

フロー処理やネットワーク機能の処理負荷を 考慮したVSEリソース割当ての最適化

○村松 真† 川島 龍太† 齋藤 彰一† 松尾 啓志†
中山 裕貴†† 林 經正††

研究背景

• クラウドコンピューティングサービスの普及

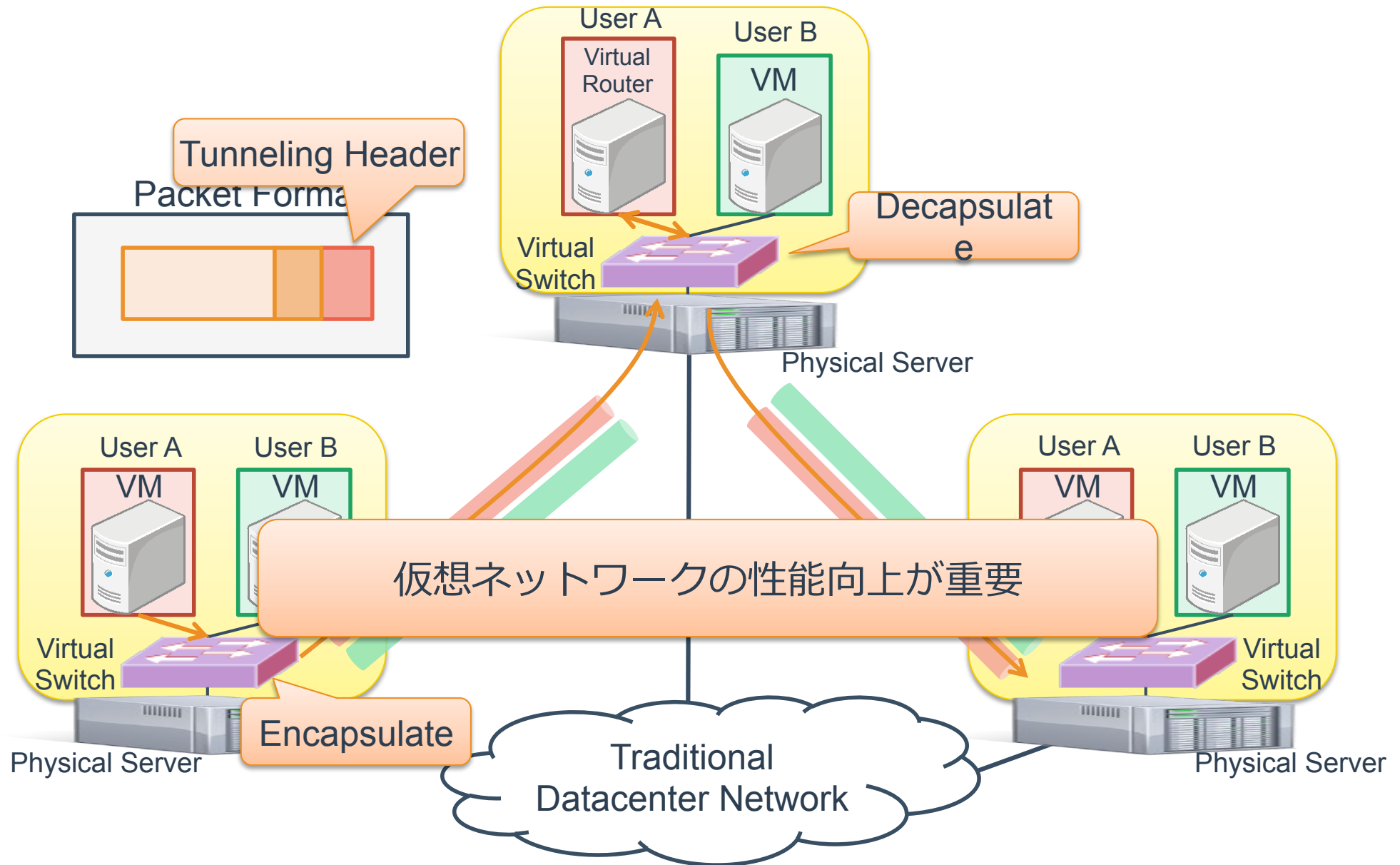
- データセンタの需要が増加
 - › 膨大な数の物理サーバとストレージを管理



• マルチテナント方式を採用

- 物理サーバ上に様々なテナントの仮想マシン(VM)を集約
 - › 各テナントに独立した仮想環境を提供
 - › 物理サーバの台数を削減
- オーバレイプロトコルによる仮想ネットワークの構築
 - › 既存のデータセンタネットワーク上で構築可能

マルチテナント方式の構成



仮想ネットワーク性能向上のアプローチ

- トンネリングプロトコルの改善

- ハードウェアスイッチ

 - CPU負荷の低減、通信の高速化

特定のハードウェア機能が必要となり
ベンダロックインに陥る可能性がある

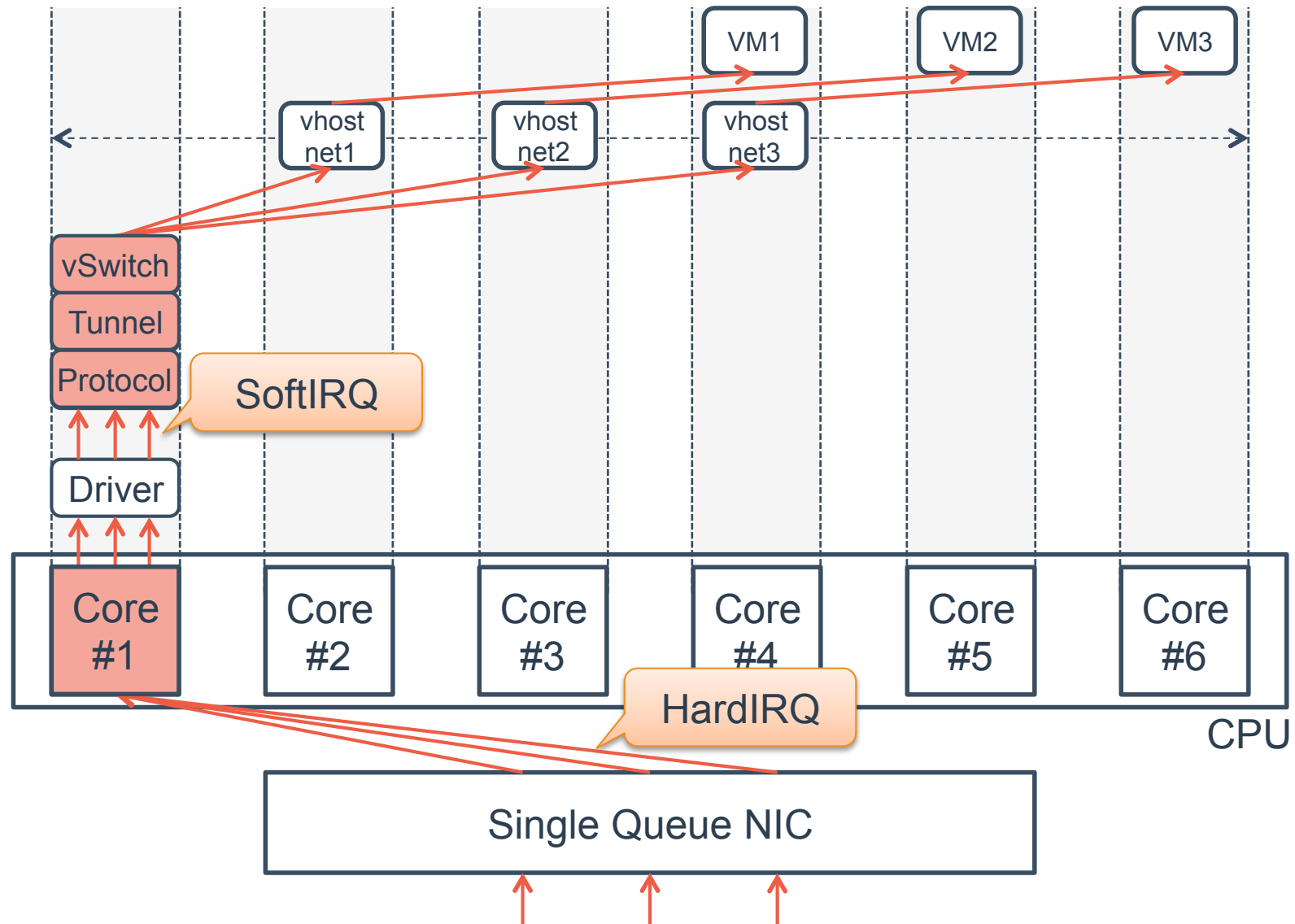


- ホスト内処理の受信処理負荷に着目

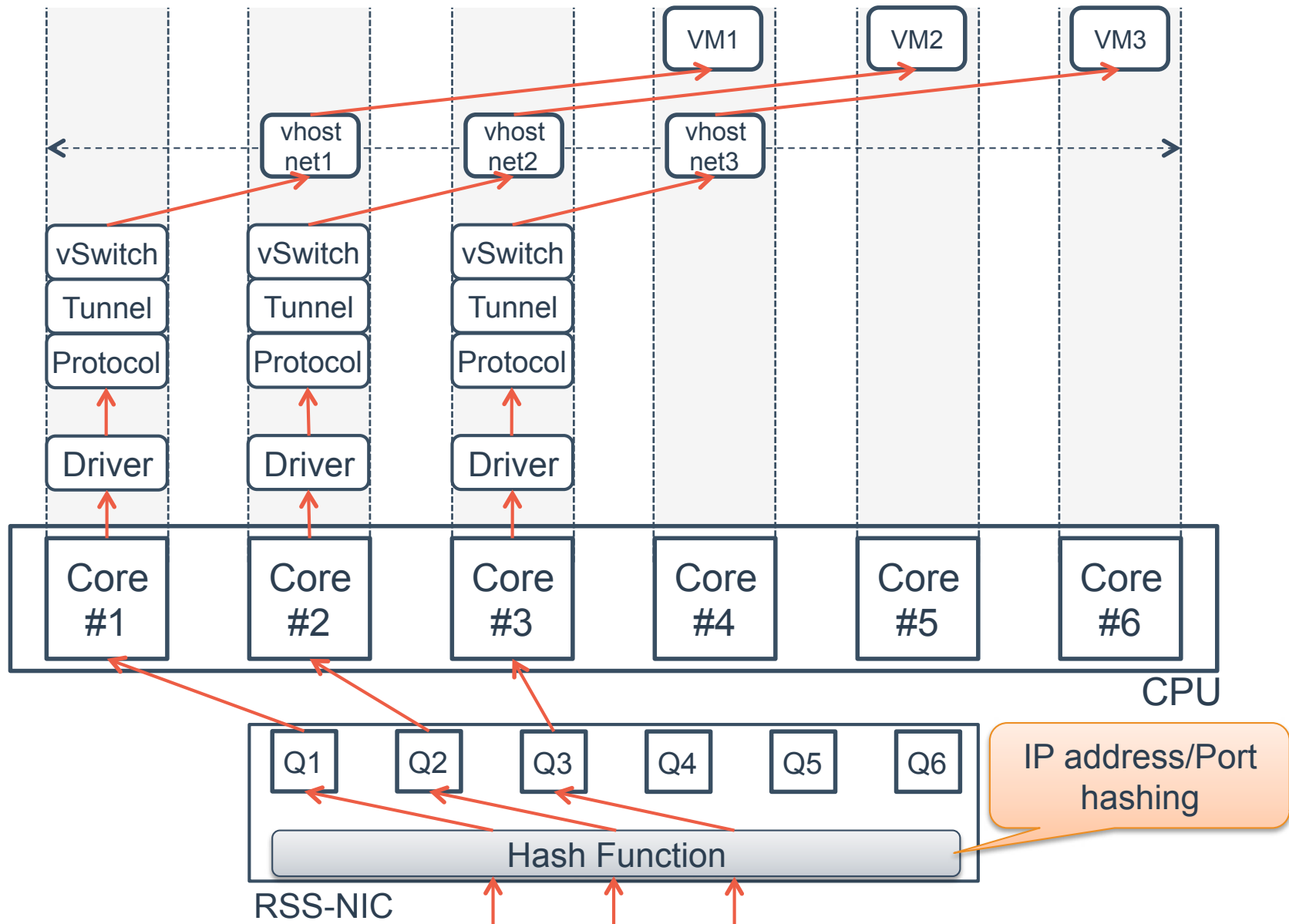
特定のハードウェア機能を利用せず
ホスト内受信処理のCPUリソース割当て方法の最適化

