



BGP as a method for Abstraction 「抽象化手法」としてのBGP

7 Dec. 2012

Miya Kohno, mkohno@cisco.com



Scott Shenkerからの問い合わせ

A Better Example: Programming

- Machine languages: no abstractions
- Mastering complexity with abstraction
- Higher-level languages:
- File system, virtual memory, threads
- Modern languages: even more abstractions
- Object orientation, garbage collection

Abstractions key

“The Power of Abstraction”

“Modularity based on abstraction
is the way things get done”

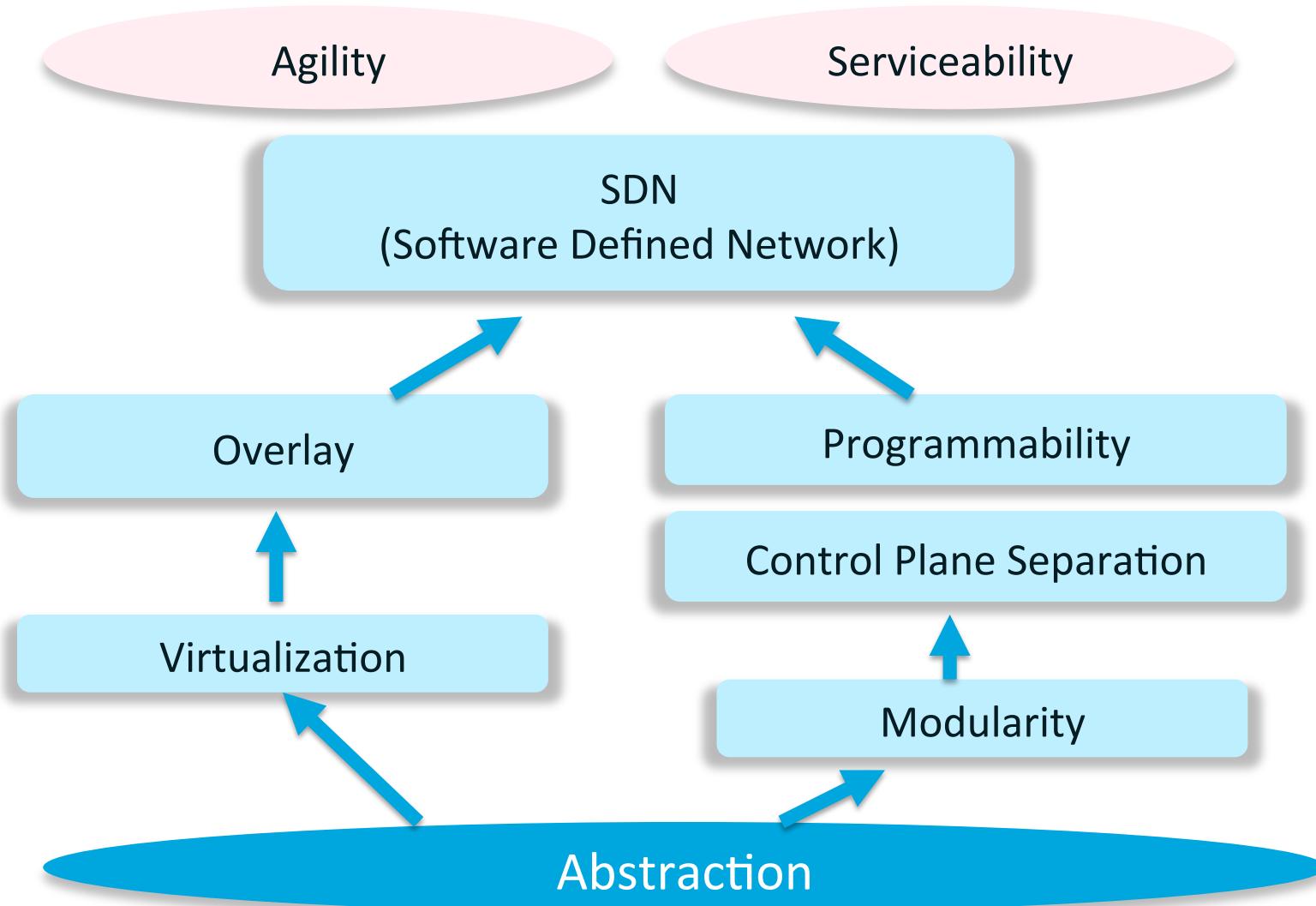
