**Санкт-Петербургский государственный электротехнический университет «ЛЭТИ» им. В.И.Ульянова (Ленина)**

**(СПбГЭТУ «ЛЭТИ»)**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **Специальность** | 11.04.02 – Инфокоммуникационные технологии и системы связи | |
| **Специализация** | Интеллектуальные инфокоммуникационные сети | |
| **Факультет** | РТ | |
| **Кафедра** | РС | |
| *К защите допустить* |  | |
| Зав. кафедрой |  |  |

ВЫПУСКНАЯ КВАЛИФИКАЦИОННАЯ РАБОТА МАГИСТРА

Тема: Программный модуль обработки сигналов стандарта DMR

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Студент |  |  |  | Боржонов А.И. |
|  |  | *Подпись* |  |  |
| Руководитель |  |  |  | Андреева О.М. |
|  | *(Уч. степень, уч. звание)* | *Подпись* |  |  |
| Консультанты |  |  |  | Иванов И.И. |
|  | *(Уч. степень, уч. звание)* | *Подпись* |  |  |
|  |  |  |  | Иванов И.И. |
|  | *(Уч. степень, уч. звание)* | *Подпись* |  |  |
|  | к.т.н., доц. |  |  | Маругин А. С. |
|  | *(Уч. степень, уч. звание)* | *Подпись* |  |  |

Санкт-Петербург

2024**ЗАДАНИЕ**

**на выпускную квалификационную работу**

|  |  |
| --- | --- |
|  | Утверждаю |
|  | зав. кафедрой РС |
|  | \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ Орлов В. К. |
|  | «\_\_\_»\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_2024 г. |

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Студент | Боржонов А.И. | | | |  | Группа | 8182 |
| Тема работы: Программный модуль обработки сигналов стандарта DMR | | | | | | | |
| Место выполнения ВКР: ООО «СТЦ» | | | | | | | |
| Исходные данные (технические требования): Язык программирования С++, реализация с использованием объектно-ориентированного стиля программирования, вероятность ложной тревоги при обнаружении сигнала не более , быстродействие алгоритма не хуже чем 1:1. | | | | | | | |
| Содержание ВКР:  Введение, Цифровая связь, Радиомониторинг, Стандарт DMR, Алгоритм обработки сигнала, Специальные вопросы обеспечения безопасности, Заключение. | | | | | | | |
| Перечень отчетных материалов: текст ВКР, иллюстративный материал. | | | | | | | |
| Дополнительные разделы: Специальные вопросы обеспечения безопасности | | | | | | | |
|  | | | | | | | |
| Дата выдачи задания | | | Дата представления ВКР к защите | | | | |
| «\_\_\_»\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_2021 г. | | | «\_\_\_»\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_2021 г. | | | | |
|  | | |  | | | | |
| Студент | |  | | Боржонов А.И. | | | |
| Руководитель | |  | | Андреева О.М. | | | |
| *(Уч. степень, уч. звание)* | |  | |  | | | |
| Консультант | |  | | Литвиненко С.А. | | | |

**календарный план выполнения**

**выпускной квалификационной работы**

|  |  |
| --- | --- |
|  | Утверждаю |
|  | Зав. кафедрой РС |
|  | \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ Орлов В. К. |
|  | «\_\_\_»\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_2024 г. |

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Студент | Боржонов А.И. |  | Группа | 8182 |
| Тема работы: Программный модуль обработки сигналов стандарта DMR | | | | |

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| № п/п | Наименование работ | Срок выполнения |
| 1 | Обзор литературы по теме работы | 00.00 – 00.00 |
| 2 | Реализация отдельных этапов алгоритма в Matlab | 00.00 – 00.00 |
| 3 | Реализация алгоритма на языке программирования С++ | 00.00 – 00.00 |
| 4 | Отладка программного обеспечения на устройстве | 00.00 – 00.00 |
| 5 | Оформление пояснительной записки | 00.00 – 00.00 |
| 6 | Оформление иллюстративного материала |  |

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Студент |  | Боржонов А.И. |
| Руководитель |  | Андреева О.М. |
| Консультант |  | Литвиненко С.А. |

*(Уч. степень, уч. звание)***РЕФЕРАТ**

Пояснительная записка 00 стр., 00 рис., 00 табл., 00 ист., 00 прил.

цифровая связь, радиомониторинг, стандрат DMR

Объектом разработки является программный модуль обработки сигналов стандарта DMR.

Цель работы – реализация программного модуля обработки сигналов стандарта DMR.

В работе представлены теоретические сведения, касающиеся вопросов цифровой связи и радиомониторинга, также рассмотрены основные положения стандарта TETRA, необходимые для реализации алгоритма обработки сигнала стандарта DMR.

Реализация программного модуля представляет собой кроссплатформенное серверное программное обеспечение, реализованное на языке программирования C++ с использованием объектно-ориентированного стиля программирования.

К результатам данной работы относится программное обеспечение высокой производительности, реализующее сканирование заданного частотного диапазона на предмет наличия устройств стандарта DMR.

**ABSTRACT**

The object of development is a software module for signal processing of the DMR standard.

The purpose of the work is to implement a software module for signal processing of the DMR standard.

The paper presents theoretical information on issues of digital communication and radio monitoring, as well as the main provisions of the TETRA standard necessary for the implementation of the DMR signal processing algorithm.

The implementation of the software module is a cross-platform server software implemented in the C++ programming language using an object-oriented programming style.

The results of this work include high-performance software that implements scanning of a given frequency range for the presence of DMR standard devices.

**содержание**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
|  | Введение | 8 |
| 1 | Цифровая связь |  |
| 1.1 | Общая структурная схема и основные характеристики систем цифровой связи |  |
| 1.2 | Множественный доступ |  |
| 1.3 | Помехоустойчивое кодирование |  |
| 2 | Радиомониторинг |  |
| 2.1 | Задачи средств радиомониторинга |  |
| 2.2 | Классификация и структура средств радиомониторинга |  |
| 2.3 | Пеленгование источников радиоизлучения |  |
| 3 | Стандарт DMR |  |
| 3.1 | Структура TDMA фрейма |  |
| 3.2 | Сигнализация DMR |  |
| 3.3 | Физический уровень DMR |  |
| N | Название дополнительного раздела | 65 |
|  |  |  |
|  |  |  |
|  |  |  |
|  | Заключение | 68 |
|  | Список использованных источников | 69 |
|  | Приложение А. Название приложения | 72 |

**определения, обозначения и сокращения**

В настоящей пояснительной записке применяют следующие термины с соответствующими определениями:

АЦП – аналого-цифровой преобразователь

ВКР – выпускная квалификационная работа

ПЗС – прибор с зарядовой связью

РДП – режим «работа дизеля под водой»

СССР – Союз Советских Социалистических Республик

Тротил – 2,4,6-тринитрометилбензол

*Определения и сокращения приводятся в алфавитном порядке. Варианты определений и сокращений даны в качестве примера.*

**введение**

Digital Mobile Radio (DMR) – это открытый стандарт цифровой радиосвязи, разработанный Европейским институтом телекоммуникационных стандартов (European Telecommunications Standards Institute (ETSI)). Открытый стандарт цифровой мобильной радиосвязи (DMR) появился в 2005 году. Его требования состояли из трех частей, которые появлялись постепенно в течение последующих лет, так что производство радиостанций, полностью соответствующих стандарту, началось в 2007 году. Радиостанции DMR работают в частотных диапазонах VHF/UHF, то есть 136-174/403-470 МГц Поскольку DMR является распространенным стандартом и многие марки радиостанций соответствуют ему. Наиболее известными являются Motorola, Hytera и Vertex Standard.

