1. Một gói có chiều dài *n* bits được truyền qua một đường truyền có xác suất truyền sai 1 bít là *p=0.01* và độc lập với sự kiện các bít khác bị truyền sai.
   1. Tính xác suất *pk* để gói có k bít lỗi *(0≤k≤n)?*
   2. Tính xác suất *P* để gói có lỗi?

Lời giải:

a. Xác suất *pk* tính như sau:

b. Xác suất P đượctính như sau:

P=(X>0)=1-P(X=0)= 1-

**Câu 2.** Cho một đường dây cáp quang dài 100km truyền dữ liệu dưới dạng các gói có kích thước 1000 bytes với tốc độ 100Mb/s

1. Xác định thời gian truyền phát hết một gói lên đường truyền.
2. Xác định thời gian lan truyền của một bít từ nguồn đến đích, biết rằng sóng ánh sáng lan truyền với tốc độ 200000km/s.
3. Xác định số gói tồn tại song song đồng thời trên đường truyền.
4. Lặp lại câu hỏi cho đường dây cáp đồng dài 4km với tốc độ 19.2kb/s, tốc độ lan truyền của dòng diện trong đường dây này là 200000km/s.

Lời giải:

**Câu 3.** Trình bày nguyên lý đóng gói dữ liệu trong kiến trúc phân tầng của mô hình TCP từ tầng (N=3, IP) xuống tầng (N=2, Ethernet IEEE 802.3). Nếu so sánh với mô hình OSI thì PDU(3), SDU(2), PCI(2), PDU(2) tương ứng với các trường nào của khung Ethernet IEEE 802.3?

Lời giải: Trong mô hình OSI, dữ liệu ở Layer 3 là IP packet, chính là PDU(3) được chuyển xuống Layer 2 thành SDU(2) chính là LLC Data trong 802.3. PCI(2) chính là các trường điều khiển còn lại của Frame 802.3 theo chuẩn. PDU(2) chính là SDU(2)+PCI(2) trong đó SDU(2) là LLC Data cũng là IP packet còn PCI(2) là các trường còn lại của 802.3.

**Câu 4.** Giả sử người dùng truy cập vào một trang Web với giao thức HTTP 1.0. Nội dung trang Web hiển thị 5 bức ảnh; tất cả ảnh nằm trên cùng máy chủ. Vẽ sơ đồ và mô tả quá trình truyền thông điệp HTTP giữa trình duyệt Web và máy chủ Web.

Lời giải: Tham khảo Slide Ứng dụng, trang 38 để vẽ ra sơ đồ này.



**Câu 5.** Hãy trả lời các câu hỏi sau:

* 1. Một mạng có địa chỉ IP là 202.91.1.128 /26. Mạng này có thể cung cấp tối đa bao nhiêu địa chỉ máy trạm?
  2. Một gói tin IP có kích thước phần dữ liệu (payload) là 1200 byte bị phân thành 3 mảnh có giá trị Fragment Offset lần lượt là 0, 69, 138. Phần dữ liệu trong các mảnh này có kích thước lần lượt là bao nhiêu byte?
  3. Đặc điểm của cơ chế truyền “best-effort” là gì?

Lời giải: a. Mạng này có thể có tối đa máy trạm

b. Theo slide:



Phần dữ liệu trong các mảnh này có kích thước lần lượt là:

69\*8=552 bytes, 138\*8=1104 bytes – 552 bytes =552 bytes và 1200-1104=96 bytes.

****

1. Đặc điểm của Best effort: xem trong bài giảng.