– Barbara Liskov

Abstractions → Interfaces → Modularity

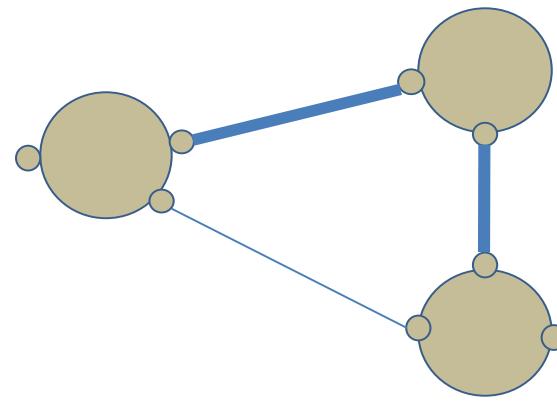
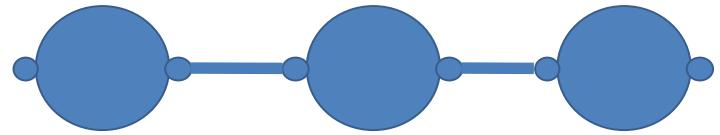
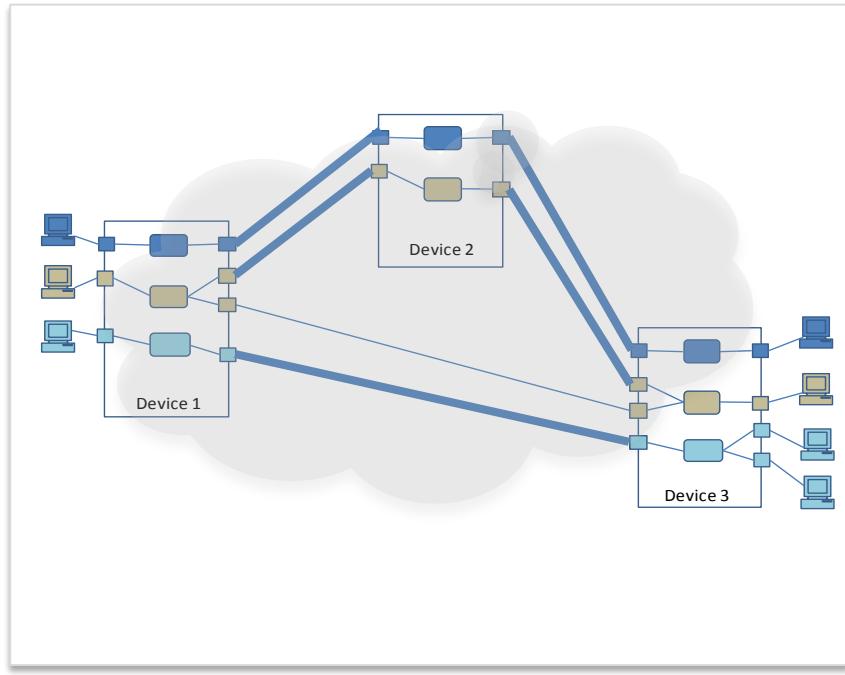
What abstractions do we have in networking?

“The Future of Networking , and the Past of Protocols”- S. Shenker et al.
<http://opennetsummit.org/talks/shenker-tue.pdf>

SDNの本質: 抽象化



抽象化の難しさ



- 「疎にして漏らさず」 - 老子 魏書
- “Everything should be made as simple as possible, but not simpler.” -Einstein
<http://rescomp.stanford.edu/~cheshire/EinsteinQuotes.html>