Популярность и открытость стандарта привели к тому, что количество новых базовых станций (БС) постоянно увеличивается. Эти базовые станции должны соответствовать ряду правил и ограничений, регламентированных законодательством. Задачу контроля за соблюдением этих правил помогают выполнять средства автоматического радиомониторинга (АРМ).

Целью данной работы является реализация программного модуля обработки сигнала стандарта DMR. Этот модуль является неотъемлемой частью программного обеспечения, выполняющего сканирование частотного диапазона для обнаружения, идентификации и пеленгования источников радиоизлучения (ИРИ).

Для достижения поставленной цели сформированы следующие задачи:

1. Обзор литературы по вопросам цифровой связи и радиомониторинга (РМ);

2. Изучение стандарта DMR Air Interface (AI) protocol;

3. Изучение основных этапов формирования сигнала физического уровня;

4. Разработка алгоритма приема сигнала;

5. Реализация алгоритма на языке программирования С++;

6. Верификация и подбор параметров алгоритма;

7. Тестирование программного обеспечения на устройстве;

Основными требованиями к программному модулю являются использование объектно-ориентированного стиля программирования, высокая скорость работы алгоритма приема (время работы менее 10 мс) и вероятность ложной тревоги при обнаружении сигналов (менее ).

**1. Цифровая связь**

**1.1. Общая структурная схема и основные характеристики систем цифровой связи.**

Цифровая связь (ЦС) – это передача сообщений, представляющих собой элементы конечного множества [Сергиенко ЦС]. Отличительной особенностью систем цифровой связи является то, что за конечный промежуток времени они посылают сигнал, состоящий из конечного набора элементарных сигналов. В системах цифровой связи задачей приемника является не точное воспроизведение переданного сигнала, а определение на основе искаженного шумами сигнала, какой именно сигнал из конечного множества был послан передатчиком [Скляр ЦС]. Для эффективной передачи сообщений, над ними производятся многократные преобразования. Общая структура системы цифровой связи показана на рис. 1.1.



Рисунок 1.1 – Структурная схема цифровой связи.

Преобразование выхода источника, будь то аналогового или цифрового, в последовательность двоичных символов называется кодированием источника.

Следующий этап – канальное кодирование. Цель кодера канала состоит в том, чтобы ввести управляемым способом избыточность в цифровой поток, которая может использоваться в приёмнике, для учета влияние шума и интерференции, возникающей при передаче сообщения через канал [Прокис ЦС].

Далее сообщение поступает в модулятор, преобразующий цифровое сообщение в аналоговый модулированный сигнал.

В передатчике осуществляется усиление, перенос спектра модулированного сигнала в заданную полосу частот и передача сигнала по каналу связи.

Канал связи представляет собой физическую среду, которая используется для передачи сигнала от передатчика к приёмнику.

Канал связи — это физическая среда, используемая для передачи сигналов от передатчика к приемнику.

Приемник взаимодействует с каналом связи и осуществляет предварительную обработку аналогового сигнала. В состав приемника обычно входит гетеродин, предназначенный для переноса сигнала с несущей на промежуточную частоту (ПЧ).

Затем демодулятор обрабатывает искажённый каналом сигнал и преобразует его в последовательность чисел, представляющих собой оценки переданных данных.

Далее производится канальное декодирование или декодирование помехоустойчивого кода, при этом благодаря корректирующим свойствам кода возможно исправление части ошибок, возникших в процессе передачи [Сергиенко ЦС].

На последнем этапе декодер источника получает выходную последовательность от декодера канала и восстанавливает исходную форму сигнала.

Одним из наиболее важных понятий в цифровой связи является понятие битов и символов.

Бит – это единица измерения количества информации, а также элемент входного потока данных, который может принимать значения 0 и 1.

Символ – группа битов, предназначенная для передачи большего количества информации. Количество битов в символе обозначается буквой m, а количество значений, которые может принимать символ, - буквой M, так что .

Цифровые системы связи характеризуются рядом технических параметров, наиболее важными из которых являются:

* Скорость передачи данных:
* битовая – число бит, переданных в единицу времени — , бит/с;
* символьная – число символов, переданных в единицу времени – , симв./с, где *m* – число бит в символе.
* Ширина спектра сигнала – *W*, Гц. Подразумевается измерение ширины по какому-либо практическому критерию.
* Спектральная эффективность – *R/W*, (бит/с)/Гц, показывающая насколько эффективно система использует полосу частот для передачи информации.
* Вероятность ошибки, т. е. вероятность того, что принятое числовое значение не совпадает с переданным:
  + битовая – вероятность того, что принятое значение бита, не совпадает с переданным, обозначается как или Bit Error Rate (BER), ;
  + символьная – вероятность того, что принятое значение символа не совпадает с переданным, обозначается как или Symbol Error Rate (SER), .
* Отношение сигнал/шум (ОСШ) в системах цифровой связи может измеряться по-разному:
* отношение сигнал/шум по мощности (signal noise ratio (SNR)), дБ. Показывает отношение мощности сигнала к мощности шума.
* отношение сигнал/шум на бит, определяемое как отношение энергии сигнала , приходящейся на один бит передаваемых данных, к спектральной плотности мощности (СПМ) белого шума – , дБ.

**1.2. Цифровая модуляция**

Цифровая модуляция – это процесс преобразования цифровых символов в сигналы, совместимые с характеристиками канала [Скляр ЦС]. Для цифровых систем различают две разновидности модуляции – низкочастотную (baseband) и полосовую (passband).

В первом случае формируется низкочастотный сигнал имеющий вид импульсов заданной формы. Во втором случае цифровое сообщение используется для управления параметрами несущего колебания (как правило, синусоидального), таким образом, получается сигнал со спектром, сосредоточенным в окрестностях заданной несущей частоты [Сергиенко ЦС].

Полосовая модуляция является необходимым этапом для всех систем, использующих радиопередачу. Это связано с тем, что при передаче сигнала в среде используются антенны, размер которых зависит от длины волны передаваемых колебаний. Так, при передаче низкочастотных сигналов размер антенны может достигать нескольких километров, а при передаче высокочастотных сигналов - не более нескольких сантиметров.

Еще одним важным преимуществом полосовой модуляции является разделение различных сигналов, это помогает минимизировать последствия интерференции.

Основные типы полосовой модуляции перечислены на рис. 1.2.



Рисунок 1.2 – Основные типы полосовой модуляции.

Если для обнаружения сигнала приемнику требуется информация о фазе несущего колебания, процесс называется когерентным обнаружением, если такая информация не используется, он называется некогерентным обнаружением, преимуществом некогерентных систем перед когерентными является простота, а недостатком большая вероятность ошибки.

**1.3.** **Множественный доступ**

Ресурс связи представляет время и ширину полосы частот, доступные для передачи сигнала в определенной системе [5]. Эффективное распределение ресурса связи является одним из основных способов повышения пропускной способности. Ниже перечислены основные методы распределения ресурса связи:

* Частотное разделение – разделение доступной полосы частот на фиксированное число непересекающихся подполос, которые должны быть назначены каждому пользователю системы связи.
* Разделение по времени – назначение периодических временных интервалов для пользователей. В различных системах время доступа пользователя к ресурсу может определяться динамически или быть заранее сконфигурированным.
* Кодовое разделение – выделение определенных элементов набора ортогонально (либо почти ортогонально) распределенных спектральных кодов, каждый из которых использует весь диапазон.
* Пространственное разделение – использование антенн с узкими диаграммами направленности для разделения и направления радиосигналов в разных направлениях. Этот метод позволяет многократно использовать одну полосу частот.
* Поляризационное разделение – использование ортогональной поляризации для разделения сигналов, что позволяет использовать один частотный диапазон.

