Shape

Description automatically generated with low confidence**Технически университет – София**  
**Факултет по телекомуникации**

**Курсов проект  
по „Основи на Мрежовите Технологии“**

Изготвил: Михаил Александров Александров

Фак. № 111217168

Група: 51

Специалност: Телекомуникации

|  |  |
| --- | --- |
| Дата:.................... | Ръководител:...................... |
|  | /доц. д-р Павлина Колева / |

Съдържание

[Задание 4](#_Toc94754527)

[Част 1: Проектиране на съединителни линии между АТЦ 5](#_Toc94754528)

[1. Увод и теоретични сведения 5](#_Toc94754529)

[1.1. Теоретични сведения за телетрафика 6](#_Toc94754530)

[1.2. Изчисляване на телетрафика 6](#_Toc94754531)

[1.3. Разпределяне на телетрафика 7](#_Toc94754532)

[1.4. Качество на обслужването 7](#_Toc94754533)

[2. Инженерно решение на поставената задача 8](#_Toc94754534)

[2.1. Определяне на трафика на една централа 8](#_Toc94754535)

[2.2. Определяне на изходящия трафик 8](#_Toc94754536)

[2.3. Разпределение на изходящият трафик към останалите централи 8](#_Toc94754537)

[2.4. Съставяне на трафична информация 12](#_Toc94754538)

[2.5. Определяна на броят на каналите между централите 16](#_Toc94754539)

[3. Анализ на получените резултати и изводи 16](#_Toc94754540)

[Част 2: Проектиране на мултиплексна система с ИКМ 18](#_Toc94754541)

[1. Теоретични сведения 18](#_Toc94754542)

[1.1. Описание на основните процедури за аналогово цифрово преобразуване (АЦП) – дискретизация, квантуване, кодиране. 18](#_Toc94754543)

[1.2. Принцип на мултиплексирането по време 19](#_Toc94754544)

[2. Инженерно решение на поставената задача 19](#_Toc94754545)

[2.1. Максимална продължителност на 1bit 19](#_Toc94754546)

[2.2. Необходима честотна лента на канала за предаване на групов ИКМ сигнал. 20](#_Toc94754547)

[2.3. Скорост на въртене на комутатора, мултикомплексиращ сигналите. 20](#_Toc94754548)

[2.4. Блокова схема на ИКМ 20](#_Toc94754549)

[3. Анализ на получените резултати и изводи 20](#_Toc94754550)

[Част 3: Проектиране на IPv4 адресно пространство в LAN мрежи с VLSM 21](#_Toc94754551)

[1. Теоретична част 21](#_Toc94754552)

[1.1. IPv4 адреси: мрежи и хостове 21](#_Toc94754553)

[1.2. Подмрежова маска и класове мрежи 21](#_Toc94754554)

[1.3. Подмрежи, VLSM 21](#_Toc94754555)

[2. Инженерно решение на поставената задача 22](#_Toc94754556)

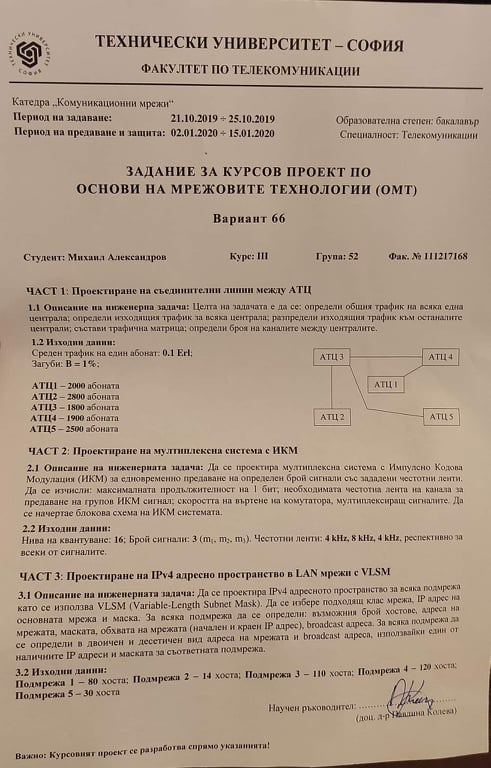
[2.1. Избор на подходящ клас мрежа, IP адрес на основната мрежа и маска – трябва да се отчете общия брой подмрежи и хостовете във всяка подмрежа. 22](#_Toc94754557)

[2.2. Разпределение на адресното пространство с VLSM (Variable-Length Subnet Mask) 22](#_Toc94754558)

[2.3. Определяне адрес на мрежата и broadcast адрес от IP адрес на хост и маска. 23](#_Toc94754559)

[3. Анализ на получените резултати и изводи 25](#_Toc94754560)

# Задание



# Проектиране на съединителни линии между АТЦ

## Увод и теоретични сведения

В съвременното общество телекомуникационните услуги са неизменна част от нашето ежедневие. Като част от тези услуги са телефонните мрежи – това са мрежи които реализират предоставянето на телефонни услуги.

