#### МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования «Юго-Западный государственный университет» (ЮЗГУ)

Кафедра космического приборостроения и систем связи



# РАСЧЁТ НАГРУЗКИ И ОБОСНОВАНИЕ ОБОРУДОВАНИЯ И ИНТЕРФЕЙСОВ СЕТИ ДОСТУПА

## Методические указания

по подготовке и проведению практического занятия для студентов, обучающихся по направлению подготовки 11.04.02 «Инфокоммуникационные технологии и системы связи» по дисциплине «Проектирование оптических систем доступа»

УДК 004.716

Составители: А. А. Гуламов, Д. С. Коптев

#### Рецензент

Доктор технических наук, старший научный сотрудник, профессор кафедры КПиСС В.Г. Андронов

Расчет нагрузки и обоснование оборудования и интерфейсов сети доступа: методические указания по подготовке и проведению практического занятия / Юго-Зап. гос. ун-т; сост.: А.А. Гуламов, Д.С. Коптев. - Курск, 2018. — 22 с.: ил. 1, табл. 8. — Библиогр.: с. 22.

Методические указания по выполнению практической работы содержат теоретические сведения о методике расчёта нагрузки в сетях доступа, выборе оборудования и интерфейсов для построения сети доступа, предназначенной для предоставления конкретных видов услуг связи, а также задания для выполнения работы и перечень вопросов для самопроверки изучаемого материала.

Полученные знания в результате выполнения работы дают возможность сформировать целостную картину информационного взаимодействия в современных телекоммуникационных системах доступа. Данное методическое указание направлено на формирование у студентов следующих профессиональных компетенций: ПК-6, ПК-12.

Методические указания соответствуют требованиям рабочей программы дисциплины «Проектирование оптических систем доступа», утверждённой методическими комиссиями по направлению подготовки 11.04.02 «Инфокоммуникационные технологии и системы связи».

Предназначены для студентов, обучающихся по направлению подготовки 11.04.02 «Инфокоммуникационные технологии и системы связи» по дисциплине «Проектирование оптических систем доступа» очной и заочной формы обучения.

### Текст печатается в авторской редакции

Подписано в печать 14.02.18. Формат 60х841/16. Усл. печ. л. 1,34. Уч.-изд. л. 1,21. Тираж 100 экз. Заказ. 998 Бесплатно Юго-Западный государственный университет. 305040, г. Курск, ул. 50 лет Октября, 94 Содержание

I Цели работы	4
2 Краткие теоретические сведения	4
3 Расчет нагрузки шлюзов сети доступа	9
4 Задание на практическую работу	1
5 Контрольные вопросы	22
6 Список рекомендуемой литературы для подготовки	К
практическому занятию	2

- изучение технических требований по оборудованию и интерфейсам сетей доступа;
  - освоение методики расчёта нагрузки в сетях доступа.

### 2 Краткие теоретические сведения

Для подключения различных пользователей к мультисервисной сети на уровне сети доступа используются два типа оборудования:

- медиашлюзы для подключения линий и терминального оборудования пользователей, не работающего с пакетными технологиями; основное назначение медиашлюзов преобразование пользовательской и сигнальной информации в пакетный вид на базе стека протоколов TCP/IP, пригодный для передачи в транспортной сети NGN.
- пакетные коммутаторы/маршрутизаторы предназначенные для подключения линий и оконечного оборудования пользователей, работающего с пакетными технологиями на базе стека протоколов TCP/IP.

Различают несколько видов медиашлюзов в зависимости от типа подключаемых линий и терминального оборудования пользователей:

**RAGW** резидентный доступа ШЛЮ3 (ResidentAccessGateway) – для непосредственного включения абонентских линий, например аналоговых телефонных линий, к которым могут подключаться терминалы телефонной сети связи  $(CCO\Pi)$ , пользования такие как традиционные аппараты, факсимильные телефонные аналоговые модемы, аппараты, модемы xDSL и цифровых абонентских линий ISDN, к которым подключается терминальное оборудование базового доступа, например, цифровые телефонные аппараты ISDN, видеотелефоны через интерфейс BRI (2B+D)и др.

Rate базового уровня (Basic Интерфейс Interface, BRI) предоставляется для связи аппаратуры абонента и ISDN-станции **D**-канал. В-канала В стандартном И ОДИН работы BRI могут быть одновременно использованы оба В-канала по 64 кбит/с (например, один для передачи данных, другой для передачи голоса) или один из них. При одновременной работе обеспечивать соединение каналов ОНИ ΜΟΓΥΤ

абонентами. Максимальная скорость передачи данных для BRI интерфейса составляет 128кбит/с. D-канал используется только для передачи управляющей информации.

Шлюз доступа AGW (Access Gateway) – предназначен для включения сетей доступа AN (Access Network) через интерфейс V5.2, который может включать от 2 до 16 первичных потоков E1, или УПАТС (учрежденческая производственная автоматическая телефонная станция связи) через интерфейс первичного доступа PRA сети ISDN (30B+D).

