

# Sieci mesh

Michał Świtakowski

17 grudnia 2009

# Agenda

- 1 Wstęp
  - Co to jest sieć mesh?
  - Zastosowania
- 2 Roofnet i ExOR
  - Algorytm trasowania
  - Implementacja
  - Wyniki testów
- 3 Meraki
  - Architektura
  - Sprzęt
  - Krytyka
- 4 Podsumowanie
  - Przyszłość sieci mesh
  - Bibliografia

## Co to jest sieć mesh?

Sieć mesh (sieć kratowa) daje możliwość ustanawiania stałych połączeń z wielu, połączonych między sobą węzłów. Jeśli nie wszystkie węzły mogą wymieniać się bezpośrednio danymi między sobą, są przesyłane przez sąsiadów, czyli podobnie jak w sieciach P2P.

# Typy sieci kratowych

Możemy wyróżnić trzy podstawowe rodzaje sieci mesh:

- Sieć zbudowana z serwerów
- Sieć zbudowana przez klientów
- Rozwiązania hybrydowe

## Zastosowania - ogólnie

Sieć kratowa może sprawdzić się wszędzie gdzie:

- Brakuje infrastruktury
- Wymagana jest mobilność
- Potrzebna jest odporność na awarie
- Chcemy dowolnie poszerzać sieć

# Zastosowania - przykłady

- Dostęp do internetu w budynkach, miastach
- Monitoring
- Przemysł, rolnictwo
- Sieci tymczasowe

# Zastosowania - przykłady

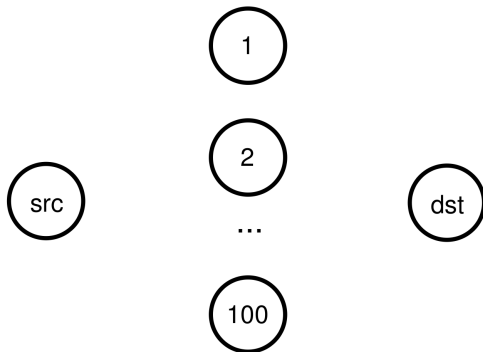
- Armia USA
- Kopalnie
- Ochrona granic
- Sytuacje krytyczne
- Sieci sensorowe

## ExOR (Extremely Opportunistic Routing)

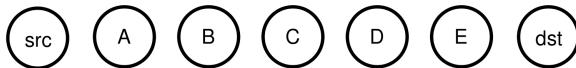
- Kombinacja algorytmu trasowania i MAC (Media Access Control)
- Pierwsza praktyczna implementacja idei „Cooperative diversity”
- Działa na sprzęcie zgodnym ze standardem 802.11



# Idea



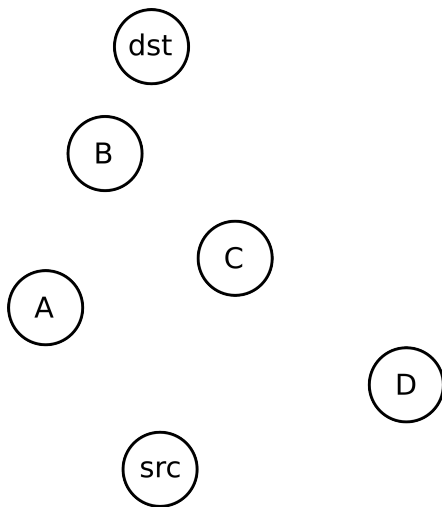
# Idea



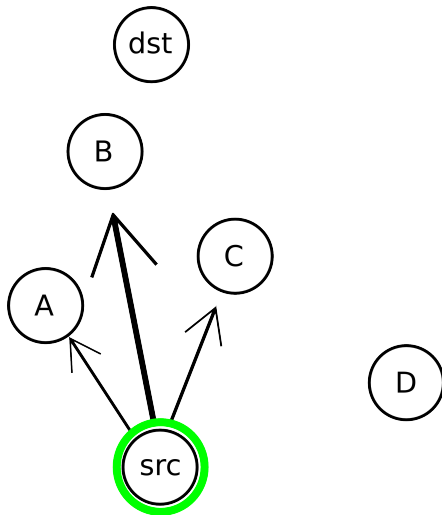
## Założenia

- Niezerowe prawdopodobieństwo dostarczenia pakietu do wielu węzłów – duży wybór węzłów pośredniczących
- Duże zróżnicowanie węzłów pośredniczących pod względem jakości połączenia ze źródłem i celem
- Wszystkie transmisje to broadcast
- Pakiety są przesyłane porcjami

