

E-Commerce Systeme

Integritätssicherung in XML-Dokumenten (für mobile Geräte)

Überblick XML Security
08.07.2002

vsis Vortragender: Robert Barić Mo 8.7.2002
Integritätssicherung in XML-Dokumenten für mobile Systeme

Agenda

- Einführung
 - Motivation
 - Ziele der Arbeit
- Kryptographie
- XML-Signature
- Intermediate Modell
- Vertrauenskonservierung
- Übersicht und Erweiterungen

vsis Vortragender: Robert Barić Mo 8.7.2002
Integritätssicherung in XML-Dokumenten (für mobile Systeme) Seite 2

Motivation

- Warum diese Arbeit?
 - Grundlage für Reputationen sind signierte Dokumente
 - Mobile Systeme Vertiefungsschwerpunkt
- Warum ist sie wichtig?
 - E-Commerce benötigt Zertifikate
 - XML-Standard in mobilen Systemen
 - eröffnet Kompatibilität
 - schafft Vertrauen
 - erschließt ein enormes Marktsegment in dem mobile Geräte und XML-Standard zusammengeführt werden
- Idee dazu?
 - Mangel an zur Verfügung stehenden Ressourcen ☹

vsis Vortragender: Robert Barić Mo 8.7.2002
Integritätssicherung in XML-Dokumenten (für mobile Systeme) Seite 3

Agenda

- Einführung
- **Kryptographie**
 - Hashwert
 - Digitale Signaturen
 - Zertifikate
- XML-Signature
- Intermediate Modell
- Vertrauenskonservierung
- Übersicht und Erweiterungen

vsis Vortragender: Robert Barić Mo 8.7.2002
Integritätssicherung in XML-Dokumenten (für mobile Systeme) Seite 4

Einwegfunktionen

— Berechnung $f(x) = a$ ist einfach
Berechnung x von bekannten $f()=a$ schwierig

Bsp. Primfaktorzerlegung:
 $f(a,b) = 667$
 Problem finde $a, b \in$ Primzahlen, $a * b = 667$

Bsp. Diskretes Logarithmusproblem
 $a^x = b \text{ mod } p$, $p \in$ Primzahl, $a=3, p=17$
 Problem finde x aus: $14 \text{ mod } 17 = 3^x$

vsis Vortragender: Robert Barić Mo 8.7.2002
Integritätssicherung in XML-Dokumenten (für mobile Systeme) Seite 5

Einweghashfunktionen

Sind Einwegfunktionen, welche Texte beliebiger Länge auf einen Hashwert fester Länge abbilden

Forderungen Claude Shannon:
 Konfusion: Statistische Eigenschaften Zufallsfolgen anpassen
 Diffusion: Klartextzeichen auf möglichst viele Chiffrezeichen

↓

Schwierig zwei Text zu finden, mit gleichem Hashwert!

vsis Vortragender: Robert Barić Mo 8.7.2002
Integritätssicherung in XML-Dokumenten (für mobile Systeme) Seite 6

Digitale Signaturen

Digitale Signatur soll handschriftliche Ersetzen:

- nicht fälschbar
 - Signierte Daten
 - Signatur selbst
- einfach überprüfbar
- nicht abstreitbar

Sinn:

- Authentifikation/Authorisation**
- Integrität**
- Verbindlichkeit**



Digitale Signaturen

Gebräuchliche Verfahren benutzen

- diskretes Logarithmusproblem
- Primfaktorenzerlegungsproblem

Asymmetrische Verfahren sind Zeitaufwendig

Statt Nachricht wird Hashwert signiert.

Forderung:

$$D_g(E_{\delta}(M)) = D_{\delta}(E_g(M))$$

Unterschrift und öffentlicher Schlüssel decken nicht den privaten Schlüssel auf.



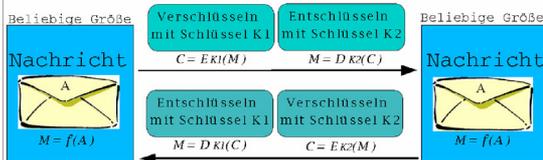
Digitale Signaturen

Unterschrift generieren

Unterschrift verifizieren

1. Hashen einer Nachricht
2. mit privaten Schlüssel den Hashwert chiffrieren

1. Hashen einer Nachricht
2. mit öffentlichem Schlüssel den Hashwert prüfen



Zertifikate

Definition: Ein Zertifikat ist ein elektr. Ausweis ^{TCTrust}

Definition: Ein Zertifikat nichts anderes als ein signierter Datensatz ^{W.Ertel: Angewandte Krypto.}

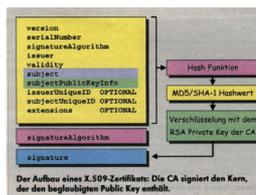
- Bindung einer Signatur an eine Person
- Bindung einer Signatur an eine Rolle/Autorität
- Bereitstellung von Meta-Information



Zertifikate X.509

Aufbau

- Zertifikatsinhaber
- Zertifikatsaussteller
- *Version, Ser.Number, Gültigkeit, Sig.algorithmus*
- opt. Öffentlicher Schlüssel
- opt. Zertifikatsart - und klasse
- opt. Beliebige weitere Informationen (Version 3)



Der Aufbau eines X.509-Zertifikats: Die CA signiert den Kern, der den jeweiligen Public Key enthält.



