



# Transparentes Load- Balancing für Network Intrusion Detection Systeme

Matthias Vallentin & Robin Sommer



# Motivation

- ▶ High-Speed Umgebungen stellen neue Herausforderungen dar
  - ▶ Backbones, Universitäten
- ▶ Network Intrusion Detection Systeme (NIDS) stoßen an ihre Grenzen
  - ▶ CPU, Packet Capturing
- ▶ bisherige Ansätze:
  - ▶ proprietäres NIDS auf teurem Hardware-Cluster
  - ▶ Load-Balancing mit gering kooperierenden NIDS auf PC-Hardware
- ▶ Kombination der Vorteile: Cluster aus PC-Hardware.



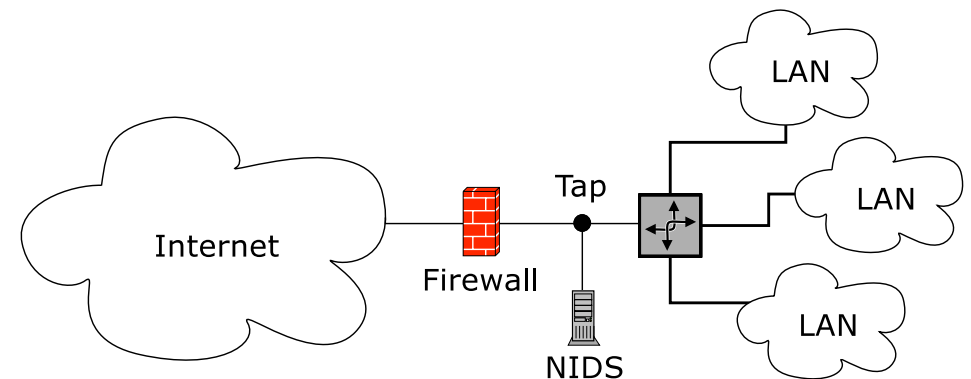
# Outline

- ▶ Network Intrusion Detection
- ▶ Transparentes Load-Balancing
- ▶ Bro - Open-Source NIDS
- ▶ Bro Cluster
  - ▶ Hardware
  - ▶ Konvertierung der Bro Policy-Skripte
  - ▶ Evaluation
  - ▶ Einsatz in Produktionsumgebungen



# Network Intrusion Detection

- ▶ ein Network Intrusion Detection System (NIDS) versucht Verletzungen der Netzwerksicherheitsrichtlinien zu erkennen
- ▶ passiv vs. aktiv
- ▶ Erkennungsmethoden
  - ▶ misuse detection
  - ▶ anomaly detection
  - ▶ specification-based detection
- ▶ State
  - ▶ Abbild des Netzwerkzustandes
  - ▶ Bsp: aktive Verbindungen, Scan Detector





