

Cryptanalysis (암호분석)

Chapter 7 – Part 1

2020.6

Contents

- ▶ Differential probability
- ▶ Differential Cryptanalysis (DC)
- ▶ Variants of DC

차분(difference)

▶ XOR(Exclusive OR) 연산

▶ 비트 단위의 XOR 연산

$$\text{XOR: } \{0,1\} \times \{0,1\} \rightarrow \{0,1\}$$

▶ n 비트 단위의 XOR 연산

$$\text{XOR: } \{0,1\}^n \times \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^n$$

입력		출력
x	y	$x \oplus y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

▶ 차분: 주어진 $x, y \in \{0,1\}^n$ 에 대하여 $x \oplus y$ 를 x, y 의 차분(difference)이라 한다.

▶ 예제:

▶ $x = 1101, y = 1011 \rightarrow x \oplus y = 0110$

▶ $x = 1001, y = 1111 \rightarrow x \oplus y = 0110$

x, y 의
차분

선형 함수의 차분 전파

▶ 선형 함수와 차분 특성

- ▶ 선형 함수 $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^m$ 는 모든 x, y 에 대하여
$$f(x \oplus y) = f(x) \oplus f(y).$$
- ▶ 동일한 입력차분에 대한 출력차분은 항상 같다(일정하다).
입력차분 $x \oplus y = \alpha$ 인 모든 x, y 에 대하여
출력차분 $f(x) \oplus f(y) = \beta$ 는 항상 일정하다.
- ▶ 이를 간단히 표기하면, **차분특성 $f: \alpha \rightarrow \beta$ (확률 1)**

▶ 예:
$$\begin{pmatrix} y_0 \\ y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \oplus x_2 \oplus x_3 \\ x_0 \oplus x_2 \oplus x_3 \\ x_0 \oplus x_1 \oplus x_3 \\ x_0 \oplus x_1 \oplus x_2 \end{pmatrix}$$

차분특성 $f: 0110 \rightarrow 0110$ (확률 1)

- ▶ $x = 1101, y = 1011 : x \oplus y = 0110 = \alpha$
 $f(x) \oplus f(y) = 0010 \oplus 0100 = 0110 = \beta$
- ▶ $x = 1001, y = 1111 : x \oplus y = 0110 = \alpha$
 $f(x) \oplus f(y) = 1001 \oplus 1111 = 0110 = \beta$

비선형 함수의 차분 전파

▶ 비선형 함수와 특징

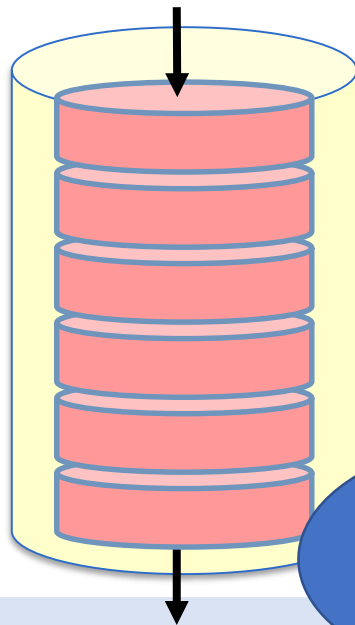
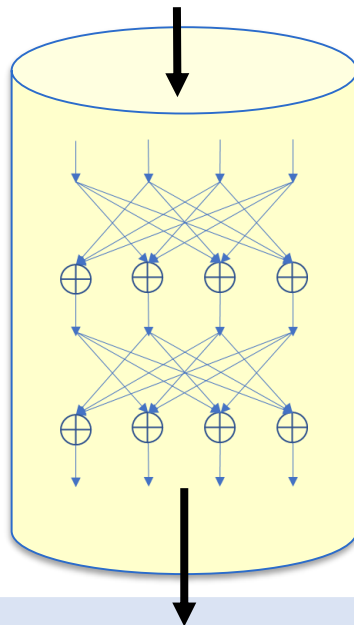
- ▶ 비선형 함수 $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^m$ 는 모든 x, y 에 대하여 $f(x \oplus y) = f(x) \oplus f(y)$ 을 보장할 수 없다.
- ▶ 동일한 입력차분에 대하여 출력차분은 일정하지 않다.
입력차분 $x \oplus y = \alpha$ 인 x, y 에 따라
출력차분 $f(x) \oplus f(y) = \beta$ 는 달라진다.

