

Bezpieczna poczta i PGP

Patryk Czarnik

Wydział Matematyki, Informatyki i Mechaniki
Uniwersytet Warszawski

Bezpieczeństwo sieci komputerowych – MSUI 2010/11

Poczta elektroniczna – zagrożenia

- Niechciana poczta (spam)
- Niebezpieczna zawartość poczty
- Nieuprawniony dostęp (podśluch)
 - komunikacja między klientem a serwerem pocztowym
 - komunikacja między serwerami pocztowymi
 - poczta składowana na serwerze
 - poczta składowana u klienta
- Podszywanie się
 - w celu wydania nieuprawnionego polecenia, podpisania za kogoś umowy itp.
 - w celu wyciągnięcia informacji (*phishing*)

Poczta elektroniczna – zagrożenia

- Niechciana poczta (spam)
- Niebezpieczna zawartość poczty
- Nieuprawniony dostęp (podśluch)
 - komunikacja między klientem a serwerem pocztowym
 - komunikacja między serwerami pocztowymi
 - poczta składowana na serwerze
 - poczta składowana u klienta
- Podszywanie się
 - w celu wydania nieuprawnionego polecenia, podpisania za kogoś umowy itp.
 - w celu wyciągnięcia informacji (*phishing*)

Poczta elektroniczna – zagrożenia

- Niechciana poczta (spam)
- Niebezpieczna zawartość poczty
- Nieuprawniony dostęp (podśluch)
 - komunikacja między klientem a serwerem pocztowym
 - komunikacja między serwerami pocztowymi
 - poczta składowana na serwerze
 - poczta składowana u klienta
- Podszywanie się
 - w celu wydania nieuprawnionego polecenia, podpisania za kogoś umowy itp.
 - w celu wyciągnięcia informacji (*phishing*)

Poczta elektroniczna – zagrożenia

- Niechciana poczta (spam)
- Niebezpieczna zawartość poczty
- Nieuprawniony dostęp (podśluch)
 - komunikacja między klientem a serwerem pocztowym
 - komunikacja między serwerami pocztowymi
 - poczta składowana na serwerze
 - poczta składowana u klienta
- Podszywanie się
 - w celu wydania nieuprawnionego polecenia, podpisania za kogoś umowy itp.
 - w celu wyciągnięcia informacji (*phishing*)

Spam

- Niechciana poczta, rozsyłana zwykle w celach reklamowych.

Możliwości ochrony

- ograniczenia prawne – m.in. w Polsce i generalnie UE
- filtry antyspamowe
 - serwer lub klient
 - „uczące się” lub korzystające z serwerów reguł
 - zagrożenie – usunięcie pożądanego wiadomości
- przyjmowanie tylko podpisanej poczty od zaufanych nadawców (ale czy na pewno o to chodzi w poczcie elektronicznej? . . .)

Spam

- Niechciana poczta, rozsyłana zwykle w celach reklamowych.

Możliwości ochrony

- ograniczenia prawne – m.in. w Polsce i generalnie UE
- filtry antyspamowe
 - serwer lub klient
 - „uczące się” lub korzystające z serwerów reguł
 - zagrożenie – usunięcie pożądaney wiadomości
- przyjmowanie tylko podpisanej poczty od zaufanych nadawców (ale czy na pewno o to chodzi w poczcie elektronicznej?..)

Niebezpieczna zawartość poczty

- Wirusy, robaki itd.

Możliwości ochrony

- filtry antywirusowe na serwerze lub u klienta
- ostrzeżenia lub blokady otwierania załączników w programach pocztowych
- mądrzejsi użytkownicy

Niebezpieczna zawartość poczty

- Wirusy, robaki itd.