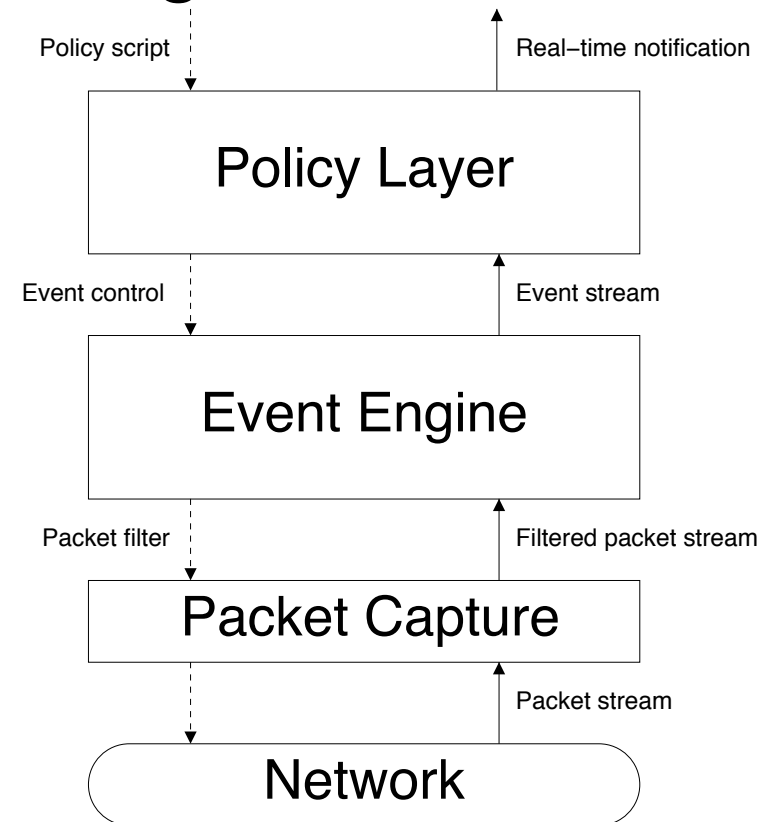
# Transparentes Load-Balancing

- ▶ akutes Problem am Lawrence Berkeley National Laboratory (LBNL):
  - ▶ 15 separat administrierte NIDS (Bro)
  - ▶ aufwendige manuelle Log-Auswertung
  - ▶ kein kohärenter, transparenter Gesamtüberblick
- ▶ operativer Wunsch
  - ▶ ein transparentes NIDS, hinter dem sich beliebig viele *Nodes* verbergen
- ▶ Lösungsansatz
  - ▶ NIDS Cluster: Verbreitung von State unter den Nodes
  - ▶ zentrale Log-Aggregation



# Bro - Open-Source NIDS

- ▶ High-speed, large volume monitoring
- ▶ komplex, aber sehr flexibel
- ▶ Packet Capturing: *libpcap*
  - ▶ plattformunabhängig
- ▶ Event Engine (core)
  - ▶ policy-neutral
- ▶ Policy Layer
  - ▶ Bro Script Sprache





# State Synchronisation

- ▶ Korrelation/Aggregation von Logs meist trivial, aber unzureichend
  - ▶ "Notice: Host A scanned host X"
  - ▶ "Notice: Host A scanned host Y"
- ▶ Stattdessen Analyse selbst, nicht die Ergebnisse verteilen
- ▶ Synchronisierung von policy-neutrale State über mehrere Nodes ist nicht einfach
  - ▶ Bsp: Bro Scan Detector: user policy script ( $\neg$  core)
    - ▶ verwendet Tables, die über Verbindungsgrenzen hinweg State halten, z.b. `distinct_ports[addr][addr]`
    - ▶ Veränderungen an solchen Tables werden propagiert
  - ▶ *Independent State* [Sommer05]