Интерфейс V5 служит для подключения к ATC сетей доступа, построенных на базе ИКМ трактов с пропускной способностью 2048 кбит/с. Кроме так называемых несущих каналов, т.е. каналов кбит/с, каждый из которых обеспечивает перенос интерфейс информации, передаваемой/принимаемой пользователем по В каналу ISDN или по абонентской линии ТфОП, в интерфейсе предусмотрен и ресурс, который служит для переноса через него служебной информации – сигнальной и контрольно-управляющей, обеспечивающей, в частности, управление портами ТфОП и ISDN (под портом в данном случае понимается совокупность ресурсов ATC доступа, интерфейс сети поддерживающих ОДИН «пользователь - сеть» – UNI-интерфейс).

Интерфейс V5 представляет собой семейство интерфейсов V5.1 и V5.2, характеристики которых представлены в таблице 1.

Таблица 1 – Характеристики интерфейсов V5.1 и V5.2

V5.1	V5.2
Позволяет подключать к АТС	Позволяет подключать к АТС
один тракт Е1 (30 В-каналов)	группу до 16 трактов 2048
	кбит/с
Без функции концентрации	Поддержка функции
нагрузки абонентских линий.	концентрации нагрузки
Прямое соответствие между	абонентских линий.
канальными интервалами	Динамическое назначение
тракта Е1 и терминалами	канальных интервалов
пользователя	
Не поддерживает первичный	Поддерживает первичный
доступ ISDN	доступ ISDN
Не обеспечивает функции	Обеспечивает резервирования

резервирования при отказе	при отказе тракта путем
тракта интерфейса	переключения на другой тракт
	интерфейса
-	Управление трактами
	интерфейса
Сигнализация осуществляется	Для каждого доступа (2048
по общему каналу в тракте	кбит/с) предусмотрено
интерфейса	несколько каналов
	сигнализации

Интерфейс V5.1 не предусматривает концентрации нагрузки (допускается лишь статическое мультиплексирование).

Интерфейс V5.2 предусматривает возможность концентрации нагрузки. Для этого разработан специальный протокол назначения несущих каналов, который при наличии зафиксированного в порту запроса соединения назначает для В канале этого порта один из свободных канальных интервалов ИКМ тракта, соединяющего сеть доступа и станцию. Обладая высокой пропускной способностью (до 16 ИКМ трактов), интерфейс V5.2 позволяет, кроме базового обеспечить подключение К ATC оборудования доступа, первичного доступа ISDN. Спецификации сигнализации управления для V5.2 не отличаются от таковых для V5.1, но т.к. позволяет концентрировать нагрузку, его применение эффективности помогает добиться высокой использования ресурсов сети связи.

Часто конструктивно резидентный шлюз и шлюз доступа реализуются в виде единого мультисервисного узла доступа MSAN (Multi-Service Access Node). В состав такого MSAN обязательно входит пакетный коммутатор Ethernet, в который включаются непосредственно все источники нагрузки, работающие по пакетным технологиям: локальные вычислительные сети LAN и мультимедийные терминалы на базе протоколов SIP, H.323 (рисунок 1).

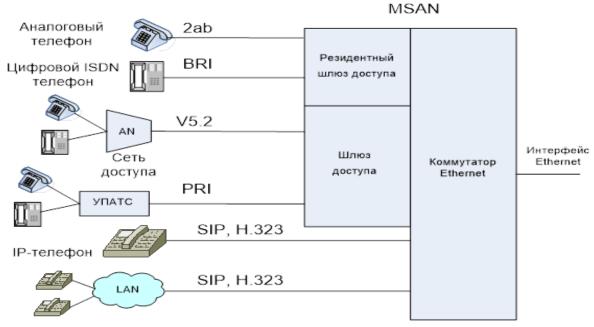


Рисунок 1 – Структура мультисервисного узла доступа (MSAN)

Исходными данными проектирования сети доступа являются:

1. Количество источников нагрузки различных типов, подключение которых планируется реализовать при формировании сети доступа.

К источникам нагрузки относятся:

- абоненты, использующие подключение по аналоговым абонентским линиям и подключаемые в резидентный шлюз доступа (RAGW);
- абоненты, использующие подключение через базовый доступ ISDNBRA и подключаемые в RAGW;
- абоненты, использующие пакетные терминалы SIP и подключаемые в пакетную сеть на уровне коммутатора Ethernetшлюза доступа AGW;
- абоненты, использующие пакетные терминалы Н.323 и подключаемые в пакетную сеть на уровне коммутатора Ethernet шлюза доступа AGW;
- локальные вычислительные сети, осуществляющие подключение абонентов с терминалами SIP и H.323 и подключаемые в пакетную сеть на уровне коммутатора Ethernet шлюза доступа AGW:
- УПАТС, использующие внешний интерфейс ISDN-PRA и подключаемые в пакетную сеть через шлюз доступа AGW;
  - оборудование сети доступа с интерфейсом V5,

подключаемое в пакетную сеть через шлюз доступа AGW;

- ATC телефонной сети, подключаемые к транзитному шлюзу.
- 2. Удельные нагрузки от перечисленных выше источников сетей с коммутацией каналов.
- 3. Удельные параметры передачи терминального оборудования пакетных сетей и удельные нагрузки, приведенные к параметрам передачи.
- 4. Типы кодеков в планируемом к внедрению оборудовании шлюзов.