シングルキューNICにおける問題点

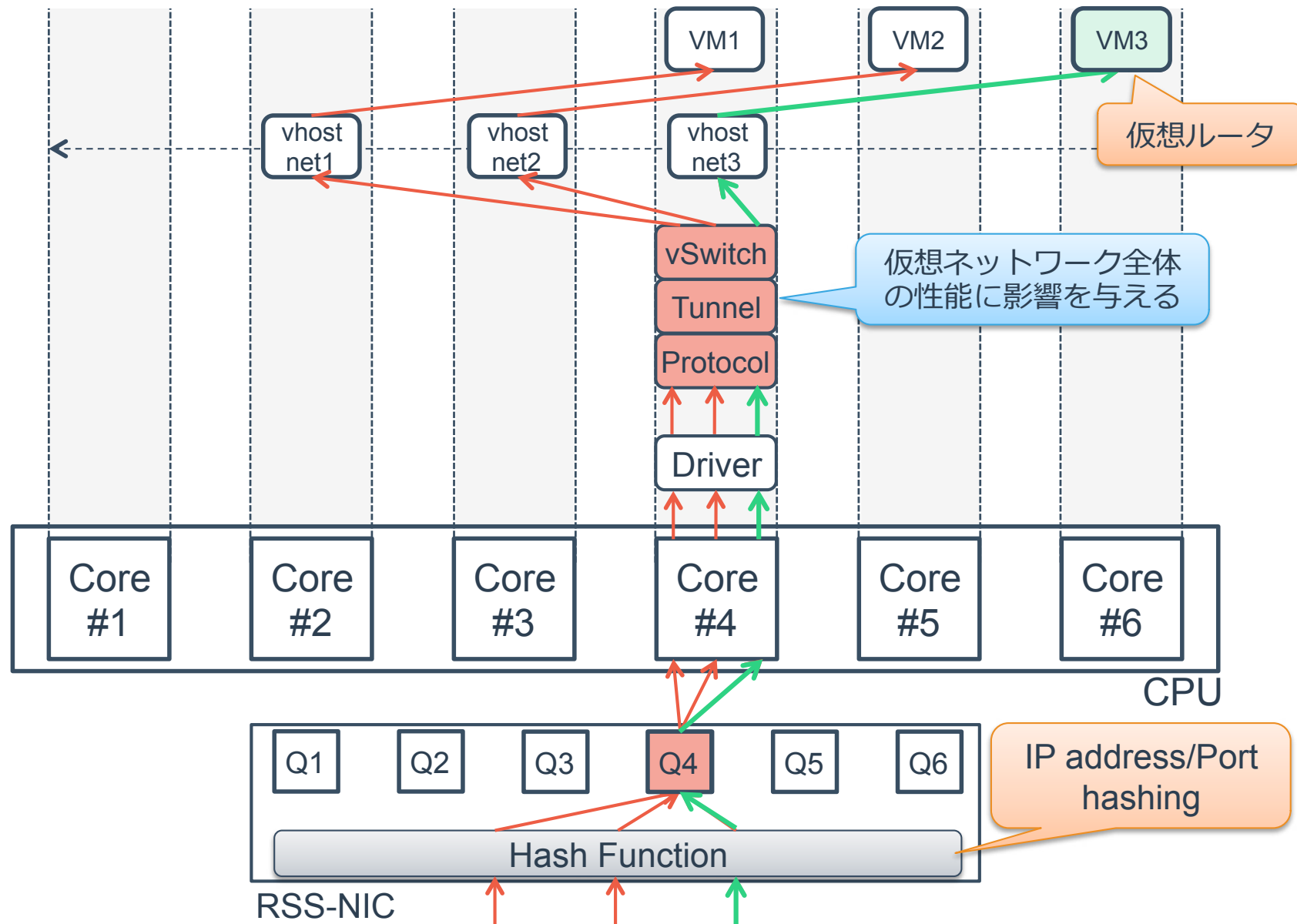
- 特定のCPUコアに受信処理負荷が集中



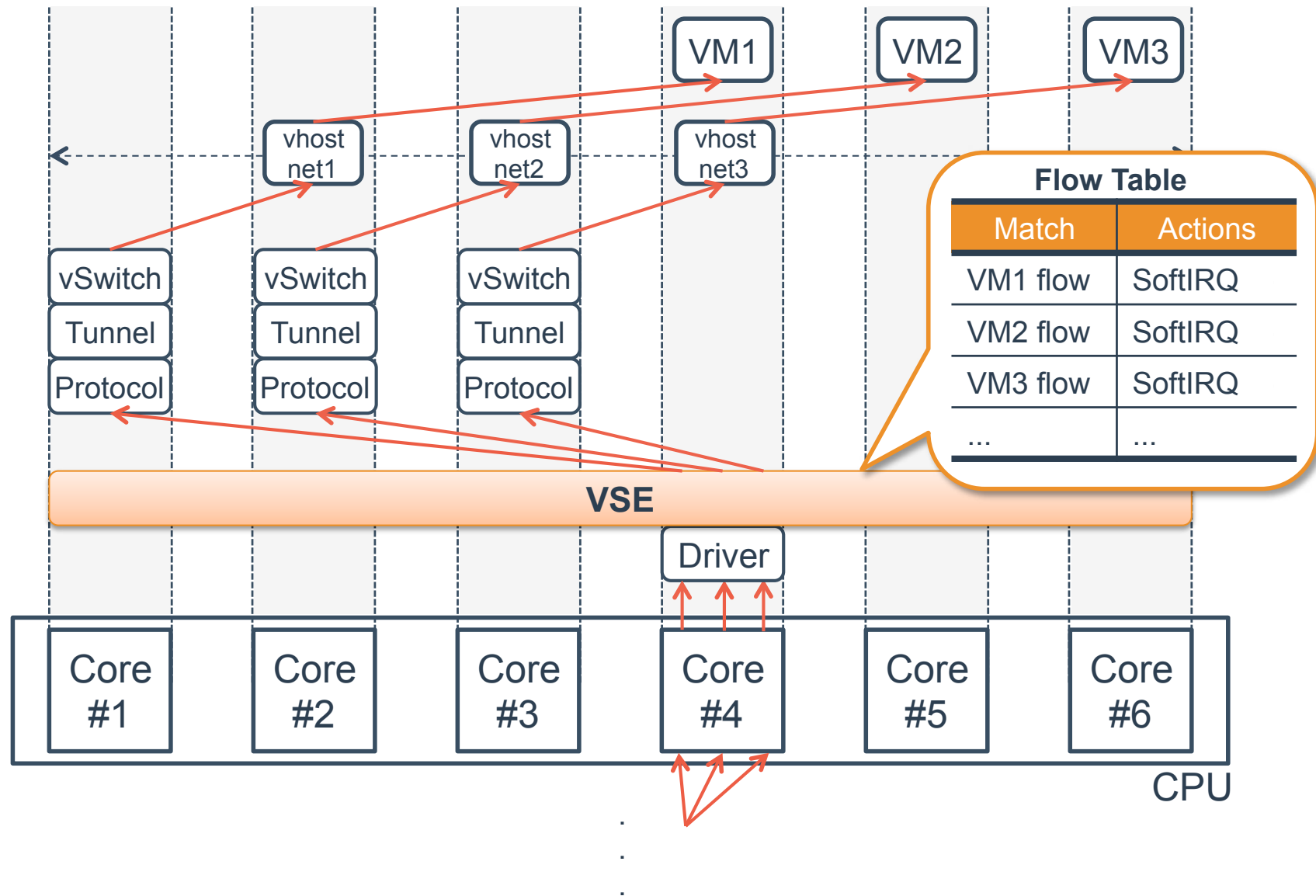
Receive Side Scaling (RSS)



Receive Side Scaling (RSS)

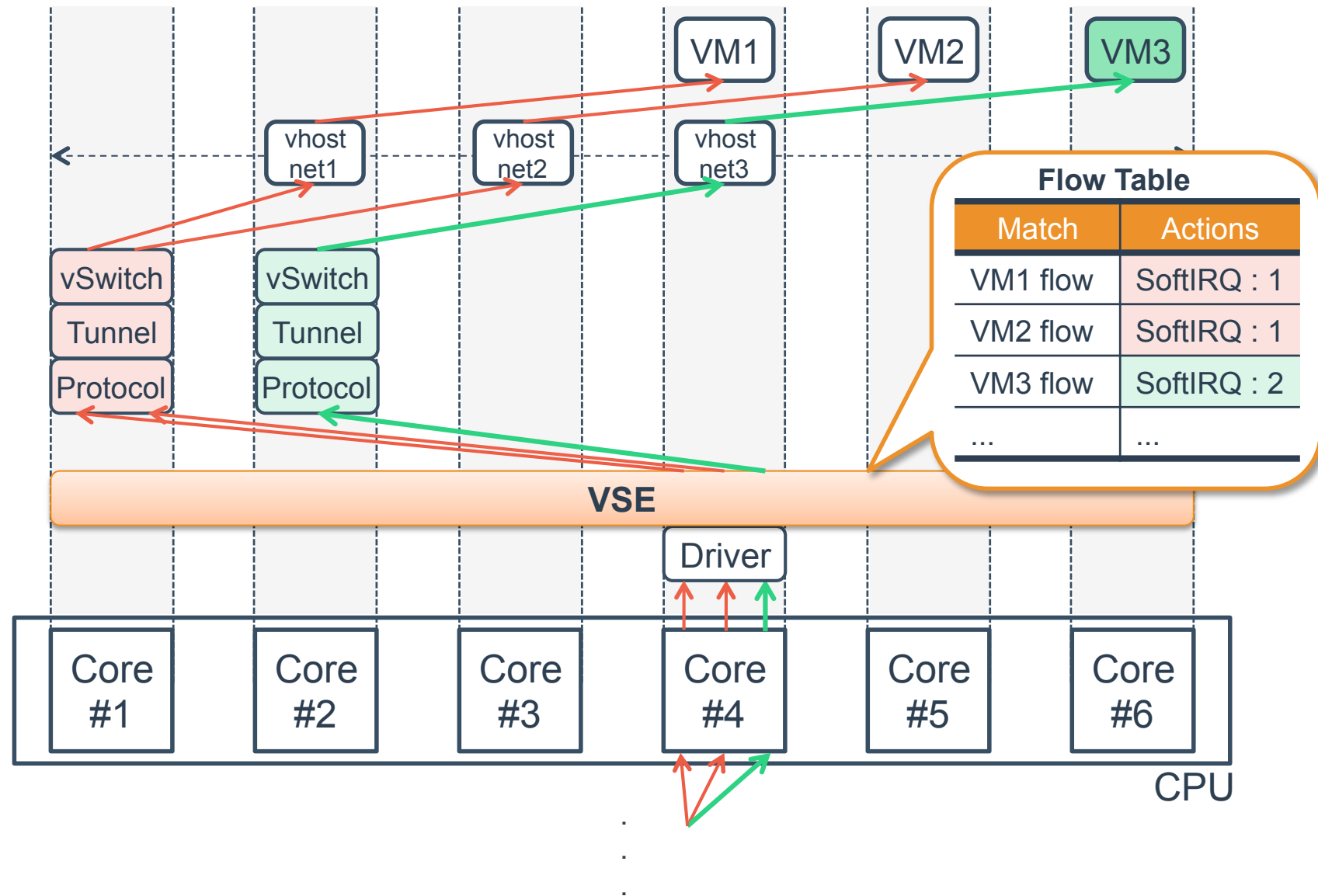


提案手法：Virtual Switch Extension (VSE)†



† “VSE: Virtual Switch Extension for Adaptive CPU Core Assignment in Softirq” 2014 IEEE 6th International Conference on Cloud Computing Technology and Science (CloudCom), Shin Muramatsu et al.

