

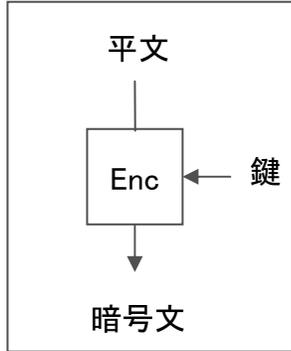
2009年2月18日  
CRYPTRECワークショップ

# 暗号利用モードの最新動向

富士通研究所  
下山武司

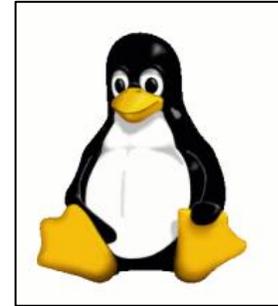
# 暗号利用モードの経緯

## ブロック暗号(ECBモード)

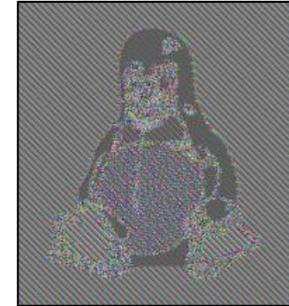


- 同じ平文に対しては同じ暗号文
- 乱数列と識別可能 (右に例示)

原画



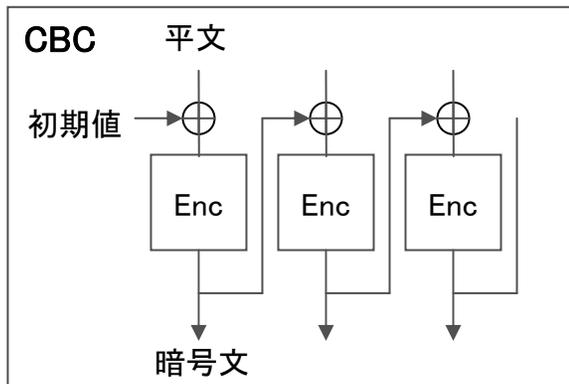
ECBモード暗号化



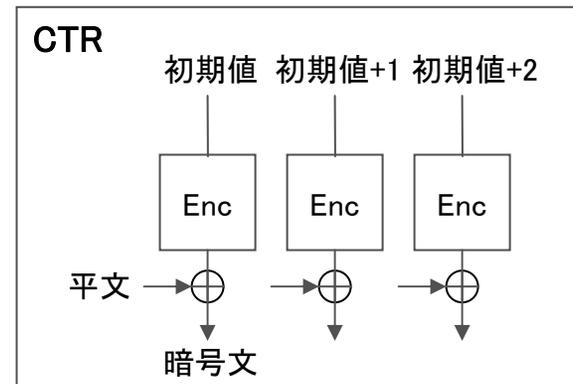
出典 [http://en.wikipedia.org/wiki/Block\\_cipher\\_modes\\_of\\_operation](http://en.wikipedia.org/wiki/Block_cipher_modes_of_operation)