▶ 비선형 함수의 차분 전파 특성

- ▶ 입력차분 $x \oplus y = \alpha$ 에 대응하는 출력차분이 $f(x) \oplus f(y) = \beta$ 는 확률적으로 성립한다.
- ▶ 이를 간단히 표기하면, **차분특성 $f: \alpha \rightarrow \beta$ (확률 p)**
- ▶ 확률 p 가 큰 α, β 를 얻으면
차분특성 $f: \alpha \rightarrow \beta$ 이 선형 함수와 비슷해진다.

차분 전파 특성의 비교

- ▶ 입력 차분이 $x \oplus y = \alpha$ 인 경우 출력차분 $f(x) \oplus f(y) = \beta$ 은?
 - ▶ 선형 함수: 항상 일정한 출력차분
 - ▶ 비선형 함수: 특정한 출력차분 β 가 얻어질 확률이 존재
 - ▶ 랜덤 함수: 특정한 출력차분 β 가 될 확률은 2^{-n} (n 비트 출력)



?

\neq

랜덤함수와
암호(비선형 함수)를
구별하는 방법으로
공격을 만들어 본다.



엄밀하게 보면
랜덤함수는
deterministic
함수가 아니다.
(우리 범위 밖)

차분 특성의 계산

▶ 부울함수 $S: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^m$

- ▶ 입력차분이 α 인 모든 입력 x, y 를 모두 찾으려면?
 $\{(x, y) \mid x \oplus y = \alpha, x, y \in \{0,1\}^n\} = \{(x, x \oplus \alpha) \mid x \in \{0,1\}^n\}$
- ▶ 입력차분이 α 인 입력 x, y 는 모두 몇 쌍인가? 2^n

▶ 주어진 입력차분에 대한 출력차분 계산

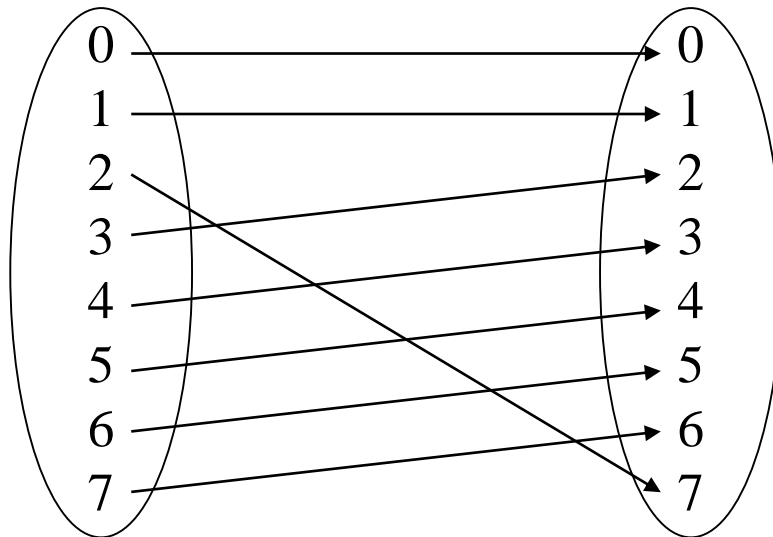
- ▶ 입력차분이 α 인 모든 입력 x, y 쌍에 대하여 출력차분이 β 가 되는 쌍의 개수는?
 $\delta(\alpha, \beta) = \#\{x \mid S(x) \oplus S(x \oplus \alpha) = \beta\}$. ($\#$: 원소의 개수)
- ▶ 입력차분이 α 일 때, 출력차분이 β 일 확률은?

$$P[\alpha \rightarrow \beta] = DP(\alpha, \beta) = \frac{\delta(\alpha, \beta)}{2^n}$$

예제1: 3비트 부울 함수 S

- ▶ S: 3비트 입출력의 부울 함수 (Boolean function)

$$S: \{0,1\}^3 \rightarrow \{0,1\}^3$$



테이블 표현

0 1 7 2 3 4 5 6

$S[0] = 0$
 $S[1] = 1$
 $S[2] = 7$
 $S[3] = 2$
 $S[4] = 3$
 $S[5] = 4$
 $S[6] = 5$
 $S[7] = 6$

3비트
Sbox로
생각할 수
있다.

예제1: 3비트 부울 함수 S

▶ 입력차분 α , 출력차분 β 에 대하여 $\delta(\alpha, \beta)$ 를 구하면?