提案手法：Virtual Switch Extension (VSE)†



† “VSE: Virtual Switch Extension for Adaptive CPU Core Assignment in Softirq” 2014 IEEE 6th International Conference on Cloud Computing Technology and Science (CloudCom), Shin Muramatsu et al.

従来評価との相違点

従来評価	本研究
- フロー処理負荷が非常に高い環境における評価のみ ➤ VXLAN over IPsec	- フロー処理負荷が比較的低負荷な環境における評価 ➤ VXLAN

• 低負荷なフロー処理における評価項目

➤ VSE処理オーバーヘッド

➤ フロー/VMのCPUコア衝突

より一般的なケースでの通信性能への影響を評価

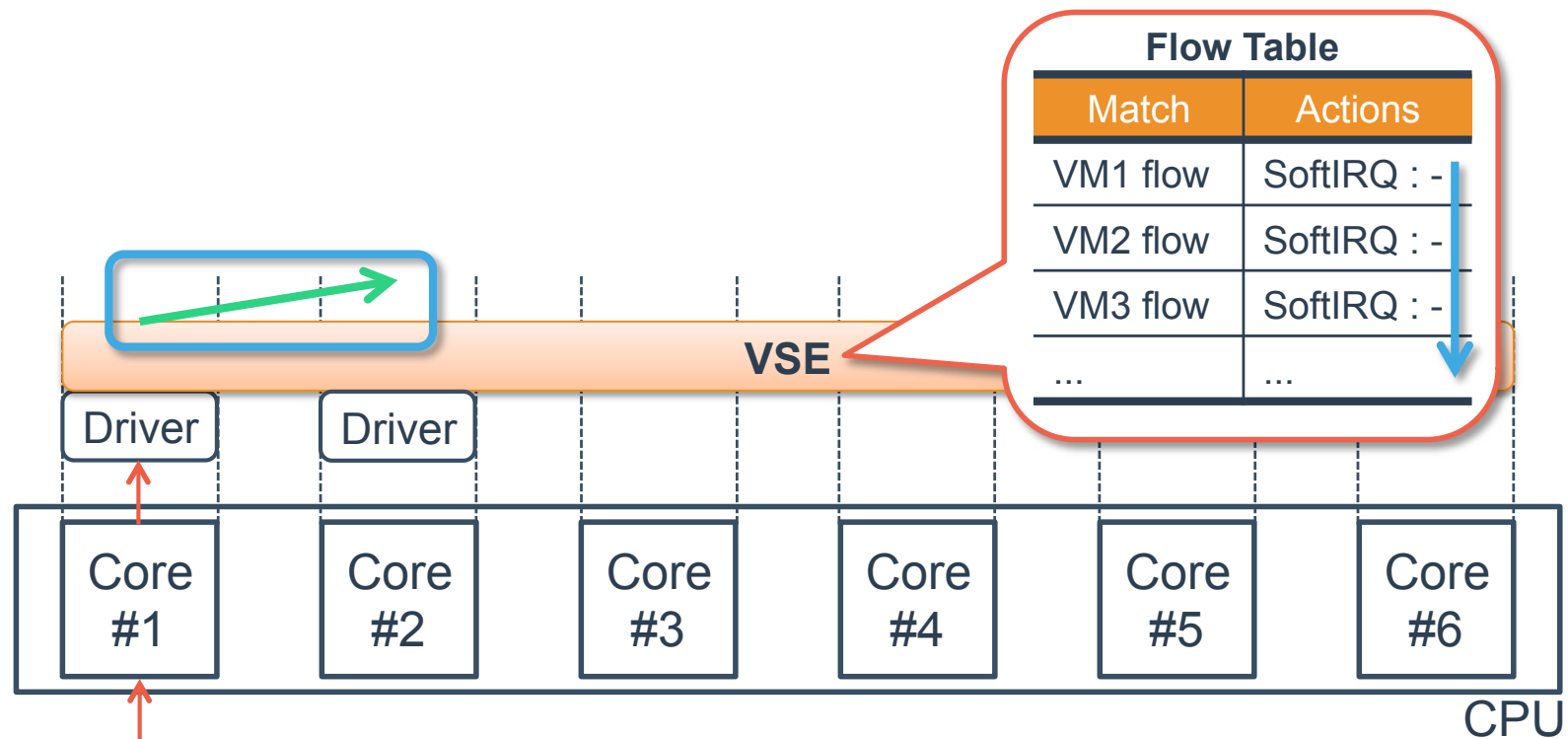
VSEにおける処理

ソフト割り込み先変更

ハードウェア割込先CPUコアと別のCPUコアへソフトウェア割込

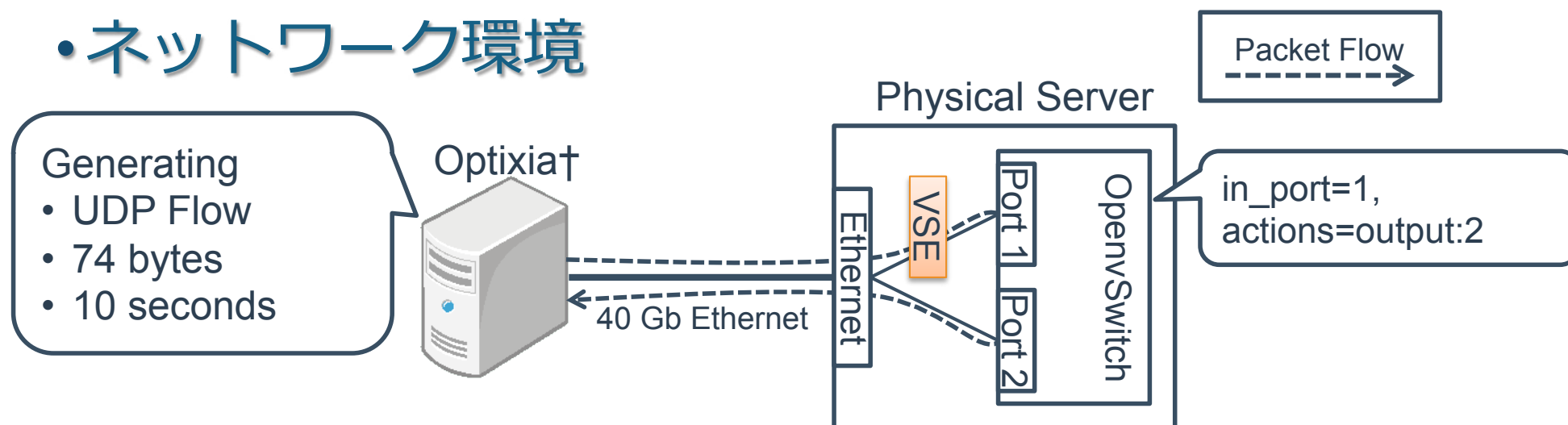
フローテーブルのルックアップ処理

線型検索によるエントリ検索



評価環境

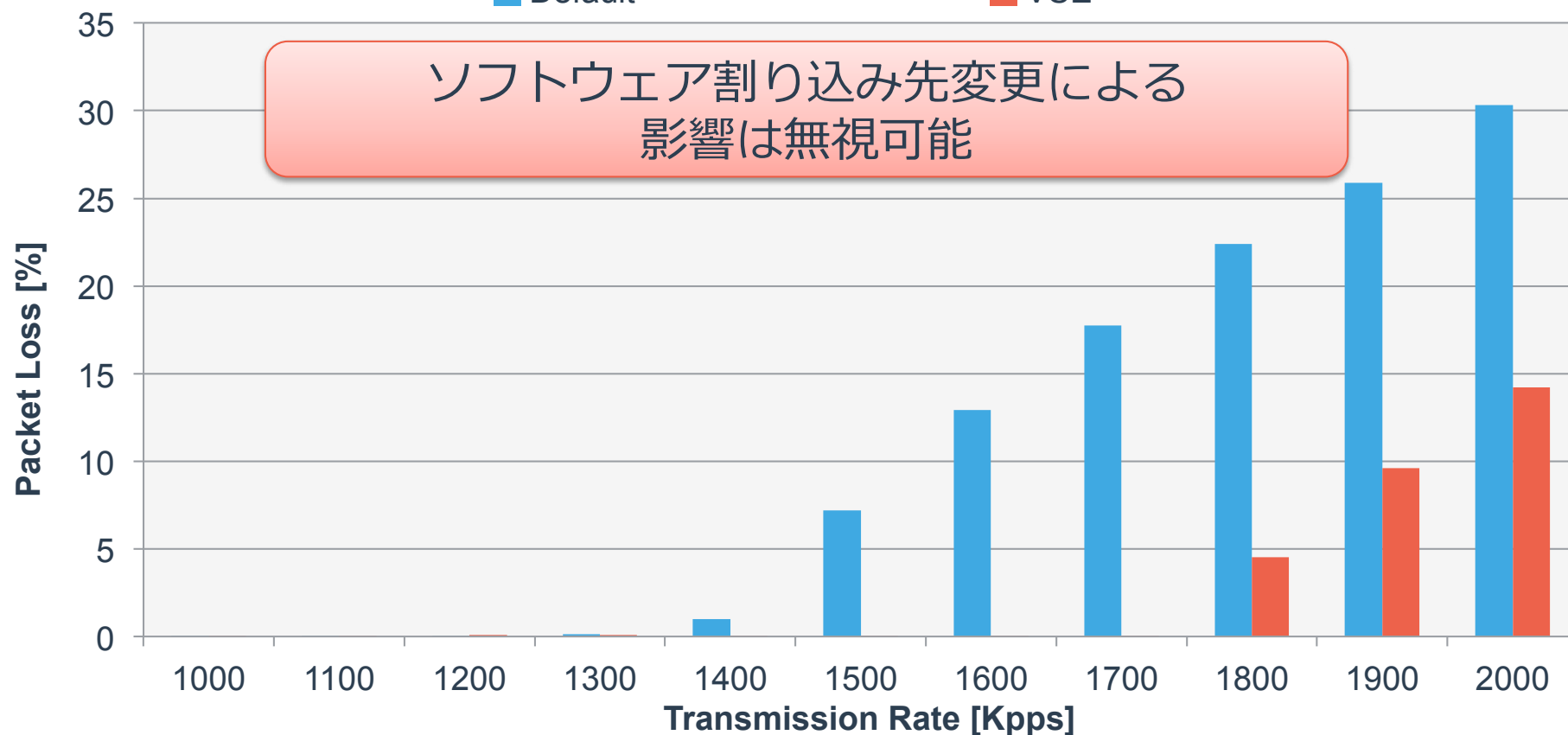
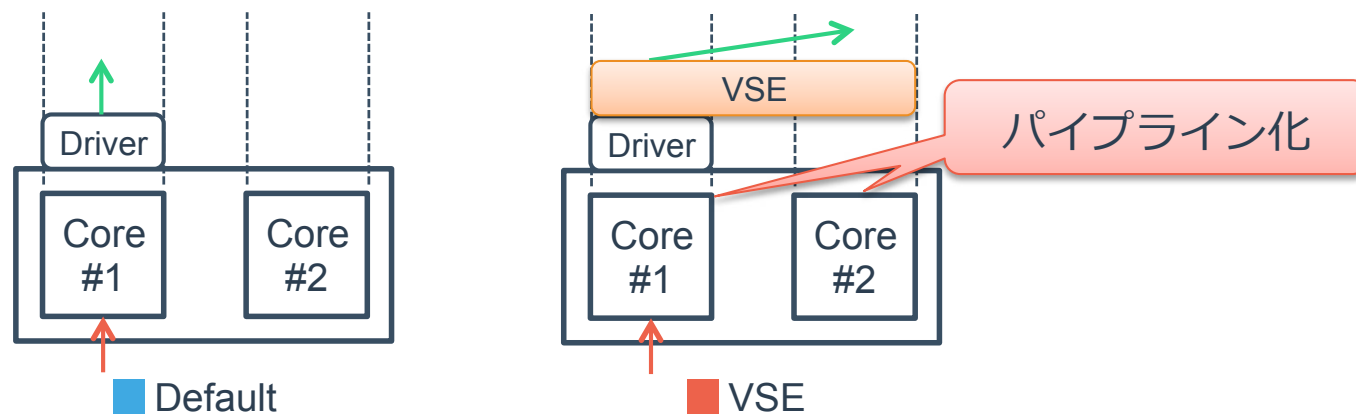
• ネットワーク環境