Една мрежа се състои от комутационни възли, свързани помежду си чрез преносни системи, работещи по жичен и безжичен път. На телефонните потребители е осигурен абонатен достъп до комутационните възли.

Съединителните линии представляват телефонните канали свързващи отделните комутационни възли помежду им. В зависимост от трафика между два комутационни възела се определя и броят на съединителните линии. Група съединителни линии, които са равностойни при насочването на трафика от един комутационен възел към друг, образуват сноп. Всяка централа има по един или няколко снопа към всяка друга централа, с която е свързана.

Сноповете биват два вида еднопосочни и двупосочни. За избягване на блокирането на трафика в едната посока от прекалено силен трафик в другата посока, се предпочитат еднопосочните снопове. Двупосочните снопове се използват в цифровите мрежи, където съществуват програмни механизми за управлението им. В цифровите мрежи се използват за предаване на данни (глас, видео) през обикновени медни телефонни кабели, като скоростта може да достигна 2048kbit/s – ISDN.

Съставните компоненти на една телефонна мрежа са:

* Телефонни апарати
* Мрежи за абонатен достъп
* Телефонни централи
* Преносна среда
* Телефонни преносни системи

Телефонните мрежи се състоят от много голям брой централи. За да могат да комуникират техните абонати помежду си, е необходимо да има връзки между тях. Свързването “всяка с всяка” е икономически неизгодно. За да се избегне това се налага да се направи йерархична структура и правилно разпределение на трафика между абонатните станции.

Съществуват три основни типа на свързване:

* Решетка
* Звезда
* Смесени

### Теоретични сведения за телетрафика

Капацитетът на една АТЦ се определя броя на съединителните линии и свързаните към нея абонати. За определяне на капацитетна на комутационното оборудване основно значене има телетрафика. Телетрафикът зависи от броят, времетраенето и кога във времето се правят повиквания от абонатите свързани към дадена централа. Самото натоварване на централата се определя от броят на постъпващите в нея повиквания и тяхната продължителност – наречено обем на телетрафика. Еденицата за телетрафик се нарича Ерланг (Erl.) 1Erl. = 1 часозаемане.

### Изчисляване на телетрафика

Разпределението на трафика в една мрежа има вероятностен характер, поради което за неговото прогнозиране се използват математически модели за моделиране на трафика в отделните елементи на мрежата и по линиите между тях.

Видове трафик в телефонните мрежи:

* Постъпващ - включващ всички опити за изграждане на връзка
* Обслужен -
* Необслужен – Разликата между постъпилия и обслужения трафик
* Разговорен
* Трафик от данни
* Трафик към управлението и други

Интензивността на трафика на една обслужваща система е равна на сумарната продължителност на времезаеманията, разделена на периода на наблюдение. Ако в системата за интервал от време T е имало k заемания, всяко с продължителност ti трафикът A може да се изчисли с формулата:



Трафикът е равен на средния брой на едновременните заемания за даден период от време.Нека броят на едновременните заемания е непрекъснато наблюдаван през периода *Т* . В даден момент *t* има *к*  едновременни заемания. Интензивността на трафика ще изчислим по следната формула:



Тя представлява средната стойност на k в периода Т. Трафикът е равен на средния брой на постъпилите повиквания за средното време за едно обслужване.

Средната продължителност на заеманията  е равна на:



Средната интензивност на постъпване на повикванията  за интервала от време T е:



Първата дефиниция може да се запише по следния начин:



Следователно трафикът количествено се определя със средната интензивност на постъпване на повикваниятаи средната продължителност на заеманията, измерени с една и съща единица за времето.

### Разпределяне на телетрафика

Трафикът в съобщителната мрежа се характеризира чрез средния трафик на един абонат. Средния трафик за един абонат на телефонна мрежа включва при най голямо натоварване на мрежата включващ входящи и изходящи повиквания е около 0,1Erl.

