

1 Uppgift 1

Subnät, antal bitar som krävs:

1. 63 interfaces $2^6 = 64$
2. 95 interfaces $2^7 = 128$
3. 16 interfaces $2^4 = 16$

Nätmasker:

1. $32 - 6 = 26$
2. $32 - 7 = 25$
3. $32 - 4 = 28$

Subnät 1 får adressen 223.1.17.0/26.

Subnät 2 får adressen 223.1.17.128/25.

Subnät 3 får adressen 223.1.17.142/28.

2 Uppgift 2

Name	Length [bytes]
IP-header	20
MTU	1024
Packet	3500

Packet length - IP-header = $3500 - 20 = 3480$

$1024 - 20 = 1004$

då 1004 ej delbart med 8 så delas upp payloaden i 1000 bytes delar istället.

offset nummer $\frac{1000}{8} = 125$

$3480 - 3 * 1000 = 480$

Length[bytes]	ID	fragflag	offset
1020	x	1	0
1020	x	1	125
1020	x	1	250
500	x	0	375

$$3 * 1000 + 480 = 3480$$

3 Uppgift 3

Med 5 kollisioner väljes K-värdet utifrån $2^5 - 1$ vilket ger 31 olika värden. Det blir då en 3.2% chans att 4 blir K-värdet. Fördröjningen kan sedan räknas ut som $\frac{4*512}{100*10^6}$ vilket blir 2048 nanosekunder.

4 Uppgift 4

R_1 = routern närmast A

R_2 = routern närmast F

Alla ARP-tabeller uppdaterade:

1. A skapar ett IP datagram med IP källa A, och destination F.
2. A skapar ett länk lager 'frame' med R_1 MAC-adress som destinations adressen.
3. 'Frame:et' skickas till R_1 , det mottags och datagrammet borttags.
4. R_1 framför datagrammet med IP-källa A, destination F, samt skapar länk-lagret 'frame' med R_2 MAC-adress som destinations address och sänder det vidare.
5. R_2 mottager 'Frame:et', datagrammet borttags, framför datagrammet med IP-källa A, destination F, samt skapar länk-lagret 'frame' med F's MAC-adress som destination och sänder det vidare.
6. F mottager 'frame:et' med IP-paketet.

A's ARP-tabell är tom:

1. A broadcastar en ARP-query med F's IP-adress.
2. R_1 broadcastar det vidare.
3. R_2 broadcastar det vidare.
4. F skickar tillbaka till R_2
5. A's tabell uppdateras med F's MAC-adress och det föregående scenariot utspelas.