

# Java karty a bezpečnost

## 4. výjezdní seminář z vyhledávání znalostí – Cikháj 2006

Jan Krhovják

Fakulta informatiky, Masarykova univerzita

# Úvod

- Kryptografické čipové karty
- Technologie JavaCard & Open Platform
- Bezpečnost kryptografických čipových karet
- Útoky postranními kanály
- Poloautomatická klasifikace JavaCard operací
- Analýza naměřených vzorků
- Závěr a otevřené problémy

# Kryptografické čipové karty

- Základní vlastnosti (kontaktní, bezkontaktní, atd.)
  - ▶ Procesor (8, 16, nebo 32 bitů)
  - ▶ HW akcelerace (např. pro DES, AES či modulární aritmetiku)
  - ▶ Paměti typu ROM (stovky kB), EEPROM (desítky kB) a RAM (jednotky kB)
  - ▶ Generátory náhodných a pseudonáhodných čísel
- Další požadované vlastnosti
  - ▶ Vysoká obtížnost padělání (vysoká úroveň miniaturizace)
  - ▶ Řízení přístupu k souborům (použití PINů)
- Typické aplikace
  - ▶ Autentizace uživatelů (typicky dvou-faktorová)
  - ▶ Uchovávání citlivých dat (např. kryptografických klíčů)

# Kryptografické čipové karty

- Základní vlastnosti (kontaktní, bezkontaktní, atd.)
  - ▶ Procesor (8, 16, nebo 32 bitů)
  - ▶ HW akcelerace (např. pro DES, AES či modulární aritmetiku)
  - ▶ Paměti typu ROM (stovky kB), EEPROM (desítky kB) a RAM (jednotky kB)
  - ▶ Generátory náhodných a pseudonáhodných čísel
- Další požadované vlastnosti
  - ▶ Vysoká obtížnost padělání (vysoká úroveň miniaturizace)
  - ▶ Řízení přístupu k souborům (použití PINů)
- Typické aplikace
  - ▶ Autentizace uživatelů (typicky dvou-faktorová)
  - ▶ Uchovávání citlivých dat (např. kryptografických klíčů)

# Kryptografické čipové karty

- Základní vlastnosti (kontaktní, bezkontaktní, atd.)
  - ▶ Procesor (8, 16, nebo 32 bitů)
  - ▶ HW akcelerace (např. pro DES, AES či modulární aritmetiku)
  - ▶ Paměti typu ROM (stovky kB), EEPROM (desítky kB) a RAM (jednotky kB)
  - ▶ Generátory náhodných a pseudonáhodných čísel
- Další požadované vlastnosti
  - ▶ Vysoká obtížnost padělání (vysoká úroveň miniaturizace)
  - ▶ Řízení přístupu k souborům (použití PINů)
- Typické aplikace
  - ▶ Autentizace uživatelů (typicky dvou-faktorová)
  - ▶ Uchovávání citlivých dat (např. kryptografických klíčů)

# Technologie Java Card & Open Platform

- Java Card (specifikace z roku 1996) a verze 2.0 (z roku 1997)
  - ▶ V ROM implementována Java Virtual Machine
    - ★ Umožňuje provádění podmnožiny byte-kódu
    - ★ Řídí přístup ke všem zdrojům
  - ▶ Nijak neřeší problém nahrávání a instalace více apletů
  - ▶ V podstatě nepřenositelné aplikace/aplety
- Open Platform (specifikace z roku 1998) a verze 2.0 (z roku 1999)
  - ▶ Specifikuje zabezpečení nahrávání a instalace více apletů
  - ▶ Podpora více aplikací/apletů ⇒ snadná přenositelnost
- Java Card 2.1 (specifikace z roku 1999)
  - ▶ Umožňuje navíc i podepisování kódu
  - ▶ Podpora verifikace byte-kódu, sandboxy, SW firewall, . . .