### Качество на обслужването

Трафичните загуби (B) представляват отношението между необслужения и постъпващия трафик. Това отношение съвпада с вероятността за блокиране „B“. Понякога е възможно да не се осъществи разговор между два абоната. Не е икономически изгодно телефонната мрежа да се проектира с загуби по малки от 1%.

## Инженерно решение на поставената задача

### Определяне на трафика на една централа

АТЦ1: 2000× 0,1 = 200 Erl.

АТЦ2: 2800× 0,1 = 280 Erl.

АТЦ3: 1800× 0,1 = 180 Erl.

АТЦ4: 1900× 0,1 = 190 Erl.

АТЦ5: 2500× 0,1 = 250 Erl.

### Определяне на изходящия трафик

За да се определи изходящият трафик към всяка една централа се приема че 70% от целия трафик се поема от текущата централа, а останалите 30% се разпределят между останалите централи.

АТЦ1: 200 Erl × 30% = 60 Erl.

АТЦ2: 280 Erl × 30% = 84 Erl.

АТЦ3: 180 Erl × 30% = 54 Erl.

АТЦ4: 190 Erl × 30% = 57 Erl.

АТЦ5: 250 Erl × 30% = 75 Erl.

### Разпределение на изходящият трафик към останалите централи

За да се определи каква част от изходящия трафик на една централа се разпределя между другите трябва да се определи процентното участие на всяка централа по отношение на това колко абоната има в нея, към общия брой абонати, към които е насочен изходящия трафик.

*За АТЦ1:*

∑абоната = АТЦ5 + АТЦ3 + АТЦ2 + АТЦ4 = 2500 + 1800 + 2800 + 1900 = 9000

АТЦ2:

АТЦ3:

АТЦ4:

АТЦ5:

След изчисляване на процента абонати от АТЦ1, може да определим трафика, който се разпределя към останалите станции:

От АТЦ1 към АТЦ2: А12 = .

От АТЦ1 към АТЦ3: А13 = .

От АТЦ1 към АТЦ4: А14 = .

От АТЦ1 към АТЦ5: А15 = .

*За АТЦ2:*

∑абоната = АТЦ3 + АТЦ1 + АТЦ5 + АТЦ4 = 1800 + 2000 + 2500 + 1900 = 8200

АТЦ1:

АТЦ3:

АТЦ4:

АТЦ5:

След изчисляване на процента абонати от АТЦ2, може да определим трафика, който се разпределя към останалите станции:

От АТЦ2 към АТЦ1: А21 .

От АТЦ2 към АТЦ3: А23 .

От АТЦ2 към АТЦ4: А24 .

От АТЦ2 към АТЦ5: А25 .

*За АТЦ3:*

∑абоната= АТЦ1 + АТЦ2 + АТЦ5 + АТЦ4 = 2000 + 2800 + 2500 + 1900 = 9200

АТЦ1:

АТЦ2:

АТЦ4:

АТЦ5:

След изчисляване на процента абонати от АТЦ3, може да определим трафика, който се разпределя към останалите станции:

От АТЦ3 към АТЦ1: А31  .

От АТЦ3 към АТЦ2: А32  .

От АТЦ3 към АТЦ4: А34 .

От АТЦ3 към АТЦ5: А35 .

*За АТЦ4:*

∑абоната= АТЦ3 + АТЦ1 + АТЦ2 + АТЦ5 = 1800 + 2000 + 2800 + 2500 = 9100

АТЦ1:

АТЦ2:

АТЦ3:

АТЦ5:

След изчисляване на процента абонати от АТЦ4, може да определим трафика, който се разпределя към останалите станции:

От АТЦ4 към АТЦ1: А41 .

От АТЦ4 към АТЦ2: А42 .

От АТЦ4 към АТЦ3: А43 .

От АТЦ4 към АТЦ5: А45 .

*За АТЦ5:*

∑абоната = АТЦ3 + АТЦ1 + АТЦ2 + АТЦ4 = 1800 + 2000 + 2800 + 1900 = 8500

АТЦ1:

АТЦ2:

АТЦ3:

АТЦ4:

След изчисляване на процента абонати от АТЦ5, може да определим трафика, който се разпределя към останалите станции:

От АТЦ5 към АТЦ1: А51 .