Agenda

- Einführung
- Kryptographie
- **XML-Signature**
 - Arten
 - Aufbau
 - Technische Anforderungen
 - Ablauf Signaturverifikation XML-Sig
 - Canonicalization
- Vertrauenskonservierung
- Übersicht und Erweiterungen



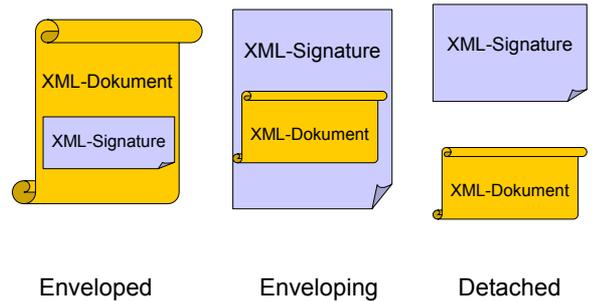
Technische Anforderungen

Prüfsummenverfahren (Hashverfahren) (MD5, SHA-1)
 Signaturen (DSA,RSA,ECDSA)
 Zertifikate (X.509,..), Zertifikatsketten
 Widerrufszeugnisse [PKI, OCSP, ..]

XML-Parser	- Verarbeitung
XSLT	- Transformationen
XPATH	- Selektionen
XML-Signature	- Digitale Signaturen
XKMS	- „Abfragesprache“ PKI



XML-Signature: Arten



XML-Signature: Aufbau

```
<Signature>
  <SignedInfo>
    <CanonicalizationMethod> <Signature Method>
    <Reference (URI=)?>+
      <Transforms?> <Transform>*
      <DigestMethod> <DigestValue>
    </Reference>
    <Signature Value>
  </SignedInfo>
  (<KeyInfo?>
  <Object?>)*
</Signature>
```



XML-Signature: Beispiel

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8" ?>
<Signature xmlns="http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#">
  <SignedInfo>
    <CanonicalizationMethodAlgorithm="http://www.w3.org/TR/2001/REC-xml-
    c14n-20010315" />
    <SignatureMethod Algorithm="http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#dsa-
    sha1" />
    <Reference URI=""> <Transforms>
      <Transform Algorithm="http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#enveloped-
      signature"/>
    </Transforms>
    <DigestMethod Algorithm="http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#sha1"/>
    <DigestValue>K8M/IPbKnuMDs00Uzuj75iQtzQI=</DigestValue>
  </Reference>
  <SignatureValue>DpEyhQoiUKBoKWmYfajX07...Q==</SignatureValue>
</SignedInfo>
</Signature>
```



Ablauf Signaturprüfung

- Canonicalisierung XML-Dokument
- Transformation XML-Dokument
- Hashwertbildung aller Ressourcen
- Validierung Hashwerte
- Validierung Signatur über Hashwerte

- opt. Widerruf prüfen XKMS?
- opt. Zertifizierungskette



Canonicalization Problem

1. Repräsentationen müssen normalisiert werden!
 - Zeichensubstitution (#x9,#xA,#0xD,#0x20,Spaces etc.)
 - Darstellbare Zeichenreferenzen substituieren &szig;
 - Werte normalisieren
2. CDATA Elemente / Deklarationen substituieren
3. Fehlende Standard Attribute einfügen
4. Namespace Erweitern ! (Problem)

Drei (zwei) Standards:

- Unterschiedliche Versionen
- mit/ohne Kommentaren
- unterschiedlicher funktionaler Unterstützung (XPATH)



Canonicalization: Example

Beispiel einer XML-Zeile:

```
<n1:elem1 xmlns:n1="http://b.example"> content </n1:elem1>
```

Eingefügt als Kindelement

```
<n0:pdu xmlns:n0="http://a.example">
  <n1:elem1 xmlns:n1="http://b.example">
    content  </n1:elem1>
  </n0:pdu>
```

Resultat, wenn `<n1:elem1>` aus einem Canonical XML Dokument entnommen wird:

```
<n1:elem1 xmlns:n0="http://a.example"
  xmlns:n1="http://b.example">content
</n1:elem1>
```



Agenda

- Einführung
- Kryptographie
- XML-Signature
- **Intermediate Modell**
- Vertrauenskonservierung
- Übersicht und Erweiterungen



Szenario: Reduzierte Funktionalität

Vorteile:

- kein Vertrauensproblem
- Kein Bandbreitenproblem

Nachteile:

- Nur selektive/vortransformierte XML-Dokumente!
- Welche Funktionen reduzieren?
- Abbau eines mobile XML-Sig?

Optimal ist Kombination aus reduzierter Funktionalität und Surrogaten!



Szenario: Intermediate



Teilausführung durch Surrogate

Nachteil: Vertrauen!!, Bandbreite
Funktionszerlegung

Vorteil: Preis, Größe



Szenario: Intermediate (2)

Vieles durch Surrogate ausführen

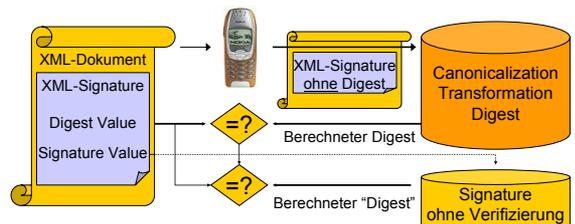
Kleine Teilausführung beim Gerät, um Vertrauen zu erhalten

Anforderungen:

- XML-Digest entfernen
- Teilberechnung einer Signatur
- org. XML-Dokument halten können
- RI-Forderung



Verifikation durch Mobiles System



- Verbergen des Vergleichswertes
- Täuschung eines originären Dokuments nicht möglich



Agenda

- Einführung
- Kryptographie
- XML-Signature
- Intermediate Modell
- **Vertrauenskonservierung**
 - RI-Forderung
 - Connectivitätskonsum
 - Präferierte Lösungen
 - Vertrauensbildung durch multiple & iterative Distribution
- Übersicht und Erweiterungen



Laufende Arbeit: RI-Forderung

Problem des Vergleichs zwischen Betrag des Surrogaten und manipulierter Daten nicht möglich

Reversimplikative Forderung:

Ein originäres Dokument darf als Falsifikant eingestuft werden.

Ein falsifikantes Dokument jedoch nie als Originäres eingestuft werden!

Täuschung einschränken!



Laufende Arbeit: RI-Forderung

Mittels RI-Forderung und Integritätssicherung kann Surrogatenlösung vertrauensvoll/gewiß sein!

Transformation: RI-Forderung + Integritätssicherung

*Integrität: Annahme gefälschtes Dokument
Org. Dokument/Hashwert darf nicht zur Verfügung stehen*

*Signatur: Annahme gefälschtes Dokument
Org. Dokument/Hashwert darf nicht zur Verfügung stehen*



Laufende Arbeit: Surrogate

- Canonicalization, Transformation und Integritätssicherung durch einen Surrogat möglich!
 - Forderung: Entfernung der Prüfsumme
- Integritätssicherung durch Surrogat möglich:
 - Forderung: Teilberechnung Signatur (ohne Hashwertvergleich)



Vertrauen vs. Gewissheit