Możliwości ochrony

- filtry antywirusowe na serwerze lub u klienta
- ostrzeżenia lub blokady otwierania załączników w programach pocztowych
- mądrzejsi użytkownicy

Nieuprawniony dostęp do poczty przechowywanej na serwerze/u klienta

Możliwości ochrony

- standardowe mechanizmy systemowe ochrony plików i ochrony przed włamaniami
- przechowywanie poczty w postaci zaszyfrowanej (i ochrona klucza/hasła)
- szyfrowanie poczty przez nadawcę, deszyfrowanie przez odbiorcę (dotyczy dostępu na serwerze)

Podśluchiwanie poczty w trakcie komunikacji

- Poczta narażona na podsłuch:
 - 1 między wysyłającym a jego serwerem pocztowym,
 - 2 w drodze między serwerami,
 - 3 między odbierającym a jego serwerem pocztowym.
- Można korzystać z transportu po TLS/SSL, jednak:
 - użytkownicy mają wpływ tylko na 1 i 3,
 - użytkownik nie ma pewności, że szyfrowana będzie komunikacja między serwerami mailowymi,
 - nie chroni to przed dostępem do treści w serwerach.
- Najpewniejszym zabezpieczeniem pozostaje działanie po stronie użytkownika (po obu stronach komunikacji) niezależne od serwerów pocztowych.

Podśluchiwanie poczty w trakcie komunikacji

- Poczta narażona na podsłuch:
 - 1 między wysyłającym a jego serwerem pocztowym,
 - 2 w drodze między serwerami,
 - 3 między odbierającym a jego serwerem pocztowym.
- Można korzystać z transportu po TLS/SSL, jednak:
 - użytkownicy mają wpływ tylko na 1 i 3,
 - użytkownik nie ma pewności, że szyfrowana będzie komunikacja między serwerami mailowymi,
 - nie chroni to przed dostępem do treści w serwerach.
- Najpewniejszym zabezpieczeniem pozostaje działanie po stronie użytkownika (po obu stronach komunikacji) niezależne od serwerów pocztowych.

Podśluchiwanie poczty w trakcie komunikacji

- Poczta narażona na podsłuch:
 - 1 między wysyłającym a jego serwerem pocztowym,
 - 2 w drodze między serwerami,
 - 3 między odbierającym a jego serwerem pocztowym.
- Można korzystać z transportu po TLS/SSL, jednak:
 - użytkownicy mają wpływ tylko na 1 i 3,
 - użytkownik nie ma pewności, że szyfrowana będzie komunikacja między serwerami mailowymi,
 - nie chroni to przed dostępem do treści w serwerach.
- Najpewniejszym zabezpieczeniem pozostaje działanie po stronie użytkownika (po obu stronach komunikacji) niezależne od serwerów pocztowych.

Podszywanie się

Podszywanie się pod nadawcę

- w celu zmylenia odbiorcy (*phishing* itp.)
- w celu wmówienia komuś, że wysłał wiadomość, której nie wysłał

Możliwości ochrony

- uwierzytelnianie nadawcy w serwerze poczty
(z punktu widzenia odbiorcy wymaga zaufania do serwera nadawcy)
- podpisywanie wiadomości przez nadawcę, weryfikowanie przez odbiorcę, w oparciu o kryptografię klucza publicznego (np. standard PGP)

Podszywanie się

Podszywanie się pod nadawcę

- w celu zmylenia odbiorcy (*phishing* itp.)
- w celu wmówienia komuś, że wysłał wiadomość, której nie wysłał

Możliwości ochrony

- uwierzytelnianie nadawcy w serwerze poczty (z punktu widzenia odbiorcy wymaga zaufania do serwera nadawcy)
- podpisywanie wiadomości przez nadawcę, weryfikowanie przez odbiorcę, w oparciu o kryptografię klucza publicznego (np. standard PGP)

Systemy pochodzące od PEM

- PEM (*Privacy-enhanced Electronic Mail*):
 - propozycja IETF (początek lat 90-tych),
 - nigdy nie wprowadzona w życie,
 - istotna przeszkoda: założenie o scentralizowanym drzewie jednostek certyfikujących.
- MOSS (*MIME Object Security Services*):
 - standard IETF (RFC 1848), idee podobne do PGP i S/MIME, nie używany w praktyce.
- S/MIME (*Secure MIME*)... :

S/MIME

- Idee podobne do PGP:
 - kryptografia klucza publicznego,
 - działania kryptograficzne na obu końcach.
- Specjalny typ MIME `application/pkcs7-mime` dla treści wiadomości.
- Weryfikacja klucza w CA (opcjonalna).
- Standard używany w praktyce (alternatywa dla PGP).

