Міністерство освіти і науки України Харківський фаховий радіотехнічний коледж

ЗВІТ з лабораторної роботи № 3 з теми «ПРИНЦИПИ ОРГАНІЗАЦІЇ ІР-ПІДМЕРЕЖ» варіант №2

Виконав студент групи КІ-419 Варіч Дмитро Перевірила викладач Архипцева Н. О. **Мета роботи:** Ознайомитися із загальними принципами організації ІР-підмереж при застосуванні ІР-адресації версії 4; ознайомитися з методиками розбиття ІР-мереж на підмережі, методиками розрахунків параметрів мереж/підмереж та методиками агрегації мереж/підмереж; отримати практичні навички аналізу, визначення та розрахунку параметрів підмереж.

Хід виконання роботи

Завдання 0. Необхідно встановити: IP-адреса мережі і допустимий діапазон адрес. (Розділити мережу на частини, використовуючи маски. Маску потрібно вибирати так, щоб у відокремлюваній IP підмережі було досить адрес. Виділяти діапазони слід, починаючи з найбільшої мережі).

| № | Адреса мережі | LAN_N 1 | LAN_N 2 | LAN_N 3 | LAN_N 4 | LAN_N 5 | LAN_N 6 |
|---|------------------|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 2 | 190.17.0.0/18 | 1200 | 10 | 15 | 200 | 120 | 90 |

Виконання роботи:

Загальні данні по мережі:

| ІР-мережі | 190.17.0.0/18 |
|-----------------------|------------------|
| Маска | 255.255.192.0 |
| Широкомовна ІР-адреса | 190.17.63.255 |
| Адресний простір | $2^{15} = 16384$ |

1) 1200 (+2); $2048 = 2^{11}$; /21 macka;

• ІР-підмережі : 190.17.0.0 /21;

• Широкомовна: 190.17.7.255;

Доступно для адресації: 190.17.0.1 – 190.17.7.254;

2) 200 (+2); $256 = 2^8$; /24 маска;

• ІР-підмережі : 190.17.8.0 /24;

• Широкомовна: 190.17.8.255;

Доступно для адресації: 190.17.8.1 - 190.17.8.254;

3) 120 (+2); $128 = 2^7$; /25 маска;

• ІР-підмережі : 190.17.9.0 /25;

• Широкомовна: 190.17.9.127;

Доступно для адресації: 190.17.9.1 – 190.17.9.126;

4) 90 (+2); $128 = 2^7$; /25 маска;

• ІР-підмережі: 190.17.9.128 /25;

• Широкомовна: 190.17.9.255;

Доступно для адресації: 190.17.9.129 – 190.17.9.254;

5) 15 (+2); $32 = 2^5$; /27 маска;

• ІР-підмережі : 190.17.10.0 /27;

• Широкомовна: 190.17.10.31;

Доступно для адресації: 190.17.10.1 – 190.17.10.30;

6) 10 (+2); $16 = 2^4$; /28 маска;

• ІР-підмережі: 190.17.10.32/28;

• Широкомовна: 190.17.10.47;

Доступно для адресації: 190.17.10.31 – 190.17.10.46;

Таблиця 1. Результати роботи завдання 0.

| Мережа | LAN 1 | LAN 2 | LAN 3 |
|---------------------|---------------|-----------------|-----------------|
| ІР-мережі, | 190.17.0.0 | 190.17.10.32 | 190.17.10.0 |
| маска | 255.255.480.0 | 255.255.255.240 | 255.255.255.224 |
| Калькість | | | |
| адрес у | 1200 | 10 | 15 |
| підмережі | | | |
| Початкова | 100 17 0 1 | 100 17 10 21 | 100 17 10 1 |
| і кінцева | 190.17.0.1 | 190.17.10.31 | 190.17.10.1 |
| адреса | 190.17.7.254 | 190.17.10.46 | 190.17.10.30 |
| адреса | | | |
| | 1 | | |
| Мережа | LAN 4 | LAN 5 | LAN 6 |
| ІР-мережі, | 190.17.8.0 | 190.17.9.0 | 190.17.9.128 |
| маска | 255.255.225.0 | 255.255.255.128 | 255.255.255.128 |
| Калькість | | | |
| адрес у | 200 | 120 | 90 |
| підмережі | | | |
| Початкова | 100 17 9 1 | 100 17 0 1 | 100 17 0 120 |
| i wiwwana | 190.17.8.1 | 190.17.9.1 | 190.17.9.129 |
| т кинпева | 100 1 - 0 - 1 | 1001-0101 | 100 15 0 0 50 |
| і кінцева адреса | 190.17.8.254 | 190.17.9.126 | 190.17.9.253 |

