

NDNにおけるプライバシー保護 と頻度攻撃防御を考慮した アクセス制御方式

深川悠馬* 上山憲昭**

*立命館大学大学院 情報理工学研究科

**立命館大学 情報理工学部

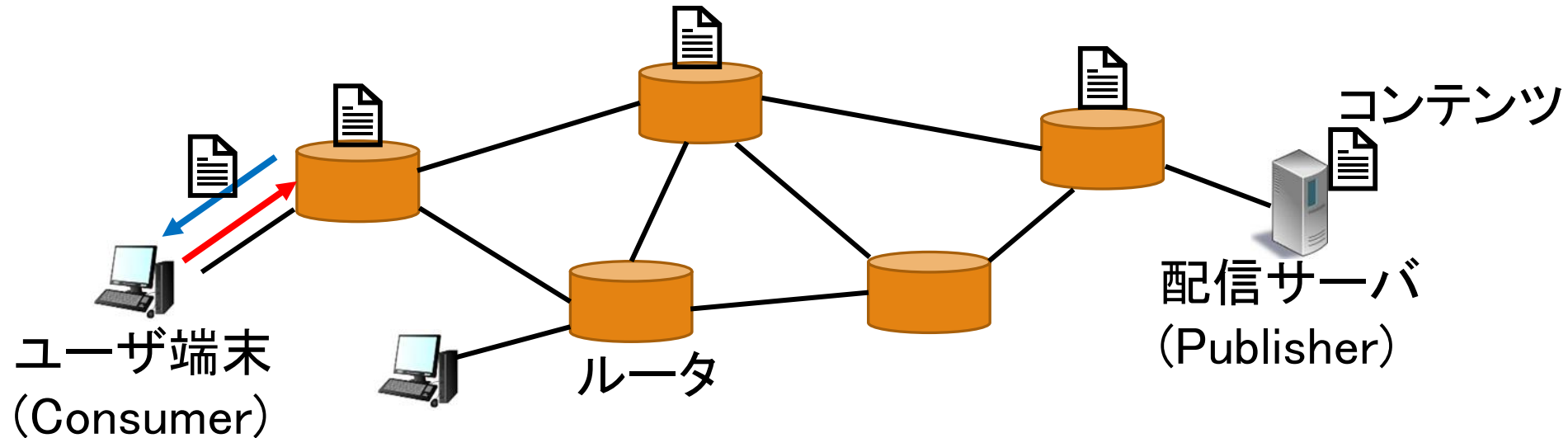
研究の目的

- ICNでのPublisherでのアクセス制御
 - 閲覧者限定コンテンツに対するアクセス制御
 - ICNではPublisherによるアクセス制御が困難
- プライバシー保護を目的としたコンテンツ名暗号化
 - コンテンツ名を平文で要求
 - 盗聴によるプライバシーの漏洩問題



ICNのアクセス制御の課題

- Publisherによるアクセス制御が困難
 - Publisherは全ての配信要求(Interest)に対してアクセス制御が不可能
- ルータでアクセス制御
 - プロキシサーバ*, 属性ベース暗号**等
 - Netflix等の大規模PublisherのNDN移行が困難



*R. S. Silva, S. D. Zorzo, An Access Control Mechanism to Ensure Privacy in Named Data Networking using Attribute-based Encryption with Immediate Revocation of Privileges, IEEE CCNC, Jan. 2015.

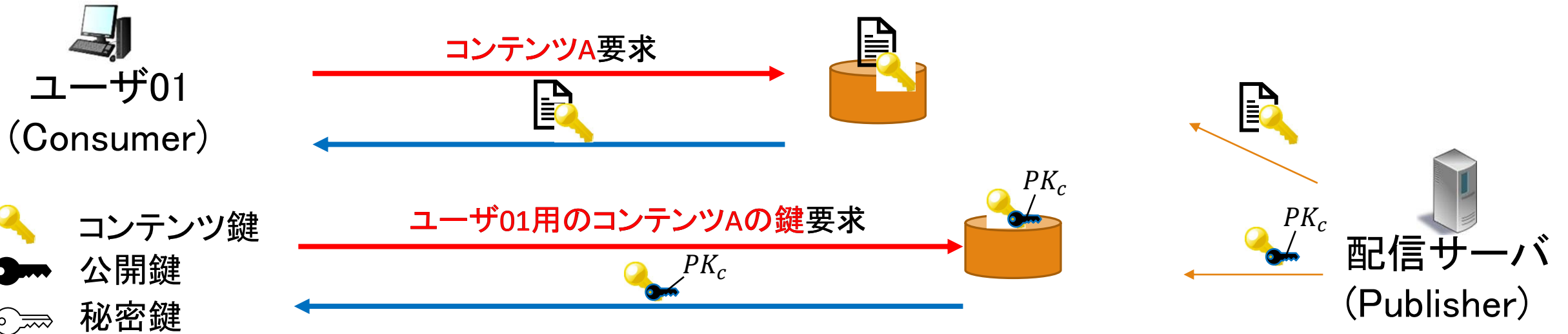
**Z. Zhang, Y. Yu, S. K. Ramani, A. Afanasyev, L. Zhang, NAC: Automating Access Control via Named Data, IEEE MILCOM 2018, Oct. 2018.