* 特に資源が限られる環境(e.g. WAN)の場合、資源と提供品質のトレードオフ考慮が必要



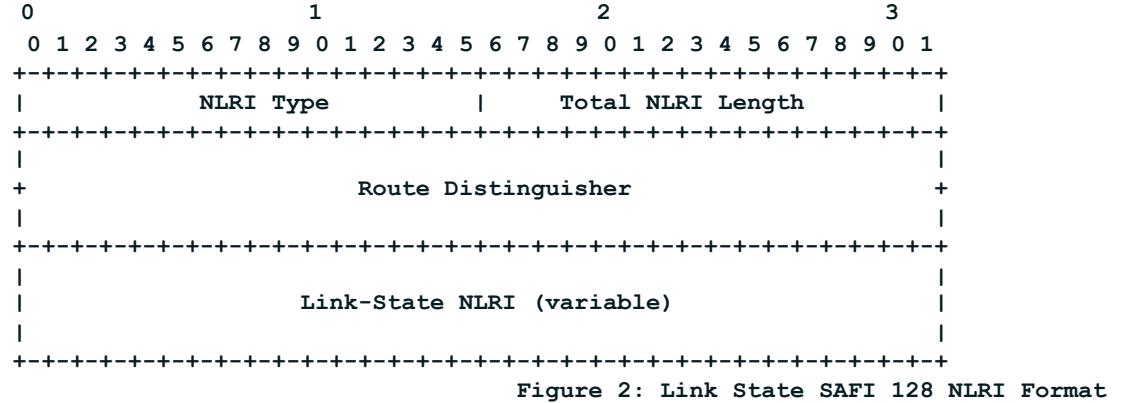
BGPと抽象化

- BGP : framework for scaling and virtualization
 - Multi-service, Multi-AF
 - CIDRによるaggregation, RRによる階層化, Remote Next-hop
- 抽象化手法としてのBGP
 - draft-ietf-idr-ls-distribution-00
 - draft-rfernando-virt-topo-bgp-vpn-00
 - draft-marques-l3vpn-end-system-07
 - ...
- BGPの抽象化
 - Cisco One-PK BGP
 - draft-ward-irs-framework-00
 - draft-keyupdate-irs-bgp-usecase-01
 - ...



BGP-LSによるTopology情報の配布

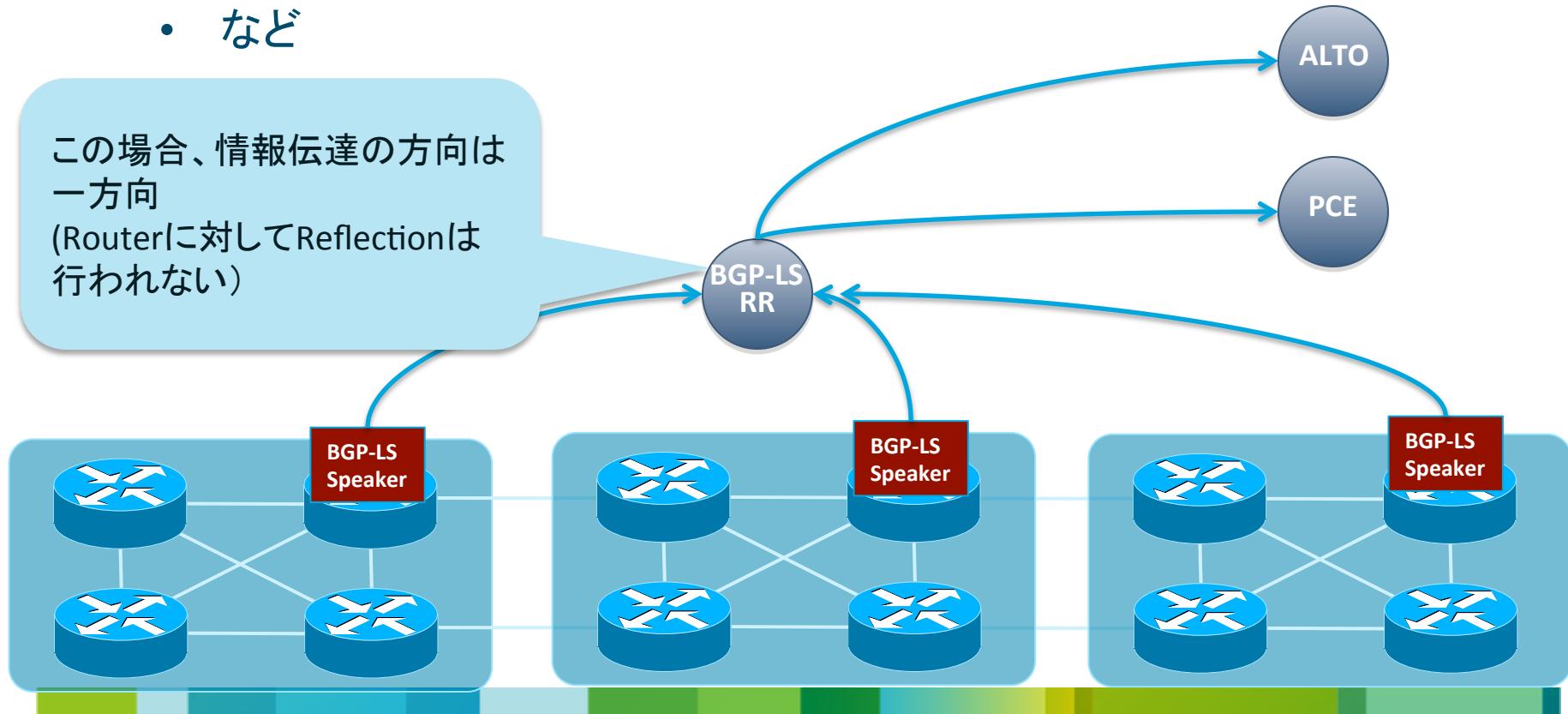
- draft-ietf-idr-ls-distribution-00
- あるルーティングドメインを代表するBGP speakerが、LSDB/TE情報をBGP NLRIに変換し、配布する (LS: Link State)
- RR(Route Reflector)による階層化
→ Controller Scalability
- Multi-hop BGP session, remote-nexthopにより、仮想的な、柔軟な配置が可能



