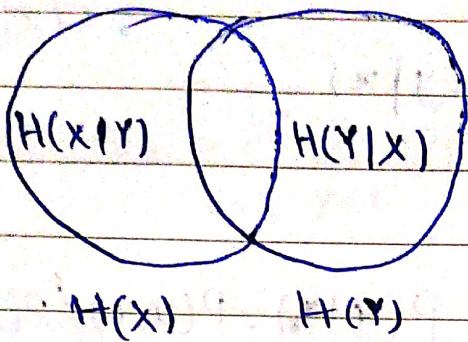


★ ویژگی‌های استرومی شرطی



$$I(x; y) = H(x) - H(x|y)$$

$$I(x; y) = H(y) - H(y|x)$$

$$\begin{cases} H(x, y) = H(x) + H(y|x) \\ = H(y) + H(x|y) \end{cases}$$

مفهوم

اگر لا را بدونی، چه قدر دیگر از اطلاعات x باقی می ماند؟

★ مثالون - اصل که - مخبرات

به استفاده از مثال - ۱۹۴۹ - امنیت
محدود شده

امنیت نوین →

info. source (sender) → Channel → receiver

★

به میزان $H(x)$ اطلاعات وارد کانال می شود ← $H(y)$ به گیرنده می رسد

به خاطر نویز گیرنده
از اطلاعات از بین می رود

اطلاعات کم شده

$$I(x; y) = H(x) - H(x|y)$$

اطلاعات ارسال شده
اطلاعات مستقیم

که در صورت دریافت
اطلاعات مفید → y از x فراهم نیست

$I(X;Y) \rightarrow \text{mutual info}$ *

$$H(X|Y) = 0$$

* می خواهیم $I(X;Y)$ به نسبت $H(X)$ میل کند

مخابرات \uparrow له اطلاعات کم نمی شود

Key
↓
Plain Text \rightarrow Encryption \rightarrow Ciphertext *

متن اصلی \rightarrow با $H(X)$ وارد کانال شود

Ciphertext \rightarrow به یزنه با $H(Y)$ می رسد

کلید \rightarrow مانند توزیع مقاری از اطلاعات را می گیرد

له می خواهیم اطلاعات کم بشود! \rightarrow تا با دانش $H(\text{Ciphertext})$

توانیم Plain را

بدست آوریم

* حوزه رمزگذاری \rightarrow درست داریم $I(X;Y)$ صفر شود

$$\rightarrow H(X) = H(X|Y) \rightarrow$$

لا رادانستیم، X را نتوانیم بدانشیم

* $H(X|Y, k)$ با صفر باشد \rightarrow اگر Y را دانسته باشیم
 \rightarrow صفر \rightarrow ابهام X