От АТЦ5 към АТЦ2: А52 .

От АТЦ5 към АТЦ3: А53 .

От АТЦ5 към АТЦ4: А54 .

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Трафичен интерес | A, Erl | N, канали |
| **A12** |  | 29 |
| A13 |  | 20 |
| A14 |  | 21 |
| A15 |  | 26 |
| **A21** |  | 31 |
| A23 |  | 28 |
| A24 |  | 29 |
| A25 |  | 37 |
| **A31** |  | 20 |
| A32 |  | 26 |
| A34 |  | 19 |
| A35 |  | 24 |
| **A41** |  | 21 |
| A42 |  | 27 |
| A43 |  | 20 |
| A45 |  | 25 |
| **A51** |  | 27 |
| A52 |  | 36 |
| A53 |  | 25 |
| A54 |  | 26 |

За определяне не броя на каналите използвах Erlang B калкулатор, като съобразих, че допустимите загуби са B=1%

### Съставяне на трафична информация

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Небалансиран Балансирана матрица | | | | | | |
| За От | А1 | А2 | А3 | А4 | А5 | ΣAi, изходящ |
|
| А1 | - | 18,67 | 12 | 12,67 | 16,67 | 60,01 |
|
| А2 | 20,49 | - | 18,44 | 19,46 | 25,61 | 84 |
|
| А3 | 11,74 | 16,43 | - | 11,15 | 14,67 | 53,99 |
|
| А4 | 12,53 | 17,54 | 11,27 | - | 15,66 | 57 |
|
| А5 | 17,65 | 24,71 | 15,88 | 16,76 | - | 75 |
|
| ΣAj,входящ | 62,41 | 77,35 | 57,59 | 60,04 | 72,61 | - |
|
|
| Разлика, % | 3,85 | 7,92 | 6,25 | 5,06 | 3,19 | - |
|

Разликата се изчислява посредством следната формула ×100, [%], където Σi е по-голямата от двете суми.

1. За АТЦ1: ⏐ΣAi1-ΣAj1⏐=> сумите се различават с 3,85%

2. За АТЦ2: ⏐Σ Ai 2-Σ Aj 2⏐=> сумите се различават с 7,92%

3. За АТЦ3: ⏐Σ Ai 3-Σ Aj 3⏐=> сумите се различават с 6,25%

4. За АТЦ4: ⏐Σ Ai 4-Σ Aj 4⏐=> сумите се различават с 5,06%

5. За АТЦ5: ⏐Σ Ai 5-Σ Aj 5⏐=> сумите се различават с 3,19%

При проверките за разлика в трафичната матрица, четири от стойностите са по-големи от 5%, затова се налага нейното балансиране и създаване на нова трафична матрица.

За да се балансира матрицата се премахва стойност от клетка Aij и същата стойност се добавя в клетка Aji.

Направените операции са следните:

А21 – 2 => А12 + 2

А43 – 1 => А34 + 1

А54 – 2 => А45 + 2

Вследствие на което се получава следната матрица:

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Балансиран Балансирана матрица | | | | | | |
| За От | А1 | А2 | А3 | А4 | А5 | ΣAi, изходящ |
|
| А1 | - | 20,67 | 12 | 12,67 | 16,67 | 62,01 |
|
| А2 | 18,49 | - | 18,44 | 19,46 | 25,61 | 82 |
|
| А3 | 11,74 | 16,43 | - | 12,15 | 14,67 | 54,99 |
|
| А4 | 12,53 | 17,54 | 10,27 | - | 17,66 | 58 |
|
| А5 | 17,65 | 24,71 | 15,88 | 14,76 | - | 73 |
|
| ΣAj,входящ | 60,41 | 79,35 | 56,59 | 59,04 | 74,61 | - |
|
|
| Разлика, % | 2,58 | 3,23 | 2,83 | 1,76 | 2,16 | - |
|

Отново се изчислява разликата между изходящия и входящия трафик:

1. За АТЦ1: ⏐ΣAi1-ΣAj1⏐=> сумите се различават с 2,58%

2. За АТЦ2: ⏐Σ Ai 2-Σ Aj 2⏐=> сумите се различават с 3,23%

3. За АТЦ3: ⏐Σ Ai 3-Σ Aj 3⏐=> сумите се различават с 2,83%

4. За АТЦ4: ⏐Σ Ai 4-Σ Aj 4⏐=> сумите се различават с 1,76%

5. За АТЦ5: ⏐Σ Ai 5-Σ Aj 5⏐=> сумите се различават с 2,16%

Със стойностите получени при балансирането на матрицата се съставя нова таблица и се изчислява отново броят на каналите.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Трафичен интерес | A, Erl | N, канали |
| **A12** |  | 31 |
| A13 |  | 20 |
| A14 |  | 21 |
| A15 |  | 26 |
| **A21** |  | 28 |
| A23 |  | 28 |
| A24 |  | 29 |
| A25 |  | 37 |
| **A31** |  | 20 |
| A32 |  | 26 |
| A34 |  | 21 |
| A35 |  | 24 |
| **A41** |  | 21 |
| A42 |  | 27 |
| A43 |  | 18 |
| A45 |  | 27 |
| **A51** |  | 27 |
| A52 |  | 36 |
| A53 |  | 25 |
| A54 |  | 24 |

### Определяна на броят на каналите между централите

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Трасе | Посока | Преминаващ трафик | SА, Erl | SN, брой канали | N, брой изчислени канали | SErl за трасето | SN брой канали за трасето | N Изчислени канали за трасето |
| АТЦ 1-АТЦ 4 | АТЦ 1-> АТЦ 4 | A1-4+A1-3+A1-5+A1-2 | 62,01 | 98 | 77 | 122,42 | 194 | 141 |
| АТЦ 4-> АТЦ 1 | A4-1+A3-1+A5-1+A2-1 | 60,41 | 96 | 75 |
| АТЦ 4-АТЦ 3 | АТЦ 3-> АТЦ 4 | A3-4+A5-4+A2-4+A3-1+A5-1+A2-1 | 89,15 | 144 | 106 | 178,46 | 288 | 199 |
| АТЦ 4-> АТЦ 3 | A4-3+A4-2+A4-5+A1-3+A1-2+A1-5 | 89,31 | 144 | 107 |
| АТЦ 3-АТЦ 2 | АТЦ 3-> АТЦ 2 | A3-2+A5-2+A4-2+A1-2 | 79,35 | 120 | 95 | 161,35 | 242 | 181 |
| АТЦ 2-> АТЦ 3 | A2-3+A2-5+A2-4+A2-1 | 82 | 122 | 98 |
| АТЦ 3-АТЦ 5 | АТЦ 3-> АТЦ 5 | A1-5+A2-5+A4-5+A3-5 | 74,61 | 114 | 90 | 147,61 | 226 | 167 |
| АТЦ 5-> АТЦ 3 | A5-1+A5-2+A5-4+A5-3 | 73 | 112 | 89 |

## Анализ на получените резултати и изводи

* Споделеното използване на ресурси (канали) увеличава ефективността на системата – броят на необходимите канали намалява.
* С увеличаването на трафика, ресурсите (каналите), нужни за единица трафик, намаляват.
* Със споделеното използване на ресурси се намалява цената за реализиране на системата.
* С нарастване на трафика и на ресурсите намалява вероятността да бъде блокирана постъпваща заявка (намаляват загубите).

# Проектиране на мултиплексна система с ИКМ

## Теоретични сведения

### Описание на основните процедури за аналогово цифрово преобразуване (АЦП) – дискретизация, квантуване, кодиране.

Преобразуването на сигналите - от аналогова в дискретна форма и обратно е особено важен и много често използуван процес в съвременната електронна, изчислителна и комуникационна техника. Съвременният подход за качествена обработка на аналоговите сигнали е чрез преобразуването им цифрови, цифрова обработка и обратно преобразуване в аналогова форма.

За аналогово- цифрово преобразуване (АЦП) входящата променлива е моментното значение на непрекъснатия аналогов сигнал А, а изходяща - n разредния код на цифровия сигнал.Задачата на аналогово- цифровото преобразуване е едно моментно значение на аналоговия сигнал А да се преобразува в многоразреден дискретен цифров сигнал с код N, т.е. да се осъществи съответствието А - N, с определена точност.

Един аналогов сигнал по принцип се счита за непрекъснат в определен интервал от време. Преходът от непрекъснат аналогов сигнал (а) към дискретната величина е съпроводен с операцията квантоване (дискретизация) на аналоговия сигнал по време.