# Technologie Java Card & Open Platform

- Java Card (specifikace z roku 1996) a verze 2.0 (z roku 1997)
  - ▶ V ROM implementována Java Virtual Machine
    - ★ Umožňuje provádění podmnožiny byte-kódu
    - ★ Řídí přístup ke všem zdrojům
  - ▶ Nijak neřeší problém nahrávání a instalace více apletů
  - ▶ V podstatě nepřenositelné aplikace/aplety
- Open Platform (specifikace z roku 1998) a verze 2.0 (z roku 1999)
  - ▶ Specifikuje zabezpečení nahrávání a instalace více apletů
  - ▶ Podpora více aplikací/apletů ⇒ snadná přenositelnost
- Java Card 2.1 (specifikace z roku 1999)
  - ▶ Umožňuje navíc i podepisování kódu
  - ▶ Podpora verifikace byte-kódu, sandboxy, SW firewall, . . .

# Technologie Java Card & Open Platform

- Java Card (specifikace z roku 1996) a verze 2.0 (z roku 1997)
  - ▶ V ROM implementována Java Virtual Machine
    - ★ Umožňuje provádění podmnožiny byte-kódu
    - ★ Řídí přístup ke všem zdrojům
  - ▶ Nijak neřeší problém nahrávání a instalace více apletů
  - ▶ V podstatě nepřenositelné aplikace/aplety
- Open Platform (specifikace z roku 1998) a verze 2.0 (z roku 1999)
  - ▶ Specifikuje zabezpečení nahrávání a instalace více apletů
  - ▶ Podpora více aplikací/apletů ⇒ snadná přenositelnost
- Java Card 2.1 (specifikace z roku 1999)
  - ▶ Umožňuje navíc i podepisování kódu
  - ▶ Podpora verifikace byte-kódu, sandboxy, SW firewall, . . .



# Útoky na kryptografické čipové karty

## ● Invazivní útoky

- ▶ Přímý přístup ke komponentům čipu (sběrnice, paměť, ...)
- ▶ Mikrosondy, techniky čtení dat z paměti, ...
- ▶ Vyžadují mnoho času, znalostí, specializované vybavení

## ● Semi-invazivní útoky

- ▶ Pouze odhalení (ale žádné poškození) čipu
- ▶ UV či rentgenové záření, lokální zahřívání, el. mag. pole, ...
- ▶ Vyžadují pouze poměrně levné vybavení

## ● Neinvazivní útoky

- ▶ Žádné fyzické poškození zařízení
- ▶ Softwarové útoky
- ▶ Odposlouchávání a monitorování
- ▶ Útoky postranními kanály (TA, PA, FA, EMA)

# Útoky na kryptografické čipové karty

## ● Invazivní útoky

- ▶ Přímý přístup ke komponentům čipu (sběrnice, paměť, ...)
- ▶ Mikrosondy, techniky čtení dat z paměti, ...
- ▶ Vyžadují mnoho času, znalostí, specializované vybavení

## ● Semi-invazivní útoky

- ▶ Pouze odhalení (ale žádné poškození) čipu
- ▶ UV či rentgenové záření, lokální zahřívání, el. mag. pole, ...
- ▶ Vyžadují pouze poměrně levné vybavení

## ● Neinvazivní útoky

- ▶ Žádné fyzické poškození zařízení
- ▶ Softwarové útoky
- ▶ Odposlouchávání a monitorování
- ▶ Útoky postranními kanály (TA, PA, FA, EMA)

# Útoky na kryptografické čipové karty

- Invazivní útoky
  - ▶ Přímý přístup ke komponentům čipu (sběrnice, paměť, ...)
  - ▶ Mikrosondy, techniky čtení dat z paměti, ...
  - ▶ Vyžadují mnoho času, znalostí, specializované vybavení
- Semi-invazivní útoky
  - ▶ Pouze odhalení (ale žádné poškození) čipu
  - ▶ UV či rentgenové záření, lokální zahřívání, el. mag. pole, ...
  - ▶ Vyžadují pouze poměrně levné vybavení
- Neinvazivní útoky
  - ▶ Žádné fyzické poškození zařízení
  - ▶ Softwarové útoky
  - ▶ Odposlouchávání a monitorování
  - ▶ Útoky postranními kanály (TA, PA, FA, EMA)

# Časová analýza

- Čas může u některých kryptooperací korelovat s hodnotami tajných klíčů

- ▶ Často využívají modulární umocňování:

INPUT:  $M, N, d = (d_{n-1}d_{n-2} \dots d_1d_0)_2$

OUTPUT:  $S = M^d \pmod N$

1  $S \leftarrow 1$

2 for  $j = n - 1 \dots 0$  do

3    $S \leftarrow S^2 \pmod N$

4   if  $d_j = 1$  then

5      $S \leftarrow S \cdot M \pmod N$

6 return  $S$

- ▶ Původně Diffie-Hellman, RSA, DSS, ale také AES, IDEA, ...

