



Vorlesung

Datenschutz und Privatheit in vernetzten Informationssystemen

Kapitel 7: Ergänzung

Thorben Burghardt, Erik Buchmann

buchmann@ipd.uka.de



Ergänzung

Motivation

Background

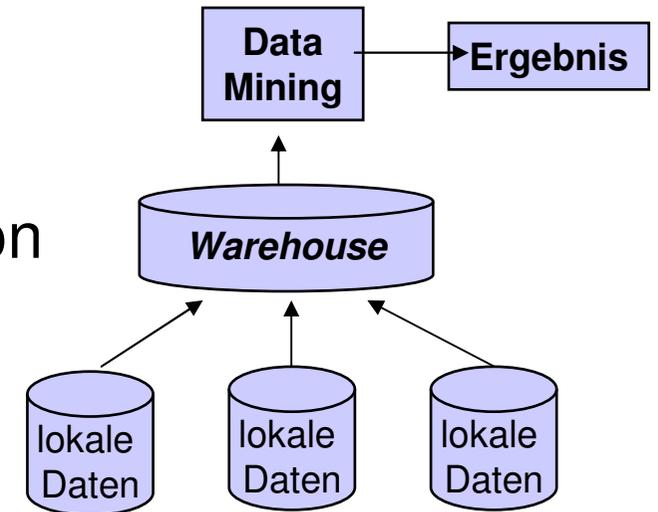
Grundlagen

D ARM

PP ARM

Zusammenf.

- Idee Secure Multiparty Computation
 - Emuliere die Trusted Third Party
- Ansatz: Circuit Evaluation
 - Yao [86] hat gezeigt, dass wir Kryptographie-Techniken nutzen können, um zufällige ‚output shares‘ eines Gatters bei zufälligen ‚input shares‘ berechnen zu können.
 - Mapping von ‚random inputs‘ auf ‚random outputs‘
 - Garbled Circuit, bestehend aus
 - Garbled Gates
 - „Output Decryption Tables“
 - Die Tabellen mappen die ‚random‘ Werte der ‚Output-Wires‘ zurück auf die wirklichen Werte.





Secure Multiparty Computation: Definitions

Motivation

Background

Grundlagen

D ARM

PP ARM

Zusammenf.

- Unsere Definition von *Secure*
 - Niemand weiß irgend etwas bis auf die eigene Eingabe und das Ergebnis
 - Formal: \exists polynomial time S genau so, dass $\{S(x, f(x, y))\} \equiv \{\text{View}(x, y)\}$
- Semi-Honest model: folgt dem Protokoll, eine Partei darf aber alles verwenden, was sie während des Protokolls lernen



Was wäre der Gegensatz

- Malicious: “cheaten” um etwas herauszufinden





Beispiel: Exklusiv-Oder

Motivation

Background

Grundlagen

D ARM

PP ARM

Zusammenf.

Person A

- Wähle zufälliges Bit r_a
- Schicke r_a an B
- Ersetze Input i_a durch $(i_a \oplus r_a)$
- Berechne $o_a = (i_a \oplus r_a) \oplus r_b$

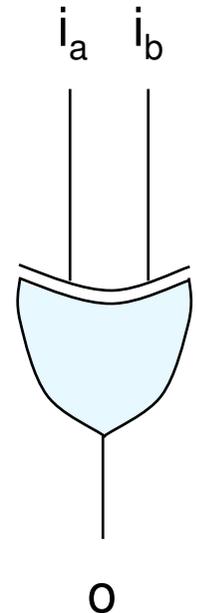
Person B

- Wähle zufälliges Bit r_b
- Schicke r_b and A
- Ersetze Input i_b durch $(i_b \oplus r_b)$
- Berechne $o_b = (i_b \oplus r_b) \oplus r_a$

A	B	$A \vee B$
T	T	F
T	F	T
F	T	T
F	F	F

Bisher nichts preisgegeben außer der Zufallszahl

$$\begin{aligned}
 o &= o_a \oplus o_b = ((i_a \oplus r_a) \oplus r_b) \oplus ((i_b \oplus r_b) \oplus r_a) \\
 &= i_a \oplus i_b \oplus r_a \oplus r_a \oplus r_b \oplus r_b \\
 &= i_a \oplus i_b
 \end{aligned}$$



XOR = $(A + B) \bmod 2$

→ Assoziativ & Kommutativ





Ergänzung

- Selbst wenn ein Zwischenergebnis im Schaltkreis bekannt ist, lässt das keine Rückschlüsse auf den Input zu, da die Schlüssel des Inputs gleich Wahrscheinlich sind

- Yao [82] hat eine Lösung für das ‚Millionaires-Problem‘ für zwei Parteien geliefert. Beispielablauf des Protokolls gegeben in <http://www.proproco.co.uk/million.html>