Name-based Access Control (NAC)*の課題

- NDNのアクセス制御の一種
 - コンテンツ名を利用したアクセス制御方式
- 盗聴によりコンテンツ名が特定されるプライバシーの漏洩問題
 - コンテンツやコンテンツ鍵を平文で要求

🔑 Consumerの公開鍵: PK_c

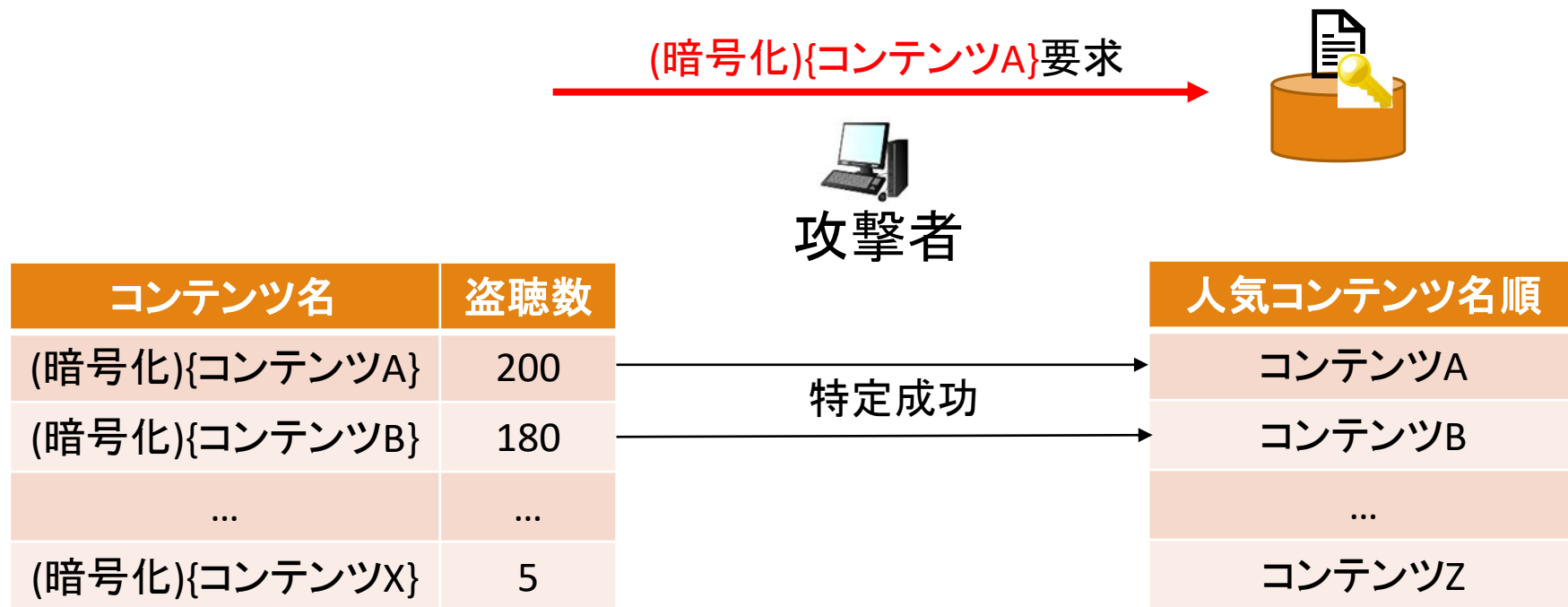
🔑 Consumerの秘密鍵: SK_c



*Y. Yu, A. Afanasyev, L. Zhang, Name-Based Access Control. NDN, Technical Report NDN-0034, Revision2, Jan. 2016.

頻度攻撃*による課題

- 暗号化コンテンツ名を特定する攻撃
 - コンテンツ特定可能情報(人気コンテンツ順位など)を用いて特定
 - 人気コンテンツ順位の場合人気上位ほど特定率が高い





*C. Ghali, G. Tsudik, CA. Wood, When encryption is not enough: Privacy attacks in content-centric networking. ACM ICN, 2017, p. 1-10.