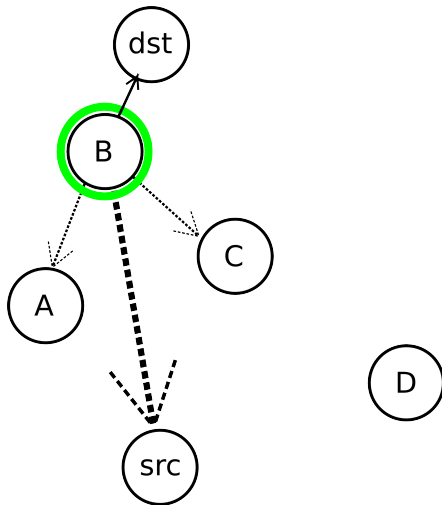
## Przykład



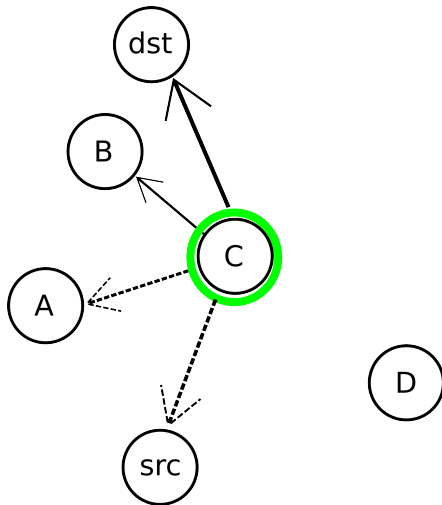
## Przykład



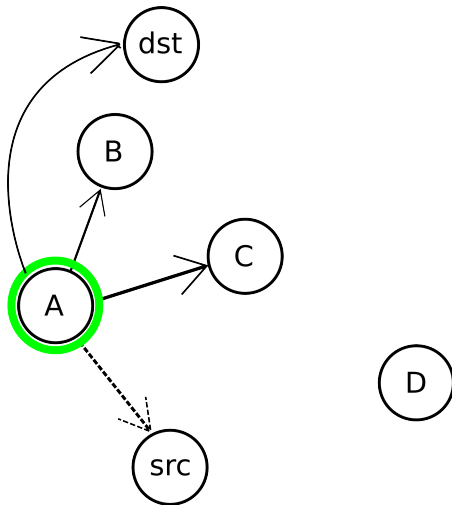
## Przykład



## Przykład



## Przykład





# Problemy

- Wybór zbioru węzłów pośredniczących
- Wybór kolejności
- Koordynacja transmisji
- Unikanie kolizji

## Wybór węzłów pośredniczących

Aby sensownie wybrać węzły pośredniczące należy:

- przewidzieć, które węzły mogą uczestniczyć w transmisji

## Wybór węzłów pośredniczących

Aby sensownie wybrać węzły pośredniczące należy:

- przewidzieć, które węzły mogą uczestniczyć w transmisji
- zdobyć informacje o topologii sieci

## Wybór węzłów pośredniczących

Aby sensownie wybrać węzły pośredniczące należy:

- przewidzieć, które węzły mogą uczestniczyć w transmisji
- zdobyć informacje o topologii sieci
- zmierzyć odległości w sieci

# Metryka ETX

Każdy z węzłów rozgłasza z góry określoną liczbę próbek co pewien czas  $\tau$ . Węzły pamiętają ilość otrzymanych próbek przez ostatnie  $w$  sekund. Pozwala to na obliczenie prawdopodobieństwa dostarczenia pakietu pomiędzy dwoma węzłami w chwili  $t$ .

$$d(t) = \frac{\text{count}(t-w, t)}{w \setminus \tau}$$

gdzie  $\text{count}(t - w, t)$  to liczba próbek otrzymanych między chwilami  $t - w$  i  $t$

## Wybór węzłów pośredniczących

Dlaczego wybór węzłów jest tak ważny?