Завдання 1. Для заданої IP-адреси мережі та маски (табл. 1) визначити кількість підмереж, які входять у дану мережу, та кількість вузлів (IP-адрес вузлів) однієї підмережі.

| № варіанту | IP-адреса мережі | Маска |
|------------|---------------------|---------------|
| 2 | 130.20.0.0 | 255.255.128.0 |

Виконання роботи:

- 1) За таблицею відповідностей масок і префіксів (або шляхом розрахунку) можна визначити префікс. У нашому випадку масці 255.255.128.0 відповідає префікс /17, тобто, P = 17 бітів.
- 2) Наведена в умові задачі адреса 130.20.0.0 належить до класу B, тому для адресації мережі виділяється N=16 бітів.
- 3) Знаючи кількість бітів префікса підмережі Р, можна визначити кількість бітів S, що виділяються для адресації підмереж, та кількість бітів H, що виділяються для адресації вузлів, як:

$$S = P - N$$
,

$$H = 32 - P$$
.

- 4) Для нашого випадку Р = 17 бітів, отже:
 - S = 17 16 = 1 біт,
 - H = 32 17 = 15 бітів.
- 5) Кількість підмереж розраховується за формулою:

$$K_{\text{підмереж}} = 2^{P-N}$$
 або $K_{\text{підмереж}} = 2^{S}$

6) Кількість вузлів (ІР-адрес вузлів) однієї підмережі розраховується за формулою:

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{(32-P)} - 2$$
 або $K_{\text{вузлів}} = 2^{\text{H}} - 2$

7) Як результат маємо:

$$K_{\text{підмереж}} = 2^1 = 2.$$

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{15} - 2 = 32768 - 2 = 32766.$$

Завдання 2. IP-мережу необхідно розбити на однакові підмережі (табл. 2) за умови, що у кожній з них застосовується максимальна кількість вузлів. Визначити префікс та маску підмережі, кількість вузлів (IP-адрес вузлів), які входять в одну підмережу та загальну кількість вузлів (IP-адрес вузлів) у всіх підмережах.

| № варіанту | IP-адреса мережі | Кількість підмереж |
|------------|---------------------|-----------------------|
| 2 | 180.20.0.0 | 32 |

Виконання роботи:

- 1) Наведена в умові задачі адреса 180.20.0.0 належить до класу B, тому для адресації мережі виділяється N=16 біти.
- 2) Для визначення значення S при відомій кількості підмереж $K_{\text{підмереж}} = 32$ необхідно скористатися наступним підходом.
- 3) Формується число У вигляду:

$$Y = K_{\text{підмереж}} - 1$$

4) Для умов задачі число Ү дорівнює:

$$Y = 32 - 1 = 31$$
.

5) Отримане число Y переводиться з десяткової у двійкову систему числення%

$$Y_{10} \rightarrow Y_2$$

Тобто:

$$31_{10} \rightarrow 11111_2$$

- 6) Кількість бітів у даному числі S = 5 і саме вони використовуються для нумерації вузлів.
- 7) Оскільки, на даному етапі відомі значення кількості бітів, які виділені для адресації мережі N та кількості бітів, які виділені для адресації підмереж S, то можна визначити префікс підмережі, як:

$$P = N + S$$
,

Для нашого випадку N = 16, S = 5:

- P = N + S = 16 + 5 = 21 бітів.
- 8) Префіксу /21 відповідає маска 255.255.248.0.
- 9) Також можна визначити кількість бітів, які виділяються для ад-

ресації вузлів Н, як:

$$H = 32 - N - S$$
,

Для нашого випадку N = 16 бітів, S = 6 бітів:

•
$$H = 32 - 16 - 5 = 11$$
 бітів.

10) Кількість вузлів однієї підмережі розраховується за формулою:

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{\text{H}} - 2.$$

Як результат маємо:

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{11} - 2 = 2048 - 2 = 2046.$$

11) Оскільки відома кількість підмереж та кількість вузлів однієї підмережі, то загальна кількість вузлів у всіх підмережах розраховується як:

$$K_{\text{вузлів загальна}} = K_{\text{вузлів}} * K_{\text{підмереж}}$$

Як результат маємо:

$$K_{\text{вузлів загальна}} = 2046 * 32 = 65 472.$$

Завдання 3. IP-мережу необхідно розбити на підмережі за умови, що у кожній з них функціонує задана кількість вузлів (табл. 3). Визначити префікс та маску підмережі, кількість підмереж, точну кількість вузлів (IP-адрес вузлів), які входять в одну підмережу та загальну кількість вузлів (IP-адрес вузлів) у всіх підмережах.