**1.4.** **Помехоустойчивое кодирование**

При передаче цифровой информации по каналу связи из–за наличия шумов и помех существует некоторая вероятность искажения передаваемых символов [Сергиенко ЦС]. Помехоустойчивое кодирование, также известное как канальное кодирование, используется для обнаружения или исправления возникающих ошибок.

Принцип помехоустойчивого кодирования заключается в добавлении контролируемой избыточности к сообщению. Добавленные избыточные символы связаны с символами сообщения через определенные математические соотношения. Благодаря избыточности кодированные сообщения максимально отличаются друг от друга. В результате добавления избыточности принимаются не все возможные последовательности символов, а только те, которые соответствуют используемому алгоритму кодирования. Таким образом, ошибки могут быть обнаружены и исправлены при получении искаженной информации.

**2. Радиомониторинг**

**2.1. Задачи средств радиомониторинга**

Радиомониторинг (РМ) – это деятельность по изучению и контролю радиообстановки [Радиомониторинг]. Радиомониторинг поддерживает процесс общего управления, использованием спектра, предоставляя информацию о его фактическом использовании на основании данных измерений, степени загрузки каналов и полос радиочастот, а также данных о статистике доступности каналов и эффективности методов управления использованием спектра [Радиоконтроль].

Основная цель радиомониторинга – получение неизвестной информации об источнике радиопередачи. Задачи, решаемые с помощью средств АРМ, включают в себя:

* Непрерывный или периодический мониторинг широкого диапазона частот;
* Обнаружение и анализ радиоизлучения для выявления источников сигналов и помех;
* Измерение параметров сигналов и помех;
* Оценка опасности или ценности для пользователей;
* Определение местоположения источников наземных радиосигналов и источников помех;
* Проведение работ по противодействию вредным ИРИ.

**2.2. Классификация и структура средств радиомониторинга**

Средства АРМ представляют собой информационно-поисковые системы. Каждая из задач, описанных в разделе 2.1, является многоэтапной и требует использования различных радиотехнических средств для выполнения конкретных функций. Эти средства выполняют широкий спектр функций, включая анализ спектра в реальном времени, поиск широкополосного радиоизлучения, ведение базы данных ИРИ, контроль ИРИ, запись и воспроизведение радиосигналов, технический анализ ИРИ, пеленгацию ИРИ для различных видов модуляции, поиск и обнаружение технических каналов утечки информации и др.

Устройства АРМ можно разделить на категории в зависимости от зоны покрытия, области применения, выполняемых функций и производительности устройства.

Производительность устройств АРМ зависит от скорости панорамного спектрального анализа сигнала при заданных разрешении и динамическим диапазоне. Классификация средств АРМ по производительности приведена в таблице 2.1.

Таблица 2.1 – Классификация производительности средств АРМ

|  |  |
| --- | --- |
| Производительность | Скорость анализа |
| Низкая | 10…100 МГц/с |
| Средняя | 100…1000 МГц/с |
| Высокая | 1…10 МГц/с |
| Сверхвысокая | Выше 10 МГц/с |

В зависимости от величины зоны действия средств АРМ их можно разделить на группы, например, используемые для решения задач радиомониторинга на местности, на внешних границах контролируемых объектов, в помещениях и т.д..

В зависимости от характера использования средства АРМ можно разделить на три основные группы: средства для открытого использования на стационарных и временных постах, средства, обеспечивающие скрытное использование, и средства, которые могут использоваться совместно (открыто или скрытно).

Современные устройства АРМ представляет собой систему аппаратно-программных средств, используемых для решения конкретной задачи. Ограничения на проектирование устройств АРМ включают в себя условия его использования и основные тактико-технические характеристики (ТТХ). При разработке средств АРМ необходимо соблюсти требования по функциональным возможностям, максимальным массогабаритным характеристикам и максимальной стоимости оборудования.

Таким образом, все средства радиомониторинга делятся на следующие группы [6, 7]:

* Стационарные средства РМ;
* Мобильные средства РМ наземного, воздушного и морского исполнения;
* Портативные средства РМ;
* Носимые средства РМ, предполагающее скрытое или открытое использование, так же предназначенные для выполнения задач во время движения оператора;
* Измерительные средства для обеспечения контроля эффективности принятых мер по защите утечки информации, а также для измерения параметров излучений штатных радиосредств.

**2.3. Пеленгование источников радиоизлучения**

Пеленг – это угол между направлением на источник радиосигнала (вершина которого является точкой пеленгования) и некоторым опорным направлением. Если пеленг измеряется от северного географического меридиана, он называется истинным азимутом. Если в качестве исходного направления используется продольная ось транспортного средства, то пеленг называется относительным пеленгом (бортовым) (рис. 2.1)[6].



Рисунок 2.1 – Истинный и относительный пеленги.

Приборы для измерения пеленга – это устройства, измеряющие угол прихода радиосигналов и позволяющие определить направление на источник сигнала. Основная задача навигационной системы – определение положения движущегося объекта (например, корабля или самолета) в земной системе координат.

В современных пеленгаторах используется технология цифровой обработки сигнала (ЦОС), благодаря чему отсутствует температурный дрейф и синхронизируется обработка сигналов разных каналов. Технические характеристики цифровых пеленгаторов более привлекательны по сравнению с аналоговыми.

Наиболее важные показатели качества пеленгаторов:

* точность пеленгования;
* чувствительность;
* помехоустойчивость;
* быстродействие;
* разрешающая способность;
* диапазон рабочих частот;
* вид пеленгуемого сигнала;
* время развёртывания;
* масса и габаритные размеры;
* сложность в производстве и эксплуатации;
* стоимость.

Один пеленгатор может определить только пеленг ИРИ. Для определения положения источника требуется не менее двух дальних пеленгаторов. Положение ИРИ определяется пересечением двух пеленгов. Пеленги могут быть получены одновременно или последовательно.

Поскольку поверхность Земли не является плоской, пеленги могут быть представлены только прямыми линиями на относительно небольших расстояниях. В средних широтах эти расстояния примерно соответствуют линиям визирования. На больших расстояниях они отображаются на картах как геодезические линии (ортогональные линии), соединяющие любую точку на поверхности Земли кратчайшим путем. Вид геодезических линий зависит от используемого метода картографической проекции.

**3. Стандарт DMR**

В данной главе представлено подробное описание основных положений стандарта DMR, необходимых для реализации программного модуля.

**3.1. Структура TDMA фрейма**

Система цифровой подвижной радиосвязи DMR (Digital Mobile Radio) применяет технологию многостанционного доступа с временным разделением каналов TDMA (Time Division Multiple Access) и полосу радиочастотной несущей, равной 12,5 кГц. Пакет DMR – период радиочастотной несущей, которая модулируется потоком данных. Поэтому пакет представлен тайм слотом физического канала. Физический канал подсистемы DMR требуется, чтобы поддерживать логические каналы [Статья ДМР].

Логические каналы могут быть разделены на две категории:

* каналы информационного обмена, передающие речь или данные;
* каналы управления, несущие сигнализацию.

Обобщенная временная диаграмма обмена между абонентской (MS) и базовой (BS) станцией представлена на рис. 3.1, где слоты двух физических каналов TDMA маркированы «1» и «2». Восходящая посылка маркирована «MS TX», а нисходящая посылка маркирована «BS TX».



Рисунок 3.1 – Временная диаграмма обмена данными в DMR.

Пока базовая станция остается активной, передача данных в нисходящем канале происходит непрерывно, вне зависимости от наличия данных для передачи. Передача данных в восходящем канале прекращается, когда на мобильной станции отсутствует информация для передачи. Для компенсации задержки времени распространения сигнала и времени нарастания сигнала усилителя в восходящем канале имеется неиспользуемый защитный временной интервал между пакетами.

Для управления каналом трафика в нисходящем, канале между пакетами содержится общий канал передачи уведомлений (CACH), также он содержит в себе низкоскоростную сигнализацию.

