

## 2022 국민대학교 정보보안암호수학과 학술통아리 주관 경진대회

### 1번 문제 - 난수발생기의 엔트로피 (출제: 동아리 RB)

#### [배경 지식1]

공개키 방식의 키 생성, 블록암호 운영모드, 양자내성암호 등에서 쓰이는 난수는 보안의 필수적인 요소 중 하나이다. 따라서, 난수발생기의 안전성을 평가하는 것은 필수적이며 이를 위한 측정도구로 Min Entropy(앞으로 최소 엔트로피라 표현)라는 개념을 사용한다. 난수발생기  $X$ 가  $n$ 개의 원소  $x_i$ 를 출력할 수 있고 각각 출력될 확률이  $p_i = p(x_i)$ 일 때 최소 엔트로피는 다음과 같이 정의된다.

$$\text{최소 엔트로피} \rightarrow H(X) := -\log_2 \max\{p_i\}.$$

난수발생기의 출력 가능 값이  $n$ 개일 때 최소 엔트로피는  $0 \leq H(X) \leq \log_2 n$  사이의 값을 갖는다. 난수발생기  $X$ 가  $n$ 개의 원소  $x_i$ 를 출력할 때  $p(x_k) = 1$ 인  $x_k$ 가 존재할 경우(즉,  $x_k$ 만 출력하는 난수 발생기) 최소 엔트로피는 0이 되고

모든  $x_i$ 에 대하여  $p(x_i) = \frac{1}{n}$  일 경우(즉, 균등분포일 경우) 최소 엔트로피는  $\log_2 n$ 이 된다.

#### [예시1]

난수발생기  $X$ 의 출력이  $\{a, b, c, d\}$  중 하나이고,  $X$ 의 출력이  $a, b, c, d$ 일 확률이

각각  $p(a) = \frac{1}{8}$ ,  $p(b) = \frac{1}{8}$ ,  $p(c) = \frac{1}{4}$ ,  $p(d) = \frac{1}{2}$  일 때,  $X$ 의 최소 엔트로피는

$$H(X) := -\log_2 \max\{p(a), p(b), p(c), p(d)\} = -\log_2 p(d) = -\log_2 \frac{1}{2} = 1 \text{ 이다.}$$

#### [예시2]

난수발생기  $Y$ 의 출력이  $\{a, b, c, d\}$  중 하나이고,  $Y$ 의 출력이  $a, b, c, d$ 일 확률이

각각  $p(a) = \frac{1}{4}$ ,  $p(b) = \frac{1}{4}$ ,  $p(c) = \frac{1}{4}$ ,  $p(d) = \frac{1}{4}$  일 때,  $Y$ 의 최소 엔트로피는

$$H(Y) := -\log_2 \max\{p(a), p(b), p(c), p(d)\} = -\log_2 p(d) = -\log_2 \frac{1}{4} = 2 \text{ 이다.}$$

#### [예시3]

난수발생기  $Z$ 의 출력이  $\{a, b\}$  중 하나이고,  $Z$ 의 출력이  $a, b$ 일 확률이 각각

$p(a) = \frac{1}{2}$ ,  $p(b) = \frac{1}{2}$  일 때,  $Z$ 의 최소 엔트로피는

$$H(Z) := -\log_2 \max\{p(a), p(b)\} = -\log_2 p(b) = -\log_2 \left(\frac{1}{2}\right) = 1 \text{ 이다.}$$

### [예시 결과 해석]

$X$ 와  $Y$ 는 동일한 개수의 출력을 가지지만  $Y$ 의 출력이 균등하기 때문에  $Y$ 가 최소 엔트로피 관점에서 더 좋은 난수를 출력하는 난수발생기라 할 수 있다.

$X$ 가  $Z$ 보다 출력할 수 있는 난수값이 많은데도 불구하고 엔트로피 값이 같은 이유는  $X$ 의 분포가 균일하지 않고 이것이 보안강도를 떨어뜨리기 때문이다.

