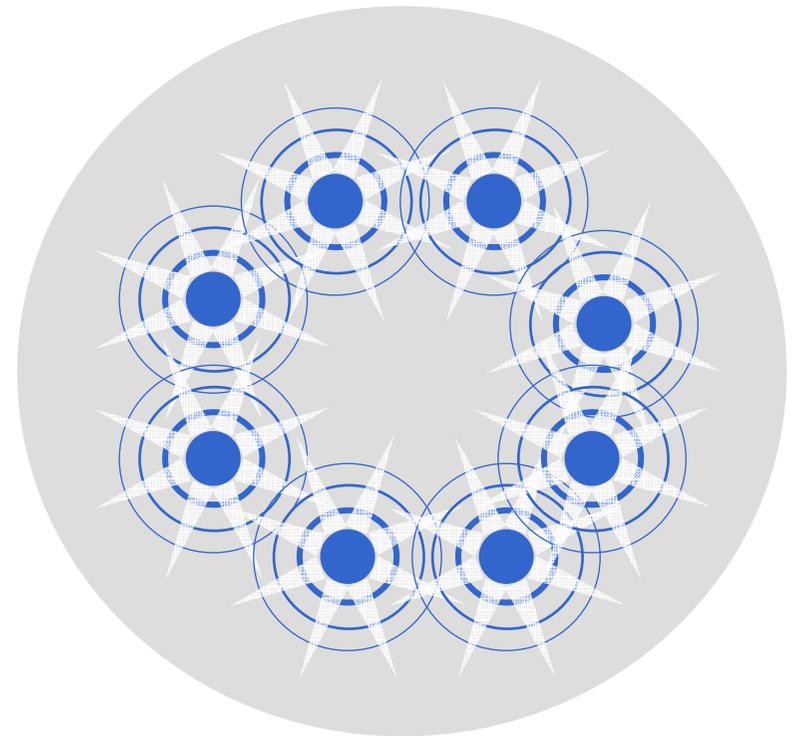


Sicherheit in Sensornetzen

Erik-Oliver Blaß
Institut für Telematik
Universität Karlsruhe



Buzzwords

Invisible Computing

Pervasive Computing (= “durchdringend”)

Ubiquitous Computing (=“allgegenwärtig”)

Ambient Intelligence (=“umgebend”)

Wearable Computing

Wireless Sensornetworks

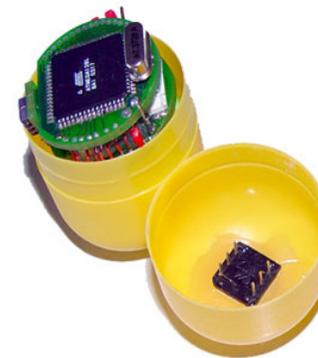
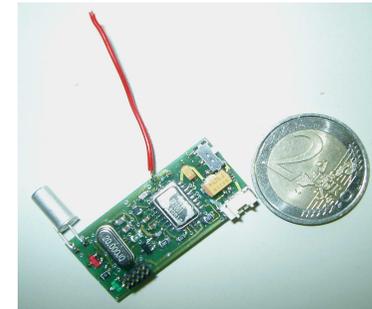
**Organic Computing, “Self-X”:
Self-Organizing,
Self-Healing, ...,**



Netzwerke von Kleinst-Computern, den Sensoren

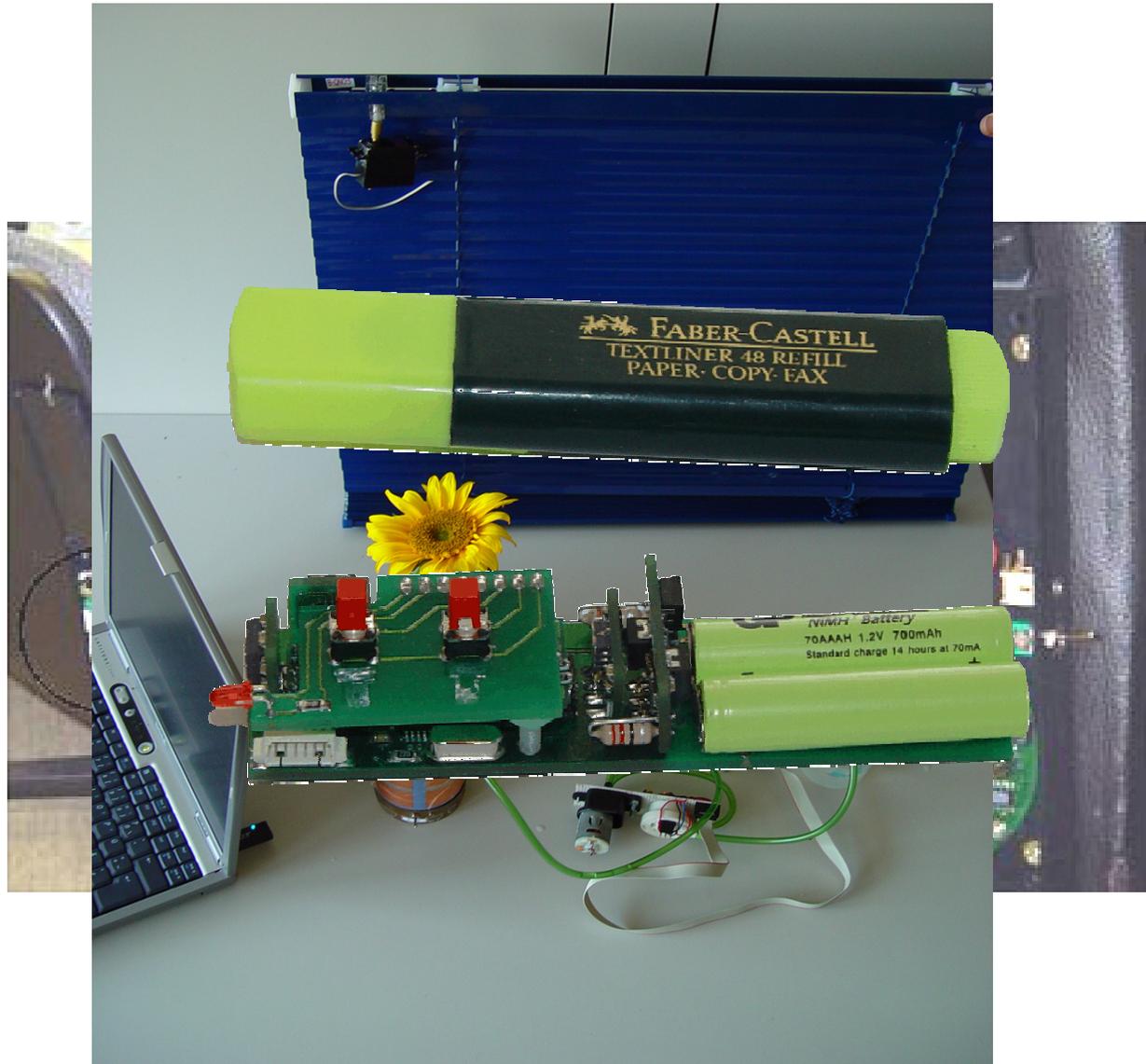
- Batteriebetrieben
180 mAh Kapazität
($\approx 1/10$ eines Handys)
- Microcontroller CPU,
8-Bit 7MHz ATMEL
kein Cache, keine branch prediction etc.
 \Rightarrow ca. 7 MIPS ($\approx 1/5$ eines Gameboys)
Main Memory: 4 KByte RAM ($\approx 1/8000$ eines PDAs)
- Wireless-Link: Bluetooth/Zigbee mit
250 kBit/s ($1/400$ eines LAN)
- Hardware zum Beobachten von
Ereignissen, z.B. Temperatur, Licht, etc

