

ОСНОВЫ ПРОЕКТИРОВАНИЯ БЕСПРОВОДНЫХ СЕТЕЙ

Курс подготовлен в лаборатории физических основ и технологий беспроводных сетей при радиофизическом факультете Нижегородского государственного университета им. Н.И. Лобачевского при поддержке корпорации Интел.

Настоящий курс является свободным изложением обзорного курса, разработанного и читаемого в США.

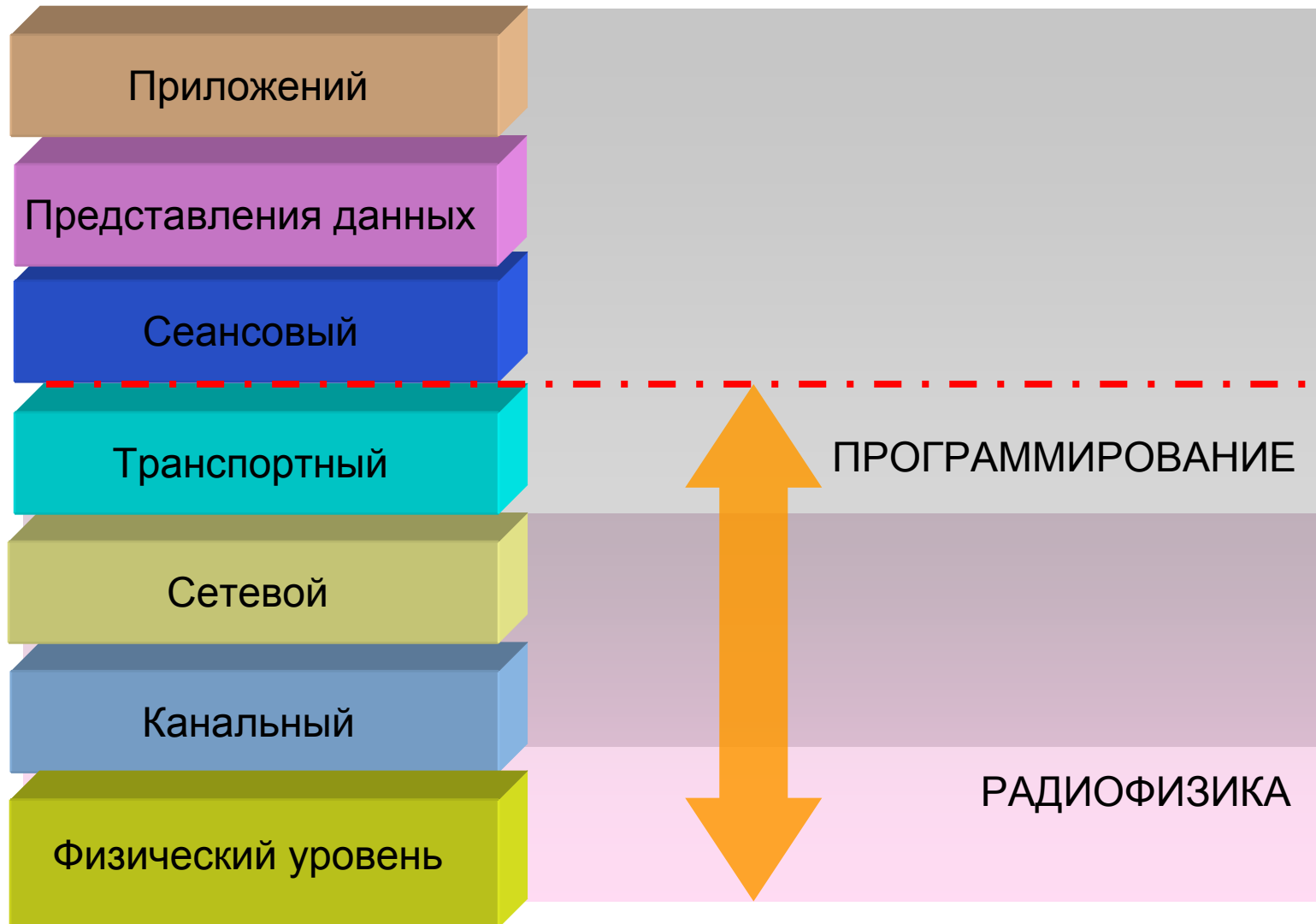
- Narayan Mandayam

Winlab/Rutgers University. USA

«Wireless Systems Instructional
Design»

- Курс ориентирован на студентов 3 – 4 курсов университета, специализирующихся в области радиофизики, информационных систем и технологий, вычислительной техники.
- Цель курса – сформировать у студентов комплексный подход к решению задач проектирования беспроводных сетей передачи данных, познакомить их с современным состоянием технологии беспроводных сетей передачи данных.

Предмет курса



Компоненты курса

- Основные понятия и принципы
 - Введение в беспроводную связь
 - Модели каналов связи
 - Факторы распространения радиоволн
 - Принципы множественного доступа
 - Уровень сетевых протоколов
 - Примеры реализаций
 - Моделирование беспроводной сети (PHY, MAC & Networks layers)
- Изучаются на примерах
 - IEEE 802.11
 - IEEE 802.15
 - IEEE 802.16

Содержание курса

Первый семестр:

Разделы

- 1. Вводный
- 2. Распространение радиоволн
- 3. Шумы и помехи в радиоканалах
- 4. Основы сетевых технологий
- 5. Лабораторные работы

Содержание курса

Второй семестр:

Разделы

- 6. Персональные беспроводные сети
- 7. Локальные беспроводные сети WiFi
- 8. Городские беспроводные сети WiMax
- 9. Мобильные сети
- Курсовой проект по WiFi

Преподаватели:

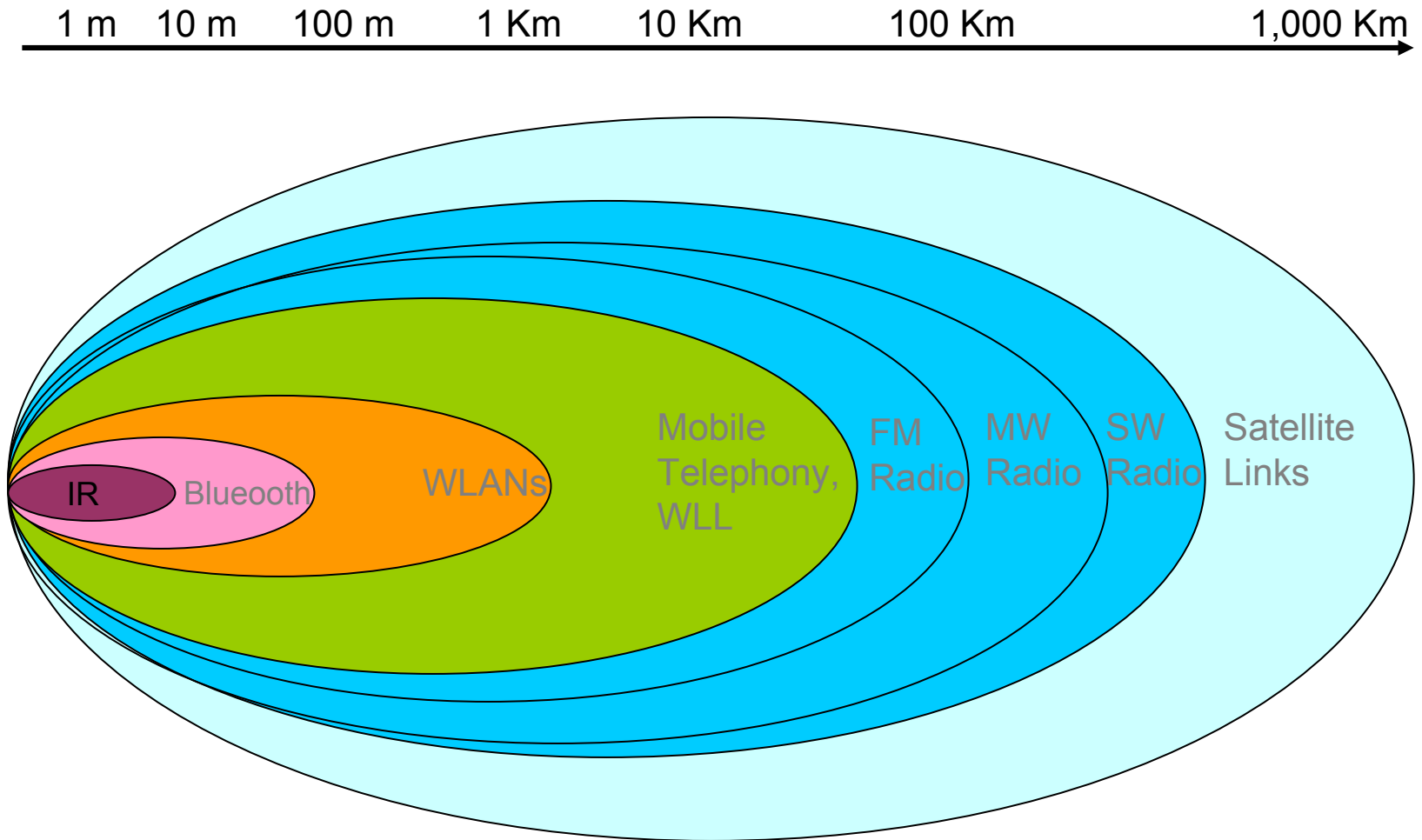
- Гавриленко Владимир Георгиевич (2)
- Головачев Дмитрий Андреевич (4, 9)
- Ермолаев Виктор Тимофеевич (7, 8)
- Ивлев Дмитрий Николаевич (5, 6)
- Канаков Владимир Анатольевич (1, 3)
- Канаков Олег Игоревич (4,5)
- Мишагин Константин Геннадьевич (4,5)
- Панфилов Сергей Владимирович (3, 5)
- Флакман Александр Григорьевич (7, 8)
- Яшнов Владимир Александрович (2)

Основные ссылки

- 1. В.Т. Ермолаев, В.И. Есипенко.
Цифровые системы связи
- В.Г. Гавриленко, В.А. Яшнов.
Распространение радиоволн в системах
мобильной связи
- И.Я. Орлов. Защита информационных
систем от помех
- Д.А. Головачев. Сетевые технологии