System PGP — historia i status

- Autor: Phil Zimmermann.
- Pierwotne założenia:
 - najlepsze algorytmy szyfrowania,
 - integracja i ogólność, niezależność od systemu i procesora,
 - nieodpłatne udostępnienie pakietu, dokumentacji, kodu źródłowego,
 - (ponadto) wersja komercyjna,
 - sieć zaufania (*Web of Trust*) zamiast scentralizowanej hierarchii.
- Obecnie:
 - PGP – program komercyjny, opatentowane technologie,
 - standard IETF „Open PGP” opisany w RFC2440, nowe wersje PGP zgodne z tym standardem,
 - otwarta implementacja GPG (*GNU Privacy Guard*) oraz aplikacje innych firm,
 - obsługa także certyfikatów typu X.509 (hierarchicznych).

System PGP — usługi i algorytmy

- Szyfrowanie komunikatu
 - asymetryczne: RSA, ElGamal
 - symetryczne: 3DES, CAST5, Blowfish, Twofish, i AES (128b, 192b i 256b)
- Sygnatura cyfrowa (RSA, DSA, ElGamal wraz z MD5, SHA-1, SHA-256, RIPEMD-160).
- Kompresja (ZIP lub ZLIB).
- Konwersja do ASCII (radix-64).
- Segmentacja (ograniczenia na długość listu).
- W PGP 3 wprowadzono wsparcie dla algorytmów CAST5, DSA i ElGamal, aby była możliwość używania nieopatentowanych technologii.

System PGP — usługi i algorytmy

- Szyfrowanie komunikatu
 - asymetryczne: RSA, ElGamal
 - symetryczne: 3DES, CAST5, Blowfish, Twofish, i AES (128b, 192b i 256b)
- Sygnatura cyfrowa (RSA, DSA, ElGamal wraz z MD5, SHA-1, SHA-256, RIPEMD-160).
- Kompresja (ZIP lub ZLIB).
- Konwersja do ASCII (radix-64).
- Segmentacja (ograniczenia na długość listu).
- W PGP 3 wprowadzono wsparcie dla algorytmów CAST5, DSA i ElGamal, aby była możliwość używania nieopatentowanych technologii.

System PGP — uwierzytelnienie

- Nadawca tworzy komunikat.
- Za pomocą MD5 generowany jest wynik haszowania.
- Wynik haszowania szyfruje się za pomocą RSA kluczem prywatnym nadawcy i dołącza na początku komunikatu.
- Odbiorca odszyfrowuje wynik haszowania kluczem publicznym nadawcy.
- Odbiorca generuje własny wynik haszowania i porównuje z odszyfrowanym wynikiem.

System PGP — szyfrowanie

- Nadawca tworzy komunikat, a jego system losuje 128-bitową liczbę, która pełni rolę klucza sesji tylko dla tego komunikatu.
- Komunikat jest szyfrowany za pomocą algorytmu IDEA przy użyciu klucza sesji.
- Klucz sesji jest szyfrowany za pomocą algorytmu RSA kluczem jawnym odbiorcy i dołączany na początku komunikatu.
- Odbiorca za pomocą RSA i swego klucza prywatnego odszyfrowuje klucz sesji.
- Odbiorca za pomocą klucza sesji odszyfrowuje komunikat.

System PGP — bezpieczeństwo szyfrowania

- System jest na tyle bezpieczny, na ile stosowane algorytmy są bezpieczne:
 - AES 256 – praktycznie nie łamalny,
 - SHA-256 – uważany za bezpieczny,
 - RSA – łamalność zależy od długości klucza.
- Stosuje się następujące klucze do RSA:
 - zwykłe (384 bity) – możliwe do złamania przy dużym wysiłku;
 - komercyjne (512 bitów) – możliwe do złamania przez wielkie globalne organizacje;
 - wojskowe (1024 bity) – powszechnie uważane za niełamalne.