Smart
Dust



Sensornetze sind

- Pervasive – oft in alltägliche Objekte integriert
- Self-X – selbstorganisierend



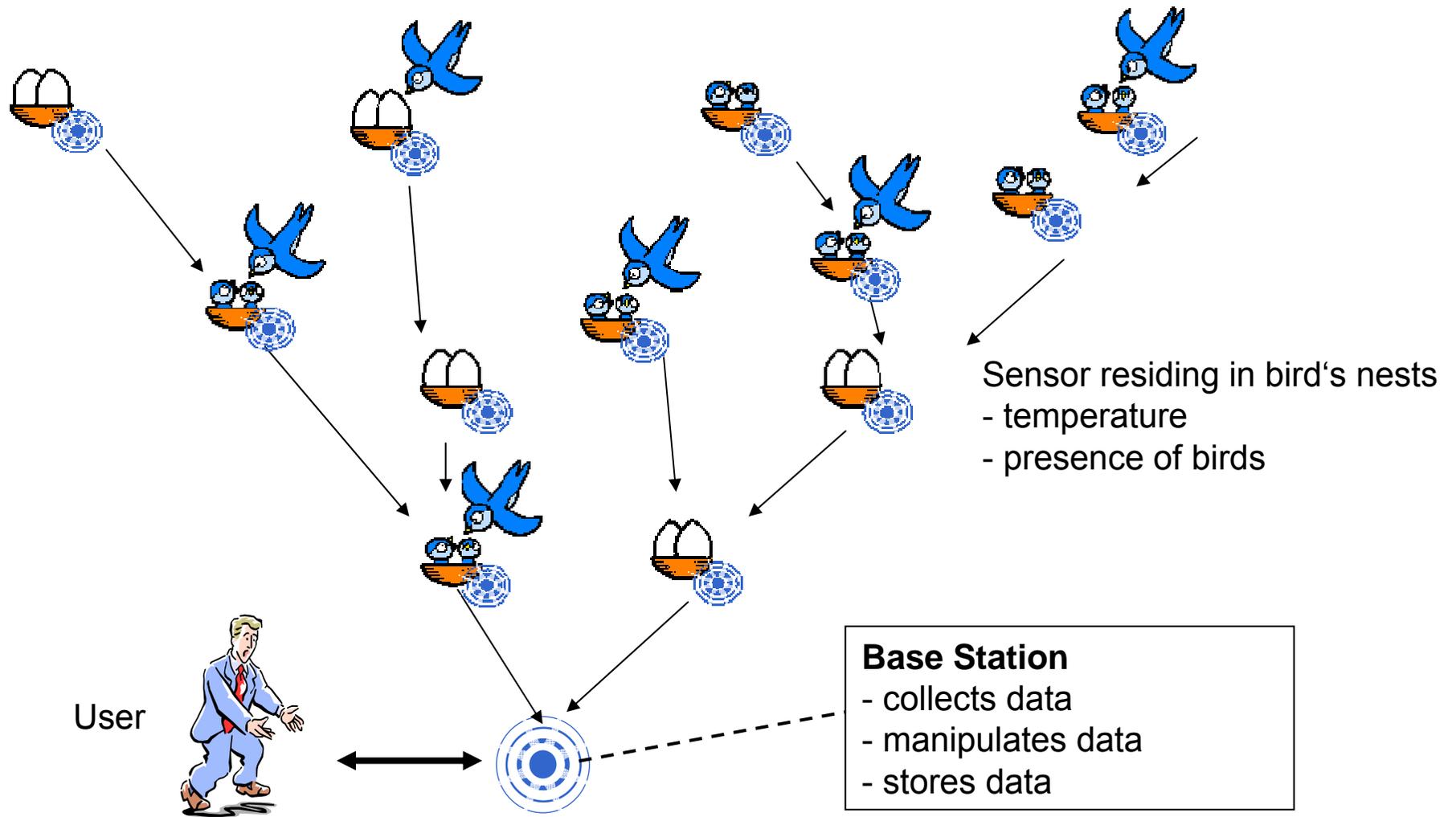
K-SNeP

Karlsruhe Sensor
Network Platform

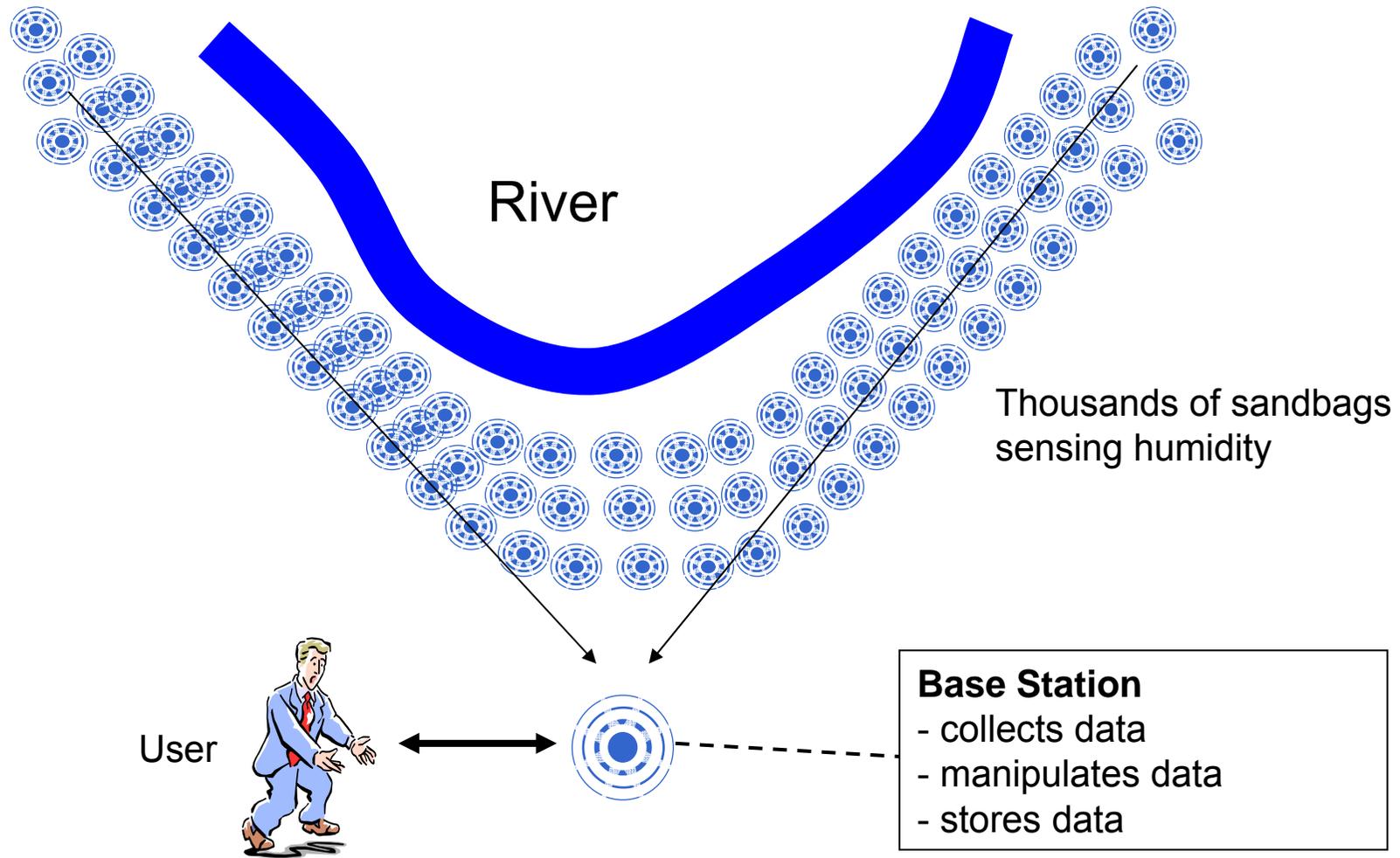
Erik-Oliver Blaß, Hans-Joachim Hof, Bernhard Hurler, Martina Zitterbart, *Erste Erfahrungen mit der Karlsruher Sensornetz-Plattform*, GI/ITG KuVS Fachgespräch "Drahtlose Sensornetze", Berlin, Germany, Jul 2003.

