

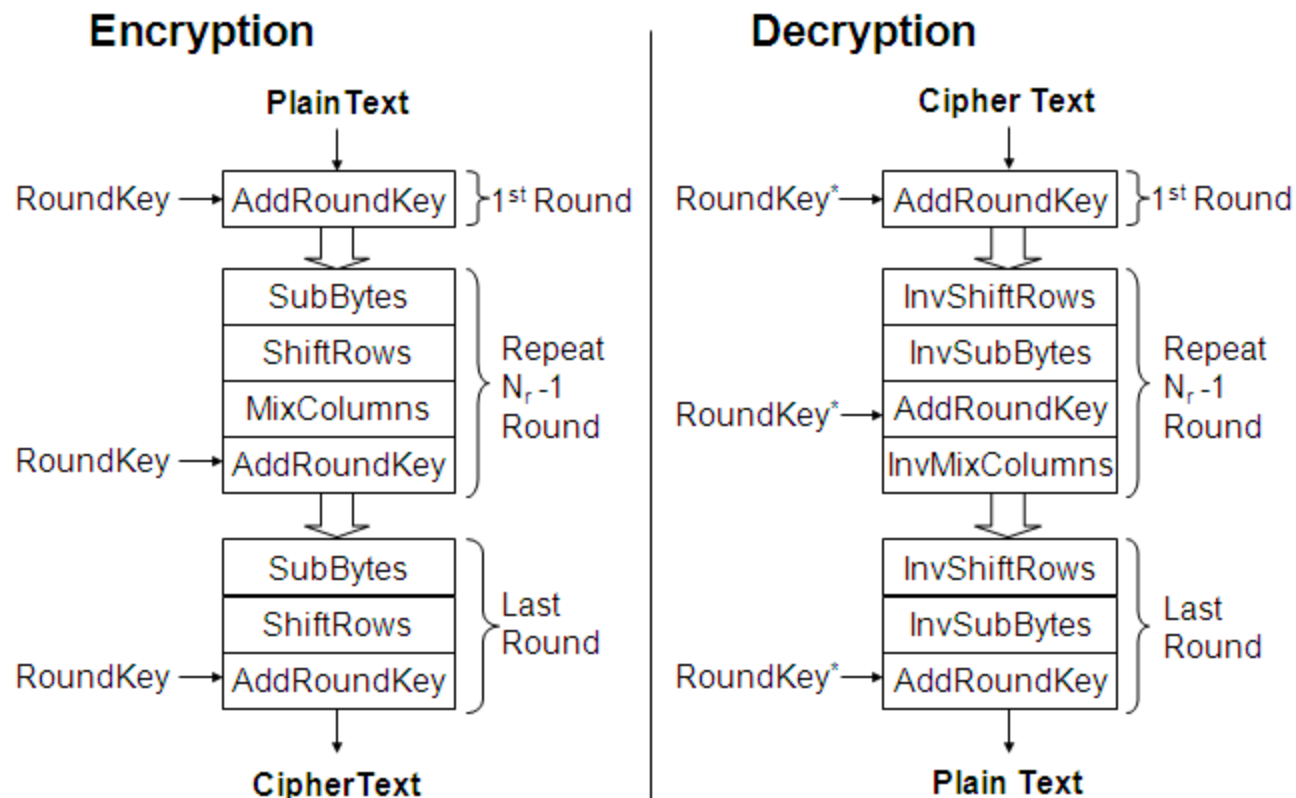
# 4ROUNDのAESに対する integral攻撃の実装

セキュリティキャンプ全国大会2022

L1受講者 hirafish



# AESの全体アルゴリズム



KeyScheduleにより各ラウンドで  
用いる鍵を生成後、  
各アルゴリズムを繰り返す

	Key Length ( $N_k$ words)	Block Size ( $N_b$ words)	Number of Rounds ( $N_r$ )
<b>AES-128</b>	4	4	10
<b>AES-192</b>	6	4	12
<b>AES-256</b>	8	4	14