**Câu 6.** Khi truyền dữ liệu qua các hệ thống mở sẽ luôn luôn có lỗi. Lớp nào trong mô hình 7 lớp OSI chịu trách nhiệm xử lý các2 lỗi sau?

a. Xung điện phá hủy tín hiệu? 1

b. Một bộ định tuyến (IP router) bị lỗi sẽ hoán đổi các byte trong một gói:3

c. Lỗi phần mềm đặt sai số thứ tự trong gói TCP:4

d. Bộ định tuyến thay đổi địa chỉ cổng:3+4

e. Và trang HTML có lỗi đánh máy:5

f. Kiểm soát lỗi (CRC) là một thủ tục đặc biệt quan trọng để xử lý lỗi. Nó được sử dụng ở đâu và nó hoạt động như thế nào? Ví dụ? 2

**Câu 7.** Phân tích và so sánh ưu nhược điểm của:

1. Đa truy cập tĩnh và đa truy cập động
2. FDMA, TDMA và CDMA

**Câu 8.** Cho một mạng cục bộ thuộc công ty A được phân địa chỉ 220.130.15.0. Mạng này được chia thành 7 mạng nhỏ: i). Mạng thứ nhất và 2 có 62 host. ii). Mạng thứ 3 và 4 có 30 host iii). Mạng thứ 5, 6, 7 mỗi mạng có 14 host. Hãy thiết kế mạng này.

1. Mạng thứ nhất và 2 có 62 host
2. Mạng thứ 3 và 4 có 30 host
3. Mạng thứ 5, 6, 7 mỗi mạng có 14 host

Với 7 mạng, cần 3 bít để chia:

11011100.10000010.00001111.00000000

**Mạng 1:** 11011100.10000010.00001111.00**/000001 đến** 11011100.10000010.00001111.00**/111110**

**Mạng 2:** 11011100.10000010.00001111.01/**000001 đến** 11011100.10000010.00001111.01**/111110**

**Mạng 3:** 11011100.10000010.00001111.100**/00001 đến** 11011100.10000010.00001111.100**/11110**

**Mạng 4:** 11011100.10000010.00001111.101**/00001 đến** 11011100.10000010.00001111.101/**11110**

**Mạng 5:** 11011100.10000010.00001111.1100**/0001 đến** 11011100.10000010.00001111.1110**/1110**

**Mạng 6:** 11011100.10000010.00001111.1101**/0001 đến**  11011100.10000010.00001111.1110**/1110**

**Mạng 7:** 11011100.10000010.00001111.1110**/0001 đến** 11011100.10000010.00001111.1110**/1110**

**Câu 9:** Cho bảng định tuyến tại router R1. R1 sẽ gửi gói đến mạng nào khi nhận được các gói tin có địa chỉ đích như sau:i) 192.138.32.1  ii) 192.138.32.100

|  |  |
| --- | --- |
| **dest. network/subnet mask** | **next hop** |
| 192.138.32.0/26 | 10.1.1.1 |
| 192.138.32.0/24 | 10.1.1.2 |
| 192.138.32.0/19 | 10.1.1.3 |

Lời giải:

|  |  |
| --- | --- |
| **dest. network/subnet mask** | **next hop** |
| Dải 192.138.32.0/26 là dải bao gồm các địa chỉ sau:  192.138. 00100000.00/**000001 🡪 chính là đc của gói IP đầu tiên**  .  .  .  192.138. 00100000.00/**011111** | 10.1.1.1 |
| Dải 192.138.32.0/24 bao gồm các địa chỉ sau:  192.138. 00100000./**00000001**  .  192.138. 00100000./**01100100 🡪 chính là đc của gói IP thứ 2**  .  .  192.138. 00100000./**11111111** | 10.1.1.2 |
| 192.138.32.0/19 là dải bao gồm các địa chỉ sau:  192.138.001/**00000.00000000**  .  .  .  192.138.001/**11111.11111111** | 10.1.1.3 |

i). Với gói tin 192.138.32.1 tức **192.138. 00100000.00**000001 thì khi tra bảng định tuyến từ trên xuống dưới, có 26 bít đầu tiên trùng với dải 192.138.32.0/26 nên next hop sẽ là 10.1.1.1.

ii). Với gói tin 192.138.32.100 tức 192.138. 00100000.01100100, khi tra bảng định tuyến từ trên xuống dưới, 26 bít đầu tiên của gói IP này không trùng với 26 bít nào của dải thứ 1 nên sẽ chuyển sang dải thứ 2. Ở dải thứ 2, thì 24 bít của **192.138. 00100000**.01100100 trùng với dải thứ 2 nên next hop sẽ là 10.1.1.2