▶ 예: $\delta(0,0) = 8$ (입력차분 $\alpha = 0$ 의 의미: 같은 입력)

▶ 예: $\delta(1,1) = 2$

▶ 예: $\delta(1,2) = 0$ (입력차분 $\alpha = 1$ 인 경우 출력차분 $\beta \neq 2$)

▶ S의 차분분포표

		출력차분 β							
		0	1	2	3	4	5	6	7
입력차분 α	0	8	0	0	0	0	0	0	0
	1	0	2	0	2	0	2	0	2
	2	0	0	2	2	0	0	2	2
	3	0	2	2	0	0	2	2	0
	4	0	0	2	2	2	2	0	0
	5	0	2	2	0	2	0	0	2
	6	0	0	0	0	2	2	2	2
	7	0	2	0	2	2	0	2	0

최대차분확률은?

$$P[\alpha \rightarrow \beta] = DP(\alpha, \beta) = \frac{\delta(\alpha, \beta)}{2^n} = \frac{2}{8}$$

최대차분확률이
되는 경우가 다수
존재한다.

$\alpha = 1, \beta = 1$

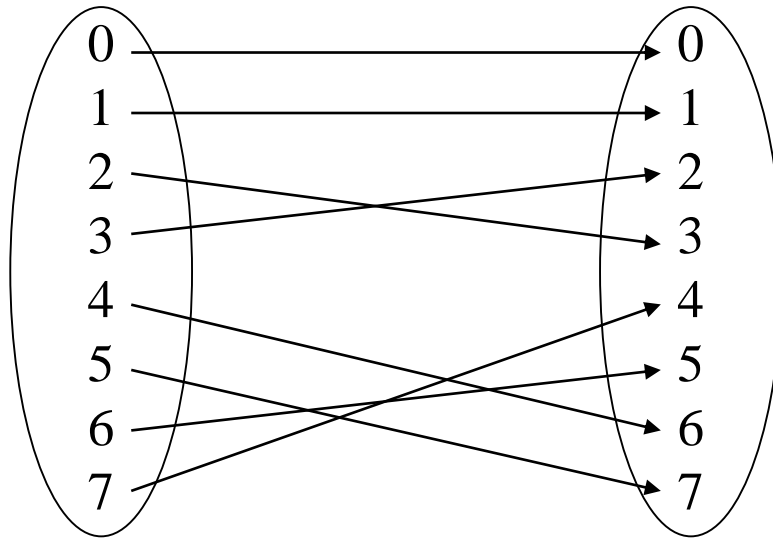
$\alpha = 3, \beta = 1$

...

예제2: 3비트 부울 함수 T

- ▶ T: 3비트 입출력의 부울 함수(Boolean function)

$$T: \{0,1\}^3 \rightarrow \{0,1\}^3$$



테이블 표현

0	1	3	2	6	7	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---

$T[0] = 0$
$T[1] = 1$
$T[2] = 3$
$T[3] = 2$
$T[4] = 6$
$T[5] = 7$
$T[6] = 5$
$T[7] = 4$

예제2: 3비트 부울 함수 T

▶ T의 차분분포표

입력차분 α 에
대한 출력차분
 β 는 1가지
경우뿐이다.

입력차분
 α

출력차분
 β

	0	1	2	3	4	5	6	7
0	8	0	0	0	0	0	0	0
1	0	8	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	8	0	0	0	0
3	0	0	8	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0	8	0
5	0	0	0	0	0	0	0	8
6	0	0	0	0	0	8	0	0
7	0	0	0	0	8	0	0	0

S[0] = 0

S[1] = 1

S[2] = 7

S[3] = 2

S[4] = 3

S[5] = 4

S[6] = 5

S[7] = 6

T[0] = 0

T[1] = 1

T[2] = 3

T[3] = 2

T[4] = 6

T[5] = 7

T[6] = 5

T[7] = 4

최대차분확률은?

$$P[\alpha \rightarrow \beta] = DP(\alpha, \beta) = \frac{\delta(\alpha, \beta)}{2^n} = \frac{8}{8}$$

두 함수의
근본적인 차이는
무엇인가?