### [배경 지식2]

폰노이만 교정자(von Neumann Corrector)란 “난수발생기  $X$ 가 0을 출력할 확률이  $p_0$ , 1을 출력할 확률이  $p_1$ 일 때 연속된 두 비트가 “01”일 확률과 “10”일 확률은  $p_0p_1$ 으로 같은 점”을 이용하여 불균등한 분포를 가지는 이진난수발생기의 출력을 균등분포로 만드는 기법이다.

이 교정자는 난수발생기가  $2^n$  비트를 출력하면  $n$ 개의 연속된 두 비트 값을 본 뒤 “11”이거나 “00”인 경우는 버리고 “01”인 경우엔 0을 할당, “10”인 경우엔 1을 할당한다.

예를 들어  $p(0) = \frac{1}{4}$ ,  $p(1) = \frac{3}{4}$  인 난수발생기  $X$ 가 10비트 “1011011101”을 출력했을 경우, 연속된 두비트는 5개이고 앞에서부터 “10”, “11”, “01”, “11”, “01”이다. 폰 노이만 교정자를 사용할 경우 “11”은 제거되고 “01”에 0, “10”에 1을 할당하여 새로운 난수열 “100”을 얻게 된다. 결론적으로 불균등한 분포로부터 얻은 10비트를 사용하여 균등분포로 출력된 3비트를 얻은 것으로 볼 수 있다.

### [배경 지식3]

엔트로피는 또한 정보량을 의미하기도 하는데 여기서 정보량이란 앞으로 새롭게 만들어 낼 수 있는 정보량을 뜻한다. 예를 들어 난수발생기에서 뽑은 10비트가 0과 1이 각각 5개라는 정보가 주어졌다고 가정하자. 이때 가능한 경우의 수는  $10C_5$ 가지이다. 반면에 난수발생기로 뽑은 10비트 중 0이 1개고 나머지 1이라는 정보가 주어졌다면 가능한 경우의 수는  $10C_1$ 로 10가지이다. 따라서 후자가 주어진 정보의 가치는 더 크지만 앞으로 새롭게 얻을 수 있는 정보는 더 적으므로 엔트로피가 낮은 것으로 생각할 수 있다. 마찬가지로 난수발생기의 분포가 균일할수록 비트는 예측하기 어려워지고 앞으로 얻어낼 수 있는 정보가 많은 것으로 생각할 수 있다. 따라서 난수발생기의 분포가 균등분포일 때 엔트로피는 최대가 되고 분포가 불균일할수록 엔트로피는 낮아진다.

**[문제 1]**

난수발생기  $X$ 의 출력 가능 값이  $a_i$  ( $1 \leq i \leq 10$ )이고  $p(a_i) = \frac{i}{55}$  일 때  $H(X)$ 를 구하시오. (25pt)

**[문제 2]**

이진난수발생기  $Y$ 가 난수열 "01010001101100"을 출력했을 때 폰 노이만 교정자에 의해 생긴 새로운 난수열을 구하시오. (25pt)

**[문제 3]**

$p(0)=p$ ,  $p(1)=1-p$ 인 ( $0 \leq p \leq 1$ ) 이진난수발생기  $Y$ 의 출력을 폰 노이만 교정자로 교정한 뒤 출력하는 난수발생기  $Z$ 가 있다.  $Y$ 로  $2n$ 비트를 생성할 때 최종 출력  $Z$ 의 길이의 기댓값  $E_n$ 을 구하고  $Y$ 1비트당  $Z$ 의 출력 길이  $l(\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{E_n}{2n})$ 을 구하시오. (25pt)

**[문제 3]**

부등식  $l \leq H(Y)$ 을 증명하고 그 의미를 엔트로피와 연관지어 설명하시오. ( $l, Y$ 는 3번에서 쓰인  $l, Y$ 임) (25pt)

문의 : ofryuji@kookmin.ac.kr