

# Communication Networks (0368-3030) / Spring 2011

The Blavatnik School of Computer Science,  
Tel-Aviv University



Allon Wagner

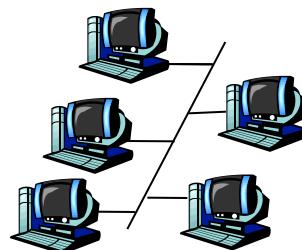
# Multiple Access Protocols

Kurose & Ross, Chapter 5.3 (5<sup>th</sup> ed.)

# Multiple Access Links and Protocols

Two types of "links":

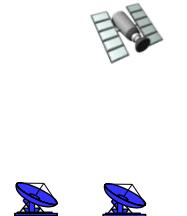
- ❖ point-to-point
  - PPP for dial-up access
  - point-to-point link between Ethernet switch and host
- ❖ broadcast (shared wire or medium)
  - old-fashioned Ethernet
  - upstream HFC
  - 802.11 wireless LAN



shared wire (e.g.,  
cabled Ethernet)



shared RF  
(e.g., 802.11 WiFi)



shared RF  
(satellite)



humans at a  
cocktail party  
(shared air, acoustical)

# 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 ממבחן (מועד א', 9/2008)

- על אי קטן בלב האוקיינוס השקט הותקנו שתי רשתות Slotted Aloha (רשת A ורשת B). בכל אחת מהרשתות יש 4 תחנות. אורך חריצי הזמן של שתי הרשתות זהה, נקבע אותו כיחידת זמן אחת. שתי הרשתות משתמשות באותו תדר שידור, קר שSSIDOR ברשת אחת נשמע באחרת ועלול לשבש את השידור באחרת. נניח שכל שידור מלא בבדיקה חריצ שידור אחד.
- נסמן לאורך כל השאלה את ההסתברות שתחנה מסוימת מנסה לשדר בחריצ זמן מסוים (שידור ראשון או חוזר) ב.מ. יתכן שבכל סעיף k שונה.
- בכל אחד מהסעיפים עלייכם לחשב (1) את ההסתברות לשידור מוצלח ברשת A (בחריצ בו רשת A עשויה לשדר), (2) את ההסתברות לשידור מוצלח ברשת B (בחריצ בו רשת B עשויה לשדר), (3) את הנצילות של רשת A (סך הכל, לאורך כל חריצי הזמן) ו-(4) את הנצילות של רשת B (סך הכל, לאורך כל חריצי הזמן). נמקו וסבירו את תשובה.

## 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 שהחיריצים של שתי הרשותות לא מסונכרנים.
- $p_A = \Pr[X = 1] \Pr[Y = 0]^2 = 4p(1 - p)^3((1 - p)^4)^2 = 4p(1 - p)^{11}$
- $u_A = p_A$
- $p_B, u_B$  the same (symmetry)

## שאלה ממבחן (מועד א', 2008/9)

- המנהל של רשות B סינכרן את חריצי הזמן של הרשות שלו עם רשות 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 ממבחן (מועד א', 9/2008)

- מנהל רשות B לא הסתפק בתוצאה הסעיף הקודם והבהיר את עוצמת השידור ברשות שלו. בעת, במקרה של התנgesות בשידור בין הרשותות, בהסתברות  $q$  השידור מרשות B יגבר, ובהסתברות  $q - 1$  שני השידורים ישובשו כקדם.
- $p_A, u_A$  - same as previous
- $$\begin{aligned} p_B &= \Pr[Y = 1] \cdot [\Pr[X = 0] + q \Pr[X \geq 1]] \\ &= 4p(1 - p)^3 \cdot [(1 - p)^4 + q(1 - (1 - p)^4)] \\ &= 4p(1 - p)^3((1 - q)(1 - p)^4 + q) \end{aligned}$$
- $u_B = p_B$

## שאלה ממבחן (מועד א', 9/2008)

- מנהל רשות A התקומם על הפתרון מהסעיף הקודם. שניים עוברים לרשות 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 ממבחן (מועד א', 9/2008)

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