

令和元年度卒業研究論文

URL の情報指向型クラシフィケーション

2020 年 2 月 7 日 (金)

指導教員 井上一成 教授

明石工業高等専門学校

電気情報工学科

報告者 E1533 西 総一朗

目次

第 1 章 序論	1
1.1 TCP/IP の課題	1
1.2 情報指向ネットワーク	2
1.3 本研究の目的	4
第 2 章 シミュレーションプログラム	5
2.1 プログラムの概要	5
第 3 章 衝突数の検証	7
3.1 ハッシュのみを用いたとき	7
3.2 URL の分類手法を利用するとき	7
3.3 ハッシュと URL の分類手法を併用したとき	7
参考文献	9

第1章

序論

1.1 TCP/IP の課題

1983年から今日のインターネットと呼ばれているネットワークにおいて通信プロトコルTCP/IPがデファクトスタンダードとなった[1]。約20年前のインターネットのトラヒックや利用形態は現在とは大きく異なっている。1992年の全世界のインターネットトラフィックは1日あたり約100GBであったが、その10年後の2002年には1秒あたり100GBに増え、2017年には1秒あたり45,000GB以上に到達した。また利用形態も2017年においてはトラヒックの75%をビデオコンテンツが占めている。Ciscoによると全世界のインターネットトラヒックは2022年には150,700GB/秒となりその82%をビデオコンテンツが占めると予測されている[2]。

また、インターネットの使用目的も変遷している。当初はインターネットを高性能コンピュタあるいは高性能プリンタを利用するように、様々なリソースを遠隔から共有することが主な目的であった。現在は情報の共有、情報の取得といった情報のやり取りが中心となっている。それに伴って、通信形態も変化している。従来のTCP/IPはホスト中心のHost-to-Hostの通信形態であり、IPプロトコルは位置情報であるネットワークアドレスを用いてホストアドレスを指定するというロケーション・オリエンティッド^{*1}な通信であった。ところが、現在は情報をユーザに送るというインフォメーション・セントリック^{*2}な通信形態に変わりつつある。

このようにTCP/IPの通信形態と現在のインターネットに求められている通信形態との間の差が広がっている。情報の効率的な取得のためにP2P^{*3}やCDN^{*4}などの新しいプロトコルが提案された。しかし、これらはロケーション・セントリックなTCP/IPネットワーク上のプロトコルであるので本質的な解決ではない。本来、情報を取得するという行為に対して、ネットワークアドレスやホストアドレスなどを意識する必要はなく、もし近くにある通信機器が当該コンテンツ(情報)^{*5}を持っておりそこから情報を取得できるなら、それはより効率的であり将来の通信量増大にも対応できると考えられる。そこで、情報を効率的に取得するために情報指向ネットワーク:Information-Centric-Network(ICN)[3]というプロトコル体系が提案された[4]。

^{*1} Location-oriented: 地理的指向な

^{*2} Information-Centric: 情報指向な

^{*3} Peer to Peer: インターネットにおいて一般的に用いられるクライアント・サーバ型モデルでは、データを保持・提供するサーバとそれに対してデータを要求・アクセスするクライアントという2つの立場が固定されているのに対して、各ビアに対して対等にデータの提供及び要求・アクセスを行う自立分散型のネットワークモデル

^{*4} Content Delivery Network: 頻繁に使われるWebサイトがあると一つのノード(サーバ)だけでは耐えきれないのいくつかのノードにデータを分散しておき、各ユーザは分散したノードに接続して情報を取得するという方法

^{*5} 参考文献[3]では情報(Information)とコンテンツ(Contents)は同様の意味で用いられている。本稿でも同様の意味で用いる。

1.2 情報指向ネットワーク

情報指向ネットワーク (ICN) においてユーザはサーバの IP アドレスではなくコンテンツ名を指定してコンテンツ取得要求を行い、そのコンテンツ要求を受け取った近隣のルータやノードが当該コンテンツを保持していた場合、それらはユーザに対してそのコンテンツを直接転送するプロトコル体系である。ICN において情報を保持している者をパブリッシャ (Publisher)，情報の取得要求を出すものをサブスクリーバ (Subscriber) と呼ぶ。また ICN では各コンテンツ (情報) に対してコンテンツ名 (名前) が対応付けられている。

ICNへのアプローチとして様々な研究がなされているが、現在最も多くの研究者により研究されている Named Data Networking (NDN)[5] 及びその前身である Content Centric Networking (CCN)[6] を代表的な ICN アーキテクチャとして述べる。CCN アーキテクチャはパロアルト研究所^{*6}により研究されている ICN の先駆となった本格的なアーキテクチャである。また、US Future Internet Architecture プログラム^{*7}によって資金提供された NDN プロジェクトは、CCN アーキテクチャをさらに発展させたものである。