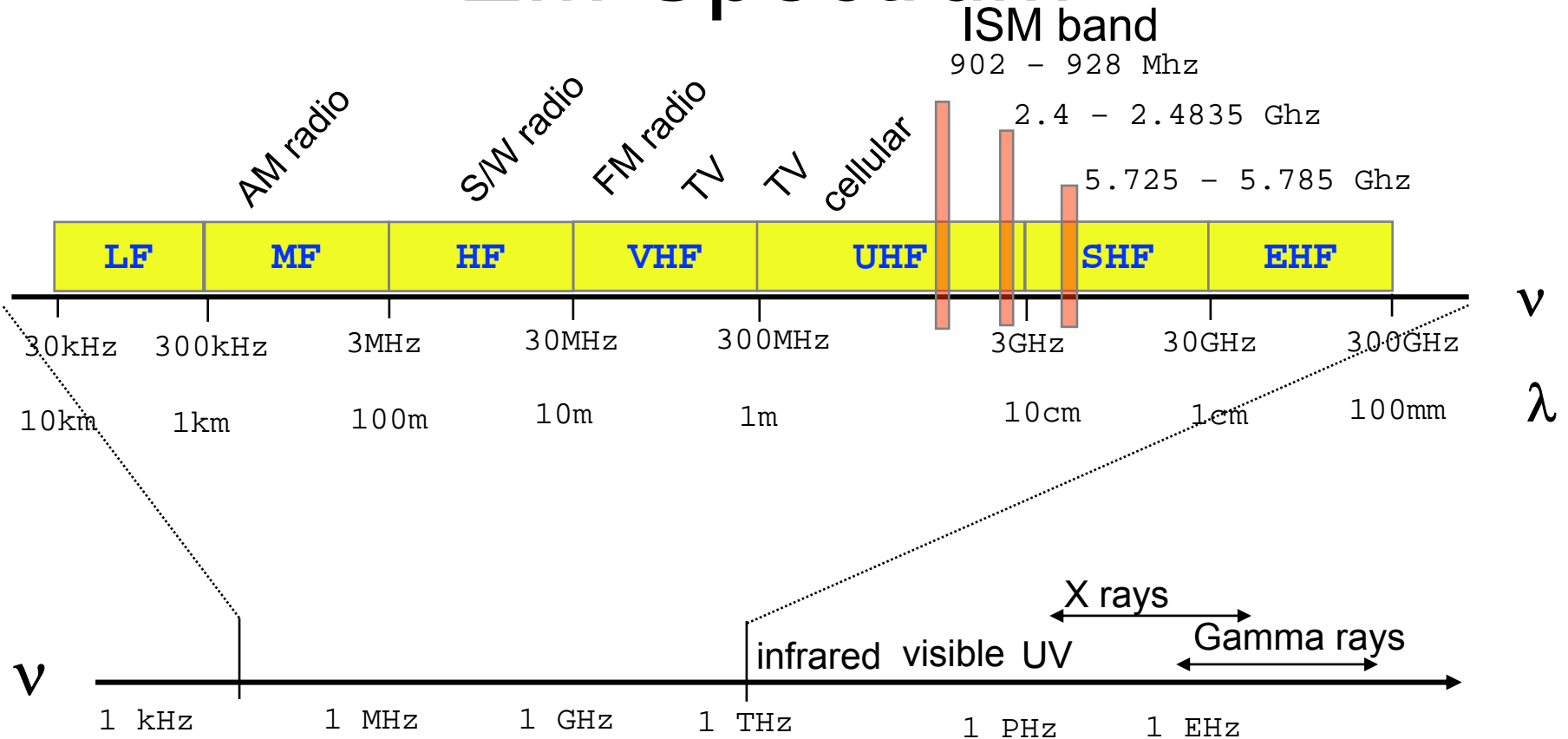
Wireless Systems: Examples

- AM, FM Radio Broadcast (analog)
- TV Broadcast
- Satellite Broadcast
- 2-way Radios 2-way communication
- Cordless Phones (analog)
- Satellite Links
- Mobile Telephony Systems
- Wireless Local Loop (WLL) 2-way communication (digital)
- Microwave Links
- Wireless LANs
- Infrared LANs



Wireless Systems: Range Comparison

EM Spectrum



Propagation characteristics are different in each frequency band

ИНФОРМАЦИЯ, СООБЩЕНИЕ, СИГНАЛ

Под информацией понимают совокупность сведений о каком-либо событии, объекте. Для хранения, обработки и преобразования информации используют условные символы, позволяющие представить информацию в той или иной форме.

Информация, выраженная в определенной форме, предназначенная для передачи, называется сообщением. На практике часто информация представляется в двоичной форме, т. е. только двумя условными символами, например 1 и 0. Соответственно сообщением служит последовательность конечного числа двоичных символов. Одни сообщения (речь, температура, давление) являются функциями времени, другие (текст телеграммы) — нет. Природа сообщений может быть как электрической, так и неэлектрической.

Физический процесс, отображающий сообщение, называется сигналом. В РСПИ используются электрические сигналы. При передаче сообщения неэлектрической природы предварительно преобразуются в электрические колебания с помощью преобразователей. Эти электрические колебания обычно называют первичными сигналами.

Любой первичный сигнал является функцией времени $x(t)$. В зависимости от области определения и области возможных значений этой функции различают следующие виды сигналов: непрерывные по уровню и по времени (рис. 1.1,а); непрерывные по уровню и дискретные по времени (рис. 1.1,б); дискретные (квантованные) по уровню и непрерывные по времени (рис. 1.1,в); дискретные по уровню и по времени (рис. 1.1,г).

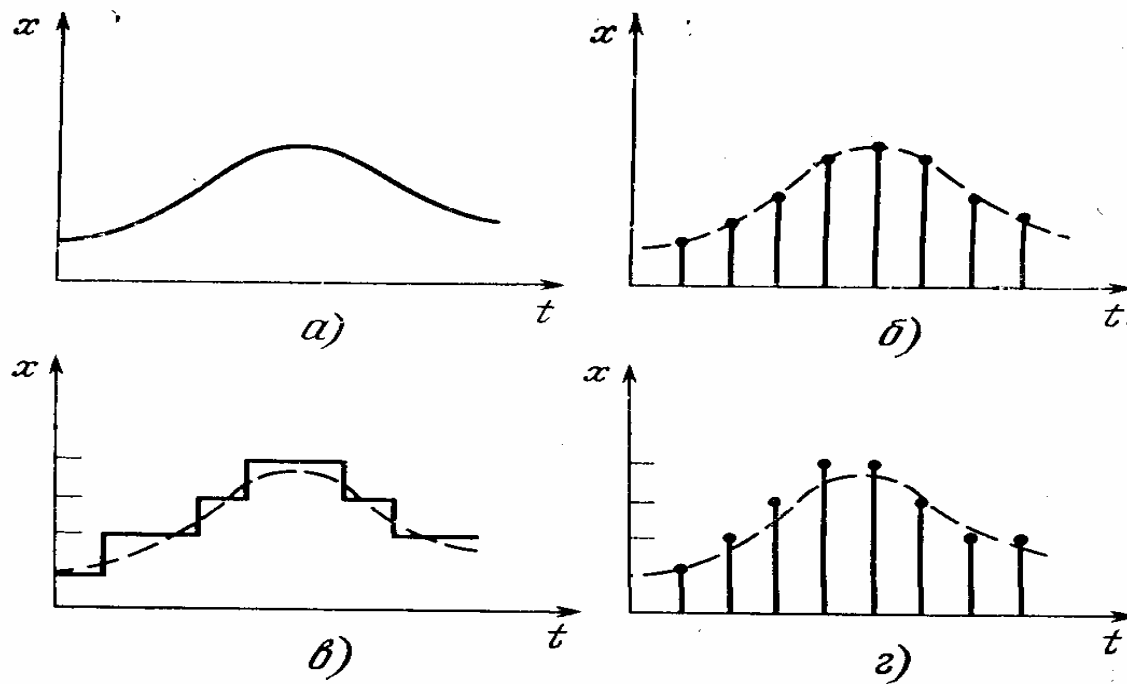


Рис. 1.1. Основные виды первичных сигналов

Шаг дискретизации T_d (промежуток времени между двумя соседними отсчетами) может быть как постоянным, так и переменным. Обычно его значение выбирают, исходя из допустимой погрешности при восстановлении непрерывного сигнала по конечному числу его отсчетов.

Шаг квантования A_x (расстояние между двумя соседними разрешенными уровнями) может быть как постоянным, так и переменным. Его обычно выбирают из условия обеспечения требуемой точности восстановления непрерывного сигнала из квантованного.