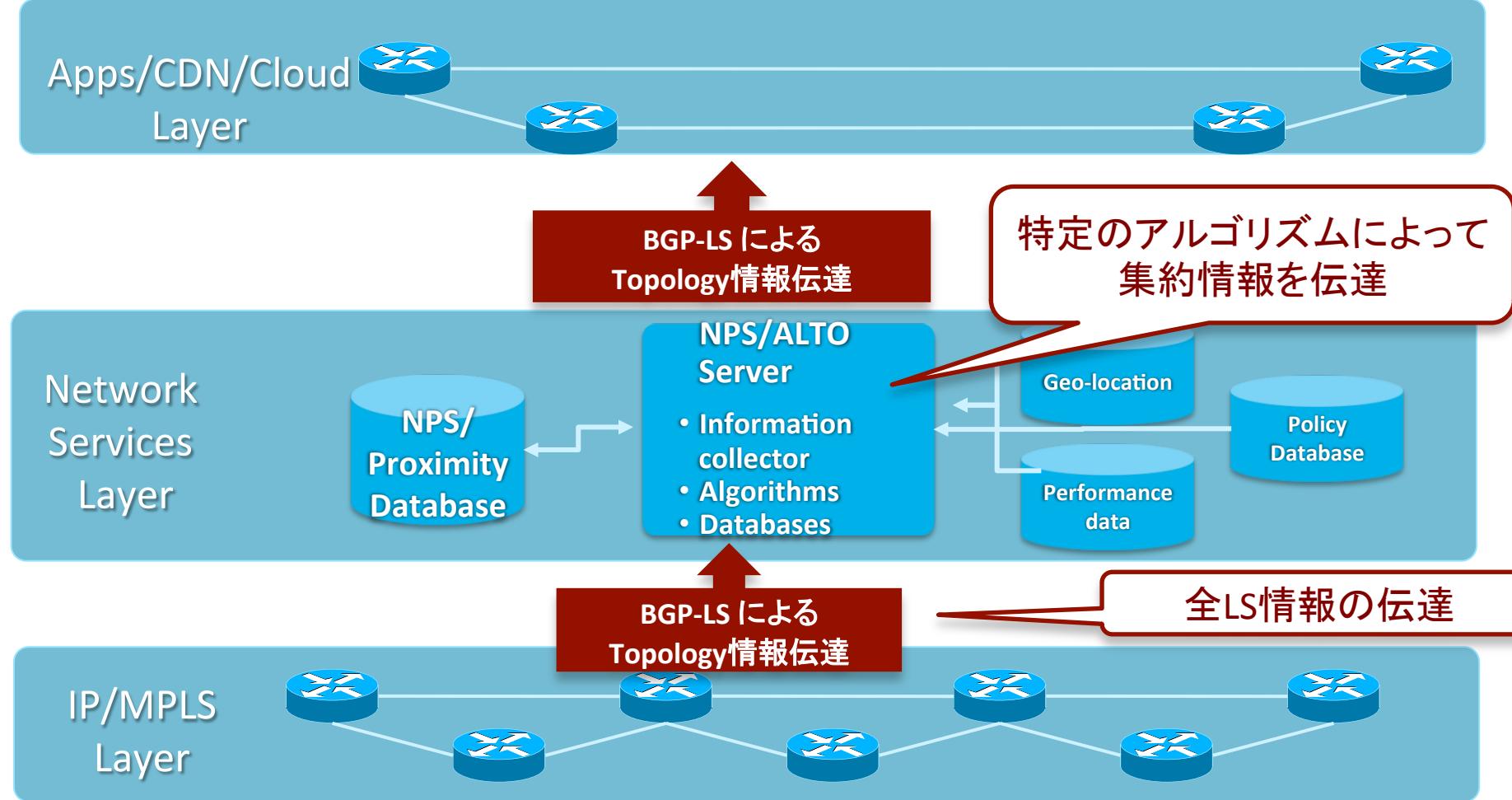
BGP-LSによるTopology情報の配布

- BGP-LS speakerはIGP topology情報をBGP-LS NLRLsに変換し広報する
- Route Reflectorがその情報を、上位サーヴァ(*)に伝える