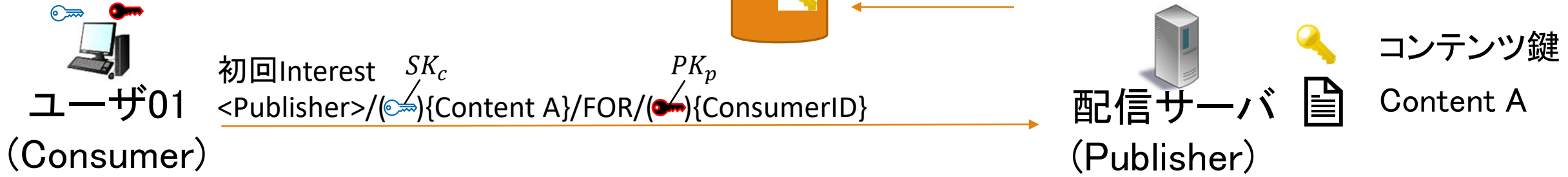
提案方式

提案方式の概要

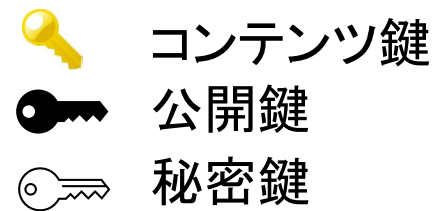
- Publisherのコンテンツ公開
 - コンテンツをコンテンツ鍵で暗号化
 - コンテンツ名を変更して公開
 - ➡ Consumerは変更後のコンテンツ名知らない

- Consumerの初回Interest
 - 変更後のコンテンツ名 & コンテンツ鍵 & アクセス制御
 - コンテンツ名をConsumerの秘密鍵で暗号化
 - ConsumerIDをPublisherの公開鍵で暗号化 ➡ **コンテンツ名暗号化によるプライバシー保護**
 - 暗号化により固有の要求名のためPublisherに常に到達 ➡ **Publisherによるアクセス制御の実現**



 Consumerの秘密鍵: SK_c
 Publisherの公開鍵: PK_p





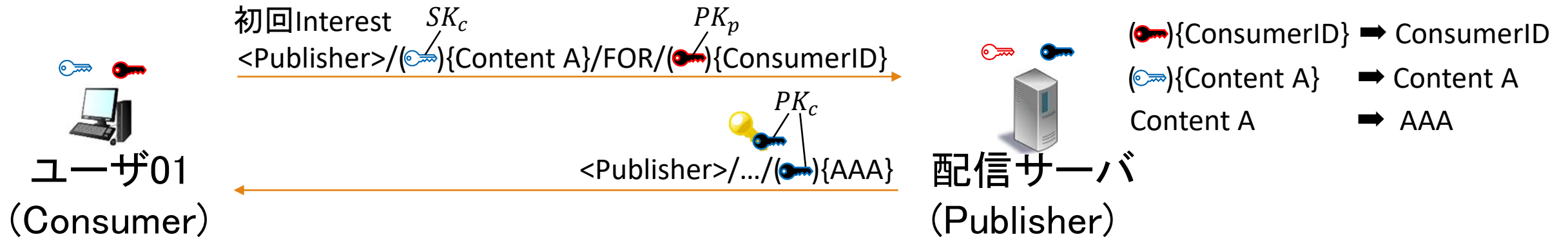
提案方式の概要



- Publisherのアクセス制御&応答パケット
 - 初回InterestのConsumerIDを復号
 - Consumerの公開鍵で要求コンテンツ名を復号
 - コンテンツ名を公開済コンテンツ名に変換
 - 公開済コンテンツ名およびコンテンツ鍵を暗号化して返送

 Consumerの秘密鍵: SK_c
 Publisherの公開鍵: PK_p



 Publisherの秘密鍵: SK_p
 Consumerの公開鍵: PK_c







提案方式の概要



- Consumerのコンテンツ要求
 - コンテンツ鍵をConsumerの秘密鍵で復号
 - 公開済コンテンツ名をConsumerの秘密鍵で復号
 - 公開済コンテンツ名を使用してコンテンツ要求
 - コンテンツ鍵を用いてコンテンツ復号

 Consumerの秘密鍵: SK_c
 Publisherの公開鍵: PK_p

  \rightarrow 
 {AAA} \rightarrow AAA



ユーザ01
(Consumer)