- Obrana

- ▶ Použití operací zabírajících stejné množství času – neefektivní
- ▶ Přidání šumu (zajistí náhodné délky operací) – DTA
- ▶ Algoritmická protiopatření – nejlepší řešení

# Časová analýza

- Čas může u některých kryptooperací korelovat s hodnotami tajných klíčů

- ▶ Často využívají modulární umocňování:

INPUT:  $M, N, d = (d_{n-1}d_{n-2} \dots d_1d_0)_2$

OUTPUT:  $S = M^d \pmod N$

1  $S \leftarrow 1$

2 for  $j = n - 1 \dots 0$  do

3  $S \leftarrow S^2 \pmod N$

4 if  $d_j = 1$  then

5  $S \leftarrow S \cdot M \pmod N$

6 return  $S$

- ▶ Původně Diffie-Hellman, RSA, DSS, ale také AES, IDEA, ...

- Obrana

- ▶ Použití operací zabírajících stejné množství času – neefektivní
- ▶ Přidání šumu (zajistí náhodné délky operací) – DTA
- ▶ Algoritmická protiopatření – nejlepší řešení

# Vkládání chyb do výpočtu

- Vkládání HW chyb může ovlivnit bezpečnost algoritmu
  - ▶ Jediný chybný podpis pomocí CRT RSA  $\Rightarrow$  odhalení klíče
  - ▶ Chyby typu: změna hodinového taktu, změna dodávky energie
- Častá obrana – kontrola výstupů algoritmu
  - ▶ Velmi náročná (degradace výkonu)
  - ▶ Nemusí být dostačující
- Návrh algoritmů odolných proti chybám
  - ▶ Použití detekčních a opravných kódů
  - ▶ Redundantní aritmetika v konečných polích

# Vkládání chyb do výpočtu

- Vkládání HW chyb může ovlivnit bezpečnost algoritmu
  - ▶ Jediný chybný podpis pomocí CRT RSA  $\Rightarrow$  odhalení klíče
  - ▶ Chyby typu: změna hodinového taktu, změna dodávky energie
- Častá obrana – kontrola výstupů algoritmu
  - ▶ Velmi náročná (degradace výkonu)
  - ▶ Nemusí být dostačující
- Návrh algoritmů odolných proti chybám
  - ▶ Použití detekčních a opravných kódů
  - ▶ Redundantní aritmetika v konečných polích

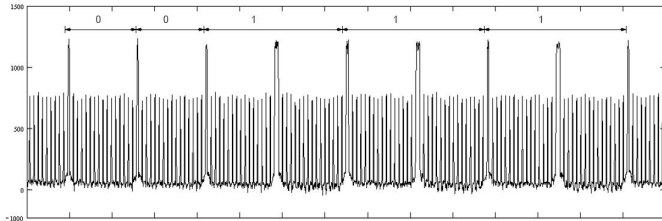
# Vkládání chyb do výpočtu

- Vkládání HW chyb může ovlivnit bezpečnost algoritmu
  - ▶ Jediný chybný podpis pomocí CRT RSA  $\Rightarrow$  odhalení klíče
  - ▶ Chyby typu: změna hodinového taktu, změna dodávky energie
- Častá obrana – kontrola výstupů algoritmu
  - ▶ Velmi náročná (degradace výkonu)
  - ▶ Nemusí být dostačující
- Návrh algoritmů odolných proti chybám
  - ▶ Použití detekčních a opravných kódů
  - ▶ Redundantní aritmetika v konečných polích