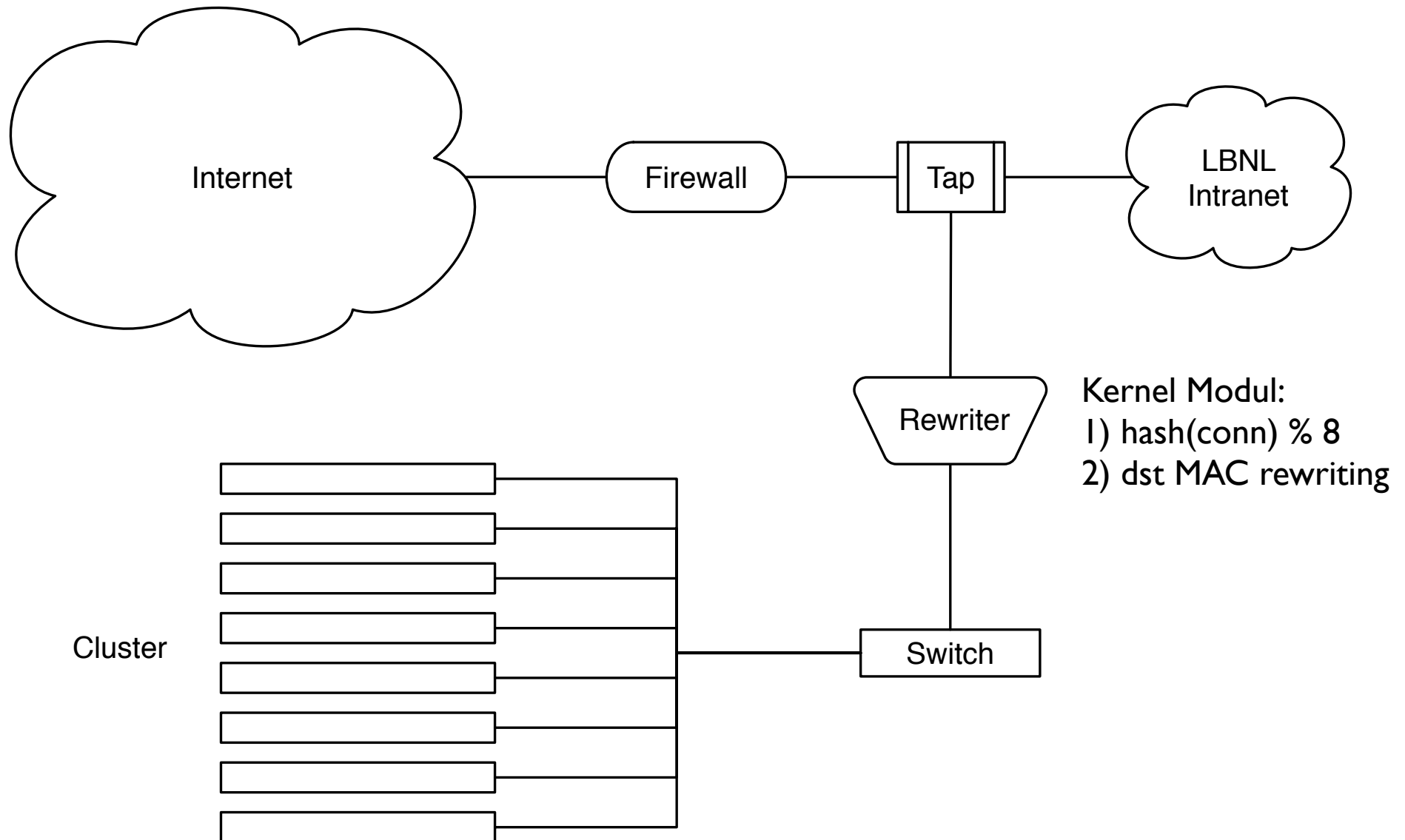
# Bro Cluster

1. Hardware: Infrastruktur des Clusters
2. Konvertierung der Bro Policy-Skripte
3. Evaluation
  - 3.1. Korrektheit
  - 3.2. Performance
4. Einsatz in Produktionsumgebungen





# Hardware: LBNL





# Konvertierung der Policy-Skripte

- ▶ Propagieren von synchronen Variablen problematisch
  - ▶ `if ( ++foo_cnt == treshhold ) {...}`
- ▶ Sicherstellung der Integrität lokaler Mengen
  - ▶ += Operator für Mengen: `Attribut &mergeable`
  - ▶ `local foo: set[addr] &mergeable`



# Evaluation

- ▶ Korrektheit
  - ▶ Erkennungsrate: einzelnes Bro ↔ Cluster
- ▶ Performance
  - ▶ Skalierbarkeit: linear?
    - ▶ Erweiterbarkeit
    - ▶ Transparenz
    - ▶ größerer Cluster? ~100 nodes? NERSC Center!
- ▶ Methode: *Pseudo-Realtime* [Sommer05]
  - ▶ Arbeit mit Traces: Reproduzierbarkeit
  - ▶ simuliert Echtzeit-Traffic



# Einsatz in Produktionsumgebungen

- ▶ LBNL
  - ▶ primäre Entwicklungsumgebung
- ▶ nächster Cluster im Live-Betrieb:
  - ▶ UC Berkeley Backbone
  - ▶ Münchner Wissenschafts Netz (MWN)



# FIN

[Sommer05] Robin Sommer, Vern Paxson. Exploiting Independent State For Network Intrusion Detection. In *Proceedings of the Annual Computer Security Applications Conference*. 2005.