• マシン仕様

	Physical Server
OS	CentOS 6.6 (2.6.32)
CPU	Intel Core i7 (6 core)
Memory	16G bytes
Buffer	4M bytes
Network	40GBASE-SR4
Driver	MellanoxConnect-X(R)-3
vSwitch	OpenvSwitch 2.3.0

評価結果：ソフトウェア割り込み先変更の影響



評価結果：エントリ数の影響

- 送信レートを1700Kppsに固定

- マッチするエントリを末尾に設定

VM数は物理CPUコア数と同じ30～50台程度

設定可能なエントリ数は50程度でも問題ない



従来評価との相違点

従来評価	本研究
- フロー処理負荷が非常に高い環境における評価のみ ➤ VXLAN over IPsec	- フロー処理負荷が比較的低負荷な環境における評価 ➤ VXLAN

• 低負荷なフロー処理における評価項目

➤ VSE処理オーバヘッド

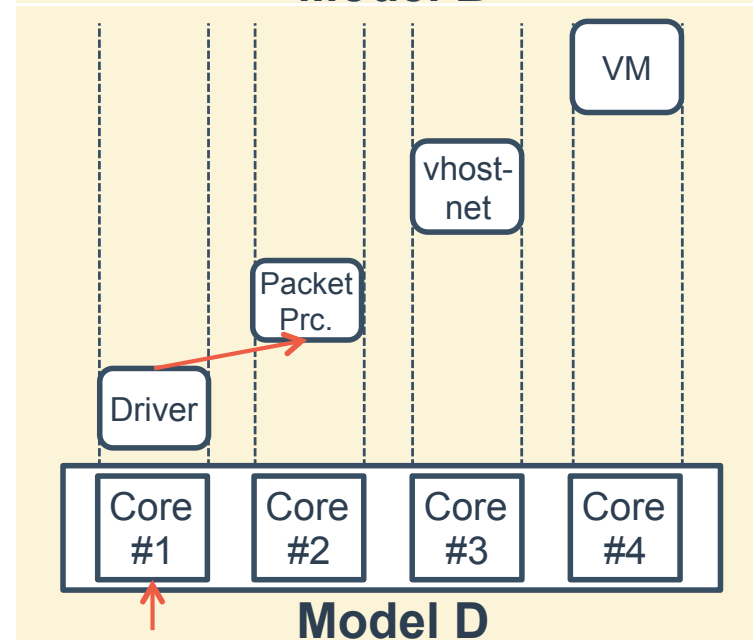
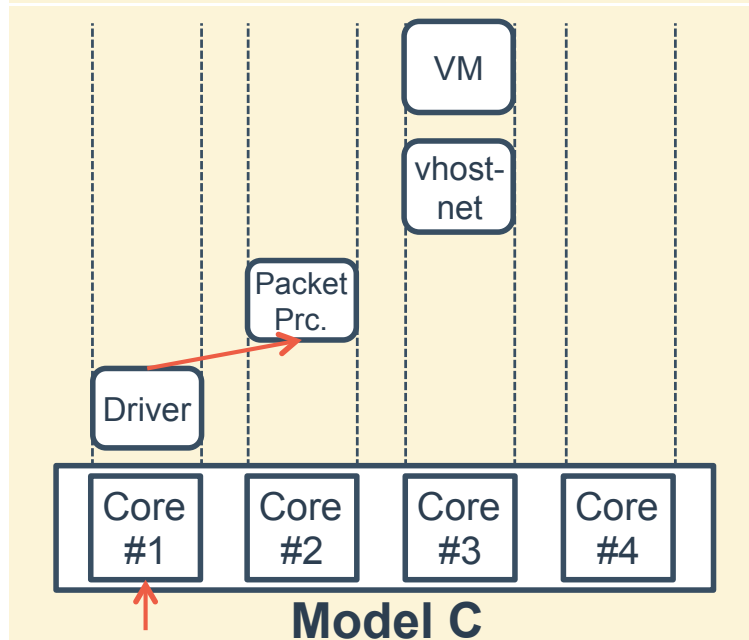
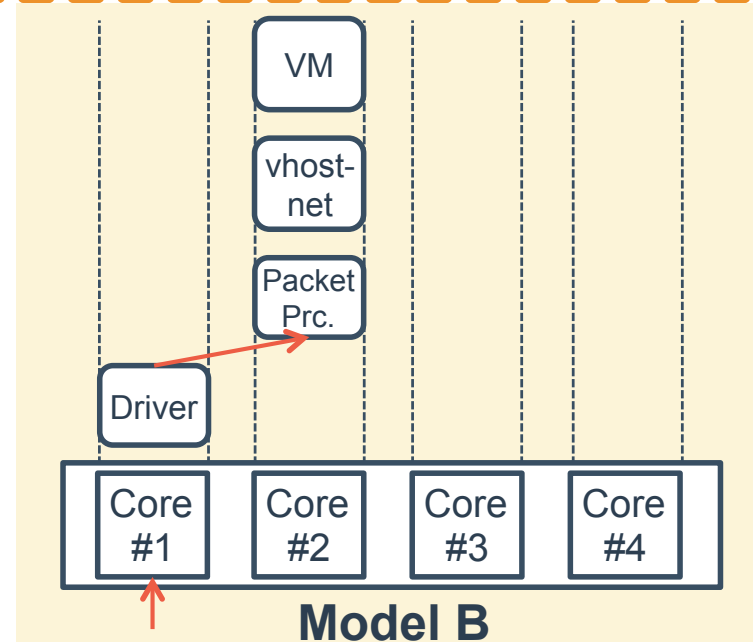
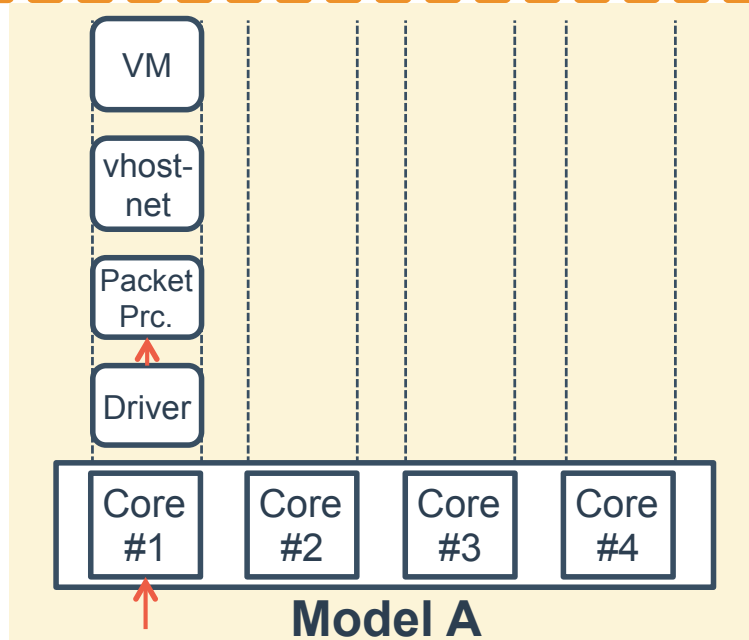
➤ フロー/VMのCPUコア衝突