| № варіанту | IP-адреса мережі | Кількість вузлів |
|------------|---------------------|---------------------|
| 2 | 180.20.0.0 | 1000 |

Виконання роботи:

- 1) Наведена в умові задачі адреса 180.20.0.0 належить до класу В, тому для адресації мережі виділяється N = 16 бітів.
- 2) З умови відоме значення кількості вузлів. Це дає змогу визначити значення Н. Для визначення Н формується число X вигляду:

$$X = K_{\text{вузлів}} + 2 - 1$$

Для умов задачі число Х дорівнює:

- X = 1000 + 2 1 = 1001
- 3) Отримане число X переводиться з десяткової у двійкову систему числення:

$$X_{10} \rightarrow X_2$$

Тобто:

$$1001_{10} \rightarrow 1111101001_2$$

- 4) Кількість бітів у даному числі H = 10 і саме вони використовуються для нумерації вузлів.
- 5) Знаючи кількість бітів N, що виділяються для адресації мережі, кількість бітів H, що виділяються для адресації вузлів, можна визначити кількість бітів S, що виділяються для адресації підмереж:

$$S = 32 - N - H$$
,

Для нашого випадку N = 16 бітів, H = 9 бітів:

•
$$S = 32 - 16 - 10 = 6$$
 бітів.

Префікс підмережі визначається як:

$$P = 32 - H$$
.

Для нашого випадку Н = 10 бітів.

Отже,:

•
$$P = 32 - 10 = 22$$
 біти.

Префікс відповідно має вигляд – /22.

- 6) Знаючи префікс, маску підмережі можна визначити визначити за таблицею відповідностей або шляхом розрахунку. У нашому випадку префіксу /22 відповідає маска 255.255.252.0.
- 7) Кількість підмереж розраховується за формулою:

$$K_{\text{підмереж}} = 2^{P-N}$$
 або $K_{\text{підмереж}} = 2^{S}$

Точна кількість вузлів (ІР-адрес вузлів) однієї підмережі розраховується за формулою:

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{(32-P)} - 2$$
 або $K_{\text{вузлів}} = 2^{\text{H}} - 2$

Як результат маємо:

$$K_{\text{підмереж}} = 2^6 = 64.$$

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{10} - 2 = 1024 - 2 = 1022.$$

8) Оскільки відома кількість підмереж та кількість вузлів однієї підмережі, то загальна кількість вузлів у всіх підмережах розраховується як:

$$K_{\text{вузлів загальна}} = K_{\text{вузлів}} * K_{\text{підмереж}}$$

Як результат маємо:

$$K_{\text{вузлів загальна}} = 1022 * 64 = 65 408.$$

Завдання 5. IP-мережу необхідно розбити на підмережі за умови, що у кожній з них функціонує задана кількість вузлів (табл. 5). Для кожної з підмереж визначити такі параметри: IP-адресу підмережі, мінімальну і максимальну IP-адреси діапазону, що можуть використовуватися для адресації вузлів; широкомовну IP-адресу; префікс та маску підмережі.

| № варіанту | IP-адреса мережі | Кількість вузлів |
|------------|---------------------|---------------------|
| 2 | 180.20.0.0 | 1000 |

Виконання роботи:

- 1) Наведена в умові задачі адреса 180.20.0.0 належить до класу B, тому для адресації мережі виділяється N=16 бітів.
- 2) Для визначення значення Н формується число X вигляду

$$X = K_{\text{вузлів}} + 2 - 1$$

Для умов задачі число X дорівнює

$$X = 1000 + 2 - 1 = 1001$$

3) Отримане число X переводиться з десяткової у двійкову систему числення

$$X_{10} \rightarrow X_2$$

Тобто,

$$1001_{10} \rightarrow 1111101001_2$$

- 4) Кількість бітів у даному числі H = 10 і саме вони використовуються для нумерації вузлів. Кількість бітів, які виділяються для нумерації підмереж розраховується як
 - S = 32 N H.

Для нашого випадку N = 16, H = 10

$$S = 32 - 16 - 10 = 6$$
 бітів.

5) Кількість бітів, які виділяються для формування префікса підмережі розраховується як

$$P = N + S$$
.

Для нашого випадку N = 16, S = 6

$$P = 16 + 6 = 22$$
 біти.