3種類のAES

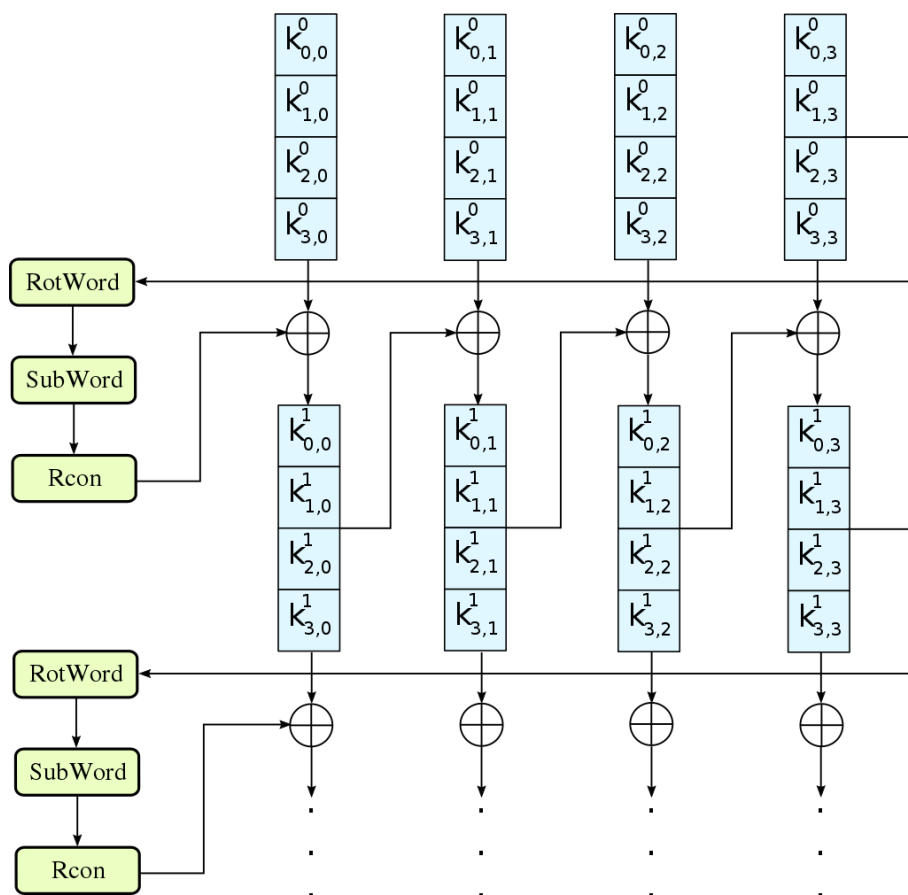
<https://www.seleqt.net/programming/what-is-aes-encryption-working-performance-security/>



# AESのKey Schedule部

3

## AES128の場合のkey Schedule



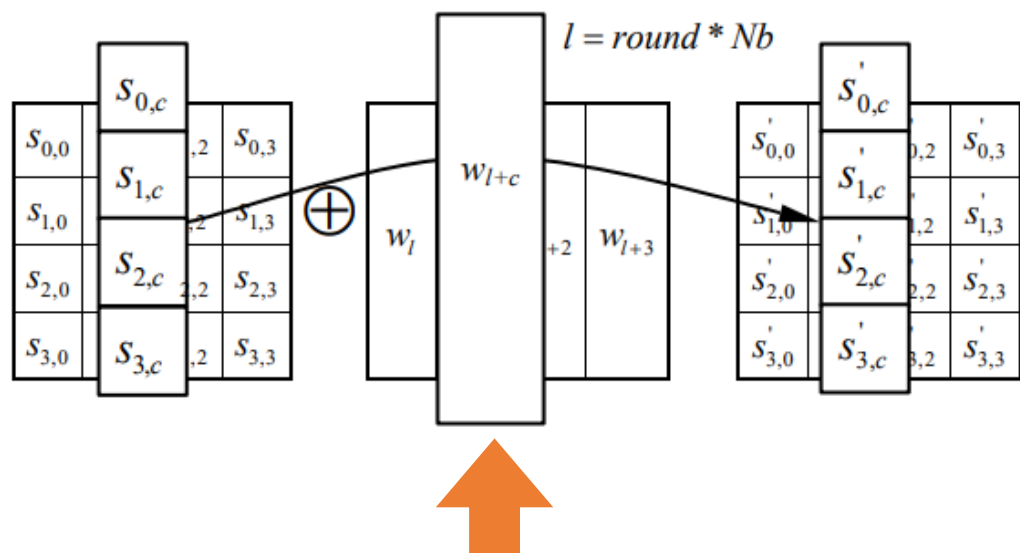
## ざっくりアルゴリズム

- ① 鍵を4分割する
- ② そのうち一つに対してRotWord, SubWord, Rconなどの処理(黄緑のbox)を行う
- ③ ②で得られたものと4分割した最初の鍵との差分を取得し、それと他の分割した鍵との差分を取得することを繰り返す