物理CPUコア数に対してVM数とフロー数の合計が大きい



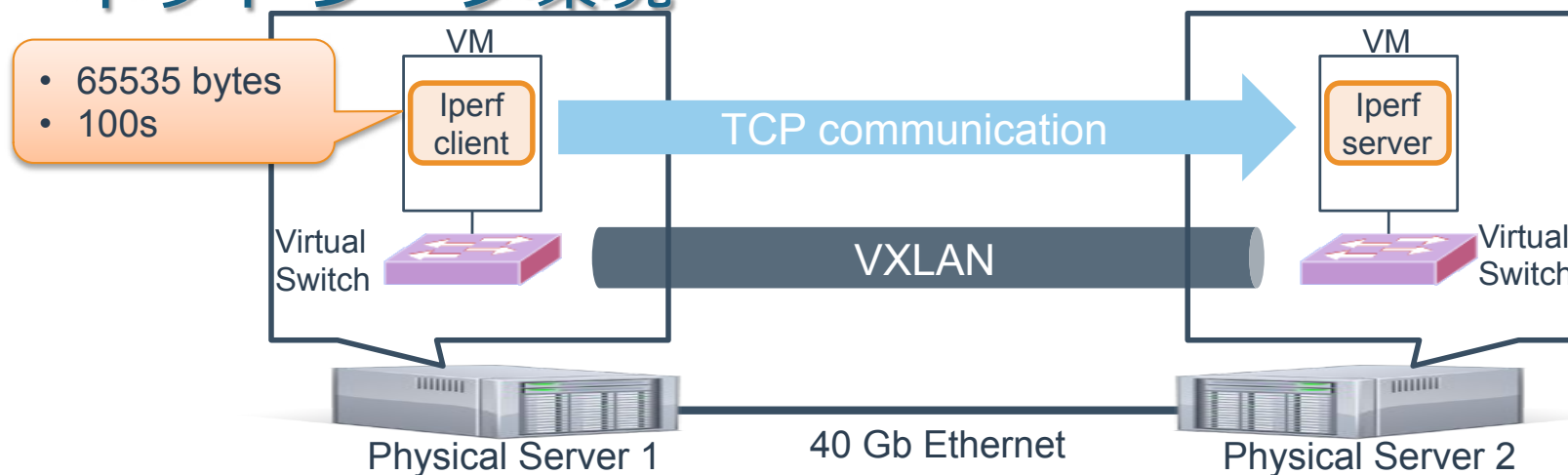
優先フローのためにどの処理を別のCPUコア上で行うべきか検討

CPUリソース割当てモデル



評価環境

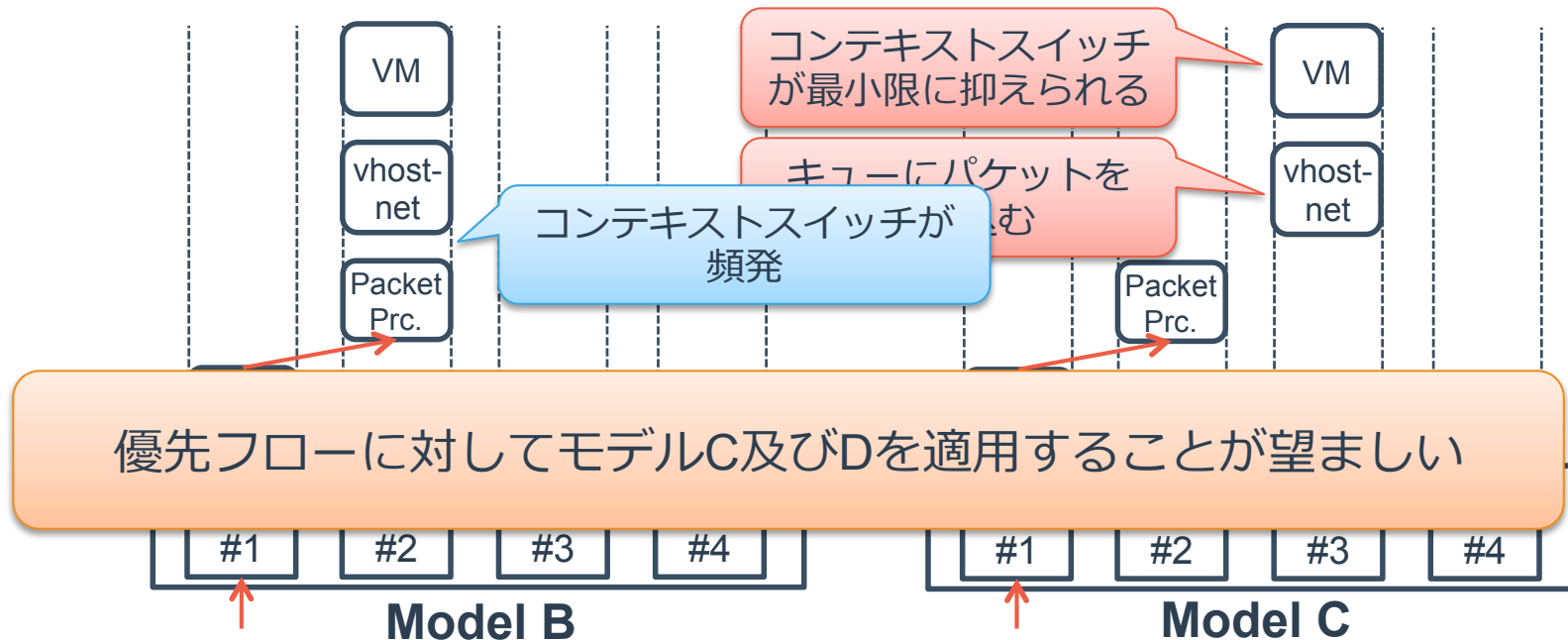
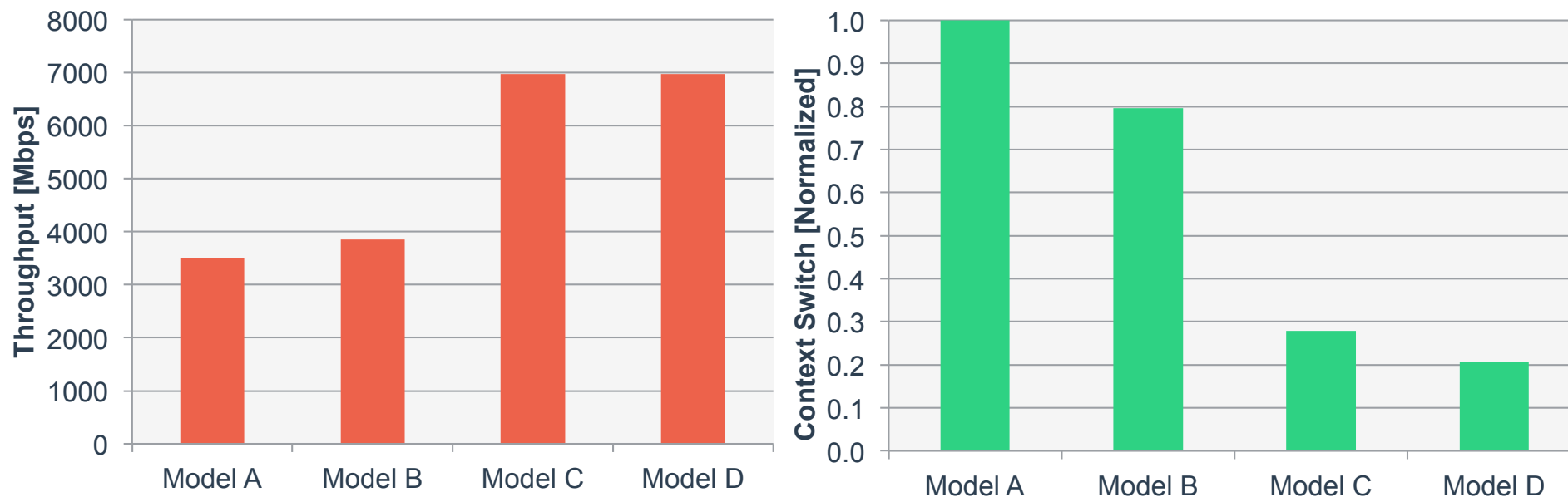
• ネットワーク環境



• マシン仕様

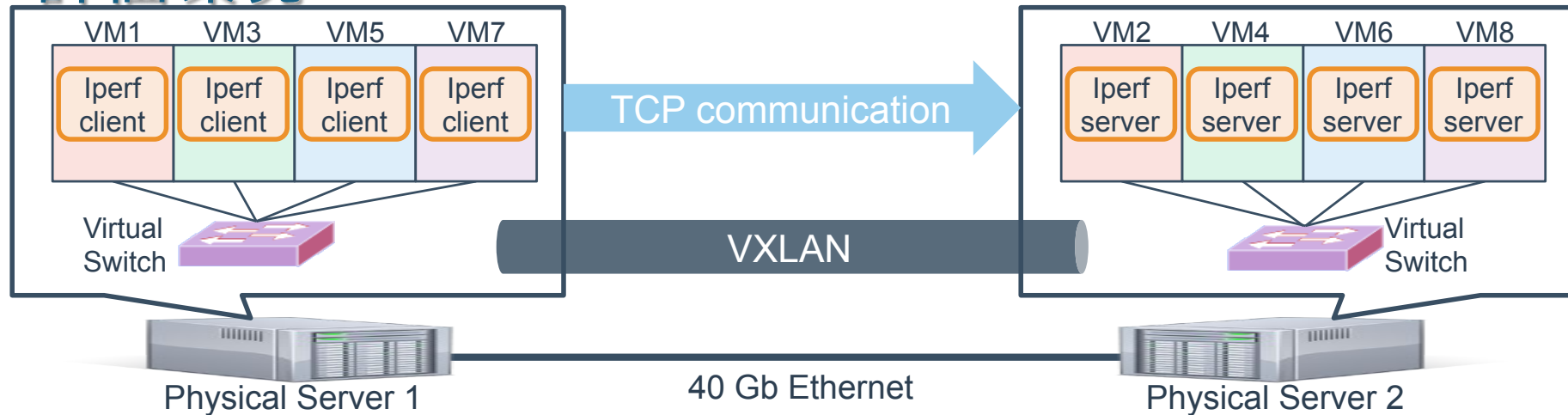
	Physical Server 1	Physical Server 2	VM
OS	CentOS 6.6 (2.6.32)		Ubuntu 14.04
CPU	Intel Core i7 (6 core)		1 core
Memory	16G bytes		2G bytes
Buffer	4M bytes		4M bytes
Network	40GBASE-SR4		-
Driver	MellanoxConnect-X(R)-3		virtio (MTU:1450)
vSwitch	OpenvSwitch 2.3.0		-

評価結果



優先フローの性能評価

• 評価環境



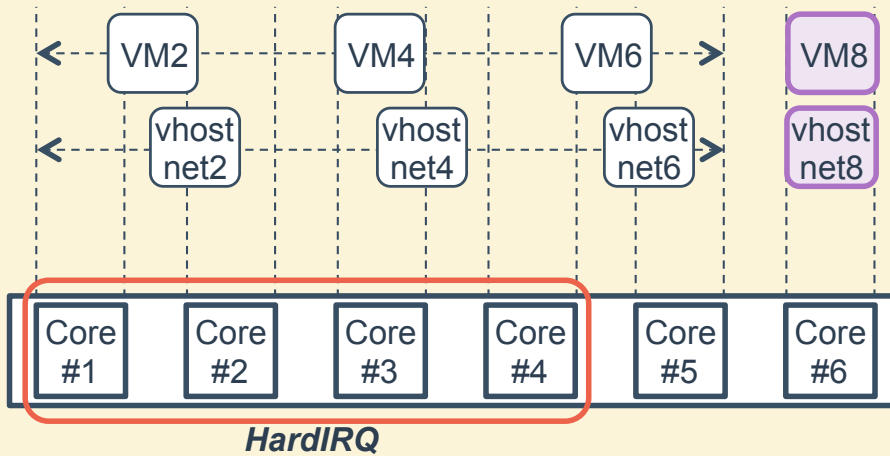
• ベンチマーク : Iperf

Protocol	TCP (Tunnel : VXLAN)
Packet Size	65535 bytes
Flow Duration Time	30 s
Flow Generation Time	15 times
Flow Generation Rules	Common for all patterns