- mała ilość węzłów może zniwelować zalety ExOR
- zbyt duży zbiór oznacza wiele bezczynnych węzłów i duże przestoje

## Wybór węzłów pośredniczących

Węzeł wysyłający przeprowadza symulację transmisji z użyciem wszystkich węzłów. Wybrane zostają tylko te, które prześlą co najmniej 10% pakietów z porcji. Ich kolejność jest ustalana zgodnie z metryką ETX (uwzględniana jest odległość od celu).

## Kiedy transmitować?

Każdy z węzłów pośredniczących nasłuchuje co wysyłają inni. Jeśli przechwyci pakiet pochodzący od węzła o priorytecie o 1 wyższym, stara się dokładnie wyliczyć koniec transmisji. W przeciwnym wypadku węzeł zakłada, że każdy będzie transmitować 5 pakietów.



## Co transmitować?

Batch map na  $i$ -tej pozycji zawiera identyfikator węzła o najwyższym priorytecie spośród tych, które otrzymały  $i$ -ty pakiet. Batch map spełnia dwie role:

- eliminuje konieczność używania potwierżeń dostarczenia pakietu
- pozwala na pośrednie informowanie o tym kto już otrzymał dany pakiet

# Aktualizacja batch map

Existing In-Memory Batch Map

2	0	4	0	2	1	2	0	0	0
4	1	0	3	2	1	1	1	1	2
3	0	3	1	2	1	1	2	3	0
1	1	1	0	0	2	2	3	1	4

Received Batch Map (Forwarder 3)

2	4	4	0	3	4	3	4	0	4
4	1	0	3	2	1	1	1	1	3
3	0	3	1	4	1	1	4	3	0
4	1	4	4	0	2	2	3	4	4

Updated In-Memory Batch Map

2	<b>4</b>	4	0	3	<b>4</b>	3	<b>4</b>	0	<b>4</b>
4	1	0	3	2	1	1	1	1	3
3	0	3	1	<b>4</b>	1	1	<b>4</b>	3	0
<b>4</b>	1	<b>4</b>	<b>4</b>	0	2	2	3	<b>4</b>	4

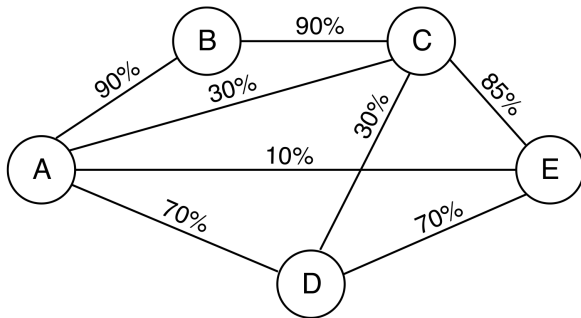
# Nagłówek

Ethernet Header			
Ver	HdrLen	PayloadLen	
Batch ID			
PktNum	BatchSz	FragNum	FragSz
FwdListSize		ForwarderNum	
Forwarder List			
Batch Map			
Checksum			
Payload			

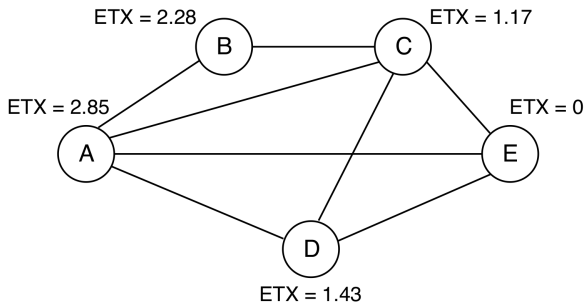
## Kiedy przerwać transmisję?

Każdy węzeł przerywa transmisję, gdy według jego wiedzy 90% pakietów dotarło do węzłów o wyższym priorytecie. W skrajnym przypadku węzeł docelowy otrzyma dokładnie 90% transmisji. Aby odtworzyć cały komunikat ExOR dopisuje redundantne dane.