\langle Publisher \rangle /AAA

 PK_c
 \langle Publisher \rangle /.../() {AAA}



\langle Publisher \rangle /AAA

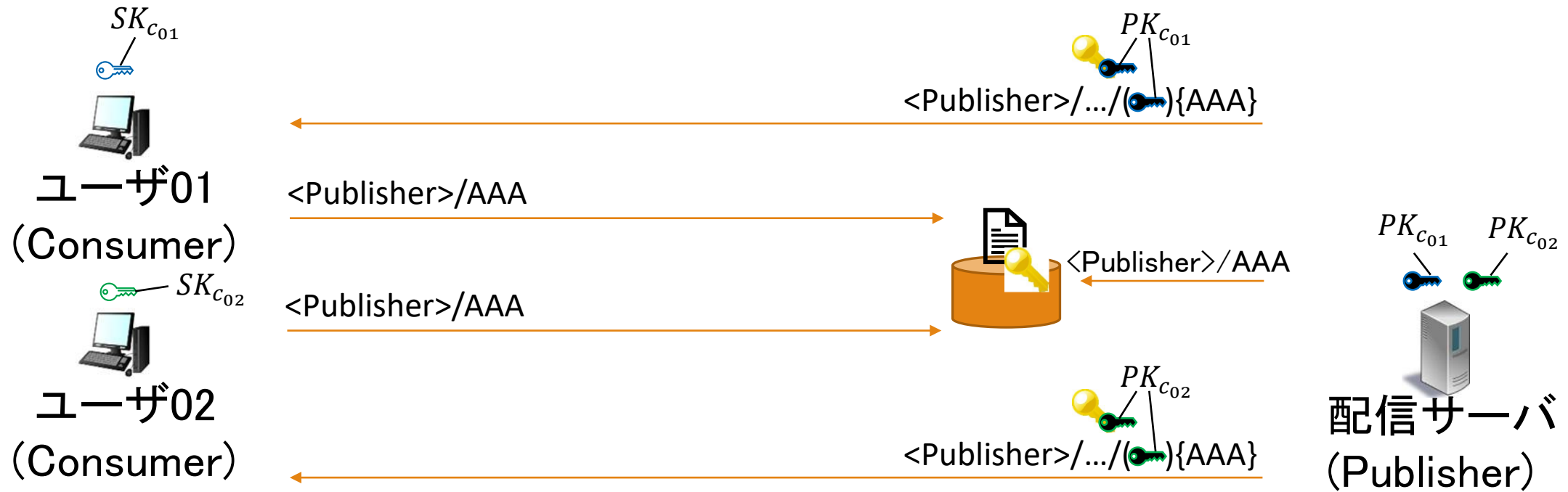
 Publisherの秘密鍵: SK_p
 Consumerの公開鍵: PK_c

配信サーバ
(Publisher)

提案方式の概要

- 各Consumerのコンテンツ要求
 - 暗号化された別名で公開コンテンツ名を取得
 - コンテンツ要求は公開コンテンツ名で要求
 - NDNのキャッシュ機能が利用可能

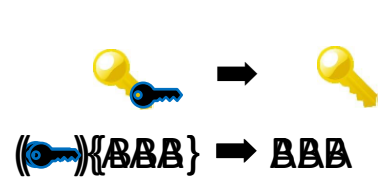


提案方式の概要

- Publisherのコンテンツ名変更 → 頻度攻撃の影響を減少
 - 公開されたコンテンツ名に対して頻度攻撃が可能
 - 定期的にコンテンツ名を変更



Consumerの秘密鍵: SK_c
Publisherの公開鍵: PK_p



ユーザ01
(Consumer)

$\langle \text{Publisher} \rangle / AAA$

$\langle \text{Publisher} \rangle / \dots / (SK_c) \{AAA\}$



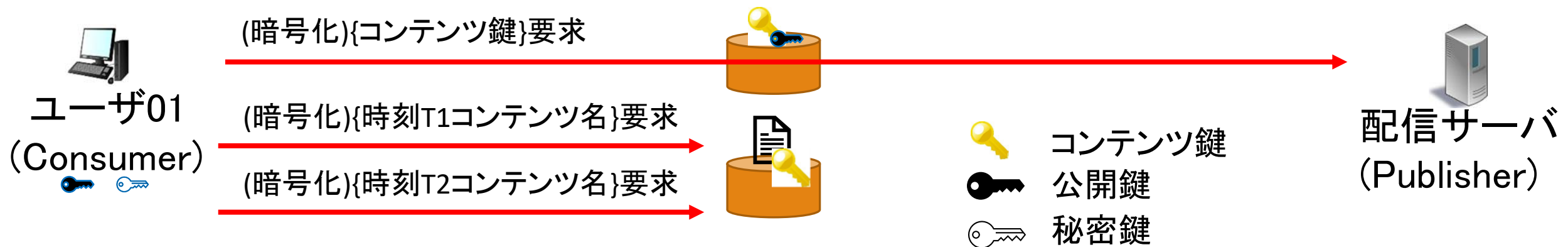
$\langle \text{Publisher} \rangle / AAA$