■コンテンツ名 NDNにおけるコンテンツ名の命名規則は階層構造になっており、現在のインターネットで流通している識別子である Uniform-Resource-Locator (URL) に似ている。たとえば、コンテンツ名は /aueb.gr/ai/main.html となる。ただし、コンテンツ名は必ずしも URL とは一致せず、最初のセクション^{*8}は DNS 名または IP アドレスなどの形式である必要もない。つまり NDN では、各セクションについての具体的な規格は定義されていない。またコンテンツ取得要求において、要求されたコンテンツ名のプレフィックスの名前を持つ情報と一致すると見なされる。たとえば、/aueb.gr/ai/main.html は、/aueb.gr という名前の情報と一致する。

■名前解決とデータルーティング NDNにおいて、サブスクリーバはコンテンツを取得する際はコンテンツ取得要求である INTEREST メッセージを発行して、パブリッシャからの DATA メッセージの形式で到着するコンテンツを取得する。INTEREST/DATA メッセージは、それぞれ要求/転送される情報のコンテンツ名を持つ。Fig1.1 に示すように、すべてのメッセージは Content Router (CR) によってホップバイホップ (hop by hop) で転送され、各 CR には 3 つのデータ構造 (Forwarding Information Base (FIB), Pending Interest Table (PIT), Content Store (CS)) がある。FIB は、INTEREST メッセージを適切なデータソースに転送するために使用する必要がある出力インターフェイスにコンテンツ名をマッピングする。PIT は、保留中の INTEREST メッセージが到着した受信インターフェイス、つまり一致する DATA メッセージが転送されてきたときに返送するインターフェースとコンテンツ名をマッピングすることで INTEREST メッセージを追跡する。最後に、CS は CR を通過した情報のローカルキャッシュとして機能する。

INTEREST メッセージが到着すると、CR はコンテンツ名を抽出し要求されたプレフィックスと一致する名前を持つ CS の情報を探す。CS でキャッシュが見つかった場合、すぐに DATA メッセージとして受信インターフェイスを介して送返され、INTEREST メッセージは破棄される。それ以外の場合、CR はこの INTEREST メッセージを転送するインターフェースを決定するため、FIB で最長プレフィックス検索を実行する。FIB でエントリが見つかった場合、CR は PIT

^{*6} Palo Alto Research Center (PARC) : アメリカ合衆国のカリフォルニア州パロアルトにある研究開発企業

^{*7} NSF FUTURE INTERNET ARCHITECTURE PROJECT (<http://www.nets-fia.net/>)

^{*8} "/"で区切られた部分をセクションと呼ぶ

に INTEREST メッセージの受信インターフェイスとコンテンツ名を記録し、FIB が示す CR に INTEREST メッセージを転送します。Fig1.1 では、サブスクリーバは /aueb.gr/ai/new.htm という名前の INTEREST メッセージを送信する(矢印 1~3)。PIT にコンテンツ名のエントリが既に含まれている場合、つまりこのコンテンツが既に要求されている場合、CR は受信インターフェイスをこの PIT エントリに追加し、INTEREST メッセージを破棄する。

要求されたコンテンツ名に一致するコンテンツがパブリッシャまたは CS で見つかった場合、INTEREST メッセージは破棄され、コンテンツは DATA メッセージとして返送される。この DATA メッセージは、PIT で維持されている状態に基づいてホップバイホップ方式でサブスクリーバに転送される。具体的には、CR は DATA メッセージを受信すると、対応するコンテンツを CS に保存し、次に PIT で最長プレフィックス検索を実行して、DATA メッセージに一致するエントリを見つける。PIT エントリに複数のインターフェイスがある場合、DATA メッセージが複製され、マルチキャスト配信が実現される。最後に、CR は DATA メッセージをこれらのインターフェイスに転送し、PIT からエントリを削除する(矢印 4~6)。PIT に一致するエントリがない場合、CR は DATA メッセージを重複データとして破棄する。NDN では、DATA メッセージは INTEREST メッセージによって PIT に残された経路に従うため、名前解決とデータルーティングは対称である。