차분분포표 만들기

```
import random

# 테이블 초기화
DTable = []
for i in range(len(S)):
    DTable.append( [ 0 for j in range(len(S))] )

# 입출력 차분표
for x1 in range(len(S)):
    y1 = S[x1]
    for dx in range(len(S)):
        x2 = x1 ^ dx
        y2 = S[x2]
        dy = y1 ^ y2
        DTable[dx][dy] += 1

# 차분분포표 출력
print('      ', end='')
for i in range(len(S)):
    print('%3d ' % (i), end='')
print('\n')
for dx in range(len(S)):
    print('%3d ' % (dx), end='')
    for dy in range(len(S)):
        print('%3d ' % (DTable[dx][dy]), end='')
    print('\n')
```

```
== 부울 함수(Boolean function) 정의 ==
S = [ 0, 1, 7, 2, 3, 4, 5, 6]

# 함수값 확인
for i in range(len(S)):
    print('S[%d] = %d' % (i, S[i]))
```

AES의 Sbox

▶ AES에 사용된 8비트 Sbox

```
S = [ 0x63, 0x7C, 0x77, 0x7B, 0xF2, 0x6B, 0x6F, 0xC5, 0x30, 0x01, 0x67, 0x2B, 0xFE, 0xD7, 0xAB, 0x76,  
      0xCA, 0x82, 0xC9, 0x7D, 0xFA, 0x59, 0x47, 0xF0, 0xAD, 0xD4, 0xA2, 0xAF, 0x9C, 0xA4, 0x72, 0xC0,  
      0xB7, 0xFD, 0x93, 0x26, 0x36, 0x3F, 0xF7, 0xCC, 0x34, 0xA5, 0xE5, 0xF1, 0x71, 0xD8, 0x31, 0x15,  
      0x04, 0xC7, 0x23, 0xC3, 0x18, 0x96, 0x05, 0x9A, 0x07, 0x12, 0x80, 0xE2, 0xEB, 0x27, 0xB2, 0x75,  
      0x09, 0x83, 0x2C, 0x1A, 0x1B, 0x6E, 0x5A, 0xA0, 0x52, 0x3B, 0xD6, 0xB3, 0x29, 0xE3, 0x2F, 0x84,  
      0x53, 0xD1, 0x00, 0xED, 0x20, 0xFC, 0xB1, 0x5B, 0x6A, 0xCB, 0xBE, 0x39, 0x4A, 0x4C, 0x58, 0xCF,  
      0xD0, 0xEF, 0xAA, 0xFB, 0x43, 0x4D, 0x33, 0x85, 0x45, 0xF9, 0x02, 0x7F, 0x50, 0x3C, 0x9F, 0xA8,  
      0x51, 0xA3, 0x40, 0x8F, 0x92, 0x9D, 0x38, 0xF5, 0xBC, 0xB6, 0xDA, 0x21, 0x10, 0xFF, 0xF3, 0xD2,  
      0xCD, 0x0C, 0x13, 0xEC, 0x5F, 0x97, 0x44, 0x17, 0xC4, 0xA7, 0x7E, 0x3D, 0x64, 0x5D, 0x19, 0x73,  
      0x60, 0x81, 0x4F, 0xDC, 0x22, 0x2A, 0x90, 0x88, 0x46, 0xEE, 0xB8, 0x14, 0xDE, 0x5E, 0x0B, 0xDB,  
      0xE0, 0x32, 0x3A, 0x0A, 0x49, 0x06, 0x24, 0x5C, 0xC2, 0xD3, 0xAC, 0x62, 0x91, 0x95, 0xE4, 0x79,  
      0xE7, 0xC8, 0x37, 0x6D, 0x8D, 0xD5, 0x4E, 0xA9, 0x6C, 0x56, 0xF4, 0xEA, 0x65, 0x7A, 0xAE, 0x08,  
      0xBA, 0x78, 0x25, 0x2E, 0x1C, 0xA6, 0xB4, 0xC6, 0xE8, 0xDD, 0x74, 0x1F, 0x4B, 0xBD, 0x8B, 0x8A,  
      0x70, 0x3E, 0xB5, 0x66, 0x48, 0x03, 0xF6, 0x0E, 0x61, 0x35, 0x57, 0xB9, 0x86, 0xC1, 0x1D, 0x9E,  
      0xE1, 0xF8, 0x98, 0x11, 0x69, 0xD9, 0x8E, 0x94, 0x9B, 0x1E, 0x87, 0xE9, 0xCE, 0x55, 0x28, 0xDF,  
      0x8C, 0xA1, 0x89, 0x0D, 0xBF, 0xE6, 0x42, 0x68, 0x41, 0x99, 0x2D, 0x0F, 0xB0, 0x54, 0xBB, 0x16  
]
```

AES Sbox의 차분분포표

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	...
0	256	0	0	0	0	0	0	0	0	
1	0	2	0	0	2	0	2	0	2	
2	0	0	0	2	2	2	2	2	0	
3	0	0	2	0	2	2	0	0	2	
4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	
5	0	0	0	0	2	0	0	0	4	
6	0	2	0	0	2	2	0	0	0	
...										
255	0	2	2	2	0	0	0	2	0	

