Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen

Vorarbeit
Whoami
Whoami

Whoarni

\* Marcel Esbrecht

\* Voile Jahre LAN, WAN, WLAN, TCP/IP

\* Alabre Informatili

\* marcel abbrecht@googlemail.com

\* https://github.com/marcelabbrecht/pooserroacing

- Bla
- Bla
- Geht nur mich und Prüfungsamt was an
- Bei Fragen, etc.
- Software, Thesis und Präsentation wenn durch, Commit an INETMANET

### Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen Vorarbeit Warum sind wir hier? Warum sind wir hier?

- Was ist das Problem und warum ist das relevant?
- u OLSR und AODV im Wesentlichen
- Optimierung nach Ladezustand

Warum sind wir hier?

a Nach dem Vortrag geme mehr Videos und Auswertungen

- Problem wird beschrieben, Relevanz erläutert
- Grundeigenschaften und Funktionen, die für das Verständnis der Anpassung wichtig sind
- Die eigentliche Arbeit, Videos, Auswertungen, Vergleiche, Fazit
- Sehr viel vorhanden, im Vortrag größtenteils AODV, ist zwar nicht so sauber implementiert wie OLSR, aber in Videos schneller erkennbar

- Vermittlung zwischen IP-Subnetzen
- Die Arbeit betrachtet IPv4, Aussagen gelten aber auch für IPv6, Protokolle können das
- Pflege von Routeninformationen (Ziel, Gateway, Metrik) per Hand, kleine statische Netze
- Bereitstellung über Routingprotokolle, wenn gebraucht oder permanent
- Die Güte einer Verbindung, i.d.R. kommt diese in der Routingtabelle des Systems als Zahl an, je kleiner, desto besser. Simple Metrik: HopCount (Anzahl der Knoten bis zum Ziel) oder differenzierter -> Das entscheiden die Routingprotokolle, gr. und/oder dyn. Netze

# Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen Routing Ad-hoc On-demand Distance Vector Ad-hoc On-demand Distance Vector

Ad-hoc On-demand Distance Vector

u Reaktiv

u Geringer Overhead / Hohe Latenz

u Loop avoidance

a HospCount mulipobend

a HospCount mulipobend

- Fordert Routen an, wenn sie gebraucht werden (Name!!!)
- Hierdurch kein Traffic, wenn keine neuen Routen gebraucht werden, dafür aber Wartezeit beim Bedarf nach neuer Route
- Durch Sequenznummern wird das DV-Prot. typische Problem vermieden (im Prinzip werden nur Infos verarbeitet, die eine h\u00f6here Nummer haben)
- Speichert pro Route Informationen über Hosts, die diese Route nutzen
- HC einzig maßgebend für Routenwahl durch OS (!= Protokoll!!!)
- Gute Anwendung: Sensornetz ein Ziel, wenig Overhead (Strom)

Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen
Routing
AODV Ablauf
AODV Ablauf

AODV Ablauf

• Route benötigt -> RREQ

ute bekannt -> RREP

v Route nicht mehr verfügbar -> RERR

u Sammelt Informationen aus empfangenen Nachrichter

u Entfernt Routen durch Timeout oder RERR

- Versand per Broadcast, TTL wird schrittweise gesteigert bei Timeout
- Ein Host der eine Route kennt, schickt RREP per Unicast an den Originator des RREQ
- Stellt ein Router den Ausfall einer Route fest, ob durch Detektion oder RERR, wird er die Precursors dieser Routen informieren (Hier UC, BC geht auch), mehrere Ziele in einem RERR
- Gewinnt Routinginformationen aus AODV RREQ (Broadcast) und weitergeleiteten RREPs (Unicast) von Nachbarn, Refresh
- Nach gewisser Zeit verschwinden inaktive Routen

# Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen Routing Optimized Link State Routing Optimized Link State Routing

Optimized Link State Routing

a Proaktiv

a OLSR Palest mit Messages

a MID, HELLO, TC

a 1HNR. 2HNR, MPRSet ("optimized")

a Willingness

- Name!!! Permanenter Austausch von Informationen, auch ohne Anforderung von Routen -> Overhead immer gegeben, dafür Routen nach Vorlaufzeit sofort verfügbar
- Mehrere Messages per Paket möglich -> spart Traffic
- Minimale zu unterstützende Menge ... zu aufwändig wie es genau funktioniert; MID/TC BC TTL255 Routenfindung, HELLO Sensing und MPRs mitteilen
- 1 direkte Nachbarn, 2 direkte Nachbarn von 1 ohne Host selbst, MPRSet minimale Menge an 1HNB um alle 2HNB zu erreichen (jeder Router eigenes Set, regelmäßige Neuberechnung)
- Bereitschaft zu Routen, 7 hoch, 1 minimum, relevant für Aufnahme ins MPRSet

### Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen Wo ist das Problem Warum wichtig Warum wichtig

Warum wichtig

- u Steigender Bedarf nach Bandbreite und Verfügbarkeit
- Viele mobile Gerate
- a ABER: Routing braucht Strom
- a Akkuladung begrenzt
- a Routingverfahren berücksichtigen es nicht

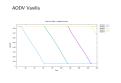
- Wird langfristig mit den zentral arbeitenden Systemen (Funkmast) unnötig aufwändig
- Nahezu jeder hat ein Smartphone in der Tasche, dass als Router dienen könnte -> Public MESH wird möglich
- Bla
- Bla
- Die Last muss verteilt werden um die Akzeptanz zu steigern -> Lastverteilung nach Akkustand!

### Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen Omnet Ganz kurz: Omnet Ganz kurz: Omnet

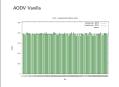
Ganz kurz: Omnet

- a Freie Software, C++, nette Community
- a Ereignisbasiert, Modular
- Framework INET kann alles, wirklich alles, also viel
   Instmanet gibt MANET (AODV okay/buggy, OLSR korrekt)
- Unbrauchbar: Auswertung -> PERL/Gnuplot (R
- Versionskonflikte)

- Keine Warum willst du das-Fragen, einfach Antworten
- Alles austauschbar, gute Struktur, relativ niedrige Einstiegsschmerzen
- Von PAN bis Geostationär (manchmal buggy)
- Fork
- Kleine Datenmengen teils unterschiedliche Ergebnisse, große Datenmengen lahm/instabil, bestimmte Funktionen gar nicht verfügbar
- richtig, richtig cooles Spielzeug



- Man sieht, wie es beginnt und wie der Akku nach und nach geleert wird, erst dann Umschaltung
- Nur senden verbraucht Strom (besser erkennbar, Rest in der Natur nicht beeinflussbar)
- OLSR zeigt selbes Verhalten
- AODV Implementation manchmal instabil (Vanilla), scheinbar nicht 100% korrekt implementiert, Instabilität durch feste Seeds umgangen



- 100 Simulationen mit verschiedenen Zufallszahlen
- Ergebnisse sehr stabil

Ziele

- astverteilung nach relativem Akkustand
- u Kompatibilität zu anderen Systemen
- u Steuerung der Empfindlichkeit und Grad der Anpassung

Bla

2018-05-06

- Gemischte Netze sollen funktionieren
- Parameter um die ladungsabhängige Anpassung zu steuern

2018-05-06

- Im Prinzip sollen sich die Router schlechter machen, als sie sind, gerade in der heutigen Zeit eher selten zu beobachten
- Begrenzt durch maximalen HopCount (8Bit = 255) größeres Netz, schwächere Anhebung
- Prinzipiell keine Grenze in der Größe des Netzes gesetzt. Dafür weniger fein steuerbar

AODVPO

a Trigger t=0.2 bedeutet, dass bei  $C(i) \in \{0.8,0.6,...,0.2\}$  eine Anpassung stattfinden soll

a Allgemeiner: Es wird eine Anpassung ausgelöst, wenn gilt:  $(C(i) + 100) \mod (100t) = 0$ 

 $_{\bullet}$   $\mathit{C}(i) \in \left]0,1\right]$  entspricht dem relativen Ladezustand

 Anpassung meint das Versenden von RERR, dadurch Ausfall und Neuberechnung

 Hoher Trigger bringt schnellere Reaktion, dafür mehr Ausfall (Paketverlust)

AODVPO

- 3 Methoden erstellen, Einfügen in Hopberechnung an mehreren Stellen
- Warum nicht? Logs passen...
- Wertet nicht den HC aus, sondern nimmt erstes empfangenes RREP
   ... macht aber begrenzt Sinn ...
- Dann funktioniert es ... meistens ... weitergehendes Reparieren von AODV außerhalb des Umfangs dieser Arbeit ... gute paar tausend Zeilen Code

### Energieeffizientes Routing in Ad-Hoc Netzen Simulation AODVPO Live AODVPO Live



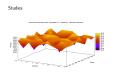
- Größere Streuung durch Zufall und Fehlfunktion
- Alter Wert ca 0,4, immer besser!!!
- Wie sehen dann eigentlich optimale Parameter aus?

- Äußerst zufrieden, schaute mir mal die Simulation mit Abweichung fast Null an
- s zwischen 0.5 und 5, t zwischen 0.1 und 0.9 laufen lassen macht man t kleiner oder s größer kommen sehr extreme werte raus
- Erkannte ein weiteres Problem: Es wurde nur ein gewissen Prozentsatz an Paketen erfolgreich übertragen, nämlich:

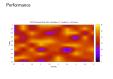
0 ... ist auch ein Prozentsatz

Studies

 Ursachen: Kein Zustandkommen von Routen durch ständige RERR oder zu hohem HopCount (oder intabiles Verhalten bei Pufferüberlauf HopCount 8Bit) oder Simpel Fehlfunktion Protokoll AODV

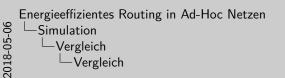


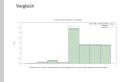
 Um jetzt einen sinnvollen Zusammenhang zu finden, muss man das kombienieren. Prinzip: Ein hoher Loss oder Abweichung disqualifiziert das Setting 2018-05-06



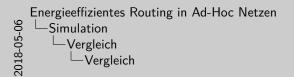
• Das brachte t = 0.2 und s = 3 für die o.g. Ergebnisse

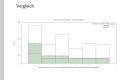
- Sauberer implementiert in Vanilla, weniger Ausreißer
- keine Extremen Werte, dafür nicht so genau im Zeitpunkt, dafür keine Unterbrechungen
- Man kann in diesem Szenario (bei OLSR läuft akku leer) sogar den Overhead senken, da man die Intervalle größer machen kann in denen Kontrollnachrichten geschickt werden





 Intervalle bei OLSRPO verdoppelt was den Stromverbrauch reduziert, trotzdem bessere Werte





 OLSR Vanilla und AODVPO Trigger Happy entfernt, da zu extreme Werte das Bild verzerren bzw. die anderen Werte unlesbar machen

Funktioniert in den gezeigten Szenarien
 Funktioniert in gemischten Netzen (Kompatibel)
 Funktioniert in größeren Netzen (Skaliert)

Fazit

- Haben wir gesehen
- Nicht so gut, aber grundsätzlich funktioniert es, bei OLSR besser als bei AODV, was vielleicht wieder an der Implementierung liegt
- dito

2018-05-06