# Odběrová analýza

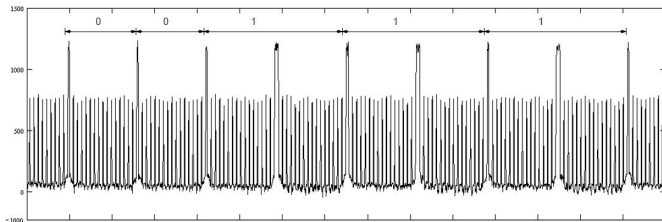
- Využití informace o množství spotřebované energie
- SPA – přímé vyhodnocení množství spotřebované energie
  - ▶ SPA vzorek provádění podpisu pomocí RSA  $\Rightarrow$  5 bitů klíče



- DPA – využití statistických metod (účinnější a nebezpečnější)
  - ▶ Odhalí i nepatrné výkyvy ve spotřebě energie
  - ▶ Eliminuje chyby při měření a šum
- Obrana – SW (náhodné maskování) či HW (nepřímé napájení)

# Odběrová analýza

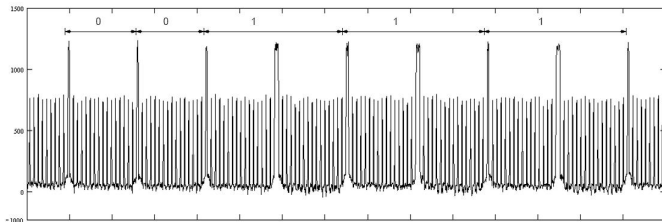
- Využití informace o množství spotřebované energie
- SPA – přímé vyhodnocení množství spotřebované energie
  - ▶ SPA vzorek provádění podpisu pomocí RSA  $\Rightarrow$  5 bitů klíče



- DPA – využití statistických metod (účinnější a nebezpečnější)
  - ▶ Odhalí i nepatrné výkyvy ve spotřebě energie
  - ▶ Eliminuje chyby při měření a šum
- Obrana – SW (náhodné maskování) či HW (nepřímé napájení)

# Odběrová analýza

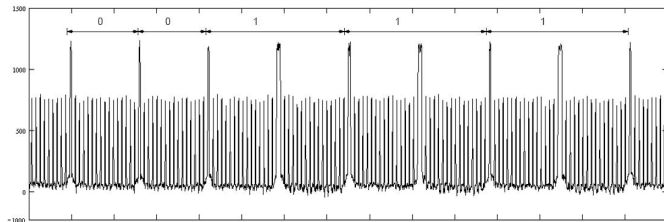
- Využití informace o množství spotřebované energie
- SPA – přímé vyhodnocení množství spotřebované energie
  - ▶ SPA vzorek provádění podpisu pomocí RSA  $\Rightarrow$  5 bitů klíče



- DPA – využití statistických metod (účinnější a nebezpečnější)
  - ▶ Odhalí i nepatrné výkyvy ve spotřebě energie
  - ▶ Eliminuje chyby při měření a šum
- Obrana – SW (náhodné maskování) či HW (nepřímé napájení)

# Odběrová analýza

- Využití informace o množství spotřebované energie
- SPA – přímé vyhodnocení množství spotřebované energie
  - ▶ SPA vzorek provádění podpisu pomocí RSA  $\Rightarrow$  5 bitů klíče

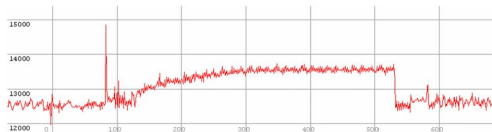


- DPA – využití statistických metod (účinnější a nebezpečnější)
  - ▶ Odhalí i nepatrné výkyvy ve spotřebě energie
  - ▶ Eliminuje chyby při měření a šum
- Obrana – SW (náhodné maskování) či HW (nepřímé napájení)

# Poloautomatická klasifikace JavaCard operací

- Vytvoření databáze operací dle profilu příkonu

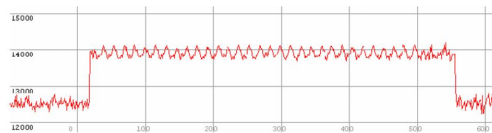
- ▶ Posoupnost charakteristických vzorů
- ▶ Logická struktura operace



- ▶ Algoritmus ověřování PINu (sniž→ověř→zvyš)

