

# عملي نظرية المعلومات والترميز

مدرسة المقرر

د. بشرى علي معلا

# الجلسة الأولى عملي

## المسألة الأولى

في الصورة التلفزيونية، يتم تجزيء الصورة إلى  $600 \times 500$  عنصر، كل عنصر له ثمان مستويات شدة الإضاءة متغيرة بخطوات من الأسود إلى الأبيض . والمطلوب:

1. احسب عدد عناصر الصورة التلفزيونية.
2. كمية المعلومات التي تحملها الصورة الواحدة.

## حل المسألة الأولى

1\_ عدد عناصر الصورة =  $3 \times 10^5 = 600 \times 500$  عنصر

2\_ حساب كمية المعلومات في الصورة الواحدة :

بما أن كل عنصر يتكون من ثمان مستويات شدة إضاءة مميزة، و بالتالي لدينا  $8^{3.10^5}$  صورة مستقلة .

و منه احتمال اختيار صورة عشوائيا هو  $P = 8^{-3.10^5}$

و منه تكون كمية المعلومات التي تحملها الصورة:

$$I = \log_2 (1/ P) = \log_2 (8^{3.10^5}) = 3.10^5 \log_2 (8) = 9.10^5 \text{ Bits}$$

## المسألة الثانية

إذا كان لدينا نص يحتوي على 100000 كلمة متشابهة ومتساوية بالاحتمال ، ما كمية المعلومات الموجودة في 100 كلمة؟

الحل:

$$P = \frac{1}{100000} = \frac{1}{10^5} = 10^{-5} = \text{احتمال الكلمة الواحدة}$$

$$I = \log_2 \frac{1}{p} = 3.32 \log_{10} \frac{1}{10^{-5}} = 3.32 \log_{10} 10^5 = 16.6 \text{ bits} = \text{كمية المعلومات الموجودة في كلمة واحدة}$$

$$I_1 = 16.6 \times 100 = 1660 \text{ bits} = \text{كمية المعلومات الموجودة في 100 كلمة}$$

## المسألة الثالثة

احسب معدل المعلومات لمنبع تلغرافي إذا علمت أن :  
 $P_{dot} = 2/3$  ;  $\tau_{dot} = 0.2$  sec  
 $P_{dash} = 1/3$  ;  $\tau_{dash} = 0.4$  sec

الحل:

$$R = \frac{H}{\bar{\tau}}$$

نعلم أن معدل المعلومات يعطى بالعلاقة:

لذا يلزمنا حساب الانتروبيا و متوسط مدة الرموز:

$$H = \sum_{j=1}^m P_j \log_2 \left( \frac{1}{p_j} \right)$$

لنحسب الانتروبيا التي تعطى بالعلاقة:

نلاحظ هنا أن الأبجدية مكونة من رمزين إذا ستكون  $m=2$

## حل المسألة الثالثة

$$\begin{aligned} H &= \sum_{j=1}^2 P_j \log_2 \left( \frac{1}{P_j} \right) = P_{dot} \log_2 \left( \frac{1}{P_{dot}} \right) + P_{dash} \log_2 \left( \frac{1}{P_{dash}} \right) \\ &= \frac{2}{3} \log_2 \left( \frac{3}{2} \right) + \frac{1}{3} \log_2 (3) \\ &= 3.32 \cdot \frac{2}{3} \log_{10} \left( \frac{3}{2} \right) + 3.32 \frac{1}{3} \log_{10} (3) \\ &= 0.3898 + 0.528 \\ &= 0.92 \quad \text{bit/symbol} \end{aligned}$$

