

Communication Networks

(0368-3030) / Fall 2013

The Blavatnik School of Computer Science,
Tel-Aviv University

Allon Wagner

Multiple Access Links and Protocols

Two types of "links":

- ❖ **point-to-point**
 - PPP for dial-up access
 - point-to-point link between Ethernet switch and host
- ❖ **broadcast** (shared wire or medium)
 - old-fashioned Ethernet
 - upstream HFC
 - 802.11 wireless LAN



Multiple Access Protocols

Kurose & Ross, Chapter 5.3 (5th ed.)

Ideal Multiple Access Protocol

Broadcast channel of rate R bps

1. when one node wants to transmit, it can send at rate R.
2. when M nodes want to transmit, each can send at average rate R/M
3. fully decentralized:
 - no special node to coordinate transmissions
 - no synchronization of clocks, slots
4. simple
 - inexpensive to implement

MAC Protocols: a taxonomy

- Channel Partitioning
 - TDMA
 - FDMA
 - CDMA
- Random Access
 - ALOHA / Slotted ALOHA
- “Taking Turns”
 - polling by a master node (e.g. Bluetooth)
 - token-passing (e.g. FDDI)

שאלה מבחן (מועד א', 2008/9)

- על יי' קפט בבל האויינוס השפט והתקם שוי' רשותה Aloha המן' של רשות A ורשות B. בכל אחת מהרטשות יש 4 תחנות. אויך חרי' המן' של שתי הרשות זהה, נקבע אותו כיחידה זון אחת. שתי הרשות משגמישות באותו דודר שידר, כך שישו' ברשות אחת נושא באחרות עלול ללבש את השימוש באחרת. נניח של שידור מלא בזין חרי' שדר' אחד.
- סומן לאורך כל השאלה את ההסתברות שהחינה מסוימת מוסיפה לשדר בחרץ' זון מסוים (סידור ראשוני או אחר) ב. ק. ייק' שבל סעיף ק' שונן.
- בבל אוד ההסתטים עלייכם לחשב (1) את ההסתברות לשידור מוצלח ברטשת A (בחרץ' בו רשות A עשויה לשלוח), (2) את ההסתברות לשידור מוצלח ברטשת B (בחרץ' בו רשות B עשויה לשלוח), (3) את הנזילות של רשות A (ס' היל, לאורך כל חרי' המן) ו(4) את הנזילות של רשות B (ס' היל, לאורך כל חרי' המן). נמק' וסבירו את תשובתך.

שאלה מבחן (מועד א', 2008/9)

- Utilization = $\frac{\text{time sending original packets}}{\text{total time sending data}}$
- p_A, p_B : probabilities for a successful transmission
- u_A, u_B : channel utilizations
- Let X, Y be random variables counting how many stations transmitted in networks A, B respectively
- $X, Y \sim B(4, p)$
- ראשית, נניח שהחירצים של שתי הרשותות לא מסוכרים.
- $p_A = \Pr[X = 1] \Pr[Y = 0] = 4p(1-p)^3((1-p)^4)^2 = 4p(1-p)^{11}$
- $u_A = p_A$
- p_B, u_B the same (symmetry)

שאלה מבחן (מועד א', 2008/9)

- המנהל של רשת B סינכרן את חריצי הזמן של הרשת של רשת A.
- $p_A = \Pr[X = 1] \Pr[Y = 0] = 4p(1-p)^3(1-p)^4 = 4p(1-p)^7$
- $u_A = p_A$
- p_B, u_B the same (symmetry)

שאלה מבחן (מועד א', 2008/9)

- מנהל רשת B לא הסתפק בתוצאות הסעיף הקודם והגדיר את עצמתה השידור ברשת שלו, כעת, במרקחה של התגנשות בשידור בין הרשותות, בהסתברות q השידור מרשת B יגבר, ובהת恭בות $q - 1$ שני השידורים ישובו כמקודם.
- p_A, u_A - same as previous
- $p_B = \Pr[Y = 1] \cdot [\Pr[X = 0] + q \Pr[X \geq 1]] = 4p(1-p)^3 \cdot [(1-p)^4 + q(1-(1-p)^4)] = 4p(1-p)^3((1-q)(1-p)^4 + q)$
- $u_B = p_B$

שאלה מבחן (מועד א', 2008/9)

- מנהל רשת A התקומם על הפתרון מהסעיף הקודם.
- שניהם עוברים לרשת TDMA שבה הזמן יחולק באופן מחזורי ל-8 חריצי שידור, אחד לכל תחנה.
- Now the probability "that the station has something to transmit" is $t = 1 - (1-p)^8$
- $p_A = t$
- $u_A = \frac{1}{2}p_A = \frac{1}{2}t$
- p_B, u_B the same (symmetry)

שאלה מבחן (מועד א', 2008/9)

- מנהל רשת B לא הסכים לוטר על Slotted Aloha.
- במקום, הוא הציע לחלק את חריצי הזמן בין רשת A ורשת B לחילופין. כל רשת תמשח בזמן בחריגי>.
- $t = 1 - (1-p)^2$
- $X \sim B(4, t)$
- $p_A = \Pr[X = 1] = 4t(1-t)^3$
- $u_A = \frac{1}{2}p_A = 2t(1-t)^3$
- p_B, u_B the same (symmetry)