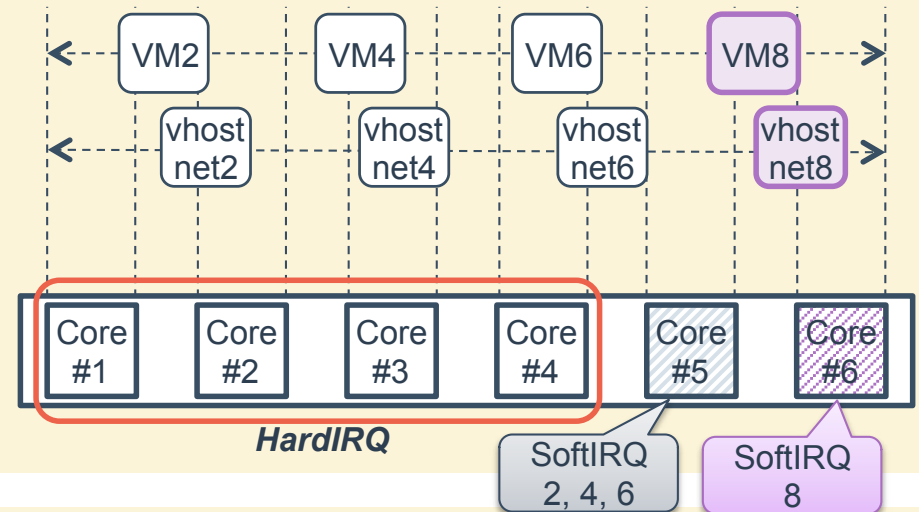
優先フローの性能評価

・評価パターン

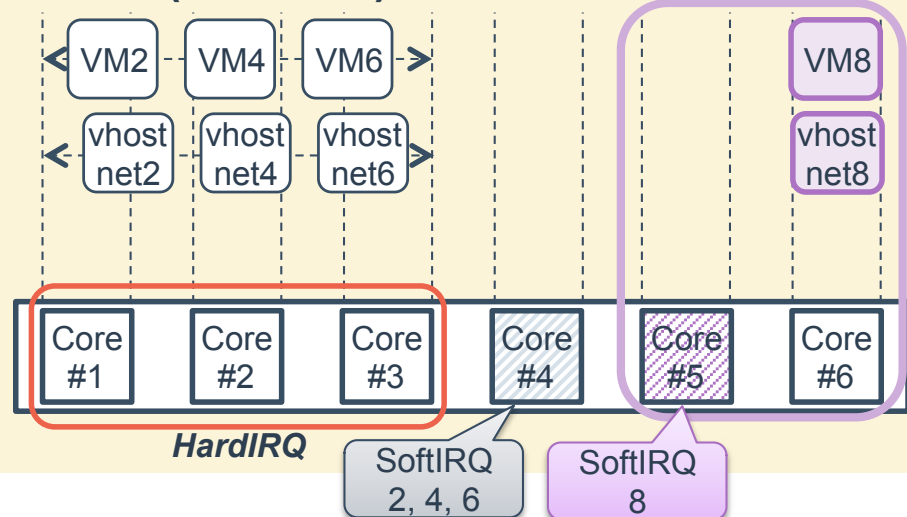
RSS



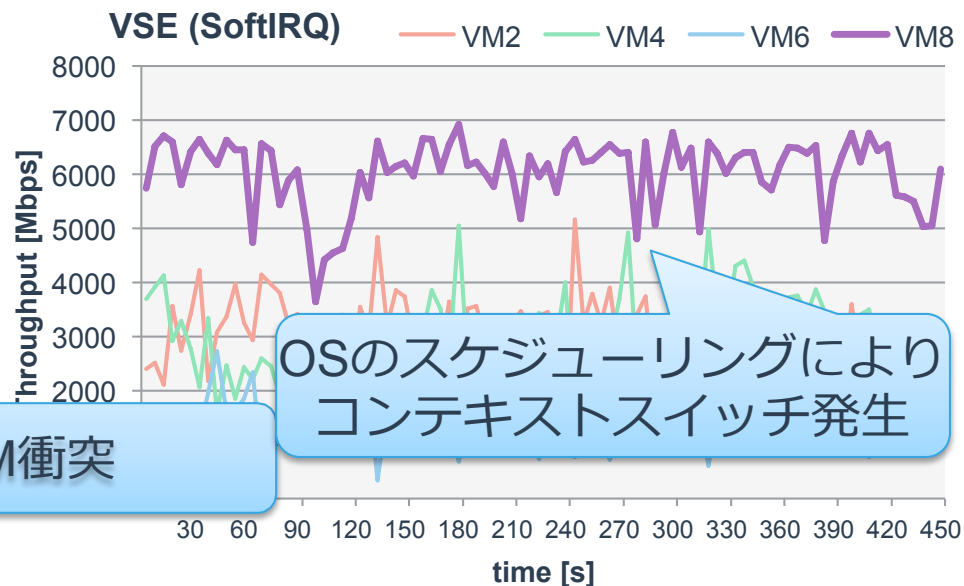
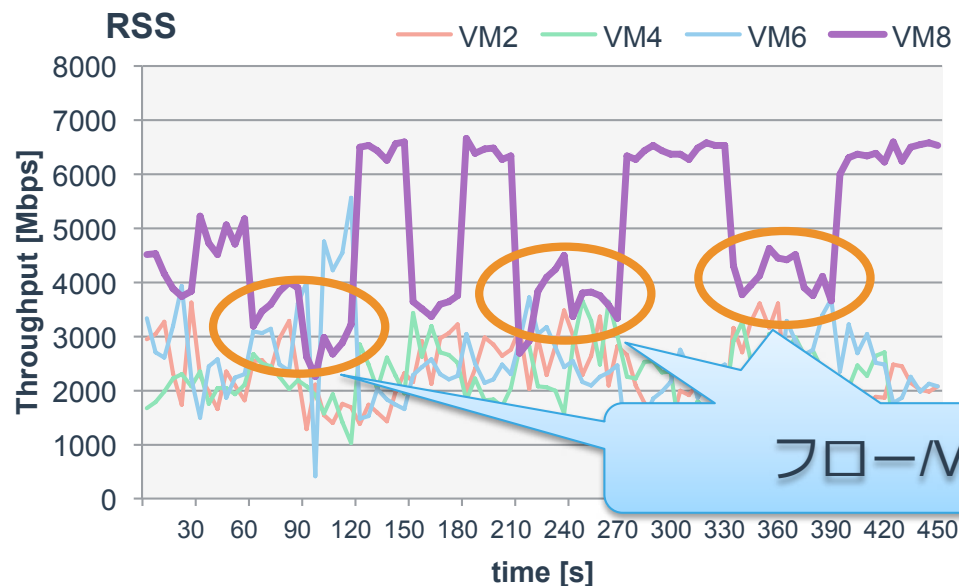
VSE (SoftIRQ)



VSE (Model C)

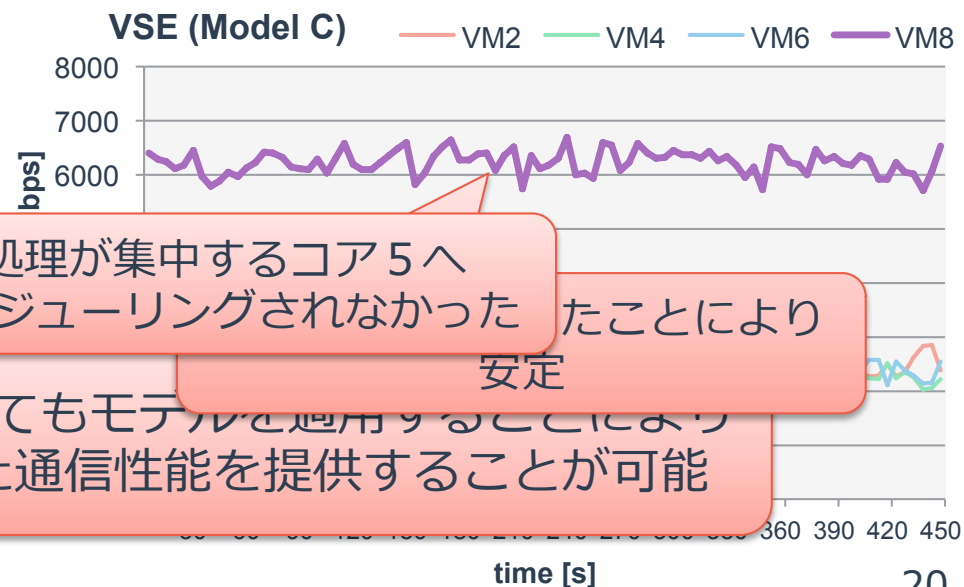


評価結果



VMとの衝突により低下

	Total Ave.	VM8 Ave.
RSS	11934	
VSE (SoftIRQ)	13515	



フロー処理負荷が低い場合においてもモデルを適用することにより常に高スループットかつ安定した通信性能を提供することが可能

まとめと今後の課題

•まとめ

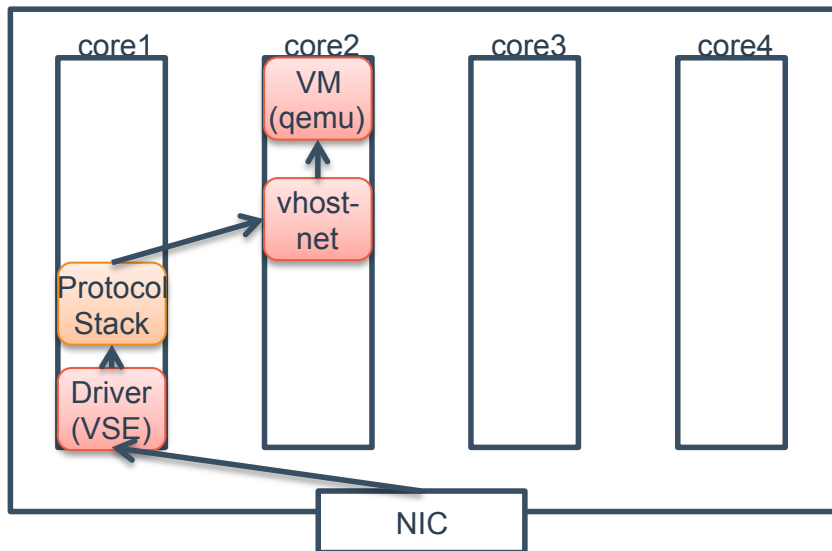
- VSE処理オーバーヘッドによる通信性能への影響を評価
 - › VSE処理オーバーヘッドは無視可能
 - › VSEに設定可能なエントリ数は10～50
- CPUリソース割当てモデルを提案
 - › フロー処理負荷が低負荷である場合においてもVSEは優先フローに対しモデルを適用することで通信性能が向上かつ安定

•今後の課題

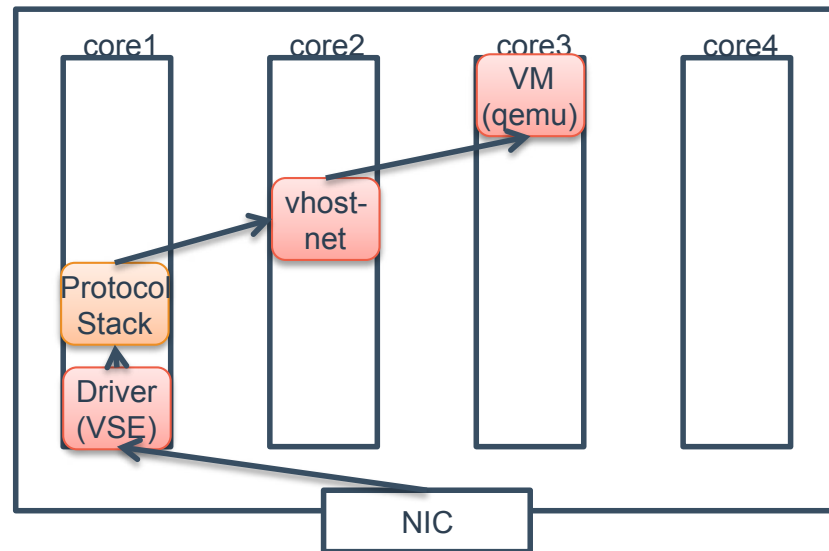
- 各パケット処理における詳細なサービス時間の評価
- 送信処理を考慮した場合のモデルの検討

