

$$H(X) \leq \log_2(|\text{supp}X|)$$

$$\begin{aligned}
H(X, Y) &= - \sum_{i,j} p(a_i, b_j) \log_2 p(a_i, b_j) \\
&= - \sum_{i,j} p(a_i, b_j) \log_2 p(a_i) p(b_j|a_i) \\
&= - \sum_{i,j} p(a_i, b_j) [\log_2 p(a_i) + \log_2 p(b_j|a_i)] \\
&= - \sum_{i,j} p(a_i, b_j) \log_2 p(a_i) - \sum_{i,j} p(a_i, b_j) \log_2 p(b_j|a_i) \\
&= - \sum_{i,j} p(a_i, b_j) \log_2 p(a_i) - \sum_{i,j} p(a_i) \cdot p(b_j|a_i) \log_2 p(b_j|a_i) \\
&= - \sum_{i=1}^m p(a_i) \log_2 p(a_i) \sum_{j=1}^n p(b_j|a_i) + H(Y|X) \\
&= - \sum_{i=1}^m p(a_i) \log_2 p(a_i) + H(Y|X) = H(X) + H(Y|X)
\end{aligned}$$

$$(\text{Do } \sum_{j=1}^n p(b_j|a_i) = \sum_{j=1}^n \frac{P(b_j \cdot a_i)}{P(a_i)} = \frac{1}{P(a_i)} \sum_{j=1}^n P(b_j \cdot a_i) = \frac{1}{P(a_i)} P(a_i) = 1)$$

$$H(Y|X) \leq - \sum_{j=1}^d \text{Prob}(X \in E_j) \log_2 j.$$

$$\begin{aligned}
H(X, Y) &= \sum_{j=1}^d \sum_{a \in E_j} p(a) H(Y|a) \\
&\leq \sum_{j=1}^d \sum_{a \in E_j} p(a) \log_2 j \\
&= \sum_{j=1}^d \text{Prob}(X \in E_j) \log_2 j.
\end{aligned} \tag{1}$$

Định lý 1. Đặt $M = (m_{ij})$ là ma trận $n \times n$ chỉ chứa hai giá trị 0,1 và đặt d_1, \dots, d_n là tổng các hàng của ma trận M , hay $d_i = \sum_{j=1}^n m_{ij}$. Khi đó:

$$\text{per}M \leq \prod_{i=1}^n (d_i!)^{1/d_i}.$$

Chứng minh: Xét $G = (U \cup V, E)$ là đồ thị hai phía tương ứng với ma trận M , trong đó d_i là bậc tương ứng của các đỉnh u_i , và kí hiệu Σ là tập các *perfect matching* của G . Vì $\text{per}M = m(G) = |\Sigma|$ nên thay vì tìm cận trên cho $\text{per}M$ như định lý 1, ta sẽ tìm cận trên cho $|\Sigma|$. Giả sử $|\Sigma| \neq 0$ và mỗi $\sigma \in \Sigma$ là một hoán vị tương ứng $\sigma(1)\sigma(2)\dots\sigma(n)$ của các chỉ số. Vì vậy, tương ứng với mỗi giá trị $u_i \in U$ là một giá trị $v_{\sigma(i)} \in V$ theo phép song ánh σ .

Ý tưởng ban đầu là chọn σ một cách ngẫu nhiên và xét biến ngẫu nhiên $X = (X_1, X_2, \dots, X_n) = (\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n))$.

Theo mệnh đề **(A)**,

$$H(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n)) = \log_2(|\Sigma|)$$

Do đó chỉ cần chỉ ra

$$H(\sigma(1), \dots, \sigma(n)) \leq \log_2\left(\prod_{i=1}^n (d_i!)^{1/d_i}\right) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{d_i} \log_2(d_i!). \tag{2}$$

Sử dụng mệnh đề **(B)**, ta có

$$H(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n)) = \sum_{i=1}^n H(\sigma(i) | \sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(i-1)) \quad (3)$$

Ý tưởng của Radhakrishnan là xét các đỉnh u_1, u_2, \dots, u_n theo một *thứ tự ngẫu nhiên* τ , với xác suất là như nhau và bằng $\frac{1}{n!}$, và lấy giá trị kì vọng của các entropy. Nói cách khác, ta xét các cặp *matching* theo thứ tự $\sigma(\tau(1)), \sigma(\tau(2)), \dots, \sigma(\tau(n))$. Xét τ cố định, khi đó $k_i = \tau^{-1}(i)$ được hiểu là vị trí của u_i theo thứ tự ngẫu nhiên τ là k_i . Khi đó, biểu thức (2) trở thành:

$$H(\sigma(1), \dots, \sigma(n)) = \sum_{i=1}^n H(\sigma(i) | \sigma(\tau(1)), \dots, \sigma(\tau(k_i-1)))$$

Khi đó

$$H(\sigma(1), \dots, \sigma(n)) = \frac{1}{n!} \sum_{\tau} \left(\sum_{i=1}^n H(\sigma(i) | \sigma(\tau(1)), \dots, \sigma(\tau(k_i-1))) \right)$$

Xét biểu thức

$$H(\sigma(i) | \sigma(\tau(1)), \dots, \sigma(\tau(k_i-1))) \quad (4)$$

Để tìm cận trên cho , ta sẽ sử dụng mệnh đề **(C)**, áp dụng với biến ngẫu nhiên $X = (\sigma(\tau(1)), \dots, \sigma(\tau(k_i-1)))$ và $Y = \sigma(i)$. Với mỗi σ đặt $N_i(\sigma, \tau)$

$$\sigma(\tau_1), \sigma(\tau_2), \dots, \sigma(\tau_n)$$

$$H(\sigma(\tau_1), \dots, \sigma(\tau_n)) = \sum_{i=1}^n H(\sigma(\tau_i) | \sigma(\tau_1), \dots, \sigma(\tau_{k_i-1}))$$

$$H(\sigma(\tau_1), \dots, \sigma(\tau_n)) = \frac{1}{n!} \sum_{\tau} \left(\sum_{i=1}^n H(\sigma(\tau_i) | \sigma(\tau_1), \dots, \sigma(\tau_{k_i-1})) \right)$$

$$\Theta(n^{\log_2 2})$$