Следует различать нагрузки: поступающую, обслуженную и потерянную.

Под поступающей нагрузкой понимается такая, которая была бы обслужена системой за рассматриваемый промежуток времени, если бы каждому поступающему вызову тотчас было предоставлено соединение со свободным выходом.

Обслуженная нагрузка представляет собой сумму времен занятия всех выходов системы, обслуживающей поступающий на ее входы поток вызовов за рассматриваемый промежуток времени.

Потерянная коммутационной системой в течение промежутка времени нагрузка представляет собой разность между поступающей и обслуженной нагрузками за рассматриваемый промежуток времени.

Интенсивность нагрузки — нагрузка за единицу времени (в телефонии, обычно за 1 ч). За единицу измерения интенсивности нагрузки принят эрланг (Эрл) по имени А. К. Эрланга. Один Эрл представляет собой нагрузку в одно часо-занятие за 1 ч.

Под часом наибольшей нагрузки понимают интервал времени, продолжительностью 60 минут, в течение которого нагрузка максимальна в среднем, за достаточно продолжительный интервал времени.

Удельная абонентская нагрузка это интенсивность нагрузки, создаваемой одним абонентом, в среднем в достаточно большой группе абонентов. Она также измеряется в эрлангах.

#### 3 Расчет нагрузки шлюзов сети доступа

Число абонентских шлюзов определяется исходя из параметров критичности длины абонентской линии, расчетного значения предполагаемой нагрузки, топологии первичной сети (если таковая уже существует), наличия помещений для установки, технологических показателей типов оборудования, предполагаемого к использованию.

Исходя из критерия критичности длины абонентской линии, обслуживания резидентного шлюза доступа зона должна образом, создаваться таким чтобы максимальная длина абонентской линии не превышала 3-4 км. Если шлюз производит подключение оборудования сети доступа интерфейса V5, LAN либо УПАТС, то зона обслуживания шлюза включает в себя и зоны обслуживания подключаемых объектов.

Исходя из зоны обслуживания определяются емкостные показатели шлюза, которые отражают общее количество абонентов и емкости каждого из типов подключений.

Рассчитаем нагрузки, поступающие на каждый вид шлюзов.

1. Общая нагрузка, поступающая на резидентный шлюз доступа RAGW, обеспечивающий подключение аналоговых абонентов ССОП и абонентов базового доступа ISDN, равна:

$$Y_{RAGW} = Y_{CCO\Pi} + Y_{ISDN} = y_{CCO\Pi} \cdot N_{CCO\Pi} + y_{ISDN} \cdot N_{ISDN}$$
, Эрл (1)

где  $Y_{\text{ССОП}}$  –общая нагрузка, поступающая на шлюз доступа от абонентов ССОП;

 $Y_{\text{ISDN}}$ —общая нагрузка, поступающая на шлюз доступа от абонентов ISDN;

 $y_{CCO\Pi}$ -удельная нагрузка на одного абонента ССОП, равна 0,1 Эрл;

 $y_{ISDN}$  –удельная нагрузка на одного абонента ISDN, равна 0,2 Эрл;

 $N_{\rm CCO\Pi}$  — число абонентов, использующих подключение по аналоговой абонентской линии к ССОП;

 $N_{\rm ISDN}$ -число абонентов, использующих подключение по базовому доступу ISDN.

2. Общая нагрузка, поступающая на шлюз доступаАG,

обеспечивающий подключение сетей доступа СД через интерфейс V5 и УПАТС через интерфейс первичного доступа PRI, равна:

$$Y_{AGW} = \sum_{j=1}^{J} y_{V5} M_{j-V5} + \sum_{k=1}^{K} y_{y\Pi ATC} M_{k-y\Pi ATC},$$
Эрл (2)

 $y_{V5}$ -удельная нагрузка на один канал интерфейса V5.2, равная 0,7 Эрл;

 $M_{j_-V5}$ —число каналов в интерфейсе V5.2 для подключения jой сети доступа (следует учитывать, что задано число первичных потоков E1 для подключения сетей доступа, которое необходимо пересчитать в число речевых каналов);

*J*– общее число сетей доступа;

 $y_{Y\Pi ATC}$  - удельная нагрузка на один канал первичного доступа ISDNPRI для подключения УПАТС, равная 0,8 Эрл;

 $M_{k\_УПАТС}$ — число каналов в интерфейсе PRI для подключения k-ой УПАТС (следует учитывать, что задано число потоков PRI для подключения каждой УПАТС, которое необходимо пересчитать в число речевых каналов);

K – общее число УПАТС.

Если шлюз реализует одновременно функции резидентного шлюза доступа и шлюза доступа, то общая нагрузка, поступающая на такой медиашлюз, равна:

$$Y_{GW} = Y_{RAGW} + Y_{AGW}$$
, Эрл. (3)

Пусть  $V_{cod_{-m}}$ — скорость передачи кодека типа m при обслуживании речевого вызова. Значения  $V_{cod_{-m}}$  для различных типов речевых кодеков приведены в таблице 2.

