パスの統合・分割によるネットワーク故障箇所推定の最適化

Optimization of Path Integration/partition in an Analysis Method of Network Troubles

堤 陽祐† Yohsuke Tsutsumi

渡部 康平† Kohei Watabe

井上 武‡ Takeru Inoue

水谷 后宏‡ Kimihiro Mizutani

間野 暢‡ 明石 修‡ Toru Mano Osamu Akashi

中川 健治†

Kenji Nakagawa

† 長岡技術科学大学大学院

Graduate School of Electrical Engineering, Nagaoka University of Technology

‡ NTT 未来ねっと研究所 NTT Network Innovation Lavoratories

1 背景と目的

近年, Internet of Things (IoT) の登場やネットワー ク仮想化の普及に従いネットワークの大規模・複雑化が進 んでいる. ネットワーク機能の複雑化に伴い、オペレー タの設定ミスに起因するサイレント故障がネットワーク 障害の主要な原因となっており, サイレント故障の自動 検知及び故障箇所の特定が大きな課題となっている[1].

本稿ではネットワークを通過するパケットのパスの 統合と分割により Measurement Unit (MU) を構成し、 MU 毎にパケットのロス率を計測することで、計測ポー ト数を抑えながらアクセス制御などの高度なネットワー ク機能の故障に由来する Quality of Service (QoS) の低 下を検知,故障箇所の特定を実現する技術を提案する.

2 提案方式による故障箇所特定

ネットワークを通過するパケットは各スイッチでパ ケットヘッダの値に従い Access Control List (ACL), Forwading Information Base (FIB) などのアクション が適用される. 各 ACL・FIB が適用されるパケットの集 合を predicate とよび、本研究では、故障により影響を 受ける predicate を特定する. パケットのパスは, その パスを通過するパケットが含まれる predicate のチェー ンとして表すことができる(Fig. 1).

提案法ではすべてのエッジポートと一部の中間ポート でパケットカウントを行い, パスを統合・分割すること で得られる MU 毎にパケットロス率を計測する. 統合 と分割による MU の最適化を行うことで、中間ポート でのカウント数を最小としながら、ネットワークのすべ てのパスをすべてのポートでパケットカウントした場合 と同等の特定精度を実現する. 最適化した MU 毎にパ ケットのカウントを行い,得られたロス率より対象ネッ トワーク内の全ての predicate から故障箇所を特定する. 合と分割による最適化を行い, 最適化されたツリーを Measurement Unit (MU) とし、提案法では MU 毎に パケットのカウントを行う.

3 提案方式の精度評価とまとめ

実ネットワークのデータを用いて識別対象の predicate が一様の確率で一つだけ故障するとした場合の提案法 の故障箇所特定精度を検証した. データは Internet22, Stanford, Purdue の 3 つの実ネットワークの FIB を用 い, Stanford においては FIB と ACL 両方の情報を用 いた場合でも検証した. 結果を Table 1 に示す.

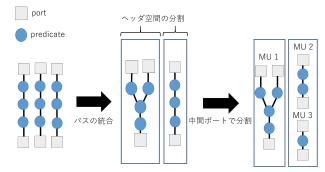


Fig. 1 MU の構成

Table 1の6行目に示すとおり、FIBのみのInternet2, Stanford, Purdue では全ての predicate 中の, どの predicate が故障した場合でも故障原因となる predicate を必 ず一意に特定可能なことが確認された. FIB/ACL 両方 を基にした Stanford では、故障 predicate を一意に特定 可能な確率は26%だが、最大でも2箇所以下に絞り込め ている. これは多くの場合 FIB と ACL の 2 つのルール が同じポートで適用され、すべてのパスをすべてのポー トで観測しても特定できない predicate の組が生じるた めである. また Table 1 の 5 行目より, MU の最適化を 行うことで全体の21~74%の計測ポート数でネットワー ク全ての predicate を識別対象にすることを確認した.

本稿ではパスの統合、分割による最適化を行い、ネッ トワークのエッジポートと一部の中間ポートでカウント を行うことで predicate 単位での故障を特定可能なこと を示した. 今後は故障箇所が同時多発的に発生する場合 での提案法の故障箇所特定精度を検証する予定である.

Table 1 各ネットワークの検証結果

	Internet2 (FIB)	Stanford (FIB)	Purdue (FIB)	Stanford (FIB/ACL)
predicate 数	140	58	526	132
パケット分類数	118	51	351	53
中間カウントポート数	0	1	30	14
エッジポート数	116	40	512	52
カウントポート数/全ポート数	116/157	41/89	542/2546	66/89
一意に特定できる確率	100%	100%	100%	26%
2箇所以下に特定できる確率	100%	100%	100%	100%

参考文献

[1] 渡部 康平 et al., "Network-wide Packet Behavior に基 づくパケット分類を用いたネットワーク故障箇所の推定 法" IEICE NS 2016, 信学技報 IN2015-131, 2016.