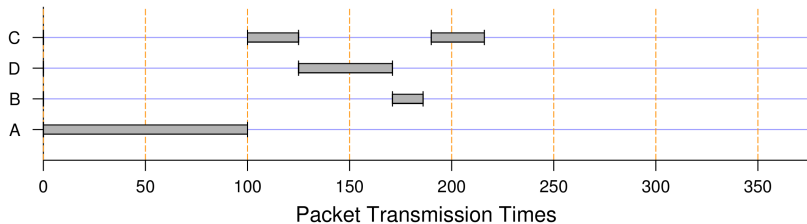
## Przykład



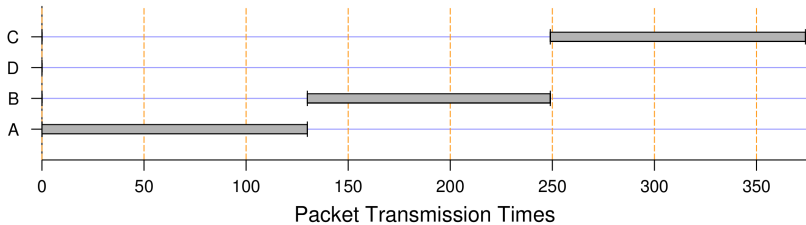
# Przykład



# Transmisja przy użyciu ExOR



# Transmisja unicast





# Implementacja

Click! to zestaw narzędzi służący do łatwej implementacji router-a pod Linuksem lub FreeBSD. Router stworzony za jego pomocą to zbiór modułów (elementów) przetwarzających pakiety. Elementy są połączone w graf skierowany.

## Element router-a

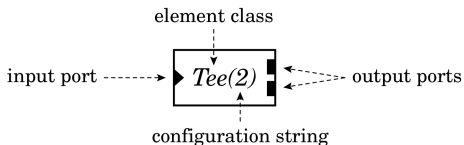


Fig. 1. A sample element. Triangular ports are inputs and rectangular ports are outputs.

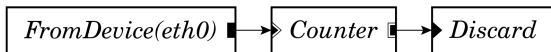
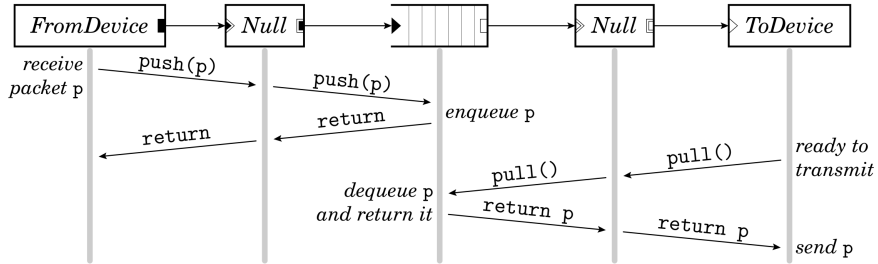


Fig. 2. A router configuration that throws away all packets.

# Połączenia push i pull



# Scheduler

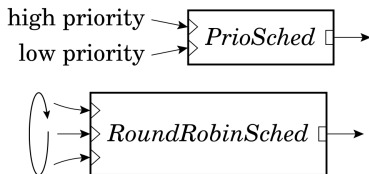


Fig. 9. Some composable packet scheduler elements.

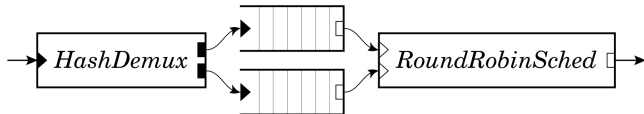
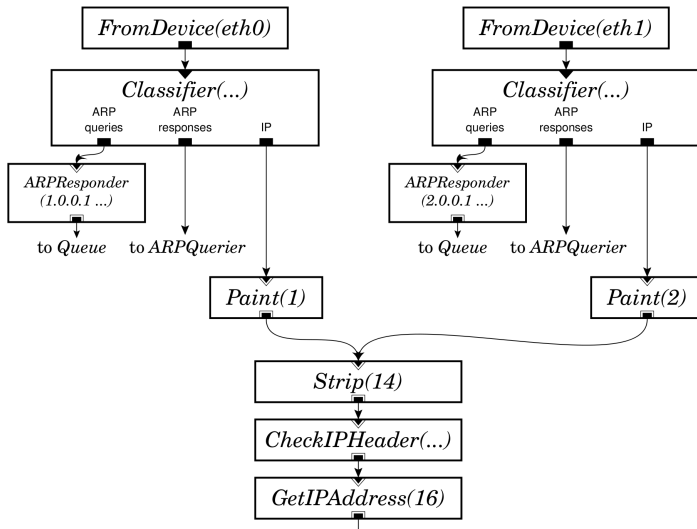
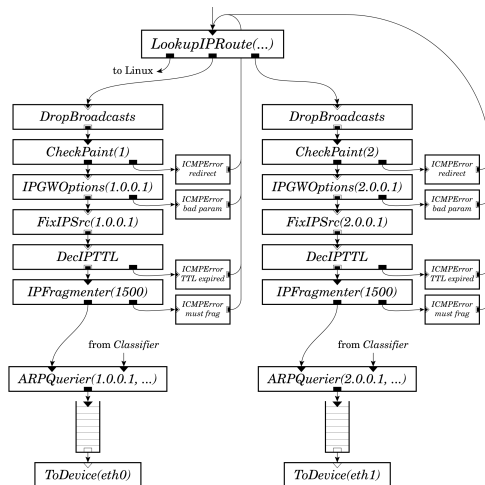