# AESの暗号化部

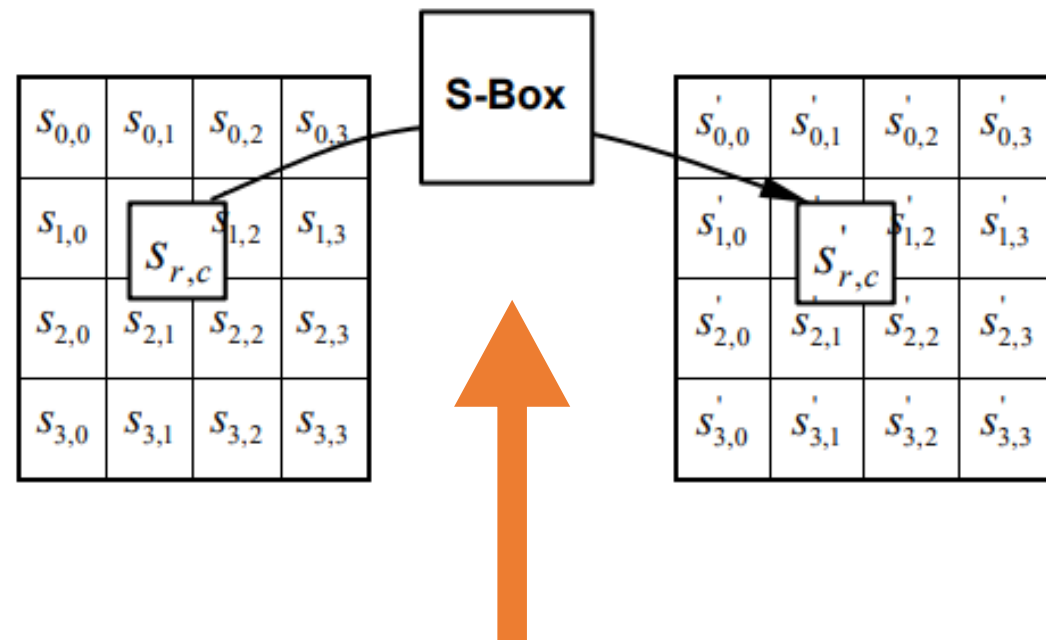
4

## AddRoundKey



Key Scheduleを用いて生成した  
ラウンドごとの鍵

## SubBytes

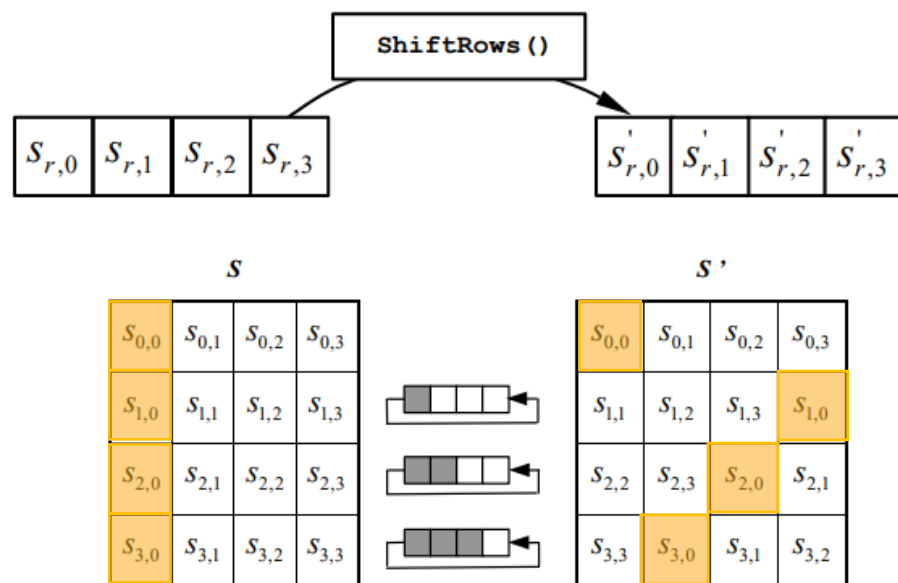


0~256までの全単射

# AESの暗号化部

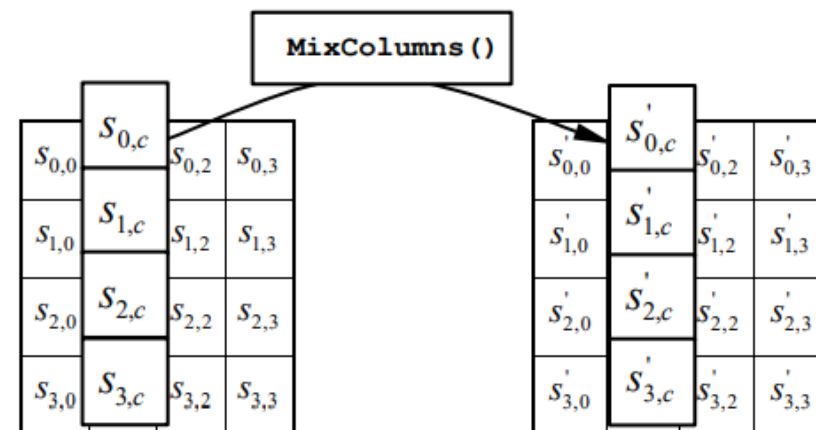
5

## ShiftRows



1行目から4行目を  
0, 1, 2, 3バイト分左巡回シフト

## MixColumns



$$\begin{bmatrix} S'_{0,c} \\ S'_{1,c} \\ S'_{2,c} \\ S'_{3,c} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} S_{0,c} \\ S_{1,c} \\ S_{2,c} \\ S_{3,c} \end{bmatrix}$$