В пакете имеется синхрогруппа или встроенная сигнализация, расположенная в центре пакета. Размещение встроенной сигнализации в центре пакета позволяет во время передачи от абонентской станции дополнительно переходить к нисходящему каналу и восстанавливать информацию о реверсивном канале. Центры восходящих и нисходящих пакетов должны быть выравненны по времени [Статья ДМР].

Канальные пакеты 1 и 2 в нисходящем канале смещены на 30 мс относительно канальных пакетов 1 и 2 в восходящем канале. Такая схема передачи позволяет использовать одно поле идентификатора общего канала передачи уведомлений в нисходящем канале при обращении к восходящему и нисходящему каналу с тем же номером.

В речевых пакетах и пакетах данных используются различные сихрогруппы, чтобы позволить получателю различать пакеты. Различные сихрогруппы используются для восходящих и нисходящих каналов, чтобы помочь получателю исключать помехи от соседних каналов [Стандарт ДМР].

Расположение пакетов синхронизации в канале 1 не зависит от расположения пакетов синхронизации в канале 2. Расположение пакетов синхронизации в восходящих каналах не зависит от расположения пакетов в восходящих каналах [Стандарт ДМР].

Универсальная структура пакета состоит из двух 108-битных информационных полей и 48-битной синхронизации или поля сигнализации как показано на рис. 3.2. У каждого пакета есть общая длина 30 мс, но лишь 27,5 мс имеют 264 бита, которых достаточно для передачи 60 мс сжатой речи, используя 216 бит информационного поля.



Рисунок 3.2 – Универсальная структура пакета.

В центре каждого пакета имеется поле, которое содержит синхрогруппу или встроенную сигнализацию. Это поле помещено в середине пакета, что необходимо для реализации реверсивного канала сигнализации.

В восходящем канале оставшиеся 2,5 мс используются в качестве защитного интервала для компенсации задержки распространения сигнала и времени нарастания сигнала усилителя (рис. 3.3).



Рисунок 3.3 – Фрейм TDMA абонентской станции.

**3.2. Сигнализация DMR**

Для сигнализации в стандарте DMR используются 4 типа сообщений:

* Link Control (LC) message;
* Control Signalling BlocK (CSBK) message;
* Idle message;
* Multi Block Control (MBC) message.

**Структура LC сообщений**

Для сигнализации LC определено полное сообщение управления соединением (Full LC) и короткое сообщение управления соединением (Short LC). Короткое сообщение управлением соединением не содержит в себе специфической информации, позволяющей однозначно идентифицировать отправителя и получателя сообщения, поэтому его структура не будет рассмотрена в дальнейшем.

Сообщение Full LC содержит 72-битное информационное поле и передается в:

- речи и данных (встроено);

- заголовках;

- окончаниях.

Общая структура сообщения Full Link Control показана на рисунке 3.4.



Рисунок 3.4 – Структура сообщения Full LC.

Full LC содержит 7 октетов данных связанных с кодом операций Full LC (FLCO) и комбинацией параметров ID (FID). Информационный элемент «Данные» содержит информации о специфических параметрах (например, Source ID и Destination ID).

Обобщенная структура элемента «Данные» приведена в таблице 3.1 [Стандарт ДМР2].

Таблица 3.1 – Пакетные данные сообщения Full LC.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Информационный элемент | Длина | Примечание |
| Элементы зависящие от типа сообщения | | |
| Protect Flag (PF) | 1 |  |
| Reserved | 1 | Должен быть установлен |
| Характерные элементы | | |
| Full Link Control Opcode (FLCO) | 6 | Зависит от типа сообщения Full LC |
| Feature set ID (FID) | 8 | Должен быть установлен |
| Service Options | 8 |  |
| Target address | 24 |  |
| Source address | 24 |  |

При передаче «заголовка», пакет должен находиться в начале речевой передачи, использующей общий формат данных, обозначая начало передачи речи. На рисунке 3.5 показано, как 72-битное поле LC и 24-битный CRC передаются в едином общем пакете данных. Перед шифратором BPTC (196,96), должен быть применен соответствующий полином CRC типа данных, для получения 24 бит CRC. Биты «Тип данных» поля «Тип слота» должны задаваться как «Заголовок речевого LC» [Стандарт ДМР].



Рисунок 3.5 – Формирование речевого заголовка LC

Речевой вызов может быть завершен передачей пакета, который содержит синхрогруппу данных, сразу после передачи последнего речевого пакета. 72 бита информации о LC защищаются при помощи 24-битного CRC и FEC BPTC, так же как и для заголовка изменяется лишь соответствующий полином для CRC и поле «Тип слота».

Чтобы обеспечить работу устройств, подключившихся к уже осуществляемой передаче, сообщения LC должны передаваться во встроенном поле речевых пакетов. 72-битное сообщение LC, после FEC кодирования и разделения на фрагменты, помещается во встроенное поле четырех пакетов. Это означает, что 6-пакетный речевой суперфрейм может выделить один пакет под SYNC, четыре пакета под LC, и один пакет под RC (как показано на рисунке 3.6) или встроенное Null сообщение (как показано на рисунке 3.7).



Рисунок 3.6 – Пример нисходящего голосового суперфрейма.

Все четыре пакета одного сообщения LC должны передаваться в одном речевом суперфрейме. Начало LC в первом не содержащем SYNC пакете (пакет B) суперфрейма. Начало, продолжение и конец полного сообщения LC структурируются, используя биты LCSS поля EMB. Типы встроенной сигнализации не LC обозначаются установкой бит поля LCSS, что обозначает содержание в них одного фрагмента пакета LC [Стандарт ДМР].



Рисунок 3.7 – Пример входящего голосового суперфрейма.

Пакет А всегда содержит речевую синхрогруппу, а пакет F – сигнализацию RC или ретранслирует восходящую информацию, связанную с

конфиденциальностью или встроенное Null сообщение. Четыре речевых пакета, от B до E, речевого суперфрейма содержат сообщение встроенной сигнализации. Например, на рисунке 3.6 показан исходящий голосовой суперфрейм, где пакет F является возможным RC каналом.

**Структура CSBK сообщений**

Сообщение управляющего блока сигнализации содержит 96-битное информационное поле. Общая структура сообщения CSBK показана на рисунке 3.8.



Рисунок 3.8 – Структура сообщения CSBK.

Сообщение CSBK содержит 8 октетов данных, связанных с кодом операции CSBK (CSBKO) и комбинацией ID набора функций (FID). Информационный элемент «последний блок» (LB) должен быть установлен в . Информационный элемент «Данные» содержит характеристику данной информации (например, источник ID и адрес назначения ID).

Обобщенная структура элемента «Данные» приведена в таблице 3.2 [Стандарт ДМР2].

Таблица 3.2 – Пакетные данные сообщения CBSK.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Информационный элемент | Длина | Примечание |
| Элементы зависящие от типа сообщения | | |
| Last Block (LB) | 1 |  |
| Protect Flag (PF) | 1 |  |
| Характерные элементы | | |
| CSBK Opcode (CSBKO) | 6 | Зависит от типа сообщения Full LC |
| Feature set ID (FID) | 8 | Должен быть установлен |
| Service Options | 8 |  |
| Reserved | 8 | Должен быть установлен |
| Target address | 24 |  |
| Source address | 24 |  |

Блок данных состоящий из 96 бит (80 бит сигнализации + 16 бит CRC) должен быть защищен FEC BPTC (196,96). Перед кодером BPTC (196,96), к 16 битам CRC должен быть применен соответствующий полином CRC типа данных. Информационные биты могут быть переданы в одном пакете данных, как показано на рисунке 3.9. Биты «Тип данных» поля «Тип слота» должны задаваться как CSBK [Стандарт ДМР].