Publisherの秘密鍵: SK_p
Consumerの公開鍵: PK_c

配信サーバ
(Publisher)

提案方式のまとめ

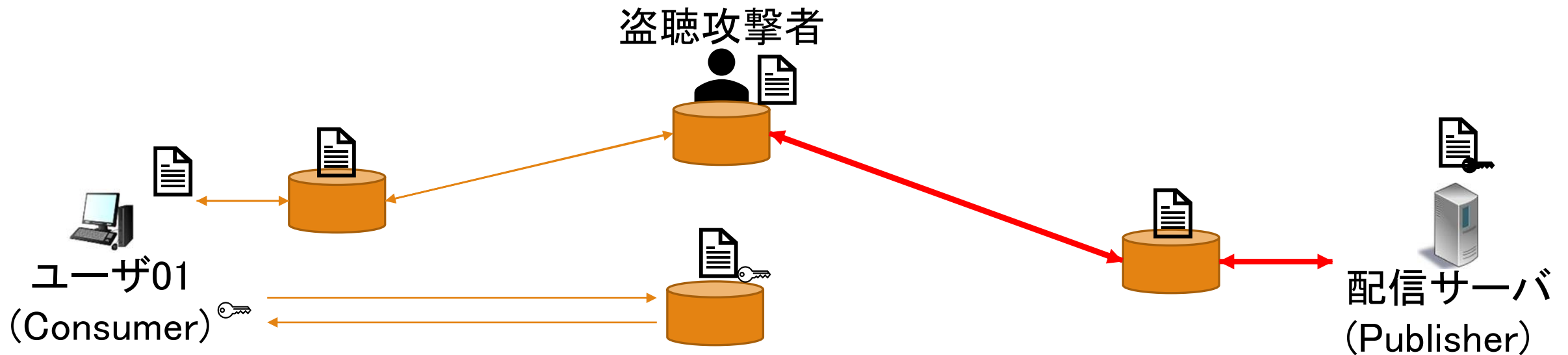
- Publisherによるアクセス制御が困難
 - コンテンツ名を暗号化した固有名(初回Interest)で要求
 - ➡ 常にPublisherに到達
- コンテンツ名によるプライバシー問題
 - コンテンツ名暗号化
- 頻度攻撃による問題
 - 暗号化コンテンツ名を定期的に動的に変化



セキュリティリスク

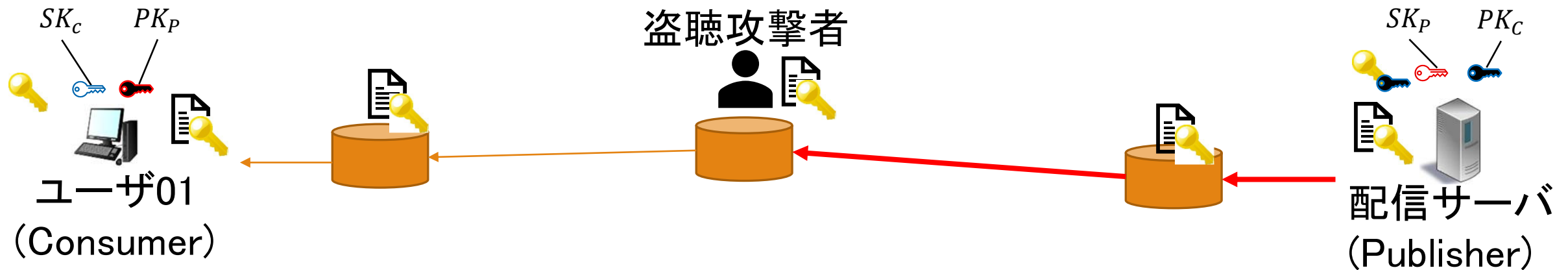
セキュリティの課題

- リプレイ攻撃
 - 攻撃者がInterestを盗聴
 - 盗聴Interestを使用し、不正にコンテンツを取得
- 前方秘匿性
 - 過去に暗号化されたコンテンツを復号不可能
 - 鍵交換に求められる条件