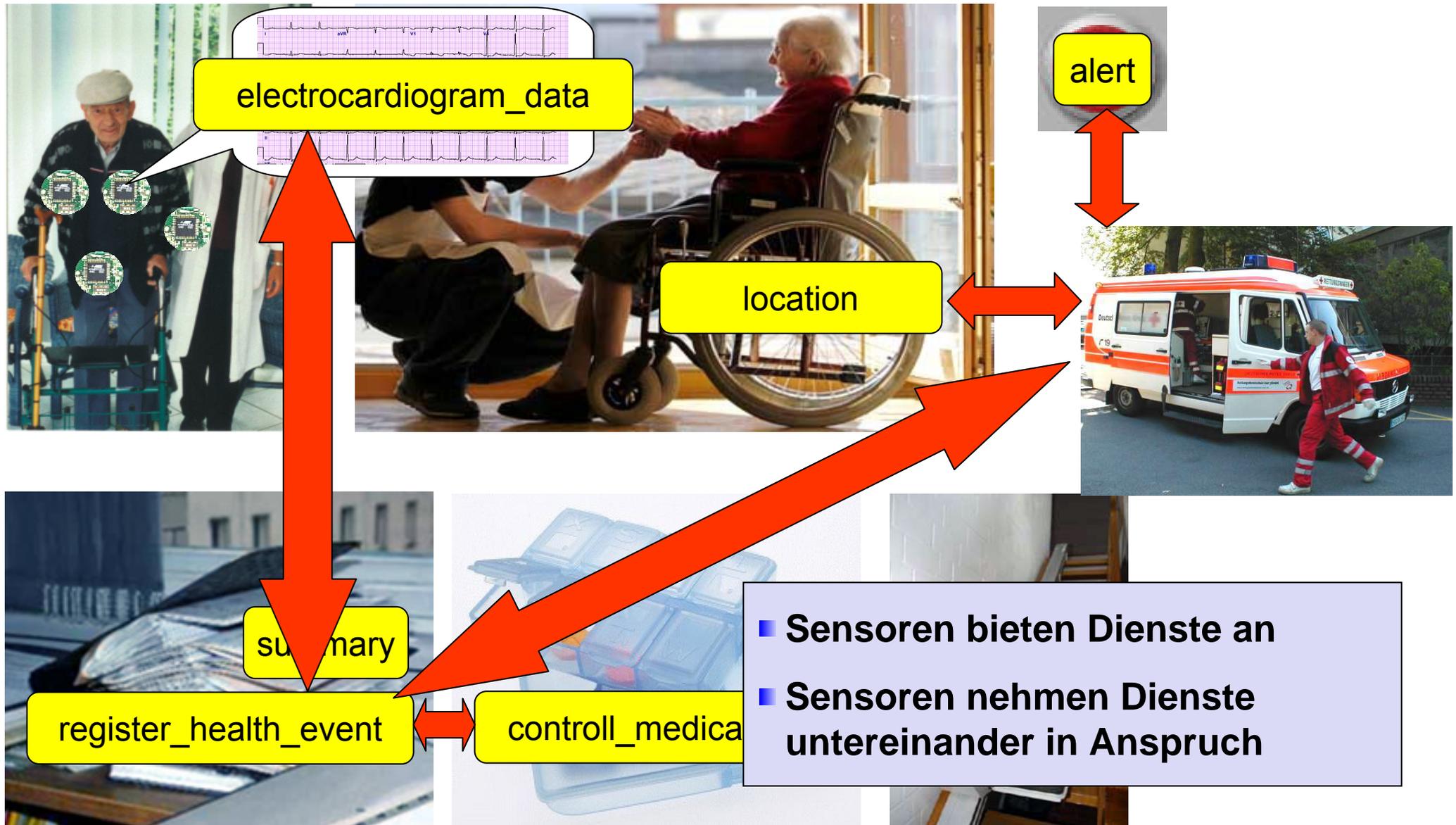


Environmental observation

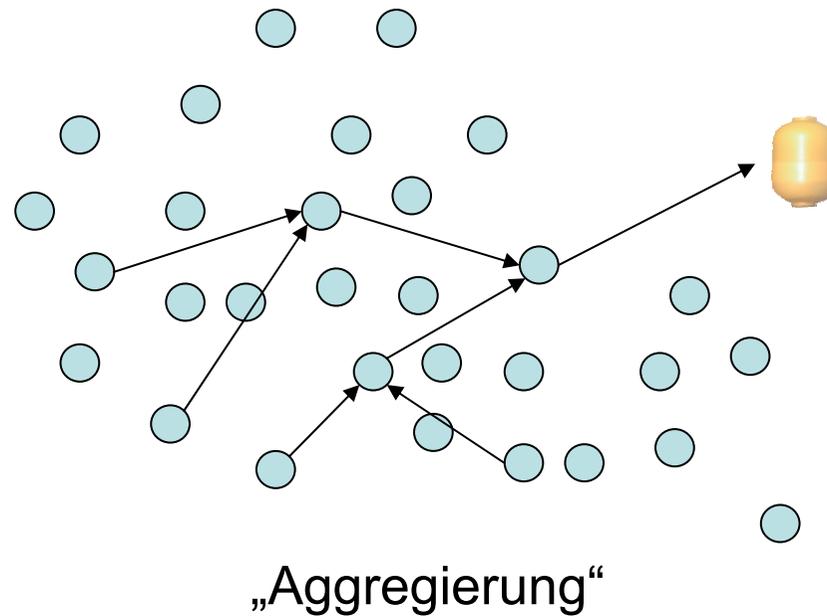


Disaster management

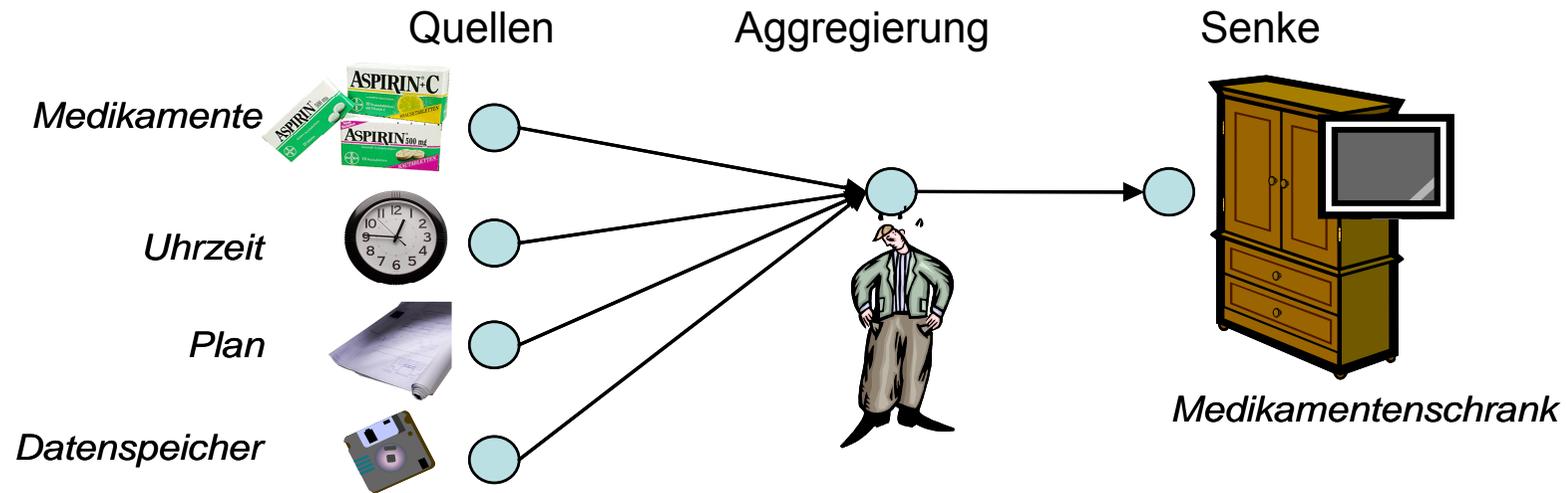




Typische Kommunikation im Sensornetz



Typische Kommunikationsform in Sensornetzen ist „Aggregation“



In Sensornetzen problematisch sind...

...typische UbiComp-Themen:

Privatsphäre

RFID-Chips

Metro, WalMart

Überwachbarkeit

Anonymität

Verfolgbarkeit, etc.

„Big-Brother“ Problematik

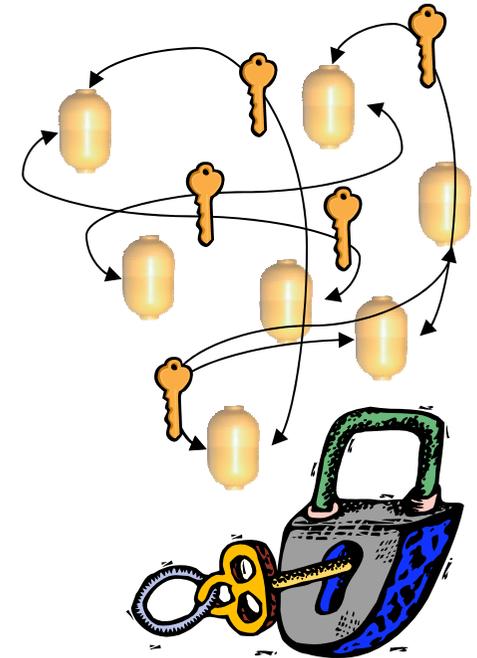


Forderung

- Sensible Dienste sollen auch im Sensornetz „sicher“ erbracht werden.
- Klassische Anforderungen: Authentizität, Integrität, Vertraulichkeit usw.
- Neue Angriffe gegen Robustheit und Verfügbarkeit, z.B. „Sleep Deprivation Torture“

Klassische Lösungen ungeeignet

- Extreme Hardwarelimitierung: Wenig Speicher/CPU etc.
 - ⇒ Asymmetrische Kryptographie u.U. unmöglich?
- Ad-Hoc-Kommunikation
 - „Keine Abhängigkeit von einer festen Kommunikationsinfrastruktur“
 - ⇒ Keine Infrastruktur-Einrichtungen nutzbar, z.B. CA einer Public-Key-Infrastruktur, da zum Teil nicht erreichbar, offline, etc.
 - „Spontane Vernetzung“
 - ⇒ Keinerlei Vorwissen mehr über das Gegenüber
 - ⇒ So ein gemeinsamer Vertrauens-Anker für Authentizität unmöglich
- Autonomes Handeln von Systemen
 - ⇒ Keine menschliche Interaktion möglich
 - ⇒ Kein Abstimmen von Geräten, Pairing durchführbar