$\delta(\alpha, \beta)$ 의
최댓값 = 4

차분분포표
일부 생략

최대차분확률은?

$$P[\alpha \rightarrow \beta] = DP(\alpha, \beta) = \frac{\delta(\alpha, \beta)}{2^n} = \frac{4}{256} = 2^{-6}$$

Bad Sbox

▶ 안전하지 않은 8비트 Bad Sbox 예제

```
BSbox = [ 0x06, 0x97, 0x13, 0xa1, 0xa5, 0xb1, 0x92, 0xb6, 0x25, 0x27, 0xb3, 0x00, 0x15, 0x05, 0xb4, 0x82,
          0x84, 0x32, 0xa6, 0x87, 0x26, 0x22, 0x86, 0xb5, 0x33, 0x23, 0x20, 0x03, 0x02, 0x36, 0x24, 0x30,
          0x90, 0x11, 0x01, 0x34, 0x80, 0x96, 0x17, 0x91, 0xa2, 0x35, 0xa4, 0xa0, 0x31, 0xa3, 0xb0, 0x95,
          0x21, 0x07, 0x81, 0xb7, 0x83, 0x12, 0x14, 0x85, 0xb2, 0xa7, 0x10, 0x04, 0x94, 0x37, 0x93, 0x16,
          0x4e, 0xdf, 0x5b, 0xe9, 0xed, 0xf9, 0xda, 0xfe, 0x6d, 0x6f, 0xfb, 0x48, 0x5d, 0x4d, 0xfc, 0xca,
          0xcc, 0x7a, 0xee, 0xcf, 0x6e, 0x6a, 0xce, 0xfd, 0x7b, 0x6b, 0x68, 0x4b, 0x4a, 0x7e, 0x6c, 0x78,
          0xd8, 0x59, 0x49, 0x7c, 0xc8, 0xde, 0x5f, 0xd9, 0xea, 0x7d, 0xec, 0xe8, 0x79, 0xeb, 0xf8, 0xdd,
          0x69, 0x4f, 0xc9, 0xff, 0xcb, 0x5a, 0x5c, 0xcd, 0xfa, 0xef, 0x58, 0x4c, 0xdc, 0x7f, 0xdb, 0x5e,
          0x0e, 0x9f, 0x1b, 0xa9, 0xad, 0xb9, 0x9a, 0xbe, 0x2d, 0x2f, 0xbb, 0x08, 0x1d, 0x0d, 0xbc, 0x8a,
          0x8c, 0x3a, 0xae, 0x8f, 0x2e, 0x2a, 0x8e, 0xbd, 0x3b, 0x2b, 0x28, 0x0b, 0x0a, 0x3e, 0x2c, 0x38,
          0x98, 0x19, 0x09, 0x3c, 0x88, 0x9e, 0x1f, 0x99, 0xaa, 0x3d, 0xac, 0xa8, 0x39, 0xab, 0xb8, 0x9d,
          0x29, 0x0f, 0x89, 0xbf, 0x8b, 0x1a, 0x1c, 0x8d, 0xba, 0xaf, 0x18, 0x0c, 0x9c, 0x3f, 0x9b, 0x1e,
          0x46, 0xd7, 0x53, 0xe1, 0xe5, 0xf1, 0xd2, 0xf6, 0x65, 0x67, 0xf3, 0x40, 0x55, 0x45, 0xf4, 0xc2,
          0xc4, 0x72, 0xe6, 0xc7, 0x66, 0x62, 0xc6, 0xf5, 0x73, 0x63, 0x60, 0x43, 0x42, 0x76, 0x64, 0x70,
          0xd0, 0x51, 0x41, 0x74, 0xc0, 0xd6, 0x57, 0xd1, 0xe2, 0x75, 0xe4, 0xe0, 0x71, 0xe3, 0xf0, 0xd5,
          0x61, 0x47, 0xc1, 0xf7, 0xc3, 0x52, 0x54, 0xc5, 0xf2, 0xe7, 0x50, 0x44, 0xd4, 0x77, 0xd3, 0x56 ]
```

Bad Sbox의 차분분포표

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
0	256	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	8	0	16	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	16	24	0	0
3	0	0	8	16	0	0	16	0	0	0
4	0	0	0	0	8	0	0	8	0	0
5	0	16	0	0	16	8	16	0	0	0
128	0	0	0	0	0	0	0	0	256	0
255	0	0	8	0	0	0	0	0	0	0