リプレイ攻撃

- コンテンツ名を暗号化してもリプレイ攻撃可能
- 各コンテンツはコンテンツ鍵で暗号化
 - コンテンツ鍵に対するリプレイ攻撃も可能
- コンテンツ鍵はConsumerの公開鍵で暗号化
 - 攻撃者はConsumerの秘密鍵を保持していない限り復号不可能



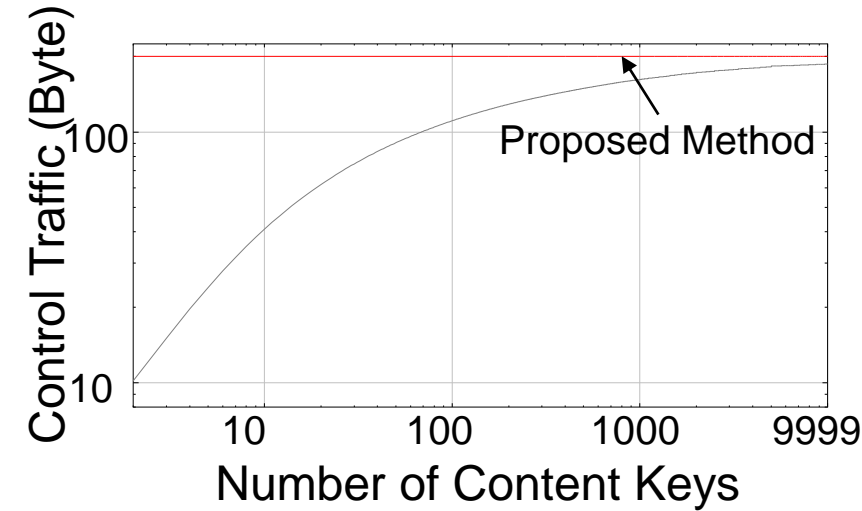
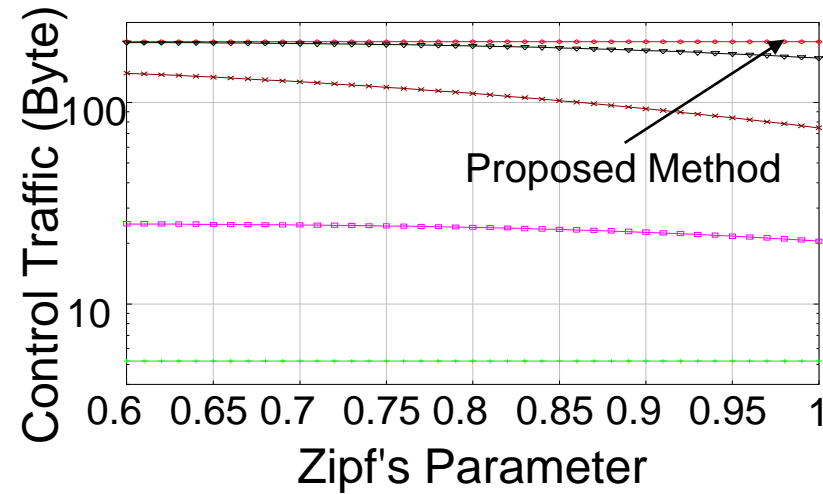
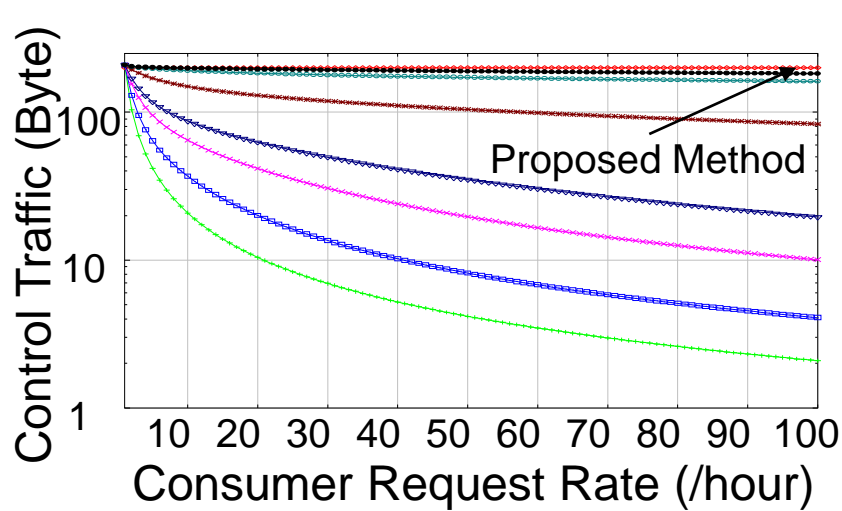
前方秘匿性