 - ALTO server
 - PCE server
 - など

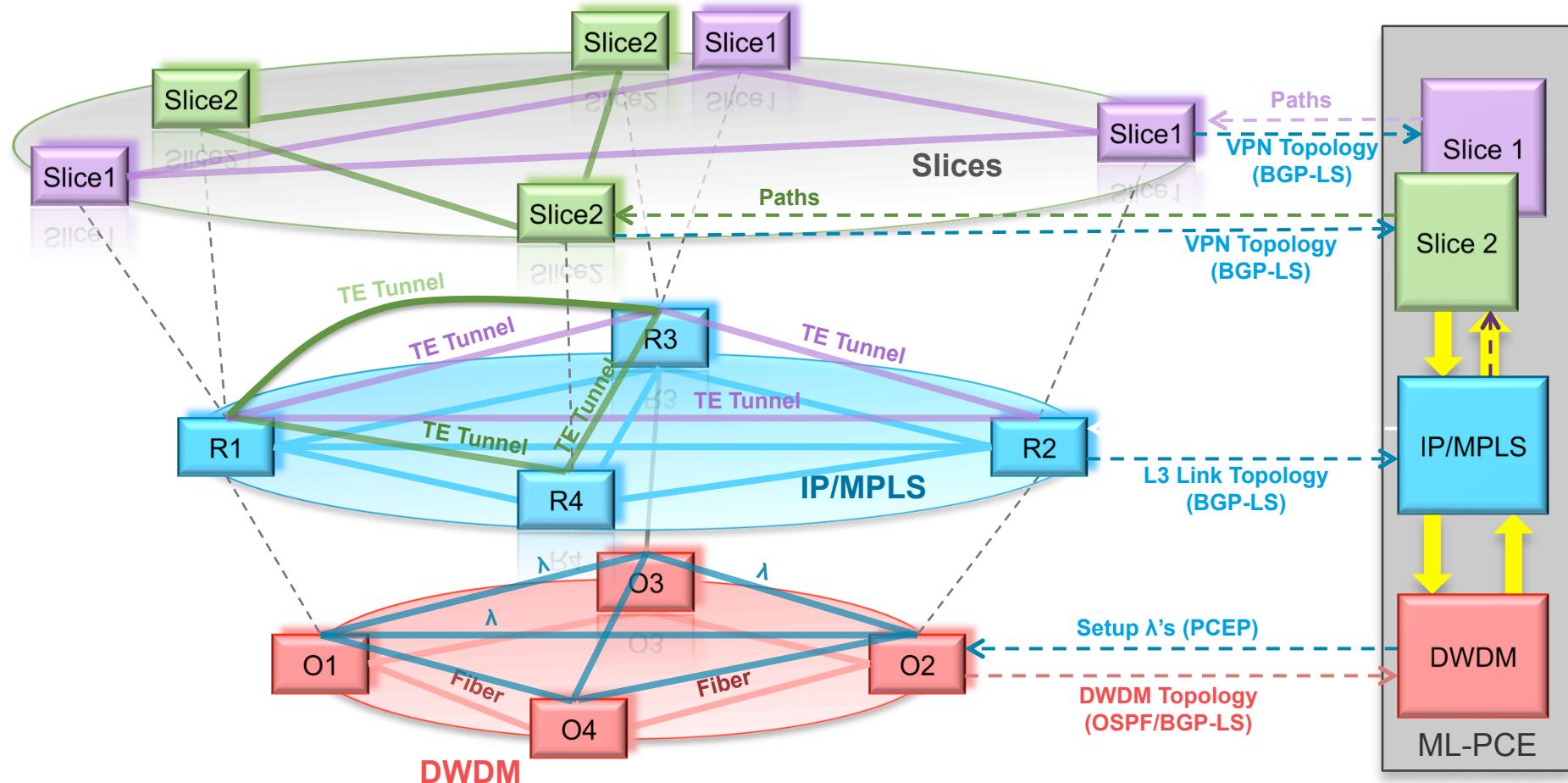
この場合、情報伝達の方向は
一方向
(Routerに対してReflectionは
行われない)