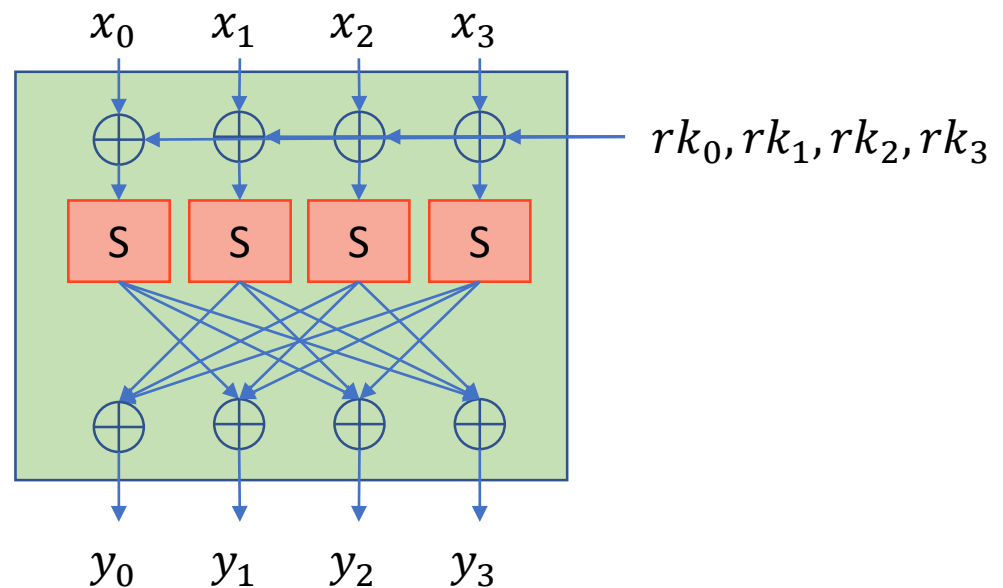
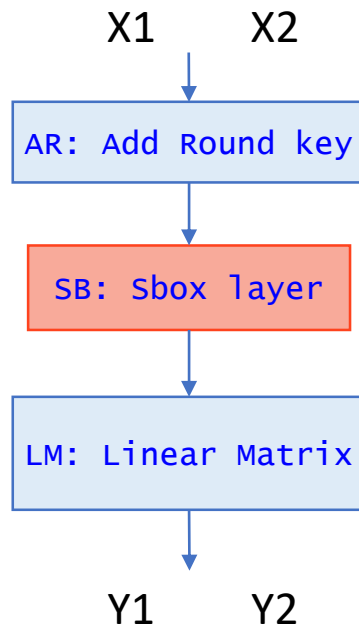
$\delta(\alpha, \beta)$ 의
최댓값 = 256

최대차분확률은?

$$P[\alpha \rightarrow \beta] = DP(\alpha, \beta) = \frac{\delta(\alpha, \beta)}{2^n} = \frac{256}{256} = 1$$

TC20 라운드 함수의 차분

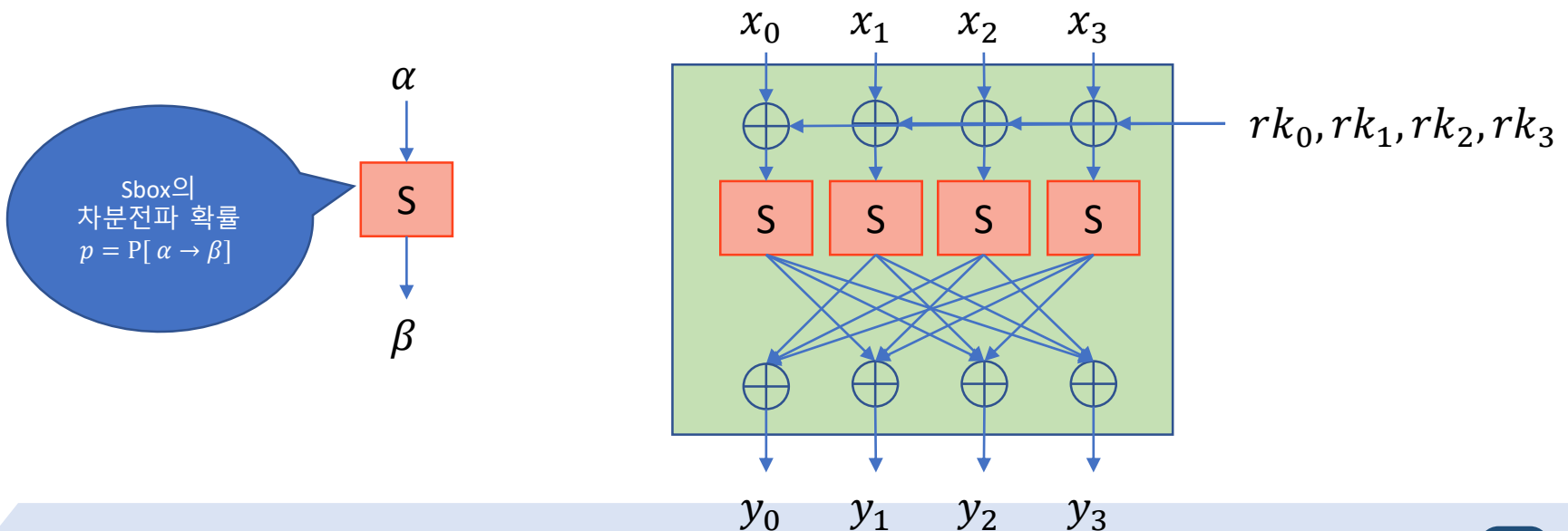
- ▶ 라운드 함수의 입력 $X1$, $X2$ 의 차분이 $X1 \text{ xor } X2 = dx$ 일 때
 - ▶ AR(Add Round Key) 단계에서는 차분의 변화가 없다.
 - ▶ Sbox를 통과하면서 입력차분에 대한 출력차분 확률이 적용된다.
 - ▶ 선형함수 LM에서는 확률 1로 결과의 차분을 알 수 있다.