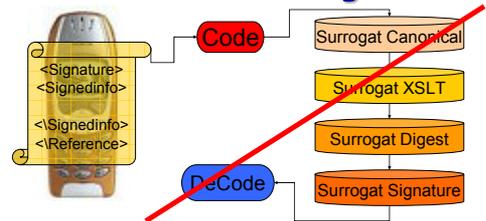
- Bei Vertrauen ist eine Ungewissheit, ein Betrug möglich
- Bei Gewissheit ein der Betrug ausgeschlossen

Ein „Basisvertrauen“ (Gewissheit zugesprochen) bei:

- Eigenem Mobilem Gerät/Person
- Signierer / ordentlich signiertem Dokument
- Certification Authority (CA)



Vertrauen durch verschlüsselte Ausführung?



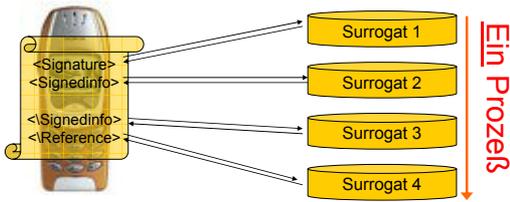
Kodierung zu rechenintensiv?!

Bei kryptographischen Verfahren ist eine minimale Änderung fatal!

Diffusion Forderung von Claude Shannon'49!



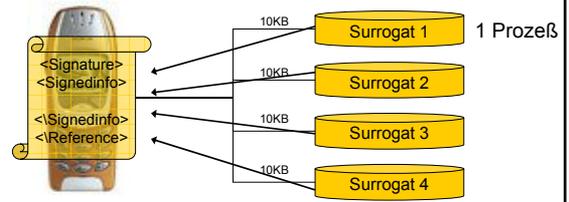
Szenario: Iterative Distribution



- Vorteile: Vertrauen durch IV schaffen
Distribution der Aktion "sichert" vor Betrug
- Nachteile: Zielverarbeitung muß validierbar sein
XML-Dokumente -> Surrogat Position bekannt -> Betrug



Szenario: Multiple Distribution

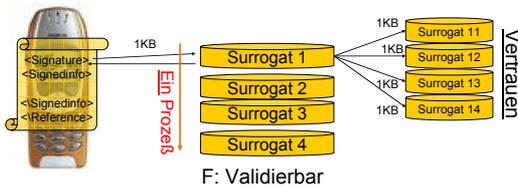


- Vorteile: Zielverarbeitung kann ungewiß sein
- Nachteil: Bandbreite!, Speicher?, CPU?
Welche Vertrauensberechnung?



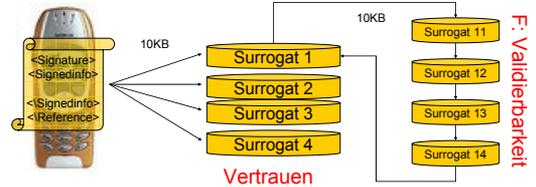
LA: Kombination iterativer und multipler Verfahren:

Vertrauen statt Gewissheit möglich! Sinn?
Surrogat/Deklarativ: Ein Vorteil? Bandbreite?
Warum kein reines multiples Verfahren?



LA: Kombination multiples und iteratives Verfahren

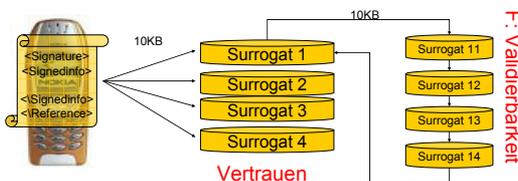
Gewissheit in Vertrauen möglich! Sinn?
Surrogat/Deklarativ: Ein Vorteil? Bandbreite?
Warum kein reines multiples Verfahren?



LA: Fazit Kombination iterativer und multipler Verfahren:

Vertrauen auf Kosten von Surrogatenzahl und Bandbreite

- Vorteil?: Bandbreite des Surrogaten nutzen?
- Nachteil: Ist Surrogat nicht vertrauensvoll, Ersparnis sinnlos

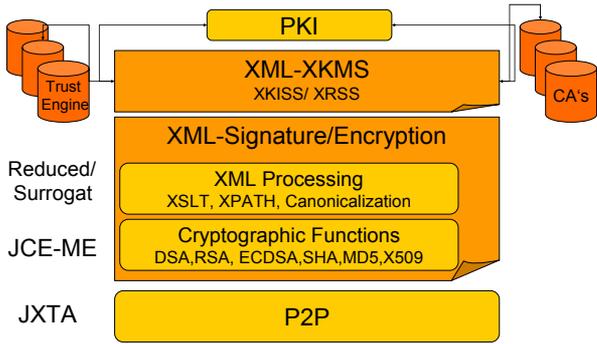


Agenda

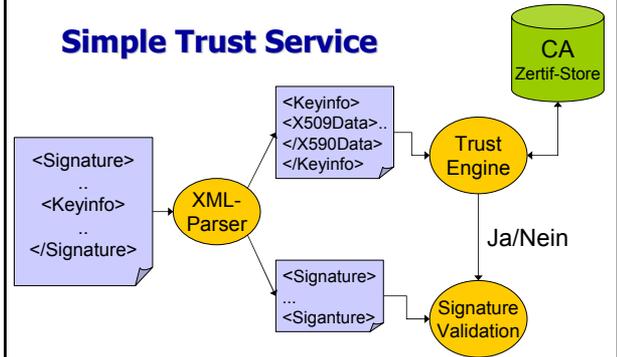
- Einführung
- Kryptographie
- XML Signature
- Intermediate Modell
- Vertrauenskonservierung
- **Übersicht und Erweiterungen**
 - Nutzbare Technologien
 - Simple Trust Service



Nutzbare Technologien



Simple Trust Service



Stand der Arbeit

Schriftliche Ausarbeitung

Theoretische Grundlagen 2. Überarbeitung
Hauptteil: Beginn Rohentwurf

Praktisches

Aufbohren

XML- Signature Komplettlösung IXSIL von TU-Graz für die mobile Lösung

Fehlen: Zerlegung Signaturverfahren !!!

Zertifikate und Zertifikatsketten, incl. Widerruf
(XKMS, PKI), P2P



Ende

Fragen?
Diskussion?
Feedback please!