## 暗号利用モード: ブロック暗号の欠点を補うパッチ

### CBC, OFB, CFBモード



### CTRモード

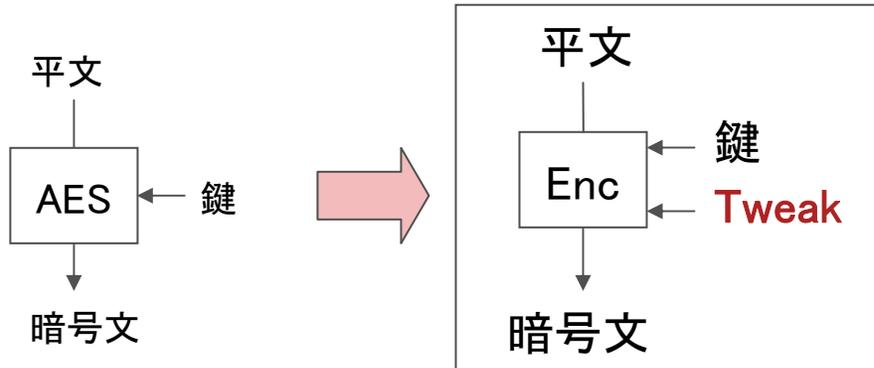


# 暗号利用モード一覧

|       |         |   |
|-------|---------|---|
| 秘匿    | ストリーム暗号 | ABC, CBC, CFB, k-CFB, CTS, 2DEM, IGE,   |
|       | キーストリーム | OFB, CTR, CENC, F8, KFB,  |
|       | ブロック暗号  | ABL3, ABL4, Bear, CMC, EMD, EME, EME2, Feistel, HCH, HCTR, Lion, LRW, Mercy, NR, PEP, TET, XEX, XCB, XTS,   |
| 認証    | MAC     | ALRED*, ALPHA-MAC*, CBC-MAC, CMAC, EMAC, F9, FRMAC, GMAC, HMAC*, IPMAC, MMH, MT-MAC, NMAC*, OMAC, PC-MAC, PELICAN*, PMAC, Poly1305-AES, RMAC, Tail-MAC, TMAC, Two-Track-MAC, UMAC, VMAC, XCBC-MAC, XECB-MAC, XOR-MAC, |
|       | ハッシュ    | AES-hash, EMD, Merkle-Damgard, MDP, PMD-MMO,  |
|       | 一方向性関数  | Davis-Meyer, abreast-DM, tandem-DM, Hirose-DBL, Matyas-Meyer-Oseas, Miyaguchi-Preneel, MDC-2, MDC-4,  |
| 認証付秘匿 |         | CCM, CHM, CS, CWC, EAX, GCM, Key-Wrap-AES, IACBC, IAPM, MULTI-S01*, OCB, PCFB, k-PCFB, SIV, XCBC,   |

# ブロック暗号からブロック暗号へ

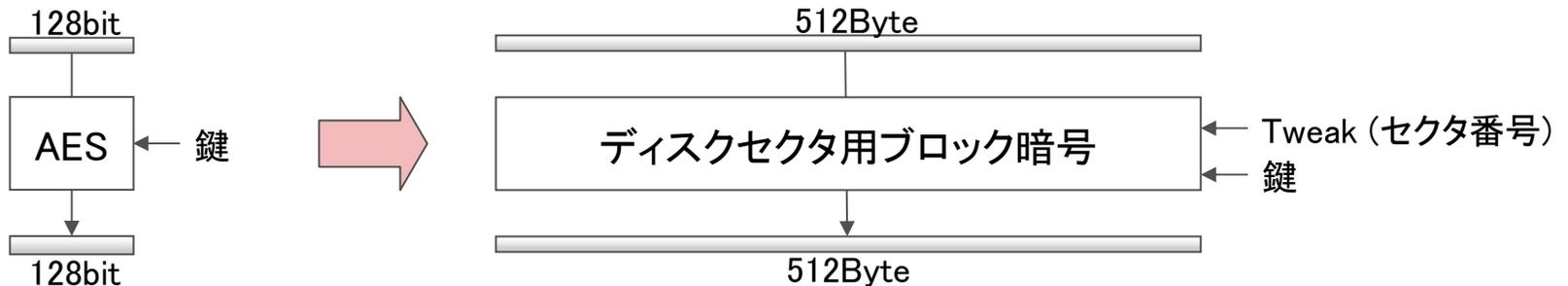
## Tweakable Block Cipher



性質:

- Tweakの値は公開可能
- Tweak更新処理は、鍵更新より軽い
- Tweakの攪拌性能は秘密鍵と同様  
(Tweak毎に異なるランダム置換を生成)

## ディスクセクタ暗号化利用モード



- ディスクセクタのブロック単位は512Byte
- この512Byteをブロック長としたTweakable Block Cipherを構成し、より高いセキュリティを確保

# 暗号利用モードの設計思想

ブロック暗号の欠点を補うパッチ



安全な暗号プリミティブを手軽に構成する方法

キーワードその1: 多様化～さまざまなバリエーションが登場

|         |  |                      |
|---------|--|----------------------|
| ブロック暗号  |  | → ストリーム暗号            |
| ハッシュ関数  |  | → キーストリーム生成(擬似乱数生成)  |
| ストリーム暗号 |  | → ブロック暗号(ワイドブロック暗号)  |
|         |  | → メッセージ認証子(鍵付ハッシュ関数) |
|         |  | → ハッシュ関数             |