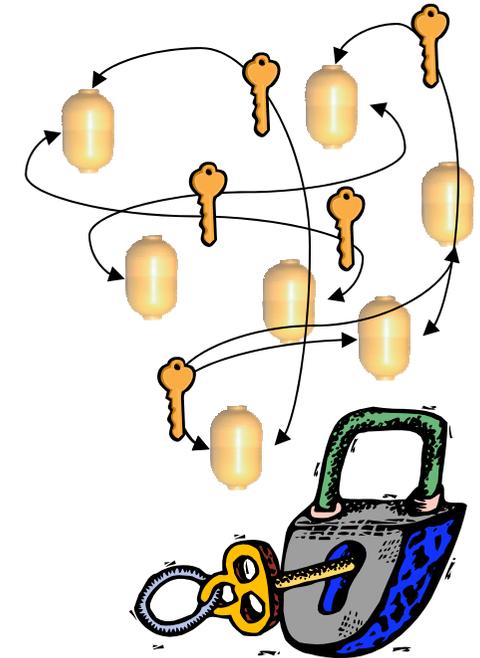
Zwei Problemfelder erkennbar

1. Sichere Dienst-*Vermittlung*

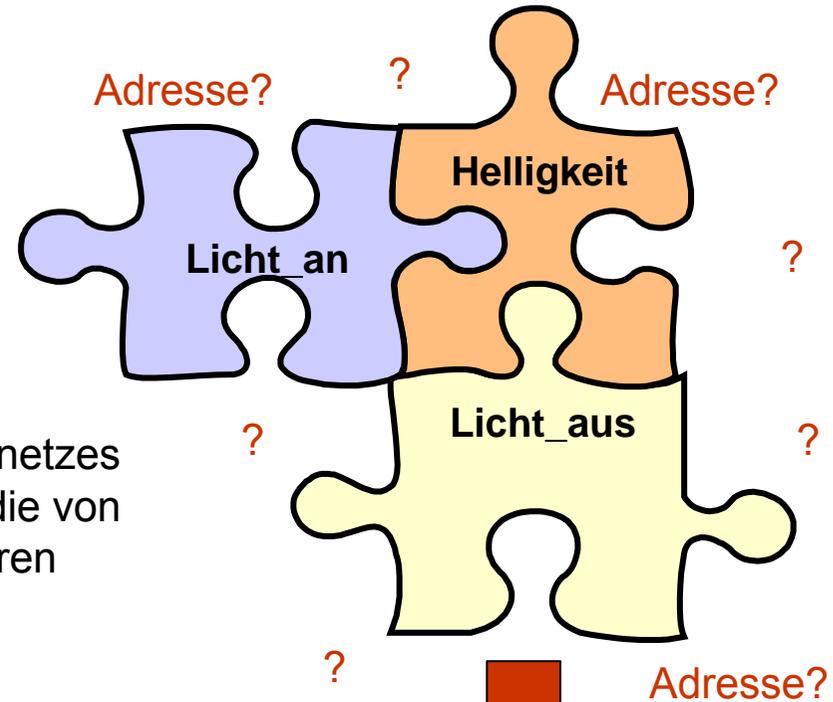
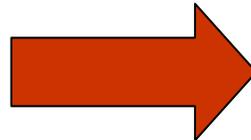
- Registrieren eines neuen Dienstes
- Finden eines registrierten Dienstes

2. Sichere Dienst-*Inanspruchnahme* (= „sicherer Datentransport“)

- Effiziente Schlüsselverteilung
- Effiziente Algorithmen
- Robuster Datentransport

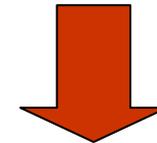


Die Helligkeit in meinem Arbeitszimmer soll immer konstant sein



Die Funktionalität des Sensornetzes wird durch Dienste erbracht, die von einzelnen Sensoren und Aktoren angeboten werden.

Aus vorhandenen Diensten können dynamisch neue Dienste entstehen



Zentrales Problem:
Wie werden Dienste aufgefunden?



Gesucht:

	= 144.126.34.1
	= 148.111.1.98
	= 225.127.1.1
	= 17.1.44.49

Aber: Es gibt im Sensornetz keine zentrale Instanz, die diese Liste verwalten könnte

⇒ Verteilte Speicherung auf den Sensorknoten selbst

⇒ Overlay Content Addressable Networks zur Speicherung (Distributed Hash Table)

⇒ Nicht nur Adresse sondern Dienstbeschreibung speichern

SHA1()=29b63db65d74054080086aed70cfe03dd05f28e2

SHA1()=b2a967edf1bde6ebdeec892805aa7b68d0932baf

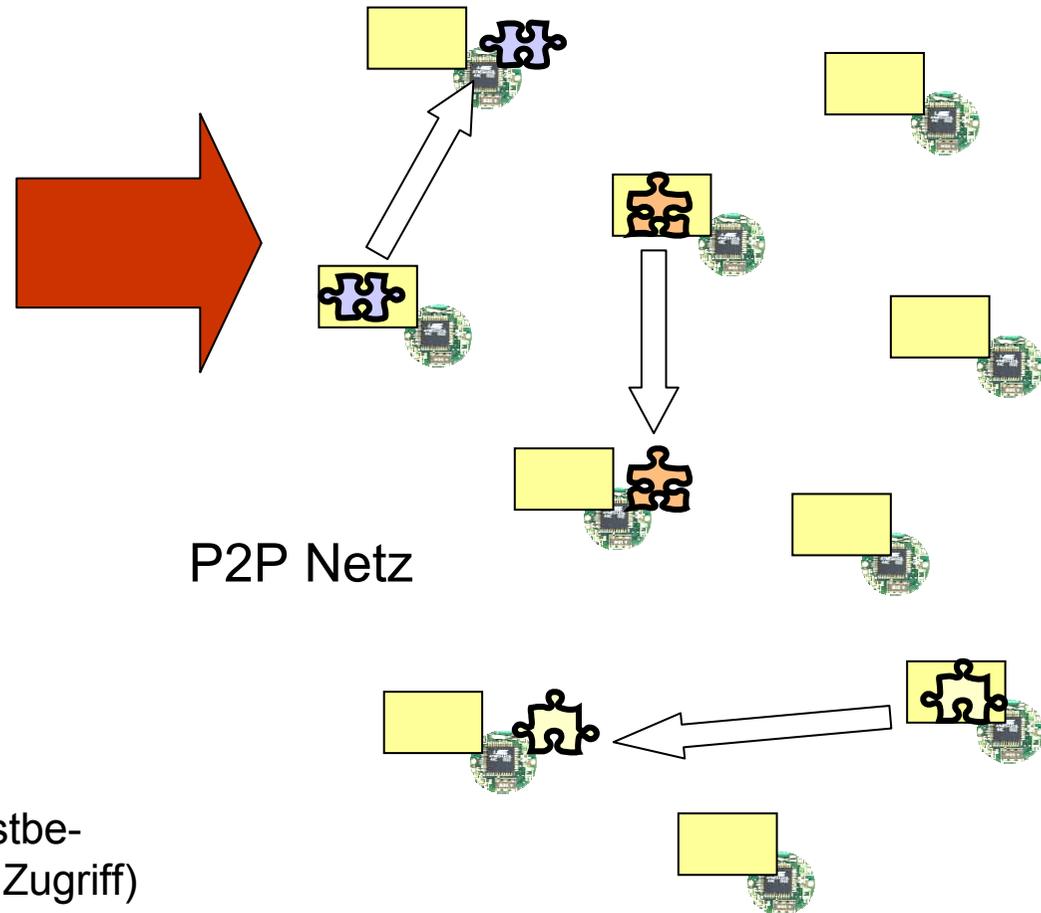
SHA1()=46856a8409756e02e3be3d8cbf7b33a11d7b7fd4

Hashwert der Dienstnamen berechnen

Hash-Wert	Inhalt
29b63db65d74054080086aed70cfe03dd05f28e2	Dienstbeschr. 
b2a967edf1bde6ebdeec892805aa7b68d0932baf	Dienstbeschr. 
46856a8409756e02e3be3d8cbf7b33a11d7b7fd4	Dienstbeschr. 