BGP-LS適用例：Network Positioning System



BGP-LS適用例：Multi-layer PCE

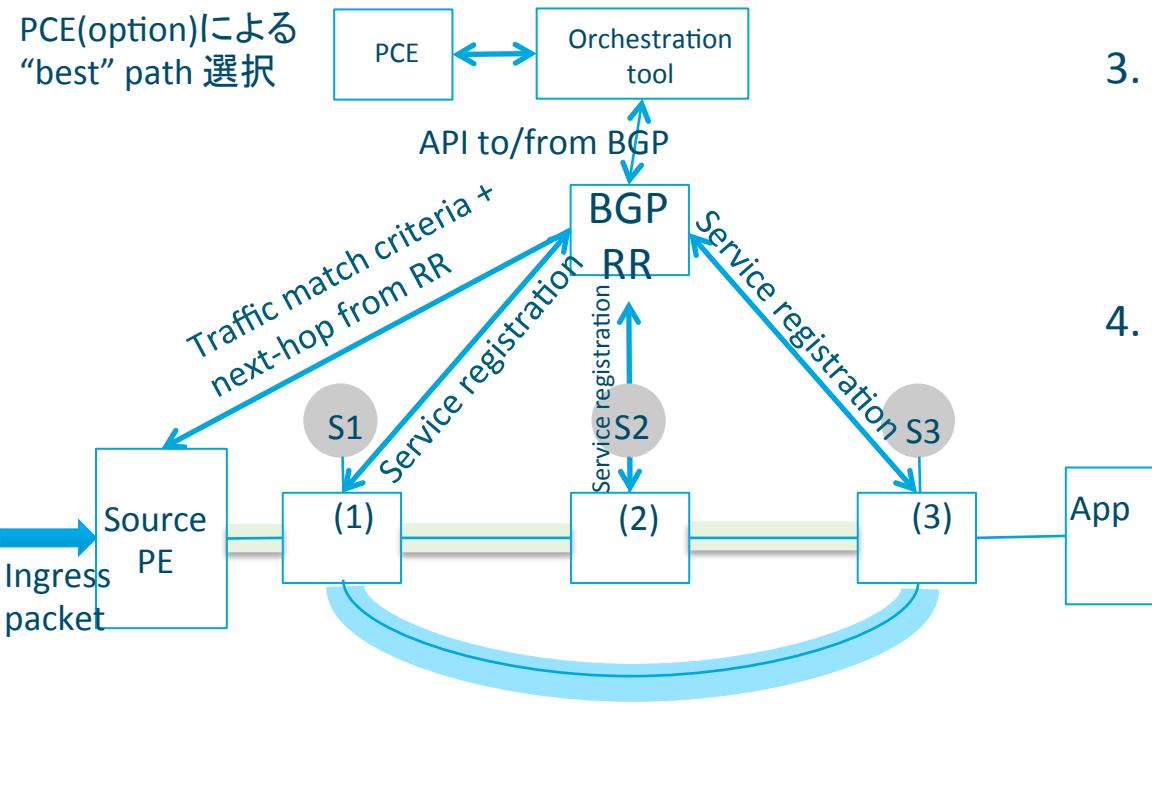


* PCE: Path Computation Element - Constraint Pathの計算、および設定(stateful-PCEP)を行う

BGPによる“Service Flow”的決定

- draft-rfernando-virt-topo-bgp-vpn-00

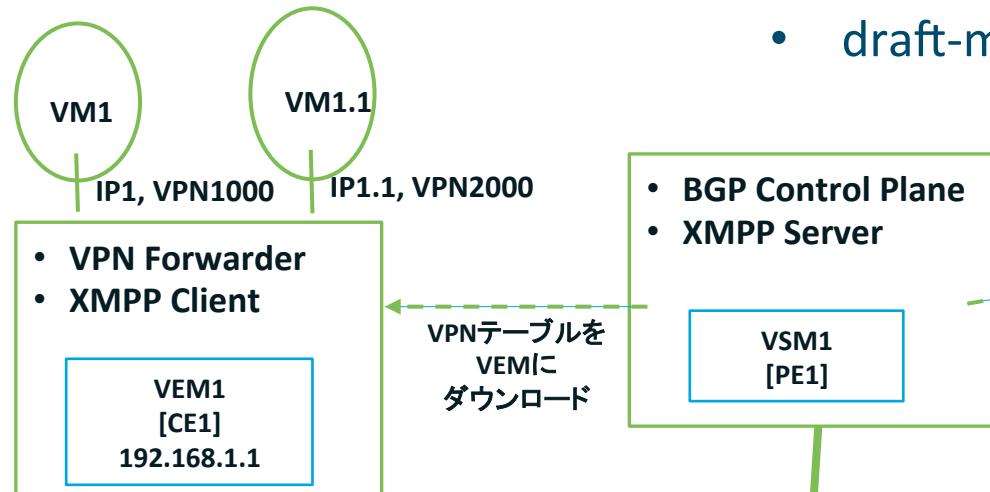
PCE(option)による
“best” path 選択



- 各zone PE (1)-(3)は、RRに対して「サービス登録」を行う。
- RRは、全ての使用可能なサービスを把握する。
- Orchestration toolが、サービスチェーン ($S1 \rightarrow S2 \rightarrow S3$)と、classification policy (flow1 -> chain1)を定義する。
- PEは、RRから受け取ったpolicyによりトラフィックのclassificationを行う。BGPは、classification policyの配布にも使用される。Policyにマッチしたflowに対し、service overlay上のnexthopを設定する。(e.g. (1) for S1)