System PGP — kompresja

- Kompresja jest wykonywana po wygenerowaniu sygnatury, ale przed zaszyfrowaniem.
- Dlaczego po sygnaturze?
 - Komunikaty przechowuje się w postaci nieskompresowanej. Dobrze jest mieć jednocześnie pod ręką komunikat i jego sygnaturę.
 - Zmieniają się parametry algorytmów kompresji.
- Dlaczego przed szyfrowaniem?
 - Skompresowany komunikat ma większą entropię – trudniejsza jest kryptoanaliza.

System PGP — klucze

- Rodzaje kluczy
 - Klucz sesji (IDEA / CAST).
 - Klucz jawny (RSA / DSA).
 - Klucz prywatny (RSA / DSA).
 - Klucz oparty na haśle (IDEA / CAST).
- Konieczny jest mechanizm bezpiecznego generowania kluczy sesji.
- Użytkownik może mieć wiele par klucz jawny/prywatny – jedne są starsze, inne nowsze.
- Potrzebne jest repozytorium kluczy jawnych/prywatnych nadawcy i jawnych korespondentów.

System PGP — generowanie kluczy

- Klucze sesji
 - Generowane za pomocą algorytmu ANSI X9.17
 - szyfrowanie IDEA,
 - dane 128 bitowy klucz,
 - 2 bloki 64-bitowe, które są szyfrowane.
 - Dane wejściowe – generator liczb pseudolosowych
 - Generator parametryzowany: napisem oraz odstępami czasowymi między stuknięciami w klawisze. Wynik łączy się z poprzednim wynikiem pracy IDEA.

System PGP — identyfikatory kluczy

- Każdy klucz ma ID.
- ID są z dużym prawdopodobieństwem unikalne dla danego użytkownika.
- ID klucza jawnego to jego mniej znaczące 64 bity.
- (Sygnatury zawierają ID klucza jawnego.)

System PGP — bazy kluczy

- Tabela z pozycjami:
 - Datownik,
 - ID klucza,
 - Klucz jawny,
 - Klucz prywatny,
 - ID użytkownika (e-mail lub inne).

System PGP — szyfrowanie klucza prywatnego

- Użytkownik wybiera hasło do szyfrowania kluczy prywatnych.
- System prosi o podanie hasła.
- Na podstawie hasła za pomocą MD5 generowany jest 128-bitowy wyciąg.
- Hasło jest zapominane.
- System szyfruje klucz za pomocą algorytmu IDEA z wyżej obliczonym kluczem.
- Wyciąg jest kasowany, zaszyfrowany klucz wędruje do bazy.

System PGP — zarządzanie kluczami jawnymi

Trzeba zapewnić, że klucze jawne są wiarygodne. Metody:

- Fizyczne uzyskanie klucza.
- Weryfikacja klucza przez telefon (można cały, można odcisk).
- Pobranie przez zaufanego pośrednika.
- Pobranie z jednostki certyfikującej.

System PGP — certyfikaty

- Pierwsza wersja PGP używała „sieci zaufania” (*Web of trust*).
- Obecnie możliwe także korzystanie z hierarchicznej struktury jednostek certyfikujących.

System PGP — wiarygodność klucza

- pole wiarygodności klucza,
- z pozycją w bazie związana jest lista sygnatur certyfikatu,
- pole zaufania sygnatury,
- pole zaufania właściciela.

System PGP — struktura komunikatu

- ID klucza jawnego odbiorcy ($R64$ – odtąd),
- Klucz sesji ($Szyfr\ RSA$ – tylko to pole),
- Datownik ($ZIP+E+I$ – odtąd),
- ID klucza jawnego nadawcy,
- Pierwsze dwa oktety wyciągu,
- Wyciąg ($Szyfr\ RSA$ – tylko to pole),
- Nazwa pliku,
- Datownik,
- Dane ($E+I+ZIP+R64$ – koniec).