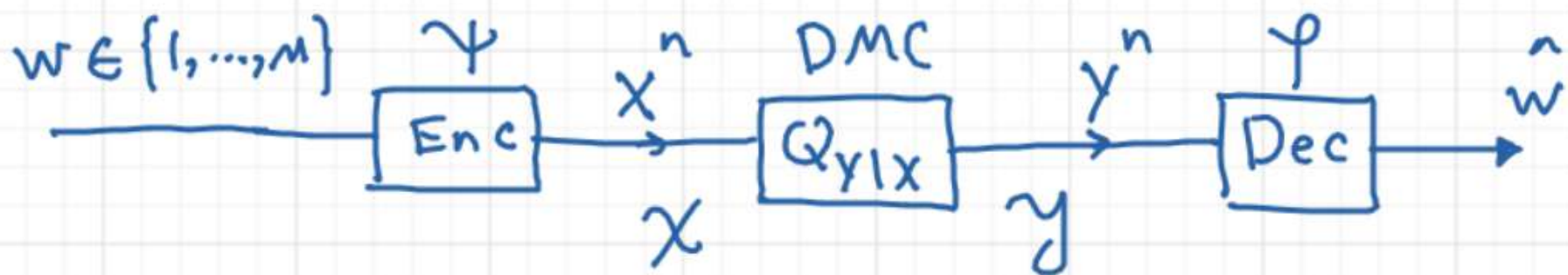


# نظری اطلاعات و کدینگ ، جلسه ۱۸ ، ۱۵ آذر ۹۹

\* مقصد ظرفیت ارسال اطلاعات بیرونی کمال‌های شونی

- یعنی achievability



$$P[\text{Error}] = P[\hat{w} \neq w]$$

هدف: ارایه کد روشی که امکان قطعی کمی داشته باشد و نرخ ارسال کم باشد

$$R = \frac{\log_2(M)}{n}$$

تعداد ممکن زیاد باشد .

\* به جای اینکه در جستجوی MAP از ریکورد jointly-typical استفاده می‌کنیم (Suboptimum)

Joint AEP

\* رگانه‌های مستقل گنوی و

$(x^n, y^n)$

فرض کنید  $x \in X, y \in Y$

iid  $(x_i, y_i) \sim P_{xy}$

$$P(x^n) = \prod_{i=1}^n P_X(x_i)$$

$$P(y^n) = \prod_{i=1}^n P_Y(y_i)$$

$$P(x^n, y^n) = \prod_{i=1}^n P_{xy}(x_i, y_i)$$

\* مجموعه رشته‌های مشترک نوی (Set of Jointly Typical Seq.)

$$A_{\epsilon}^{(n)}(X, Y) = \left\{ (x^n, y^n) \in X^n \times Y^n : \right.$$

$$\left| -\frac{1}{n} \log P(x^n) - H(X) \right| < \epsilon,$$

$$\left| -\frac{1}{n} \log P(y^n) - H(Y) \right| < \epsilon,$$

$$\left. \left| -\frac{1}{n} \log P(x^n, y^n) - H(X, Y) \right| < \epsilon \right\}$$

\* قضیه (خواص رشته‌های مشترک نوی): اگر  $(X^n, Y^n)$  به صورت iid از توزیع

$P_{X,Y}$  نمونه‌برداری شده باشند داریم:



$$\textcircled{1} \lim_{n \rightarrow \infty} P[(x^n, y^n) \in A_\varepsilon^{(n)}(x, y)] = 1$$

$$\textcircled{2} \left. \begin{array}{l} (1-\varepsilon)^2 2^{n(H(x,y)-\varepsilon)} \leq |A_\varepsilon^{(n)}(x,y)| \leq 2^{n(H(x,y)+\varepsilon)} \end{array} \right\}$$

$\swarrow$   $\uparrow$   
 تعداد n تایی به اندازه کافی بزرگ تعداد درست

\* تعریف: فرض کنید  $(\tilde{x}^n, \tilde{y}^n)$  به صورت iid از توزیع  $P_{\tilde{x}\tilde{y}} = P_x \cdot P_y$  نمونه‌گیری شده باشند

$$\textcircled{1} P[(\tilde{x}^n, \tilde{y}^n) \in A_\varepsilon^{(n)}(x, y)] \leq 2^{-n[I(x,y) - 3\varepsilon]}$$

\* تعیین: فرض کنیم  $(\tilde{X}^n, \tilde{Y}^n)$  به صورت iid از توزیع  $P_{\tilde{X}\tilde{Y}} = P_X \cdot P_Y$  نمونه‌گیری شده باشند

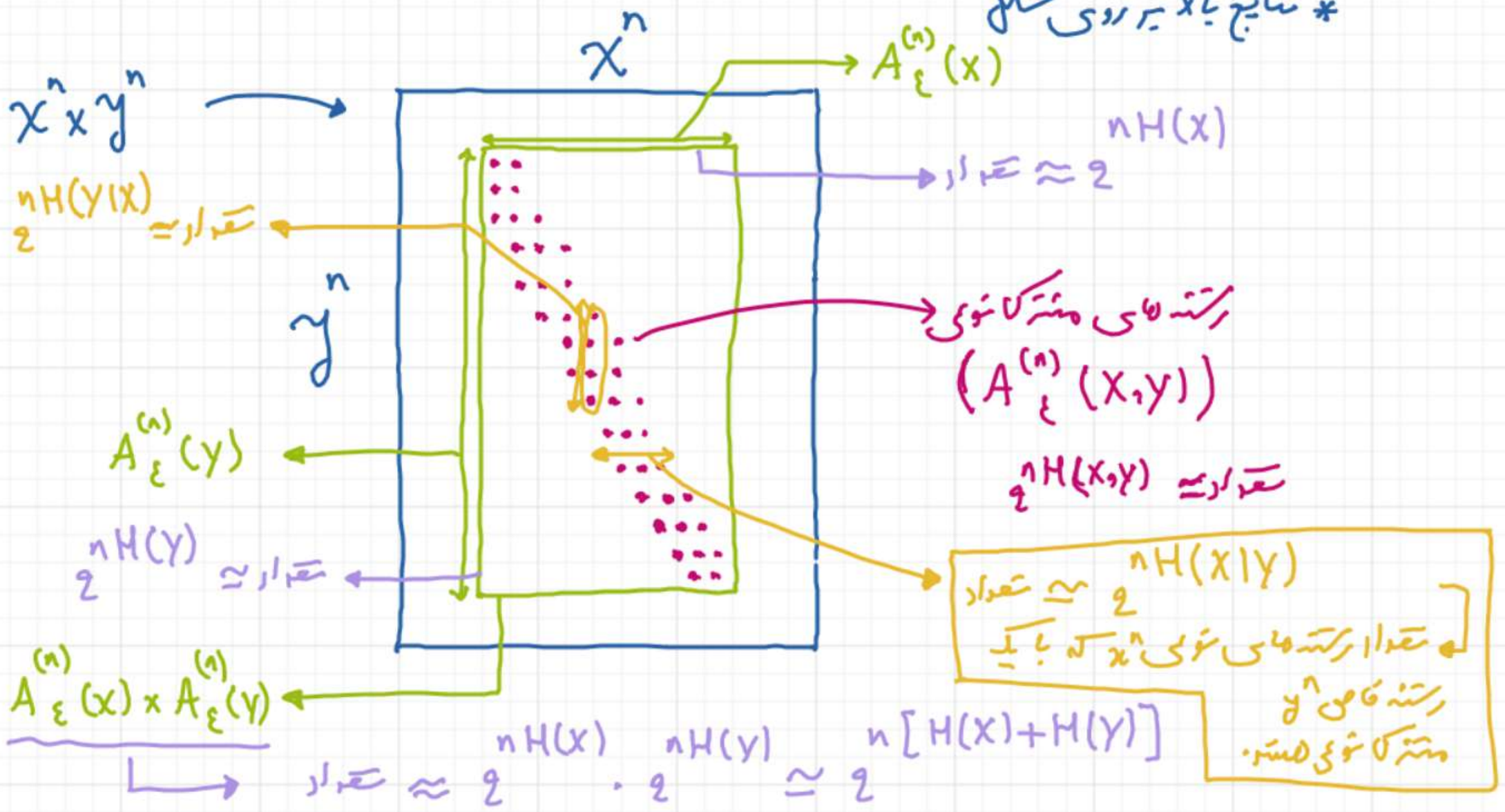
① 
$$P[(\tilde{X}^n, \tilde{Y}^n) \in A_\epsilon^{(n)}(x, y)] \leq 2^{-n[I(x; y) - 3\epsilon]}$$

② 
$$(1 - \epsilon) 2^{-n[I(x; y) + 3\epsilon]} \leq P[(\tilde{X}^n, \tilde{Y}^n) \in A_\epsilon^{(n)}(x, y)]$$

بر n کافی بزرگ

\* نتایج بالا بر روی  $\epsilon$   $\frac{1}{n}$

\* نتایج بالا بر روی شکل





\* تعبیه شهودی از قضیه دوم بالا:

فرض کنید دنباله‌های متوی از توزیع  $P_{\tilde{X}, \tilde{Y}} = P_X P_Y$  را در نظر بگیریم:

$$A_\varepsilon^{(n)}(\tilde{X}, \tilde{Y}) = \left\{ (x^n, y^n) : \left| -\frac{1}{n} \log P(x^n) - H(X) \right| < \varepsilon \right.$$

$$\left. \left| -\frac{1}{n} \log P(y^n) - H(Y) \right| < \varepsilon \right\}$$

$$\left| -\frac{1}{n} \log \underbrace{P_{X^n}(x^n) \cdot P_{Y^n}(y^n)} - H(X) - H(Y) \right| < \varepsilon$$

$$P_{\tilde{X}^n \tilde{Y}^n}$$

$$\rightarrow \approx A_\varepsilon^{(n)}(X) \times A_\varepsilon^{(n)}(Y)$$

احتمال اینکه یک کسندها مشترکاً نوی  
 شوند (بسیار توزیع  $P_{X,Y}$ )  
 اگر که از توزیع  $P_{\tilde{X},\tilde{Y}}$   
 نمونه گیری کرده باشند

$$\begin{aligned}
 &\approx \frac{\text{تعداد نقاط مشترک}}{\text{تعداد نقاط داخل جعبه کبر}} \approx \frac{2^{nH(X,Y)}}{2^{nH(X)} \cdot 2^{nH(Y)}} \\
 &= 2^{-nI(X;Y)}
 \end{aligned}$$