Fig. 10. A virtual queue implementing Stochastic Fairness Queueing.

# Przykład - router IP



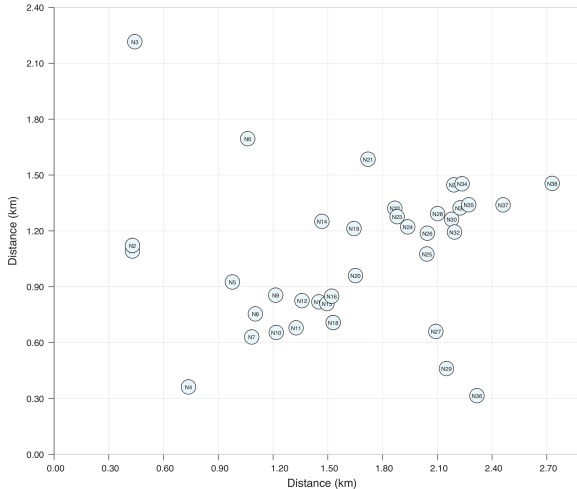
# Przykład - router IP



## Ogólnie o Roofnet

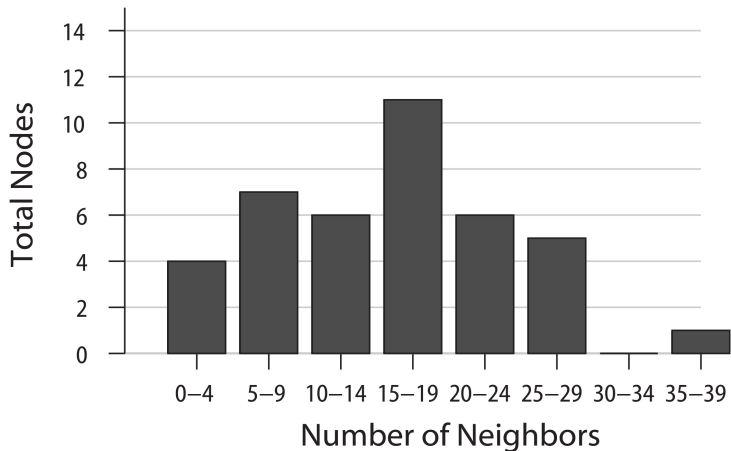
- stworzona przez wolontariuszy
- 38 węzłów na powierzchni 6 km<sup>2</sup> w obszarze miejskim
- karty sieciowe zgodne ze standardem 802.11b (maksymalnie 11 Mbit/s)
- anteny wielokierunkowe
- 4 bramy do internetu