Hash-Wert	Inhalt
29b63db65d7405408008 6aed70cfe03dd05f28e2	Dienstbeschr. 
b2a967edf1bde6ebdeec 892805aa7b68d0932baf	Dienstbeschr. 
46856a8409756e02e3be 3d8cbf7b33a11d7b7fd4	Dienstbeschr. 



Sicherheitsüberlegungen:

- Robustheit
- Integrität veröffentlichter Dienstbeschreibungen
- Vertraulichkeit von Teilen der Dienstbeschreibung (z.B. für Schlüssel zum Zugriff)
- Authentifizierung von Dienstanbieter und dem die Dienstbeschreibung speichernden Knoten

Secure Content Addressable Networks

Ergebnis:

- Starres Routing
 - Unmöglich durch Angriff Routing zu verändern
- Verteiltes Speichern von Informationen, verteilte Datenbank, Redundanz durch Verwendung mehrerer Hash-Funktionen
 - Teilweiser Netzausfall/feindliche Netzübernahme für das Gesamtnetz nicht von Bedeutung
- Durch Dienstbeschreibung feststehender Speicherort
 - Angreifer muß in der Lage sein, gezielt Knoten ausschalten zu können
- Gespeichert werden zu Adressen nur Hash-Werte
 - Knoten wissen nicht, welche Informationen sie vorhalten

Erik-Oliver Blaß, Hans-Joachim Hof, Martina Zitterbart, *S-CAN: Sicheres Overlay für Sensornetze*, 2. GI/ITG KuVS Fachgespräch Drahtlose Sensornetze, Mar 2004

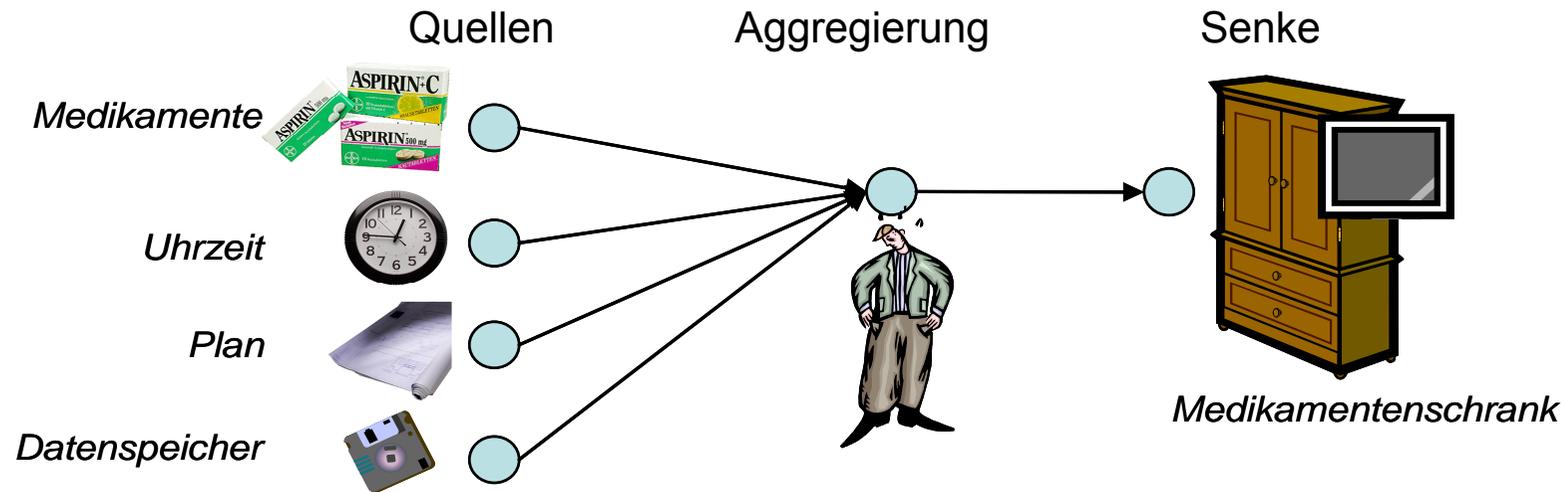
Artur Hecker, Erik-Oliver Blass, Houda Labiod, *COMPASS: Decentralized Management and Access Control for WLANs*, IEEE International Conference on Personal Wireless Communications, Aug 2005 (to appear)

Hans-Joachim Hof, Erik-Oliver Blaß, Thomas Fuhrmann, Martina Zitterbart, *Design of a Secure Distributed Service Directory for Wireless Sensornetworks*, First European Workshop on Wireless Sensor Networks, Jan 2004

Hans-Joachim Hof, Erik-Oliver Blaß, Martina Zitterbart, *Secure Overlay for Service Centric Wireless Sensor Networks*, First European Workshop on Security in Ad-Hoc and Sensor Networks, Aug 2004



Typische Kommunikationsform in Sensornetzen ist „Aggregation“



Problem: Wie kann ein aggregierender Datentransport in Sensornetzen abgesichert werden?