فتكون قيمة الانتروبيا تعطى بالعلاقة

## حل المسألة الثالثة

يلزمنا حساب متوسط مدة الرمز و يعطى بالعلاقة

$$\bar{\tau} = \sum_{j=1}^m P_j \cdot \tau_j$$

فتكون قيمة معدل المعلومات

$$R = \frac{H}{\bar{\tau}} = \frac{0.92}{0.267} = 3.44 \quad \text{bit/sec}$$

$$\begin{aligned} \bar{\tau} &= \sum_{j=1}^2 P_j \cdot \tau_j \\ &= P_{\text{dot}} \cdot \tau_{\text{dot}} + P_{\text{dash}} \cdot \tau_{\text{dash}} \\ &= \frac{2}{3} \cdot 0.2 + \frac{1}{3} \cdot 0.4 \\ &= 0.267 \quad \text{sec/symbol} \end{aligned}$$

## المسألة الرابعة

إذا فرضنا أن منبع متقطع دون ذاكرة (DMS) يولد أربعة رموز:  
 $A = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$

والاحتمالات الموافقة لهذه الرموز هي:  $P(x_1) = 1/2, P(x_2) = P(x_3) = 1/8, P(x_4) = 1/4$

والمطلوب:

1. حساب انتروبيا هذا المنبع.

2. بناء منبع موسع من الدرجة 2 واحسب انتروبيا المنبع الموسع.

الحل:

$$\begin{aligned} H(X) &= \sum_{i=1}^M P_i \cdot I_i = \sum_{i=1}^M P_i \cdot \log_2(1/P_i) \\ &= \sum_{i=1}^4 P_i \cdot I_i = \sum_{i=1}^4 P_i \cdot \log_2(1/P_i) \end{aligned}$$

بفك العلاقة يكون:

$$H(X) = P_1 \cdot \log_2 \left( \frac{1}{P_1} \right) + P_2 \cdot \log_2 \left( \frac{1}{P_2} \right) + P_3 \cdot \log_2 \left( \frac{1}{P_3} \right) + P_4 \cdot \log_2 \left( \frac{1}{P_4} \right) =$$

$$H(X) = \frac{1}{2} \cdot \log_2 2 + \frac{1}{8} \cdot \log_2 8 + \frac{1}{8} \cdot \log_2 8 + \frac{1}{4} \cdot \log_2 4 = 1.75 \text{ bit / symbol}$$

$$M^n = 4^2 = 16$$

2. يكون المنبع الموسع على المجال:

$$Y = \left\{ \begin{array}{l} x_1 x_1, x_1 x_2, x_1 x_3, x_1 x_4, x_2 x_1, x_2 x_2, x_2 x_3, x_2 x_4, \\ x_3 x_1, x_3 x_2, x_3 x_3, x_3 x_4, x_4 x_1, x_4 x_2, x_4 x_3, x_4 x_4 \end{array} \right\}$$

و هكذا يكون بالنتيجة :

$$P(x_1 x_1) = P(x_1) * P(x_1) = \frac{1}{2} * \frac{1}{2} = 0.25$$

و تكون الاحتمالات المقابلة :

الرمز	احتماله	الرمز	احتماله	الرمز	احتماله	الرمز	احتماله
$x_1 x_1$	0.25	$x_2 x_1$	0.0625	$x_3 x_1$	0.0625	$x_4 x_1$	0.125
$x_1 x_2$	0.0625	$x_2 x_2$	0.015625	$x_3 x_2$	0.015625	$x_4 x_2$	0.03125
$x_1 x_3$	0.0625	$x_2 x_3$	0.015625	$x_3 x_3$	0.015625	$x_4 x_3$	0.03125
$x_1 x_4$	0.125	$x_2 x_4$	0.03125	$x_3 x_4$	0.03125	$x_4 x_4$	0.0625

انثروبيا المنبع الموسع:

$$H(X^n) = \sum_{i=1}^{M^n} P_i \cdot I_i = nH(X) = 2 * 1.75 = 3.5 \text{ bit/symbol}$$