Сигналы четвертого вида, называемые *дискретными*, задаются в определенные дискретные моменты и принимают определенные дискретные значения. Их можно получить, например, из непрерывных сигналов, осуществляя операции дискретизации по времени и квантования по уровню, **или иначе**. Такие сигналы легко представить в цифровой форме, т. е. в виде чисел с конечным числом разрядов. По этой причине их часто называют *цифровыми*

Аналогичная классификация возможна и для сообщений. Сообщения, подлежащие передаче, являются или **случайной величиной**, или **случайной функцией**. Детерминированные (заранее известные) сообщения не содержат информации, и нет смысла их передавать. Соответственно сигнал также следует рассматривать как **случайный процесс**. Детерминированные сигналы не несут информацию. В технике связи они используются для изучения свойств различных радиотехнических цепей.

Множество возможных сообщений (сигналов) с заданным на нем распределением вероятностей называется ансамблем сообщений (сигналов).

СТРУКТУРА РАДИОТЕХНИЧЕСКОЙ СИСТЕМЫ ПЕРЕДАЧИ ИНФОРМАЦИИ

Под системой связи (рис. 1.2) понимают совокупность технических средств, предназначенных для передачи информации, включая источник сообщений и получателя сообщений.

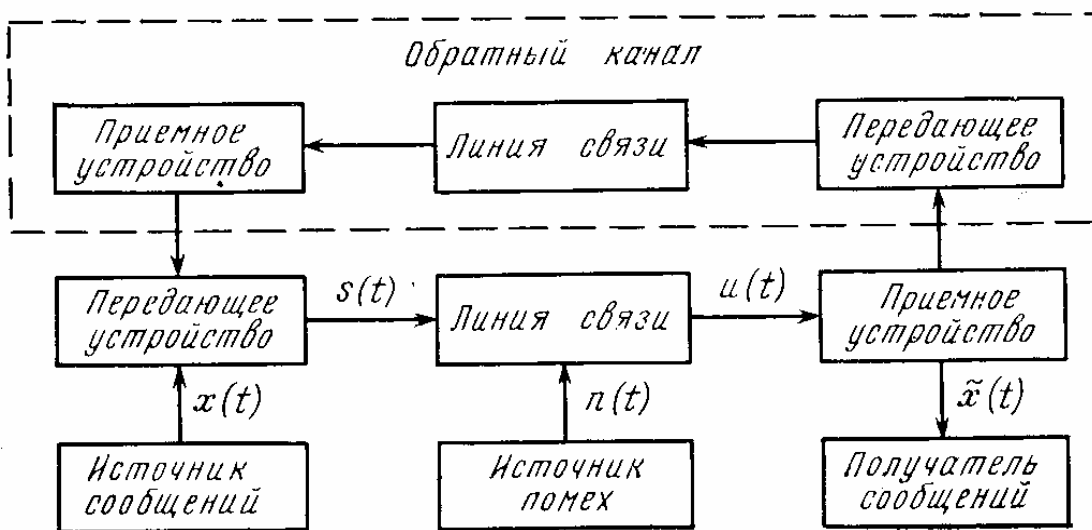


Рис. 1.2. Обобщенная структурная схема РСПИ

Источник сообщений — это устройство, осуществляющее выбор сообщений из ансамбля сообщений. Им может быть датчик, ЭВМ и т. п. В зависимости от типа сообщений различают *дискретные* и *непрерывные* источники.

В дальнейшем под источником сообщений будем понимать источник первичных сообщений разной природы и преобразователь неэлектрической величины в электрическую.

Передающее устройство предназначено для преобразования сообщения $x(t)$ в сигнал $s(t)$, который может распространяться по линии связи. В общем случае оно выполняет операции кодирования и модуляции (рис. 1.3). При передаче непрерывных сообщений цифровыми методами передающее устройство осуществляет также операции дискретизации по времени и квантования по уровню. В узком смысле кодирование представляет собой преобразование дискретного сообщения в последовательность кодовых символов, осуществляемое по определенному правилу. (*В широком смысле под кодированием понимают любое преобразование сообщения в сигнал путем установления взаимного соответствия*).

Множество всех кодовых последовательностей (кодовых комбинаций), возможных при данном правиле кодирования, образует код. Совокупность символов, из которых составляются кодовые последовательности, называют кодовым алфавитом, а их число (объем кодового алфавита) — основанием кода. Число символов в кодовой комбинации может быть одинаковым или разным. Соответственно различают равномерные и неравномерные коды. Число символов в кодовой комбинации равномерного кода называется длиной кода.

Наилучшим является код, при котором, во-первых, имеется возможность восстановления первоначального сообщения по кодовой комбинации, и, во-вторых, для представления одного сообщения в среднем требуется минимальное число символов.

Первому требованию удовлетворяют обратимые коды, у которых все кодовые комбинации различимы и однозначно связаны с соответствующими сообщениями. Код, удовлетворяющий второму требованию, называется экономным. Таким образом, для представления сообщений наилучшим является обратимый экономный код.