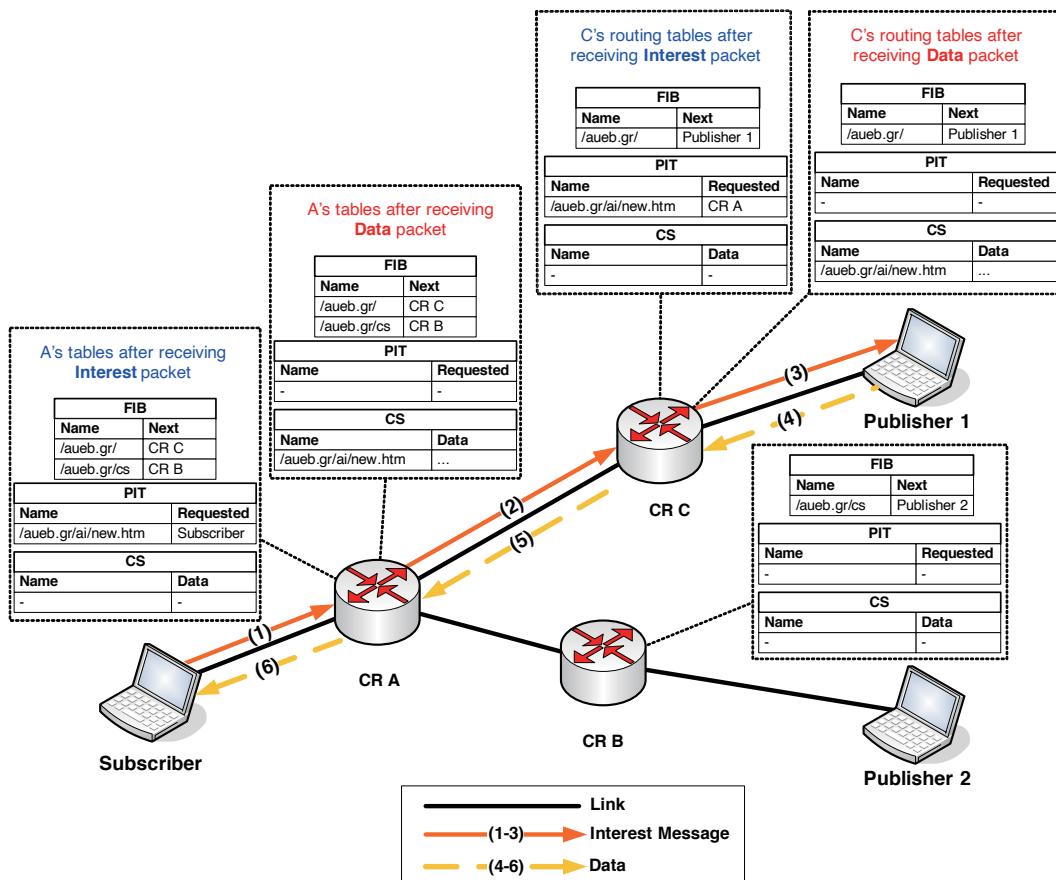


Fig1.1 The CCN/NDN architecture. CR stands for Content Router, FIB for Forwarding Information Base, PIT for Pending Interest Table, CS for Content Store (Excerpt from [7]).

1.3 本研究の目的

第2章

シミュレーションプログラム

2.1 プログラムの概要

第3章

衝突数の検証

- 3.1 ハッシュのみを用いたとき
- 3.2 URL の分類手法を利用するとき
- 3.3 ハッシュと URL の分類手法を併用したとき

参考文献

- [1] David D. Clark et al. Barry M. Leiner, Vinton G. Cerf. Brief history of the internet. Internet Society, 1997.
- [2] Cisco. Cisco visual networking index: Forecast and trends, 2017 - 2022. Cisco, 2019.
- [3] Van Jacobson, Diana K. Smetters, James D. Thornton, Michael F. Plass, Nicholas H. Briggs, and Rebecca L. Braynard. Networking named content. In *Proceedings of the 5th International Conference on Emerging Networking Experiments and Technologies*, CoNEXT '09, pp. 1–12, New York, NY, USA, 2009. Association for Computing Machinery.
- [4] 朝枝仁, 松園和久. 情報指向ネットワーク技術におけるプロトタイプ実装と評価手法. コンピュータ ソフトウェア, Vol. 33, No. 3, pp. 3_3–3.15, 2016.
- [5] NSF Named Data Networking project. [Online]. Available: <http://www.named-data.net/>.
- [6] Content Centric Networking project. [Online]. Available: <http://www.ccnx.org/>.
- [7] G. Xylomenos, C. N. Ververidis, V. A. Siris, N. Fotiou, C. Tsilopoulos, X. Vasilakos, K. V. Katsaros, and G. C. Polyzos. A survey of information-centric networking research. *IEEE Communications Surveys Tutorials*, Vol. 16, No. 2, pp. 1024–1049, Second 2014.