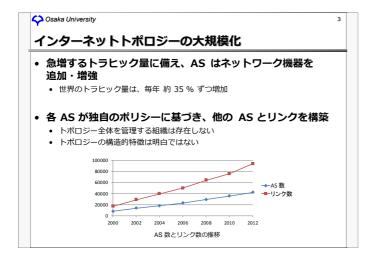


✓ Osaka University
 ✓ ンターネットトポロジー
 • AS と AS 同士を繋ぐリンクにより構成されるトポロジー
 • 大規模かつ複雑なグラフを形成
 • 2013年現在、AS は約 4 万、AS 間のリンクは約 10 万本存在
 • 様々な AS が存在
 • ISP (Internet Service Provider)
 • Tier-1, Tier-2, Tier-3
 • コンテンツプロバイダー
 • アブリケーションサービス事業者
 • CDN
 • 大学などの研究機関
 • 2種類のリンクが存在
 • トランジットリンク : トラヒックを流すことに対する課金が発生するリンク
 • ピアリングリンク : リンクの両端のAS が対等な関係にあり、課金が発生しないリンク

※ AS (Autonomous System) : 各組織が保有・運用する自律したネットワーク

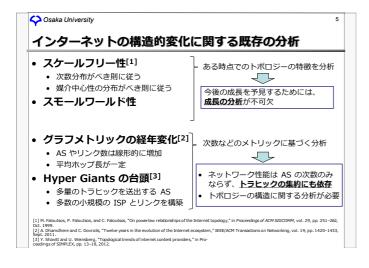


→ Osaka University

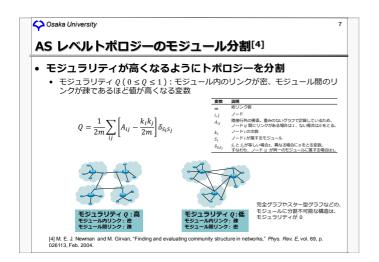
トポロジーの構造的変化に関する分析の必要性

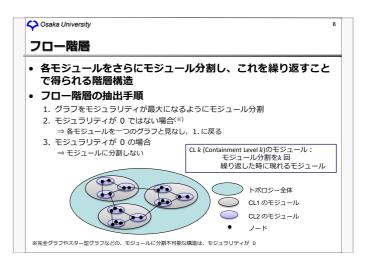
・ ネットワークの性能はトポロジーの構造に依存
・ トラヒック負荷の分散
・ 通信品質の向上
・ 通信需要の増加に対する維持管理の容易さ

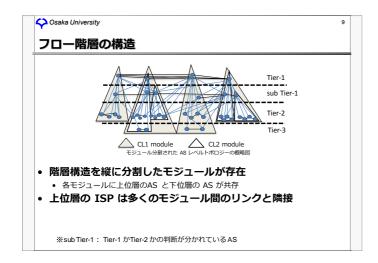
・ ネットワークの増強には、構造的特徴を踏まえた設計が必要
・ 新たなリンクをどの AS と構築するべきか
・ リンクにどれほどの通信容量を確保すべきか
・ アプリケーションやプロトコルのパフォーマンス分析
・ インターネットトポロジーの構造的特徴を反映した環境下での性能分析が必要

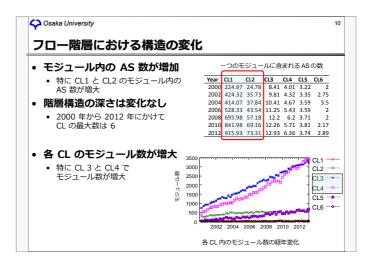


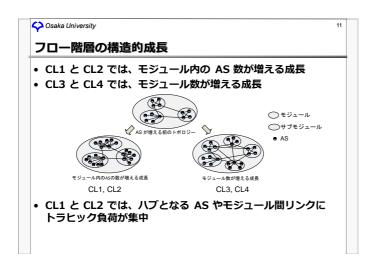
Osaka University

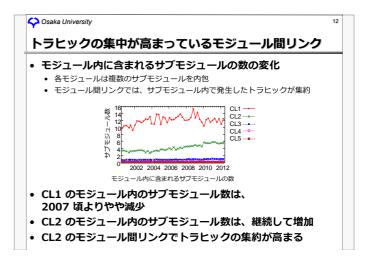












Osaka University

リンクに流れるトラヒック量の割り当て

- AS i,j間の対地間トラヒック量 X_{ij} を割り当てる
 - 各 AS に流入出するトラヒック量は、AS の次数に比例すると仮定
 - Google と Akamai は他の AS に対して 895 倍のトラヒック量を流すと仮定[18]
 - AS の次数の積に基づくグラビティモデルにより X_{ij} を算出

$$X_{ij} = T_{in}(I_i)(\frac{T_{out}(I_j)}{\sum_k T_{out}(I_i)})$$

 $T_{in}(I_i)$

AS i に流入するトラヒック量 $T_{out}(I_j)$ AS j が送出するトラヒック量

 $\sum_k T_{out}(I_i)$ ネットワーク全体に流れるトラヒック量

• AS 間のルーティング行列から、各リンクに流れるトラヒック 量を算出

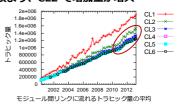
• AS 間のトラヒックは最短経路を通ると仮定

[18] Cisco, "The zettabyte era." Available:http://www.cisco.com/en/US/solutions/collateral/ns341/ns525/ns537/ns705/ns827/VNI_Hyperconnectivity_WP.html.

C Osaka University

モジュール間リンクに流れるトラヒック量の分布

- 全ての CL において、モジュール間リンクのトラヒック量は 継続的に増加
- 2011 年頃より、CL2 で増加量が増大



今後は、グローバルなリンクよりも、より局所的なリンクでト ラヒック量が大きく上昇

Osaka University

まとめと今後の課題

- トラヒック集約に関係する構造としてフロー階層に着目
- フロー階層の構造的成長を分析
 - CL1 と CL2 では、モジュール内の AS 数が増える成長
 CL3 と CL4 では、モジュール数が増える成長
- トラヒック集約が高まるモジュール間リンクの分析
 - CL2 のモジュール間リンクで、トラヒック集約が高まっている
 - 今後は、グローバルなリンクよりも、より局所的なリンクでトラヒック量が大
- 今後の課題
 - 現在の構造的成長が続くことで生じる問題を明らかにする
 - 今後起こり得る問題を回避するための AS レベルトポロジーの成長方針を確立
 - トラヒックフローが、負荷の高い AS を経由せずに流れることが可能な構造への成長