パターン5~8

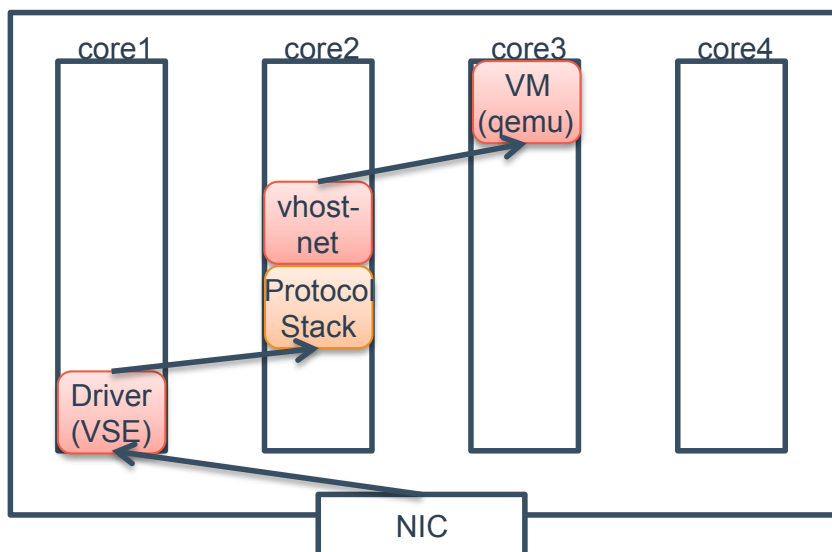
パターン5



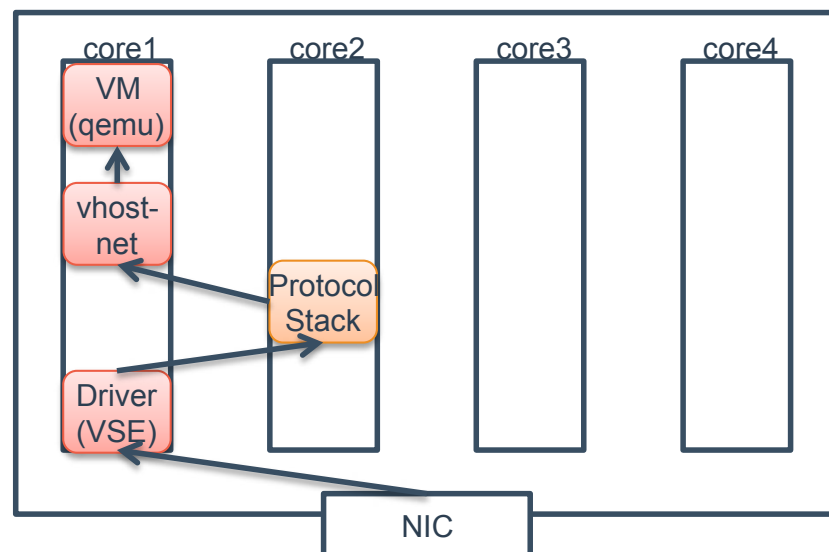
パターン6



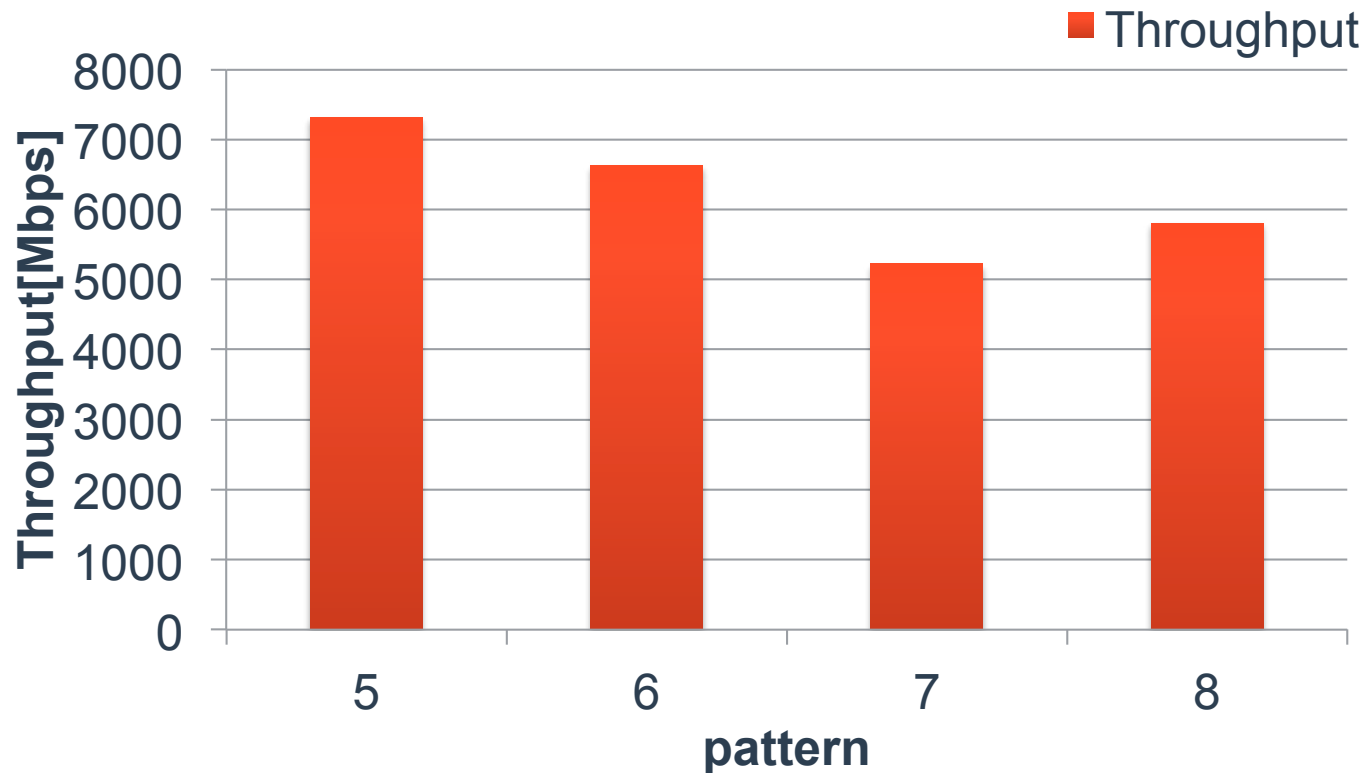
パターン7



パターン8



評価結果：パターン5~8



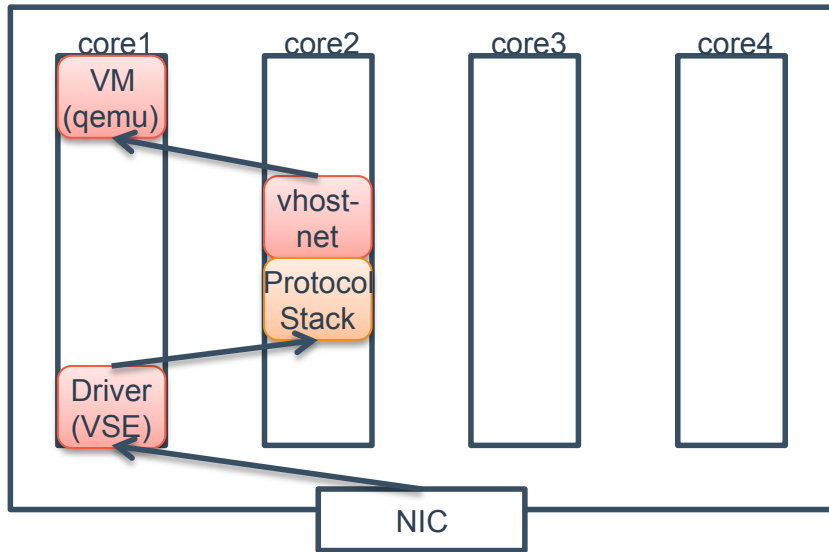
考察

- vhost-netと{HW-IRQ, SW-IRQ}が別々のコアかつvhost-netとVMが同一コアである場合が高速
- SW-IRQとvhost-netが同一コアである場合スループットが減少