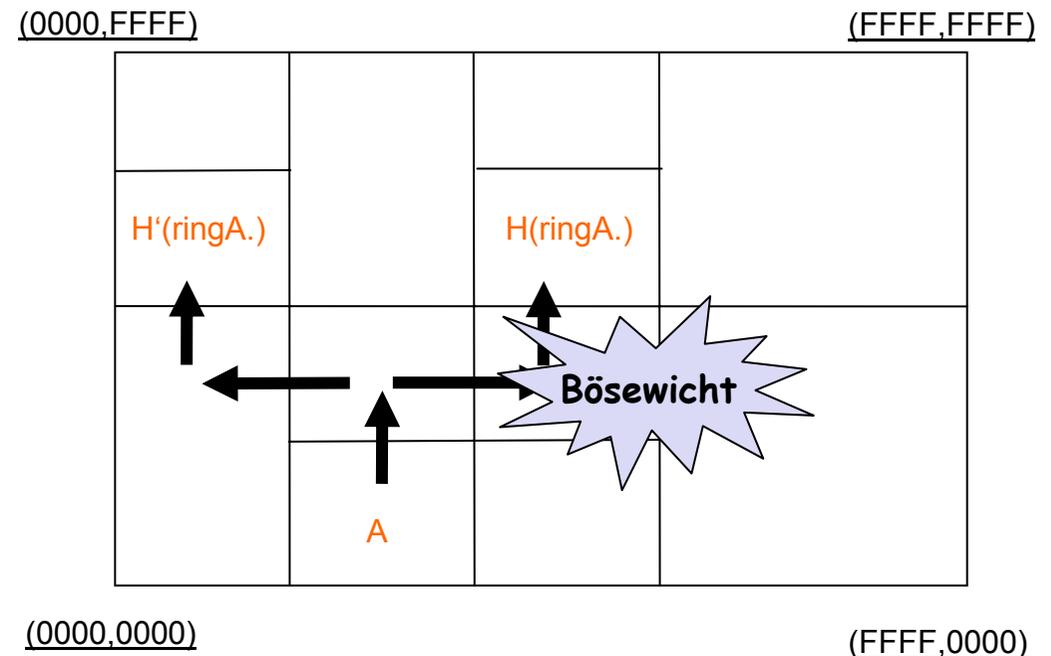
- Schutz sensibler Daten vor Abhören, Verändern,...
- Zusicherung von Authentizität, Nicht-Abstreitbarkeit usw. **trotz** Aggregation
- Effiziente Lösungen sind gesucht!

Vor Datentransport notwendig: Schlüsselverteilung

- Keine typischen „single key“, „single point of failure“ Lösung
- Vermeide teures „re-keying“
- Verzichte auf Unterstützung durch Basisstation
- Skalierbare, dynamische, selbstorganisierende Lösung

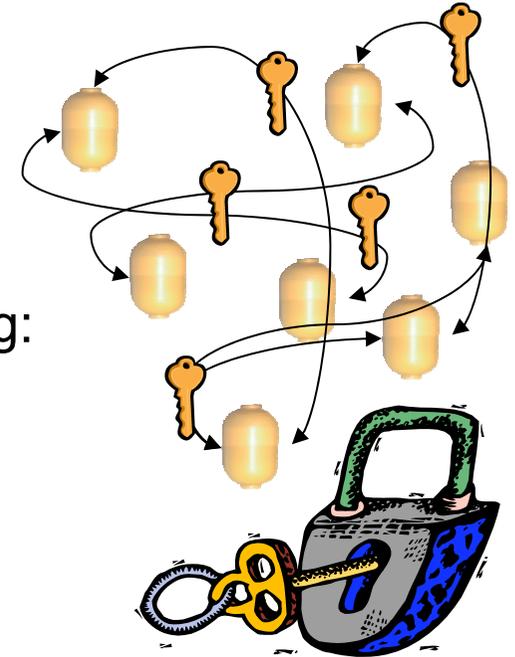
Erste Ansätze sind beispielsweise

- Verteilen von Schlüsseln über das S-CAN
 - S-CAN ermöglicht sicheres Store und Retrieve von Daten
 - Sicherheit durch redundantes Speichern und Abfragen
- Identitätsbasierte Authentifizierung
 - „Der Sensor- bzw. sein Dienstname ist sein Schlüssel“
 - Beschaffung und Überprüfung von Schlüsseln entfällt
- Ganz anders: Benutze Hierarchie im Sensornetz



Effiziente Chiffrieralgorithmen sind notwendig

- Algorithmen sind Grundlage jedes Protokolles
- Welche der klassischen Verfahren eignen sich für den Einsatz auf Sensorhardware?
- Asymmetrische Kryptographie im Allgemeinen schwierig: RSA, ECC, NTRU,...
- Gesucht: Geeignete Implementierungen auf Mikrocontrollern
 - AES ca. 40 KBit/s
 - SHA-1 ca. 5 KBit/s
 - Allerdings z.B. 5s für 163 Bit Punktmultiplikation, etwa 30s für 1024 Bit RSA Exponentieren



Erik-Oliver Blaß, Martina Zitterbart, *Towards Acceptable Public-Key Encryption in Sensor Networks*, The 2nd International Workshop on Ubiquitous Computing, May 2005 (to appear)

Was „kostet“ Sicherheit?

- Overhead durch Sicherheitsprotokoll muss gering bleiben
- Aufstellung eines Kostenmodells
 - Betrachtet Energie-, Speicherverbrauch, Rechenzeit, Anzahl zu versendender Nachrichten
 - Erlaubt den Vergleich verschiedener Sicherheitsprotokolle für verschiedene Hardwareplattformen
 - Qualitative Aussagen über Eignung verschiedener Verfahren möglich

$$cost = \frac{rounds * \sum corefctcst (textlength / oplength) + storage}{cpuspeed * buswidth * (RAM + ROM)}$$



Fragen?

