

Peer-to-Peer- Netzwerke



Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

Christian Schindelhauer

Sommersemester 2006

22. Vorlesung

20.07.2006

schindel@informatik.uni-freiburg.de



Inhalte

-
- **Kurze Geschichte der Peer-to-Peer-Netzwerke**
 - **Das Internet: Unter dem Overlay**
 - **Die ersten Peer-to-Peer-Netzwerke**
 - Napster
 - Gnutella
 - **CAN**
 - **Chord**
 - **Pastry und Tapestry**
 - **Gradoptimierte Netzwerke**
 - Viceroy
 - Distance-Halving
 - Koorde
 - **Netzwerke mit geordneter Speicherung**
 - P-Grid
 - Skip-Net und Skip-Graphs
 - **Selbstorganisation**
 - Pareto-Netzwerke
 - Zufallsnetzwerke
 - Topologie-Management
 - **Sicherheit in Peer-to-Peer-Netzwerken**
 - **Anonymität**
 - **Datenzugriff: Der schnellere Download**
 - **Peer-to-Peer-Netzwerke in der Praxis**
 - eDonkey
 - FastTrack
 - Bittorrent
 - **Ausblick**
 - Juristische Situation
 - Anwendungen
 - Offene Fragen Situation



Methoden der Anonymisierung

- **Dining Cryptographers**
 - Wer hat's geschickt?
- **Onion Routing**
 - Verwickelte Umwege...
- **F2F-P2P**
 - Friend-to-Friend
- **Dark-Net**
 - War das was?
- **Steganographie**
 - nichts zu sehen...
- **k-aus-n-Verschlüsselung**
- **Verschlüsselte Inhalte**
 - Denn sie wissen nicht, was sie speichern...
- **Verschlüsselte, unterschriebene Index-Einträge**
 - gezeichnet: Zorro



Secret Sharing Systems

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Institut für Informatik
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

➤ Aufgabe

- n Leute sollen eine Geheimnis bewahren,
- dass aber nur bei Kooperation von k dieser Leute offenbart werden kann

➤ Schema von Blakley

- In einem k -dimensionalen Raum bestimmt der Schnitt von k k -dimensionalen Hyper-Ebenen (mit Dimension $k-1$) genau einem Punkt
- Dieser Punkt ist das Geheimnis
- Mit nur $k-1$ Dimensionen erhält man eine Linie

➤ Konstruktion

- Eine dritte Instanz wählt zu dem Punkt n nicht parallele k -dimensionale Hyper-Ebenen und verteilt diese auf die n Leute



Verschlüsselte Daten

- **Peer speichern nur verschlüsselte Daten**
 - Dem Speichernden ist es nicht möglich die Daten zu lesen
 - Die Daten werden vom Veröffentlichender verschlüsselt
- **Zusätzlich können diese Daten vom Veröffentlichender auch unterschrieben werden, so dass**
 - dieser die Daten ändern oder löschen kann
 - kein anderer die Daten unbefugt löscht
- **Diese können gelesen werden, wenn**
 - Der Veröffentlichender den Schlüssel über einem anderen Weg den Abfrager mitteilt oder
 - Der Abfrager einen Indexeintrag gefunden hat auf einem anderen Peer, der zum Entschlüsseln genügt
 - Dadurch wird der Veröffentlichender nicht offenbart
- **Vorteil**
 - Der Speichernde kann für die Inhalte nicht belangt werden (?)
- **Nachteil**
 - Der Speichernde kann die Wichtigkeit der Inhalte nicht beurteilen
 - Löschen oder nicht Löschen



Verschlüsselte, unterschiedene Indexeinträge

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Institut für Informatik
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelbauer

➤ Methode

- Der Suchbegriff wird durch eine kryptographische Hash-Funktion bearbeitet und abgelegt
- Dieser verschlüsselte Index wird kombiniert mit der Identifikation des Speichers
- Der Index enthält den Schlüssel zur Entschlüsselung des Datums
- Beides wird unterschrieben durch den Veröffentlichender

➤ Vorteil:

- Die Suche kann ohne den Veröffentlichender durchgeführt werden
- Alleine mit diesem Index kann die Datei entschlüsselt werden
- Nur durch das Suchen nach dem Index können die Dateien gelesen werden
- Nur der Veröffentlichender kann den Such-Index verändern oder löschen (wegen digitaler Unterschrift)

➤ Nachteil:

- Anfällig für eine Wörterbuch-Attacke
- Keine Suche nach ähnlichen Begriffen möglich



Free-Haven

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Institut für Informatik
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelbauer

➤ **von Roger R. Dingledine, Michael Freedman, David Molnar, Brian Sniffen und Todd Kamin 2000**

➤ **Ziel**

- Verteilter Datenspeicher der robust gegen Angriffe von starken Gegnern ist
- Angreifer versucht Daten zu zerstören