キーワードその2: 証明可能安全性

安全なブロック暗号の利用を前提  暗号利用モードの安全性を数学的に証明

- 乱数列との識別不可能性
- 送(受)信者の否認不可能性
- (強)偽造不可能性

(強)擬似ランダム置換  
理想的ブロック暗号

# 評価方法に対する意見

## ■ 全般

### ■ 公募カテゴリについて

- 用途、鍵長、ブロック長等毎に分類？細分化しすぎるのは問題有。
- 「モード」と「MAC」は、それぞれ「秘匿用モード」と「認証用モード」と解釈？
- Hash, 一方向性関数は、安全性評価の統一の観点から「MAC」に分類？
- 認証付秘匿モードは、「モード」？それとも「MAC」？

## ■ セキュリティ要件

### ■ 証明可能安全性

- 前提と、導かれる耐性、その妥当性、現実性
- 証明の前提が崩れたときの耐性については？  
(例: HMACの鍵回復攻撃、Key Check Value(ANSI X9.24)等)

## ■ パフォーマンス要件

### ■ 評価指標

- 並列処理性、
- 事前計算回数、
- プリミティブ呼び出し回数/ブロック、
- 鍵スケジュール呼び出し回数/ブロック、

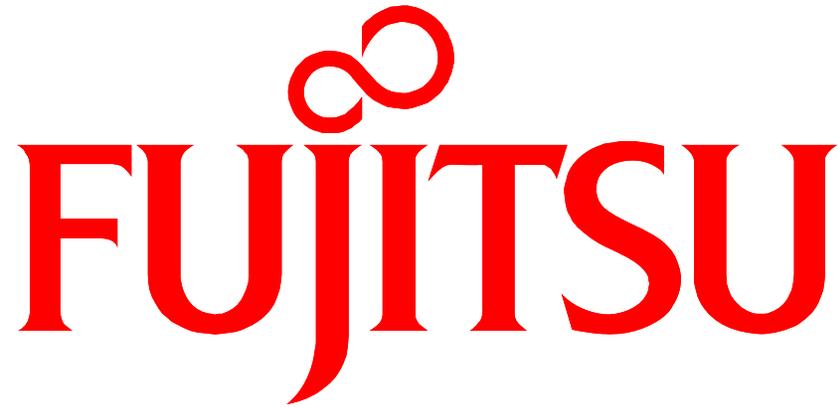
### ■ 内部で用いるプリミティブは出来る限り共通化して評価

- 鍵スケジュールと暗号化の性能比はブロック暗号毎に異なる。
- ブロック暗号ベース vs ハッシュ関数ベース vs ストリーム暗号ベース 性能比較は？

## ■ 標準化、利用実績

### ■ 各種標準化をどこまで取り入れるか？

- ISO/IEC8372, 9797, 18033, NIST-SP800 38A,B,C,D, ANSI X3,X9, RFC2104, FIPS46-2, FIPS81,FIPS113, IEEE P1619.1,2, NESSIE, 3GPP,