- Časový nedeterminismus

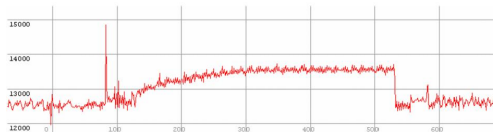
- ▶ MD5, SHA1 – deterministické
- ▶ Šifrovací operace, generování náhodných dat – nedeterministické



# Poloautomatická klasifikace JavaCard operací

- Vytvoření databáze operací dle profilu příkonu

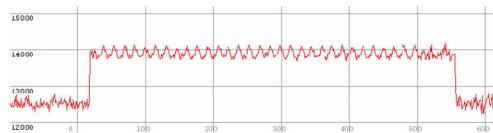
- ▶ Posoupnost charakteristických vzorů
- ▶ Logická struktura operace



- ▶ Algoritmus ověřování PINu (sniž→ověř→zvyš)

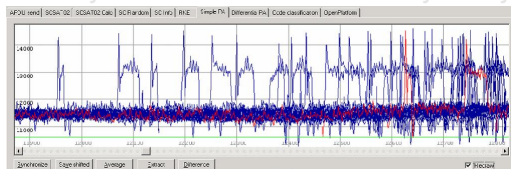
- Časový nedeterminismus

- ▶ MD5, SHA1 – deterministické
- ▶ Šifrovací operace, generování náhodných dat – nedeterministické

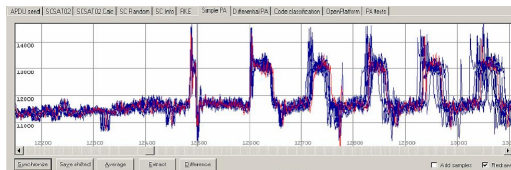


# Analýza naměřených vzorků

- Nalezení pozice zkoumané operace, srovnání pro různá data
- Časový nedeterminismus některých kryptografických operací

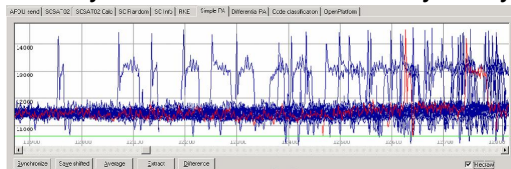


- Jak pak ale porovnávat měření (např. na 1000 vzorcích)?
  - ▶ Zkoumaná operace ani nezačíná vždy na stejném místě
  - ▶ Nutnost synchronizace – prozatím pouze poloautomatická

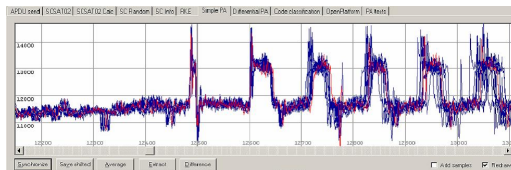


# Analýza naměřených vzorků

- Nalezení pozice zkoumané operace, srovnání pro různá data
- Časový nedeterminismus některých kryptografických operací



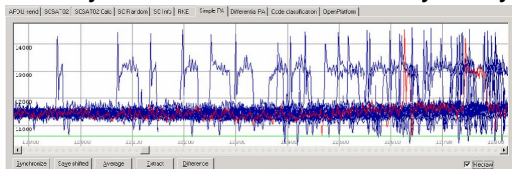
- Jak pak ale porovnávat měření (např. na 1000 vzorcích)?
  - ▶ Zkoumaná operace ani nezačíná vždy na stejném místě
  - ▶ Nutnost synchronizace – prozatím pouze poloautomatická



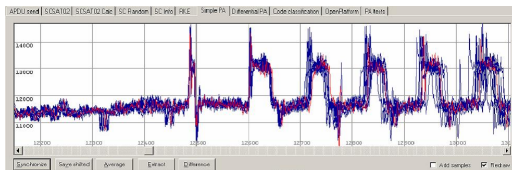


# Analýza naměřených vzorků

- Nalezení pozice zkoumané operace, srovnání pro různá data
- Časový nedeterminismus některých kryptografických operací



- Jak pak ale porovnávat měření (např. na 1000 vzorcích)?
  - ▶ Zkoumaná operace ani nezačíná vždy na stejném místě
  - ▶ Nutnost synchronizace – prozatím pouze poloautomatická



# Závěr a otevřené problémy

... DISKUZE ...