## المسألة الخامسة

بفرض لدينا منبع مميز في مجال التردد بعرض حزمة  $B=4\text{KHZ}$  ، وتم أخذ العينات عند تردد نايكوس علماً شرط نايكوست لأخذ العينات هو

$$r = f_s \geq 2B$$

مولد سلسلة الرموز  $A = \{-2, -1, 0, 1, 2\}$  و الاحتمالات الموافقة هي:  $P = \left\{ \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}, \frac{1}{16}, \frac{1}{16} \right\}$

و المطلوب احسب معدل المعلومات (bit/sec)

الحل:

➤ يعطى معدل المعلومات بالعلاقة :  $R = r.H(X)$  bps

➤ من شرط نايكوست نحسب  $r$  التردد الأصغري لأخذ العينات:

$$r = f_s = 2B = 8000 \text{ sample per second}$$

➤ يلزمنا حساب انتروبيا المنبع:

$$H(X) = \sum_{i=1}^M P_i \cdot I_i = \sum_{i=1}^M P_i \cdot \log_2(1/P_i) \Rightarrow H(X) = \sum_{i=1}^5 P_i \cdot \log_2(1/P_i)$$

$$H(X) = P_1 \cdot \log_2\left(\frac{1}{P_1}\right) + P_2 \cdot \log_2\left(\frac{1}{P_2}\right) + P_3 \cdot \log_2\left(\frac{1}{P_3}\right) + P_4 \cdot \log_2\left(\frac{1}{P_4}\right) + P_5 \cdot \log_2\left(\frac{1}{P_5}\right)$$

$$H(X) = \frac{1}{2} \cdot \log_2 2 + \frac{1}{4} \cdot \log_2 4 + \frac{1}{8} \cdot \log_2 8 + \frac{1}{16} \cdot \log_2 16 + \frac{1}{16} \cdot \log_2 16 = 1.875 \text{ bit / symbol}$$

➤ بالتعويض يكون معدل المنبع (bit / sec):

$$R = 8000 * 1.875 = 15000 \text{ bps}$$

## المسألة السادسة

$$X = \begin{cases} 1 & \text{with probability } p \\ 0 & \text{with probability } (1 - p) \end{cases}$$

إذا فرضنا لدينا المنبع  $X$  كالآتي:

و المطلوب احسب انتروبيا المنبع  $X$  ومن ثم حدد القيمة الأعظمية و القيمة الدنيا لهذه الانتروبيا مع الرسم

الحل:

$$H(X) = \sum_{i=1}^M P_i \cdot I_i = \sum_{i=1}^M P_i \cdot \log_2(1/P_i)$$

$$= \sum_{i=1}^2 P_i \cdot \log_2(1/P_i)$$

$$= P \cdot \log_2 \frac{1}{P} + (1 - P) \cdot \log_2 \frac{1}{(1 - P)} = H(P)$$

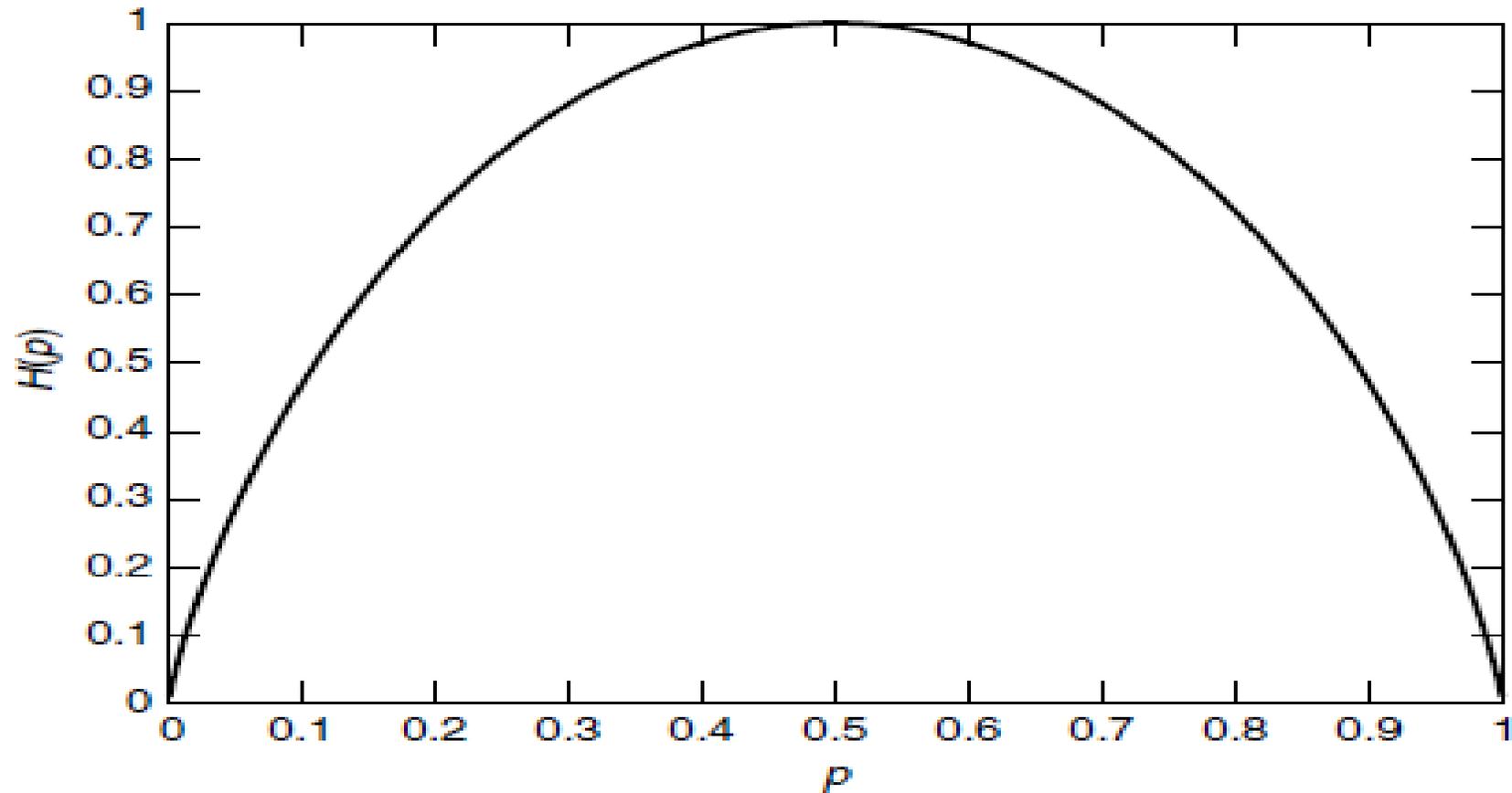
## حل المسألة السادسة

نعلم أن القيمة الدنيا للانتروبيا  $H_{min} = 0$   
نعلم أن القيمة الأعظمية للانتروبيا  $H_{max} = \log_2(m) = \log_2(2) = 1$

نعطي قيم للاحتمال  $p$  ونحسب قيم  $H(x)$  المقابلة

نلاحظ أن القيمة الأعظمية للانتروبيا تكون من أجل احتمالات متساوية أي من أجل  $p=0.5$   
نلاحظ أن القيمة الدنيا للانتروبيا تكون من أجل إرسال نوع واحد من الرموز أو عدم إرسال أي رمز  $p=1$

## حل المسألة السادسة



## مسألة وظيفة

يرسل مصدر معطى بمعدل 3000 symbol per second أربع رموز باحتمالات تعطى كما يلي:

$$X = \begin{cases} a, & P = 1/2 \\ b, & P = 1/4 \\ c, & P = 1/8 \\ d, & P = ? \end{cases}$$

و المطلوب: 1. احسب انتروبيا المنبع 2. احسب معدل المعلومات

# نهاية الجلسة الأولى