Таблица 2 – Характеристики различных речевых кодеков

Кодек	Полоса пропускания кодека $V_{COD_{-m}}$ , кбит/с	Полоса пропускания с учетом подавлений пауз, кбит/с
G.711	84,80	42
G.726	37,69	19

G.729	14.13	12.2
O.7 2>	1 1,15	12,2

Тогда транспортный ресурс, который должен быть выделен для передачи в пакетной сети голосового трафика, поступающего на шлюз, при условии использования кодека типа m будет равен:

$$V_{\text{GW COD}} = k \cdot V_{\text{COD}} \cdot Y_{\text{GW}} \tag{4}$$

где k– коэффициент использования ресурса, k = 1,25;

 $V_{
m COD}-$  полоса пропускания заданного речевого кодека с учетом подавления пауз.

Например, если суммарная нагрузка от источников всех типов, поступающая на шлюз, равна 100 Эрл, и, если используется кодек G.711 без подавления пауз, то выделяемый ресурс должен составлять

$$V = 1,25.84,8 \,\kappa \delta um/c.100 = 10,62 \,M \delta um/c$$

Если используется кодек G.729a с алгоритмом подавления пауз, то для обслуживания той же нагрузки потребуется ресурс

$$V = 1,25 \cdot 12,2 \kappa \delta um/c \cdot 100 = 1,615 M \delta um/c$$

Следует отметить, что для обслуживания той же нагрузки в режиме коммутации каналов потребовался бы ресурс

$$V = 1,25.64 \kappa 6 \mu / c.100 = 8 M6 \mu / c$$

что меньше, чем в случае использования кодеков G.711.

Если в оборудовании шлюза доступа реализована возможность подключения пользователей, использующих пакетные терминалы SIP, H.323 либо включение локальных вычислительных сетей LAN, осуществляющих подключение таких пользователей, то требуемый транспортный ресурс подключения шлюзов доступа должен быть увеличен. Доля увеличения транспортного ресурса  $V_{paket}$  за счет предоставления базовой услуги пакетной телефонии таким пользователям может быть определена в зависимости от используемых кодеков и числа пользователей. Дополнительный

транспортный ресурс шлюза для обслуживания терминалов пакетной телефонии равен:

$$V_{paket} = V_{LAN} + V_{SH} = y_{paket} \cdot V_{COD} (N_{LAN} \cdot M_{LAN} + N_{SH})$$
 (6)

где  $y_{paket}$  – удельная нагрузка от терминала SIP/H.323, которая равна 0,2 Эрл.

 $N_{SH}$  —число абонентов с терминалами SIP/H.323, использующих подключение по Ethernet—интерфейсу на уровне коммутатораEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEthernetEt

 $M_{j_{-}V5}$ -число пользовательских каналов в j-ом интерфейсе V5, где j-номер сети доступа;

 $M_{i\_LAN}$ —число абонентов речевых услуг, подключаемых к і— ой LAN, где і—номер LAN;

 $N_{V5}$ -число сетей доступа интерфейса V5, подключаемых к шлюзу доступа;

 $M_{k_{-}Y\Pi ATC}$ — число пользовательских каналов в интерфейсе подключения PRIk-ой УПАТС, где k—номер УПАТС;

 $N_{LAN}$ -число LAN, подключаемых к Ethernet-коммутатору на уровне шлюза доступа.

Каждый терминал пользователя характеризуется параметрами телетрафика:

- интенсивность входящего потока заявок на предоставление услуг (вызов/час),  $\gamma^{(k)}_{mepmuh}$ , где k=1,2,... номера услуг;
  - средняя длительность сеанса связи  $T^{(k)}_{ceahc}$ ;
  - удельная интенсивность нагрузки:

$$p^{(k)}_{mермин} = \gamma^{(k)}_{mермин} \cdot T^{(k)}_{ceanc} / 3600 (Эрл)$$

Для служб с изменяющимся трафиком для описания скорости передачи используются следующие параметрами:

- - средняя битовая скорость  $B^{(k)}_{cp}$ ;

- пачечность,  $K^{(k)}_{nay} = B^{(k)}_{Makc} / B^{(k)}_{cp}$ ;
- среднее время пика  $T^{(k)}_{nu\kappa}$ .

Для служб с постоянной скоростью передачи  $B^{(k)}_{Ma\kappa c} = const$  на всем периоде сеанса.

Для выполнения расчетов пропускной способности цифровых фактов и оптических каналов, и производительности коммутаторов пакетов предполагается:

- поток заявок, поступающих по k-той услуге для доступа к коммутатору, является пуассоновским с функцией распределения вероятностей промежутка времени между поступлениями:

$$A^{(k)}(t) = 1 - \exp\left[\gamma^{(k)}_{mepmuh} \cdot t\right]$$

$$p^{(k)} = 1/K^{(k)}_{na4}$$

или нулевое значение скорости с вероятностью:

$$q^{(k)} = 1 - p^{(k)}$$

При этом достигается максимум дисперсии  $D^{(k)}_{\ \ \ MAKC}$  значения скорости передачи.