예: TC20 라운드 함수의 차분

- ▶ 라운드 함수의 입력: $X1 \oplus X2 = [\alpha, 0, 0, 0]$
 - ▶ AR(Add Round Key) 직후 차분: $[\alpha, 0, 0, 0]$
 - ▶ Sbox를 통과 후 차분: $[\beta, 0, 0, 0]$
 - ▶ 선형함수 LM 후: $[0, \beta, \beta, \beta]$

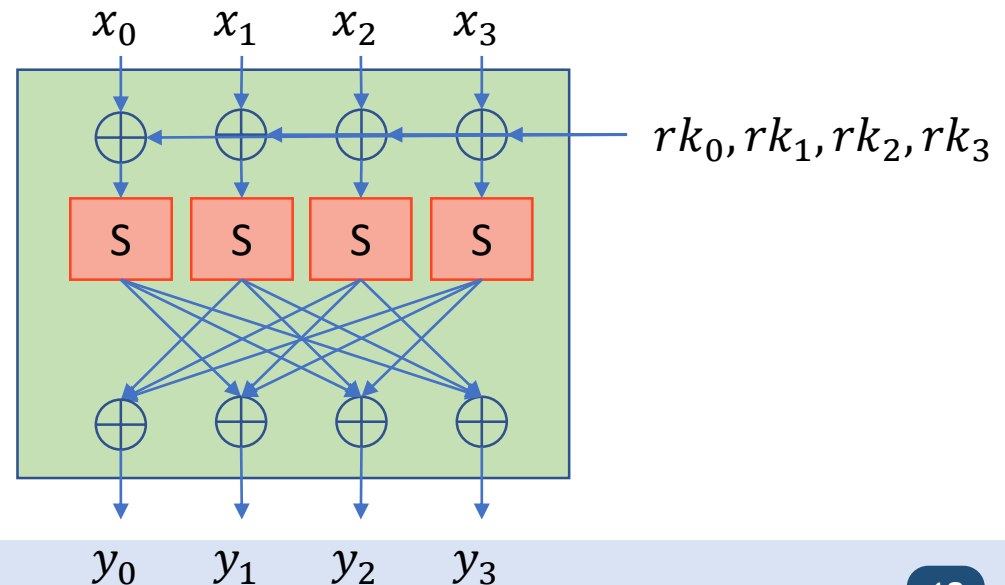
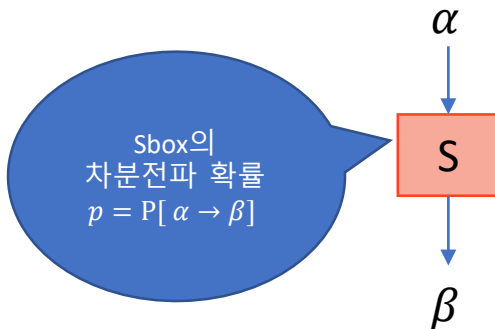
라운드 차분특성 $[\alpha, 0, 0, 0] \rightarrow [0, \beta, \beta, \beta]$ (확률 p)