- 過去に暗号化されたコンテンツを復号不可能
 - NDNの性質上解決は困難
- アプリケーション層で対処
 - NetflixやHuluではアプリケーション層で対処
- アプリケーション層で対処できない場合
 - 鍵交換を短期間周期で実行
 - 不正アクセスの影響を減少
 - NDNのキャッシュ機能を活かせない可能性



性能評価

制御トラフィック量評価

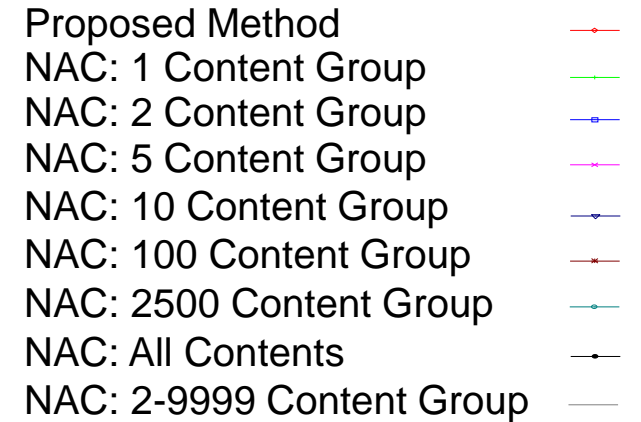


■ 提案方式の制御トラフィック傾向

- 200 Byte一定 < コンテンツトラフィック:数百MB～数GB

■ NACの制御トラフィック傾向

- Consumerからの要求が増加すると減少
- 人気度の偏りが大きいほど減少
- コンテンツ鍵の数が減少するほど減少



暗号化/復号化評価

N_{P_k} : 鍵を生成するPublisherの数

$N_{C_{24}}$: 1日にアクセスが許可されているConsumerの数

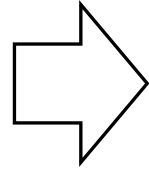
■ 1要求あたりの暗号化/復号化回数

➤ 提案方式

➤ 10回

➤ NAC

➤ $2 + 2N_{P_k}$



NAC: 鍵生成Publisher数に依存

$N_{P_k} < 4$ において

提案方式が処理時間等が増加

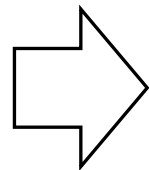
■ 1日あたりの暗号化/復号化に使用する鍵の生成数

➤ 提案方式

➤ $24N_{C_{24}}$

➤ NAC

➤ $24 + N_{C_{24}}$