Среднее значение и дисперсия битовой скорости k-ой услуги при образовании  $N^{(k)}_{\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ }$  числа виртуальных каналов определяются:

$$B^{(k)}_{cp} = N^{(k)}_{g\kappa} \cdot p^{(k)} \cdot B^{(k)}_{MAKC}$$

$$D^{(k)} = N^{(k)}_{g\kappa} \cdot p^{(k)} \cdot B^{(k)}_{MAKC}^{2}$$

Среднее значение и дисперсия случайной величины битовой скорости передачи в цифровом тракте или оптическом канале, которая требуется для удовлетворения потребностей

пользователей, определяется но теореме сложения математических ожиданий и дисперсии:

$$B_{cp} = \sum_{k=1}^{K} B^{(k)}_{cp}$$
$$D = \sum_{k=1}^{K} D^{(k)}$$

Среднее значение и дисперсия пакетов, которые необходимы в единицу времени абоненту k - ой услуги для транспортировки трафика (производительность коммутатора):

$$R^{(k)}_{na\kappa} = B^{(k)}_{ma\kappa c} / L_{undp}$$

где  $L_{uh\phi}$  ёмкость пакета в битах (например, для ячейки ATM 384 бита = 8бит\*48байта полезной нагрузки из 53байт всей ячейки, для полной длины кадра Ethernet принято в примере 12144бит);

Учитывая, что число абонентов в СД достаточно велико (сотни пользователей на каждый коммугатор), можно условно считать закон распределения суммарной пропускной способности узла коммутации и цифровых трактов (оптических каналов) нормальным. В этом случае вероятность события, состоящего в том, что требуемая различными службами (услугами) скорость передачи информации превышает битовую скорость тракта, что может повлечь потерю пакетов:

 $p(B > B_{\textit{макс mp}}) = 1 - \Phi(U)$ , где  $\Phi(U)$  — интегральная функция нормального закона распределения,

$$U = (B_{MAKC\ mp} - B_{CD}) / \sqrt{D}$$

Тогда задаваясь значением  $p(B > B_{\text{макс mp}})$  по таблице 3 можно найти значение U и вычислить  $B_{\text{макс mp}}$ :

$$B_{\text{макс mp}} = B_{cp} + U\sqrt{D}$$

Таблица 3 – Вероятность потери пакета в тракте передачи

$p(B > B_{MAKC\ mp})$	$10^{-3}$	10 <sup>-4</sup>	$10^{-5}$	10 <sup>-6</sup>	$10^{-7}$	10 <sup>-8</sup>	10 <sup>-9</sup>	$10^{-10}$
U	3,09	3,72	4,26	4,75	5,2	5,61	5,99	6,63

Вероятности потери пакетов и вероятности битовых ошибок по услугам приведены в таблице 4.

Таблица 4 – Параметры основных услуг

Услуги	Вероятность битовой ошибки	Вероятность потери пакета	Задержка передачи, мс
Телефония	$10^{-7}$	$10^{-3}$	25/500
Передача данных	10 <sup>-7</sup>	10 <sup>-6</sup>	1000
Телевидение	$10^{-6}$	10 <sup>-8</sup>	1000
Звуковое вещание	10 <sup>-5</sup>	10 <sup>-7</sup>	1000
Управление в базах данных	10 <sup>-5</sup>	$10^{-3}$	1000

Примеры характеристик некоторых видов трафика представлены в таблице 5.

Таблица 5 – Параметры трафика мультисервисных интерактивных услуг

				Длительность сеанса связи		Входя щая	Число
<b>1</b> 7.	Класс	$B_{\mathit{Makc}}$ ,	Пачечн	ccanca c	ъризи	нагрузк	вызово
Услуга	пользо вателей	кбит/с	ость	$T_{nu\kappa}$ , c	Т <sub>сеанс</sub>		ВВ
	Бателен			$^{1}$ nuk, $^{\circ}$	, c	ЧНН,	ЧНН
						Эрл	
Телефон							
ия,	КС	64	1	100	100	0,1	3,6
включая	ДС	64	1	100	100	0,4	14,4
IP-	УATС	64	1	100	100	4,5	162
телефон	31110	0.		100	100	.,.	102
ИЮ							

	ПС	2040	1	2	2	0.01	10
Факс	ДС	2048	1	3	3	0,01	12
	УАТС	2048	1	3	3	0,03	12
Передач							
a	ПС	2048	1	1	1	0.2	10.0
файлов,	ДС		1	1	1	0,2	10,8
Интерне	УАТС	2048	1	1	1	2,7	10,8
T							
Видеоте							
лефон	КС	10000	5	1	100	0,02	0,72
Видеоко	ДС	10000	5	1	100	0,02	0,72
нференц	УАТС	10000	5	1	100	0,1	3,6
ИЯ							·
Поиск	КС	10000	54	10	540	0,03	0.2
видео		10000				*	0,2
VoD	ДС		18	10	180	0,1	2
	УАТС	10000	1.0	10	100	0.4	0
IPTV	Центр	10000	18	10	180	0,4	8
	служб	10000	48	1	480	2,33	46,2
	КС						
Поиск	дС	64	200	0,25	300	0,05	0,6
	УАТС	64	200	0,25	300	0,25	3
докумен		64	200	0,25	300	0,5	6
TOB	Центр	64	200	0,25	300	2,3	39,9
	служб			,		,	,
Данные				_			
ПО	ДС	64	200	0,04	30	0,2	24
требова	УАТС	64	200	0,04	30	0,6	72
нию							

Поясним описанное выше на конкретном примере.