# Integral攻撃とは？ 🔍

6

AESの場合

A	C	C	C
C	A	C	C
C	C	A	C
C	C	C	A

SB SR MC AK

A	C	C	C
C	C	C	C
C	C	C	C
C	C	C	C

$2^{24}$  sets

SB SR MC AK

A	C	C	C
A	C	C	C
A	C	C	C
A	C	C	C

$2^{24}$  sets

SB SR MC AK

A	A	A	A
A	A	A	A
A	A	A	A
A	A	A	A

$2^{24}$  sets

SB SR MC AK

B	B	B	B
B	B	B	B
B	B	B	B
B	B	B	B

$2^{24}$  sets

## 積分特性(Integral property)

- 1 ALL(A) : 集合の取りうるすべての値が複数回出現する
- 2 BALANCE(B) : 集合のすべての値の排他的論理和が0になる
- 3 CONSTANT(C) : 集合のすべての値が一定である
- 4 UNKNOWN(U) : すべての値がランダムに出現する(ランダムであることの区別がつかない)



# Integral攻撃とは？ 🔍

7

AESの場合

A	C	C	C
C	A	C	C
C	C	A	C
C	C	C	A

SB SR MC AK

A	C	C	C
C	C	C	C
C	C	C	C
C	C	C	C

$2^{24}$  sets

SB SR MC AK

A	C	C	C
A	C	C	C
A	C	C	C
A	C	C	C

$2^{24}$  sets

SB SR MC AK

A	A	A	A
A	A	A	A
A	A	A	A
A	A	A	A

$2^{24}$  sets

SB SR MC AK

B	B	B	B
B	B	B	B
B	B	B	B
B	B	B	B

$2^{24}$  sets

## 積分特性(Integral property)

1 ALL(A) : 集合の取りうるすべての値が複数回出現する

2 BALANCE(B) : 集合のすべての値の排他的論理和が 0 になる

3 CONSTANT(C) : 集合のすべての値が一定である

4 UNKNOWN(U) : すべての値がランダムに出現する(ランダムであることの区別がつかない)

1 バイトずつ鍵候補(0~256)を探索して  
XORが0になれば正しい鍵の候補になる



# AES(4ROUND)に対する実装

8

GitHubにおいたコード

(<https://github.com/hirafish/seccamp2022-L1/blob/main/integral.py>)参照

```
1バイト目の鍵候補は: [161, 227]
2バイト目の鍵候補は: [18, 110]
3バイト目の鍵候補は: [2]
4バイト目の鍵候補は: [201, 217]
5バイト目の鍵候補は: [180]
6バイト目の鍵候補は: [104]
7バイト目の鍵候補は: [190]
8バイト目の鍵候補は: [160, 161, 215]
9バイト目の鍵候補は: [215]
10バイト目の鍵候補は: [81, 135, 163]
11バイト目の鍵候補は: [31, 87]
12バイト目の鍵候補は: [64, 150, 160]
13バイト目の鍵候補は: [20, 74, 163]
14バイト目の鍵候補は: [56, 82]
15バイト目の鍵候補は: [47, 73]
16バイト目の鍵候補は: [91, 104, 143]
```

4ROUND目で用いる鍵候補

- ① 候補の直積を  
全探索
- ② KeyScheduleから  
最初の鍵まで逆算



!! 解読成功 !!



正解の鍵:

```
[84, 104, 97, 116, 115, 32, 109, 121,
32, 75, 117, 110, 103, 32, 70, 117]
```

得られた鍵:

```
[84, 104, 97, 116, 115, 32, 109, 121,
32, 75, 117, 110, 103, 32, 70, 117]
```

0ROUND目(最初に与える鍵)の鍵







## 今回のまとめと今後について

- ☀ 4ROUNDのAESに対して純粋なIntegral攻撃が成立する
- ☀ 現行では無条件の5ROUND以上であれば、純粋なIntegral攻撃に対する攻撃報告は見当たらなかった
- ☀ 純粋なIntegral攻撃の発展として Division Propertyの伝搬特性を用いたものがある
- ☀ 研究している差分解読法とIntegral攻撃を組み合わせた手法に取り組んでいきたい