➤ **Design**

- Gemeinschaft von Servern, welche sich gegenseitig Speicherplatz bereitstellen
- Dokumente werden gemäß Secret Sharing auf Server verteilt
- Diese Teile werden im Hintergrund zwischen den Servern ausgetauscht
- Für die Abfrage fragt ein Client einen Server (mittels geschützter Kommunikation), der ihn dann eine geeignete Menge von Server mitteilen kann zur Rekonstruktion der Datei
- Die Kommunikation erfolgt über Onion Routing



Free-Haven

➤ Operationen:

- Einfügen von Dokumenten
- Herunterladen von Dokumenten, wobei die Authentizität des Dokuments bewiesen werden kann
- Ablaufdatum für Dokumente
 - Bis zum Ablaufdatum ist das Dokument nicht zerstörbar
 - Dann kann es gelöscht werden
- Einfügen von Servern
- Mechanismus zum Erkennen von inaktiven oder toten Servern

➤ Free-Haven

- Publisher, Reader, Server und Document-Anonymität
- aber keine Query-Anonymität
- Aber nur unter Verwendung von vertrauenswürdigen Servern



Free-Net

➤ **von Ian Clarke, Oskar Sandberg, Brandon Wiley, Theodore Hong, 2000**

➤ **Ziel**

- Peer-to-Peer-Netzwerk
- Erlaubt Veröffentlichung, Replikation, Beschaffung von Daten
- Anonymität von Autoren und Lesern

➤ **Dateien**

- sind orts-unabhängig referenziert
 - durch verschlüsselte und unterzeichnete Index-Dateien
 - Autor ist nicht rekonstruierbar
- sind gegen unbefugtes Überschreiben oder Löschen geschützt
- sind verschlüsselt
 - Inhalt ist nur durch Kenntnis der andernorts abgelegten Index-Datei in Kombination mit dem Suchbegriff lesbar
- werden repliziert
 - auf dem Anfragepfad der Suchanfrage
- und nach dem “Least Recently Used” (LRU) Prinzip gelöscht



➤ Netzwerkstruktur

- stark verwandt mit Gnutella
- Netzwerkaufbau durch Nachbarkanten
 - aber kein F2F-Netzwerk, da bei der Suche Abkürzungen eingebaut werden können
- Ähnlich wie Gnutella ist das Netzwerk Pareto-verteilt

➤ Speichern von Dateien

- Jede Datei kann durch den kodierten Adress-String und dem signierten Index-Schlüssel (signed subspace key) gefunden, entschlüsselt und gelesen werden
- Jede Datei wird mit der Information des Index-Schlüssels gespeichert, aber ohne kodierten Adress-String
- Dadurch kann kein Server diese Datei lesen
 - es sei denn er führt eine Wörterbuch-Attacke durch

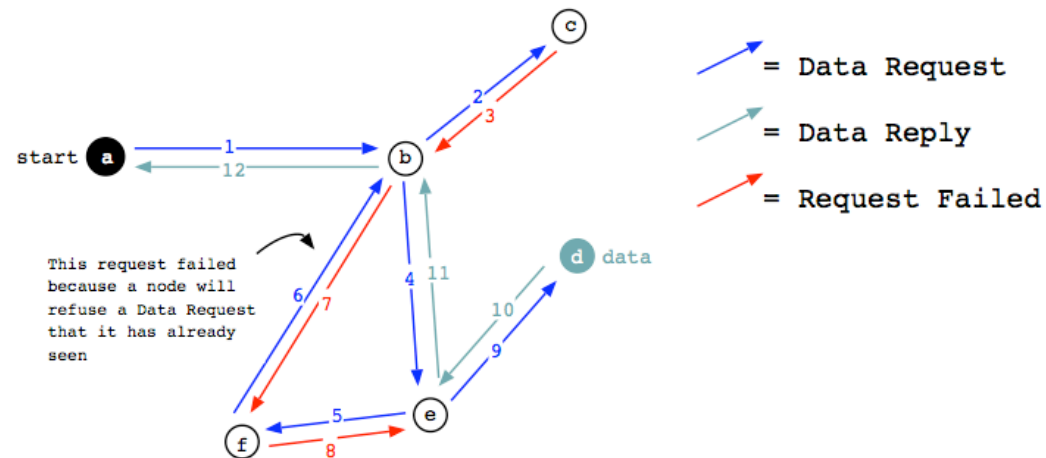
➤ Speichern von Index-Daten

- Der Adress-String, kodiert durch eine kryptographische Hash-Funktion führt zu den passenden Peer, der die Index-Daten bestehend aus dem Adress-String und dem signierten Index-Schlüssel besteht
- Mit diesen Index-Daten kann die Datei gefunden werden