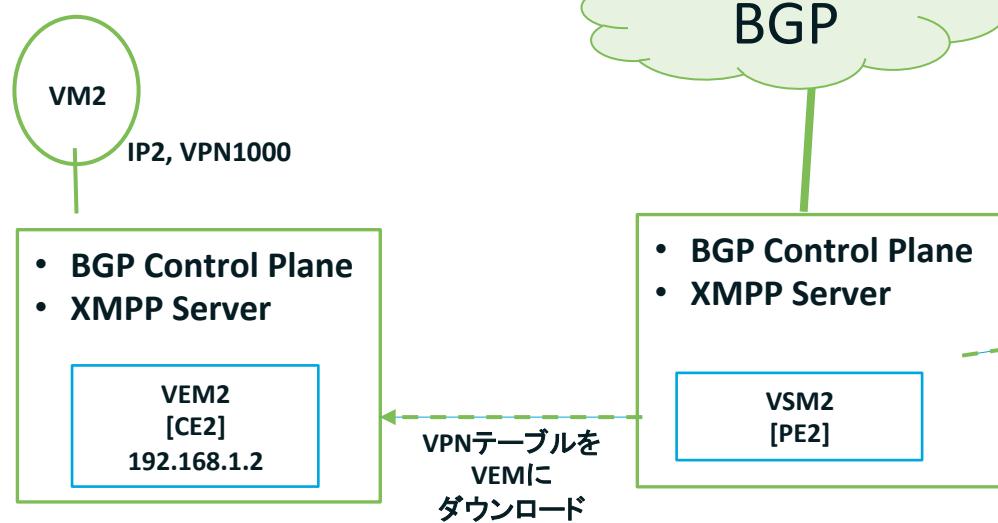
BGPを使ったVirtual Overlay

- Control PlaneとVPN Forwarderの分離



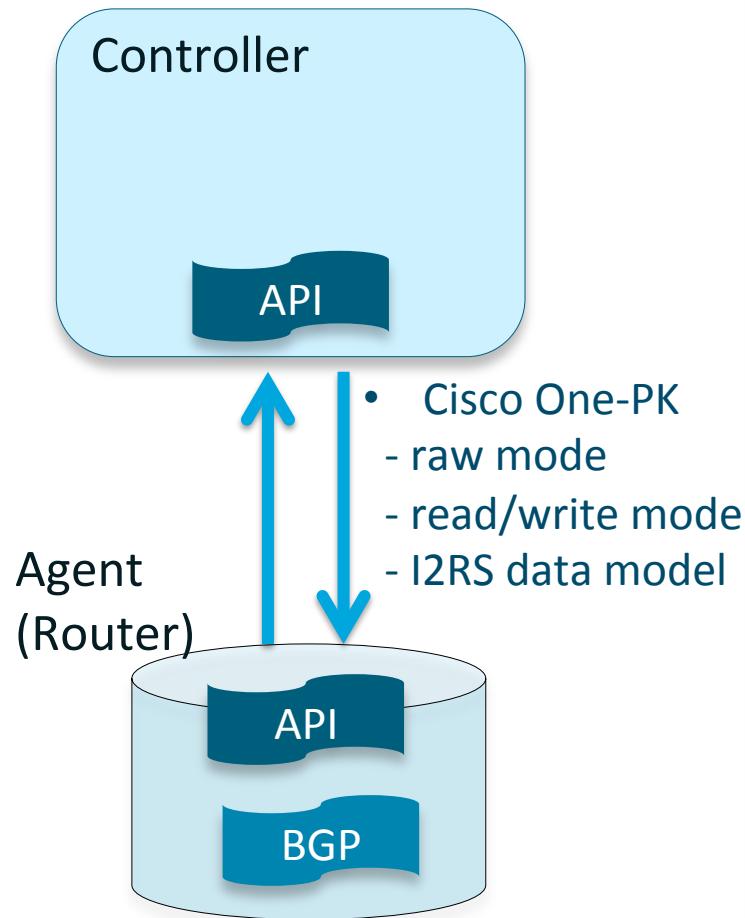
- draft-marques-l3vpn-end-system-07

IP/Route	Next-Hop	Label	Known via
IP1/32	VEM1	1000	XMPP