6) Кількість підмереж розраховується за формулою:

$$K_{\text{підмереж}} = 2^{P-N}$$
 або $K_{\text{підмереж}} = 2^{S}$

Кількість вузлів (ІР-адрес вузлів) однієї підмережі розраховується за формулою:

$$K_{\text{вузлів}} = 2^{(32-P)} - 2$$
 або $K_{\text{вузлів}} = 2^{\text{H}} - 2$

Як результат маємо:

$$K_{\text{підмереж}} = 2^6 = 64.$$

 $K_{\text{вузлів}} = 2^{10} - 2 = 1024 - 2 = 1022.$

- 7) Фактична кількість вузлів в підмережі становить 1022 вузли і перевищує зазначену в умові кількість 1000 вузлів. На практиці доводиться використовувати фактичну кількість вузлів і коригувати умови завдання.
- 8) Для поділу мережі на підмережі виконується переведення вихідної ІР-адреси мережі з десяткової у двійкову системи числення. Результат переведення та структура адреси мають вигляд
 - N=16 бітів
 - S=6 бітів
 - H = 10 бітів

10110100. 10100. **000000** 00.000000000

9) Параметри підмереж (IP-адресу підмережі, мінімальну та максимальну IP-адреси діапазону, що може використовуватися для адресації вузлів, широкомовну IP-адресу) визначаються за методикою, яка аналогічна визначенню параметрів IP-мережі.

Результати поділу та визначення параметрів підмереж у двійковій та десятковій системах числення мають вигляд:

Таблиця №1

| 11 | 10110100 10100 0000000 00000000 | 100 20 0 0 |
|----------------------------|--|----------------|
| Нульова підмережа | 10110100.10100.00000000.00000000 | 180.20.0.0 |
| | 10110100.10100. 000000 00.00000001 10110100.10100. 000000 11.11111110 | 180.20.0.1 |
| | 10110100.10100.0000011.11111111 | 180.20.3.254 |
| | 10110100.10100.0000011.11111111 | 180.20.3.255 |
| Перша підмережа | 10110100.10100. 000001 00.00000000 | 180.20.4.0 |
| | 10110100. 10100. 000001 00.00000001 | 180.20.4.1 |
| | 10110100.10100. 000001 11.11111110 | 180.20.7.254 |
| | 10110100.10100. 000001 11.11111111 | 180.20.7.255 |
| Друга підмережа | 10110100.10100. 000010 00.00000000 | 180,20,8,0 |
| | 10110100.10100. 000010 00.00000001 | 180.20.8.1 |
| | 10110100.10100. 000010 11.11111110 | 180.20.11.254 |
| | 10110100.10100. 000010 11.11111111 | 180.20.11.255 |
| Третя підмережа | 10110100.10100. 000011 00.00000000 | 180.20.12.0 |
| | 10110100.10100. 000011 00.00000001 | 180.20.12.1 |
| | 10110100.10100. 000011 11.11111110 | 180.20.15.254 |
| | 10110100.10100. 000011 11.11111111 | 180.20.15.255 |
| Четверта підмережа | 10110100.10100. 000100 00.00000000 | 180.20.16.0 |
| | 10110100.10100. 000100 00.00000001 | 180.20.16.1 |
| | 10110100.10100. 000100 11.11111110 | 180.20.19.254 |
| | 10110100.10100. 000100 11.11111111 | 180.20.19.255 |
| | | 180.20.19.233 |
| Передостання підмережа | 10110100.10100. 111110 00.00000000 | 180.20.248.0 |
| породоски и педторожа | 10110100.10100. 111110 00.00000001 | 180.20.248.1 |
| | 10110100.10100. 111110 11.11111110 | 180.20.251.254 |
| | 10110100.10100. 111110 11.11111111 | |
| Остания підметання | 10110100 10100 11111100 0000000 | 180.20.251.255 |
| Остання підмережа | 10110100.10100. 1111111 00.00000000 10110100.10100. 1111111 00.00000001 | 180.20.252.0 |
| | 10110100.10100.111111100.0000001 | 180.20.252.1 |
| | 10110100.10100.111111111111111111111111 | 180.20.255.254 |
| | 10110100.10100.111111111111111111111111 | 180.20.255.255 |

10) Таблиця 2. Результати завдання 5.

У загальному вигляді: 180.20.0.0 / 22.

Висновок: На цій лабораторній роботі № 3 ознайомилися із загальними принципами організації ІР-підмереж при застосуванні ІР-адресації версії 4; ознайомитися з методиками розбиття ІР-мереж на підмережі, методиками розрахунків параметрів мереж/підмереж та методиками агрегації мереж/підмереж; отримати практичні навички аналізу, визначення та розрахунку параметрів підмереж.