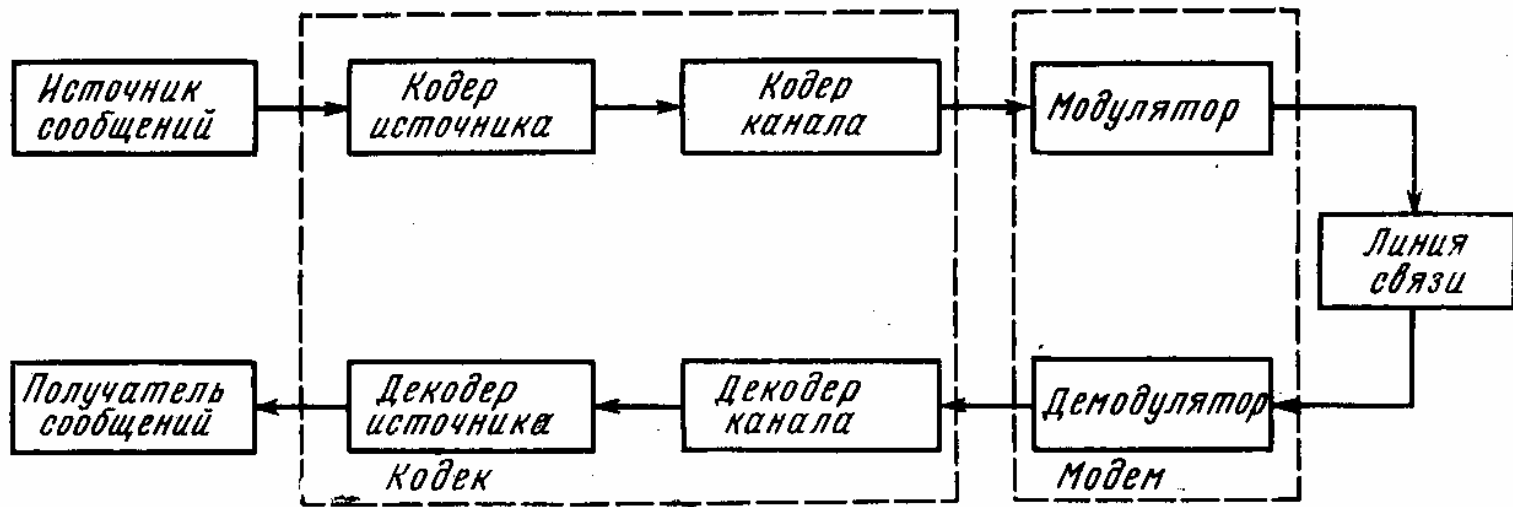


Рис. 1.3. Структурная схема системы передачи дискретных сообщений

Кодирование позволяет повышать достоверность передачи информации. Все коды делятся на простые и помехоустойчивые. **Простые коды** состоят из всех возможных кодовых комбинаций. Поэтому превращение одного символа кодовой комбинации в другой из-за действия помех приводит к новой кодовой комбинации, т. е. к появлению необнаруживаемой ошибки.

В помехоустойчивых кодах используется лишь некоторая часть из общего числа возможных кодовых комбинаций. Благодаря этому появляется возможность обнаруживать и исправлять ошибки в принятых комбинациях, что и способствует повышению достоверности передачи информации. В соответствии с задачами кодирования различают кодирующее устройство (кодер) для источника и кодирующее устройство для канала (рис. 1.3). Задачей первого является экономное (в смысле минимума среднего числа символов) представление сообщений, а задачей второго - обеспечение достоверной передачи сообщений.

Первичные сигналы, как правило, низкочастотные. Их можно передавать лишь по проводным линиям связи. Для передачи сообщений по радиолиниям используют специальные колебания, называемые переносчиками. Они должны хорошо распространяться по линии связи. В РСПИ в качестве переносчиков используются **высокочастотные колебания**.

Сами переносчики не содержат информации о передаваемом сообщении. Для того чтобы заложить в них эту информацию, применяют операцию модуляции, которая заключается в изменении одного или нескольких параметров переносчика по закону передаваемого сообщения. Устройство, осуществляющее эту операцию, называется модулятором.

В общем случае все преобразования, осуществляемые передающим устройством, можно описать с помощью некоторого оператора U , такого, что

$$s(t) = U[x(t), f(t)],$$

где $f(t)$ — сигнал-переносчик.

Линия связи. Это среда, используемая для передачи сигналов. В радиолиниях средой служит часть пространства, в котором распространяются электромагнитные волны от передатчика к приемнику.

Источник помех. В реальной системе сигнал передается при наличии помех, под которыми понимаются любые случайные воздействия, накладывающиеся на сигнал и затрудняющие его прием. В общем случае действие помех $n(t)$ можно описать с помощью оператора V , такого, что

$$u(t) = V[s(t), n(t)],$$

где $u(t)$ — сигнал на входе приемника.

В частном случае

$$u(t) = s(t) + n(t),$$

где $n(t)$ не зависит от $s(t)$. Такая помеха называется аддитивной.

Если оператор V представляется в виде произведения

$$u(t) = \mu(t)s(t),$$

где $\mu(t)$ - некоторая случайная функция, то помеха называется мультипликативной. В реальных линиях связи действует как аддитивная, так и мультипликативная помехи. При этом

$$u(t) = \mu(t)s(t) + n(t).$$

В зависимости от характера изменения во времени различают флуктуационные, импульсные (сосредоточенные во времени) и узкополосные (сосредоточенные по частоте) помехи.

Флуктуационная помеха обычно представляет собой гауссовский стационарный случайный процесс с нулевым математическим ожиданием. В большинстве случаев она имеет равномерную спектральную плотность мощности в такой широкой полосе частот, что ее можно считать «белым шумом».

Импульсная помеха представляет собой случайную последовательность импульсов, следующих столь редко, что реакция приемника на текущий импульс успевает затухнуть к моменту появления очередного импульса. Типичным примером такой помехи является атмосферная помеха.

Узкополосная помеха — это помехи, спектральная плотность мощности которых занимает сравнительно узкую полосу частот, существенно меньшую полосы частот сигнала. Чаще всего она обусловлена сигналами посторонних радиостанций, а также излучениями генераторов высокой частоты различного назначения (промышленных, медицинских и т. п.).

Если в на входе приемника 5 и более мешающих сигналов, то помеха **нормализуется**

Приемное устройство. Основной задачей приемного устройства является выделение передаваемого сообщения из принятого сигнала $u(t)$. В общем случае это достигается выполнением над принятым сигналом операций демодуляции и декодирования. Устройства, выполняющие эти операции, называются соответственно *демодулятором* и *декодером*.

В системах передачи дискретных сообщений возможны два метода восстановления сообщений: поэлементный прием и прием в целом. В первом случае анализируются элементы принятого сигнала, соответствующие кодовым символам. При этом на выходе демодулятора появляется последовательность кодовых символов, которая затем подвергается декодированию для восстановления дискретного сообщения. Во втором случае анализируется целиком отрезок сигнала, соответствующий кодовой комбинации, и в соответствии с используемым критерием отождествляется с тем или иным дискретным сообщением. В таких системах операции демодуляции и декодирования совмещены и выполняются одним устройством.

Часть приемного устройства, которая производит анализ входного сигнала и принимает решение о переданном сообщении, называется решающей схемой. В системах передачи непрерывных сообщений при **аналоговой** модуляции решающей схемой является **демодулятор**. В системах передачи дискретных сообщений с поэлементным приемом можно указать **две решающие схемы: демодулятор и декодер**. В системах передачи дискретных сообщений, использующих метод приема в целом, решающей схемой является устройство, осуществляющее операции демодуляции и декодирования. Действие приемника можно описать оператором **W**, таким, что

$$\tilde{x}(t) = W[u(t)],$$

где - $\tilde{x}(t)$ восстановленное сообщение.