IP1.1/32	VEM1	2000	XMPP
IP2/32	VEM2	1000	BGP

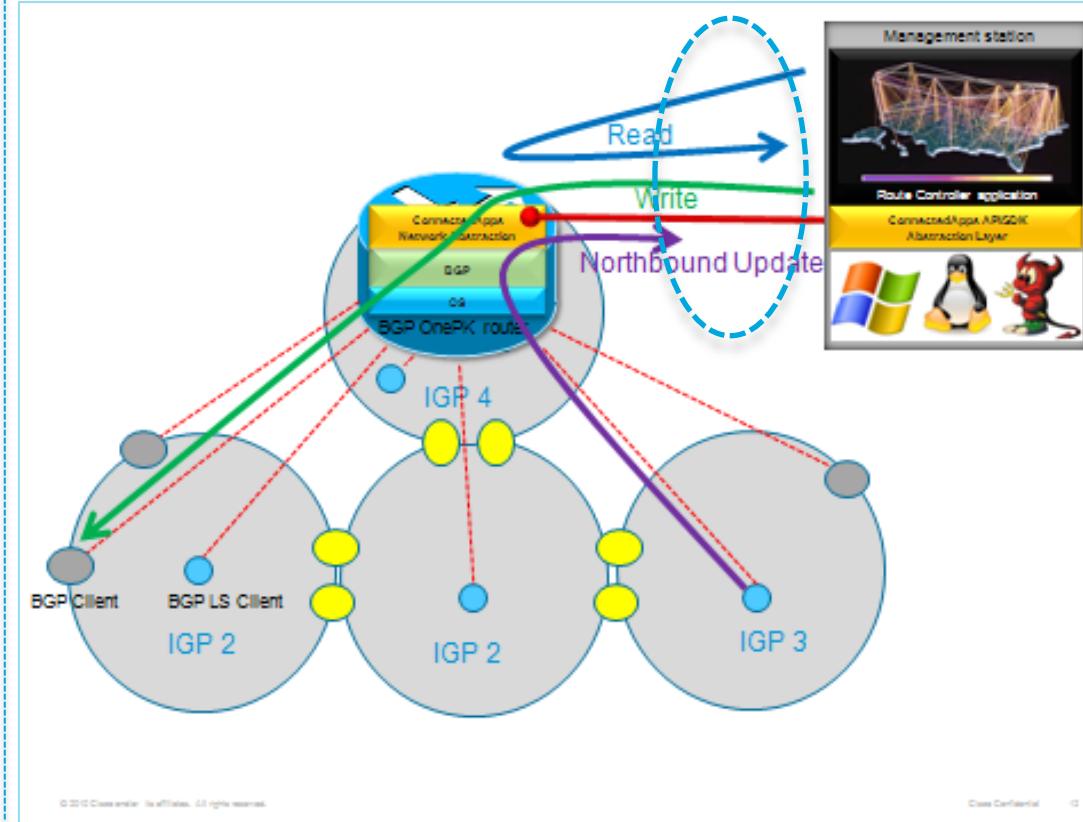


IP/Route	Next-Hop	Label	Known via
IP1/32	VEM1	1000	BGP
IP1.1/32	VEM1	2000	BGP
IP2/32	VEM2	1000	XMPP

BGPの抽象化



BGP LSにおける例





Thank you !!