Рисунок 3.9 – Формирование сообщения CSBK.

**Структура Idle сообщений**

Сообщение Idle передается BS, когда отсутствует сигнализация или трафик для отправки. Биты «Тип данных» поля «Тип слота» должны задаваться как «Idle». Информационные поля сообщений Idle будут заполнены заранее определенной псевдослучайной последовательностью (PR Fill).



Рисунок 3.10 – Формирование сообщения Idle.

Эти биты кодируются с использованием FEC BPTC (196,96) и перемежения, используемого для обычных данных и управления, как показано на рисунке 3.10. Эти биты используются только для обеспечения непрерывной передачи BS. Они не предназначены для чтения или обработки MS [Стандарт ДМР].

**Структура MBC сообщений**

Сообщение MBC используется в случае, если CSBK не может перенести всю необходимую управляющую информацию. Основной формат построен на структуре сообщения CSBK. Сообщение MBC должно состоять из заголовка MBC, промежуточных блоков MBC от 0 до 2 и последнего блока MBC. Общая структура трех различных блоков сообщения MBC показана на рисунках 3.11-3.13.



Рисунок 3.11 – Структура заголовка сообщения MBC.



Рисунок 3.12 – Структура промежуточного блока сообщения MBC.



Рисунок 3.13 – Структура последнего блока сообщения MBC.

Сообщение МВС содержит данные, которые связаны с кодом операции CSBK (CSBKO) и комбинацией ID набора функций (FID). Информационный элемент «Данные» содержит характеристику конкретной информации и определен в ETSI TS 102 361-4. Блок заголовка содержит 64 бита, промежуточный блок – 95 бит, последний блок – 79 бит. Сообщение MBC несет до 333 бит данных, когда заголовок сопровождается 3 блоками. 16 бит CRC в заголовке должны быть включены в данные, передаваемые в заголовке. 16 бит CRC последнего блока должны быть получены по отношению к данным всех блоков MBC, кроме блока заголовка [Стандарт ДМР].

Заголовок MBC, промежуточные и последние блоки должны быть защищены FEC BPTC (196,96). Перед кодером BPTC (196,96) для заголовка MBC и последнего блока MBC должен быть применен соответствующий полином CRC типа данных для получения 16 бит CRC. Информационные биты при необходимости переносят в заголовке, промежуточных блоках и последнем блоке, как это показано на рисунках 3.14, 3.15 и 3.16. Биты «Тип данных» поля «Тип слота» должны задаваться как «Заголовок MBC» для заголовка и «продолжение MBC» для промежуточных и последнего блоков.



Рисунок 3.14 – Формирование заголовочного сообщения MBC.



Рисунок 3.15 – Формирование промежуточного сообщения MBC.



Рисунок 3.16 – Формирование последнего сообщения MBC.

**Тип слота**

В каждом из описанных выше типов сообщений присутствует поле «Тип слота». Данное поле состоит из 20 бит и кодируется кодом Голея (20, 8). Состав поля «Тип слота» представлен в таблице 3.3 [Стандарт ДМР].

Таблица 3.3 – Состав поля «Тип слота».

|  |  |
| --- | --- |
| Информационный элемент | Длина, бит |
| Цветовой код | 4 |
| Тип данных | 4 |
| Контрольные биты кода Голея | 12 |

Информационный элемент «Цветовой код» позволяет различать сигналы исходящие из разных узлов. Информационный элемент «Тип данных» указывает тип данных или элемента управления, которые передаются в пакете данных, он может принимать значения из таблицы 3.4 [Стандарт ДМР].

Таблица 3.4 – Значения поля «Тип данных».

|  |  |
| --- | --- |
| Значение | Примечание |
|  | PI Header |
|  | Voice LC Header |
|  | Terminator with LC |
|  | CSBK |
|  | MBC Header |
|  | MBC Continuation |
|  | Data Header |
|  | Rate ½ Data |
|  | Rate ¾ Data |
|  | Idle |
|  | Rate 1 Data |
|  | Unified Single Block Data |
|  | Reserved for future use |

**Синхронизация**

Синхронизация кадров является начальным шагом к получению сообщения и должна быть выполнена до того, как встроенные поля могут быть извлечены, проанализированы и интерпретированы. Протокол TDMA состоит из режимов MS sourced voice, BS sourced voice, MS sourced data или control MS и BS sourced data или control BS, а также голосового интервала 1 прямого режима TDMA, данных временного интервала 1 прямого режима TDMA, голосового интервала 2 прямого режима TDMA и данных временного интервала 2 прямого режима TDMA.

Для различения этих режимов будут использоваться различные схемы синхронизации кадров. Используя начальную синхронизацию для переноса дополнительная информация, указывающая на эти режимы, уменьшает количество требуемых выделенных сигнальных битов в структуре пакета.

Протокол TDMA определяет уникальные 48-битные шаблоны синхронизации кадров для голоса и данных, они дополняют друг друга в виде символов. Коррелятор синхронизации кадров покажет положительный результат для голосового режима и такой же отрицательный результат для данных при запуске одного коррелятора.

DMR должен иметь синхрогруппы, приведенные в таблице 3.5.

Таблица 3.5 – Синхрогруппы.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **BS sourced** | | | | | | | | | | | | | |
| Voice | Hex | 7 | 5 | 5 | F | D | 7 | D | F | 7 | 5 | F | 7 |
| Binary | 0111 | 0101 | 0101 | 1111 | 1101 | 0111 | 1101 | 1111 | 0111 | 0101 | 1111 | 0111 |
| Data | Hex | D | F | F | 5 | 7 | D | 7 | 5 | D | F | 5 | D |
| Binary | 1101 | 1111 | 1111 | 0101 | 0111 | 1101 | 0111 | 0101 | 1101 | 1111 | 0101 | 1101 |
| **MS sourced** | | | | | | | | | | | | | |
| Voice | Hex | 7 | F | 7 | D | 5 | D | D | 5 | 7 | D | F | D |
| Binary | 0111 | 1111 | 0111 | 1101 | 0101 | 1101 | 1101 | 0101 | 0111 | 1101 | 1111 | 1101 |
| Data | Hex | D | 5 | D | 7 | F | 7 | 7 | F | D | 7 | 5 | 7 |
| Binary | 1101 | 0101 | 1101 | 0111 | 1111 | 0111 | 0111 | 1111 | 1101 | 0111 | 0101 | 0111 |
| RC sync | Hex | 7 | 7 | D | 5 | 5 | F | 7 | D | F | D | 7 | 7 |
| Binary | 0111 | 0111 | 1101 | 0101 | 0101 | 1111 | 0111 | 1101 | 1111 | 1101 | 0111 | 0111 |
| **TDMA direct mode time slot 1** | | | | | | | | | | | | | |
| Voice | Hex | 5 | D | 5 | 7 | 7 | F | 7 | 7 | 5 | 7 | F | F |
| Binary | 0101 | 1101 | 0101 | 0111 | 0111 | 1111 | 0111 | 0111 | 0101 | 0111 | 1111 | 1111 |
| Data | Hex | F | 7 | F | D | D | 5 | D | D | F | D | 5 | 5 |
| Binary | 1111 | 0111 | 1111 | 1101 | 1101 | 0101 | 1101 | 1101 | 1111 | 1101 | 0101 | 0101 |
| **TDMA direct mode time slot 2** | | | | | | | | | | | | | |
| Voice | Hex | 7 | D | F | F | D | 5 | F | 5 | 5 | D | 5 | F |
| Binary | 0111 | 1101 | 1111 | 1111 | 1101 | 0101 | 1111 | 0101 | 0101 | 1101 | 0101 | 1111 |
| Data | Hex | D | 7 | 5 | 5 | 7 | F | 5 | F | F | 7 | F | 5 |
| Binary | 1101 | 0111 | 0101 | 0101 | 0111 | 1111 | 0101 | 1111 | 1111 | 0111 | 1111 | 0101 |
| **Reserved SYNC pattern** | | | | | | | | | | | | | |
| Reserved | Hex | D | D | 7 | F | F | 5 | D | 7 | 5 | 7 | D | D |
| Binary | 1101 | 1101 | 0111 | 1111 | 1111 | 0101 | 1101 | 0111 | 0101 | 0111 | 1101 | 1101 |

**3.3. Физический уровень DMR**

**Общие параметры**

Система радиосвязи DMR работает в радиочастотном диапазоне от 30 МГц до 1 ГГц. Ширина полосы пропускания сигнала составляет 12,5 кГц. Максимальная погрешность частоты передатчика BS на заданной центральной несущей РЧ представлена в таблице 3.5.