Получатель сообщений — это устройство (магнитофон, ЭВМ автомат и т. п.), для которого предназначено сообщение.

Совокупность кодирующего и декодирующего устройств образует подсистему, называемую кодеком. Совокупность модулятора и демодулятора образует подсистему, называемую модемом.

Заданная совокупность технических средств передачи информации, включающая среду распространения, называется каналом. Конкретный состав канала определяется кругом решаемых задач. Так, в одних случаях канал может состоять только из линии связи, в других—из модулятора, линии связи и демодулятора и т.п.

Для двустороннего обмена информацией помимо прямого канала необходим второй, обратный канал (рис. 1.2). При этом информация, передаваемая по обратному каналу, может быть использована для увеличения достоверности передачи сообщений в прямом направлении.

Системы связи, в которых применяется передача информации по обратному каналу для повышения достоверности передачи по прямому каналу, называются системами с обратной связью. Различают системы с *управляющей* и с *информационной* обратной связью.

В системах первого типа решающая схема приемника либо выносит решение о переданном сообщении и направляет его получателю, либо, если это сообщение оказывается сомнительным, принимает решение повторить его, о чем передающая сторона информируется по обратному каналу.

В системах второго типа приемная сторона информирует передающую по обратному каналу о том, какое сообщение им принято. Для этого используется либо ретрансляция восстановленного сообщения, либо передача некоторого сигнала, сформированного по определенному закону из принятого. Передатчик сравнивает принятое по обратному каналу сообщение с переданным и при их несоответствии повторяет переданное сообщение.

В некоторых системах по обратному каналу передаются испытательные сигналы, с помощью которых определяются промежутки времени «хорошего» состояния прямого канала (например, промежутки времени, когда ослабление сигнала не превышает некоторого фиксированного значения). Именно в эти промежутки времени ведется передача информации по прямому каналу. Такие системы называются **системами с прерывистой связью**. По обратному каналу могут также передаваться команды на смену рабочей частоты, изменение скорости передачи информации, смену кода и т. п., что, например, имеет место в адаптивных СПИ.

По одной линии можно обеспечить одновременную передачу нескольких сообщений. Такие системы связи называются многоканальными. Для разделения канальных сигналов необходимо, чтобы они различались между собой по некоторому признаку. На практике широко применяют многоканальные системы с разделением сигналов по времени, частоте и форме.

КЛАССИФИКАЦИЯ СИСТЕМ ПЕРЕДАЧИ ИНФОРМАЦИИ

Современные РСПИ характеризуются большим разнообразием видов передаваемых сообщений, способов модуляции, принципов построения, режимов работы и т. п. Соответственно они могут быть классифицированы по многим признакам.

По числу каналов различают одноканальные и многоканальные системы. По наличию обратного канала различают системы без обратной связи и с обратной связью.

По режиму использования канала различают системы односторонней связи, симплексные и системы двусторонней связи. В первых передача осуществляется в одном направлении, в послед них возможна одновременная передача в обоих направлениях. В симплексной системе возможна двусторонняя связь, но передача и прием ведутся поочередно.

По виду передаваемых сообщений различают системы передачи дискретных и непрерывных сообщений.

По назначению передаваемых сообщений, в зависимости от механизма распространения радиоволн, используемых для передачи сообщений, виду модуляции, способу уплотнения-разделения каналов, способу обеспечения свободного доступа.

ОСНОВНЫЕ ХАРАКТЕРИСТИКИ

Любая система характеризуется рядом показателей, которые можно разделить на **информационно-технические** (достоверность, помехоустойчивость, скорость передачи информации, задержка, диапазон частот и т.п.) и **конструктивно-эксплуатационные** (объем и масса аппаратуры, энергетический КПД, мобильность, гибкость, эксплуатационная надежность, стоимость). Далее будут рассмотрены лишь характеристики, наиболее существенные с точки зрения передачи информации.

Достоверность передачи информации характеризует степень соответствия принятых сообщений переданным. Она зависит от параметров самой системы, степени ее технического совершенства и условий работы. Для различных РСПИ критерии соответствия принятого сигнала переданному могут существенно отличаться.

При передаче дискретных сообщений действие помех проявляется в том, что вместо переданного символа принимается другой. В этом случае достоверность передачи сообщений целесообразно характеризовать или вероятностью правильного приема символа $p_{\text{пр}}$, или вероятностью ошибки $p_{\text{ош}} = 1 - p_{\text{пр}}$.

При передаче непрерывных сообщений отличие принятого сообщения $\tilde{x}(t)$ от переданного $x(t)$ носит также непрерывный характер:

$$\varepsilon(t) = \tilde{x}(t) - x(t).$$

Для оценки достоверности передачи сообщений в данном случае обычно используют средний квадрат ошибки,

$$\overline{\varepsilon^2(t)} = \overline{[\tilde{x}(t) - x(t)]^2}$$

или относительный средний квадрат ошибки

$$\delta^2 = \overline{\varepsilon^2} / P_x = P_\varepsilon / P_x$$

где усреднение производится по всем реализациям сообщений $x(t)$ и их оценкам $\tilde{x}(t)$,

$$P_x = \frac{1}{T_c} \int_0^{T_c} x^2(t) dt \quad - \text{средняя мощность сообщения } x(t), T_c \text{ — его}$$

длительность, P_ε — мощность помехи на выходе приемника.

Под *помехоустойчивостью* СПИ понимается способность системы противостоять вредному действию помех на передачу сообщений. Она зависит от способов кодирования, модуляции, метода приема и т. п. Количественно помехоустойчивость систем передачи дискретных сообщений можно характеризовать вероятностью ошибки $p_{\text{ош}}$ при заданном отношении средних мощностей сигнала и помехи в полосе частот, занимаемой сигналом, или требуемым отношением средних мощностей сигнала и помехи на входе приемника системы, при котором обеспечивается заданная вероятность ошибки $p_{\text{ош}}$.