Квантоването означава разделяне на аналоговия сигнал на самостоятелни кратковременни участъци с времетраене tq и с период на повторение ТQ. На всеки интервал съответствува усреднено ниво на аналоговия сигнал Аi, (б), които се оценяват последователно във времето (в). Следващият етап е преобразуването на тези дискретизирани нива на аналоговия сигнал в съответстващ цифров код N.

Броят на изходите на АЦП определя разредността му.

### Принцип на мултиплексирането по време

Мултиплексиране по време (time-division multiplex – TDM) става чрез последователно във времето циклично редуване в една линия на цифрови сигнали от няколко различни съобщителни канала.

Характерното за този метод е, че на канала се предоставя преносната среда с цялата честотна лента, но само за определен промеждутък от време. Тези промеждутъци пак са разделени със защитни интервали, но сега по време.

## Инженерно решение на поставената задача

### Максимална продължителност на 1bit

Периодите с максимална продължителност са и , затова взимаме една от стойностите.

Table

Description automatically generated with medium confidence

Определяне на разрядни комбинации:

### Необходима честотна лента на канала за предаване на групов ИКМ сигнал.

### Скорост на въртене на комутатора, мултикомплексиращ сигналите.

### Блокова схема на ИКМ

Chart, box and whisker chart

Description automatically generated

## Анализ на получените резултати и изводи

Броя на оборотите на комутатора за секунда зависят пряко от максималната продължителност на един бит. А тя от своя страна зависи от честотните ленти – колкото по-голяма е честотната лента, толкова продължителността на един бит е по-малка и комутатора прави повече обороти в секунда, респективно и в минута.

# Проектиране на IPv4 адресно пространство в LAN мрежи с VLSM

## Теоретична част

### IPv4 адреси: мрежи и хостове

При IPv4 IP адресите са съставени от 32 бита, което прави теоретично 4 294 967 296 (над 4 милиарда) уникални адреси за интерфейси на хостове. На практика обаче, адресното пространство не се оползотворява напълно поради проблемите на маршрутизирането, така че има натиск за разширяване на адресния обхват.

IPv4 адресите обикновено се отбелязват като четворка числа, разделени с точки, т.е. четири байта (по 8 бита), разделени с точки и написани като десетични числа, например 208.80.152.201. Тези числа се получават чрез преобразуване в бройна система с основа 256.

### Подмрежова маска и класове мрежи

Подмрежите се въвеждат чрез подмрежова маска (subnet mask), която е с формат на IP адрес, т.е. 32-битово двоично число, записано като четири десетични. Маската обикновено се състои от две последователни полета от единици и нули, напр. 11111111 11111111 11111111 00000000, като единиците указват мрежовата част на даден IP адрес, а нулите – адреса на хоста. Чрез подмрежовата маска се извършва преместване на разделителната линия между двете части на адреса, дефинирана от съответния адресен клас А, В или С. Чрез прилагане на логическата операция побитово И (AND) между даден IP адрес и подмрежовата му маска, ще получим новата мрежова част на адреса.

### Подмрежи, VLSM

Когато промените дължината на подразбиращата се мрежова маска отвъд подразбиращата се граница за класа, тя се обозначава като VLSM (подмрежова маска с променлива дължина). Някои маршрутизиращи протоколи не разпознават VLSM маски и затова срещат трудности при маршрутизиране на дейтаграми, предназначени за подмрежи, които не могат да открият.

## Инженерно решение на поставената задача

### Избор на подходящ клас мрежа, IP адрес на основната мрежа и маска – трябва да се отчете общия брой подмрежи и хостовете във всяка подмрежа.

Брой хостове в подмрежите:

Четвърта – 120;

Трета - 110;

Първа – 80;

Пета – 30;

Втора – 14;

### Разпределение на адресното пространство с VLSM (Variable-Length Subnet Mask)

За всяка подмрежа се определят: възможния брой хостове (наличния размер), адреса на мрежата, маската, обхвата на мрежата (начален и краен IP адрес), broadcast адреса. Попълва се следната таблица:

Ще използваме мрежа от клас С с начало 192.168.0.0/23

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Подмрежа | Необходим размер | Наличен размер | Адрес на мрежата | Маска в slash-format | Маска в десетичен вид | Обхват на мрежата |
| 4 | 120 | 126 | 192.168.0.0 | 25 | 255.255.255.128 | 192.168.0.1 - 192.168.0.126 |
| 3 | 110 | 126 | 192.168.0.128 | 25 | 255.255.255.128 | 92.168.0.129 - 192.168.0.254 |
| 1 | 80 | 126 | 192.168.1.0 | 25 | 255.255.255.128 | 192.168.1.1 - 192.168.1.126 |
| 5 | 30 | 30 | 192.168.1.128 | 27 | 255.255.255.224 | 92.168.1.129 - 192.168.1.158 |
| 2 | 14 | 14 | 192.168.1.160 | 28 | 255.255.255.240 | 192.168.1.161 - 192.168.1.174 |