# Rozkład węzłów

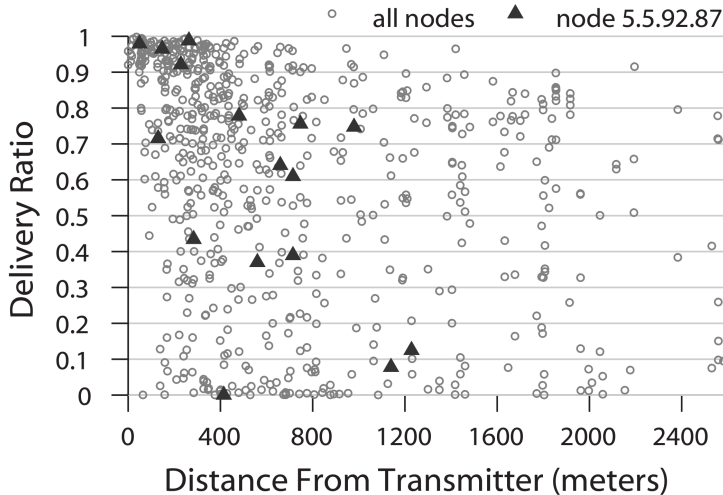




## Ilość sąsiadów

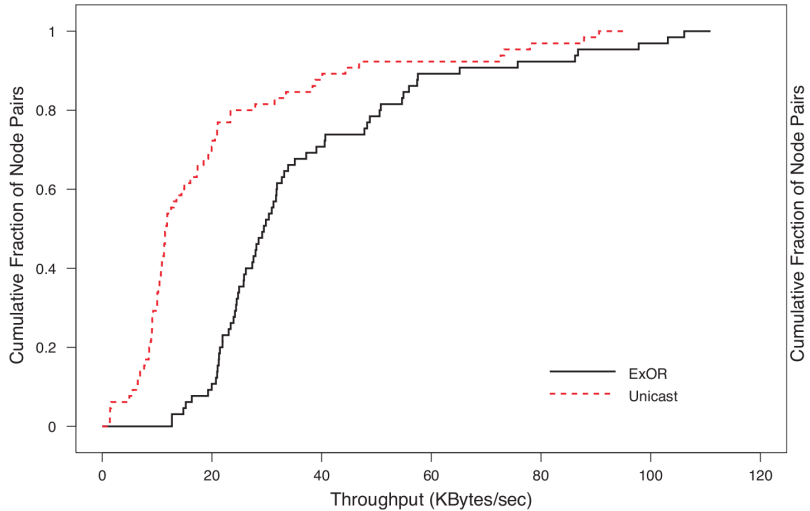


# Jakość połączeń

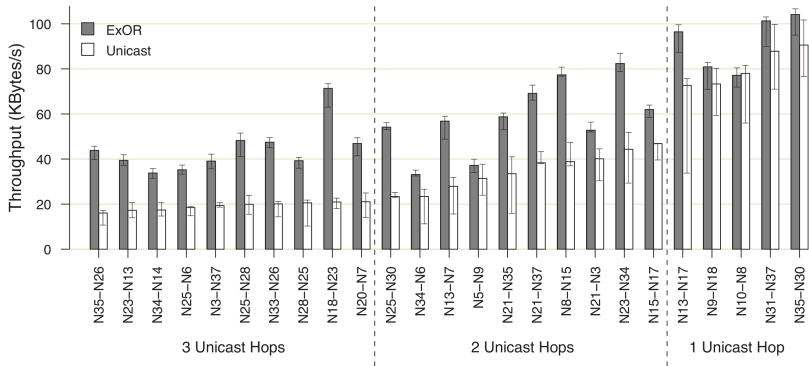


## Metodyka testu

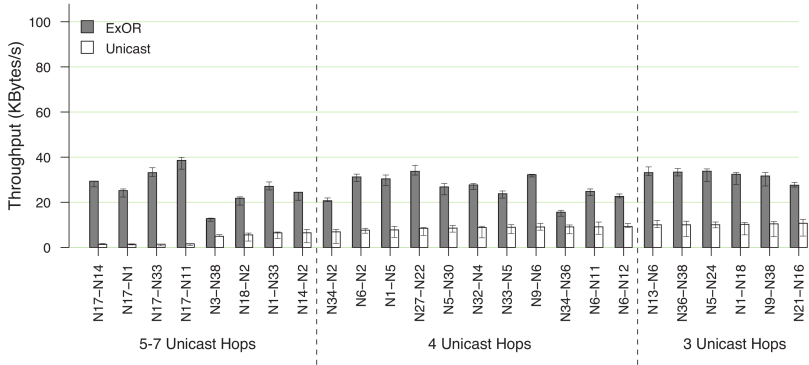
- 65 losowych par węzłów, 9 iteracji, wybór mediany
- początkowe 10 minut poświęcone na rozpoznanie topologii
- przesyłany plik rozmiaru ok. 1 MB
- porcja liczy 100 pakietów
- przerwa co 20 minut