При сравнительной оценке систем часто пользуются **«обобщенным выигрышем системы»**

$$q = (\rho_{\text{ВЫХ}} / \rho_{\text{ВХ}}) (F_{\text{X}} / F_{\text{C}}),$$

где $\rho_{\text{ВЫХ}} = P_{\text{X}} / P_{\text{ш}}$; — отношение мощностей сообщения $x(t)$ и шума на выходе приемника; $\rho_{\text{ВХ}} = P_{\text{с}} / P_{\text{ш}}$ - отношение мощностей сигнала и шума на входе приемника; F_{X} —ширина спектра сообщения; $F_{\text{с}}$ — ширина спектра сигнала, используемого для передачи сообщения.

При передаче дискретных сообщений для характеристики быстродействия аппаратуры формирования информационных символов пользуются понятием техническая скорость. Она определяется числом символов дискретного сообщения, передаваемых в единицу времени, и измеряется в бодах.

Одной из важных характеристик системы передачи информации является задержка, под которой понимается промежуток времени между подачей сообщения от источника на вход передающего устройства и выдачей восстановленного сообщения получателю приемным устройством. Она зависит от протяженности линии связи и времени обработки сигнала в передающем и приемном устройствах.

МАТЕМАТИЧЕСКИЕ МОДЕЛИ КАНАЛОВ

Непрерывные каналы

Идеальный канал без помех вносит детерминированные искажения, связанные с изменением амплитуды и временного положения сигнала. Переданный сигнал может быть полностью восстановлен на приемной стороне в новом временном отсчете. Эта модель используется для описания каналов с закрытым распространением малой протяженности (кабель, провод, волновод, световод и т. д.).

Канал с гауссовским белым шумом представляет собой идеальный канал, в котором на сигнал накладывается помеха

$$u(t) = \mu s(t - \tau) + n(t)$$

Коэффициент передачи μ и запаздывание τ постоянны и известны в точке приема. Такая модель, например, соответствует радиоканалам, работающим в пределах прямой видимости.

Гауссовский канал с неопределенной фазой сигнала: фаза несущего колебания в точке приема предполагается случайной с плотностью распределения $w(\varphi)$ в интервале $-\pi \leq \varphi \leq \pi$. Эта неопределенность вызвана двумя причинами: отсутствием устройств оценки и предсказания фазы либо ошибками в оценке фазы при их работе. Важно знать скорость флуктуаций фазы. В дискретных системах различают каналы с быстрыми флуктуациями, когда интервал их корреляции меньше длительности посылки, и с медленными, когда фаза несущего колебания за длительность посылки практически не изменяется.

Гауссовский канал с неопределенной амплитудой и фазой сигнала вносит в сигнал наряду с флуктуациями фазы и флуктуации амплитуды, которые связаны с изменением во времени по случайному закону коэффициента передачи μ . Как и в предыдущем случае, флуктуации могут быть быстрыми и медленными. Для определения модели канала необходимо задать плотность распределения $w(\mu)$ и корреляционную функцию флуктуаций $R_\mu(\tau)$.

В гауссовском канале с линейными искажениями форма сигнала изменяется из-за наличия избирательных цепей. В общем случае линейные искажения носят случайный характер. Частотная характеристика канала $K(j\omega, t)$ неравномерна в полосе частот сигнала F_C и изменяется во времени, а импульсная характеристика $h(t, \tau)$ имеет длительность τ_n (время памяти канала), превышающую величину $1/F_C$. Такая модель полезна при анализе систем, использующих, например, каналы с рассеянием сигнала. Сигнал на выходе канала с линейными искажениями

$$u(t) = \int_0^t h(t, \tau) s(t - \tau) d\tau + n(t)$$

В радиосистемах передачи дискретной информации, когда время памяти канала τ_n соизмеримо с длительностью посылки T_C (а тем более превышает ее), имеет место **межсимвольная интерференция** (МСИ), которая проявляется в наложении друг на друга соседних посылок. Одной из причин возникновения МСИ является увеличение скорости передачи при ограниченной полосе пропускания канала.

В гауссовском канале с нелинейными искажениями сигнала, как и в предыдущем случае, аддитивная помеха предполагается в виде гауссовского белого шума, однако смесь сигнала и помехи, проходя по каналу, претерпевает нелинейные искажения так, что на входе приемника $u(t) = F[s(t) + n(t)]$, где $F[\bullet]$ — амплитудная характеристика нелинейного звена канала.

Возможно дальнейшее усложнение модели с нелинейными искажениями, если предположить наличие в канале еще и линейных искажений, вызванных частотно-избирательными звеньями системы.

Линейный канал со сложной аддитивной помехой характеризуется тем, что на сигнал могут действовать помехи любого вида: сосредоточенные по спектру, по времени, гауссовские, негауссовские и т. д. Модель помех можно определить, указав способ вычисления многомерной плотности распределения вероятностей. Эта модель наиболее полно отображает реальный шум в каналах связи, однако редко используется из-за сложности. Наиболее просто задать модель сложных аддитивных помех в виде небелого гауссовского шума с изменяющейся во времени и по частоте спектральной плотностью $N(f,t)$, характеризуемой как случайный процесс плотностью распределения $\omega(N)$ и корреляционными функциями во временной $R_N(\tau)$ и частотной $R_N(\nu)$ областях.

Дискретно-непрерывные каналы. Дискретно-непрерывный канал имеет дискретный вход и непрерывный выход. Примером такого канала является канал, образованный совокупностью технических средств между выходом кодера канала и входом демодулятора (см. рис. 1.3). Для его описания необходимо знать алфавит входных символов α_r , $r = 1, \dots, m$, вероятности появления символов алфавита $p(\alpha_r)$, $r = 1, \dots, m$, полосу пропускания непрерывного канала F_K , входящего в рассматриваемый канал, и плотности вероятности $w[u|\alpha_r]$ появления сигнала $u(t)$ на выходе канала при условии, что передавался символ α_r .

Зная вероятности $p(\alpha_r)$ и плотности распределения вероятностей $w[u|\alpha_r]$, можно найти апостериорные вероятности

$$p(\alpha_r | u) = \frac{p(\alpha_r)w(u | \alpha_r)}{\sum_{r=1}^m p(\alpha_r)w(u | \alpha_r)}, r = 1, \dots, m$$

на основе которых, как правило, и принимается решение о переданном символе.