Задача: определить требуемую скорость передачи данных и производительность узлов коммутации кольцевого участка сети доступа ATM с общими заданными виртуальными каналами услуг для 100 терминалов. В сети используется 3 коммутатора (2 коммутатора вблизи абонентов ONU и 1 коммутатор в узле доступа CDN). Все коммутаторы должны иметь одинаковую производительность для гарантированного пропуска трафика в рабочем и в аварийном (защищенном) режимах работы сети.

Исходные данные для решения задачи представлены в таблице 6.

Таблица 6 – Исходные данные для решения задачи

№ п/п	Услуги	Число виртуальных каналов $N^{(k)}_{\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $
1	Телефония КС	60
2	Передача файлов ДС	20
3	Видеотелефон ДС	40
4	Поиск документов ЦС	100

Решение задачи производится в следующем порядке:

1) Вычисляется средняя битовая скорость передачи данных каждого вида услуг с учетом пачечности:

$$\begin{split} B^{(1)}{}_{cp} &= N^{(1)}{}_{6 \textit{K}} \cdot p^{(1)} \cdot B^{(1)}{}_{\textit{MAKC}} = 60 \cdot 1 \cdot 64 \cdot 10^3 = 384 \cdot 10^4 \; \textit{6um} \, / \, \textit{c} \\ B^{(2)}{}_{cp} &= N^{(2)}{}_{6 \textit{K}} \cdot p^{(2)} \cdot B^{(2)}{}_{\textit{MAKC}} = 20 \cdot 1 \cdot 2048 \cdot 10^3 = 4096 \cdot 10^5 \; \textit{6um} \, / \, \textit{c} \\ B^{(3)}{}_{cp} &= N^{(3)}{}_{6 \textit{K}} \cdot p^{(3)} \cdot B^{(3)}{}_{\textit{MAKC}} = 40 \cdot 0, 2 \cdot 10 \cdot 10^6 = 80 \cdot 10^6 \; \textit{6um} \, / \, \textit{c} \\ B^{(4)}{}_{cp} &= N^{(4)}{}_{6 \textit{K}} \cdot p^{(4)} \cdot B^{(4)}{}_{\textit{MAKC}} = 100 \cdot \; 1 / \; 200 \; \cdot 64 \cdot 10^3 = 32 \cdot 10^3 \; \textit{6um} \, / \, \textit{c} \end{split}$$

2) Вычисляется дисперсия битовой скорости каждого вида услуг:

$$D^{(1)} = N^{(1)}_{6K} \cdot p^{(1)} \cdot B^{(1)}_{MAKC}^{2} = 60 \cdot 1 \cdot 64 \cdot 10^{3}^{2} = 0,24576 \cdot 10^{12}$$

$$D^{(2)} = N^{(2)}_{6K} \cdot p^{(2)} \cdot B^{(2)}_{MAKC}^{2} = 20 \cdot 1 \cdot 2048 \cdot 10^{3}^{2} = 83,886 \cdot 10^{12}$$

$$D^{(3)} = N^{(3)}_{6K} \cdot p^{(3)} \cdot B^{(3)}_{MAKC}^{2} = 40 \cdot 0,2 \cdot 10 \cdot 10^{6}^{2} = 800 \cdot 10^{12}$$

$$D^{(4)} = N^{(4)}_{6K} \cdot p^{(4)} \cdot B^{(4)}_{MAKC}^{2} = 100 \cdot 1/200 \cdot 64 \cdot 10^{3}^{2} = 2,048 \cdot 10^{9}$$

3) Вычисляется результирующая средняя скорость в цифровом тракте для всех видов услуг:

$$B_{cp} = \sum_{k=1}^{K} B^{(k)}_{cp} = 384 \cdot 10^{4} + 4096 \cdot 10^{5} + 80 \cdot 10^{6} + 32 \cdot 10^{3} = 493,472 \cdot 10^{6} \text{ fum / } c$$

4) Вычисляется результирующая дисперсия битовой скорости для всех видов услуг:

$$D = \sum_{k=1}^{K} D^{(k)} = 0,24576 \cdot 10^{12} + 83,88 \cdot 10^{12} + 800 \cdot 10^{12} + 2,048 \cdot 10^{9} = 884,138 \cdot 10^{12}$$

4) Вычисляется максимальная допустимая скорость передачи в тракте при вероятности потери пакета  $10^{-3}$ .

$$B_{\text{макс mp}} = B_{cp} + U\sqrt{D} = 493,472 \cdot 10^6 + 3,09 \cdot \sqrt{884,138 \cdot 10^{12}} = 585,35 \cdot 10^6 \text{ fum / c}$$

5) Вычисляется производительность узлов коммутации для пакетов АТМс полезной емкостью 384 бит:

$$R^{(k)}_{na\kappa} = B^{(k)}_{Ma\kappa c} / L_{uh\phi} = 585,35148 \cdot 10^6 \, \textit{бит} / c / 384 \, \textit{бит} = 1,524 \cdot 10^6$$
 пакетов в секунду.