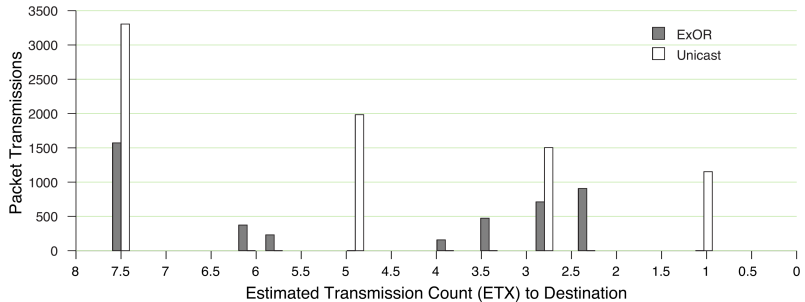
## 25 najszybszych par



## 25 najwolniejszych par



# Ilość transmisji

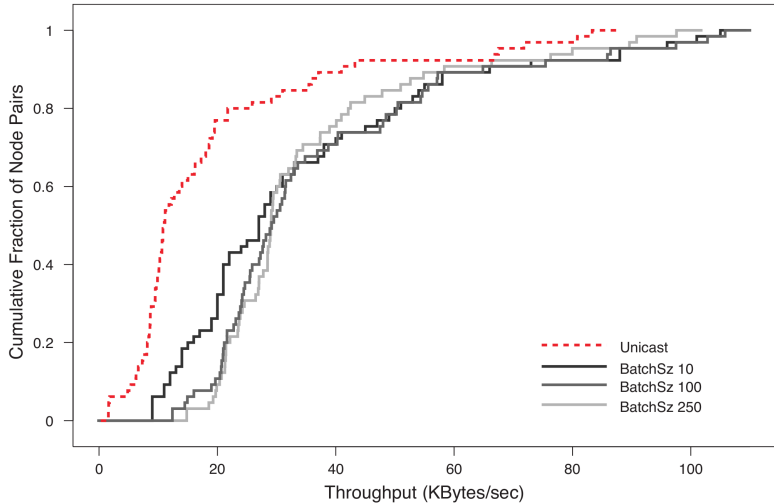


# Wariancja

Node Pair	ExOR (KB/s)	ExOR Range	Unicast (KB/s)	Unicast Range
N17-N33	33.1	3.9%	1.4	55.6%
N18-N2	21.8	3.6%	5.5	63.8%
N34-N2	20.7	1.6%	6.9	90.4%
N27-N22	33.7	4.3%	8.5	41.2%
N33-N5	23.8	3.2%	8.9	44.0%
N6-N11	24.8	3.0%	9.1	59.6%
N36-N38	33.4	3.3%	10.0	68.1%
N9-N38	31.7	5.9%	10.4	63.9%
N4-N33	24.6	4.0%	10.9	38.1%
N11-N30	31.5	3.1%	11.3	44.2%
N19-N16	29.3	3.8%	11.7	71.4%
N13-N34	35.1	4.1%	12.6	22.7%
N33-N20	29.7	1.8%	14.4	65.1%
N23-N13	39.4	4.8%	17.2	39.4%
N3-N37	39.1	6.5%	19.3	10.2%
N28-N25	39.3	4.8%	20.6	56.1%
N25-N30	54.2	3.1%	23.4	9.7%
N5-N9	37.2	5.9%	31.4	43.7%
N8-N15	77.3	4.0%	38.8	26.5%
N15-N17	62.0	5.5%	46.8	15.7%
N10-N8	77.2	8.5%	78.0	32.9%



