECSTR: Efficient and Compact Subgroup Trace Representation

Ao invés de representarmos um elemento de $GF(p^6)$, usamos seu traço, que é um elemento de $GF(p^2)$

- ▶ Menos bits por elemento
- ▶ Operações mais simples

O QUE É XTR?

Onde usar XTR?

O QUE É XTR?

Onde usar XTR?

Qualquer protocolo que seja baseado no uso de subgrupos

- ▶ Diffie-Hellman
- ▶ ElGamal
- ▶ Assinatura Schnorr
- ▶ Muitos outros...

PROBLEMA DO LOGARITMO DISCRETO

Em um corpo conhecido...

Conhecendo g , g^a é difícil descobrir a

XTR

PARÂMETROS XTR

PARÂMETROS XTR

► p primo

PARÂMETROS XTR

- ▶ p primo
- ▶ q primo

PARÂMETROS XTR

- ▶ p primo
- ▶ q primo
- ▶ com q dividindo $p^2 - p + 1$

BIBLIOTECA XTR

► Geração dos parâmetros

ESCOLHA DO SUBGRUPO

Elemento g de $GF(p^6)$

ESCOLHA DO SUBGRUPO

Elemento g de $GF(p^6)$

Onde a ordem de g é q

$$|g| = q$$

ESCOLHA DO SUBGRUPO

Elemento g de $GF(p^6)$

Onde a ordem de g é q

$$|g| = q$$

$$Tr(g) \in GF(p^2)$$

BIBLIOTECA XTR

- ▶ Geração dos parâmetros
- ▶ **Encontrar $Tr(g)$ com $|g| = q$**

CHAVES

Chaves convencionais

Informações públicas: p, q, g, g^k

Informação privada: k

CHAVES

Chaves convencionais

Informações públicas: p, q, g, g^k

Informação privada: k

Chaves XTR

Informações públicas: $p, q, Tr(g), Tr(g^k)$

Informação privada: k

BIBLIOTECA XTR

- ▶ Geração dos parâmetros
- ▶ Encontrar $Tr(g)$ com $|g| = q$
- ▶ **Geração de um par de chaves**

$Tr(g^k)?$

Repare que não podemos garantir que

$$Tr(g)^k = Tr(g^k)$$

BIBLIOTECA XTR

- ▶ Geração dos parâmetros
- ▶ Encontrar $Tr(g)$ com $|g| = q$
- ▶ Geração de um par de chaves
- ▶ **Permitir a exponenciação simples**
Ou seja, dado $Tr(g)$ e n , calcular $Tr(g^n)$

Com isso, já é possível implementar, por exemplo, criptografia ElGamal.

Mas... E Assinatura Schnorr?
É possível implementá-la?

Mas... E Assinatura Schnorr?
É possível implementá-la? Não.

Mas... E Assinatura Schnorr?
É possível implementá-la? Não. Ainda não.

$$y = g^k, \text{ com } k \text{ desconhecido}$$

$y = g^k$, com k desconhecido

$s \in \mathbb{Z}$

$e \in \mathbb{Z}$

$y = g^k$, com k desconhecido

$s \in \mathbb{Z}$

$e \in \mathbb{Z}$

Calcular $g^s y^e = g^s g^{ke}$.

No caso do XTR, seria equivalente a calcular $Tr(g^s * g^{ke})$ conhecendo-se $Tr(g)$, $Tr(g^k)$, s , e .

BIBLIOTECA XTR

- ▶ Geração dos parâmetros
- ▶ Encontrar $Tr(g)$ com $|g| = q$
- ▶ Geração de um par de chaves
- ▶ Permitir a exponenciação simples
Ou seja, dado $Tr(g)$ e n , calcular $Tr(g^n)$
- ▶ **Permitir a exponenciação dupla**
Ou seja, dados $Tr(g)$, $Tr(g^k)$, a , b , calcular $Tr(g^a * g^{kb})$

No artigo, há um método para se calcular essa exponenciação dupla, mas são necessárias mais informações.

No artigo, há um método para se calcular essa exponenciação dupla, mas são necessárias mais informações.

Precisamos de $Tr(g^{k-1})$ e $Tr(g^{k+1})$.

BIBLIOTECA XTR

- ▶ Geração dos parâmetros
- ▶ Encontrar $Tr(g)$ com $|g| = q$
- ▶ Geração de um par de chaves
- ▶ Permitir a exponenciação simples
Ou seja, dados $Tr(g)$ e n , calcular $Tr(g^n)$
- ▶ Permitir a exponenciação dupla
Ou seja, dados $Tr(g)$, $Tr(g^{k-1})$, $Tr(g)$, $Tr(g^{k+1})$, a , b ,
calcular $Tr(g^a * g^{kb})$

Mas...

Mas... Não temos essas informações na chave pública...

CHAVES

Chaves XTR antes

Informações públicas: $p, q, Tr(g), Tr(g^k)$

Informação privada: k

CHAVES

Chaves XTR antes

Informações públicas: $p, q, Tr(g), Tr(g^k)$

Informação privada: k

Chaves XTR depois

Informações públicas: $p, q, Tr(g), Tr(g^{k-1}), Tr(g^k), Tr(g^{k+1})$

Informação privada: k

Essas informações a mais não prejudicam a segurança

Essas informações a mais não prejudicam a segurança

Agora sim, conseguimos prover tudo que é necessário para implementarmos uma assinatura Schnorr.

Biblioteca pronta.

Temos uma biblioteca que supre todas as necessidades encontradas para implementar os diversos protocolos baseados em escolha de subgrupos.

PRÓXIMOS PASSOS

- ▶ Otimizar a biblioteca
- ▶ Torná-la enxuta

Obrigado