Для узлов с коммутаторами Ethernet при полезной ёмкости кадра 12144 бит:

$$R^{(k)}_{na\kappa} = B^{(k)}_{Ma\kappa c} / L_{uh\phi} = 585,35148 \cdot 10^6$$
 бит / с /12144 бит = 48,2 · 10^3 пакетов в секунду.

Для реализации максимальной скорости передачи потребуется физический тракт из 4 сцепленных контейнеров VC-4 SDH (599,040Мбит/с) в STM-4. В зависимости от дистанции передачи может быть выбран интерфейс (S, L, V, U).

По полученной величине производительности может быть выбран коммутатор ATM, который обеспечит заданное количество виртуальных каналов.

Аналогичный расчёт может быть приведён для выбора коммутатора Ethernet и соответственно оптических линейных интерфейсов.

Например, при использовании технологии GEPON полученная скорость оптического интерфейса не превышает техническую (1000Мбит/с), что может быть основанием для выбора технологии

GEPON для сравнения с другими технологиями и архитектурами СД. При этом в расчёт должно быть принято расстояние между OLT и ONT (ONU) и соответствующие оптические интерфейсы.

Для обоснованного выбора коммутационного оборудования сети доступа необходимо составить таблицу с указанием основных технических характеристик сравниваемых образцов и стоимостных показателей (по возможности). Пример данных коммутаторов Ethernet для выше приведённых расчётов представлен в таблице 7.

Таблица 7 – Примеры характеристик коммутаторов Ethernetдля сетей доступа

	Функции коммутатора / модель	ES-2108- LC	ES-2048	ES-3124PWR
1	Коммутация на уровне L2/L2+	*	*	*/*
2	Интерфейсы RJ-45 10/100 Base-TX, фиксир. RJ-45 10/100 Base-TX POE, фиксир. RJ-45 10/100/1000 Base-TX, фиксир. Dual personality (RJ-45 1000 Base-T или SFP) Порты 100 FX оптоволокно, фиксир. SFP - слоты	8 - - 1 1 1	48 - - 2 - -	- 24 2 2 - -
3	Производительность Скорость коммутирующей матрицы, Гбит/с Пропускная способность кадров в секунду Буфер пакетов, байт Таблица МАС адресов	5,6 2,9*10 <sup>6</sup> 256K 8K	17 10,1*10 <sup>6</sup> 32M 16K	12,8 9,6*10 <sup>6</sup> 32M 16K
4	Отказоустойчивость Протокол STP/RSTP/IEEE 802.1w Протокол MRSTP	*	*	*
5	Контроль трафика Динамич. VLAN/ статич. VLAN 802.1Q VLAN на основе портов и тегов 802.1Q Магистральные соединения VLAN Стыки VLAN (Q-in-Q) по 802.1Q	4K/256 * *	4K/256 * *	4K/256 * *
7	Управление качеством обслуж. (QoS) Очереди приоритетов на порт 802.1р Метод организации очередей 802.1р Контроль широковещательных штормов Шаг регулировки скорости, кбит/с Приоритет по спискам доступа (L2-L4) Ограничение исходящего трафика	4 SPQ/WRR * 64 - *	8 SPQ/WFQ * 64 - *	8 SPQ/WFQ * 64 *
/	Управление устройством Веб, кластер iStacking, Cisco CLI, RS- 232, NTP	*	*	*

	Ретрансляцию DHCP	-	*	*
8	Физические и электрические			
	характеристики			
	Габариты, мм	250/133/37	438/300/44	438/420/44
	Потребляемая мощность, Вт	10	60	600
	_			

При этом предполагается, что все 100 терминалов пользователей подключаются в СД через интерфейсы 100BASE¬TX.

Вес коммутаторы доступа технологии Ethernet подразделяют на следующие виды:

- неуправляемые и управляемые ко мм утатор ы/кон центр аторы доступа, размещаемые в не посредствен нон близости от пользовательских терминалов, имеющие ёмкость 4-8 портов 10/100Мбит/с;
- управляемые коммутаторы 2 уровня доступа, размещаемые в непосредственной близости от терминалов пользователей или на некотором удалении, имеющие ёмкость 24-48 портов 100/1000Мбит/с и поддержкой различных VLAN;
- коммутаторы 2 уровня распределения для мультисервисных сетей с числом портов 24/48 портов 1000Мбит/с/10Гбит/с и поддержкой различных VLAN;
- управляемые коммутаторы 2 и 3 уровня доступа и распределения с числом портов 24/48 100/1000Мбит/с и поддержкой различных VLAN.