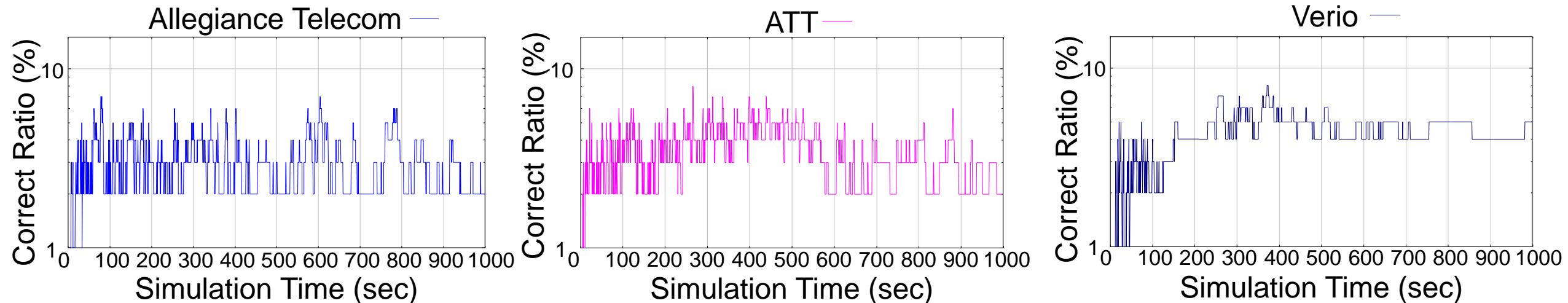


オーダー: $O(N_{C_{24}})$

Consumerの数によってPublisherの負担増加

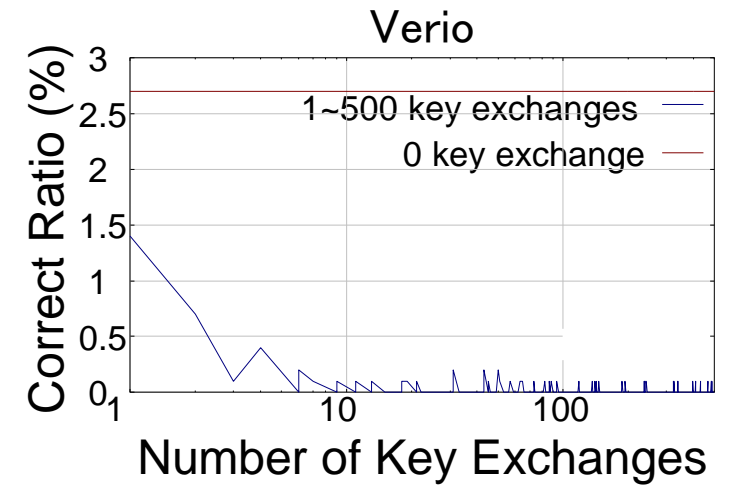
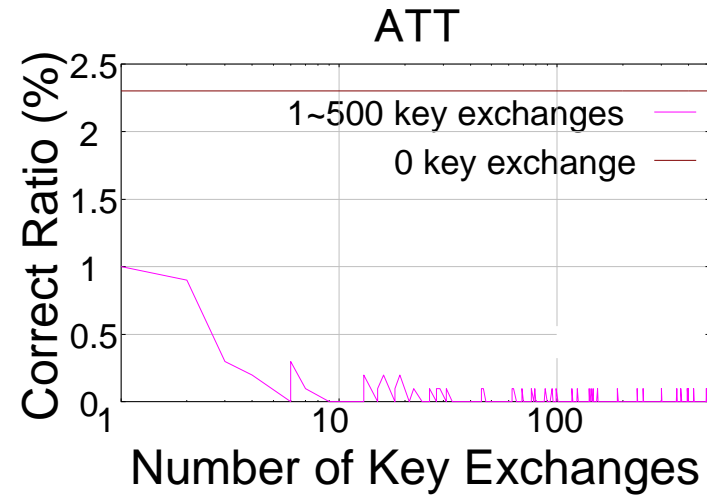
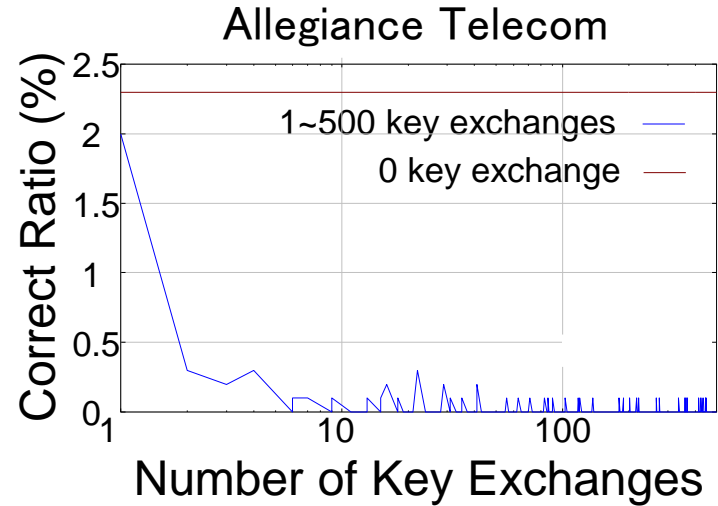
NACと提案方式に差異はなし

頻度攻撃による攻撃者の正答率の時間変化



- 攻撃者の正答率傾向 (コンテンツ名変更なし)
 - 時間経過とともに正答率が一定の値に安定
- 攻撃者の正答率安定時の値を提案方式の評価に利用

提案方式の頻度攻撃評価



- 攻撃者の正答率傾向 (コンテンツ名変更あり)
 - コンテンツ鍵変更回数が増加とともに減少
- コンテンツ鍵変更によるデメリット
 - コンテンツ鍵変更と同時にコンテンツ名変更 ➡ 頻度攻撃の影響減少
 - キャッシュを再度更新する必要
 - 適切な鍵交換回数設定が必要

まとめ

■ NACとの比較

- 制御トラフィック量や処理時間、遅延時間は提案方式がNACよりも増加

■ 提案方式の貢献

- Publisherによるアクセス制御の実現
- コンテンツ名暗号化によるプライバシー保護
- セキュリティリスクに対処
 - 頻度攻撃 ➡ 適切な鍵交換周期により影響を減少
 - リプレイ攻撃 ➡ 公開鍵/秘密鍵(RSA暗号等)を使用した防御
 - 前方秘匿性 ➡ アプリケーション層で対処

今後の課題

■ 性能評価

- ネットワーク全体のキャッシュヒット率評価
- 頻度攻撃に必要な情報量から適切な鍵交換周期の数値評価