# Narzut protokołu





# Ewolucja WLAN

- Pojedyncze Access Point-y

# Ewolucja WLAN

- Pojedyncze Access Point-y
- Kontrolery WLAN

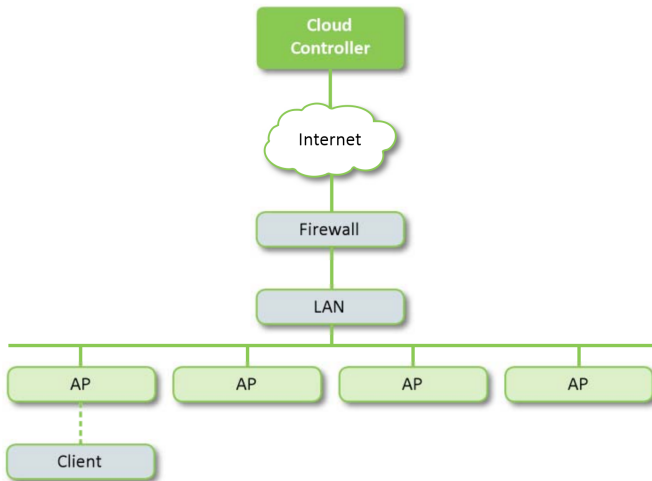
# Ewolucja WLAN

- Pojedyncze Access Point-y
- Kontrolery WLAN
- Kontrolery WLAN z tunelowaniem

# Cloud controller



# Architektura Cloud controller



## Korzyści Cloud controller

- Jeden rodzaj sprzętu - tylko AP
- Szybkość i łatwość instalacji
- Dostęp do wszystkich sieci z jednego miejsca
- Raporty, alerty
- W przypadku dużych sieci nie potrzeba osobnego serwera do zarządzania







## Korzyści Cloud controller

- Dane nie przepływają przez kontroler
- Wysoka wydajność
- Wysoka dostępność
- Skalowalność na życzenie
- Scentralizowane optymalizacje, aktualizacje etc.
- Dostęp do API

# Koszty

Cost Component	Legacy	Meraki	How?
<b>Controllers/Appliances</b>	\$\$\$	-	Use the cloud
<b>Wiring</b>	\$\$\$	-	No dedicated wiring
<b>Installation</b>	\$\$\$	\$	Plug and play; no controller config
<b>Access points</b>	\$\$\$	\$	Move intelligence from AP to the cloud
<b>Training</b>	\$\$	\$	Intuitive, web-based management
<b>Upgrades</b>	\$	-	Automatic web upgrades

	Indoor	Rugged / Outdoor
802.11a/b/g/n	 <p><b>MR11</b> Single Radio 802.11a/b/g/n</p> <p><b>MR14</b> Dual Radio 802.11a/b/g/n</p>	 <p><b>MR58</b> Triple Radio 802.11a/b/g/n</p>
802.11b/g	 <p><b>Indoor</b> 802.11b/g</p>  <p><b>Wall Plug</b> 802.11b/g</p>	 <p><b>Outdoor</b> 802.11b/g</p>  <p><b>Solar</b> 802.11b/g</p>

# Krytyka

Od 2008 roku licencja Meraki mówi: „Meraki Hardware may only be used with Meraki Software”. Krótco po zmianie licencji Meraki wysłało niezapowiedzianą aktualizację firmware, która zablokowała możliwość wymiany oprogramowania.

- Sieci kratowe są realną alternatywą dla łączy przewodowych
- Ciągły rozwój technologii bezprzewodowych pozwala na wzrost przepustowości i zasięgu
- Standard IEEE 802.11s może upowszechnić sieci kratowe w przyszłości

## Bibliografia

- Firetide: <http://www.firetide.com/>
- MeshDynamics: <http://www.meshdynamics.com/>
- Roofnet: <http://pdos.csail.mit.edu/roofnet/doku.php>
- Architektura Roofnet:  
<http://www.pdos.lcs.mit.edu/papers/roofnet:mobicom05/roofnet-mobicom05.pdf>
- ExOR: [http://pdos.lcs.mit.edu/papers/roofnet:biswas-ms/roofnet\\_biswas-ms.pdf](http://pdos.lcs.mit.edu/papers/roofnet:biswas-ms/roofnet_biswas-ms.pdf)
- ExOR: [http://www.pdos.lcs.mit.edu/papers/roofnet:exor-sigcomm05/roofnet\\_exor-sigcomm05.pdf](http://www.pdos.lcs.mit.edu/papers/roofnet:exor-sigcomm05/roofnet_exor-sigcomm05.pdf)
- Click Modular Router: <http://read.cs.ucla.edu/click/>
- Dokumentacja Meraki:  
<http://meraki.com/support/documentation/>