Вес коммутаторы, как правило, выполнены с учетом возможности установки электрических (для витых пар) и оптических (для модулей SFP, XFP) интерфейсов и возможностями поддержки различных конфигураций сетей доступа («Звезда», «Дерево», «Кольцо», Р2Р)

Возможна концентрация трафика в предлагаемом примере через неуправляемые концентраторы доступа на 4-8 входных портов (NU1), которые удобно размещать вблизи пользовательских терминалов NT (не далее 1()()м) и подключать через медные кабели категории 3 5. В свою очередь концентраторы И подключаться к коммутаторам уровня доступа с числом портов 24, 48 (ONU2) через медные кабели категории 5 или волоконнооптические интерфейсы. Т.о. может потребоваться от 25 до 13 портов коммутаторов доступа с линейными электрическими или оптическими интерфейсами на скорость 1Гбит/с и поддержкой функций защиты кольцевой транспортной распределительной сети.

Для станционного узла OLT возможно использование коммутатора уровня распределения мультисервисной сети, который может одновременно поддерживать и несколько отдельных СД. Для последнего также необходим расчёт производительности.

В случае необходимости концентрирования трафика ТDM (потоки E1 от учрежденческих ЭАТС) и совмещение его с сетью доступа с пакетной передачи Ethernet или ATM должны быть применены конверторы TDM. Ethernet или TDM/ATM, например, гибкие мультиплексоры MAKOM-MX с платами ToP, имеющими линейный интерфейс 100BASE-T или SFP - модуль.

Для выбора кабельной продукции необходимо определить требуемые длины участков, где будет использоваться оптический кабель с многомодовыми волокнами (стеклянными и/или пластиковыми), одномодовый кабель с волокнами стандартов G.652 или G.657, витые пары медных проводов с экранированием (STP) или без экранирования (UTP). Для медных кабелей длина нс должна превышать 100м от терминала пользователя (NT) до блока концентрации нагрузки (ONU), что прописано в соответствующих характеристиках интерфейсов.

Однако если применяются модемы xDSL, эта рекомендация может не приниматься во внимание и необходимо произвести выбор соответствующих пар проводов по диаметру жил, по помехозащищённости после выполнения электрических расчетов.

## 4 Задание на практическую работу

В соответствии с таблицей 8 по вышеприведенной методике осуществить расчёт требуемой скорости передачи данных и производительности узлов коммутации кольцевого участка сети доступа Ethernet с заданным количеством виртуальных каналов.

Таблица 8 – Варианты заданий на практическую работу

Номер варианта	Услуги	Класс пользователей	Число виртуальных каналов $N^{(k)}_{\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ $
1	Телефония	УАТС	100

2	Видеоконференция	ДС	50
3	Поиск документов	УАТС	30
4	Факс	ДС	25
5	Поиск видео	КС	45
6	IPTV	УАТС	75
7	Данные по требованию	УАТС	70
8	Интернет	ДС	80
9	Поиск документов	Центр служб	90
10	Видеотелефон	ДС	145
11	IP-телефония	УАТС	170
12	Телефония	КС	24
13	Передача файлов	ДС	36
14	Видеоконференция	ДС	78
15	Передача файлов	КС	94

### 5 Контрольные вопросы

- 1. Охарактеризуйте назначение шлюзов в сети NGN.
- 2. Чем отличаются различные типы шлюзов сетей NGN: транзитный (транкинговый), сигнальный, доступа, резидентный доступа?
  - 3. Перечислите основные задачи проектирования сети NGN.
- 4. Укажите основные варианты подключения оконечных пользователей к ССОП.
- 5. Перечислите необходимые исходные данные для расчета сети доступа.
- 6. Поясните методику расчетов оборудования шлюзов доступа.
- 6 Список рекомендуемой литературы для подготовки к практическому занятию
- 1) Оптические телекоммуникационные системы [Текст] : учебник для вузов / В.Н. Гордиенко, В.В. Крухмалев, А.Д. Моченов, Р.М. Шарафутдинов. М: Горячая линия-Телеком, 2011.- 368 с.: ил. ISBN 978-5-9912-0146-9.
- 2) Скляров, Олег Константинович.Волоконно-оптические сети и системы связи [Текст] : учебное пособие / О. К. Скляров. 2-е изд., стер. СПб. : Лань, 2010. 272 с.

- 4) Фриман Р. Волоконно-оптические системы связи [Текст] : монография / Р. Фриман ; Пер. с англ. Н. Н. Слепова. 2-е изд. ; доп. М. : Техносфера, 2004. 496 с. (Мир связи). ISBN 5-94836
- 5) Фокин, В.Г. Проектирование оптической сети доступа [Электронный ресурс] : учебное пособие / В.Г. Фокин. Новосибирск : Сибирский государственный университет телекоммуникаций и информатики, 2012. 311 с. // Режим доступа http://biblioclub.ru/index.php?page=book&id=431523