➤ Suche

- “steepest-ascent hill-climbing”
 - Anfragen werden an den Peer weitergeleitet, welcher dem Such-Index am ähnlichstens ist
- mit Time-to-Live-Feld
- Auf der anderen Seite wandern Dateien zu dem Peer dessen Kodierung dem Such-Index der Datei am ähnlichsten ist





Effizienz von Free-Net

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Institut für Informatik
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

➤ Free-Net ist ähnlich wie Gnutella ein Pareto-Netzwerk

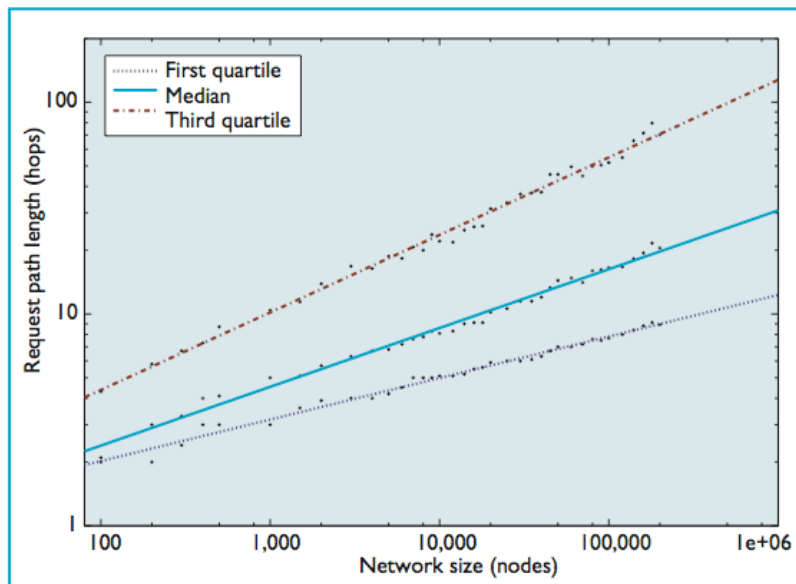


Figure 3. Request path length versus network size. The median path length in the network scales as $N^{0.28}$.

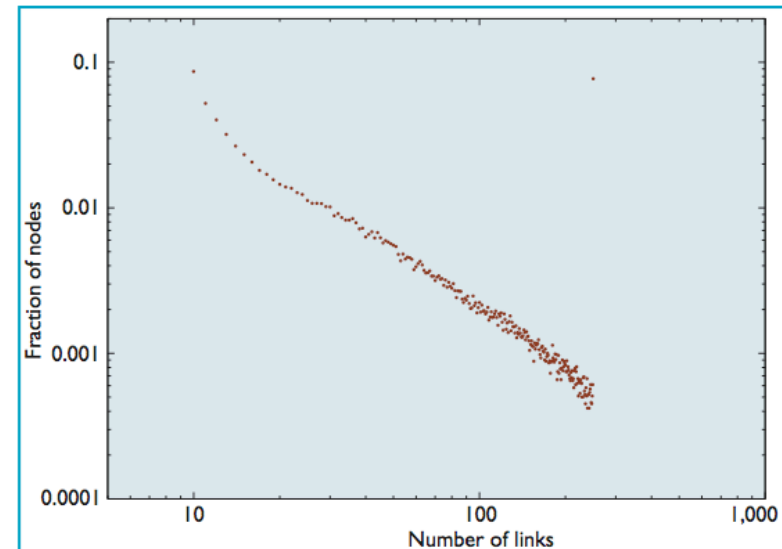


Figure 2. Degree distribution among Freenet nodes. The network shows a close fit to a power-law distribution.

➤ Die Suchzeit ist im Durchschnitt polynomiell



Gnu-Net

➤ **Krista Bennett, Christian Grothoff, Tzvetan Horozov, Ioana Patrasca, Tiberiu Stef, 2006**

➤ **Ziele**

- Vertrauenswürdiges, anonymes, verteiltes File-Sharing
- wenig Nachrichten-Verkehr, geringer CPU-Overhead
- Abwehrmaßnahmen gegen bösartige Hosts

➤ **Methoden**

- GUnets teilt große Dateien in Blöcke, die durch einen baumförmigen Code zusammengehalten werden
 - Kodierte Knoten beschreiben die Hash-Werte der Kinder im Baum
- Trust-Management
 - Knoten können jeder Zeit ohne zentrale Kontrolle dem Netzwerk beitreten
 - Knoten starten mit geringen Vertrauen (untrusted)
 - Erst durch positive Mitwirkung wird das Vertrauen in diese Peers erhöht
 - Je größer das Vertrauen, desto mehr Anfragen dürfen sie in das Netzwerk stellen

Ende der 22. Vorlesung



Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

Peer-to-Peer-Netzwerke
Christian Schindelhauer
schindel@informatik.uni-freiburg.de