Ширина спектра сигнала $u(t)$ не может превышать значения F_K . Поэтому в соответствии с теоремой Котельникова (см. гл. 2) его можно представить совокупностью $M=2F_K T_C$ отсчетов, где T_C - длительность сигнала. Соответственно условные плотности вероятности $w(u|\alpha_r)$, $r=1, \dots, m$, можно задать как M -мерные плотности вероятности совокупности M отсчетов сигнала $u(t)$.

В тех случаях, когда сигнал $u(t)$ является аддитивной смесью полезного сигнала $s_r(t)$ с известными параметрами, несущего информацию о символе α_r , и шума $n(t)$, M -мерная плотность вероятности $w_M(u_1, u_2, \dots, u_M | \alpha_r)$ будет полностью определяться M -мерной плотностью вероятности шума, т. е.

$$w_M(u_1, u_2, \dots, u_M | \alpha_r) = \prod_{i=1}^M w(n_i)$$

где u_i , s_r^i и n_i — отсчеты сигналов $u(t)$, $s_r(t)$ и шума $n(t)$ в момент t_i . При независимых отсчетах шума

$$w_M(u_1, u_2, \dots, u_M | \alpha_r) = w_M[(u_1 - s_r^1), (u_2 - s_r^2), \dots, (u_{1M} - s_r^M)] = w_M(n_1, n_2, \dots, n_M)$$

Если плотность вероятности $w(u|\alpha_r)$ для любого сочетания $u(t)$ и α_r не зависит от времени, то канал называется *стационарным*.

Если выполняется условие

$$w(u | X_k^{r_k}, X_{k-1}^{r_{k-1}}, \dots, X_{k-N}^{r_{k-N}}) = w(u | X_k^{r_k}),$$

где $X_k^{r_k}, X_{k-1}^{r_{k-1}}, \dots, X_{k-N}^{r_{k-N}}$ - последовательность передаваемых символов, то такой канал называется *каналом без памяти*.

Реальные каналы являются обычно нестационарными и обладают памятью. Тем не менее модель дискретно-непрерывного стационарного канала без памяти часто применяется благодаря ее простоте.

Дискретные каналы. Дискретный канал имеет дискретный вход и дискретный выход. Примером такого канала является канал, образованный совокупностью технических средств между выходом кодера канала и выходом демодулятора (см. рис. 1.3). Для описания дискретного канала необходимо знать алфавит входных символов α_r , $r = 1, \dots, m$, их вероятности появления $p(\alpha_r)$, скорость передачи символов ν , алфавит символов на выходе канала y_j , $j = 1, \dots, n$, и значения *переходных* вероятностей $p(y_j|\alpha_r)$, $j = 1, \dots, n$; $r = 1, \dots, m$, появления символа y_j при условии передачи символа α_r .

Первые две характеристики определяются свойствами источника сообщений, скорость ν — полосой пропускания непрерывного канала, входящего в состав дискретного канала, объем алфавита выходных символов - алгоритмом работы решающей схемы, переходные вероятности $p(y_j|\alpha_r)$ - характеристиками непрерывного канала.

Заметим, что в общем случае в дискретном канале объемы алфавитов входных и выходных символов не совпадают. Примером может быть канал со стиранием.

Зная вероятности $p(\alpha_r)$ и $p(y_j|\alpha_r)$, $r = 1, \dots, m$; $j = 1, 2, \dots, n$, можно вычислить апостериорные вероятности

$$p(\alpha_r | y_j) = \frac{p(\alpha_r)p(y_j | \alpha_r)}{\sum_{r=1}^m p(\alpha_r)p(y_j | \alpha_r)},$$

$$r = 1, \dots, m; j = 1, \dots, n,$$

того, что при принятом символе y_j был передан символ α_r . Вероятности $p(\alpha_r)$ и $p(\alpha_r|y_j)$ позволяют определять полную вероятность ошибки в канале (или полную вероятность правильного приема) и информационные характеристики дискретного канала.

Дискретный канал называется *стационарным*, если переходные вероятности $p(y_j | \alpha_r)$, $j = 1, \dots, n$; $r = 1, \dots, m$, не зависят от времени. Дискретный канал называется *без памяти*, если переходные вероятности $p(y_j | \alpha_r)$, $j = 1, \dots, n$; $r = 1, \dots, m$, не зависят от того, какие символы передавались и принимались ранее.

Если в стационарном дискретном канале алфавиты на входе и выходе совпадают и

$$p(y_j | \alpha_r) = \begin{cases} p_{ош}, \text{ для всех } j \neq r \\ 1 - (m-1)p_{ош}, \text{ для } j = r \end{cases}$$

то такой канал называется *симметричным*.

Наиболее простой является модель *стационарного симметричного* канала без памяти. В таком канале ошибки возникают независимо друг от друга, т. е. между ошибками отсутствуют статистические связи. Вероятность ошибки $p_{\text{ош}}$ при передаче любого символа одинакова и не меняется во времени. Стационарный симметричный канал без памяти полностью описывается вероятностью $p_{\text{ош}}$. Распределение ошибок в нем подчиняется биномиальному закону

$$P_n(r \geq l) = \sum_{r=l}^n C_n^r p_{\text{ош}}^r (1 - p_{\text{ош}})^{n-r}$$

где n —число символов в блоке, r —число ошибочных символов.

Зная вероятность ошибки $p_{\text{ош}}$ и используя выражение (3.11), можно найти все необходимые характеристики. В частности, вероятность правильного приема блока из n символов $P_n(0) = (1 - p_{\text{ош}})^n$, вероятность приема блока, содержащего хотя бы одну ошибку, $P_n(r \geq 1) = 1 - P_n(0)$, вероятность появления в блоке l и более ошибок.

$$P_n(r) = C_n^r p_{\text{ош}}^r (1 - p_{\text{ош}})^{n-r}$$

Большинство реальных каналов имеют "память", которая проявляется в том, что вероятность ошибки в символе зависит от того, какие символы передавались до него и как они были приняты. Это обусловлено межсимвольными искажениями, являющимися результатом рассеяния сигнала в канале, изменением отношения сигнал-шум в канале или характера помех, возможно кодирование с памятью.

Одним из распространенных методов описания дискретного канала с памятью, связанной с межсимвольными искажениями, является использование аппарата цепей Маркова (посимвольное описание). В этом случае последовательность состояний двоичного канала рассматривается как N -связная двоичная цепь Маркова, а значения символов на каждой позиции - как состояние цепи, где N - число символов, на которое распространяется память канала.