예: TC20 라운드 함수의 차분

- ▶ 라운드 함수의 입력: $X1 \oplus X2 = [\alpha, \alpha, \alpha, 0]$
 - ▶ AR(Add Round Key) 직후 차분: $[\alpha, \alpha, \alpha, 0]$
 - ▶ Sbox를 통과 후 차분: $[\beta, \beta, \beta, 0]$
 - ▶ 선형함수 LM 후: $[0, 0, 0, \beta]$

라운드 차분특성 $[\alpha, \alpha, \alpha, 0] \rightarrow [0, 0, 0, \beta]$ (확률 p^3)

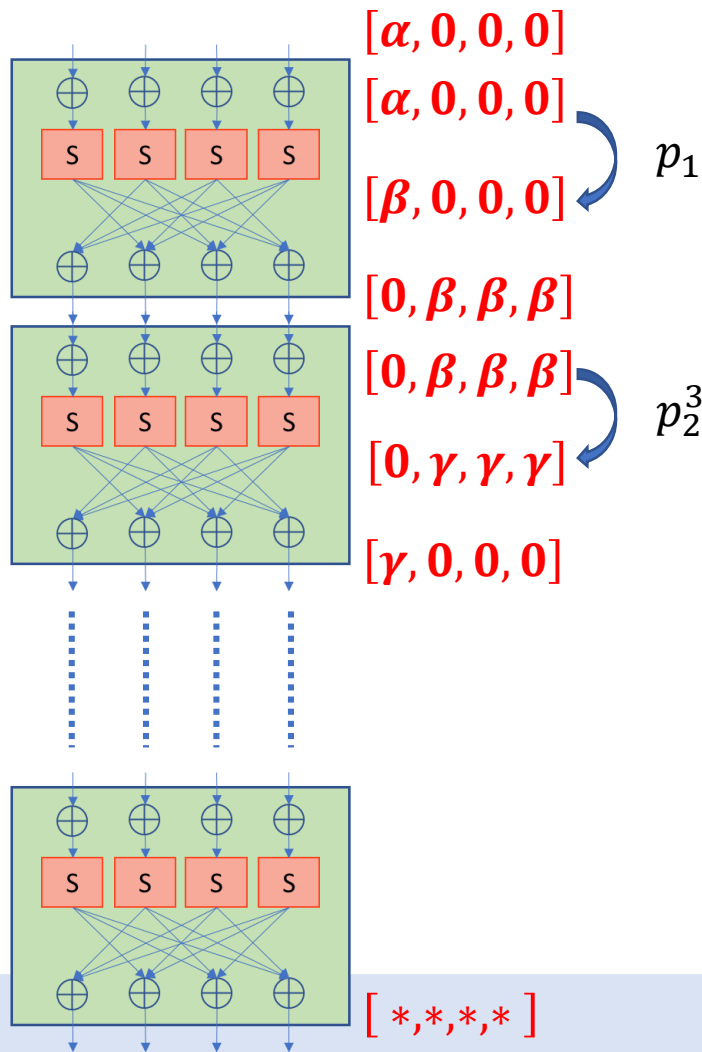


예: TC20 다중 라운드의 차분

Sbox의 차분확률

$$p_1 = P[\alpha \rightarrow \beta]$$

$$p_2 = P[\beta \rightarrow \gamma]$$



$$[\alpha, 0, 0, 0] \rightarrow [*, *, *, *]$$

다중 라운드 차분확률은
각 라운드 차분확률의 곱
이 확률이 충분히 크면
랜덤함수와 암호를 구별할 수 있다.

차분공격 개요

- ▶ 차분 공격(DC, Differential Cryptanalysis)
 - ▶ n 개 라운드에 대한 높은 확률의 차분특성을 찾는다.
 $[\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4] \rightarrow [\beta_1, \beta_2, \beta_3, \beta_4]$ (확률 p)
 - ▶ 입력 평문쌍 $P1, P2$ 에 대한 $(n+1)$ 라운드 암호화 결과를 $C1, C2$ 라 한다.
$$C1 = E_{n+1}(P1), C2 = E_{n+1}(P2)$$
 - ▶ $(n+1)$ 번째 라운드 키를 예측(guessing)하여 마지막 라운드를 복호화 한다.
$$D1 = R^{-1}(C1), D2 = R^{-1}(C2)$$
 - ▶ $D1, D2$ 의 차분이 차분특성과 일치하면 예측한 키를 올바른 키 후보로 등록한다.
 - ▶ 이 과정을 반복하여 가장 많이 추천된 키 후보를 암호키로 판정한다.