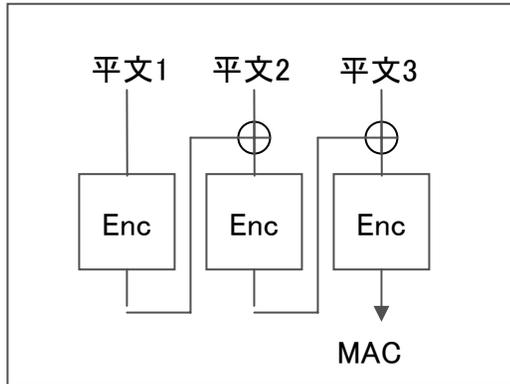
**THE POSSIBILITIES ARE INFINITE**

2009年2月18日  
CRYPTRECワークショップ

# メッセージ認証コード (MAC)

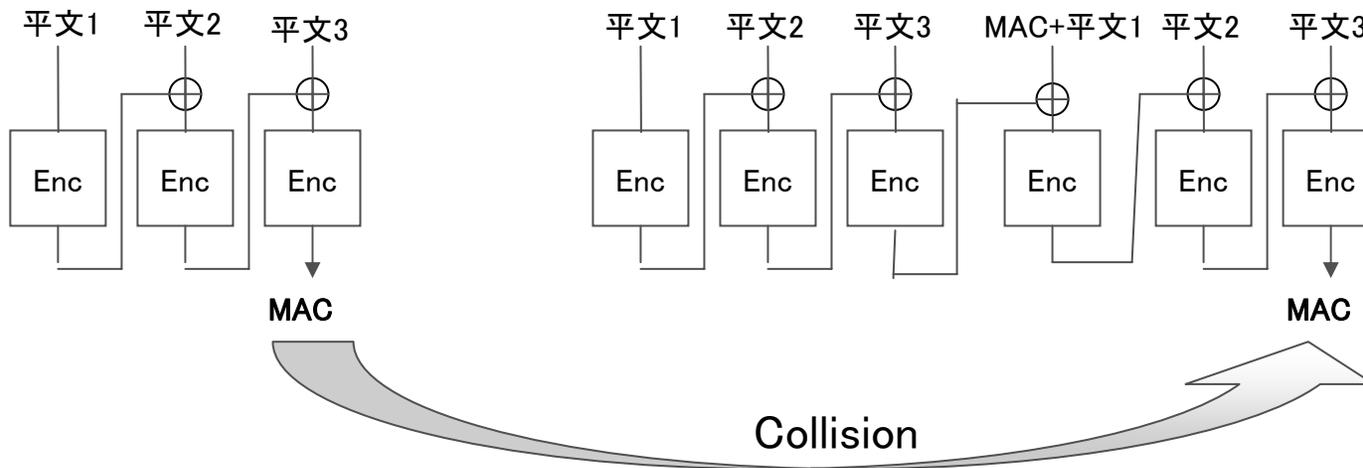
富士通研究所  
下山武司

## CBC-MAC



• 広く使われているが、自明な欠点あり

## Length Extension Attack



# 暗号利用モード一覧

|       |         |   |
|-------|---------|---|
| 秘匿    | ストリーム暗号 | ABC, CBC, CFB, k-CFB, CTS, 2DEM, IGE,   |
|       | キーストリーム | OFB, CTR, CENC, F8, KFB,  |
|       | ブロック暗号  | ABL3, ABL4, Bear, CMC, EMD, EME, EME2, Feistel, HCH, HCTR, Lion, LRW, Mercy, NR, PEP, TET, XEX, XCB, XTS,   |
| 認証    | MAC     | ALRED*, ALPHA-MAC*, CBC-MAC, CMAC, EMAC, F9, FRMAC, GMAC, HMAC*, IPMAC, MMH, MT-MAC, NMAC*, OMAC, PC-MAC, PELICAN*, PMAC, Poly1305-AES, RMAC, Tail-MAC, TMAC, Two-Track-MAC, UMAC, VMAC, XCBC-MAC, XECB-MAC, XOR-MAC, |
|       | ハッシュ    | AES-hash, EMD, Merkle-Damgard, MDP, PMD-MMO,  |
|       | 一方向性関数  | Davis-Meyer, abreast-DM, tandem-DM, Hirose-DBL, Matyas-Meyer-Oseas, Miyaguchi-Preneel, MDC-2, MDC-4,  |
| 認証付秘匿 |         | CCM, CHM, CS, CWC, EAX, GCM, Key-Wrap-AES, IACBC, IAPM, MULTI-S01*, OCB, PCFB, k-PCFB, SIV, XCBC,   |