Таблица 3.5 – Погрешность частоты передатчика BS.

|  |  |
| --- | --- |
| Частотный диапазон, МГц | Максимальная погрешность частоты BS, % |
| 50 - 300 | 0,0002 |
| 300 - 600 | 0,0001 |
| 600 - 800 | 0,000075 |
| 800 - 1000 | 0,0003 |

Максимальная погрешность частоты передатчика MS на заданной центральной РЧ определена в таблице 3.6. В диапазоне от 600 МГц до 1 ГГц рекомендуется, чтобы частота MS была синхронизирована с BS, чтобы улучшить производительность системы.

Таблица 3.6 – Погрешность частоты передатчика MS.

|  |  |
| --- | --- |
| Частотный диапазон, МГц | Максимальная погрешность частоты BS, % |
| 50 - 600 | 0,0002 |
| 600 - 1000 | 0,00015 |

Максимальное отклонение частоты тактового генератора MS, не поддерживающей прямой режим TDMA, должно составлять ±0,0002%. Такое отклонение частоты генератора, является приемлемым во время передачи MS. Перед передачей MS синхронизирует время с BS. Во время передачи MS допускается отклонением частоты тактового генератора в пределах максимального. Для MS, поддерживающей прямой режим TDMA, отклонение частоты генератора должно составлять ±0,0001%. Эта величина отклонения частоты генератора приемлемая для поддержки работы канала MS в течение 10 минутного промежутка времени при предельных значениях отклонение частоты генератора. Производители должны быть осведомлены, что это отклонение частоты генератора определяется как температурной стабильностью, так и старением. Например, если температурная стабильность составляет ±0,00005% для температуры от -30 °C до +60 °C и стабильность старения ±0,00005% для 4 лет, это оборудование удовлетворяет требованиям отклонения частоты генератора для 4-летнего периода эксплуатации, при работе в диапазоне температур от -30 °C до +60 °C.

**Модуляция**

Модуляция посылок – 4800 символов/с, с каждым символом передается 2 бита информации. Максимальное отклонение символа D определяется как:

Где:

*h –* индекс девиации, определенный для данной модуляции;

*T –* длительность символа (1/4800) в секундах.

Индекс девиации *h* для 4FSK установлен 0,27. Этим определяется отклонение символа на 1,944 кГц от центра. Соответствие между символами и битами дано в таблице 3.7 [Стандарт ДМР].

Таблица 3.7 – Соответствие двухбитовых комбинаций символам девиации 4FSK.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Информационные биты | | Символ | Девиация 4FSK |
| Бит 1 | Бит 0 |
| 0 | 1 | +3 | +1,944 кГц |
| 0 | 0 | +1 | +0,648 кГц |
| 1 | 0 | -1 | -0,648 кГц |
| 1 | 1 | -3 | +1,944 кГц |

Фильтр с характеристикой «приподнятый косинус» реализован для 4FSK таким образом, чтобы фильтр «приподнятый косинус» Найквиста использовался как для подавления внеполосных излучений передатчика, так и для подавления шума приемником. Вход размывающего фильтра для подавления внеполосных излучений передатчика получает серии импульсов, масштабируемых и разделенных во времени на 208,33 микросекунд (1/4800 с). Используемый метод разделения фильтром «приподнятого косинуса» Найквиста определяет частотную характеристику приемного фильтра – «квадратный корень из приподнятого косинуса» Найквиста. Групповая задержка фильтра является плоской по полосе пропускания для |f| < 2880 Гц. АЧХ фильтра задается приблизительно следующей формулой:

где *F(f)* – АЧХ фильтра «квадратный корень из приподнятого косинуса».

4FSK модулятор состоит из фильтра «квадратного корня приподнятого косинуса», каскадно включенного с частотным модулятором как показано в рисунке 3.17.



Рисунок 3.17 – 4FSK модулятор.

4FSK модулятору необходимо установить отклонение для обеспечения надлежащего сдвига фаз несущей для каждого модулируемого символа. Отклонение устанавливается по тестовому сигналу, состоящему из следующего потока символов:

…+3 +3 - 3 - 3 +3 +3 - 3 – 3…

Этот тестовый сигнал обрабатывается модулятором для создания сигнала 4FSK, эквивалентного синусоидальной волне 1,2 кГц модулированной сигналом FM с пиковым отклонением, равным:

Демодулятор FM используется, чтобы измерить как положительный пик, так и отрицательный пик девиации. Полоса частот аудиосигнала демодулятора FM устанавливается с пороговой частотой фильтра высоких частот ≤ 15 Гц и пороговой частотой фильтра низких частот ≥ 3 кГц.

**Временные параметры пакетов**

Передачи в системе TDMA включают короткие пакеты и постоянные интервалы. Временные параметры этих пакетов важны для эффективного функционирования системы TDMA. Существует два типа пакетов, определенных для протокола:

* обычные пакеты;
* пакеты RC.

Оба используют фрейм TDMA и структуру слотов, показанную на рисунке 3.18.



Рисунок 3.18 – Фрейм TDMA.

Каждый кадр TDMA длиной 60 мс и состоит из двух таймслотов по 30 мс. Обычно первый вызов использует слот 1, а другой вызов использует слот 2. Вызовы состоят из серии равных временных слотов. Для систем, использующих BS – мобильный терминал синхронизируется от базовой станции. Информация, которая передается во временном слоте, размещается в центре слота. Обычный пакет должен использоваться для приложений речи, данных и управления. Он предусматривает 264 бита данных на пакет со скоростью передачи данных 4,4 Кбит/с. Это пакет, используется для большинства приложений.

**Перемежение**

*Блочный турбокод Block Product Turbo Codes BPTC (196,96).*

Передача сигналов управления, неподтверждаемых и подтверждаемых данных защищенных с применением 196,96 блоков, являющихся результатом турбокодирования, показана на рисунке 3.19 [Стандарт ДМР], 96 бит информации I (0) - I (95) размещены, как показано, в 9 строках и 11 столбцах матрицы. Три зарезервированных бита, R (0) - R (2), установлены в ноль и добавлены для округления полезной нагрузки до 99 бит. Каждая строка защищена с помощью кода Хэмминга (15,11,3), обозначенными битами H\_Rx. Каждый столбец защищен с помощью кода Хэмминга (13,9,3) обозначенными битами H\_Cx.



Рисунок 3.19 – BPTC (196,96).

Первым шагом в перемежении битов для передачи необходимо последовательно пронумеровать биты закодированной матрицы FEC сначала слева направо и затем сверху донизу. Чтобы увеличить общее количество битов до 196, один дополнительный зарезервированный бит R (3), устанавливается в ноль и добавляется к матрице и ему присваивается индекс 0. Каждому биту тогда присваивается новый индекс в массиве перемежения, где:

Индекс перемежения = Индекс × 181 по модулю 196

Значение индекса перемежения определяет местоположение каждого бита в массиве передачи, помещенном в полезную нагрузку общего пакета данных. Значения индекса от 0 до 195, соответствуют индексу перемежения из предыдущей таблицы. Полученный массив содержит 195 битов, пронумерованных от TX (195) вниз к TX (0) для размещения в полезной нагрузке общего пакета данных.