### Определяне адрес на мрежата и broadcast адрес от IP адрес на хост и маска.

От всяка подмрежа се избира един от наличните адреси. Използвайки и маската се определя адреса на мрежата и broadcast адреса в двоичен вид и десетичен вид.

192.168.0.9/25

IP адрес в двоичен вид: 11000000 10101000 00000000 00001001

Маска в двоичен вид: 11111111 11111111 11111111 10000000

ОПЕРАЦИЯ AND (И)

Адрес на мрежата в двоичен вид:

11000000 10101000 00000000 00000000

Адрес на мрежата в десетичен вид: 192.168.0.0

IP адрес в двоичен вид: 11000000 10101000 00000000 00001001

Маска в двоичен инв.вид:00000000 000000000 00000000 01111111

ОПЕРАЦИЯ OR (ИЛИ)

Broadcast адрес в двоичен вид:

11000000 101010000 00000000 01111111

Broadcast адрес в десетичен вид: 192.168.0.127

92.168.0.134/25

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000000 10000110

маска в двоичен вид: 11111111 111111111 11111111 10000000

ОПЕРАЦИЯ И

Адрес на мрежата в двоичен вид:

11000000 101010000 00000000 10000000

Адрес на мрежата в десетичен вид: 192.168.0.128

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000000 10000110

маска в двоичен инв.вид:00000000 000000000 00000000 01111111

ОПЕРАЦИЯ ИЛИ

Broadcast адрес в двоичен вид:

11000000 101010000 00000000 11111111

Broadcast адрес в десетичен вид: 192.168.0.255

192.168.1.4/25

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000001 00000100

маска в двоичен вид: 11111111 111111111 11111111 10000000

ОПЕРАЦИЯ И

Адрес на мрежата в двоичен вид:

11000000 101010000 00000001 00000000

Адрес на мрежата в десетичен вид: 192.168.1.0

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000001 00000100

маска в двоичен инв.вид:00000000 000000000 00000000 01111111

ОПЕРАЦИЯ ИЛИ

Broadcast адрес в двоичен вид:

11000000 101010000 00000001 01111111

Broadcast адрес в десетичен вид: 192.168.1.127

192.168.1.134/27

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000001 10000110

маска в двоичен вид: 11111111 111111111 11111111 11100000

ОПЕРАЦИЯ И

Адрес на мрежата в двоичен вид:

11000000 101010000 0000001 10000000

Адрес на мрежата в десетичен вид: 192.168.1.128

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000001 10000110

маска в двоичен инв.вид:00000000 000000000 00000000 00011111

ОПЕРАЦИЯ ИЛИ

Broadcast адрес в двоичен вид:

11000000 101010000 00000001 10011111

Broadcast адрес в десетичен вид: 192.168.1.159

192.168.1.164/28

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000001 10100100

маска в двоичен вид: 11111111 111111111 11111111 11110000

ОПЕРАЦИЯ И

Адрес на мрежата в двоичен вид:

11000000 101010000 00000001 10100000

Адрес на мрежата в десетичен вид: 192.168.1.160

IP адрес в двоичен вид: 11000000 101010000 00000001 10100100

маска в двоичен инв.вид:00000000 000000000 00000000 00001111

ОПЕРАЦИЯ ИЛИ

Broadcast адрес в двоичен вид:

11000000 101010000 00000001 10101111

Broadcast адрес в десетичен вид: 192.168.1.175

Налични IP адреси в основната мрежа: **510**  
Брой необходими IP адреси: **354**  
Брой необходими IP адреси в подмрежите: **422**  
Около **84%**  - използваемост на адресното пространство в основната мрежа  
Около **84% -** използваемост на адресното пространство в подмрежите

## Анализ на получените резултати и изводи

Избраното количество хостове за отделните подмрежи позволява разширение на заетите брои хостове с изключение на един от тях. Препоръчително е да биват проектирани за разширение в бъдеще и този подход е добър.