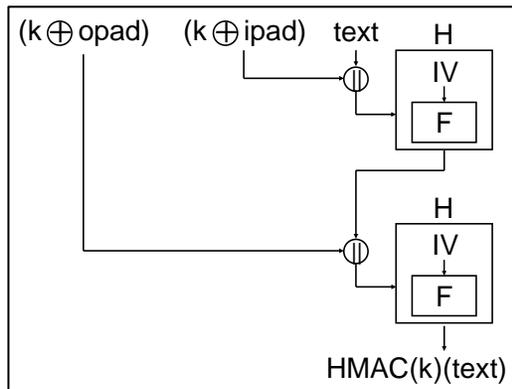
# 最近の研究動向

## CMAC(OMAC) のNIST SP800-38B公開(2005/3)

- 岩田先生(名古屋大)と黒澤先生(茨城大)が開発(2003/2)
- 偽造困難性を1個のKeyで実現した証明可能安全なMAC
- ※ Key Check Value (ANSI 9.24)への対策が必要?

## Hash関数をベースとするMACへの攻撃

### HMAC



- TLS, SSH, IPsecにて利用
- 証明可能安全なMAC (安全なハッシュ関数を仮定)

しかし

- 脆弱なハッシュ関数を用いた場合は、鍵回復攻撃が可能

## 段数を削減したブロック暗号を利用したMACの登場 (MT-MAC, PELICAN等)

- 処理内部で4段のAESを利用し処理速度を向上(※128bit AESは10段)
- 証明可能安全ではあるが、攻撃論文も散見されるため、詳細な調査が必要。

# 評価方法に対する意見

## ■ 全般

### ■ 公募カテゴリについて

- 用途、鍵長、ブロック長等毎に分類？細分化しすぎるのは問題有。
- 「モード」と「MAC」は、それぞれ「秘匿用モード」と「認証用モード」と解釈？
- Hash, 一方向性関数は、安全性評価の統一の観点から「MAC」に分類？
- 認証付秘匿モードは、「モード」？それとも「MAC」？

## ■ セキュリティ要件

### ■ 証明可能安全性

- 前提と、導かれる耐性、その妥当性、現実性
- 証明の前提が崩れたときの耐性については？  
(例: HMACの鍵回復攻撃、Key Check Value(ANSI X9.24)等)

## ■ パフォーマンス要件

### ■ 評価指標

- 並列処理性、
- 事前計算回数、
- プリミティブ呼び出し回数/ブロック、
- 鍵スケジュール呼び出し回数/ブロック、

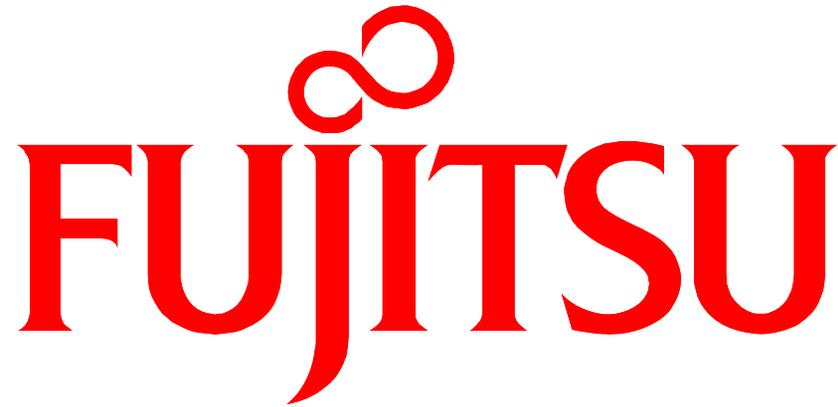
### ■ 内部で用いるプリミティブは出来る限り共通化して評価

- 鍵スケジュールと暗号化の性能比はブロック暗号毎に異なる。
- ブロック暗号ベース vs ハッシュ関数ベース vs ストリーム暗号ベース 性能比較は？

## ■ 標準化、利用実績

### ■ 各種標準化をどこまで取り入れるか？

- ISO/IEC8372, 9797, 18033, NIST-SP800 38A,B,C,D, ANSI X3,X9, RFC2104, FIPS46-2, FIPS81,FIPS113, IEEE P1619.1,2, NESSIE, 3GPP,



**THE POSSIBILITIES ARE INFINITE**