**Кодирование**

*Код Голея (20,8)*

(20,8,7) код Голея получается путем сокращения примитивного кода, произведенного от полинома g(x) заданного ниже:

Порождающая матрица дана в таблице 3.8 [Стандарт ДМР].

Таблица 3.8 – Порождающая матрица кода Голея (20,8).

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |

*Код Хэмминга (13,9,3) и (15,11,3)*

Порождающая матрица для кода Хемминга (13,9,3) получена из примитивного кода Хемминга (15,11,3). Порождающий полином для примитивного кода следующий:

Порождающая матрица дана в таблицах 3.9 и 3.10 [Стандарт ДМР].

Таблица 3.9 – Порождающая матрица кода Хэмминга (13,9,3).

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |

Таблица 3.10 – Порождающая матрица кода Хэмминга (13,9,3).

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |

**4. Алгоритм обработки сигнала**

В этой главе описывается алгоритм обработки сигнала стандарта DMR, его основные этапы, реализация и результаты работы алгоритма.

**4.1. Устройство пеленгования**

В ходе выполнения ВКР основной целью является реализация программного модуля обработки сигнала стандарта DMR, программный модуль является частью ПО, используемого устройством пеленгования. На рисунке 4.1 приведена обобщенная структурная схема устройства пеленгования БС.

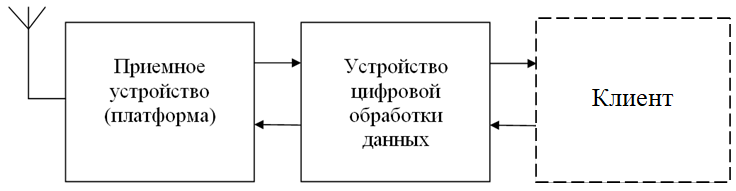


Рисунок 4.1 – Обобщенная структурная схема устройства пеленгования.

Приемное устройство (ПУ) – в данной задаче включает в себя весь приемный тракт от антенны до выхода аналого-цифрового преобразователя (АЦП). На выходе ПУ – цифровой сигнал, принимаемый с некоторой несущей частоты и переносится на промежуточную частоту.

Блок цифровой обработки данных (УЦОД) – менеджер, выполняющий обработку запросов, ответов, заданий и т. д., – является основным звеном. Он также выполняет почти всю цифровую обработку сигнала. В УЦОД задействовано программное обеспечение, компонентом которого является программный модуль, реализованный в ВКР.

Клиент - этот модуль фактически не присутствует в устройстве, но он показан на схеме для иллюстрации работы алгоритма. Клиент напрямую связан с пользователем. Задания отправляются с клиента, на него же отправляются отчеты о ходе выполнения заданий и сообщения об ошибках.

Взаимодействие между описанными блоками осуществляется следующим образом:

* Клиент отправляет задание, включающее в себя диапазон сканирования, шаг сетки частот, длительность сканирования одной частоты и режим сканирования (непрерывный или одиночный), устройству цифровой обработки данных, оно в свою очередь формирует массив запрос к ПУ.
* Далее ПУ, в качестве ответа на полученные запросы, отправляет в УЦОД блоки данных, содержащие массивы синфазных (*I*) и квадратурных (*Q*) компонент, частоту, с которой производилась запись и номер ответа.
* Получив ответ от ПУ, УЦОД осуществляет, непосредственно обработку (обнаружение сигнала, синхронизацию и т. д.). После окончания обработки, УЦОД отправляет полученные результаты клиенту.

Далее будут рассмотрены основные этапы алгоритма обработки данных в УЦОД, реализованные в ходе выполнения выпускной квалификационной работы (ВКР).

Входными данными для алгоритма является запись сигнала, полученная от приемного устройства, которая представляет собой массив комплексных отсчетов сигнала.

Выходными данными должны быть статус декодирования и системная информация об устройстве.

**4.2. Основные этапы алгоритма**

На основе принципов построения сигнала базовой станции, описанных в главе 3, предложен и реализован следующий алгоритм обработки сигнала (рис 4.2):

* Первым этапом является накопление отсчетов сигнала до минимального количества необходимого для обработки. Входными и выходными данными являются комплексные отсчеты сигнала;
* Вторым этапом является коррекция частотной ошибки, вызванной эффектом Доплера и неточностью установки центральной частоты ПУ. Входными и выходными данными являются комплексные отсчеты сигнала;
* Третьим этапом является обнаружение синхропоследовательности сигнала DMR в потоке данных. Входными данными комплексные отсчеты сигнала, выходными – массив позиций синхропоследовательностей в наборе входных данных;
* Четвертым этапом является демодуляция сигнала. Входными данными являются комплексные отсчеты сигнала, выходными – набор демодулированных символов;
* Последним этапом является декодирование системной информации об устройстве. Входными данными является набор демодулированных символов и позиции синхропоследовательностей в этом наборе, выходными – массив, состоящий из пар: позиция синхропоследовательности и системная информация об устройстве;

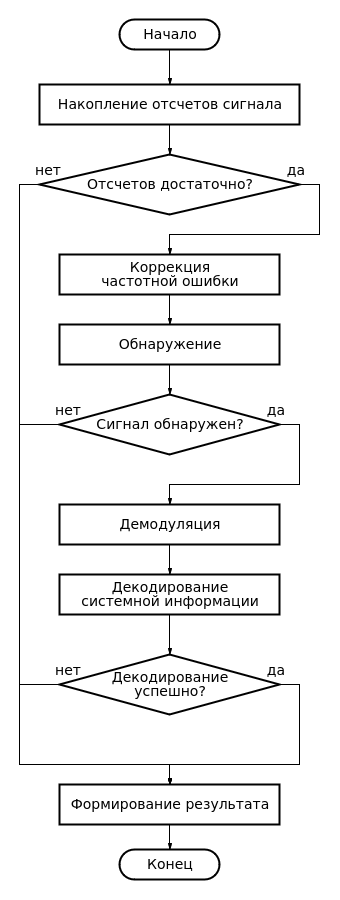


Рисунок 4.2 – Блок-схема алгоритма обработки сигнала.

**4.3. Обнаружение**

Изначально для реализации был предложен алгоритм обнаружения по демодулированным символам. Поскольку отчасти данный алгоритм уже был реализован в ООО «СТЦ», было предложено провести сравнительный анализ этого алгоритма с алгоритмами обнаружения по комплексным отсчетам и по демодулированным отсчетам частоты.

Для выбора оптимального алгоритма было проведено исследование характеристик обнаружения и быстродействия каждого из предложенных вариантов.

Для расчета порога обнаружения для каждого из представленных алгоритмов был выбран критерий Неймана-Пирсона, так как априорная вероятность наличия или отсутствия устройств в заданной области пространства и потери из-за ложной тревоги или пропуска целей неизвестны. Согласно представленным требованиям к программному модулю, максимальная вероятность ложной тревоги для алгоритма обнаружения не должна превышать .

Моделью для выбора порога обнаружения служит выборка, состоящая из независимых максимумов КФ сигнала синхропоследовательности с белым гауссовским шумом (рис. 4.3-4.5).



Рисунок 4.3 – Максимумы корреляции с шумом по комплексным отсчетам.



Рисунок 4.4 – Максимумы корреляции с шумом по демодулированным отсчетам частоты.



Рисунок 4.5 – Максимумы корреляции с шумом по демодулированным символам.