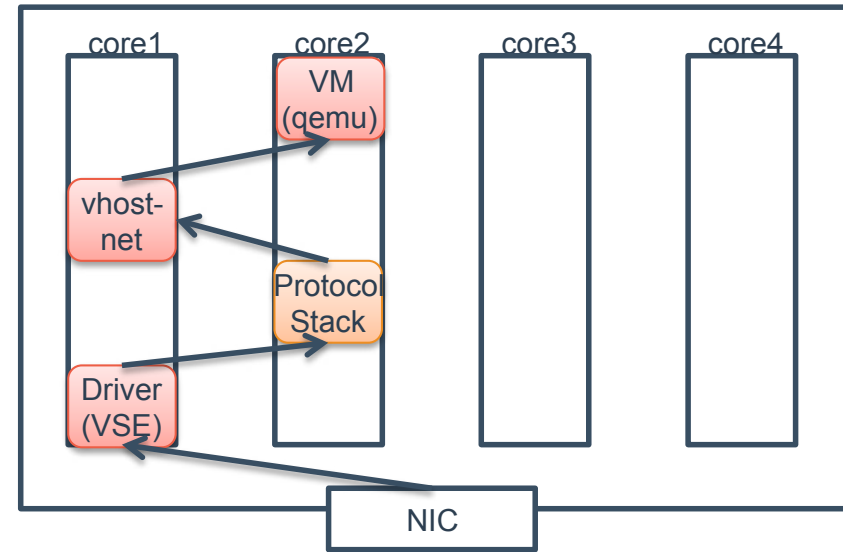
基本的にSW-IRQを行ったコアでvhost-netが動作

パターン9~12

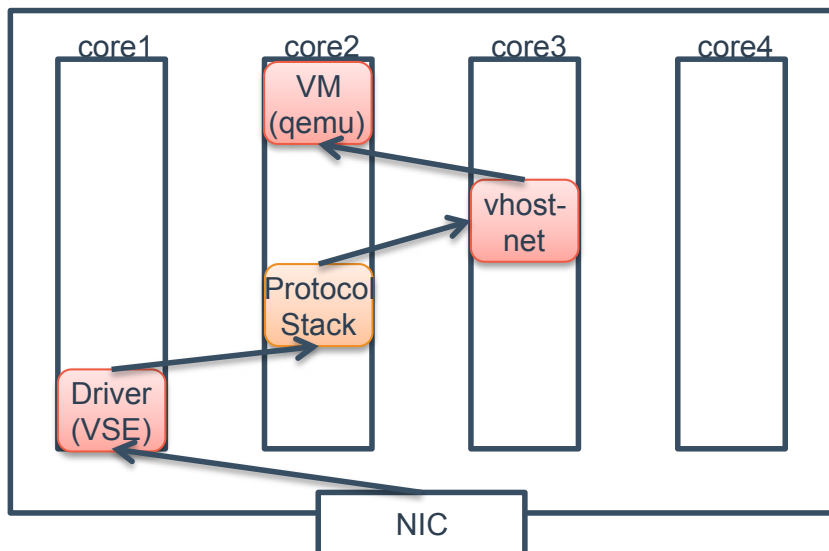
パターン9



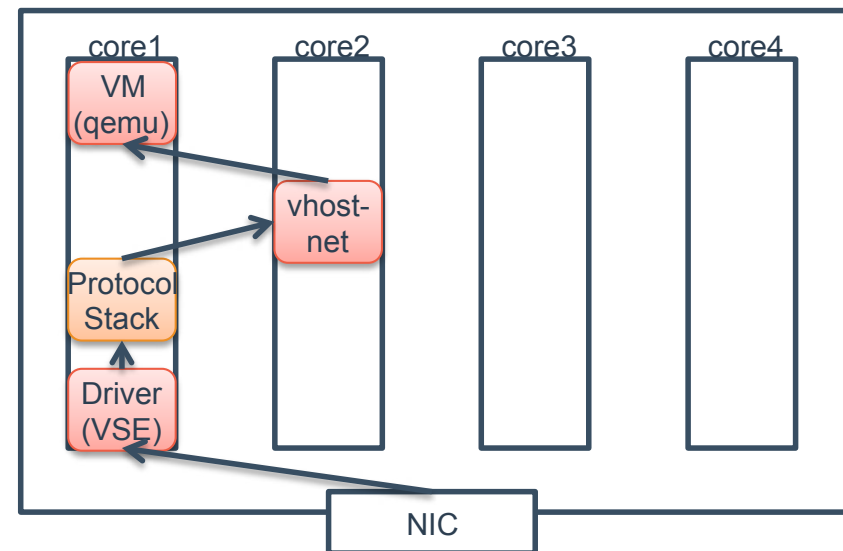
パターン10



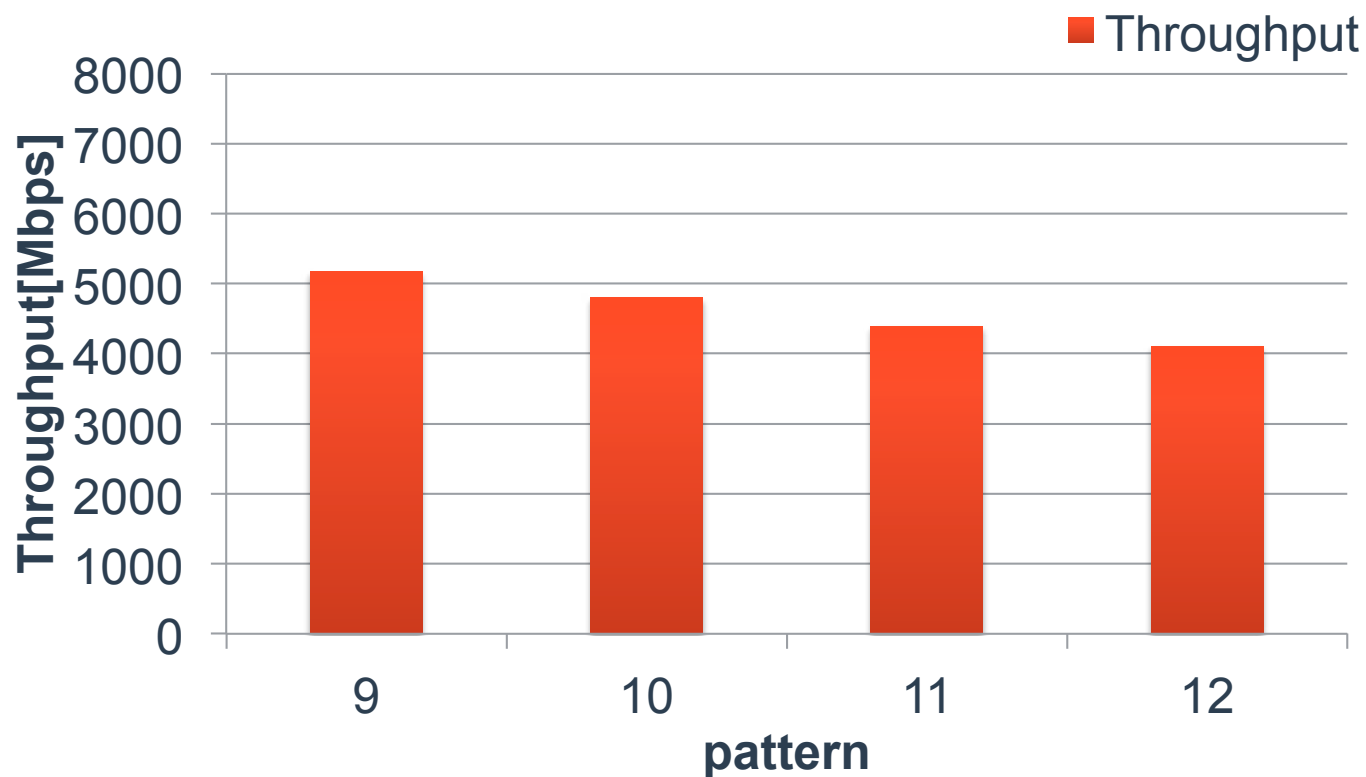
パターン11



パターン12



評価結果：パターン9~12



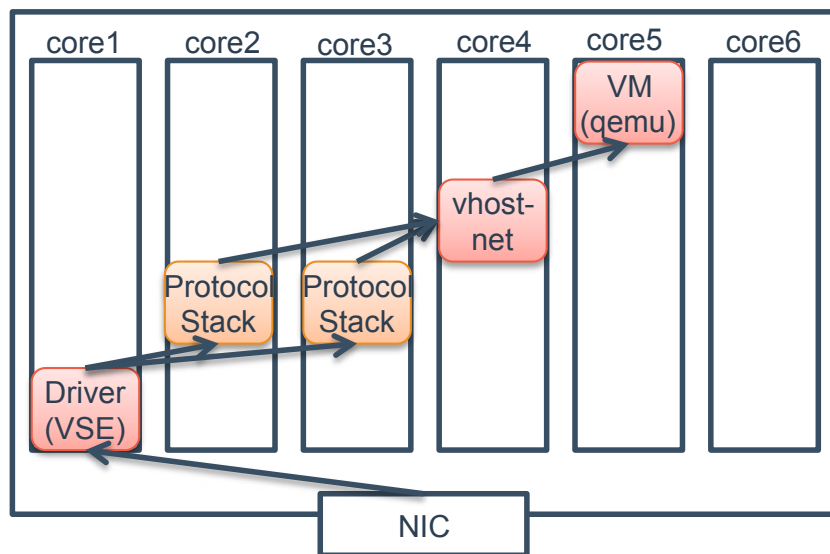
考察

- SW-IRQとVMが同一コアで動作する場合スループットが5Gbps以下になる
- コンテキストスイッチのオーバーヘッド？

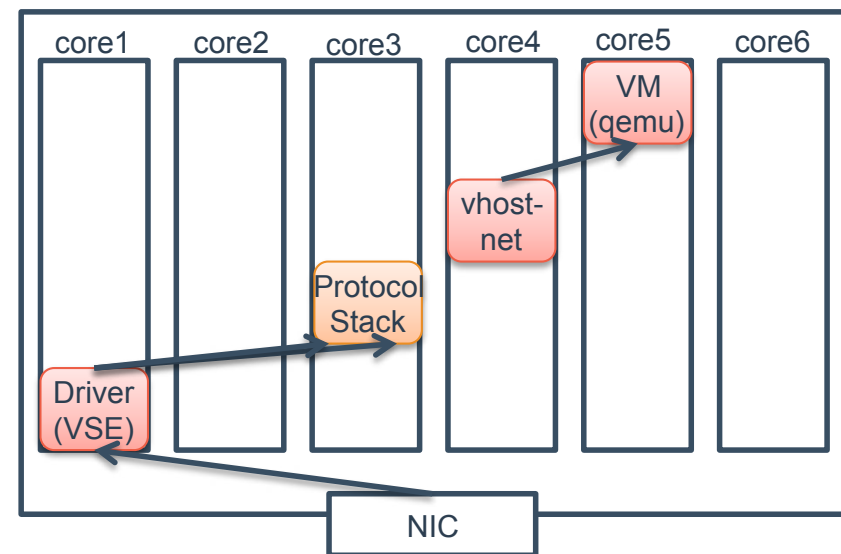
1VM-2Flows

- vhost-netがロックを使用？
 - 分散すると性能低下するか検証

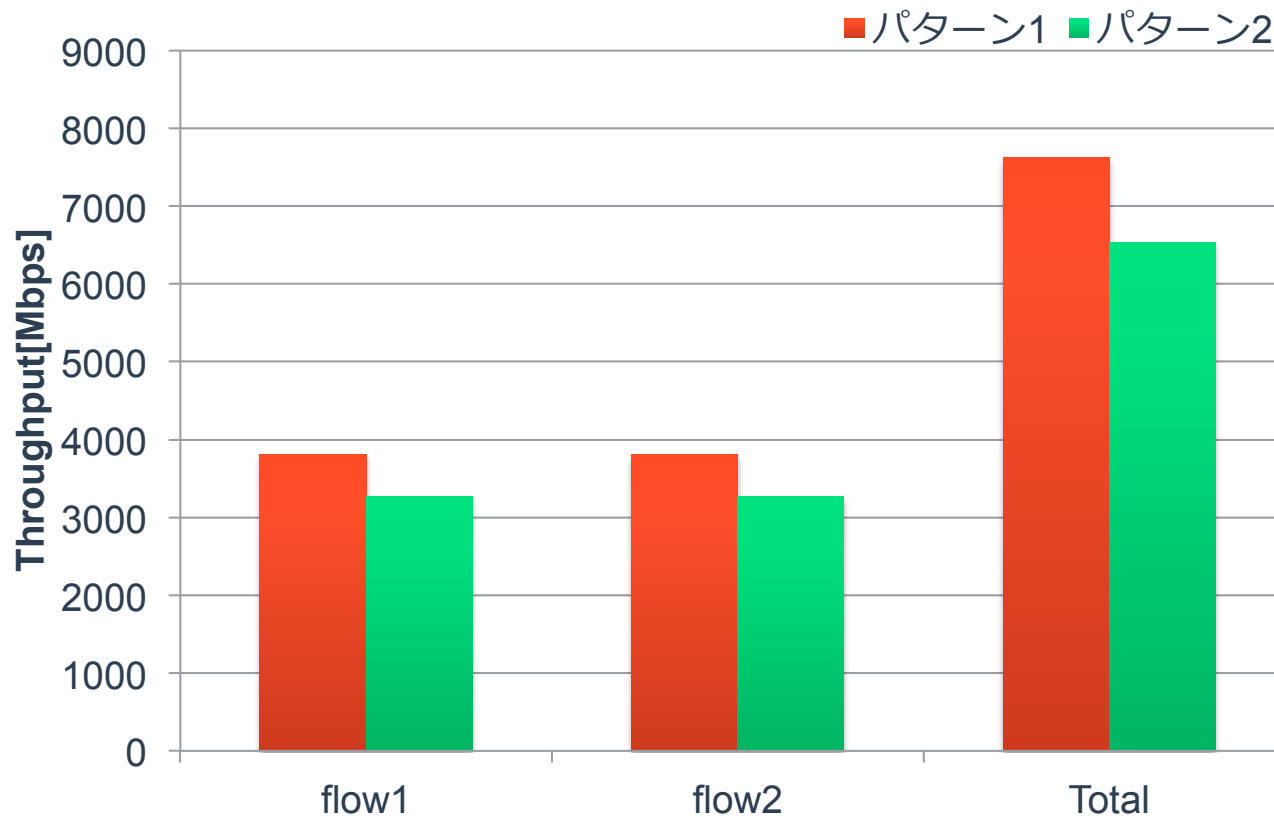
パターン1



パターン2



評価結果



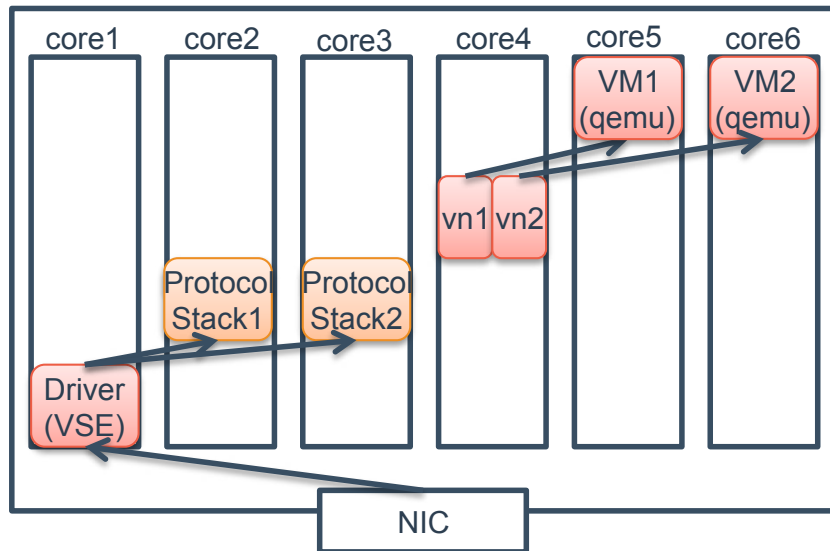
考察

- 2つのフローを別々のコアで処理しても遅くならなかった
 - むしろ若干速くなった
 - SW-IRQによるボトルネックが一番大きい？

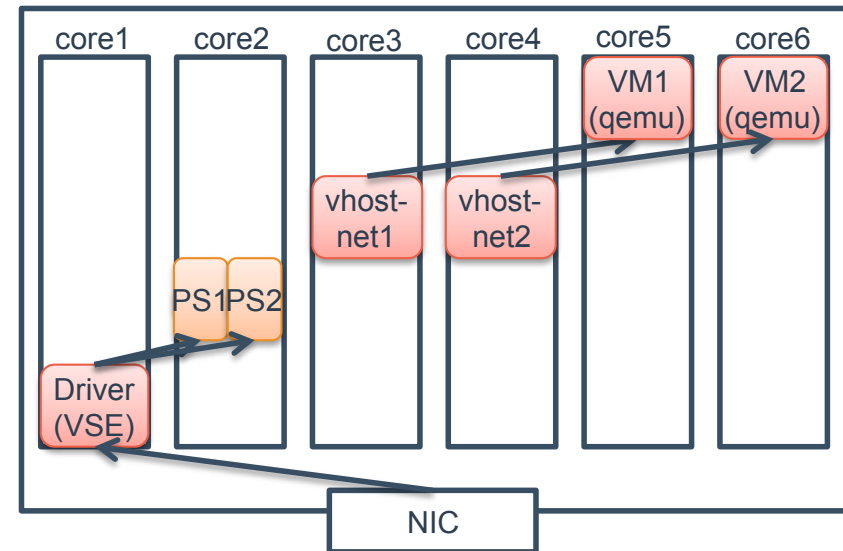
2VM-2Flows

- vhost-netが悪いのか, SW-IRQが悪いのか・・・

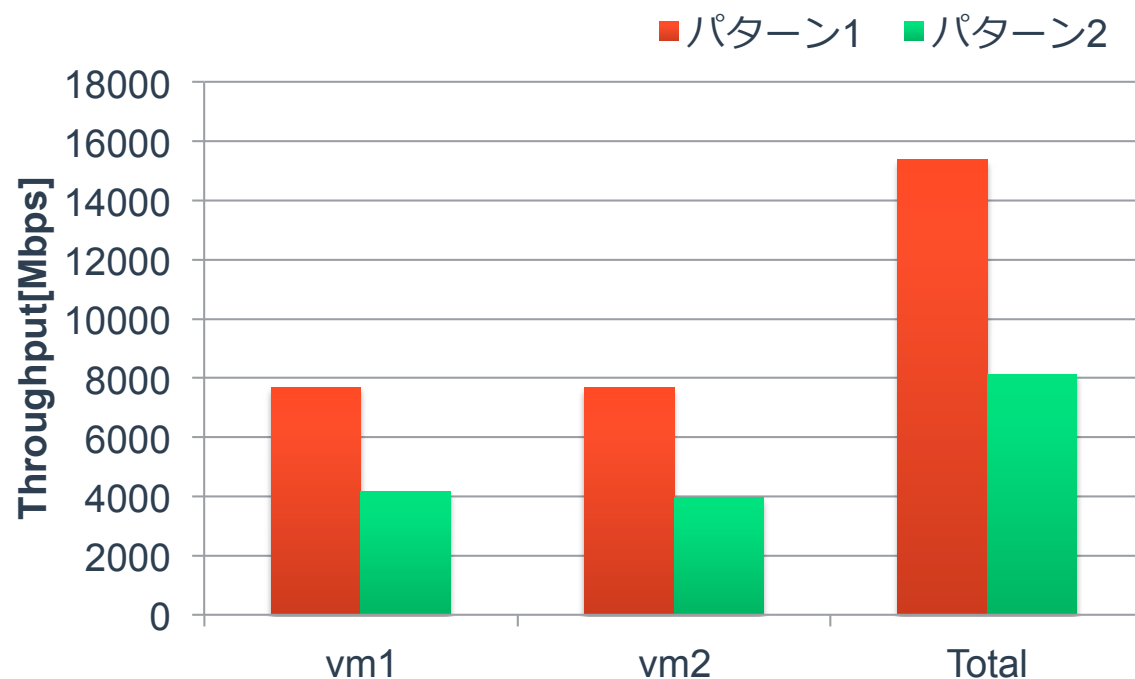
パターン1



パターン2



評価結果



考察

- 2つのvhost-netが衝突している場合よりもSW-IRQ先が衝突している時のスループットが大きく低下している
- SW-IRQ(Protocol Stack)の処理オーバーヘッドが大きい