

שאלה 1

נתונה רשת המפזלת בעלת N נקודות שהמבנה שלה P (כאשר $N \gg 1$) באופן הבא:
 תבנית הוויזואציה של המבנה היא כדלקמן: $P = \begin{cases} 1 & \text{w.p. } f \\ 0 & \text{w.p. } 1-f \end{cases}$
 שכל המידע יתקבל בפרמטר f של תבנית הוויזואציה. הוא מועל עם פרמטר q כך שסדרות הקשרים הוא

$$J_{ij} = \begin{cases} \frac{1}{q(1-q)} \sum_{\mu=1}^M (P_i^\mu - q)(P_j^\mu - q) & i \neq j \\ 0 & i = j \end{cases}$$

הקלט לווידאו i מוגדר כרגיל $s_i = \sum_j J_{ij} s_j$

הוויזואציה גם היא מוגדרת כרגיל לפי המבנה האסימטרית $s_i = \Theta(h_i - T) = \begin{cases} 1 & h_i > T \\ 0 & h_i \leq T \end{cases}$ (הוא הסף של המידע);

מסודרת היא לכן יסודי שיפוע חשיפה על המידע, בלתי תלוי בפרמטר q וזאת לרוב כפי שצפוי במידע.

ניתן שמתחילים את מצב הרשת לתבנית הוויזואציה הראשונה (כלומר $s_j = P_j^1$)

1. חשבו את הממוצע הקלט לווידאו i כלומר את $\mathbb{E}[h_i]$ במקרה שבו $P_j^1 = 1$ ובמקרה שבו $P_j^1 = 0$.

היחס h_i נשאר זהה

$$h_i = \sum_j J_{ij} s_j = \sum_{j \neq i} \frac{1}{q(1-q)} \cdot \frac{1}{N} \sum_{\mu=1}^M (P_i^\mu - q)(P_j^\mu - q) P_j^\mu = \frac{1}{q(1-q)N} \sum_{\mu=1}^M (P_i^\mu - q) \sum_{j \neq i} (P_j^\mu - q) P_j^\mu =$$

$$\underbrace{\frac{1}{q(1-q)N} (P_i^1 - q) \sum_{j \neq i} (P_j^1 - q) P_j^1}_{\text{Signal } (\mu=1)} + \underbrace{\frac{1}{q(1-q)N} \sum_{\mu=2}^M (P_i^\mu - q) \sum_{j \neq i} (P_j^\mu - q) P_j^\mu}_{\text{Noise } (\mu \neq 1)}$$

$$\text{Signal} = \frac{(P_i^1 - q)}{q(1-q)N} \sum_{j \neq i} (P_j^1 - q) P_j^1 = \frac{P_i^1 - q}{q(1-q)N} \sum_{j \neq i} (P_j^1^2 - q P_j^1) =$$

$$\frac{P_i^1 - q}{q(1-q)N} \sum_{j \neq i} P_j^1 (1-q) = \frac{P_i^1 - q}{qN} \sum_{j \neq i} P_j^1 \approx \frac{P_i^1 - q}{qN} N f = \frac{P_i^1 - q}{q} f$$

$$\text{Noise} = \frac{1}{q(1-q)N} \sum_{\mu=2}^M \sum_{j \neq i} (P_i^\mu - q)(P_j^\mu - q) P_j^\mu =$$

היחס h_i נשאר זהה $P_j^1, P_j^2, \dots, P_j^M$
 כלומר $P_j^1 - q$ הוא הממוצע של P_j^1 וזהו הממוצע של P_j^1 וזהו הממוצע של P_j^1
 $z_i = \frac{1}{q(1-q)N} \sum_{\mu=2}^M (P_i^\mu - q) \sum_{j \neq i} (P_j^\mu - q) P_j^\mu$

$$\mathbb{E}(z_i) = \frac{1}{q(1-q)N} \mathbb{E} \left(\sum_{\mu=2}^M (P_i^\mu - q) \sum_{j \neq i} (P_j^\mu - q) P_j^\mu \right) = \frac{1}{q(1-q)N} \sum_{\mu=2}^M \mathbb{E}(P_i^\mu - q) \mathbb{E} \left(\sum_{j \neq i} (P_j^\mu - q) P_j^\mu \right)$$

$$\approx \frac{1}{q(1-q)N} \cdot P(1-f) \cdot N \cdot (1-q) f^2 - q(1-f) \cdot f = \frac{P(1-f)}{q(1-q)} (f^2 - f q) = \frac{P(1-f)^2}{q(1-q)}$$

$$\begin{aligned}
 & \frac{1}{q(1-q)^2} \cdot p \cdot (s-q) \cdot N \cdot (1-q)^2 \cdot q(1-q) \\
 E(h_i) = p'_i = 1 &= \frac{s(1-q)}{q} + \frac{p s (s-q)^2}{q(1-q)} \\
 p'_i = 0 &- s + \frac{r s (s-q)^2}{q(1-q)}
 \end{aligned}$$

2. נניח שקבעו את הסף $\delta = \frac{1}{2} - f$. בנוסף, הניחו כי $q = 1.1 \cdot f$. מהי קיבולת הרשת במקרה זה? האם החשובה תשתנה עבור $q = \frac{1}{2} - \delta$?

היו מספר מקרים כי במהלך תהליך ב P .

ניתן כי $P, N < 1$, $0 \leq q \leq 1$ (כך $1 \leq f \leq 0$) וכן $P < f, q$.
 יתר, מסר מספר מידע $f - \frac{1}{2}$ ויש $0.5 \leq T \leq 0.6$.

במא שנתפסות המידע ב $P < 1$ ויש מידע בתפסות אחרות זהו מספר N וכן מידע בתפסות 'היג' במידות N וכן $3 > f$ הימני של מספר N .
 לכן, $T - \delta$ ויש 'שם' תהליך הכיבון וזיכרון N ישמרו.
 באופן דומה מס' $q = \frac{1}{2} - \delta$, משמעותי T יהיו $0.5 \leq T \leq 0.6$.