Значения порога, обеспечивающее заданную вероятность ложной тревоги представлены в таблице 4.1. Для каждого из алгоритмов была построена характеристика обнаружения – зависимость вероятности правильного обнаружения от отношения сигнал/шум (рис. 4.6).

Таблица 4.1 – Значения порога для различных методов обнаружения.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Метод обнаружения | По комплексным отсчетам | По демодулированным отсчетам частоты | По демодулированным символам |
| Порог | 0.33 | 0.34 | 0.46 |

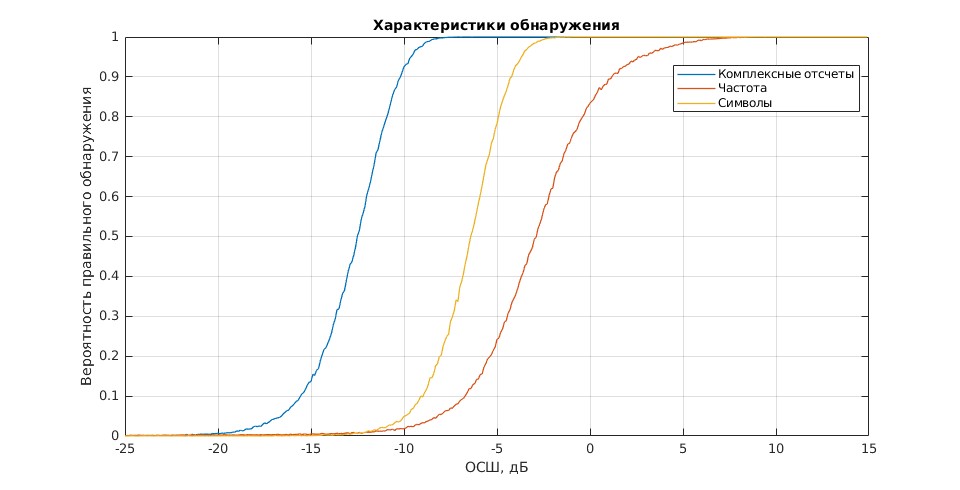


Рисунок 4.6 – Характеристики обнаружения для различных методов.

На основе полученных результатов можно сделать вывод о том, что обнаружение по комплексным отсчетам является оптимальным с точки зрения обнаружения. Для сравнения в таблице 4.2 приведены значения ОСШ для каждого из алгоритмов, при которых вероятность правильного обнаружения была равна 0.5.

Таблица 4.2 – Значения ОСШ для различных методов обнаружения.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Метод обнаружения | По комплексным отсчетам | По демодулированным отсчетам частоты | По демодулированным символам |
| ОСШ, дБ | -12.5 | -2.9 | -6.4 |

**4.4. Демодуляция**

Алгоритм демодуляции предполагает использование четырех полосовых фильтров с центральными частотами, которые соответствуют частотам представленным в таблице 3.7. Для каждого отсчета выбирается тот символ, фильтр которого дал наибольший выход.

**4.5. Декодирование**

Первым этапом процесса декодирования является преобразование демодулированных символов в биты. Далее на основе того, какой тип синхропоследовательности был обнаружен, выбирается соответствующий алгоритм декодирования.

*Декодирование данных*

Декодирование данных начинается с декодирования поля «Тип слота». Далее происходит деперемежение данных. Следующим этапом является декодирование кода BPTC (196, 96). Затем на основе того, какое значение принимал информационный элемент «Тип данных» выбирается соответствующая CRC маска для проверки корректности полученных данных и соответствующий алгоритм декодирования.

Блок-схема алгоритма декодирования представлена на рисунке 4.7.



Рисунок 4.7 – Блок-схема алгоритма декодирования.

**4.6. Верификация и тестирование алгоритма**

Верификация алгоритмов обнаружения сигнала и декодирования, описанных в п. 4.3 и 4.5 соответственно, осуществлялась с использованием ПО MATLAB. Алгоритм декодирования и все функции, описанные в нем, были верифицированы ООО «СТЦ».

Для верификации алгоритма обнаружения в MATLAB был сгенерирован тестовый сигнал соответствующий одному сообщению LC.



Рисунок 4.8 – Сигнал синхрогруппы (BS Data).



Рисунок 4.9 – Нормированная автокорреляционная функция сигнала синхрогруппы (BS Data).



Рисунок 4.10 – Тестовый сигнал.



Рисунок 4.11 – Нормированная корреляционная функция тестового сигнала с сигналом синхрогруппы (BS Data).

Выше приведены рисунки сигнала синхрогруппы (BS Data) (рис. 4.8), нормированной автокорреляционной функции сигнала синхрогруппы (рис. 4.9), тестового сигнала сгенерированного в MATLAB (рис. 4.10) и нормированной корреляционной функции тестового сигнала и сигнала синхрогруппы (рис. 4.11), полученные в MATLAB.

Верификация демодуляции и алгоритма декодирования была произведена путем сравнения демодулированных и декодированных бит с соответствующими битами тестового сигнала. При верификации кода на C++ был использован аналогичный тестовый сигнал, в результате были получены аналогичные выходные данные.

Верификация алгоритмов демодуляции и декодирования проводилась путем сравнения символов и битов, полученных после демодуляции и декодирования с соответствующими символами и битами тестового сигнала. Аналогичные тестовые сигналы использовались при верификации кода на C++, в результате были получены аналогичные выходные данные.

**4.7. Быстродействие алгоритма**

Для оценки быстродействия быстродействия алгоритма на вход программного модуля был подан тестовый сигнал размером 5120 отсчетов с частотой дискретизации 19200 Гц, что составляет 267 мс. Требования к быстродействию алгоритма выражены следующим условием: отношение времени обработки подаваемого сигнала ко времени самого сигнала не должно превышать 1:1.

Длительность обработки и отдельных её этапов представлены в таблице 4.3.

Таблица 4.3 – Быстродействие алгоритма.

|  |  |
| --- | --- |
| Этап | Время, мкс |
| Коррекция частотной ошибки | 19 |
| Обнаружение | 27 |
| Демодуляция | 21 |
| Декодирование | 5 |
| Полный цикл | 1725 |

Полученные результаты удовлетворяют заданным требованиям к быстродействию алгоритма, т.к. отношение времени обработки подаваемого сигнала ко времени самого сигнала равно 1:153.

**4.8. Помехоустойчивость алгоритма**

Оценка помехоустойчивости алгоритма производилась с помощью имеющегося тестового сигнала, к которому был добавлен аддитивный белый гауссовский шум. После обработки сигнала алгоритмом были собраны данные об обнаружении и декодировании сигнала. Для каждого значения ОСШ было произведено итераций алгоритма, далее для оценки вероятности обнаружения сигнала при заданном ОСШ, суммарное количество обнаруженных сигналов, было разделено на количество итераций. График зависимости соответствующих оценочных вероятностей от отношения сигнал/шум приведен на рис. 4.12.

Рисунок 4.12 – Зависимость оценочных вероятностей от значения ОСШ

Данный график показывает, что реализованный алгоритм способен правильно декодировать исходные сообщения с вероятностью 0.9 при ОСШ не менее 9.5 дБ.

**5. дополнительный раздел**

**5.1. Первый подраздел дополнительного раздела**

**5.2. Второй подраздел дополнительного раздела**

**5.3. Третий подраздел дополнительного раздела**

Содержание дополнительного раздела определяется:

- «Методическими указаниями», разработанными кафедрой, отвечающей за содержание дополнительного раздела;

- указаниями консультанта, назначаемого студенту на начальном этапе выполнения выпускной квалификационной работы.

**заключение**

Кратко (на одну-две страницы) описать основные результаты работы, проанализировать их соответствие поставленной цели работы, показать рекомендации по конкретному использованию результатов исследования и перспективы дальнейшего развития работы.

**СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ**