

---

ФЕДЕРАЛЬНОЕ АГЕНТСТВО  
ПО ТЕХНИЧЕСКОМУ РЕГУЛИРОВАНИЮ И МЕТРОЛОГИИ

---



НАЦИОНАЛЬНЫЙ  
СТАНДАРТ  
РОССИЙСКОЙ  
ФЕДЕРАЦИИ

ГОСТ Р  
58166—  
2018

---

**ТЕХНИЧЕСКИЕ ТРЕБОВАНИЯ  
К РАДИОИНТЕРФЕЙСУ  
ШИРОКОПОЛОСНОЙ ПОДВИЖНОЙ  
РАДИОСВЯЗИ (ШПР)**

**Организация протоколов и алгоритмов работы  
на канальном и физическом уровнях.  
Основные параметры и технические требования**

Издание официальное



Москва  
Стандартинформ  
2018

## Предисловие

1 РАЗРАБОТАН Обществом с ограниченной ответственностью «НИРИТ СИНВЭЙ Телеком Технолоджи» (ООО «НСТТ»)

2 ВНЕСЕН Техническим комитетом по стандартизации ТК 480 «Связь»

3 УТВЕРЖДЕН И ВВЕДЕН В ДЕЙСТВИЕ Приказом Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии от 5 июля 2018 г. № 392-ст

4 Настоящий стандарт соответствует документу Международного союза электросвязи ITU-R M.1801-2 (02/2013) «Стандарты радиointерфейса для систем широкополосного беспроводного доступа подвижной службы, включая мобильные и кочевые применения, действующих на частотах ниже 6 ГГц» [(ITU-R M.1801-2 (02/2013) «Radio interface standards for broadband wireless access systems, including mobile and nomadic applications, in the mobile service operating below 6 GHz», NEQ) в части приложения 8 «Радиointерфейс для систем широкополосного беспроводного доступа стандарта SCDMA»

5 ВВЕДЕН ВПЕРВЫЕ

6 ИЗДАНИЕ с Поправкой (ИУС 12—2018)

*Правила применения настоящего стандарта установлены в статье 26 Федерального закона от 29 июня 2015 г. № 162-ФЗ «О стандартизации в Российской Федерации». Информация об изменениях к настоящему стандарту публикуется в ежегодном (по состоянию на 1 января текущего года) информационном указателе «Национальные стандарты», а официальный текст изменений и поправок — в ежемесячном указателе «Национальные стандарты». В случае пересмотра (замены) или отмены настоящего стандарта соответствующее уведомление будет опубликовано в ближайшем выпуске ежемесячного информационного указателя «Национальные стандарты». Соответствующая информация, уведомления и тексты размещаются также в информационной системе общего пользования — на официальном сайте Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии в сети Интернет ([www.gost.ru](http://www.gost.ru))*

© Стандартиформ, оформление, 2018

Настоящий стандарт не может быть полностью или частично воспроизведен, тиражирован и распространен в качестве официального издания без разрешения Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии

## Содержание

1 Область применения . . . . .	1
2 Нормативные ссылки . . . . .	1
3 Термины, определения и сокращения . . . . .	1
4 Физический уровень (ФУ) . . . . .	4
4.1 Краткий обзор . . . . .	4
4.2 Описание преобразования потока данных на физическом уровне . . . . .	5
4.3 Системные параметры . . . . .	6
4.4 Спецификации последовательностей . . . . .	6
4.5 Модуляция и канальное кодирование . . . . .	8
4.6 Преобразование проверочных бит РС-кода с помощью операции XOR при осуществлении переконфигурации полосы радиоканала . . . . .	15
4.7 Описание символа ШПР . . . . .	15
4.8 Кадр . . . . .	22
4.9 Подканал . . . . .	24
4.10 Физические каналы . . . . .	29
4.11 Мультиплексирование и порядок размещения данных . . . . .	30
4.12 Контроль качества радиоканала . . . . .	31
5 Уровень звена передачи данных (канальный уровень) . . . . .	31
5.1 Функции канального уровня . . . . .	31
5.2 Эталонная модель . . . . .	32
5.3 Интерфейс связи ЗПД . . . . .	32
5.4 Индикация адреса и линии связи . . . . .	32
5.5 Подуровень управления доступом к среде (MAC-подуровень) . . . . .	33
5.6 Подуровень обмена пакетами данных (ОДп-подуровень) . . . . .	64
5.7 Подуровень управления доступом при передаче речевой информации (ОРп-подуровень) . . . . .	73
5.8 Подуровень формирования трафика (ПФТ-подуровень) . . . . .	79
5.9 Процедуры звена передачи данных (канального уровня) . . . . .	83
5.10 Доступ к сети и инициализация . . . . .	105
Приложение А Последовательности физического уровня . . . . .	108
Приложение Б Параметры и системные константы . . . . .	139

**Поправка к ГОСТ Р 58166—2018 Технические требования к радиointерфейсу широкополосной системы радиодоступа (ШПР). Организация протоколов и алгоритмов работы на канальном и физическом уровнях. Основные параметры и технические требования**

В каком месте	Напечатано	Должно быть
Титульный лист и стр. 1. Наименование стандарта	ШИРОКОПОЛОСНОЙ СИСТЕМЫ РАДИОДОСТУПА (ШПР)	ШИРОКОПОЛОСНОЙ ПОДВИЖНОЙ РАДИОСВЯЗИ (ШПР)
Стр. 1. Наименование стандарта на английском языке	wideband radio access system (WBRAS).	wideband mobile radio (WBMР).
Раздел 1. Первый абзац	системы радиодоступа (ШПР).	системы подвижной радиосвязи (ШПР).
третий абзац	систему радиодоступа (ШПР) для работы	систему подвижной радиосвязи (ШПР) для работы
Пункт 3.1.3	физических ресурсов в системах широкополосного беспроводного доступа (ШПР).	физических ресурсов в широкополосных системах подвижной радиосвязи (ШПР).
Пункт 4.4.1	приведен в таблице А.1.	приведен в таблице А.1.  Примечание — Стартовая позиция скремблирования отдельного логического соединения привязана в каждом кадре (см. п. 4.8.1) к старшему биту первого символа модуляции стартового тайм-слота линий DL/UL (см. п. 4.8.2)
Подпункт 5.5.5.1.1.3.4, второй абзац	чтобы передать информацию о размерах тайм-слотов (временных интервалов).	чтобы передать информацию о мощности трансляции в тайм-слотах (временных интервалах).

(ИУС № 12 2018 г.)

---

**ТЕХНИЧЕСКИЕ ТРЕБОВАНИЯ  
К РАДИОИНТЕРФЕЙСУ ШИРОКОПОЛОСНОЙ ПОДВИЖНОЙ РАДИОСВЯЗИ (ШПР)****Организация протоколов и алгоритмов работы на канальном и физическом уровнях.  
Основные параметры и технические требования**

Technical requirements to the air interface of the wideband mobile radio (WBMR).  
The organization of protocols and algorithms of work on data link and physical levels.  
Main parameters and technical requirements

---

Дата введения — 2018—10—01

**1 Область применения**

Настоящий стандарт распространяется на протоколы радиointерфейса широкополосной системы подвижной радиосвязи (ШПР).

Система включает две части: физический уровень и уровень звена данных (канальный уровень).

Этот стандарт описывает широкополосную систему подвижной радиосвязи (ШПР) для работы, управления, планирования, проектирования, а также для разработки и производства оборудования.

(Поправка).

**2 Нормативные ссылки**

В настоящем стандарте использована нормативная ссылка на следующий стандарт:  
ГОСТ 22670 Сеть связи цифровая интегральная. Термины и определения

**Примечание** — При пользовании настоящим стандартом целесообразно проверить действие ссылочных стандартов в информационной системе общего пользования — на официальном сайте Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии в сети Интернет или по ежегодному информационному указателю «Национальные стандарты», который опубликован по состоянию на 1 января текущего года, и по выпускам ежемесячного информационного указателя «Национальные стандарты» за текущий год. Если заменен ссылочный стандарт, на который дана датированная ссылка, то рекомендуется использовать версию этого стандарта с указанным выше годом утверждения (принятия). Если после утверждения настоящего стандарта в ссылочный стандарт, на который дана датированная ссылка, внесено изменение, затрагивающее положение, на которое дана ссылка, то это положение рекомендуется применять без учета данного изменения. Если ссылочный стандарт отменен без замены, то положение, в котором дана ссылка на него, рекомендуется применять в части, не затрагивающей эту ссылку.

**3 Термины, определения и сокращения****3.1 Термины и определения**

В настоящем стандарте применены термины по ГОСТ 22670, а также следующие термины с соответствующими определениями:

**3.1.1 преамбула:** Периодически повторяющаяся часть радиосигнала, занимающая временной интервал синхронизации в радиолинии «вниз» [downlink (DL)], которая используется для определения абонентскими терминалами (АТ) времени задержки и сдвига частоты в радиолинии DL. АТ вычисляют время задержки и частотный сдвиг по DL-преамбуле для того, чтобы синхронизироваться с базовой станцией (БС).

**3.1.2 множественный доступ с ортогональным частотным разделением каналов и кодовым расширением спектра сигналов:** Схема модуляции OFDMA, которая используется в системах широкополосного беспроводного доступа. К ней добавляется кодовое расширение спектра сигналов, в результате чего получается схема ШПР. Кодовое расширение осуществляется путем расширения каждого символа модуляции на несколько кодовых чипов за счет использования расширяющих кодовых последовательностей. Затем каждый полученный символ кодовой последовательности переносится на поднесущую и занимает во времени один OFDMA-символ.

**3.1.3 подканал:** Минимальная единица, используемая для планирования и распределения (выделения) физических ресурсов в широкополосных системах подвижной радиосвязи (ШПР). В обычном тайм-слоте физический канал составляют 8 поднесущих и 8 OFDMA-символов; в супер-тайм-слоте физический канал составляют 8 поднесущих и 10 OFDMA-символов.

**(Поправка).**

**3.1.4 группа поднесущих; ГПЧ:** Множество соседних поднесущих частот, занимающее полосу радиочастотного спектра 1 МГц. Полоса пропускания системы широкополосного беспроводного доступа (ШПР) составляет 5 МГц. Она разделена на 5 групп поднесущих, каждая из которых состоит из 128 соседних поднесущих. Поэтому каждая группа поднесущих занимает полосу 1 МГц.

**3.1.5 ID-последовательности БС:** Последовательность (номер) ID используется для того, чтобы отличать БС друг от друга. Номер БС ID однозначно предопределяет вид используемых на данной БС: последовательности преамбулы, матрицы расширяющих последовательностей (кодов), маск-последовательности, последовательности запроса определения дальности и пилот-последовательности.

## 3.2 Сокращения

В настоящем стандарте применены следующие сокращения:

АТ — абонентский терминал;  
 АУМ — адаптивное управление мощностью;  
 АУУ — адаптивное управление усилением;  
 БД — блок данных;  
 БПФ — быстрое преобразование Фурье;  
 БС — базовая станция;  
 ВК — вещательный канал;  
 ГПЧ — группа поднесущих частот;  
 ЗВИ — защитный временной интервал;  
 ЗД — запрос доступа;  
 ЗИ — защитный интервал;  
 ЗКЗ — запрос коррекции задержки;  
 ЗПД — звено передачи данных (канальный уровень, или уровень L2);  
 КПТ — канал передачи трафика;  
 КУ — канальный уровень (уровень L2);  
 НСТТ — Нирит-Синвэй Телеком Технолоджи;  
 ОДп — обмен пакетами данных;  
 ОЗД — сообщение ответа на «запрос доступа»;  
 ОЗКЗ — сообщение ответа на «запрос коррекции задержки»;  
 ОРп — обмен речевыми пакетами;  
 ОСПШ — отношение уровня сигнала к уровню помех плюс шум;  
 ОСШ — отношение сигнал/шум;  
 ПД — пакеты данных;  
 ПдК — подканал;  
 ПОО — подканальное окно обзора;  
 ПФТ — подуровень формирования трафика;  
 РК — радиоканал;  
 РС — Рида — Соломона (кодирование, код);  
 СлС — служебное сообщение;  
 ТДС — точка доступа к сервису;  
 УМ-УС — управление мощностью и синхронизацией по задержке;  
 ФВ-канал — вещательный канал на физическом уровне;  
 ФУ — физический уровень;

ШПР — широкополосный радиодоступ;  
ACK — подтверждение;  
AND — операция логического И;  
ARQ — Режим автоматических запросов повторов на неприятые сообщения;  
BID — идентификационный номер БС;  
Bit#0 — бит нулевого (младшего) разряда;  
BLK — блок;  
BSN — порядковый номер кадра, содержащего пакет данных;  
BTS — базовая станция (БС);  
BW — полоса радиоканала;  
CI — уровень помех к тепловому шуму;  
CID — идентификационный номер соединения;  
CMD — команда;  
CRC — циклическая последовательность контроля ошибок;  
DC — центральная поднесущая;  
DL — радиолиния от базовой станции к абонентскому терминалу («вниз»);  
D-КПТ — физический канал трафика радиолинии DL;  
FC — индикатор фрагмента сообщения;  
FMT — 2-битовый параметр, задающий тип пакета данных;  
FN — номер кадра;  
G.711 — кодирование речи по стандарту ITU-T G.711 (64 кбит/с);  
G.729 — кодирование речи по стандарту ITU-T G.729 (8 кбит/с);  
Generic MAC Header — универсальный заголовок примитивов MAC-подуровня;  
Handover — операция «Хэндовер» (передачи абонентского соединения на другую БС);  
HCRC — проверочные CRC-биты заголовка MAC;  
Header — заголовок;  
HO — «Хэндовер»;  
ID — идентификатор;  
L2 — канальный уровень в семиуровневой модели открытых систем (X.200);  
L3 — сетевой уровень в семиуровневой модели открытых систем (X.200);  
Lease — аренда;  
Loading — коэффициент загрузки;  
Loop — оператор циклического повторения;  
MAC — нижний подуровень канального уровня, обеспечивающий взаимодействие со средой радиосвязи;  
MIMO — метод пространственно-временного кодирования с множеством антенн на передачу и множеством антенн на прием;  
MISO — метод пространственно-временного кодирования с множеством антенн на передачу и одной антенной на прием;  
Mobility — индикатор мобильности;  
mod — операция вычисления остатка при делении;  
NAK — сообщение неподтверждения приема;  
Network\_ID — идентификатор сети;  
NID — идентификатор сети;  
non-OFB — шифрование в режиме без применения алгоритмов OFB;  
OFB — блочное шифрование в режиме «обратной связи по выходу»;  
OFDM — ортогональное частотное мультиплексирование;  
OFDMA — множественный доступ с ортогональным частотным разделением;  
OR — операция логического ИЛИ;  
Padding — дополнительные биты «набивки» для выравнивания размера кадра;  
Payload — часть сообщения, содержащая полезную информацию;  
PC — управление мощностью;  
PDU — пакет данных;  
PID — идентификационный номер оборудования АТ;  
Pilot — символ пилот-последовательности;  
PM — предел изменения мощности передачи;

PWR — мощность;  
QoS — показатель качества обслуживания;  
QPSK — модуляция ФМ-4;  
8PSK — модуляция ФМ-8;  
16QAM — модуляция КАМ-16;  
64QAM — модуляция КАМ-64;  
Rate — индекс, определяющий емкость канала (бит/с);  
Reason — причина;  
Reset — перезапуск;  
Result — результат;  
RLS — завершение (соединения);  
RQ — запрос;  
RSV — резерв;  
RX — режим приема;  
Scrambling — операция скремблирования;  
scg — индекс, задающий номер ГПЧ;  
SCG\_Index — индекс ГПЧ;  
SFID — идентификатор уровня обслуживания;  
shl — логическая операция побитового сдвига влево;  
SINR — отношение сигнал/(помеха+шум);  
Spreading — операция расширения спектра;  
SS — параметр подстройки временного сдвига (в единицах 1/8 мкс);  
STC — режим автонастройки;  
TDD — дуплексная передача на основе временного разделения;  
Timeout — время ожидания;  
TransId — ID транзакции;  
TS — тайм-слот;  
TX — режим трансляции (передачи);  
Type — тип;  
UID — идентификационный номер абонента;  
UL — радиопередача от абонентского терминала к базовой станции («вверх»);  
UT\_TYPE — тип AT (задает поддерживаемую рабочую полосу);  
U-KPTT — физический канал трафика радиопередачи UL;  
VER — версия;  
VSN — порядковый номер кадра, содержащего речевой пакет;  
While — оператор проверки условия завершения цикла (выполнять, пока проверка не даст результат «истина»);  
XOR — логическая операция «исключающее ИЛИ»;  
Z-Module — индикатор поддержки режима многопользовательских речевых соединений оконечным оборудованием.

## 4 Физический уровень (ФУ)

### 4.1 Краткий обзор

ФУ является самым низким уровнем радиointерфейса системы ШПР.

Услуги, поддерживаемые ФУ:

- передача и получение радиосигналов;
- кодирование и декодирование потоков данных и исправление ошибок;
- синхронизация в радиопередачах DL и UL;
- организация доступа;
- измерения параметров физического канала;
- формирование диаграмм направленности антенных систем в радиопередачах DL и UL;
- поддержка интерфейсов обмена с более высокими служебными уровнями.

Диаграмма преобразования потока информации на физическом уровне приведена на рисунке 1.



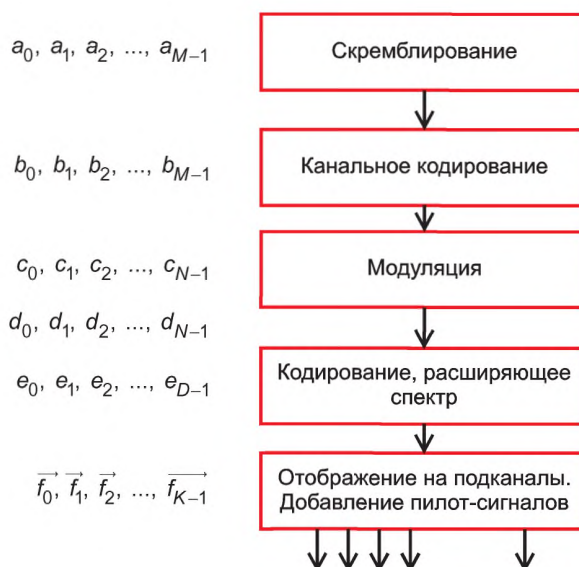


Рисунок 1 — Диаграмма преобразования потока информации на физическом уровне

На рисунке 1 использованы обозначения:

$a_0, a_1, a_2, \dots, a_{M-1}$  — битовый поток с подуровня MAC;

$b_0, b_1, b_2, \dots, b_{M-1}$  — битовый поток после скремблирования;

$c_0, c_1, c_2, \dots, c_{N-1}$  — битовый поток после канального кодирования;

$d_0, d_1, d_2, \dots, d_{N-1}$  — битовый поток, преобразованный для обработки в модуляторе;

$e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1}$  — поток символов после модуляции;

$\vec{f}_0, \vec{f}_1, \vec{f}_2, \dots, \vec{f}_{K-1}$  — векторная последовательность после кодирования, расширяющего спектр.

Каждый элемент последовательности  $\vec{f}_i$ ,  $i = (0, 1, \dots, K-1)$  представляет собой вектор размерности  $L_{actual}$ , где  $L_{actual}$  — актуальный коэффициент нагрузки.

#### 4.2 Описание преобразования потока данных на физическом уровне

Физический уровень системы ШПР включает преобразование сигналов при передаче и приеме потока данных так, как приведено на рисунках 2 и 3.

Примечание — Пунктиром показаны блоки, функции которых являются опциональными (т. е. необязательными).

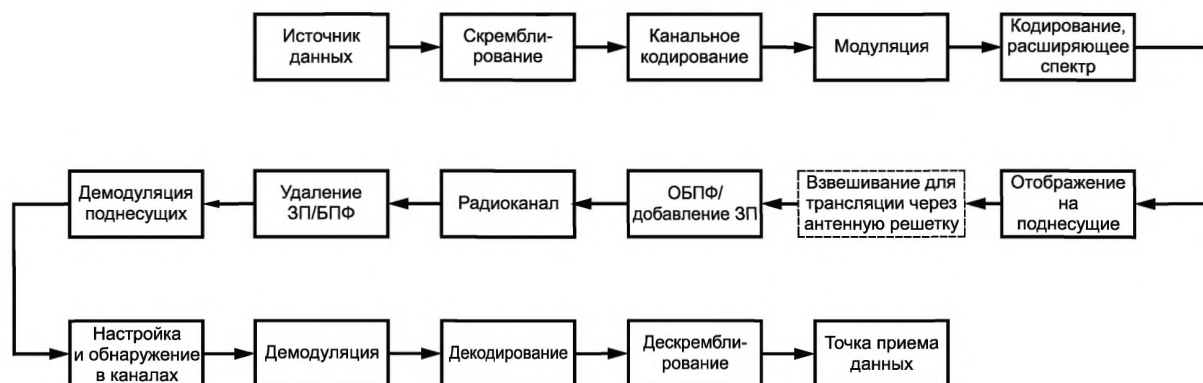


Рисунок 2 — Преобразование потока данных в радиолинии DL

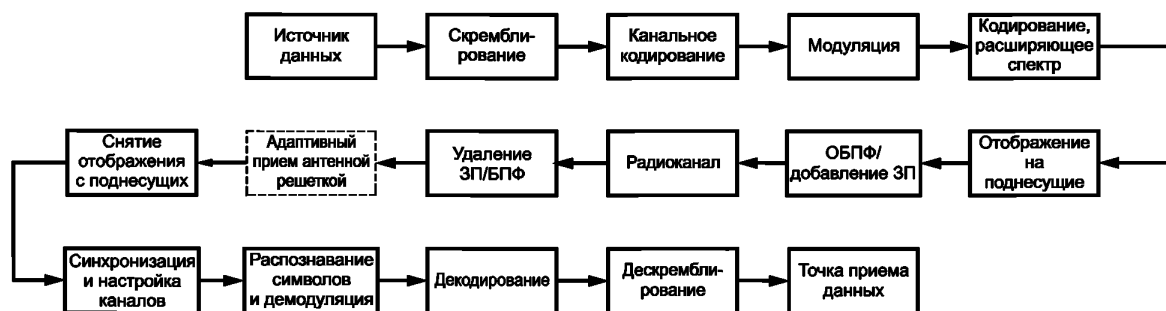


Рисунок 3 — Преобразование потока данных в радиолинии UL

### 4.3 Системные параметры

Системные параметры АТ и БС приведены в таблицах 1 и 2.

Таблица 1 — Параметры АТ

Параметр	Быстрое преобразование Фурье (БПФ) (количество точек)	
	256	1024
Номинальная полоса пропускания (МГц)	1	5
Частота дискретизации (МГц)	2	8
Фактическая полоса пропускания (МГц)	1/0.875	4.75
Фактическое число используемых поднесущих	128/112	608

Таблица 2 — Параметры БС

Параметр	Быстрое преобразование Фурье (БПФ) (количество точек)
	1024
Номинальная полоса пропускания (МГц)	5
Частота дискретизации (МГц)	8
Фактическая полоса пропускания (МГц)	4.75
Фактическое число используемых поднесущих	608

### 4.4 Спецификации последовательностей

В системе ШПР используются шесть типов последовательностей: последовательность скремблирования, последовательность преамбулы, последовательность, расширяющая спектр, маск-последовательность (mask), последовательность коррекции задержки распространения (ranging) и последовательность пилот-сигнала. Последовательность скремблирования и последовательность, расширяющая спектр, не связаны с ID-номером БС, в то время как другие последовательности предопределяются ID-номером базовой станции.

Ниже приведено более подробное описание каждой из последовательностей.

#### 4.4.1 Последовательность скремблирования

Используется только один вид последовательности скремблирования, состоящей из 1536 бит, каждый из которых равен 0 или 1. Конкретный вид указанной последовательности скремблирования приведен в таблице А.1.

Примечание — Стартовая позиция скремблирования отдельного логического соединения привязана в каждом кадре (см. 4.8.1) к старшему биту первого символа модуляции стартового тайм-слота линий DL/UL (см. 4.8.2).

(Поправка).

#### 4.4.2 Последовательность преамбулы

Последовательности преамбулы используется только в радиолиниях связи «вниз». Всего существует 16 различных последовательностей преамбулы. Конкретный вид указанных последовательностей преамбулы приведен в таблице А.2.

#### 4.4.3 Последовательность, расширяющая спектр, и маск-последовательность

##### 4.4.3.1 Последовательность, расширяющая спектр (Spreading sequence)

Пусть  $H$  — матрица расширения спектра, имеющая размер  $N_s \times N_s$ . В системе существует три типа матриц расширения спектра, каждому из которых соответствует различное значение параметра  $N_s$ .

1 В случаях, когда  $N_s = 8$ , в качестве  $H$  используется матрица Адамара (Hadamard) размером  $8 \times 8$ , которая применяется при передаче по каналам радиолиний «вниз» и радиолиний «вверх». Ее вид устанавливает формула

$$H = \frac{1}{\sqrt{8}} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & -1 & -1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & -1 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 & -1 & -1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & -1 & 1 & 1 & -1 \end{bmatrix}. \quad (1)$$

2 В случаях, когда  $N_s = 7$ , в качестве  $H$  используется матрица Адамара (Hadamard) размером  $7 \times 7$ , которая применяется при передаче по каналам радиолиний «вниз» и радиолиний «вверх». Ее вид устанавливает формула

$$H = \frac{1}{\sqrt{7}} \begin{bmatrix} -0.1781 + 0.9840j & -0.2665 - 0.9638j & 0.9990 - 0.0453j & 0.6583 + 0.7528j \\ -0.2665 - 0.9638j & -0.1781 + 0.9840j & -0.2665 - 0.9638j & 0.9990 - 0.0453j \\ 0.9990 - 0.0453j & -0.2665 - 0.9638j & -0.1781 + 0.9840j & -0.2665 - 0.9638j \\ 0.6583 + 0.7528j & 0.9990 - 0.0453j & -0.2665 - 0.9638j & -0.1781 + 0.9840j \\ 0.6583 + 0.7528j & 0.6583 + 0.7528j & 0.9990 - 0.0453j & -0.2665 - 0.9638j \\ 0.9990 - 0.0453j & 0.6583 + 0.7528j & 0.6583 + 0.7528j & 0.9990 - 0.0453j \\ -0.2665 - 0.9638j & 0.9990 - 0.0453j & 0.6583 + 0.7528j & 0.6583 + 0.7528j \\ 0.6583 + 0.7528j & 0.9990 - 0.0453j & -0.2665 - 0.9638j \\ 0.6583 + 0.7528j & 0.6583 + 0.7528j & 0.9990 - 0.0453j \\ 0.9990 - 0.0453j & 0.6583 + 0.7528j & 0.6583 + 0.7528j \\ -0.2665 - 0.9638j & 0.9990 - 0.0453j & 0.6583 + 0.7528j \\ -0.1781 + 0.9840j & -0.2665 - 0.9638j & 0.9990 - 0.0453j \\ -0.2665 - 0.9638j & -0.1781 + 0.9840j & -0.2665 - 0.9638j \\ 0.9990 - 0.0453j & -0.2665 - 0.9638j & -0.1781 + 0.9840j \end{bmatrix}. \quad (2)$$

3 В случаях, когда  $N_s = 6$ , в качестве  $H$  используется матрица Адамара (Hadamard) размером  $6 \times 6$ , которая применяется при передаче по каналам радиолиний «вниз» и радиолиний «вверх». Ее вид устанавливает формула

$$H = \frac{1}{\sqrt{6}} \begin{bmatrix} -0.8816 + 0.4720j & 0.4720 + 0.8816j & 0.0320 - 0.9995j \\ -0.9995 - 0.0320j & -0.8816 + 0.4720j & 0.4720 + 0.8816j \\ -0.8816 + 0.4720j & -0.9995 - 0.0320j & -0.8816 + 0.4720j \\ 0.4720 + 0.8816j & -0.8816 + 0.4720j & -0.9995 - 0.0320j \\ 0.0320 - 0.9995j & 0.4720 + 0.8816j & -0.8816 + 0.4720j \\ 0.4720 + 0.8816j & 0.0320 - 0.9995j & 0.4720 + 0.8816j \\ 0.4720 + 0.8816j & -0.8816 + 0.4720j & -0.9995 - 0.0320j \\ 0.0320 - 0.9995j & 0.4720 + 0.8816j & -0.8816 + 0.4720j \\ 0.4720 + 0.8816j & 0.0320 - 0.9995j & 0.4720 + 0.8816j \\ -0.8816 + 0.4720j & 0.4720 + 0.8816j & 0.0320 - 0.9995j \\ -0.9995 - 0.0320j & -0.8816 + 0.4720j & 0.4720 + 0.8816j \\ -0.8816 + 0.4720j & -0.9995 - 0.0320j & -0.8816 + 0.4720j \end{bmatrix}. \quad (3)$$

#### 4.4.3.2 Маск-последовательность

Маск-последовательность, обозначаемая как  $P_S$ , однозначно предопределяется идентификатором БС ID и используется для того, чтобы при обработке последовательностей, расширяющих спектр, можно было осуществить селекцию сигналов различных БС.

Обозначают через  $k$  идентификатор ID БС, осуществляющей обслуживание на заданной территории. Если элементы последовательности преамбулы, выбранные согласно таблице А.1, являются  $(p_0, p_1, \dots, p_{63})$ , то элементы от  $p_1$  до  $p_s$  составляют маск-последовательность  $P_S$ , т. е.  $P_S = (p_1, \dots, p_s)$ .

#### 4.4.4 Последовательность запроса коррекции задержки (ЗКЗ)

В системе существует 384 (т. е.  $16 \times 24$ ) ЗКЗ-последовательности, используемые в каждой группе поднесущих (ГПЧ) с полосой 1 МГц. В приведенном расчетном соотношении 16 соответствует числу различных идентификаторов ID БС, поддерживаемых в системе, а 24 определяется числом различных ЗКЗ-последовательностей, поддерживаемых БС с заданным номером идентификатора ID. Конкретный вид ЗКЗ-последовательностей приведен в таблице А.2.

#### 4.4.5 Пилот-последовательность

Пилот-последовательность используется в каждой группе поднесущих (ГПЧ). Ее применяют как в радиоподнесущих «вниз», так и в радиоподнесущих «вверх». Ее кодовые символы передаются на интервале одного OFDM-символа на 128 соседних поднесущих, составляющих полосу в 1 МГц. Вид пилот-последовательности однозначно определяется идентификатором ID БС. Конкретный вид 16 допустимых пилот-последовательностей определен в таблице А.3.

### 4.5 Модуляция и канальное кодирование

#### 4.5.1 Скремблирование

Для радиоподнесущих «вверх» и для радиоподнесущих «вниз» в системе используется скремблирующая последовательность постоянного вида. С ее помощью осуществляется скремблирование битового потока, поступающего с MAC-подуровня,  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_{M-1}$ . Детальный вид скремблирующей последовательности приведен в приложении А.

Алгоритм скремблирования в радиоподнесущих «вверх» и «вниз» одинаковый и соответствует приведенному ниже описанию (в виде фрагмента программного кода):

```
for i = 0, ..., M-1
  bi = Scramble (i mod Nscramble) ⊕ ai
end for,
```

где  $M$  — длина битовой последовательности MAC-подуровня;

$Nscramble$  — длина скремблирующей последовательности;

$Scramble$  — скремблирующая последовательность;

$\text{mod}$  — оператор вычисления остатка «по модулю»;

$\oplus$  — операция «исключающее ИЛИ» (XOR);

$b_i$  —  $i$ -й бит информационной последовательности после операции скремблирования.

#### 4.5.2 Канальное кодирование

##### 4.5.2.1 Коды Рида — Соломона (RS Coding)

Для РС кодирования в системе используется укороченный (26, 24) код, получаемый из исходного кода (31, 29) над полем  $GF(2^5)$ .

При этом в качестве примитивного многочлена над полем  $GF(2^5)$  используется многочлен, задаваемый соотношением

$$P(x) = x^5 + x^2 + 1. \quad (4)$$

Порождающий многочлен РС-кода определяется формулой

$$G(x) = (x - \alpha)(x - \alpha^2). \quad (5)$$

#### Описание процедуры РС-кодирования

1 Если поток битов, поступающий на кодер, имеет размер, не кратный 96, то он дополняется нулевыми битами до ближайшего размера, кратного 96.

2 Обозначают текущий кодируемый блок битового потока ( $b_0, b_1, \dots, b_{95}$ ). Тогда на его основе создается последовательность из 5-битовых символов ( $S_0, S_1, \dots, S_{28}$ ), где:

$$S_0 = (0b_0b_1b_2b_3), S_1 = (0b_4b_5b_6b_7), \dots, S_{23} = (0b_{92}b_{93}b_{94}b_{95}), S_{24} = (00000), S_{25} = (00000), \\ S_{26} = (00000), S_{27} = (00000), S_{28} = (00000).$$

$S_{24}$ — $S_{28}$  не передаются в эфир, а используются только на этапе кодирования.

3 Входная последовательность ( $S_0, S_1, \dots, S_{28}$ ) поступает на вход РС-кодера. Кодер на выходе формирует два проверочных символа, или что то же самое — 10 проверочных бит ( $par_0, par_1, \dots, par_9$ ). После этого исходный блок битового потока дополняется проверочными битами и приобретает вид:

$$b_0, b_1, \dots, b_{95}, par_0, par_1, \dots, par_9.$$

4 Если на первом шаге была произведена операция дополнения нулевыми битами, то после кодирования эти нулевые биты удаляют из закодированного блока. Поток битов после РС-кодирования обозначают ( $c_0, c_1, \dots, c_{N-1}$ ).

#### 4.5.3 Модуляция

Виды модуляции, применяемые в системе: **QPSK, 8PSK, 16QAM и 64QAM** с соответствующими созвездиями, показаны на рисунках 4—7. На этих рисунках символ  $c$  обозначает коэффициент нормировки, при котором обеспечивается единичная средняя мощность при равномерном распределении точек созвездия. Вид модуляции в процессе работы выбирается динамически на основе оценки качества канала связи (основной используемый показатель — отношение сигнал/шум), чтобы оптимизировать пропускную способность канала.

##### 4.5.3.1 QPSK

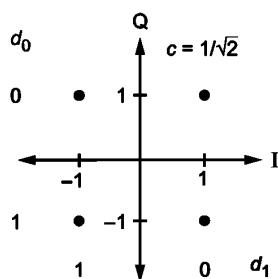


Рисунок 4 — Созвездие QPSK

Битовый поток после кодирования ( $c_0, c_1, c_2, \dots, c_{N-1}$ ) (см. рисунок 1). Способ преобразования его в последовательность символов QPSK модуляции показан ниже.

1 Битовый поток преобразуется в векторную последовательность. Каждый член векторной последовательности формируется из двух смежных бит исходного битового потока:

$$(c_0, c_1), (c_2, c_3), \dots, (c_{N-2}, c_{N-1}).$$

2 Каждый 2-битовый член векторной последовательности отображается в биты созвездия:  $c_0$  на  $d_1$  и  $c_1$  на  $d_0$ . После чего полученная пара бит созвездия  $d_1d_0$  отображается на соответствующую ей точку (позицию) созвездия модуляции. В таблице 3 приведено правило отображения бит  $d_1d_0$  на комплексные позиции созвездия модуляции  $e_j$ .

Таблица 3 — Отображение бит на точки созвездия для QPSK-модуляции

Биты $d_1$ (Re) $d_0$ (Im)	Комплексные символы $e_j$
00	$\frac{\sqrt{2}}{2}(1+j)$

Окончание таблицы 3

Биты $d_1$ (Re) $d_0$ (Im)	Комплексные символы $e_j$
10	$\frac{\sqrt{2}}{2}(-1+j)$
11	$\frac{\sqrt{2}}{2}(-1-j)$
01	$\frac{\sqrt{2}}{2}(1-j)$

3 На следующем этапе в схему модулятора вводят очередной 2-битовый член векторной последовательности и таким образом осуществляют его отображение на точку созвездия модуляции по алгоритму, описанному выше.

В результате на выходе схемы модулятора получают последовательность комплексных символов, которую обозначают как  $(e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1})$ , где  $D$  — длина потока символов модуляции.

#### 4.5.3.2 8PSK

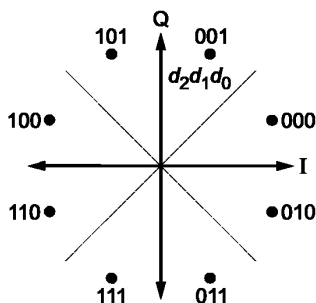


Рисунок 5 — Созвездие 8PSK

Битовый поток после кодирования  $(c_0, c_1, c_2, \dots, c_{N-1})$  (см. рисунок 1). Способ преобразования его в последовательность символов модуляции 8PSK  $(e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1})$  показан ниже.

1 Битовый поток преобразуется в векторную последовательность. Каждый член векторной последовательности формируется из трех смежных бит исходного битового потока:

$$(c_0, c_1, c_2), (c_3, c_4, c_5), \dots, (c_{N-3}, c_{N-2}, c_{N-1}).$$

2 Каждый 3-битовый член векторной последовательности отображается в биты созвездия:  $c_0$  на  $d_2$ ,  $c_1$  на  $d_1$  и  $c_2$  на  $d_0$ . Затем полученная тройка бит созвездия  $d_2d_1d_0$  отображается на соответствующую ей точку (позицию) созвездия модуляции. В таблице 4 приведено правило отображения бит  $d_2d_1d_0$  на комплексные позиции созвездия модуляции  $e_j$ .

Таблица 4 — Отображение бит на точки созвездия для 8PSK-модуляции

Биты $d_2d_1d_0$	Комплексные символы $e_j$
000	$\cos(\pi/8) + j \sin(\pi/8)$
001	$\cos(3\pi/8) + j \sin(3\pi/8)$
101	$\cos(5\pi/8) + j \sin(5\pi/8)$
100	$\cos(7\pi/8) + j \sin(7\pi/8)$
110	$\cos(9\pi/8) + j \sin(9\pi/8)$

Окончание таблицы 4

Биты $d_2d_1d_0$	Комплексные символы $e_i$
111	$\cos(11\pi/8) + j\sin(11\pi/8)$
011	$\cos(13\pi/8) + j\sin(13\pi/8)$
010	$\cos(15\pi/8) + j\sin(15\pi/8)$

3 На следующем этапе в схему модулятора вводят очередной 3-битовый член векторной последовательности и таким образом осуществляют его отображение на точку созвездия модуляции по алгоритму, описанному выше.

В результате на выходе схемы модулятора получают последовательность комплексных символов, которую обозначают как  $(e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1})$ , где  $D$  — длина потока символов модуляции.

## 4.5.3.3 16QAM

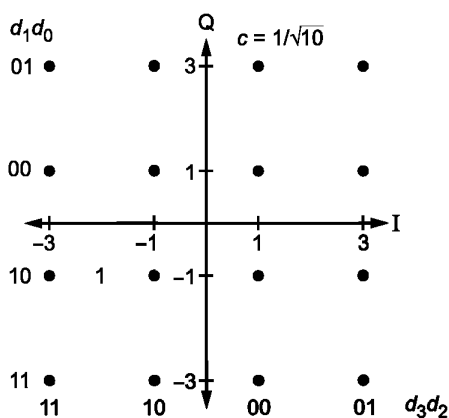


Рисунок 6 — Созвездие 16QAM

Битовый поток после кодирования  $(c_0, c_1, c_2, \dots, c_{N-1})$  (см. рисунок 1). Способ преобразования его в последовательность символов модуляции 16QAM  $(e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1})$  показан ниже.

1 Битовый поток преобразуется в векторную последовательность. Каждый член векторной последовательности формируется из четырех смежных бит исходного битового потока:

$$(c_0, c_1, c_2, c_3), (c_4, c_5, c_6, c_7), \dots, (c_{N-4}, c_{N-3}, c_{N-2}, c_{N-1}).$$

2 Каждый 4-битовый член векторной последовательности отображается в биты созвездия:  $c_0$  на  $d_3$ ,  $c_1$  на  $d_2$ ,  $c_2$  на  $d_1$  и  $c_3$  на  $d_0$ . Затем полученная четверка бит созвездия  $d_3d_2d_1d_0$  отображается на соответствующую ей точку (позицию) созвездия модуляции. В таблице 5 приведено правило отображения бит  $d_3d_2d_1d_0$  на комплексные позиции созвездия модуляции  $e_i$ .

Таблица 5 — Отображение бит на точки созвездия для 16QAM-модуляции

Биты $d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы ( $e_i$ )	Биты $d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы ( $e_i$ )
0000	$\frac{\sqrt{10}}{10}(1+j)$	1010	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-1-j)$
0001	$\frac{\sqrt{10}}{10}(1+3j)$	1011	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-1-3j)$
0100	$\frac{\sqrt{10}}{10}(3+j)$	1110	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-3-j)$

Окончание таблицы 5

Биты $d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы ( $e_i$ )	Биты $d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы ( $e_i$ )
0101	$\frac{\sqrt{10}}{10}(3+3j)$	1111	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-3-3j)$
1000	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-1+j)$	0010	$\frac{\sqrt{10}}{10}(1-j)$
1001	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-1+3j)$	0011	$\frac{\sqrt{10}}{10}(1-3j)$
1100	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-3+j)$	0110	$\frac{\sqrt{10}}{10}(3-j)$
1101	$\frac{\sqrt{10}}{10}(-3+3j)$	0111	$\frac{\sqrt{10}}{10}(3-3j)$

3 На следующем этапе в схему модулятора вводят очередной 4-битовый член векторной последовательности и таким образом осуществляют его отображение на точку созвездия модуляции по алгоритму, описанному выше.

В результате на выходе схемы модулятора получают последовательность комплексных символов, которую обозначают как  $(e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1})$ , где  $D$  — длина потока символов модуляции.

## 4.5.3.4 64QAM

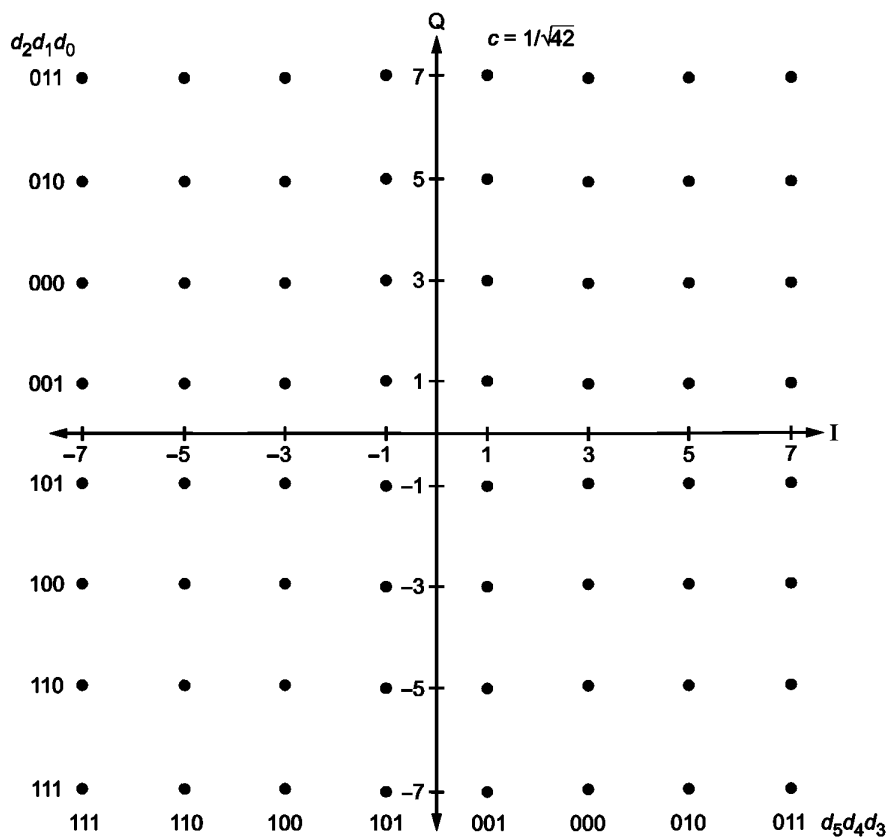


Рисунок 7 — Созвездие 64QAM



Битовый поток после кодирования ( $c_0, c_1, c_2, \dots, c_{N-1}$ ) (см. рисунок 1). Способ преобразования его в последовательность символов модуляции 16QAM ( $e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1}$ ) показан ниже.

1 Битовый поток преобразуется в векторную последовательность. Каждый член векторной последовательности формируется из шести смежных бит исходного битового потока:

$$(c_0, c_1, c_2, c_3, c_4, c_5), (c_6, c_7, c_8, c_9, c_{10}, c_{11}), \dots, (c_{N-6}, c_{N-5}, c_{N-4}, c_{N-3}, c_{N-2}, c_{N-1}).$$

2 Каждый 6-битовый член векторной последовательности отображается в биты созвездия:  $c_0$  на  $d_5$ ,  $c_1$  на  $d_4$ ,  $c_2$  на  $d_3$ ,  $c_3$  на  $d_2$ ,  $c_4$  на  $d_1$  и  $c_5$  на  $d_0$ . После чего полученная четверка бит созвездия  $d_5d_4d_3d_2d_1d_0$  отображается на соответствующую ей точку (позицию) созвездия модуляции. В таблице 6 приведено правило отображения бит  $d_5d_4d_3d_2d_1d_0$  на комплексные позиции созвездия модуляции  $e_j$ .

Таблица 6 — Отображение бит на точки созвездия для 64QAM модуляции

Биты $d_5d_4d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы $e_j$	Биты $d_5d_4d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы $e_j$
001001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1+j)$	101101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1-j)$
001000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1+3j)$	101100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1-3j)$
001010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1+5j)$	101110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1-5j)$
001011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1+7j)$	101111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1-7j)$
000001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3+j)$	100101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3-j)$
000000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3+3j)$	100100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3-3j)$
000010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3+5j)$	100110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3-5j)$
000011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3+7j)$	100111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3-7j)$
010001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5+j)$	110101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5-j)$
010000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5+3j)$	110100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5-3j)$
010010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5+5j)$	110110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5-5j)$
010011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5+7j)$	110111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5-7j)$
011001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7+j)$	111101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7-j)$
011000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7+3j)$	111100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7-3j)$
011010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7+5j)$	111110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7-5j)$

Окончание таблицы 6

Биты $d_5d_4d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы $e_i$	Биты $d_5d_4d_3d_2d_1d_0$	Комплексные символы $e_i$
011011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7+7j)$	111111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7-7j)$
011001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1+j)$	001101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1-j)$
101000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1+3j)$	001100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1-3j)$
101010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1+5j)$	001110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1-5j)$
101011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-1+7j)$	001111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(1-7j)$
100001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3+j)$	000101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3-j)$
100000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3+3j)$	000100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3-3j)$
100010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3+5j)$	000110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3-5j)$
100011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-3+7j)$	000111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(3-7j)$
110001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5+j)$	010101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5-j)$
110000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5+3j)$	010100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5-3j)$
110010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5+5j)$	010110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5-5j)$
110011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-5+7j)$	010111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(5-7j)$
111001	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7+j)$	011101	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7-j)$
111000	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7+3j)$	011100	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7-3j)$
111010	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7+5j)$	011110	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7-5j)$
111011	$\frac{\sqrt{42}}{42}(-7+7j)$	011111	$\frac{\sqrt{42}}{42}(7-7j)$

3 На следующем этапе в схему модулятора вводят очередной 6-битовый член векторной последовательности и таким образом осуществляют его отображение на точку созвездия модуляции по алгоритму, описанному выше.

В результате на выходе схемы модулятора получают последовательность комплексных символов, которую обозначают как  $(e_0, e_1, e_2, \dots, e_{D-1})$ , где  $D$  — длина потока символов модуляции.

#### 4.6 Преобразование проверочных бит РС-кода с помощью операции XOR при осуществлении переконфигурации полосы радиоканала

Этот подраздел описывает процедуру взаимодействия физического уровня и MAC-подуровня при переопределении полосы канала связи.

Когда БС отправляет команду переопределения (изменения) параметров канала связи на абонентский терминал (АТ), то АТ на физическом уровне должен осуществлять преобразование последовательности бит четности  $par_0, par_1, \dots, par_9$  каждого формируемого РС-кодированного блока с помощью операции XOR с фиксированной последовательностью скремблирующих бит (0101010101), что должно приводить к формированию закодированных блоков в битовом потоке:

$b_0, b_1, \dots, b_{95}, \overline{par_0}, \overline{par_1}, \overline{par_2}, \overline{par_3}, \dots, \overline{par_8}, \overline{par_9}$ , и только после этого АТ может перейти к следующим шагам работы.

БС, в свою очередь, после приема данных должна выполнить операцию XOR для проверочных бит с фиксированной скремблирующей последовательностью (0101010101) и только после этого отправить результат на декодер. Если РС-декодирование при этом успешно выполняется, то выносится решение о том, что реконфигурация полосы канала прошла успешно, в противном случае попытка реконфигурации рассматривается как неудачная. Физический уровень передает рапорт о результате реконфигурации на уровень 2.

#### 4.7 Описание символа ШПР

##### 4.7.1 OFDMA-символ

###### 4.7.1.1 Символ

В таблице 7 приведены параметры OFDM-символа.

Таблица 7 — Параметры OFDM-символа

Расстояние между поднесущими частотами	7.8125 кГц
Полезная длительность символа	128 мкс
Длительность OFDMA-символа	137.5 мкс
Длительность циклического префикса	6 мкс
Длительность циклического постфикса	3.5 мкс

###### 4.7.1.2 Временная структура OFDMA-символа

На рисунке 8 приведена временная структура OFDMA-символа.

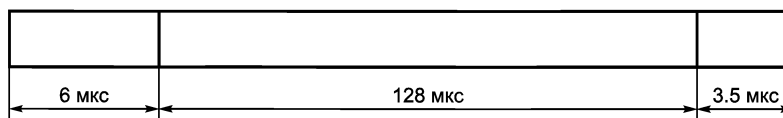


Рисунок 8 — Временная структура OFDMA-символа

Длительность OFDMA-символа составляет 137.5 мкс и состоит из полезной длительности символа 128 мкс и длительности двух защитных интервалов (6 мкс + 3.5 мкс = 9.5 мкс).

###### 4.7.1.3 Частотная структура OFDMA-символа

OFDMA-символ состоит из поднесущих, число которых определяет размер используемого быстро преобразования Фурье (БПФ). Частотно-спектральная структура OFDMA-символа приведена на рисунке 9.

Есть три типа множества поднесущих:

- поднесущие данных, предназначенные для передачи данных;
- поднесущие пилот-сигнала, предназначенные для формирования различных оценок состояния физического канала;
- «пустые» поднесущие, используемые в позиции центральной несущей частоты (DC), а также для формирования спектральных «окон» для обнаружения помех.

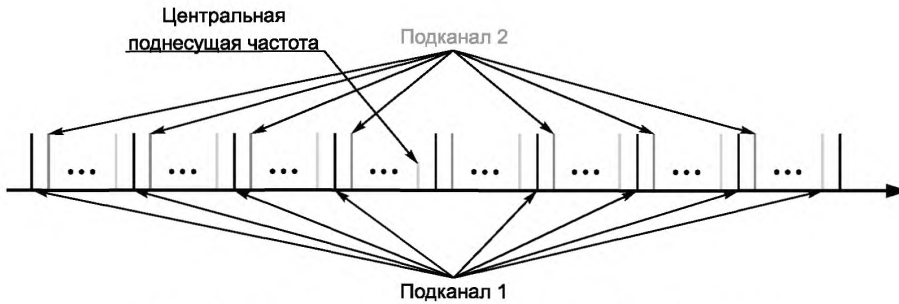


Рисунок 9 — Частотно-спектральная структура OFDMA-символа

#### 4.7.2 Кодовое расширение спектра (spreading)

##### 4.7.2.1 Коэффициент кодового расширения

Коэффициент кодового расширения  $N_s$  определяет размер спектрального расширения, применяемого для отдельного OFDMA-символа,  $N_s \in \{6, 7, 8\}$ . Если ПдК OFDMA-символа не содержит ни «пустой» поднесущей центральной частоты, ни «пустых» поднесущих спектральных окон обнаружения помех (ПОО), то параметр  $N_s$  устанавливается равным 8, если же ПдК содержит одну поднесущую центральной частоты или одну поднесущую окна ПОО, то  $N_s$  устанавливается равным 7, если ПдК символа OFDMA содержит поднесущую центральной частоты и поднесущую окна ПОО, то  $N_s$  устанавливается равным 6.

##### 4.7.2.2 Процедура расширения спектра

Расширение спектра OFDMA-символа производится с использованием параметров  $L_{nominal}$  (номинальный коэффициент нагрузки — целое число между 1 и 8) и  $N_s$ .

Оно осуществляется следующим образом:

1 Если  $5 \leq L_{nominal} \leq 8$ , то вычисляют фактический коэффициент загрузки  $L_a$ :

$$L_a = L_{nominal} - 8 + N_s;$$

если  $L_{nominal} \leq 4$ , то фактический коэффициент загрузки равен номинальному  $L_a = L_{nominal}$ .

2 Первые  $L_a$  символов необработанной последовательности  $(s_0, s_1, \dots, s_{L_a-1})$  транспортируют для построения вектора-столбца  $\vec{S} = (s_0, s_1, \dots, s_{L_a-1})^T$ , после чего эти символы удаляют из необработанной последовательности символов.

3 Выбирают матрицу расширения спектра  $\mathbf{H}$  (см. 4.4.3.1), размер которой соответствует значению  $N_s$ .

4 Строят матрицу  $\mathbf{W}$  из матрицы расширения  $\mathbf{H}$  по следующему правилу:

$$\mathbf{W} = (\vec{h}_0, \vec{h}_1, \dots, \vec{h}_{L_a-1}),$$

где  $\vec{h}_i$  ( $i = 0, 1, \dots, N_s-1$ ) — векторы-столбцы матрицы расширения спектра  $\mathbf{H} = (\vec{h}_0, \vec{h}_1, \dots, \vec{h}_{N_s-1})$ .

5 Строят  $\vec{C}_s$  из маск-последовательности  $P_s$  (см. 4.4.3.2). Для этого из маск-последовательности  $P_s = (p_1, p_2, \dots, p_s)$  удаляют символы  $p_{sow}$  и  $p_{DC}$ , индексы позиций которых соответствуют позициям «пустых» поднесущих DC и окон ПОО, попавших в множество из 8 поднесущих, составляющих ПдК OFDMA-символа. После этого оставшиеся компоненты матрицы-строки  $P_s$  транспонируют, что и дает в результате вектор  $\vec{C}_s$ :

$$\vec{C}_s = (p_1, p_2, \dots, p_{ПОО-1}, p_{ПОО+1}, \dots, p_{DC-1}, p_{DC+1}, \dots, p_s)^T.$$

6 Равенство (6) определяет векторную форму символа с расширенным на поднесущие ПдК спектром

$$\vec{X} = \vec{C}_s \mathbf{e} (\mathbf{W} \vec{S}), \quad (6)$$

где  $\mathbf{e}$  — обозначает операцию прямого произведения элементов матриц, называемое также произведением Адамара;

$\vec{X}$  — вектор размера  $N_s$ , представляющий символ ПдК, полученный после кодового расширения спектра для набора  $(s_0, s_1, \dots, s_{L_a-1})$ .

### 4.7.3 Генерирование ШПР-сигнала (частотная область)

#### 4.7.3.1 Краткое замечание

Частотный сигнал передающего тракта формируется из OFDMA-символов отдельных ПдК. Генерации OFDMA-символов данных и OFDMA-символов пилот-сигнала описаны в 4.7.3.2 и 4.7.3.3 соответственно.

#### 4.7.3.2 Генерирование сигналов в частотной области

##### 4.7.3.2.1 Базовая станция (БС)

Соотношение (7) определяет спектральные векторы сигналов, формируемые на БС для заданного OFDMA-символа конкретного ПдК:

$$\vec{Y}(j) = \sum_{k=0}^{K-1} \vec{B}^{(k)} \otimes \left( \sqrt{\frac{p^{(k)} N_{\text{eff\_поднесущих}}}{L_{\text{actual}}}} \vec{X}_j^{(k)} \cdot \varphi_{\text{scg}} \right), \quad j = 0, \dots, J-1, \quad (7)$$

где  $J$  — число групп дублирования трансляций при организации разнесенной передачи с применением многоэлементных антенных решеток в режимах MIMO или MISO ( $J \geq K$ ). Для MIMO2x2 (см. 4.12)  $J = 2$ .  $J = 1$  в случаях, когда метод разнесенной передачи не используется;

$K$  — число диаграмм (пространственных лучей), используемое при реализации разнесенной передачи методами MIMO или MISO. Для режима MIMO2x2 (см. 4.12)  $K = 2$ .  $K = 1$  в случаях, когда метод разнесенной передачи не используется;

$p^{(k)}$  — параметр управления мощностью передачи  $k$ -го векторного сигнала, полученного при кодовом расширении спектра;

$N_{\text{eff\_поднесущих}}$  — эффективное число поднесущих, используемое для передачи символов подканала;

$L_a = L_{\text{actual}}$  — фактический коэффициент загрузки;

$\vec{X}_j^{(k)}$  — вектор  $k$ -го сигнала, полученный при кодовом расширении спектра и отображенный на элементарный ПдК из  $j$ -й группы дублирования трансляций;

$\varphi_{\text{scg}}$  — множитель, реализующий дополнительный сдвиг фазы сигнала в соответствии с рабочей ГПЧ, здесь  $\text{scg} = \{0, 1, 2, 3, 4\}$  — индекс ГПЧ. Сами значения  $\varphi_{\text{scg}}$  приведены в таблице 8 (см. 4.7.4);

$\vec{B}^{(k)}$  — весовой вектор (компоненты соответствуют антенным элементам решетки), формирующий диаграмму направленности излучения для  $k$ -го сигнала, полученного при кодовом расширении спектра:

$$\vec{B}^{(k)} = \begin{pmatrix} B_0^{(k)} \\ B_1^{(k)} \\ \vdots \\ B_i^{(k)} \\ \vdots \\ B_{N_{\text{антенн}}-1}^{(k)} \end{pmatrix}$$

(в случаях, когда управление лучами диаграммы не используется  $B_i^{(k)} \equiv 1$ ),

где  $N_{\text{антенн}}$  — число элементов в антенной системе;

$\otimes$  — умножение Кронекера;

$\vec{Y}(j)$  — составной вектор размерности  $N_{\text{антенн}}$ , каждый элемент которого сам является вектором, составленным из элементарных спектральных компонент ПдК, входящих в группу дублирования трансляций под номером  $j$ ;

$$\vec{Y}^{(j)} = \begin{pmatrix} \vec{Y}_0^{(j)} \\ \vec{Y}_1^{(j)} \\ \vdots \\ \vec{Y}_i^{(j)} \\ \vdots \\ \vec{Y}_{N_{\text{антенн}}-1}^{(j)} \end{pmatrix},$$

где  $\vec{Y}_i^{(j)} = \sum_{k=0}^{K-1} \vec{B}_i^{(k)} \otimes \left( \sqrt{\frac{\rho^{(k)} N_{\text{эфф\_поднесущих}}}{L_{\text{actual}}}} \vec{X}_j^{(k)} \cdot \varphi_{\text{scg}} \right)$  — вектор-столбец спектральных компонент OFDMA-символа данных, предназначенный для передачи через  $i$ -ю антенну, составленный для элементарных ПдК, входящих в  $j$ -ю группу дублирования трансляций.

#### 4.7.3.2.2 Абонентский терминал (АТ)

Равенство (8) определяет вектор дискретного спектра сигнала, используемого для передачи OFDMA-символа данных в заданном ПдК АТ,

$$\vec{Y} = \sqrt{\frac{\rho \cdot N_{\text{эфф\_поднесущих}}}{L_{\text{actual}}}} \vec{X} \cdot \varphi_{\text{scg}}, \quad (8)$$

где  $\rho$  — параметр управления мощностью передачи сигнала, сформированного в результате кодового расширения спектра;  
 $N_{\text{эфф\_поднесущих}}$  — эффективное число поднесущих в ПдК;  
 $L_a = L_{\text{actual}}$  — фактический коэффициент загрузки;  
 $\vec{X}$  — вектор-столбец размерности  $N_{\text{spreading}}$ , задающий дискретный спектр сигнала, сформированный процедурой кодового расширения (см. 4.7.2.2);  
 $\varphi_{\text{scg}}$  — множитель, реализующий дополнительный сдвиг фазы сигнала в соответствии с рабочей ГПЧ, здесь  $\text{scg} = \{0, 1, 2, 3, 4\}$  — индекс ГПЧ. Сами значения  $\varphi_{\text{scg}}$  приведены в таблице 8 (см. 4.7.4);  
 $\vec{Y}$  — вектор спектральных компонент сигнала для передачи OFDMA-символа данных.

#### 4.7.3.3 Пилот-сигнал

В каждом подканале один или два символа распределены для организации трансляции пилот-сигнала, который на приемной стороне используется для оценки канала. Такие символы называют пилот-символами. Конфигурация пилот-сигнала приведена в 4.8.2.

##### 4.7.3.3.1 Базовая станция (БС)

На БС пилот-символы формируются из набора пилот-сигналов (согласно 4.4.5 и таблице А.3). Обозначают текущий номер ПдК как  $n$  ( $n = 0, 1, \dots, 75$ ). Тогда пилот-символ формируется следующим образом:

1 В соответствии с номером ID БС выбирают набор символов пилот-последовательности из таблицы А.3.

$$PIL = \{pil_1, \dots, pil_i, \dots, pil_{126}, pil_{127}\}.$$

2 Выбирают пилот-символ из вышеупомянутого набора в соответствии с номером ПдК ( $n$ ) по формуле

$$\vec{X}_{\text{пилот}} = \begin{cases} pil_{(n+2) \cdot 8 + m} \cdot \varphi_0, & n \in \{0, 1, \dots, 13\} \\ pil_{(n-14) \cdot 8 + m} \cdot \varphi_1, & n \in \{14, 15, \dots, 29\} \\ pil_{(n-30) \cdot 8 + m} \cdot \varphi_2, & n \in \{30, 31, \dots, 45\}, m = 0, 1, \dots, 7, \\ pil_{(n-46) \cdot 8 + m} \cdot \varphi_3, & n \in \{46, 47, \dots, 61\} \\ pil_{(n-62) \cdot 8 + m} \cdot \varphi_4, & n \in \{62, 63, \dots, 75\} \end{cases} \quad (9)$$

где  $\vec{X}_{\text{пилот}}$  — спектральный вектор пилот-сигнала размерности 8, используемый для каждой антенны.

3 Спектральная структура пилот-сигнала на множестве антенн формируется согласно формуле

$$\vec{Y}_{\text{пилот}} = \vec{B} \otimes (\sqrt{\rho} \vec{X}_{\text{пилот}}), \quad (10)$$

где  $\rho$  — параметр управления мощностью трансляции пилот-сигнала,

$\vec{B}$  — вектор формирования луча диаграммы направленности антенной системы:

$$\vec{B} = \begin{pmatrix} B_0 \\ B_1 \\ \vdots \\ B_i \\ \vdots \\ B_{N_{\text{антенн}}-1} \end{pmatrix},$$

где  $N_{\text{антенн}}$  — число антенн.  $\vec{B} = 1$ , если используется только одна антенна;

$\otimes$  — умножение Кронекера;

$\vec{Y}_{\text{пилот}}$  — составной вектор, задающий спектральную структуру пилот-сигнала для всего множества  $N_{\text{антенн}}$  антенн:

$$\vec{Y}_{\text{пилот}} = \begin{pmatrix} \vec{Y}_0 \\ \vec{Y}_1 \\ \vdots \\ \vec{Y}_i \\ \vdots \\ \vec{Y}_{N_{\text{антенн}}-1} \end{pmatrix},$$

где  $\vec{Y}_i = B_i \sqrt{\rho} \vec{X}_{\text{пилот}}$  — вектор спектральной структуры пилот-сигнала (символа) для  $i$ -й антенны.

#### 4.7.3.3.2 Абонентский терминал (АТ)

На АТ пилот-символы формируются из набора пилот-сигналов (согласно 4.4.5 и таблице А.3). Обозначают текущий номер ПдК как  $n$  ( $n = 0, 1, \dots, 75$ ). Тогда пилот-символ формируется следующим образом:

1 В соответствии с номером ID БС обслуживающей базовой станции выбирают набор символов пилот-последовательности из таблицы А.3.

$$PIL = \{pil_1, \dots, pil_i, \dots, pil_{126}, pil_{127}\}.$$

2 Из вышеупомянутого набора в соответствии с номером ПдК ( $n$ ) выбирают пилот-символ (состоящий из 8 элементов):

$$\vec{X}_{\text{пилот}} = \begin{cases} pil_{(n+2)*8+m} \cdot \varphi_0, & n \in \{0, 1, \dots, 13\} \\ pil_{(n-14)*8+m} \cdot \varphi_1, & n \in \{14, 15, \dots, 29\} \\ pil_{(n-30)*8+m} \cdot \varphi_2, & n \in \{30, 31, \dots, 45\}, m = 0, 1, \dots, 7. \\ pil_{(n-46)*8+m} \cdot \varphi_3, & n \in \{46, 47, \dots, 61\} \\ pil_{(n-62)*8+m} \cdot \varphi_4, & n \in \{62, 63, \dots, 75\} \end{cases}$$

3 Пилот-сигнал формируется согласно формуле

$$\vec{Y}_{\text{пилот}} = \vec{B} \otimes \sqrt{\rho} \vec{X}_{\text{пилот}}, \quad (11)$$

где  $\vec{X}_{\text{пилот}}$  — спектральный вектор пилот-сигнала;

$\rho$  — параметр управления мощностью трансляции пилот-сигнала;

$\vec{Y}_{\text{пилот}}$  — вектор спектральной структуры пилот-сигнала.

#### 4.7.4 Сигнал преамбулы ШПР в частотной области

Во временной области преамбула состоит из двух повторяющихся синхросимволов, каждый из которых имеет длительность 64 мкс, циклического префикса длительностью 24 мкс и циклического суффикса длительности 8 мкс. На рисунке 10 приведена структура преамбулы во временной области.

Циклический префикс 24 мкс	Последовательность синхронизации 64 мкс	Последовательность синхронизации 64 мкс	Циклический суффикс 8 мкс
-------------------------------	--	--	------------------------------

Рисунок 10 — Структура сигнала преамбулы во временной области

В частотной области спектр преамбулы составляют 608 поднесущих. Правило генерации сигнала преамбулы из множества преамбульных последовательностей заключается в формировании дискретного спектра на множестве поднесущих частот и предполагает следующее:

1 В соответствии с номером ID БС выбирают преамбульную последовательность из таблицы последовательностей преамбул, приведенной в таблице А.1 (см. 4.4.2);

2 В соответствии с номером рабочей ГПЧ выбирают множитель  $\varphi_i$ , реализующий операцию фазового сдвига согласно таблице 8;

3 На множестве поднесущих частот в соответствии с их индексами в пределах (16—623) вычисляют символы (см. также 4.9.2), определяющие дискретный спектр сигнала преамбулы. Указанное правило вычисления в виде программного фрагмента представлено ниже:

```

for index 16 to 623
  if index mod 2 == 0
     $\vec{X}(index) = p_{(index \bmod 128)/2} \cdot \varphi_{\lfloor index/128 \rfloor}$ ;
  else
     $\vec{X}(index) = 0$ ;
  end if
end for,

```

где mod — операция вычисления остатка деления по модулю;

$\lfloor \cdot \rfloor$  — операция вычисления целой части числа (округление «вниз» до ближайшего целого);

$\varphi_i$  — множитель, формирующий фазовый сдвиг, значения которого даны в таблице 8.

Таблица 8 — Значения  $\varphi_i$

$\varphi_0$	1.0000
$\varphi_1$	$-0.8090 - 0.5878j$
$\varphi_2$	$-0.8090 + 0.5878j$
$\varphi_3$	$-0.8090 + 0.5878j$
$\varphi_4$	$-0.8090 - 0.5878j$

$\vec{X}_p$  — вектор спектральных компонент сигнала преамбулы, полученный в результате выполнения вышеприведенных процедур.

Формула (12) представляет правило формирования дискретного спектра сигнала преамбулы в режиме с использованием многоэлементной антенной системы

$$\vec{Y}_p = \vec{B}_{omni} \otimes \vec{X}_p, \quad (12)$$

где  $\vec{X}_p$  — вектор спектральных компонент сигнала преамбулы;

$\vec{B}_{omni}$  — весовой вектор, обеспечивающий работу антенной системы со всенаправленной диаграммой направленности (omni) в плоскости азимутальных направлений:



$$\vec{B}_{omni} = \begin{pmatrix} B_0 \\ B_1 \\ \vdots \\ B_i \\ \vdots \\ B_{N_{антенн}-1} \end{pmatrix},$$

где  $N_{антенн}$  — число элементов (антенн) в антенной системе ( $B_{omni} = 1$ , когда  $N_{антенн} = 1$ );

$\oplus$  — умножение Кронекера;

$\vec{Y}_p$  — расширенный вектор, задающий спектральные структуры сигнала преамбулы для всего множества  $N_{антенн}$  антенн, равен:

$$\vec{Y}_p = \begin{pmatrix} \vec{Y}_0 \\ \vec{Y}_1 \\ \vdots \\ \vec{Y}_i \\ \vdots \\ \vec{Y}_{N_{антенн}-1} \end{pmatrix},$$

где  $\vec{Y}_i = B_i \vec{X}_p$  — вектор спектральной структуры сигнала преамбулы, поступающего на передачу через  $i$ -ю антенну.

#### 4.7.5 Запрос коррекции задержки (ЗКЗ) в структуре сигнала ШПР

ЗКЗ-сигнал имеет длительность 128 мкс. На рисунке 11 показана структура дискретного спектра ЗКЗ-сигнала. Формирование дискретного спектра ЗКЗ-сигнала на множестве поднесущих осуществляется следующим образом:

1 В соответствии с номером ID БС выбирается последовательность ЗКЗ ( $r_0, r_1, \dots, r_{95}$ ) из таблицы ЗКЗ-последовательностей, приведенной в таблице А.2 (см. также 4.4.4).

2 На множестве поднесущих частот в соответствии с их индексами в пределах от  $i \cdot 128 + 16$  до  $i \cdot 128 + 111$  (см. рисунок 11), где  $i$  — номер ГПЧ ( $i \in [0, 4]$ ), вычисляют символы  $R$ , определяющие дискретный спектр сигнала ЗКЗ. Указанное правило вычисления в виде фрагмента программного кода представлено ниже:

```
for index 16 to 623
  R(index) = 0;
end for
for index 0 to 95
  if index == 47 && i == 2
    R(i · 128 + index + 16) = 0;
  else
    R(i · 128 + index + 16) = r_index;
  end if
end for.
```

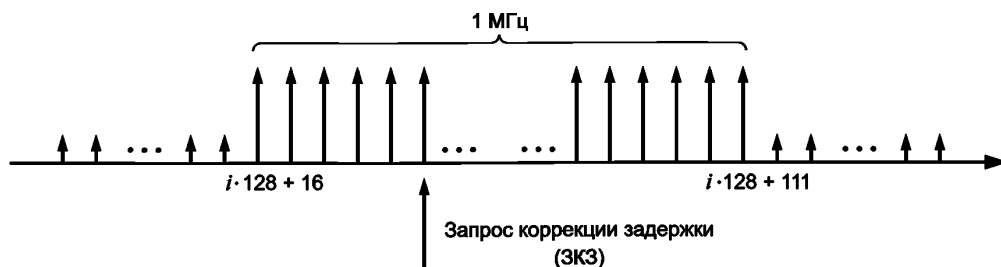


Рисунок 11 — Спектральная структура множества поднесущих, составляющих ЗКЗ-сигнал

## 4.8 Кадр

### 4.8.1 Структура кадра

ШПР поддерживает два вида структуры кадра: кадры длительностью 10 и 5 мс. Тайм-слоты трафика могут гибко распределяться между радиолиниями UL/DL. Варианты возможных распределений 7:1, 6:2, 5:3, 4:4, 3:5, 2:6 и 1:7.

В качестве наиболее вероятного рассматривается симметричное распределение (4:4) тайм-слотов (временных интервалов) между радиолиниями UL и DL. В зависимости от длительности кадры имеют различную структуру. Особенности двух структур кадра поясняются ниже.

Кадр длительностью 10 мс включает преамбулу (она содержит префикс, два символа синхронизации и суффикс, как описано в 4.7.4), 8 тайм-слотов трафика (включая 4 тайм-слота трафика радиолинии DL и 4 тайм-слота трафика радиолинии UL), временной интервал ЗКЗ (используется только для радиолинии UL) и два защитных временных интервала (ЗВИ). Структура этого кадра приведена на рисунке 12.

Кадр длительностью 5 мс включает преамбулу (ее структура такая же, как и в случае преамбулы кадра длительностью 10 мс), 4 тайм-слота трафика (включая 2 тайм-слота трафика радиолинии DL и 2 тайм-слота трафика радиолинии UL), временной интервал ЗКЗ (используется только для радиолинии UL) и два защитных временных интервала. Структура кадра длительностью 5 мс приведена на рисунке 13.

Преамбула 160 мкс	ЗВИ 16 мкс	DL-трафик 4739 мкс	ЗВИ трансляции 218 мкс	ЗКЗ 128 мкс	UL-трафик 4739 мкс	ЗВИ приема 40 мкс
----------------------	---------------	-----------------------	---------------------------	----------------	-----------------------	----------------------

Рисунок 12 — Структура кадра длительностью 10 мс

Преамбула 160 мкс	ЗВИ 16 мкс	DL-трафик 2220 мкс	ЗВИ трансляции 224 мкс	ЗКЗ 128 мкс	UL-трафик 2212 мкс	ЗВИ приема 40 мкс
----------------------	---------------	-----------------------	---------------------------	----------------	-----------------------	----------------------

Рисунок 13 — Структура кадра длительностью 5 мс

### 4.8.2 Структура тайм-слотов (временных интервалов) трафика

Тайм-слоты (временные интервалы) трафика, составляющие кадр длительностью 10 мс, имеют два вида: «обычные тайм-слоты» и «супер-тайм-слоты». Длительность обычного тайм-слота трафика радиолинии DL составляет 1116 мкс. В нее входят: мини-интервал системы адаптивного управления усилением (АУУ) и 8 OFDMA-символов. Длительность обычного тайм-слота радиолинии UL составляет 1106 мкс. В него входят мини-слот системы адаптивного управления усилением (АУУ) и 8 OFDMA-символов. Супер-тайм-слот радиолинии DL имеет длительность 1391 мкс. В него входят мини-слот системы адаптивного управления мощностью (АУМ) и 10 OFDMA-символов. Супер тайм-слот радиолинии UL имеет длительность 1381 мкс. В него входят: мини-слот системы адаптивного управления мощностью (АУМ) и 10 OFDMA-символов. Структуры тайм-слотов кадра 10 мкс приведены на рисунках 14 и 15. Светло-серым цветом обозначены позиции OFDMA-символов, в которых размещаются пилот-сигналы в режиме организации мобильного канала связи. Темно-серым цветом обозначены позиции OFDMA-символов, в которых размещаются пилот-сигналы в режиме организации стационарного канала связи (где светло-серый символ и серый символ отдельно обозначают положения символов пилот-сигнала в мобильном подканале и положение символа пилот-сигнала в стационарном подканале).



Рисунок 14 — Структура тайм-слотов в кадре трафика в DL длительностью 10 мс

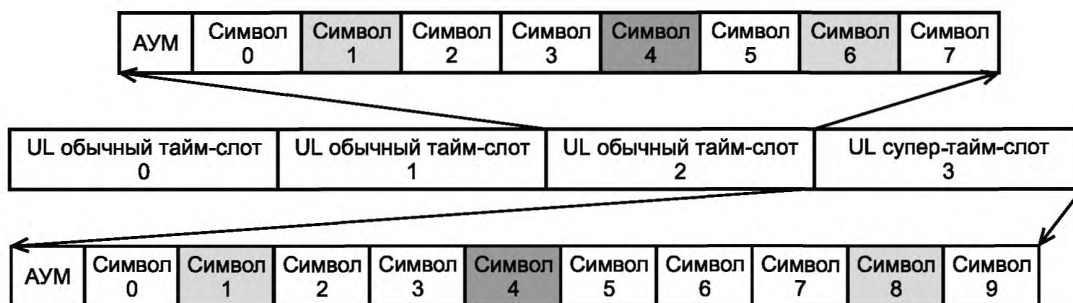


Рисунок 15 — Структура тайм-слотов в кадре трафика в UL длительностью 10 мс

В структуре тайм-слотов, составляющих кадр трафика длительностью 5 мс, содержатся только обычные тайм-слоты. В этом случае обычный тайм-слот радиолинии DL имеет длительность 1110 мкс. Он включает мини-слот системы адаптивного управления усилением (АУУ) и 8 OFDMA-символов. Обычный тайм-слот UL имеет длительность 1106 мкс. Он включает мини-слот системы адаптивного управления мощностью (АУМ) и 8 OFDMA-символов. Структуры тайм-слотов для кадра длительностью 5 мс приведены на рисунках 16 и 17. Светло-серым цветом обозначены позиции OFDMA-символов, в которых размещаются пилот-сигналы при организации мобильных каналов связи, а темно-серым обозначены позиции, в которых размещается пилот-сигнал при организации стационарных каналов связи.



Рисунок 16 — Структура тайм-слотов в кадре трафика в DL длительностью 5 мс



Рисунок 17 — Структура тайм-слотов в кадре трафика в UL длительностью 5 мс

#### 4.8.3 Пропорции распределения тайм-слотов трафика в радиолиниях DL/UL при временном дуплексе

ШПР использует дуплекс с временным разделением (TDD) и имеет возможность гибко приспосабливать структуру кадра и менять соотношение тайм-слотов трафика в радиолиниях DL/UL в соответствии с требованием на полосы пропускания в радиолиниях DL/UL.

Супер-тайм-слот (супер временной интервал) должен быть последним слотом (временным интервалом) в кадрах длительностью 10 мс. Когда соотношение тайм-слотов в радиолиниях DL/UL составляет

1:7, то D1 является супер-тайм-слотом. Структуры кадров для различных пропорций распределения тайм-слотов в радиолиниях DL/UL приведены на рисунке 18, где D обозначает тайм-слот/супер-тайм-слот радиолинии DL, U обозначает тайм-слот/супер-тайм-слот радиолинии UL, ЗИ обозначает защитный временной интервал.

D1	D2	D3	D4	ЗИ	U1	U2	U3	U4	ЗИ	4:4
D1	D2	D3	ЗИ	U1	U2	U3	U4	U5	ЗИ	3:5
D1	D2	ЗИ	U1	U2	U3	U4	U5	U6	ЗИ	2:6
D1	ЗИ	U1	U2	U3	U4	U5	U6	U7	ЗИ	1:7
D1	D2	D3	D4	D5	D6	D7	ЗИ	U1	ЗИ	7:1
D1	D2	D3	D4	D5	D6	ЗИ	U1	U2	ЗИ	6:2
D1	D2	D3	D4	D5	ЗИ	U1	U2	U3	ЗИ	5:3

Рисунок 18 — Распределение тайм-слотов в радиолиниях DL/UL для кадра длительностью 10 мс

В кадрах длительностью 5 мс супер-тайм-слоты не используются. Структура таких кадров при различных пропорциях распределения тайм-слотов радиолиний DL/UL показана на рисунке 19.

D1	D2	ЗИ	U1	U2	ЗИ	2:2
D1	D2	D3	ЗИ	U1	ЗИ	3:1
D1	ЗИ	U1	U2	U3	U3	1:3

Рисунок 19 — Распределение тайм-слотов в радиолиниях DL/UL для кадра длительностью 5 мс

#### 4.9 Подканал

Примечание — Подканал (ПдК) — основная единица, используемая для управления распределением ресурса физического уровня в ШПР.

##### 4.9.1 Структура подканала

В каждом обычном тайм-слоте каждого кадра один подканал (ПдК) включает в себе массив из  $8 \times 8$  частотно-временных ячеек, как приведено на рисунке 20. Одна временная ячейка соответствует OFDM-символу, а одна частотная — одной поднесущей. На рисунке 21 приведена структура супер-тайм-слота в радиолиниях DL/UL. Она состоит из двумерного массива  $8 \times 10$  частотно-временных ячеек. Приведенные структуры воспроизводятся с периодом кадра и таким образом организуют ПдК.

Две ГПЧ размером по 1 МГц, находящиеся на краях полосы 5 МГц, содержат по 16 «пустых» поднесущих, составляющих защитные частотные полосы. Поэтому в каждой из «крайних» ГПЧ остаются доступными для использования только по 112 поднесущих. Таким образом, в одном тайм-слоте «крайней» ГПЧ содержится 14 ПдК. А в каждой из трех других ГПЧ, не являющихся «крайними» и имеющих размер 1 МГц, содержится по 128 доступных поднесущих. При этом один тайм-слот в такой полосе частот вмещает 16 ПдК.

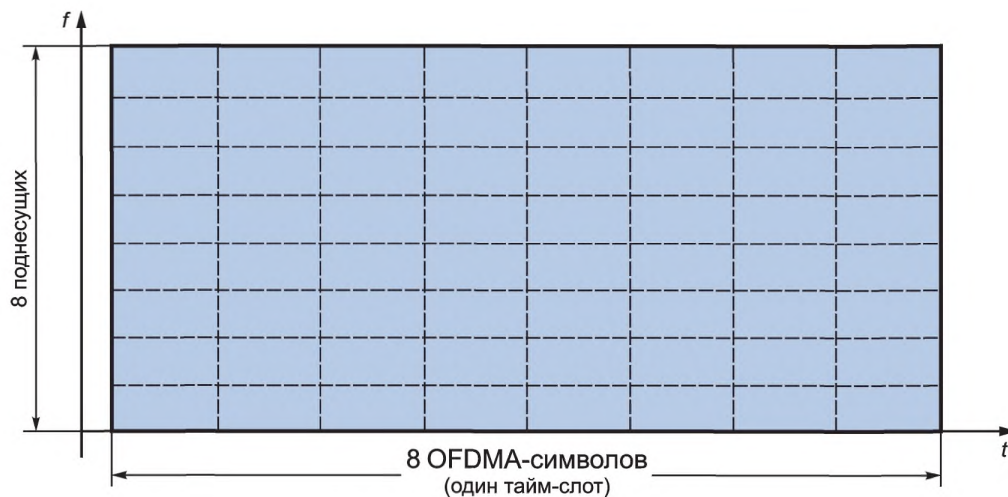


Рисунок 20 — Структура подканала (ПдК) в обычном тайм-слоте

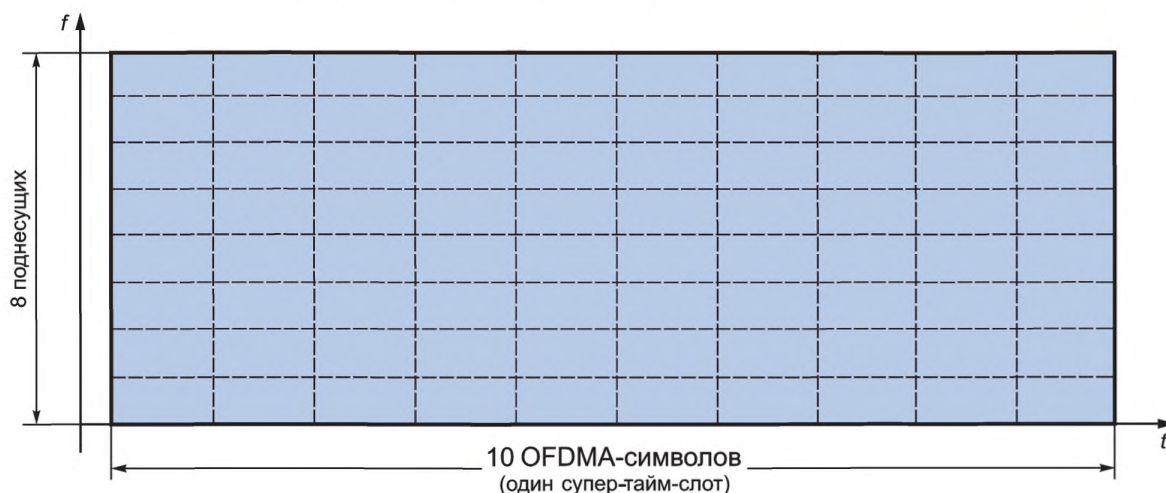


Рисунок 21 — Структура подканала (ПдК) в супер-тайм-слоте

#### 4.9.2 Отображение подканалов на физические поднесущие

Организация отображения подканалов (ПдК) в радиоподнесущих DL/UL на поднесущие показана в таблицах 9 и 10 соответственно.

Таблица 9 — Отображение подканалов на поднесущие в радиоподнесущей DL

Номер ГПЧ	Номер подканала (ПдК) $n$	Номер поднесущей	Примечание
0	0—4	$16 + 14 \cdot m + n, m = 0, 1, \dots, 7$	
	5	$16 + 14 \cdot m + n, m = 0, 1, \dots, 7$	$m = 3$ зарезервировано для DC
	6—13	$16 + 14 \cdot m + n, m = 0, 1, \dots, 7$	
1	14—28	$128 + 16 \cdot m + n - 14, m = 0, 1, \dots, 7$	
	29	$128 + 16 \cdot m + n - 14, m = 0, 1, \dots, 7$	$m = 3$ зарезервировано для DC

Окончание таблицы 9

Номер ГПЧ	Номер подканала (ПдК) $n$	Номер поднесущей	Примечание
2	30—44	$256 + 16 \cdot m + n - 30, m = 0, 1, \dots, 7$	
	45	$256 + 16 \cdot m + n - 30, m = 0, 1, \dots, 7$	$m = 3$ зарезервировано для DC
3	46—60	$384 + 16 \cdot m + n - 46, m = 0, 1, \dots, 7$	
	61	$384 + 16 \cdot m + n - 46, m = 0, 1, \dots, 7$	$m = 3$ зарезервировано для DC
4	62—68	$512 + 14 \cdot m + n - 62, m = 0, 1, \dots, 7$	
	69	$512 + 14 \cdot m + n - 62, m = 0, 1, \dots, 7$	$m = 4$ зарезервировано для DC
	70—75	$512 + 14 \cdot m + n - 62, m = 0, 1, \dots, 7$	

Таблица 10 — Отображение подканалов на поднесущие в радиолинии UL

Номер ГПЧ	Номер подканала (ПдК) $n$	Номер поднесущей	Примечание
0	0, 2, 4, 6, 8, 10, 12	$16 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor n/2 \rfloor, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$16 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor n/2 \rfloor + 2, m = 0, 1, 2, 3$	—
	1, 3, 5, 7, 11, 13	$16 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor n/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$16 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor n/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	—
	9	$16 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor n/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$16 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor n/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	$m = 1$ зарезервировано для DC
1	14, 16, 18, 20, 22, 24, 26, 28	$128 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 14)/2 \rfloor, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$128 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 14)/2 \rfloor + 2, m = 0, 1, 2, 3$	—
	15, 17, 19, 21, 23, 25, 27	$128 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 14)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$128 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 14)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	—
	29	$128 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 14)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$128 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 14)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	$m = 1$ зарезервировано для DC
2	30, 32, 34, 36, 38, 40, 42, 44	$256 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 30)/2 \rfloor, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$256 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 30)/2 \rfloor + 2, m = 0, 1, 2, 3$	—
	31, 33, 35, 37, 39, 41, 43	$256 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 30)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$256 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 30)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	—
	45	$256 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 30)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$256 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 30)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	$m = 1$ зарезервировано для DC
3	46, 48, 50, 52, 54, 56, 58, 60	$384 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 46)/2 \rfloor, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$384 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 46)/2 \rfloor + 2, m = 0, 1, 2, 3$	—
	47, 49, 51, 53, 55, 57, 59	$384 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 46)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$384 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 46)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	—
	61	$384 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 46)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$384 + 32 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 46)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	$m = 1$ зарезервировано для DC

Окончание таблицы 10

Номер ГПЧ	Номер подканала (ПдК) $n$	Номер поднесущей	Примечание
4	62, 64, 66, 68, 70, 72, 74	$512 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 62)/2 \rfloor, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$512 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 62)/2 \rfloor + 2, m = 0, 1, 2, 3$	—
	63, 67, 69, 71, 73, 75	$512 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 62)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$512 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 62)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	—
	65	$512 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 62)/2 \rfloor + 1, m = 0, 1, 2, 3$	—
		$512 + 28 \cdot m + 4 \cdot \lfloor (n - 62)/2 \rfloor + 3, m = 0, 1, 2, 3$	$m = 2$ зарезервировано для DC

$\lfloor \cdot \rfloor$  — операция округления вниз до целого числа.

#### 4.9.3 Размещение подканального окна обзора (ПОО)

В OFDMA-символах 0, 2, 3 в каждом ПдК выбираются в общей сложности три поднесущие. Таким образом формируется ресурс для организации «подканального окна обзора» (ПОО), которое используется для оценки уровня помех, присутствующих в ПдК.

Спектральное расположение трех поднесущих ПОО определяется идентификационным номером ID БС и номером подканала, как показано в соотношениях

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{ПОО}_{\text{расп}}(n, m) = (\text{ПОО}_{\text{расп\_база}}[m] + n) \bmod N_{\text{поднесущих на ПдК}}, n = 0, 1, \dots, N_{\text{ПдК}} - 1; \\ \text{ПОО}(k, n, m) = \text{ПОО}_{\text{расп}}((n + k) \bmod N_{\text{поднесущих на ПдК}}, m), n = 0, 1, \dots, N_{\text{ПдК}} - 1; \\ \left\{ \begin{array}{l} \text{ПОО}_{\text{результат}}(k, 2 \cdot n, m) = \text{ПОО}(k, n, m); \\ \text{ПОО}_{\text{результат}}(k, 2 \cdot n + 1, m) = \text{ПОО}(k, n + N_{\text{ПдК}}/2, m), n = 0, 1, \dots, N_{\text{ПдК}}/2 - 1. \end{array} \right. \end{array} \right. \quad (13)$$

Если поднесущая ПОО и поднесущая центральной частоты (DC) совпадают (накладываются), то местоположение поднесущей ПОО должно быть скорректировано следующим образом:

$$\text{ПОО}_{\text{результат}}(k, n, m) = (\text{ПОО}_{\text{результат}}(k, n, m) + 1) \bmod N_{\text{поднесущих на ПдК}}; \\ n = 0, 1, \dots, N_{\text{ПдК}} - 1,$$

где  $N_{\text{ПдК}} = 16$ ;

$N_{\text{ПОО на ПдК}} = 3$ ;

$N_{\text{поднесущих на ПдК}} = 8$ ;

$N_{\text{БС идентификаторов}} = 16$ ;

$\text{ПОО}_{\text{расп\_база}}[\cdot] = \{0, 3, 6\}$ ;

$m$  — номер поднесущей ПОО в каждом подканале,  $m = 0, 1, \dots, N_{\text{ПОО на ПдК}} - 1$ ;

$k$  — ID номер БС,  $k = 0, 1, \dots, N_{\text{БС идентификаторов}} - 1$ ;

$\text{ПОО}_{\text{результат}}(k, n, m)$  — окончательный результат, указывающий на относительное положение на множестве из  $N_{\text{поднесущих на ПдК}}$  позиций поднесущих ПОО. При этом  $m$  указывает на порядковый номер ПОО (одной из трех, располагающихся позиций OFDMA-символов 0, 2 или 3) в ПдК,  $n$  указывает на номер ПдК,  $k$  указывает на номер ID БС.

Примечание — В случае расчета положений поднесущих для ПОО «крайних» групп поднесущих (ГПЧ) результат  $\text{ПОО}_{\text{результат}}(k, n, m)$  формируется для номеров ПдК  $n = 0, 1, \dots, 13$ , а значения  $k$  и  $m$  остаются теми же самыми, что и в трех средних группах ГПЧ.

#### 4.9.4 Категории подканалов (ПдК)

Подканалы делятся на два типа: стационарные ПдК и мобильные ПдК.

##### 1 Стационарный ПдК

В стационарном режиме в каждом ПдК для организации пилот-сигнала используется один временной интервал, составляющий один OFDMA-символ, как показано на рисунке 22.

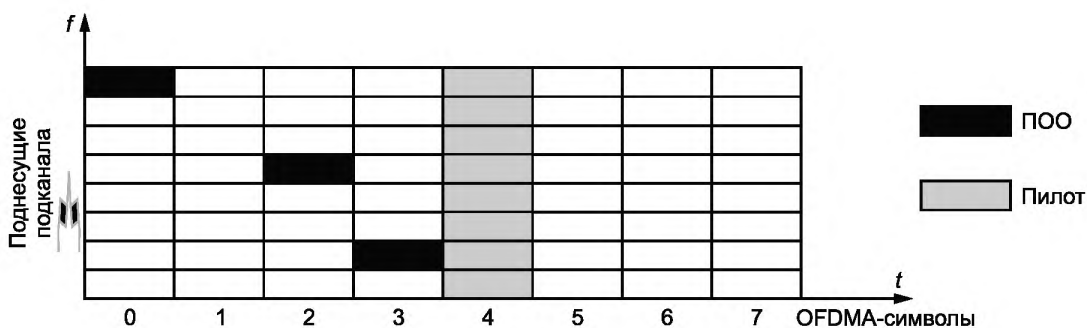


Рисунок 22 — Структура стационарного подканала (ПдК) для обычного тайм-слота

Структура стационарного ПдК для супер-тайм-слота приведена на рисунке 23.

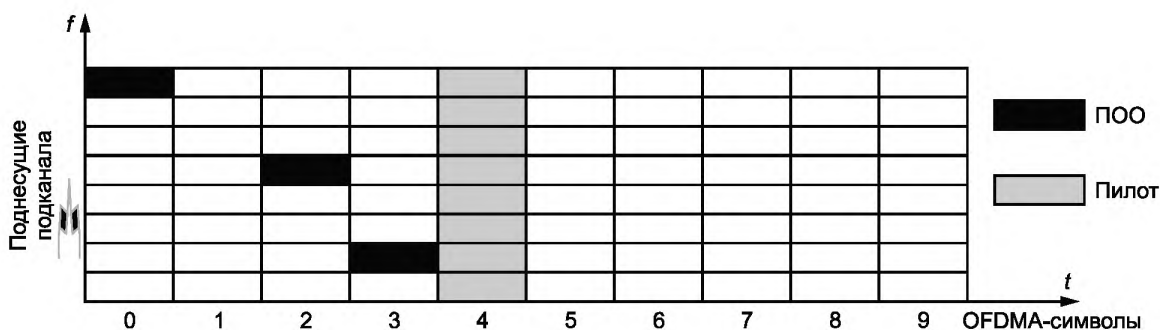


Рисунок 23 — Структура стационарного подканала (ПдК) для супер-тайм-слота

##### 2 Мобильный ПдК

В мобильном режиме работы каждый ПдК использует для организации пилот-сигнала два временных интервала, каждый из которых составляет OFDMA-символ, как показано на рисунке 24.

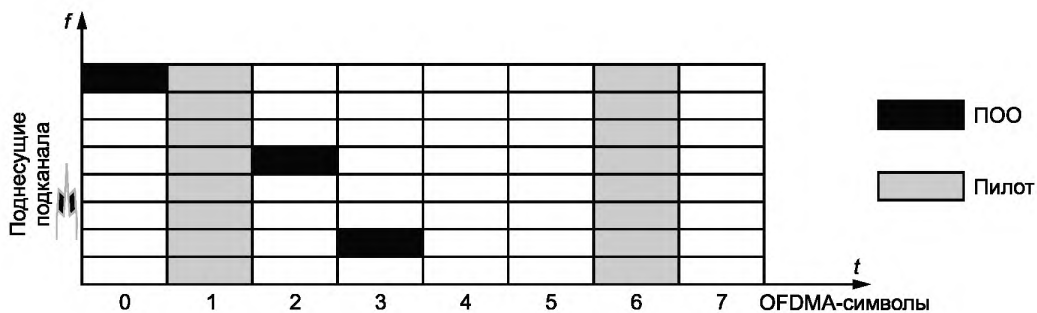


Рисунок 24 — Структура мобильного подканала (ПдК) для обычного тайм-слота



Структура мобильного подканала для супер-тайм-слота приведена на рисунке 25.

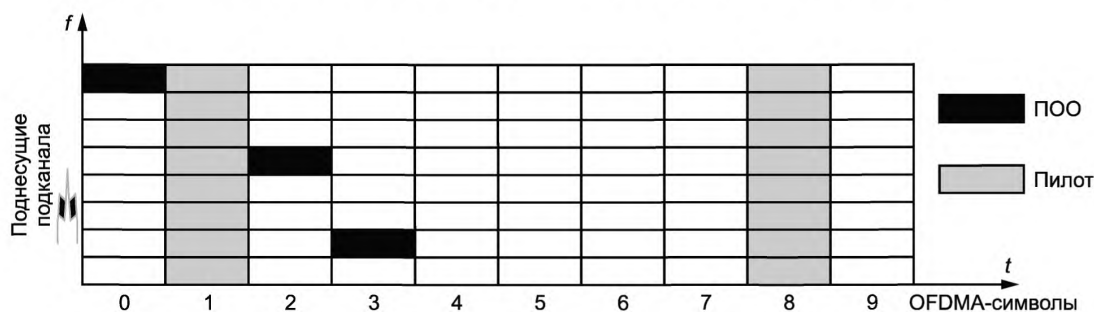


Рисунок 25 — Структура мобильного подканала (ПдК) для супер-тайм-слота

#### 4.10 Физические каналы

##### 4.10.1 Категории физических каналов

В ШПР включено семь физических каналов.

##### 1 Физический вещательный канал (ВК-канал)

БС по физическому ВК-каналу передает в широковещательном режиме информацию о собственных параметрах и настройках на абонентские терминалы (АТ) в тайм-слотах радиолинии DL.

##### 2 Физический канал запроса коррекции задержки (ЗКЗ-канал)

Абонентский терминал посылает сообщения запросов коррекции задержки распространения по ЗКЗ-каналу, который охватывает во временной структуре кадра защитный интервал между окнами трансляции по радиолиниям DL и UL.

##### 3 Физический канал ответа на ЗКЗ-сообщения (ОЗКЗ-канал)

БС посылает сообщение коррекции по задержке (для обеспечения синхронизации) и сообщение коррекции мощности трансляции для абонентского терминала по ОЗКЗ-каналу.

##### 4 Физический канал случайного доступа (для запроса канала связи) (ЗД-канал)

Абонентский терминал (АТ) посылает сообщения запроса доступа во временном интервале радиолинии UL по ЗД-каналу.

##### 5 Физический канал ответа на запрос, поступивший по каналу случайного доступа (ОЗД-канал)

БС в ответ на принятый по ЗД-каналу запрос посылает сообщение о начально назначенном канале связи по ОЗД-каналу. ОЗД-канал для конкретной БС организован на фиксированном тайм-слоте трансляций в радиолинии DL.

##### 6 Физический канал трафика радиолинии UL (U-КПТ)

По физическому U-КПТ абонентское оборудование посылает данные, речевые сообщения и команды управления в тайм-слотах радиолинии UL.

##### 7 Физический канал трафика радиолинии DL (D-КПТ)

БС посылает данные, речевые сообщения и команды управления по D-КПТ в тайм-слотах радиолинии DL.

##### 4.10.2 Отображение физических каналов и тайм-слотов подканалов (ПдК)

ЗКЗ-канал располагается в специально организованном временном интервале, поддерживаемом внутри каждого кадра. Другие физические каналы могут располагаться в других тайм-слотах кадра, как показано на рисунке 26.

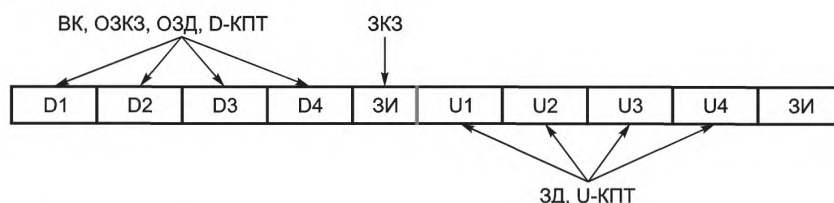


Рисунок 26 — Размещение физических каналов на временных интервалах кадра

Отображение вышеперечисленных физических каналов на ПдК, используемый тип модуляции, номинальный коэффициент загрузки ( $L_{nominal}$ , см. 4.7.2.2) и структура используемого пилот-сигнала для каждого физического канала свои.

Они приведены ниже.

#### **1 Физический вещательный канал (ВК-канал)**

Позиции номеров ПдК, на которых организовывается ФВ-канал, конфигурируемы (изменяются в зависимости от ID БС). Но ФВ-канал всегда должен располагаться на двух соседних ПдК, работающих в конфигурации мобильного режима в радиолинии DL. В каждом из указанных двух ПдК используется модуляция QPSK, а номинальный коэффициент загрузки ( $L_{nominal}$ , см. 4.7.2.2) равен 4.

#### **2 Физический канал ответа на ЗКЗ-сообщения (ОЗКЗ-канал)**

ОЗКЗ-канал должен быть организован на базе одного ПдК, работающего в конфигурации мобильного режима, в радиолинии DL. В указанном ПдК должна использоваться QPSK-модуляция, и номинальный коэффициент загрузки ( $L_{nominal}$ , см. 4.7.2.2) равен 3.

#### **3 Физический канал случайного доступа (для запроса канала связи) (ЗД-канал)**

Позиции номеров ПдК, на которых организовывается ЗД-канал, конфигурируемы (изменяются в зависимости от ID БС). Но ЗД-канал всегда должен располагаться на двух соседних ПдК, работающих в конфигурации мобильного режима в радиолинии UL. В каждом из указанных двух ПдК должна использоваться модуляция QPSK, а номинальный коэффициент загрузки ( $L_{nominal}$ , см. 4.7.2.2) должен быть равен 4.

#### **4 Физический канал ответа на запрос, поступивший по каналу случайного доступа (ОЗД-канал)**

Позиции номеров ПдК, на которых организовывается ОЗД-канал, конфигурируемы (изменяются в зависимости от ID БС). Но ОЗД-канал всегда должен располагаться на двух соседних ПдК, работающих в конфигурации мобильного режима в радиолинии DL. В каждом из указанных двух ПдК должна использоваться модуляция QPSK, а номинальный коэффициент загрузки ( $L_{nominal}$ , см. 4.7.2.2) должен быть равен 4.

#### **5 Физический канал трафика UL/DL (U/D-КПТ)**

Физические каналы трафика (U/D-КПТ) могут быть организованы на любых ПдК, не занятых под В-канал, ОЗКЗ-канал и ОЗД-канал. При этом в указанных ПдК может использоваться любой из видов модуляции: QPSK; 8PSK; 16QAM; 64QAM. Номинальный коэффициент загрузки ( $L_{nominal}$ , см. 4.7.2.2) может быть равен любому значению из множества от 1 до 8.

### **4.11 Мультиплексирование и порядок размещения данных**

Порядок размещения данных реализован как двухуровневая процедура. Первый уровень (более высокий) — процедура размещения данных на разные ПдК и второй уровень (более низкий) — процедура размещения данных внутри ПдК приведены на рисунке 27. На этом рисунке данные, размещаемые на ресурсные элементы, представляют собой спектральные компоненты сигнала, который должен быть передан на частотах ШГПР, формирование которых описано в 4.7.3.

**Первый шаг.** Выбор множества ПдК для выделения ресурса подканалов для передачи данных:

- 1) расчет числа тайм-слотов и ПдК, чтобы обеспечить ресурс, затребованный более высоким уровнем;
- 2) упорядочение выделенных тайм-слотов и ПдК в каждом кадре согласно возрастанию номеров;
- 3) упорядочение ресурсов каждого ПдК для передачи данных согласно сформированному в 1) и 2) порядку следования.

**Второй шаг.** Размещение данных внутри отдельных ПдК, т. е. распределение ресурсов поднесущих для передачи данных. При этом временные окна OFDMA-символов, предназначенных для данных, и временные окна OFDMA-символов, предназначенных для передачи пилот-сигналов, используются по-разному:

- 1) передаваемые данные прежде всего размещаются по спектральным компонентам (поднесущим), и по мере заполнения частотного ресурса в случае необходимости осуществляется переход к размещению в новой временной позиции, соответствующей очередному OFDMA-символу в текущем ПдК;
- 2) производится считывание очередного символа данных, сформированного для передачи в спектральной компоненте (на поднесущей) OFDMA-сигнала, как описано в 4.7.3.2. Если текущая поднесущая OFDMA-сигнала предназначена для передачи данных, то размещение символа осуществляется. Если текущая поднесущая предназначена для окна ПОО или является центральной несущей DC, то символ данных отображается на следующую по порядку следования поднесущую;

3) производится считывание символов пилот-сигнала, сформированного для передачи на спектральных компонентах (поднесущих) OFDMA-сигнала, как описано в 4.7.3.3. Если текущая поднесущая сигнала OFDMA предназначена для передачи пилот-сигнала, то размещение символа пилот-сигнала осуществляется. Если центральная поднесущая DC находится в текущем ПдК, то амплитуда DC поднесущей, находящейся в позиции временного окна OFDMA-символа пилот-сигнала, после размещения символов пилот-сигнала устанавливается равной 0.

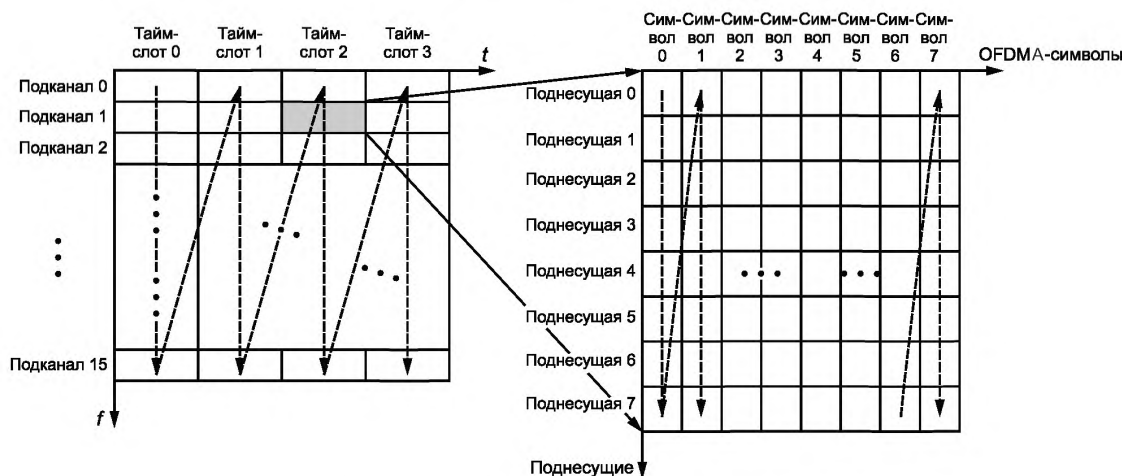


Рисунок 27 — Порядок размещения данных

## 4.12 Контроль качества радиоканала

### 4.12.1 Уровень помех в группах поднесущих частот (ГПЧ)

Контроль за уровнем помех в диапазоне частот, составляющем группу поднесущих (ГПЧ), осуществляется в каждом частотно-временном ресурсном блоке. Размер частотно-временного ресурсного блока меньше или равен значению, получаемому как произведение длительности одного тайм-слота на частотный диапазон одной ГПЧ (т. к. не весь спектральный ресурс в пределах ГПЧ может активно использоваться в текущий момент).

### 4.12.2 Отношение сигнала к уровню помех плюс шум (ОСПШ)

ОСПШ измеряется на основе демодуляции точек созвездия символов, принятых в пределах частотно-временного ресурсного блока.

### 4.12.3 Показатель коэффициента загрузки, используемый на физическом уровне

Коэффициент загрузки — это число символов модуляции (QPSK, или PSK, или QAM), которые можно послать на интервале одного OFDMA-символа в одном ПдК. Его значение определяется по наблюдаемому качеству канала. Значение коэффициента загрузки, используемое в абонентской линии в текущий момент времени, одинаковое для всех ПдК, выделенных соответствующему абонентскому терминалу.

### 4.12.4 Индикация мобильности

Индикатор мобильности указывает на то, какая сигнальная структура используется в ПдК, предоставленной для абонентского терминала (АТ). Структура прописывается для стационарного режима или для мобильного режима. Этот индикатор определяется вне зависимости от того, находится ли АТ в активном или пассивном состояниях. Этот индикатор в каждый текущий момент одинаков для всех ПдК, предоставленных АТ.

## 5 Уровень звена передачи данных (канальный уровень)

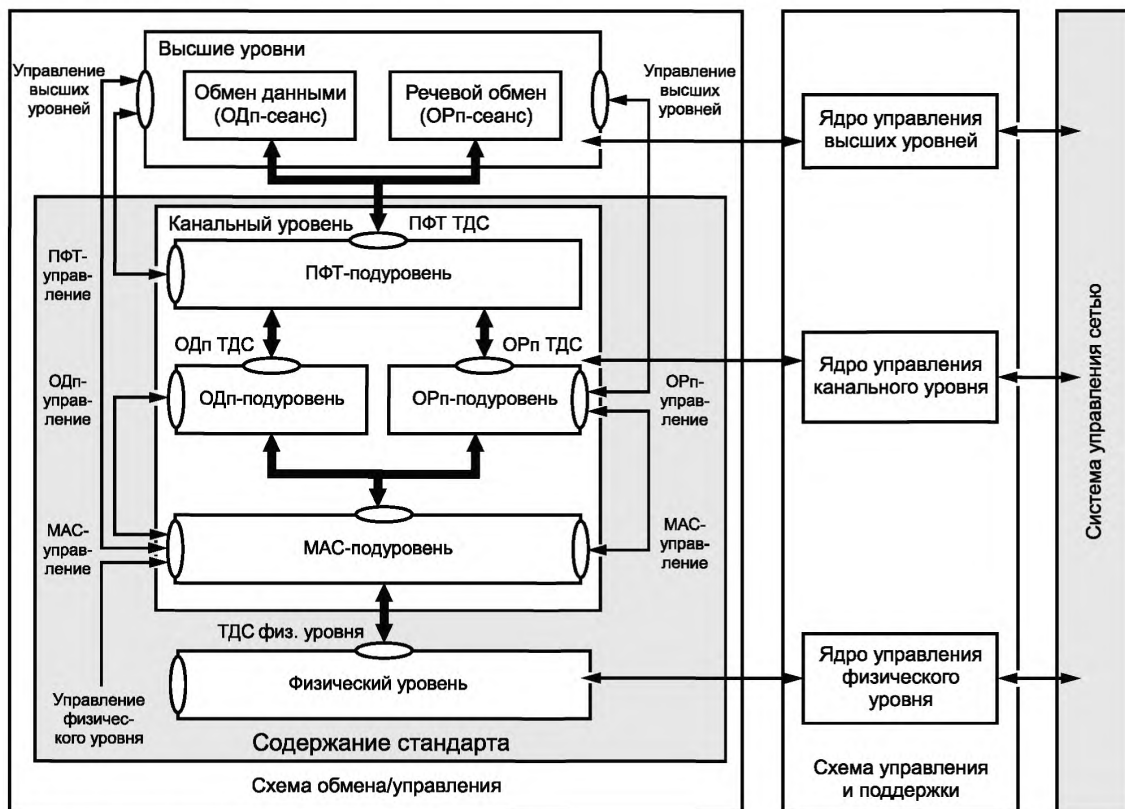
### 5.1 Функции канального уровня

Основные функции уровня звена передачи данных (ЗПД) состоят в организации установления, поддержке работы и организации разъединения линий обмена данными для обеспечения надежной и достоверной передачи.

## 5.2 Эталонная модель

Эталонная архитектура протоколов широкополосной системы беспроводного доступа ШПР приведена на рисунке 28. В этом стандарте описываются только форматы данных, команды и схемы управления. Вопросы технического обслуживания и администрирования в данный стандарт не входят.

ЗПД (канальный) уровень разделяется на четыре подуровня: подуровень формирования трафика (ПФТ-подуровень), подуровень обмена данными (ОДп-подуровень — обмен пакетами данных), подуровень речевого обмена (ОРп-подуровень — обмен речевыми пакетами) и подуровень управления средой обмена (MAC-подуровень — Media Access Control).



ТДС — точка доступа к сервису.

Рисунок 28 — Эталонная архитектура протоколов

## 5.3 Интерфейс связи ЗПД

Интерфейс радиосвязи ЗПД в ШПР обеспечивает обмен информационными сообщениями между одноранговыми (равными) уровнями (ЗПД(БС)↔ЗПД(АТ)), в то время как служебные сообщения (примитивы) ЗПД используются для связи друг с другом промежуточных подуровней, организующих физическую среду радиообмена.

В общей форме справедливо утверждение, что служебное сообщение (примитив) используется для передачи управляющей информации между уровнями.

Примитивы (служебные сообщения) делятся на четыре типа: запросы, подтверждения, индикации и ответы.

## 5.4 Индикация адреса и линии связи

32-битовый UID используется в радиоинтерфейсе, чтобы однозначно идентифицировать абонентский терминал (АТ). UID в основном используется в процедуре случайного доступа при запросе соединений.

Каждое соединение для передачи речевых сообщений имеет 5-битовый CID (CID-индикатор соединения), который применяется для того, чтобы различать речевые соединения, участвующие в сессии речевой связи.

В сессиях, объединяющих трафиковые потоки данных с различными показателями QoS (QoS — параметр качества обслуживания), используется 3-битовый идентификатор SFID. SFID, равный 0, используется для управляющих сообщений высшего приоритета; значения SFID в пределах 2—3 используются для управления приоритетом конкретного потока данных (2 — обозначает высший приоритет, 3 — низший приоритет); остальные значения 1, 4—7 — зарезервированы.

## 5.5 Подуровень управления доступом к среде (MAC-подуровень)

### 5.5.1 Функционал

Функции, поддерживаемые MAC-подуровнем, включают:

- передачу системной информации в вещательном режиме;
- передачу вызывных сообщений;
- передачу запросов доступа для организации каналов связи;
- управление мощностью;
- синхронизацию абонентских терминалов;
- мультиплексирование/демультиплексирование данных на физическом уровне;
- сегментирование на кадры и сборку из кадров физического уровня потоков данных;
- сбор и хранение данных о характеристиках работы на физическом уровне для абонентских терминалов.

### 5.5.2 Логический канал

#### 5.5.2.1 Краткое введение

Логический канал между MAC-подуровнем и физическим уровнем используется для того, чтобы осуществлять контроль за передачей данных по эфиру. Для этого используются различные форматы пакетов данных (ПД) MAC.

Ниже приведены типы логических каналов, поддерживаемые в радиопотоках UL и DL.

#### 5.5.2.2 Логические каналы радиопотоков DL

##### 5.5.2.2.1 Вещательный канал (ВК):

- занимает два подканала (ПдК) и передает в них 96 бит полезной информации;
- используется для передачи системной информации в широковещательном режиме и передачи вызовов;
- работает в режиме всенаправленной трансляции по азимутальным направлениям, чтобы гарантировать возможность приема на всей территории соты;
- может быть сконфигурирован в любой группе поднесущих (ГПЧ) и в любом тайм-слоте радиопотока DL;

- в выделенной ГПЧ и выделенном тайм-слоте DL номера двух ПдК, занимаемых ВК, определяются номером ID БС и рассчитываются так:  $\text{ПдК1} = ((\text{ID БС}) \cdot 2) \bmod 14$  и  $\text{ПдК2} = ((\text{ID БС}) \cdot 2 + 1) \bmod 14$ .

##### 5.5.2.2.2 Канал ответа на запросы коррекции задержки (ОЗКЗ-канал):

- занимает один ПдК и содержит 36 бит полезной информации;
- когда абонентский терминал (АТ) посылает «Запрос коррекции задержки (ЗКЗ)», БС в ответе, посылаемом по ОЗКЗ-каналу, в соответствующих полях сообщает, как нужно скорректировать параметр задержки (упреждения) и уровень трансляции, чтобы обеспечить синхронизацию по времени и обеспечить эталонный уровень сигнала в радиопотоке UL, поддерживаемой АТ;

- ОЗКЗ организован как направленный (на абонента) канал;

- в каждой группе поднесущих (ГПЧ) может быть несколько ОЗКЗ-каналов. Их число определяется количеством АТ, одновременно пославших сигналы ЗКЗ;

- в ГПЧ, в тайм-слотах радиопотоков DL, ОЗКЗ-канал организуется на ПдК с номером, рассчитываемым следующим образом:  $\text{ПдК} = ((\text{ID БС}) \cdot 2 + 2) \bmod 14$ . Номер тайм-слота, используемого для организации ОЗКЗ-канала, передается в ВК-канале в «Блоке системной информации-2».

##### 5.5.2.2.3 Канал ответа на запрос доступа (ОЗД-канал):

- занимает два ПдК и содержит 96 бит полезной информации;
- предназначен для ответа на запросы доступа и располагается в тех же логических позициях радиопотока DL, что и соответствующий запрос доступа в радиопотоке UL;
- ОЗД-канал организован как направленный (на абонента) канал;

- в каждой группе поднесущих (ГПЧ) может поддерживаться несколько ОЗД-каналов, число которых связано с количеством АТ, одновременно пославших запрос доступа;

- в ГПЧ, в тайм-слотах радиолиний DL, ОЗД-канал организуется на двух ПдК, номера которых определяются следующим образом:  $\text{ПдК1} = ((\text{ID БС}) \cdot 2 + 4) \bmod 14$  и  $\text{ПдК2} = ((\text{ID БС}) \cdot 2 + 5) \bmod 14$ . Номер тайм-слота, используемого для организации ОЗД-канала, передается в ВК-канале в «Блоке системной информации-2».

5.5.2.2.4 Канал передачи трафика (КПТ):

- занимает число ПдК, соответствующее суммарному объему выделенных данному каналу ресурсов;

- в канале могут использоваться различные (из перечня поддерживаемых сетью) виды модуляции и кодирования;

- канал используется для передачи управляющих сообщений, речевых пакетов и данных;

- КПТ организован как направленный (на абонента) канал.

5.5.2.3 Логические каналы радиолинии UL

5.5.2.3.1 Канал запроса доступа (ЗД-канал):

- занимает два подканала (ПдК) содержит 96 бит полезной информации;

- организован как канал случайного доступа в радиолинии UL;

- в каждой ГПЧ может быть несколько ЗД-каналов, число которых связано с количеством АТ, одновременно формирующих запрос доступа;

- В ГПЧ, в тайм-слотах радиолиний UL, номера двух ПдК, выделенных для организации ЗД-канала, определяются следующим образом:  $\text{ПдК1} = ((\text{ID БС}) \cdot 2 + 4) \bmod 14$  и  $\text{ПдК2} = ((\text{ID БС}) \cdot 2 + 5) \bmod 14$ . Номер тайм-слота, используемого для организации ЗД-канала, передается в ВК-канале в «Блоке системной информации-2».

5.5.2.3.2 Канал передачи трафика (КПТ-канал):

- занимает число ПдК, соответствующее суммарному объему выделенных данному каналу ресурсов;

- в канале могут использоваться различные (из перечня поддерживаемых сетью) виды модуляции и кодирования;

- канал используется для передачи управляющих сообщений, речевых пакетов и данных;

- КПТ организован как направленный (на абонента) канал (БС формирует луч диаграммы направленности в направлении на абонента для организации приема).

### 5.5.3 Отображение логических каналов на физические каналы

Логические каналы отображаются на физические каналы так, как показано на рисунке 29.

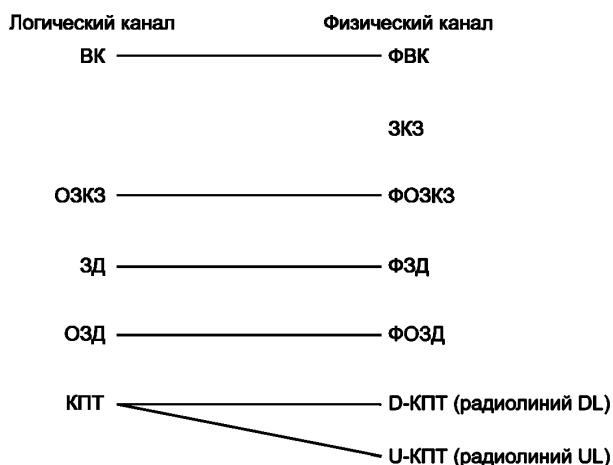


Рисунок 29 — Отображение логических каналов на физические каналы

Один физический канал ЗКЗ связан только с физическим процессом, т. е. у него нет соответствующего логического канала. Кроме того, логический канал КПТ в радиолиниях UL и DL соответственно отображается на различные физические каналы: ФКПТ-радиолиний DL и ФКПТ-радиолиний UL.

## 5.5.4 Организация обмена между уровнями

### 5.5.4.1 Краткое введение

MAC-подуровень взаимодействует с другими подуровнями посредством примитивов (служебных межподуровневых сообщений). Таким же образом осуществляется обмен данными и обмен управляющей информацией. В данном разделе даны только типы и поля примитивов, необходимые для работы, но без указания способов и ограничений их применения.

MAC-подуровень осуществляет взаимодействие (обмен) с верхними уровнями (ОДп-подуровнем, ОРп-подуровнем) и с физическим уровнем. Ниже описываются примитивы, используемые для связи подуровня MAC с каждым из указанных уровней.

5.5.4.2 Список примитивов (служебных сообщений), применяемых между MAC-подуровнем и верхним уровнем

#### 5.5.4.2.1 Индикация установки синхронизации от MAC-подуровня

MAC-подуровень АТ использует этот примитив, чтобы сообщить (провести индикацию) на верхний уровень о факте установки синхронизации с некоторой БС. Формат примитива приведен в таблице 11.

Таблица 11 — Формат примитива «Индикация установки синхронизации от MAC-подуровня»

Поле	Описание
BTS_INFO_IE	Информация о БС (с которой установлена синхронизация)
Network_ID	ID сети БС (с которой установлена синхронизация)
Current_Sync_Center_Frequency	Информация о центральной частоте
BTS_Reset_Count	Счетчик рестартов БС (с которой установлена синхронизация)

#### 5.5.4.2.2 Запрос хэндовера к MAC-подуровню

Верхний уровень абонентского терминала (АТ) передает этот запрос, чтобы MAC-подуровень АТ выполнил процедуру «Хэндовер». Формат примитива приведен в таблице 12.

Таблица 12 — Формат примитива «Запрос хэндовера к MAC-подуровню»

Поле	Описание
Type	- Установка соединения на MAC-подуровне с «целевой БС» (на которую выполняется НО) - Разрыв соединения на MAC-подуровне с исходной БС (от которой осуществляется НО)
Target_Freq	Информация о несущей частоте целевой БС (на которую производится НО)
BTS_INFO_IE	Информация об исходной БС (с которой осуществляется НО)

#### 5.5.4.2.3 Подтверждение хэндовера от MAC-подуровня

Когда MAC АТ заканчивает доступ к целевой БС (на которую производится НО), информация о результатах отправляется с MAC-подуровня на верхний уровень АТ. Формат примитива приведен в таблице 13.

Таблица 13 — Формат примитива «Подтверждение хэндовера от MAC-подуровня»

Поле	Описание
Probe_Result	Сигнал индикации об успешном/неуспешном завершении процедуры «Хэндовер»
Target_Bts_ID	ID БС, на которую осуществлялся НО (целевой БС)
Target_Bts_Freq	Несущая частота целевой БС
Target_Bts_Seq	ID последовательности целевой БС
Target_Bts_Network_ID	ID сети целевой БС
Target_Bts_Reset_Count	Счетчик рестартов целевой БС

## 5.5.4.3 Управляющие примитивы (служебные сообщения) между MAC- и ОДп/ОРп-подуровнями

## 5.5.4.3.1 Примитивы службы управления

## 5.5.4.3.1.1 Запрос установки MAC-соединения

АТ/БС ОДп/ОРп-подуровень использует эту команду, чтобы запросить MAC-подуровень установить соединение на физическом уровне по радиоканалу. Формат приведен в таблице 14.

Таблица 14 — Формат примитива «Запрос установки MAC-соединения»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Request_Bandwidth	Запрашиваемая полоса канала

## 5.5.4.3.1.2 Подтверждение установки MAC-соединения

Когда процедура установки соединения на физическом уровне, описанная в предыдущем пункте, завершена, MAC АТ/БС использует данный примитив для отправки подтверждения на уровни ОДп/ОРп о завершении указанной процедуры. Формат приведен в таблице 15.

Таблица 15 — Формат примитива «Подтверждение установки MAC-соединения»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
Service_Type	ОДп- или ОРп-подуровню (какому подуровню направляется)
Result	Процедура принята или процедура отклонена

## 5.5.4.3.1.3 Запрос на активацию службы MAC

Когда ОДп/ОРп-соединение установлено, АТ/БС ОДп/ОРп-подуровень использует этот примитив, чтобы передать на MAC-подуровень запрос на привязку обслуживания. Формат указанного примитива приведен в таблице 16.

Таблица 16 — Формат примитива «Запрос на активацию службы MAC»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание

## 5.5.4.3.1.4 Запрос завершения работы службы MAC

АТ/БС ОДп/ОРп-подуровень использует этот примитив, чтобы отправить на MAC-подуровень запрос на освобождение радиоканала. Формат указанного примитива приведен в таблице 17.

Таблица 17 — Формат примитива «Запрос завершения работы службы MAC»

Поле	Описание
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Release_Reason	Индикатор причины освобождения радиоканала

## 5.5.4.3.1.5 Индикация завершения работы службы MAC

АТ/БС MAC-подуровень использует этот примитив, чтобы уведомить ОДп/ОРп-подуровень о выполнении процедуры освобождения радиоканала. Формат примитива приведен в таблице 18.



Таблица 18 — Формат примитива «Индикация завершения работы службы МАС»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Release_Reason	Индикация причины освобождения радиоканала

#### 5.5.4.3.1.6 Подтверждение завершения работы службы МАС

АТ/БС МАС-подуровень использует этот примитив, чтобы отправить на ОДп/ОРп-подуровень подтверждение о том, что освобождение радиолинии по запросу выполнено. Формат примитива приведен в таблице 19.

Таблица 19 — Формат примитива «Подтверждение завершения работы службы МАС»

Поле	Описание
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Release_Reason	Причина освобождения радиолинии

#### 5.5.4.3.1.7 Запрос конфигурации радиоканала на МАС-подуровень

АТ/БС ОДп/ОРп-подуровень использует этот примитив, чтобы отправить на МАС-подуровень запрос на установку размера полосы пропускания радиоканала. Формат указанного примитива приведен в таблице 20.

Таблица 20 — Формат примитива «Запрос конфигурации радиоканала на МАС-подуровень»

Поле	Описание
UID	Идентификатор АТ
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Request_Bandwidth	Требуемая полоса радиоканала

#### 5.5.4.3.2 Примитивы (сообщения) службы обмена данными

##### 5.5.4.3.2.1 Запрос передачи данных к МАС-подуровню

АТ/БС ОДп/ОРп-подуровень направляет этот примитив на МАС-подуровень, чтобы организовать передачу данных. Формат примитива приведен в таблице 21.

Таблица 21 — Формат примитива «Запрос передачи данных к МАС-подуровню»

Поле	Описание
UID	Идентификатор АТ
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Data	Пакет данных (ПД) ОДп/ОРп-подуровня

##### 5.5.4.3.2.2 Индикация приема данных от МАС-подуровня

АТ/БС МАС-подуровень использует этот примитив, чтобы передать полученные данные на ОДп/ОРп-подуровень. Формат приведен в таблице 22.

Таблица 22 — Формат примитива «Индикация приема данных от МАС-подуровня»

Поле	Описание
UID	Идентификатор АТ
Service_Type	ОДп-обслуживание или ОРп-обслуживание
Data	Блок данных МАС-подуровня

## 5.5.4.4 Сообщения (примитивы) между MAC-подуровнем и физическим уровнем

## 5.5.4.4.1 Примитивы службы управления

## 5.5.4.4.1.1 Синхронизация на физическом уровне

Физический уровень АТ использует этот примитив, чтобы уведомить MAC-подуровень об установке синхронизации с БС и передать параметры синхронизации. Формат указанного примитива приведен в таблице 23.

Таблица 23 — Формат примитива «Синхронизация на физическом уровне»

Поле	Описание
Flag	Индикация успешного/не успешного результата синхронизации
BTS Frequency Index	Рабочая частота БС
BTS Sequence ID	Идентификатор ID БС
Power Info	Информация о мощности сигнала приема/трансляции

## 5.5.4.4.1.2 Запрос коррекции задержки (ЗКЗ)

АТ MAC-подуровень использует этот примитив, чтобы запросить выполнение процедуры коррекции задержки распространения на физическом уровне. Формат указанного примитива приведен в таблице 24.

Таблица 24 — Формат примитива «Запрос коррекции задержки (ЗКЗ)»

Поле	Описание
BTS Frequency Index	Рабочая частота БС

## 5.5.4.4.1.3 Индикация приема запроса коррекции задержки

Физический уровень БС использует этот примитив, чтобы уведомить БС MAC-подуровень о том, что от некоторой АТ принят сигнал «Запрос коррекции задержки». Формат указанного примитива приведен в таблице 25.

Таблица 25 — Формат примитива «Индикация приема запроса коррекции задержки»

Поле	Описание
ЗКЗ ID	Идентификационный номер сигнала «Запрос коррекции задержки» (номер использованной ЗКЗ-последовательности и номер ГПЧ)
Ranging Offset	Необходимые поправки для параметров мощности и упреждающего временного сдвига трансляции, используемых на АТ, полученные в результате обработки ЗКЗ-сигнала, поступившего от АТ

## 5.5.4.4.2 Примитивы (сообщения) службы обмена данными

## 5.5.4.4.2.1 Запрос к физическому уровню на передачу данных

АТ/БС MAC-подуровень использует этот примитив, чтобы запросить физический уровень о передаче сформированных данных. Формат указанного примитива приведен в таблице 26.

Таблица 26 — Формат примитива «Запрос к физическому уровню на передачу данных»

Поле	Описание
Profile	Идентификация о конфигурации
Data	Пакет данных (ПД), сформированный MAC-подуровнем для передачи на физическом уровне

## 5.5.4.4.2.2 Индикация от физического уровня о приеме данных

Физический уровень АТ/БС использует этот примитив, чтобы передать данные, полученные по радиоканалу, на АТ/БС MAC-подуровень. Формат указанного примитива приведен в таблице 27.

Таблица 27 — Формат примитива «Индикация от физического уровня о приеме данных»

Поле	Описание
Data	Блок данных, полученных на физическом уровне

### 5.5.5 Обмен между подуровнями равной иерархии

5.5.5.1 Пакеты данных (ПД) MAC-подуровня (передаются для трансляции на физический уровень)

5.5.5.1.1 Вещательный канал (ВК)

5.5.5.1.1.1 Общее описание

ПД MAC-подуровня вещательного канала может содержать информацию следующих типов:

- Блок системной информации-1;
- Блок системной информации-2;
- Блок системной информации-3;
- Блок системной информации-4;
- вызовы;
- вызовы для пассивного режима;
- передача широковещательной информации в режиме ОДп.

5.5.5.1.1.2 Формат кадра вещательного канала MAC-подуровня

Формат кадра вещательного канала (ВК) MAC-подуровня, содержащего ПД ВК MAC-подуровня, приведен в таблице 28.

Таблица 28 — Формат кадра ВК MAC-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
SI	2	Служебный индикатор 0: Режим «Молчание» (для калибровки) 1: Режим «Запрет доступа» (ситуация наличия перегрузки) 2: Полный доступ
Message Type	4	2 бита старших разрядов 0b00: системная информация БС 0b01: вызов 0b10: передача широковещательной информации 0b11: резерв  0b0000: «Блок системной информации-1» 0b0001: «Блок системной информации-2» 0b0010: «Блок системной информации-3» 0b0011: «Блок системной информации-4» 0b0100: вызов 0b0101: резерв 0b0110: вызов для пассивного режима 0b0111: резерв 0b1000: широковещательная передача информации (ОДп) 0b1001~0b1011: резерв
Message Content	78	Информационное сообщение (ПД ВК MAC-подуровня), формат детализирован в таблице 29
CRC	12	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

5.5.5.1.1.3 Информационные сообщения, которые может содержать ПД ВК MAC-подуровня

5.5.5.1.1.3.1 Типы информационных сообщений

Сообщения MAC-подуровня вещательного канала должны передаваться пакетами данных (ПД) MAC-подуровня. Они должны размещаться в поле «Message Content» пакета данных MAC-подуровня, формат которого приведен в таблице 28. Список допустимых типов широковещательных сообщений приводится в таблице 29.

Таблица 29 — Типы широковещательных сообщений MAC-подуровня

Тип сообщения	Имя сообщения	Описание
0b0000	Блок системной информации-1	Широковещательное сообщение 1 о параметрах БС, описание дано в таблице 31
0b0001	Блок системной информации-2	Широковещательное сообщение 2 о параметрах БС, описание дано в таблице 31
0b0010	Блок системной информации-3	Широковещательное сообщение 3 о параметрах БС, описание дано в таблице 31
0b0011	Блок системной информации-4	Широковещательное сообщение 4 о параметрах БС, описание дано в таблице 31
0b0100	Вызов	Сообщение вызова, описание дано в таблице 34
0b0101	Резерв	—
0b0110	Вызов для пассивного режима	Вызов для пассивного режима, описание дано в таблице 35
0b0111	Резерв	—
0b1000	Широковещательная информация	Широковещательная передача данных, описание дано в таблице 36
0b1001~0b1011	Резерв	—

## 5.5.5.1.1.3.2 Широковещательное сообщение «Блок системной информации-1»

БС должна транслировать сообщение «Блок системной информации-1» на абонентские терминалы в широковещательном режиме, чтобы передать информацию о своих рабочих параметрах. Формат широковещательного сообщения «Блок системной информации-1» приведен в таблице 30.

Таблица 30 — Формат широковещательного сообщения «Блок системной информации-1»

Поле	Длина (бит)	Описание
VER	3	Версия протокола радиоинтерфейса. Минимально допустимое значение 1
FN	7	Системный номер кадра. $FN = (\text{номер кадра БС}) \bmod 128$ , поэтому имеет значения от 0 до 127
SCG_ID	4	Номер ГПЧ вещательного канала, по которому осуществляется передача данного сообщения
N_ANT	4	Число антенных элементов, составляющих антенну БС
TRANSMIT_PWR	7	Мощность трансляции сигнала БС в дБм
RSV	1	Резерв, все биты установлены 0
NID	12	ID сети
BID	20	ID БС
N_TS	3	Общее число тайм-слотов в кадре (TS). $(TS = N\_TS + 1)$
N_DN_TS	3	Число тайм-слотов в радиолинии DL
RSV	5	Резерв, все биты установлены в 0
RECEIVE_SENSITIVITY	5	Уровень чувствительности БС на приеме в дБм. Правило расчета: Уровень чувствительности БС = $-65 - \text{RECEIVE\_SENSITIVITY}$
RST_COUNTER	4	Счетчик рестартов БС

## 5.5.5.1.1.3.3 Широковещательное сообщение «Блок системной информации-2»

БС в широковещательном режиме транслирует на АТ информацию о распределении служебных каналов. Для этого она использует сообщение «Блок системной информации-2». Информация о распределении каналов БС (до восьми каналов) может содержаться в одном сообщении блока системной информации, включая распределение каналов (конфигурацию) ВК, ЗД, ОЗД, ОЗКЗ.

Если ЗД-канал распределяется в определенной ГПЧ, то и ОЗД-канал также должен быть распределен (присвоен) в той же ГПЧ. То есть каналы ЗД и ОЗД назначаются в паре. Номера тайм-слотов и номера ПдК, присвоенные ЗД- и ОЗД-каналам идентичны, но только сами каналы размещены в радиополосах UL и DL соответственно.

Когда информация о распределении каналов превышает максимальную длину сообщения «Блок системной информации», то БС передает несколько сообщений вида «Блок системной информации-2» с различными идентификаторами в поле «Sequence», а поле LAST используется для индикации конца данной информации.

Формат сообщения «Блок системной информации-2» приведен в таблице 31.

Таблица 31 — Формат сообщения «Блок системной информации-2»

Поле	Длина (бит)	Описание
TransId	2	ID транзакции, присваивается БС
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0
Sequence	3	Номер сообщения в последовательности. Если БС отправляет несколько сообщений «Блок системной информации-2», то в это поле устанавливается соответствующий номер
LAST	1	Индикатор конца последовательности блоков информации 0: не конец последовательности блоков информации 1: конец последовательности блоков информации
for (i = 0; i < 8; i++){	—	—
SCH_TYPE	2	Тип ПдК: 0b00: ОЗД (ЗД) 0b01: ВК 0b10: ОЗКЗ 0b11: резерв
SCG_Index	3	Индекс ГПЧ
TS	3	Тайм-слот
}	—	—
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0

## 5.5.5.1.1.3.4 Широковещательное сообщение «Блок системной информации-3»

БС в широковещательном режиме транслирует на АТ сообщение формата «Блок системной информации-3», чтобы передать информацию о мощности трансляции в тайм-слотах (временных интервалах). Указанное сообщение приведено в таблице 32.

Таблица 32 — Формат сообщения «Блок системной информации-3»

Поле	Длина (бит)	Описание
RSV	2	Резерв, все биты установлены в 0
MAX_SCALE	8	Максимальный уровень трансляции БС
PREAMBLE_SCALE	8	Мощность трансляции преамбулы (дБм)
TCH_SCALE0	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS0 радиополосы DL (дБм)
TCH_SCALE1	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS1 радиополосы DL (дБм)

Окончание таблицы 32

Поле	Длина (бит)	Описание
TCH_SCALE2	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS2 радиолинии DL (дБм)
TCH_SCALE3	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS3 радиолинии DL (дБм)
TCH_SCALE4	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS4 радиолинии DL (дБм)
TCH_SCALE5	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS5 радиолинии DL (дБм)
TCH_SCALE6	8	Мощность трансляции в тайм-слоте TS6 радиолинии DL (дБм)
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0

**(Поправка).****5.5.5.1.1.3.5 Широковещательное сообщение «Блок системной информации-4»**

БС в широковещательном режиме транслирует на АТ сообщение формата «Блок системной информации-4», чтобы передать дополнительную информацию о системных параметрах. Указанное сообщение приведено в таблице 33.

Таблица 33 — Формат сообщения «Блок системной информации-4»

Поле	Длина (бит)	Описание
Год	6	Реальный год = 2006 + «Год»
Месяц	4	1—12 — номер текущего месяца
День	5	1—31 — текущее число месяца
Час	5	0—23 — текущий час
Мин	6	0—59 — минуты
Сек	6	0—59 — секунды
ScgMask	5	Каждый бит указывает статус ГПЧ. Бит младшего разряда соответствует ГПЧ с номером 0. 0: не работает 1: работает
RSV	5	Резерв, все биты установлены в 0
BtsFreq	12	Частота БС, представленная в единицах значимостью 50 кГц
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0
FRAME_NUM	16	Номер кадра. Это последние из 16 бит номера БС-кадра
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0

**5.5.5.1.1.3.6 Сообщение «Вызов»**

Сообщение «Вызов» передает БС на АТ. Его формат приведен в таблице 34.

Таблица 34 — Формат сообщения «Вызов»

Поле	Длина (бит)	Описание
RSV	24	Резерв, все биты установлены в 0
PagingType	2	0: сообщение «Вызов общего формата» 1: сообщение «Только вызов» (без последующей установки соединения) остальные значения: резерв
UID	32	Идентификационный номер АТ
RSV	20	Резерв, все биты установлены в 0

## 5.5.5.1.1.3.7 Сообщение «Вызов для пассивного режима»

Когда АТ находится в пассивном режиме, БС будет посылать к нему вызовы в формате сообщения «Вызов для пассивного режима», приведенном в таблице 35.

Таблица 35 — Формат сообщения «Вызов для пассивного режима»

Поле	Длина (бит)	Описание
N_SLEEP_PAGING	3	Номер вызова
for(i = 0; i < 5; i++){	—	—
Paging_Index_i	14	Идентификатор ID вызываемого абонента (i обозначает порядковый номер вызываемого абонента в сообщении)
RSV	1	Резерв, бит установлен в 0
}	—	—

## 5.5.5.1.1.3.8 Сообщение «Широковещательные данные»

В широковещательном режиме «Трансляция данных широковещательной Одп-сессии» БС передает сообщения («Широковещательные данные») для множества АТ. Формат сообщения «Широковещательные данные» приведен в таблице 36.

Таблица 36 — Формат сообщения «Широковещательные данные»

Поле	Длина (бит)	Описание
FC	2	Индикатор сегмента: 0b00: нет сегментации 0b01: начальный сегмент 0b10: средний сегмент 0b11: последний сегмент
SEQNUM	4	ID последовательный номер сегмента
DATA	72	Широковещательные данные (Одп-режим)

## 5.5.5.1.2 Канал запроса доступа (ЗД-канал)

## 5.5.5.1.2.1 Общее описание

ЗД-пакеты MAC-подуровня могут иметь следующие форматы:

- запрос доступа методом случайного доступа;
- ответ на обычный вызов;
- ответ на сообщение «Только вызов»;
- «Зондирование хэндовера»;
- «Хэндовер»;
- запрос установки пассивного режима.

Расчет проверочных CRC-бит для ЗД-пакета MAC-подуровня производится вычислением остатка деления на полином

$$0x968B = (x^2 + x + 1)(x^{14} + x^{13} + x^9 + x^7 + x^5 + x^4 + 1).$$

Примечание — Так как коэффициент свободного члена полинома всегда равен 1, то из шестнадцатеричного представления он исключен.

Все ЗД-пакеты имеют фиксированный размер 96 бит.

## 5.5.5.1.2.2 Сообщения

## 5.5.5.1.2.2.1 Типы сообщений

ЗД-пакет MAC-подуровня, транслируемый по ЗД-каналу, может содержать сообщения, типы которых приведены в таблице 37.

Таблица 37 — Допустимые типы сообщений ЗД-канала MAC-подуровня

Тип сообщения	Имя сообщения	Описание	Логический канал
0	Запрос доступа	Указан в таблице 38	ЗД
1	Ответ на обычный вызов	Указан в таблице 39	
2	Ответ на сообщение «Только вызов»	Указан в таблице 40	
3	Зондирование хэндовера	Указан в таблице 41	
4	Хэндовер	Указан в таблице 42	
5	Запрос установки пассивного режима	Указан в таблице 43	

## 5.5.5.1.2.2.2 Запрос доступа (запрос канала в случайном режиме)

АТ в случае необходимости организации канала радиосвязи отправляет по ЗД-каналу на БС в режиме случайного доступа сообщение «Запрос доступа». Формат сообщения «Запрос доступа» приведен в таблице 38.

Таблица 38 — Формат сообщения «Запрос доступа»

Поле	Длина (бит)	Описание
UID	32	Идентификационный номер АТ
Distance	1	0: нормальное расстояние распространения радиосигнала 1: большое расстояние распространения радиосигнала
UT_TYPE	2	1: 1MHz — допустимая рабочая полоса АТ 3: 5 MHz — допустимая рабочая полоса АТ Остальные: резерв
Type	3	0: Случайный доступ
for (scg = 0; scg < 5; scg++){	—	—
CI	2	Уровень помех по отношению к уровню теплового шума в полосе частот группы поднесущих (ГПЧ) с номером scg: 0: 0—11 dB 1: 12—23 dB 2: 24—35 dB 3: более 36 dB
}	—	—
RSV	3	Резерв, каждый бит устанавливается в 0
Lopt	6	Коэффициент загрузки, используемый в радиолинии DL (в радиолинии DL применяется наиболее оптимальный вариант коэффициента загрузки = Lopt + 1)
PM	6	Предел изменения мощности передатчика Tx в дБ
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
RATE	3	Запрашиваемая АТ полоса канала в бит/с: 0: 8k 1: 128K 2: 256K 3: 512K 4: 1M 5: 2M 6: 5M 7: резерв



Окончание таблицы 38

Поле	Длина (бит)	Описание
Target_Freq	1	Индикатор соотношения частот для целевой и исходной БС в режиме «Хэндовер»: 0: «Хэндовер» на одной и той же частоте (в этом сообщении не несет информации) 1: «Хэндовер» с изменением рабочей частоты (в этом сообщении не несет информации)
BCH_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ), в котором АТ принимает вещательный канал
FORBID_TS_MASK	8	Маска тайм-слотов. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего значащего разряда — маска тайм-слота с номером 0. 0: включен 1: отключен
ANCHOR_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ) обслуживающей БС, к которой привязан АТ
BY_FRAME	1	Индикатор допустимости режима организации обмена данными, в котором заполнение данными происходит с переключением между кадрами: 0: не применяется («Прозрачный режим») 1: применяется («Непрозрачный режим с ARQ»)
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.2.2.3 Ответ на обычный вызов

Когда в сообщении «Вызов», отправленном с БС на АТ, содержится индикация «Вызов общего формата» (см. 5.5.5.1.1.3.6), АТ должен в ответ передать на БС сообщение «Ответ на обычный вызов». Формат этого сообщения приведен в таблице 39.

Таблица 39 — Формат сообщения «Ответ на обычный вызов»

Поле	Длина (бит)	Описание
UID	32	Идентификационный номер АТ
Distance	1	0: нормальное расстояние распространения радиосигнала 1: большое расстояние распространения радиосигнала
UT_TYPE	2	1: 1 MHz — допустимая рабочая полоса АТ 3: 5 MHz — допустимая рабочая полоса АТ Остальные: резерв
Type	3	1: «Ответ на обычный вызов»
for (scg = 0; scg < 5; scg++){	—	—
CI	2	Уровень помех по отношению к уровню теплового шума в полосе частот группы поднесущих (ГПЧ) с номером scg: 0: 0—11 dB 1: 12—23 dB 2: 24—35 dB 3: более 36 dB
}	—	—
RSV	3	Резерв, каждый бит устанавливается в 0
Lopt	3	Коэффициент загрузки, используемый в радиолинии DL (в радиолинии DL применяется наиболее оптимальный вариант коэффициента загрузки = Lopt + 1)
PM	6	Предел изменения мощности передатчика Tx в дБ

Окончание таблицы 39

Поле	Длина (бит)	Описание
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
RATE	3	Запрашиваемая АТ полоса канала в бит/с: 0: 8к 1: 128К 2: 256К 3: 512К 4: 1М 5: 2М 6: 5М 7: резерв
Target_Freq	1	Индикатор сохранения/несохранения частот для целевой и исходной БС в режиме «Хэндовер»: 0: «Хэндовер» на одной и той же частоте (в этом сообщении не несет информации) 1: «Хэндовер» с изменением рабочей частоты (в этом сообщении не несет информации)
BCH_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ), в котором АТ принимает вещательный канал
FORBID_TS_MASK	8	Маска тайм-слота. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего значащего разряда — маска тайм-слота с номером 0. 0: включен 1: отключен
ANCHOR_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ) обслуживающей БС, к которой привязан АТ
BY_FRAME	1	Индикатор допустимости режима организации обмена данными, в котором заполнение данными происходит с переключением между кадрами: 0: не применяется («Прозрачный режим») 1: применяется («Непрозрачный режим с ARQ»)
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.2.2.4 Ответ на «Только вызов»

Когда индикатор «Только вызов» присутствует в сообщении «Вызов» (см. 5.5.5.1.1.3.6), отправленном БС, АТ должен передать на БС сообщение «Ответ на «Только вызов»». Формат такого сообщения приведен в таблице 40.

Таблица 40 — Формат сообщения «Ответ на «Только вызов»»

Поле	Длина (бит)	Описание
UID	32	Идентификационный номер АТ
Distance	1	0: нормальное расстояние распространения радиосигнала 1: большое расстояние распространения радиосигнала
UT_TYPE	2	1: 1MHz — допустимая рабочая полоса АТ 3: 5 MHz — допустимая рабочая полоса АТ Остальные: резерв
Type	3	2: «Ответ на «Только вызов»»
for (scg = 0; scg < 5; scg++){	—	—

Окончание таблицы 40

Поле	Длина (бит)	Описание
CI	2	Уровень помех по отношению к уровню теплового шума в полосе частот группы поднесущих (ГПЧ) с номером scg: 0: 0—11 dB 1: 12—23 dB 2: 24—35 dB 3: более 36 dB
}	—	—
RSV	3	Резерв, каждый бит устанавливается в 0
Lopt	3	Коэффициент загрузки, используемый в радиолинии DL (в радиолинии DL применяется наиболее оптимальный вариант коэффициента загрузки = Lopt + 1)
PM	6	Предел изменения мощности передатчика Tx в дБ
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
RATE	3	Запрашиваемая АТ полоса канала в бит/с: 0: 8k 1: 128K 2: 256K 3: 512K 4: 1M 5: 2M 6: 5M 7: резерв
Target_Freq	1	Индикатор сохранения/изменения частоты в режиме «Хэндовер»: 0: «Хэндовер» на одной и той же частоте (в этом сообщении не несет информации) 1: «Хэндовер» с изменением рабочей частоты (в этом сообщении не несет информации)
BCH_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ), в котором АТ принимает вещательный канал
FORBID_TS_MASK	8	Маска тайм-слота. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего значащего разряда — маска тайм-слота с номером 0. 0: включен 1: отключен
ANCHOR_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ) обслуживающей БС, к которой привязан АТ
BY_FRAME	1	Индикатор допустимости режима организации обмена данными, в котором заполнение данными происходит с переключением между кадрами: 0: не применяется («Прозрачный режим») 1: применяется («Непрозрачный режим с ARQ»)
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.2.2.5 Запрос зондирования хэндовера

АТ должен отправить сообщение «Запрос зондирования хэндовера», чтобы инициировать процесс тестирования для режима «Хэндовер». Формат сообщения приведен в таблице 41.

Таблица 41 — Формат сообщения «Запрос зондирования хэндовера»

Поле	Длина (бит)	Описание
UID	32	Идентификационный номер АТ

Окончание таблицы 41

Поле	Длина (бит)	Описание
Distance	1	0: нормальное расстояние распространения радиосигнала 1: большое расстояние распространения радиосигнала
UT_TYPE	2	1: 1MHz — допустимая рабочая полоса АТ 3: 5 MHz — допустимая рабочая полоса АТ Остальные: резерв
Type	3	3: «Запрос зондирования хэндовера»
for (scg = 0; scg < 5; scg++){	—	—
CI	2	Уровень помех по отношению к уровню теплового шума в полосе частот группы поднесущих (ГПЧ) с номером scg: 0: 0—11 dB 1: 12—23 dB 2: 24—35 dB 3: более 36 dB
}	—	—
RSV	3	Резерв, каждый бит устанавливается в 0
Lopt	3	Коэффициент загрузки, используемый в радиолинии DL (в радиолинии DL применяется наиболее оптимальный вариант коэффициента загрузки = Lopt + 1)
PM	6	Предел изменения мощности передатчика Tx в дБ
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
RATE	3	Запрашиваемая АТ полоса канала в бит/с: 0: 8k 1: 128K 2: 256K 3: 512K 4: 1M 5: 2M 6: 5M 7: резерв
Target_Freq	1	Индикатор соотношения частот для целевой и исходной БС в режиме «Хэндовер»: 0: «Хэндовер» на одной и той же частоте 1: «Хэндовер» с изменением рабочей частоты

## 5.5.5.1.2.2.6 Сообщение «Хэндовер»

АТ отправляет сообщение «Хэндовер» на БС, чтобы выполнить запрос на процедуру «Хэндовер». Формат такого сообщения приведен в таблице 42.

Таблица 42 — Формат сообщения «Хэндовер»

Поле	Длина (бит)	Описание
UID	32	Идентификационный номер АТ
Distance	1	0: нормальное расстояние распространения радиосигнала 1: большое расстояние распространения радиосигнала
UT_TYPE	2	1: 1MHz — допустимая рабочая полоса АТ 3: 5 MHz — допустимая рабочая полоса АТ Остальные: резерв
Type	3	4: «Хэндовер»

Окончание таблицы 42

Поле	Длина (бит)	Описание
for (scg = 0; scg < 5; scg++){	—	—
CI	2	Уровень помех по отношению к уровню теплового шума в полосе частот группы поднесущих (ГПЧ) с номером scg: 0: 0—11 dB 1: 12—23 dB 2: 24—35 dB 3: более 36 dB
}	—	—
RSV	3	Резерв, каждый бит устанавливается в 0
Lopt	3	Коэффициент загрузки, используемый в радиолинии DL (в радиолинии DL применяется наиболее оптимальный вариант коэффициента загрузки = Lopt + 1)
PM	6	Предел изменения мощности передатчика Tx в дБ
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
RATE	3	Запрашиваемая АТ полоса канала в бит/с: 0: 8k 1: 128K 2: 256K 3: 512K 4: 1M 5: 2M 6: 5M 7: резерв
Target_Freq	1	Индикатор соотношения частот для целевой и исходной БС в режиме «Хэндовер»: 0: «Хэндовер» на одной и той же частоте 1: «Хэндовер» с изменением рабочей частоты
BCH_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ), в котором АТ принимает вещательный канал
ANCHOR_SCG	3	Номер группы поднесущих (ГПЧ) обслуживающей БС, к которой привязан АТ
BY_FRAME	1	Индикатор допустимости режима организации обмена данными, в котором заполнение данными происходит с переключением между кадрами: 0: не применяется («Прозрачный режим») 1: применяется («Непрозрачный режим с ARQ»)
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.2.2.7 Запрос на установку пассивного режима

Чтобы перейти в пассивный режим работы, АТ отправляет на БС сообщение «Запрос на установку пассивного режима», формат которого приведен в таблице 43.

Таблица 43 — Формат сообщения «Запрос на установку пассивного режима»

Поле	Длина (бит)	Описание
UID	32	Идентификационный номер АТ
Distance	1	0: нормальное расстояние распространения радиосигнала 1: большое расстояние распространения радиосигнала

Окончание таблицы 43

Поле	Длина (бит)	Описание
UT_TYPE	2	1: 1MHz — допустимая рабочая полоса АТ 3: 5 MHz — допустимая рабочая полоса АТ Остальные: резерв
Type	3	5: «Запрос на установку пассивного режима»
for (scg = 0; scg < 5; scg++){	—	—
CI	2	Уровень помех по отношению к уровню теплового шума в полосе частот группы поднесущих (ГПЧ) с номером scg: 0: 0—11 dB 1: 12—23 dB 2: 24—35 dB 3: более 36 dB
}	—	—
Sleep_Mode	3	0: самый глубокий пассивный режим, имеющий самый длинный цикл периодических активаций для контроля вызовов. При этом обеспечивается минимум потребления энергии (работать в таком режиме могут, например, мобильный телефон или широкополосный модем передачи данных, когда аккумулятор находится в состоянии, близком к разряженному) 1: неглубокий пассивный режим, в котором используется более короткий цикл периодических активаций контроля (такой режим, например, может использовать мобильный телефон, работающий в сетях, построенных на двух различных стандартах) 2: пассивный режим с самым коротким циклом периодических активаций контроля 7: отключить пассивный режим (такой режим, например, может использовать работающий модем передачи данных) Другие: резерв
RSV	13	Резерв, каждый бит устанавливается в 0
UID_L16	16	Поле рассчитывается по формуле: ((UID and 0xff) xor (BTS_FN and 0xff)) or ((UID or 0xff00) xor (BTS_FN and 0xff) shl 8), где UID — идентификационный номер АТ, BTS_FN — номер текущего кадра на БС; and, or и xor — логические побитовые операции И, ИЛИ и исключающее ИЛИ соответственно; shl 8 — логическая операция побитового сдвига влево на 8 позиций
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.3 Канал ответа на запрос случайного доступа (ОЗД-канал)

## 5.5.5.1.3.1 Общее описание

Пакет данных ОЗД-канала (канал ответа на запрос случайного доступа) может содержать следующую информацию:

- конфигурация радиоканала (РК-конфигурация);
- ответ на запрос зондирования хэндовера;
- ответ на запрос установки пассивного режима.

Расчет проверочных CRC-бит для пакета ОЗД MAC-подуровня производится вычислением остатка деления на полином

$$0x98 = (x + 1)(x^7 + x^6 + x^5 + x^3 + x^2 + x + 1).$$

Примечание — Так как коэффициент свободного члена полинома всегда равен 1, то из шестнадцатеричного представления он исключен.

Все пакеты имеют фиксированный размер 96 бит.

## 5.5.5.1.3.2 Сообщения

## 5.5.5.1.3.2.1 Тип сообщения

В таблице 44 приведены типы сообщений, посылаемые в ПД MAC-подуровня по ОЗД-каналу.

Таблица 44 — Типы сообщений ОЗД-канала MAC-подуровня

Тип сообщения	Имя сообщения	Описание	Логический канал
0	Конфигурация радиоканала	БС посылает информацию АТ о назначении полосы канала, формат приведен в таблице 45	ОЗД
1	Фиксированная конфигурация радиоканала	Конфигурация фиксированной полосы радиоканала, формат приведен в таблице 45	
2	Ответ на запрос зондирования хэндовера	Ответ БС на полученное от АТ сообщение «Запрос зондирования хэндовера», формат приведен в таблице 46	
3	Ответ на запрос установки пассивного режима	Ответ БС на полученный от АС запрос «Установка пассивного режима», формат приведен в таблице 47	

## 5.5.5.1.3.2.2 Конфигурация радиоканала

БС посылает на АТ информацию о назначении полосы радиоканала, используя сообщение «Конфигурация радиоканала». У данного сообщения есть два формата, которые определяют поле «Type».

Когда в посылаемом сообщении в поле «Type» установлена 1, это означает, что сообщение задает фиксированную конфигурацию полосы радиоканала для АТ. Формат сообщения приведен в таблице 45.

Таблица 45 — Формат сообщения «Конфигурация радиоканала»

Поле	Длина (бит)	Описание
Type	2	0: информация о назначении полосы радиоканала 1: фиксированная полоса радиоканала (зарезервировано для тестирования)
Result	1	0: запрос принят (на него сформирован данный ответ) 1: запрос отклонен
PC	3	Параметр управления подстройкой мощности, от $-3$ до $+4$ dB
SS	2	Параметр подстройки временного сдвига для синхронизации (в единицах $1/8$ мкс). Диапазон от $-1$ до $+2$
If (Type == 0 && Result == 0){	—	—
SLOT_MASK	8	Маска доступности к использованию тайм-слотов. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего разряда отмечает тайм-слот с номером 0. 0: тайм-слот нельзя использовать 1: тайм-слот можно использовать
for (j = 0; j < 3; j++) {	—	—
SCH_MASK	16	Маска доступности к использованию ПдК. Каждый бит соответствует одному ПдК. Бит младшего разряда отмечает ПдК с номером 0. 0: подканал нельзя использовать 1: подканал можно использовать
}	—	—
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме

Окончание таблицы 45

Поле	Длина (бит)	Описание
for ( $j = 0; j < 3; j++$ ) {	—	—
Loading	3	Коэффициент загрузки (= Loading + 1) с допустимыми значениями в пределах от 1 до 8
}	—	—
for ( $j = 0; j < 3; j++$ ) {	—	—
Modulation	3	Схема модуляции. Указана в таблице 56
}	—	—
SCG_MASK	5	Маска рабочих ГПЧ. Каждый бит соответствует одной ГПЧ. Бит в наименьшем значащем разряде — отмечает ГПЧ с номером 0. 0: ГПЧ не используется 1: ГПЧ является рабочей Всего может быть до трех рабочих ГПЧ
}	—	—
if (Type == 0 && Result == 1) {	—	—
Reason	8	Причина отклонения запроса: 0: нет ресурсов для обеспечения запроса Остальные: резерв
RSV	72	Резерв, все биты установлены в 0
}	—	—
if (Type == 1) {	—	—
Profile Index	8	Индекс профиля
RSV	9	Резерв, все биты установлены в 0
STC	1	Используется ли режим адаптивной самонастройки параметров: 0: не используется 1: используется
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
SCG_MASK	5	Маска рабочих ГПЧ. Каждый бит соответствует одной ГПЧ. Бит в наименьшем значащем разряде — отмечает ГПЧ с номером 0. 0: ГПЧ не используется 1: ГПЧ является рабочей
RSV	56	Резерв, все биты установлены в 0
}	—	—
CRC	8	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.3.2.3 Ответ на зондирование хэндовера

Получив запрос «Зондирование хэндовера» от АТ, БС должна отправить сообщение «Ответ на зондирование хэндовера» на данный АТ. Формат сообщения приведен в таблице 46.

Таблица 46 — Формат сообщения «Ответ на зондирование хэндовера»

Поле	Длина (бит)	Описание
Type	2	2: «Ответ на зондирование хэндовера»
Result	1	0: запрос на «Хэндовер» принят 1: запрос на «Хэндовер» отклонен



Окончание таблицы 46

Поле	Длина (бит)	Описание
PC	3	Параметр управления подстройкой мощности, от –3 до +4 dB
SS	2	Параметр подстройки временного сдвига для синхронизации (в единицах 1/8 мкс). Диапазон от –1 до +2
BtsSeq	4	Идентификационный номер ID БС
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0
BtsFreq	12	Несущая частота БС, представленная в единицах значимостью 50 кГц
BID	16	Последние 16 бит идентификационного номера ID БС
NID	16	Последние 16 бит идентификационного номера сети ID Network
RSV	24	Резерв, все биты установлены в 0
CRC	8	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.3.2.4 Ответ на запрос установки пассивного режима

Получив запрос от АТ «Установка пассивного режима», БС должна отправить на указанный АТ сообщение «Ответ на запрос установки пассивного режима». Формат сообщения приведен в таблице 47.

Таблица 47 — Формат сообщения «Ответ на запрос установки пассивного режима»

Поле	Длина (бит)	Описание
Type	2	3: «Ответ на запрос установки пассивного режима»
Result	1	0: «Запрос на установку пассивного режима» принят 1: «Запрос на установку пассивного режима» отклонен
PC	3	Параметр управления подстройкой мощности, от –3 до +4 dB
SS	2	Параметр подстройки временного сдвига для синхронизации (в единицах 1/8 мкс). Диапазон от –1 до +2
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0
Sleep paging index	14	Выделенный номер для организации вызовов в пассивном режиме
RSV	2	Резерв, все биты установлены в 0
Sleep_Paging_Start_FN	9	Номер стартового кадра, с которого начинается пассивный режим
Sleep_Paging_BCH_SCGIndex	3	Номер ГПЧ, в которой организован вещательный канал для пассивного режима
Sleep_Paging_BCH_TS	3	Номер тайм-слота, в котором организован вещательный канал для пассивного режима
RSV	1	Резерв, бит установлен в 0
Sleep_Paging_Interval	9	Интервал периодической активации в пассивном режиме, выраженный в единицах фреймов (кадров)
RSV	31	Резерв, все биты установлены в 0
CRC	8	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

## 5.5.5.1.4 Канал ОЗКЗ

Ответное сообщение на «Запрос коррекции задержки» должно быть отправлено в виде ПД МАС-подуровня по каналу ОЗКЗ. Формат сообщения «ПД МАС ОЗКЗ» приведен в таблице 48.

Пакет данных имеет размер 36 бит.

Таблица 48 — Формат сообщения «ПД MAC ОЗКЗ»

Поле	Длина (бит)	Описание
ЗКЗ ID	6	Идентификатор ID сообщения «Запрос коррекции задержки» [определяется номером (0~23) ЗКЗ-последовательности, выбранным АТ при формировании сообщения «Запрос коррекции задержки» (см. приложение А, таблица А.2)], на которое сформирован данный ответ
RANGING_OFFSET	9	Корректирующий сдвиг задержки в единицах 1/2 мкс, в формате целого со знаком числа (–256, –255, ..., 255)
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0
PC	5	Параметр управления подстройкой мощности, от –16 до +15 dB
CRC	12	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

Расчет проверочных CRC-бит для пакета MAC ОЗКЗ производится вычислением остатка деления на полином

$$0x\text{B41} = (x + 1)(x^3 + x^2 + 1)(x^8 + x^4 + x^3 + x^2 + 1).$$

Примечание — Так как коэффициент свободного члена полинома всегда равен 1, то из шестнадцатеричного представления он исключен.

#### 5.5.5.1.5 Канал КПТ

##### 5.5.5.1.5.1 Общее описание

Пакеты данных (ПД) трафика передаются через MAC-подуровень по КПТ-каналу в формате, приведенном в таблице 49. Головная часть MAC-кадра, называемая «Универсальный заголовок MAC-подуровня», имеет постоянную длину 16 бит. Следующая за ним часть MAC-кадра (ПД MAC-подуровня) имеет переменную длину. Пакеты данных Одп-подуровня (режим обмена данными), ОРп-подуровня (режим обмена речевыми сообщениями) и управляющих сообщений MAC-подуровня должны передаваться посредством MAC-кадров.

Таблица 49 — Формат MAC-кадра

Поле	Длина (бит)	Описание
Generic MAC Header	16	Универсальный заголовок MAC-подуровня
Payload	Переменная	Переменная часть, содержащая полезную информацию (ПД MAC-подуровня)

##### 5.5.5.1.5.2 Универсальный заголовок MAC

Формат универсального заголовка MAC-подуровня приведен в таблице 50.

Таблица 50 — Формат универсального заголовка MAC-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
FMT	2	Тип пакета передачи данных: 0b00 : Одп 0b01 : ОРп 0b10: управляющий пакет MAC-подуровня 0b11: резерв
if (FMT == 00) OR (FMT == 10){	—	—
FC	2	Индикатор фрагмента: 0b00: фрагментация не используется 0b01: головной фрагмент 0b10: средний фрагмент 0b11: последний фрагмент

Окончание таблицы 50

Поле	Длина (бит)	Описание
LEN	6	Длина части, содержащей полезную информацию в единицах размером 16 бит
}	—	—
if (FMT == 01) {	—	—
if(Z-Module){	—	Флаг Z-Module устанавливает: 1: число пользователей сессии речевого соединения больше 1 0: число пользователей сессии речевого соединения равно 1
CID	5	Идентификационный номер сессии речевого соединения (ситуация, когда число пользователей > 1)
}	—	—
else{	—	—
VSN	5	Порядковый номер речевого пакета (изменяется в пределах 0—31)
}	—	—
SS	1	Управление сдвигом для поддержки синхронизации по задержке. Измеряется в единицах 1/8 мкс, и может составлять –1 (для SS = 0) или 1 (для SS = 1)
PC	2	Параметр управления подстройкой мощности, от –2 до +1 dB (0b10, 0b11, 0b00, 0b01)
}	—	—
HCRC 6	6	Проверочные CRC-биты контроля ошибок заголовка MAC-кадра

Расчет проверочных HCRC-бит для заголовка MAC-кадра производится вычислением остатка деления на полином

$$0x2C = (x + 1)(x^5 + x^4 + x^2 + x + 1).$$

Примечание — Так как коэффициент свободного члена полинома всегда равен 1, то из шестнадцатеричного представления он исключен.

#### 5.5.5.1.5.3 Формат MAC-кадра

ПД ОДп-подуровня (режим обмена данными), ОРп-подуровня (режим обмена речевыми сообщениями) и управляющих сообщений MAC-подуровня должны передаваться по каналу КПТ в ПД MAC-подуровня, составляющего информационную часть MAC-кадров. Формат ПД MAC-подуровня, дополненный полем «Generic Mac Header», приведен в таблице 51.

Таблица 51 — Формат ПД MAC-подуровня, передаваемого по КПТ-каналу

Поле	Длина (бит)	Описание
Generic Mac Header	16	Универсальный заголовок MAC-подуровня
if (FMT == 00) {	—	—
DAC PDU	Переменная	ПД ОДп-подуровня переменной длины, см. таблицу 68
}	—	—
if (FMT == 01) {	—	—
VAC PDU	Переменная	ПД ОРп-подуровня переменной длины, см. таблицу 88

Окончание таблицы 51

Поле	Длина (бит)	Описание
}	—	—
if (FMT == 10) {	—	—
MAC Control PDU	Переменная	Управляющий пакет MAC-подуровня переменной длины, см. таблицу 52
}	—	—

## 5.5.5.1.5.4 Формат управляющего пакета MAC-подуровня

Управляющие сообщения MAC-подуровня, показанные в таблице 53, передаются в управляющих ПД MAC-подуровня, формат которых приведен в таблице 52.

Таблица 52 — Формат управляющего ПД MAC-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
Entity	3	Объект управления 0: управляющее сообщение MAC-подуровня, см. таблицу 53 1: резерв 2: управляющее сообщение ОРп-подуровня, см. таблицу 89 Другие: резерв
Type	5	Тип управляющего сообщения
Content	Переменная	Содержание сообщения
Padding	Переменная	Дополняющие биты до размера, кратного 16 бит
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

Расчет проверочных CRC-бит для управляющего пакета MAC-подуровня производится вычислением остатка деления на полином

$$0x968B = (x^2 + x + 1)(x^{14} + x^{13} + x^9 + x^7 + x^5 + x^4 + 1).$$

Примечание — Так как коэффициент свободного члена полинома всегда равен 1, то из шестнадцатеричного представления он исключен.

## 5.5.5.1.5.5 Управляющие сообщения MAC-подуровня

Типы управляющих сообщений, отправляемых MAC-подуровнем в управляющих ПД, приведены в таблице 53.

Таблица 53 — Управляющие сообщения MAC-подуровня

Тип сообщения	Имя сообщения	Описание	Логический канал	Описание
0	Запрос ресурса радиоканала	Запрос полосы канала, формат приведен в таблице 54	КПТ	Радиолиния UL
1	Переконфигурация радиоканала	Назначение новой полосы канала, формат приведен в таблице 55		Радиолиния DL
2	Резерв	Резерв		—
3	Рапорт ФУ-1	Рапорт 1. Физический уровень, формат приведен в таблице 57		Радиолиния UL
4	Рапорт ФУ-2	Рапорт 2. Физический уровень, формат приведен в таблице 58		Радиолиния UL

Окончание таблицы 53

Тип сообщения	Имя сообщения	Описание	Логический канал	Описание
5	Запрос завершения MAC-соединения	Запрос на завершение соединения, формат приведен в таблице 59	КПТ	Радиолиния UL
6	Подтверждение завершения MAC-соединения	Подтверждение завершения соединения, формат приведен в таблице 61		Радиолиния UL
7	Команда завершения MAC-соединения	Команда на завершение соединения, формат приведен в таблице 62		Радиолиния DL
8	УМ-УС	Сообщения управления мощностью/синхронизацией, формат приведен в таблице 63		Радиолинии UL/DL
9	Пассивный режим	«Пассивный режим», формат приведен в таблице 64		Радиолиния DL

## 5.5.5.1.5.5.1 Запрос ресурса радиоканала

Сообщение «Запрос ресурса радиоканала» отправляется АТ на БС, чтобы запросить полосу радиоканала. Формат сообщения «Запрос ресурса радиоканала» приведен в таблице 54.

Таблица 54 — Формат сообщения «Запрос ресурса радиоканала»

Поле	Длина (бит)	Описание
FORBID_TS_MASK	8	Маска доступности к использованию тайм-слотов. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего разряда отмечает тайм-слот с номером 0. 0: тайм-слот нельзя использовать 1: тайм-слот можно использовать
BW_TYPE	2	0: общий запрос на полосу радиоканала 1: запрос на изменение параметра «Коэффициент загрузки» 2: установка сессии для ОДп/ОРп-подуровня 3: резерв
for(qam = 4, 16, 64){		соответственно QAM4, QAM16 и QAM64
Loading_qam	3	Оптимальный коэффициент загрузки (= Loading_qam + 1) с допустимыми значениями в пределах от 1 до 8
}	—	—
BW For Handover	1	«Запрос ресурса для хэндовера»: 0: не для хэндовера 1: для хэндовера
OPTION_MASK	3	Бит младшего разряда (Bit#0) указывает: поддерживается процедура реконфигурации в режиме аренды радиоканала или нет: 0: нет 1: да Другие два бита: резерв, установлены в 0
LEASE_REQ	1	0: запрос не для арендной линии 1: запрос для арендной линии
RATE	16	Скорость передачи: измеряется в единицах, где 1 соответствует величине 96 бит на кадр, т. е. на каждые 10 мс
MISC	16	Бит младшего разряда (Bit#0) указывает: применяется ли режим организации обмена данными, в котором заполнение данными происходит с переключением между кадрами: 0: не применяется («Прозрачный режим») 1: применяется («Непрозрачный режим с ARQ») Другие биты: резерв

## 5.5.5.1.5.5.2 Команда «Перекомфигурация радиоканала»

Команда «Перекомфигурация радиоканала» используется для изменения ресурсов радиоканала. Формат команды «Перекомфигурация радиоканала» приведен в таблице 55.

Таблица 55 — Формат команды «Перекомфигурация радиоканала»

Поле	Длина (бит)	Описание
TransId	5	Идентификатор транзакции ID, распределяет БС
CMD_TYPE	3	0: «Выполнить перекомфигурацию» Другие: резерв
BWForHandover	1	«Запрос ресурса для хэндовера»: 0: не для хэндовера 1: для хэндовера
Mobility	1	Индикатор мобильности: 0: работа в стационарном режиме 1: работа в мобильном режиме
RS KEY	1	Индикация требования инвертирования проверочных бит RS-кода в ответном на данную команду сообщении: 0: не надо инвертировать 1: надо инвертировать
SCG_MASK	5	Маска рабочих ГПЧ. Каждый бит соответствует одной ГПЧ. Бит в наименьшем значащем разряде — отмечает ГПЧ с номером 0. 0: ГПЧ не используется 1: ГПЧ является рабочей
for(i = 0; i < #SCG; i++){	—	Параметр #SCG формируется из поля SCG_MASK и равен числу ГПЧ, доступных для использования
SLOT_MASK	8	Маска доступности к использованию тайм-слотов. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего разряда отмечает тайм-слот с номером 0. 0: тайм-слот нельзя использовать 1: тайм-слот можно использовать
for(j = 0; j < #SLOT; j++){		Параметр #SLOT получается из поля SLOT_MASK как общее число тайм-слотов, которые доступны к использованию
SCH_MASK	16	Маска доступности к использованию ПдК. Каждый бит соответствует одному ПдК. Бит младшего разряда отмечает ПдК с номером 0. 0: подканал нельзя использовать 1: подканал можно использовать
Loading	3	Коэффициент загрузки = Loading + 1
Modulation	3	Схема модуляции. Указаны в таблице 56
...}	—	—
}	—	—
OPTION_MASK	16	Бит младшего разряда (Bit#0) указывает, поддерживается операция аренды или нет: 0: нет 1: да Бит предпоследнего младшего разряда (Bit#1) указывает, используется ли режим адаптивной самонастройки параметров: 0: нет 1: да Другие биты: резерв
LEASE_LEN	10	Размер арендуемого ресурса в единицах числа бит на кадр: 0: если нет операции аренды

Таблица 56 — Схемы модуляции

Значение	Определение
2	QPSK
3	8PSK
4	QAM16
0, 1, 5, 7	Резерв
6	QAM 64

## 5.5.5.1.5.5.3 Сообщение «Рапорт ФУ-1»

Сообщение «Рапорт ФУ-1» (отчет 1 физического уровня) периодически отправляется БС на АТ. БС использует такое сообщение для конфигурации и выделения ресурса для АТ. Формат сообщения «Рапорт ФУ-1» приведен в таблице 57.

Таблица 57 — Формат сообщения «Рапорт ФУ-1»

Поле	Длина (бит)	Описание
SCG_MASK	5	Маска рабочих ГПЧ. Каждый бит соответствует одной ГПЧ. Бит в наименьшем значащем разряде — отмечает ГПЧ с номером 0. 0: ГПЧ не используется 1: ГПЧ является рабочей
for(i = 0; i < #SCG; i++){	—	Параметр #SCG формируется из поля SCG_MASK и равен числу ГПЧ, доступных для использования
SLOT_MASK	8	Маска доступности к использованию тайм-слотов в радиолинии UL. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего разряда отмечает тайм-слот с номером 0. 0: тайм-слот нельзя использовать 1: тайм-слот можно использовать
for(j = 0; j < #SLOT; j++){		Параметр #SLOT получается из поля SLOT_MASK как общее число временных интервалов, которые доступны к использованию в радиолинии UL
PPC_avg	6	Средняя мощность передачи, приходящаяся на один ПдК, в дБм
}	—	—
}	—	—
TS_MASK	8	Общая маска доступности к использованию тайм-слотов. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего разряда отмечает тайм-слот с номером 0. 0: тайм-слот нельзя использовать 1: тайм-слот можно использовать
DOWN_SCH	8	Число используемых ПдК в радиолинии «вниз» (DL)
UP_SCH	8	Число используемых ПдК в радиолинии «вверх» (UL)
Powercap	8	Максимально допустимая мощность передачи АТ в радиолинии «вверх» (UL), в дБм
for(qam == 4,16,64){		Соответственно QAM4 (QPSK), QAM16 и QAM64
Lopt_qam	3	Рекомендуемый коэффициент загрузки = Lopt_qam + 1
Prsv_qam	3	Предварительно установленный резерв для управления мощностью трансляции в дБ
}	—	—

## 5.5.5.1.5.5.4 Сообщение «Рапорт ФУ-2»

Сообщение «Рапорт ФУ-2» (отчет 2 физического уровня) используется для сообщений информации физического уровня, его формат приведен в таблице 58.

Таблица 58 — Формат сообщения «Рапорт ФУ-2»

Поле	Длина (бит)	Описание
PREAMBLE_RSS	7	Уровень сигнала преамбулы на приеме, единица измерения — 1dBm
FREQ_OFFSET	8	Фактическое смещение несущей частоты = $FREQ\_OFFSET \cdot 32 \cdot 800 / (2 \cdot 3.14 \cdot 16.384)$ Гц
DISTANCE	11	Актуальное расстояние до AT = $DISTANCE \cdot 10$ м
SCG_MASK	5	Маска рабочих ГПЧ. Каждый бит соответствует одной ГПЧ. Бит в наименьшем значащем разряде — отмечает ГПЧ с номером 0. 0: ГПЧ не используется 1: ГПЧ является рабочей
for( <i>i</i> = 0; <i>i</i> < #SCG; <i>i</i> ++){	—	Параметр #SCG формируется из поля SCG_MASK и равен числу ГПЧ, доступных для использования
SLOT_MASK	8	Маска доступности к использованию временных интервалов в радиолинии DL. Каждый бит соответствует одному временному интервалу. Бит младшего разряда отмечает временной интервал DL с номером 0. 0: временной интервал нельзя использовать 1: временной интервал можно использовать
for( <i>j</i> = 0; <i>j</i> < #SLOT; <i>j</i> ++){	—	Параметр #SLOT получается из поля SLOT_MASK как общее число тайм-слотов, которые доступны к использованию в радиолинии DL
TCH_RSS	7	Мощность принимаемого сигнала КПТ в радиолинии DL, величина в 1dBm
SINR_out4	5	Среднестатистическое значение отношения сигнал/шум на приеме в радиолинии DL, величина в дБ
}	—	—
for( <i>j</i> = 0; <i>j</i> < #SLOT; <i>j</i> ++){	—	Параметр #SLOT получается из поля SLOT_MASK как общее число временных интервалов (тайм-слотов), которые доступны к использованию в радиолинии DL
CI	5	Уровень помех, наблюдаемый в полосе ГПЧ в заданном тайм-слоте, = $CI - 109$ , величина в дБм
}	—	—
}	—	—
FORBID_TS_MASK	8	Маска запрещенных к использованию тайм-слотов. Каждый бит соответствует одному тайм-слоту. Бит младшего разряда отмечает тайм-слот с номером 0. 0: тайм-слот нельзя использовать 1: тайм-слот можно использовать
QAM64_FORBID	1	Индикатор допустимости использования модуляции QAM64: 0: можно использовать QAM64 1: нельзя использовать QAM64
CI_REPORTING	1	Индикатор того, что CI_MASK далее включена в пакет
if(CI_REPORTING){	—	—
for( <i>i</i> = 0; <i>i</i> < #SCG; <i>i</i> ++){	—	Параметр #SCG формируется из поля SCG_MASK и равен числу ГПЧ, доступных для использования
for( <i>j</i> = 0; <i>j</i> < #SLOT; <i>j</i> ++){	—	Параметр #SLOT получается из поля SLOT_MASK как общее число тайм-слотов, которые доступны к использованию в радиолинии DL



Окончание таблицы 58

Поле	Длина (бит)	Описание
CI_MASK	16	Запрещается использование подканала из-за слишком высокой интерференции или нет. Каждый бит соответствует одной ГПЧ и бит в наименьшем значащем разряде — отмечает ГПЧ с номером 0. 0: отключен 1: доступен
}	—	—
}	—	—
}	—	—

## 5.5.5.1.5.5.5 Сообщение «Запрос завершения MAC-соединения»

Сообщение «Запрос завершения MAC-соединения» используется, чтобы запустить процедуру разрыва соединения по радиоканалу. Формат указанного запроса приведен в таблице 59.

Таблица 59 — Формат сообщения «Запрос завершения MAC-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
REQ	8	0: «Запрос завершения» Другие: резерв
RLS-REASON	8	Причина завершения: более детально см. таблицу 60
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0
UID	32	Идентификационный номер АТ

Причины завершения MAC-соединения приведены в таблице 60.

Таблица 60 — Причины завершения MAC-соединения

Причины (5 бит в младших разрядах)	Описание
0	Нормальное завершение по инициативе БС
1	БС на приеме в радиолинии UL наблюдает слишком слабый сигнал
2	Запрос завершения с верхних уровней на стороне БС
3	БС получила запрос на соединение, уже находясь в состоянии связи (ошибка повторного вызова)
4	Ошибка MAC-подуровня на стороне БС
5	БС не может получить сообщения «Рапорт ФУ-1» и «Рапорт ФУ-2» в течение длительного времени
6	БС обнаружила несоответствие рабочих характеристик у АТ
7	Резерв
8	Нормальное завершение по инициативе АТ
9	АТ на приеме в радиолинии DL наблюдает слишком слабый сигнал
10	Запрос завершения с верхних уровней на стороне АТ
11	АТ принимает запрос от БС, уже находясь в состоянии связи (ошибка повторного вызова)
12	Ошибка MAC-подуровня на стороне АТ

Окончание таблицы 60

Причины (5 бит в младших разрядах)	Описание
13	АТ запрашивает прекращение (разрыв) процедуры «Хэндовер»
Другие	Резерв

## 5.5.5.1.5.5.6 Сообщение «Подтверждение завершения MAC-соединения»

Сообщение «Подтверждение завершения MAC-соединения» является ответом на «Запрос завершения MAC-соединения». Его формат приведен в таблице 61.

Таблица 61 — Формат сообщения «Подтверждение завершения MAC-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0
UID	32	Идентификационный номер АТ

## 5.5.5.1.5.5.7 Сообщение «Команда завершения MAC-соединения»

Сообщение «Команда завершения MAC-соединения» используется для разрыва соединения по радиоканалу. Ее формат приведен в таблице 62.

Таблица 62 — Формат сообщения «Команда завершения MAC-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
RLS-REASON	8	Причина завершения: более детально см. таблицу 60
UID	32	Идентификационный номер АТ
SLEEP	1	Выходить в пассивный режим после завершения соединения: 0: нет 1: да
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0

## 5.5.5.1.5.5.8 Сообщение «Управление мощностью и синхронизацией УМ-УС»

Сообщение «Управление мощностью и синхронизацией УМ-УС» используется как сообщение о регулировке мощности и синхронизации по задержке, формат приведен в таблице 63.

Таблица 63 — Формат сообщения «Управление мощностью и синхронизацией УМ-УС»

Поле	Длина (бит)	Описание
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0
SS	2	Подстройка задержки для синхронизации по времени (сдвиг), в единицах 1/8 мкс. Значения от –1 до +2. В радиолинии UL это поле устанавливается нулевым
PC0	2	Корректировка мощности 0: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 1 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)
PC1	2	Корректировка мощности 1: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 2 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)
PC2	2	Корректировка мощности 2: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 3 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)

Окончание таблицы 63

Поле	Длина (бит)	Описание
PC3	2	Корректировка мощности 3: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 4 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)
PC4	2	Корректировка мощности 4: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 5 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)
PC5	2	Корректировка мощности 5: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 6 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)
PC6	2	Корректировка мощности 6: от –1 до +2 дБ для тайм-слота № 7 радиолинии UL или DL (в зависимости от того, по какой из радиолиний DL или UL передается данное сообщение)

#### 5.5.5.1.5.5.9 Сообщение «Режим бездействия»

Сообщение «Режим бездействия» используется для индикации режима перерыва в работе работы. Формат этого сообщения приведен в таблице 64.

Таблица 64 — Формат сообщения «Режим бездействия»

Поле	Длина (бит)	Описание
RSV	3	Резерв, все биты установлены в 0
TransId	5	Идентификатор транзакции ID, распределяет БС
Frames	16	Число последовательных кадров, в которых будет действовать режим бездействия

#### 5.5.5.1.5.6 Трафиковые ПД MAC-подуровня (КПТ-канал): сегментация/десегментация

MAC-подуровень поддерживает функции сегментации/десегментации сообщений (блоков данных (БД)) ОДп-подуровня и управляющих сообщений MAC, которые впоследствии передаются в ПД трафикового канала MAC-подуровня.

MAC-подуровень стороны отправителя должен разбить на сегменты сообщения (БД) ОДп-подуровня или управляющие сообщения MAC-подуровня. Число сегментов может быть от 1 до  $N$ , в зависимости от величины канального ресурса и размера БД. Каждый из указанных сегментов MAC-подуровень должен разместить в поле полезной нагрузки одного MAC-кадра и указать признак операции сегментирования в универсальном заголовке MAC-подуровня (см. 5.5.5.1.5.2), используя для этого поле «FC».

MAC-подуровень на стороне получателя должен собрать из сегментов БД ОДп-подуровня или управляющие сообщения MAC-подуровня в соответствии с информацией, содержащейся в полях «FC» универсальных заголовков принятых ПД MAC-подуровня.

#### 5.5.6 Сервис доставки сообщений

На MAC-подуровне правило доставки данных является заранее установленным (предопределенным). Эта правило жестко увязано с доступностью ресурсов для сессий разной приоритетности. Сами уровни приоритетности устанавливаются службой QoS MAC-подуровня. MAC-подуровень получает сообщения из различных очередей верхних уровней. Эти сообщения могут представлять собой БД или ПД ОРп-подуровня, управляющие сообщения ОРп-подуровня, БД или ПД ОДп-подуровня, управляющие сообщения ОДп-подуровня, управляющие сообщения MAC-подуровня, а также управляющие сообщения высших уровней. Для гарантирования требуемого качества связи служба QoS устанавливает следующую очередность (приоритетность) передачи сообщений:

- управляющие сообщения MAC-подуровня;
- управляющие сообщения ОРп-подуровня;
- БД или ПД ОРп-подуровня;
- управляющие сообщения ОДп-подуровня;
- БД или ПД ОДп.

MAC-подуровень также управляет очередностью передачи на множестве БД или ПД ОДп-подуровня, используя для этого приоритеты, установленные в поле «Priority ID» (см. 5.6.3.3).

## 5.6 Подуровень обмена пакетами данных (ОДп-подуровень)

### 5.6.1 Функции

1 ARQ (Automatic Retransmission Request) — Процедура автоматического перезапроса передачи для устранения ошибок;

2 Сегментация блоков данных верхних уровней перед трансляцией и сборка из сегментов блоков данных верхних уровней после приема;

3 Управление полосой и параметрами радиоканала.

### 5.6.2 Связь между подуровнями

#### 5.6.2.1 Краткое введение

ОДп-подуровень осуществляет взаимодействие и обменивается данными с другими подуровнями с помощью межподуровневых сообщений (примитивов). Ниже приводятся типы примитивов и их форматы (поля), но не раскрывается их применение.

ОДп-подуровень взаимодействует с иерархией верхних уровней через подуровень формирования трафика (ПФТ-подуровень) и с нижними подуровнями — через MAC-подуровень. Далее приведено описание примитивов ОДп-подуровня, используемых для такого взаимодействия.

#### 5.6.2.2 Примитивы обмена данными между ОДп и ПФТ-подуровнями

##### 5.6.2.2.1 Примитив «Запрос передачи данных на ОДп-подуровень»

АТ/БС ПФТ-подуровень использует этот примитив, чтобы запросить ОДп-подуровень передать данные. Формат примитива приведен в таблице 65.

Таблица 65 — Формат примитива «Запрос передачи данных на ОДп-подуровень»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
SFID	Идентификационный номер обслуживаемого потока
Data	Пакет данных ПФТ-подуровня

##### 5.6.2.2.2 Примитив «Индикация ОДп-подуровня о готовности предоставить принятые данные на ПФТ-подуровень»

АТ/БС ОДп-подуровень использует этот примитив для информирования ПФТ-подуровня о том, что для него приняты данные, переданные удаленной стороной. Описание указанного примитива приведено в таблице 66.

Таблица 66 — Формат примитива «Готовность ОДп-подуровня предоставить принятые данные на ПФТ-подуровень»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
SFID	Идентификационный номер обслуживаемого потока
Data	Принятый пакет данных ПФТ-подуровня

#### 5.6.2.3 Примитивы обмена данными между ОДп- и MAC-подуровнями

Детальное описание приведено в 5.5.4.3.

### 5.6.3 Связь подуровней равной иерархии

#### 5.6.3.1 Процедура сегментации/десегментации

Процедура сегментации блока данных (БД) ОДп-подуровня на пакеты данных (ПД) ОДп-подуровня и обратная процедура сборки (десегментации) БД ОДп-подуровня из принятых ПД ОДп-подуровня (на противоположной стороне линии связи) приведены на рисунке 30.

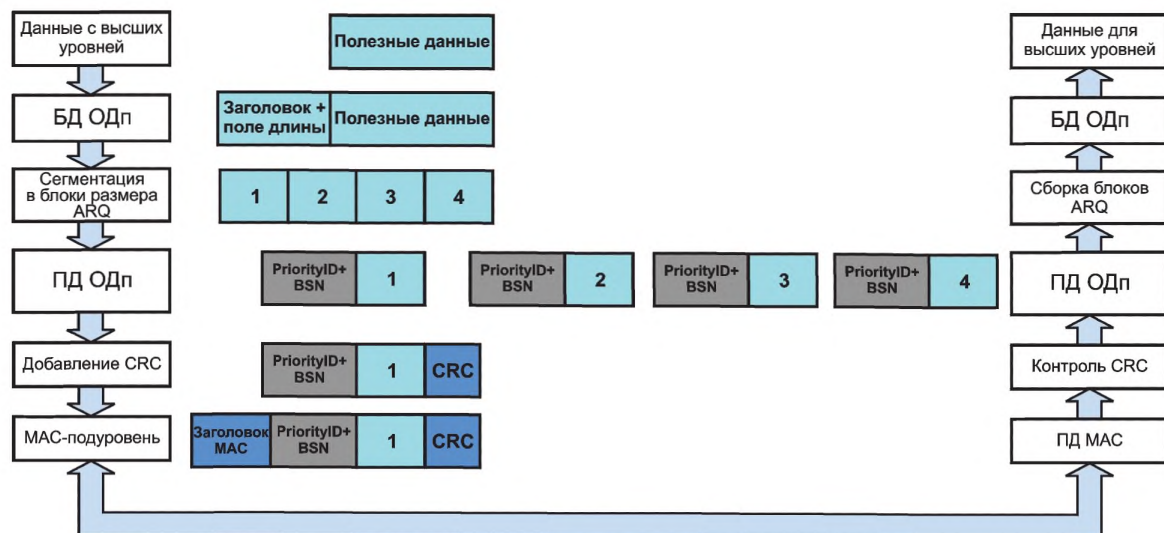


Рисунок 30 — Процедура сегментации/десегментации БД ОДп-подуровня на разных концах линии связи

### 5.6.3.2 Блок данных ОДп-подуровня

Блок данных ОДп-подуровня (БД ОДп) состоит из заголовка (головной части), индикатора приоритета обслуживания (SFID) (идентификационный номер обслуживаемого потока), поля размера БД, указывающего длину блока данных с учетом содержащейся полезной информации. Ключевым полем, определяющим формат БД ОДп, является индикатор SFID. В принципе, различные поля SFID определяют использование БД ОДп-подуровня различных форматов, но на данный момент все представленные ниже SFID привязаны к единому формату БД ОДп-подуровня, приведенному в таблице 67.

Таблица 67 — Формат БД ОДп-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
Header	16	0x3227 заголовок
SFID	3	0b000: управляющее сообщение верхнего уровня 0b001: резерв 0b010: обслуживание высокого приоритета 0b011: обслуживание низкого приоритета Остальные: резерв
Length	13	Длина блока данных (в байтах)
Content	Переменная	Данные (полезная нагрузка)

### 5.6.3.3 Пакеты данных ОДп-подуровня

Пакеты данных ОДп-подуровня (ПД ОДп-подуровня) формируются как составная часть ПД MAC-подуровня, формат которого приведен в таблице 51. В этом случае в универсальном заголовке MAC-кадра поле FMT = 00, указывая на то, что поле полезной информации содержит ПД ОДп-подуровня.

Формат ПД ОДп-подуровня, используемого в указанном случае, приведен в таблице 68. Каждый ПД ОДп-подуровня выравнивается с помощью дополнительных бит до размера, кратного 16 бит, а также дополняется проверочными CRC-битами.

Таблица 68 — Формат ПД ОДп-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
Type	1	0: данные 1: команды управления ОДп-подуровня (см. таблицу 70)

Окончание таблицы 68

Поле	Длина (бит)	Описание
If (Type == 0){		ОДп-данные
Priority ID	3	Уровень приоритета
BSN	12	Порядковый номер передаваемого пакета данных (ПД) MAC-подуровня (по mod 4096)
Content	Переменная	Блок данных (БД) или сегмент БД ОДп-подуровня
}	—	—
If (Type == 1){		Служебное сообщение ОДп-подуровня
SIG_TYPE	4	Тип служебного сообщения ОДп-подуровня
If (SIG_TYPE ≠ 0) {	—	—
TransId	16	Идентификационный номер (ID) задачи передающей стороны
}	—	—
Content	Переменная	Данные
}	—	—
Padding	—	Выравнивание до границы 16 бит
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

Расчет проверочных CRC-бит для ПД MAC-подуровня производится вычислением остатка деления на полином

$$0x968B = (x^2 + x + 1)(x^{14} + x^{13} + x^9 + x^7 + x^5 + x^4 + 1).$$

Примечание — Так как коэффициент свободного члена полинома всегда равен 1, то из шестнадцатеричного представления он исключен.

Индикатор приоритета ID = 0 и используется для передачи речевых пакетов и служебных сообщений для транзакций «из конца в конец».

В ОДп-сеансе каждого пользователя ОДп-подуровень может поддерживать 8 очередей, различающихся по приоритету. Каждая из таких очередей обладает своими собственными свойствами и характеристиками, такими как поддержка режима автоматического перезапроса ARQ, допустимый размер блока при организации повторных запросов передачи (RQ) и т. д. Свойства и характеристики алгоритмов организации работы с очередями приоритетов определяются и согласовываются перед запуском ОДп-сеанса. Приоритет очереди устанавливается полем «Priority ID» наличием приоритетного идентификационного номера. В настоящее время для Priority ID используются только значения 0, 1 и 2. Оставшиеся 3~7 зарезервированы.

Поскольку показатель приоритетности ОДп-соединения (Priority ID) реализуется как определенное свойство индикатора приоритета обслуживания SFID, то для БС и АТ в сети по умолчанию используется фиксированное отображение значений индикатора SFID на Priority ID. Оно приведено в таблице 69.

Таблица 69 — Отображение SFID на приоритетность ОДп-соединения

Индикатор SFID обслуживаемого потока	Приоритетность ОДп-соединения (Priority ID)
0b000	1
0b010	1

Окончание таблицы 69

Индикатор SFID обслуживаемого потока	Приоритетность ОДп-соединения (Priority ID)
0b011	2
Управляющие сообщения транзакций «из конца в конец» для речевых соединений (в них поле SFID игнорируется)	0

## 5.6.3.4 Управляющие сообщения ОДп-подуровня

## 5.6.3.4.1 Тип управляющего сообщения

Управляющие сообщения ОДп-подуровня передаются в ПД ОДп-подуровня (см. таблицу 68, тип указывается в поле SIG\_TYPE) по КПТ-каналу. Возможные типы служебных сообщений приведены в таблице 70.

Таблица 70 — Список служебных сообщений ОДп-подуровня

Тип	Имя сообщения	Описание	Направление
0	Служебное сообщение ARQ	Служебное сообщение ARQ (см. таблицу 71)	Радиолинии UL/DL
1	Резерв	Резерв	—
2	Запрос установки соединения ОДп-подуровня	Запрос установки соединения ОДп-соединения (см. таблицу 72)	Радиолинии UL/DL
3	Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня	Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня (см. таблицу 74)	Радиолинии UL/DL
4	Запрос завершения соединения ОДп-подуровня	Запрос завершения соединения ОДп-подуровня (см. таблицу 75)	Радиолиния «вверх» UL
5	Команда завершения соединения ОДп-подуровня	Команда завершения соединения ОДп-подуровня (см. таблицу 76)	Радиолиния «вниз» DL
6	Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня	Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня (см. таблицу 77)	Радиолиния «вверх» UL

## 5.6.3.4.2 Служебное сообщение ARQ

Таблица 71 — Формат служебного сообщения ARQ

Поле	Длина (бит)	Описание
Priority ID	3	Уровень приоритета
Loop {	—	—
LAST	1	Индикатор последнего служебного ARQ блока: 0 — не последний 1 — последний
ACK_TYPE	3	0: подтверждение интегрального типа [все вплоть до номера (BSN-1) mod 4096]. 1: резерв 2: Подтверждение интегрально-выборочного типа Другие: резерв
BSN	12	Номер блока ARQ, вплоть до которого подтверждается прием (BSN — номер блока ARQ, который ожидается на прием)

Окончание таблицы 71

Поле	Длина (бит)	Описание
if(ACK_TYPE == 2){	—	—
N_ACK_MAP	8	Количество фрагментов в битовой последовательности подтверждения приема отдельных блоков ARQ
for( i = 0; i < N_ACK_MAP; i++){		Цикл по фрагментам
Length	4	Длина фрагмента битовой последовательности подтверждений приема отдельных блоков
Selective_ACK_MAP	12	Фрагмент битовой последовательности подтверждений приема отдельных блоков (бит старшего разряда в битовой последовательности соответствует номеру BSN). Значение 1 в каждой битовой позиции последовательности указывает на подтверждение приема соответствующего блока ARQ-последовательности, используемой процедурой ARQ (передача осуществляется в порядке от старших разрядов к младшим)
}	—	—
}	—	—
} While(LAST == 0)	—	—

## 5.6.3.4.3 Запрос установки соединения ОДп-подуровня

Сообщение «Запрос установки соединения ОДп-подуровня» используется, чтобы запросить установку логического соединения на ОДп-подуровне. Формат запроса приведен в таблице 72.

Таблица 72 — Формат сообщения «Запрос установки соединения ОДп-подуровня»

Поле	Длина (бит)	Описание
Блок параметров в запросах/ответах установки соединения ОДп-подуровня	Переменная	См. таблицу 73

## 5.6.3.4.3.1 Блок параметров, используемый в запросах и ответах установки соединения ОДп-подуровня

Формат блока управляющих параметров в сообщениях запросов и ответов на установку соединения ОДп-подуровня приведен в таблице 73.

Таблица 73 — Формат блока параметров в запросах/ответах установки соединения ОДп-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
RSV	2	Резерв, все биты установлены в 0
ARQ_WINLENGTH	3	Размер окна в режиме ARQ (число блоков ARQ, которое можно передавать «в глубину», отсчитывая от позиции номера, «ниже» которого нет блоков ARQ без подтверждения приема): 0: 256 1: 512 (рекомендуемый) 2: 1024 3: 2048 Другие: резерв



Окончание таблицы 73

Поле	Длина (бит)	Описание
ARQ_BLK_LENGTH	4	Размер блока ARQ: 0: 42 байта Другие: резерв
TX_BSN_BEGIN1	12	Стартовый номер BSN, с которого начинается отсчет номеров передаваемых блоков ARQ для очереди с приоритетом Priority ID_1
TX_BSN_BEGIN2	12	Стартовый номер BSN, с которого начинается отсчет номеров передаваемых блоков ARQ для очереди с приоритетом Priority ID_2
NextIndication	2	Индикатор есть/нет далее в сообщении информация о конечном номере блока ARQ для данного соединения ОДп-подуровня: 0: нет 1: есть Другие: резерв
TX_BSN_NEXT1	12	Номер ARQ блока BSN, с которого начнется следующее соединение ОДп-подуровня (он определяет и где закончится текущее соединение) для очереди с приоритетом Priority ID_1
TX_BSN_NEXT2	12	Номер ARQ блока BSN, с которого начнется следующее соединение ОДп-подуровня (он определяет и где закончится текущее соединение) для очереди с приоритетом Priority ID_2

## 5.6.3.4.4 Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня

Сообщение «Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня» используется как ответ на «Запрос установки соединения ОДп-подуровня». Его формат приведен в таблице 74.

Таблица 74 — Формат сообщения «Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня»

Поле	Длина (бит)	Описание
Result	2	0: принято 1: отказано Другие: резерв
Блок параметров в запросах/ответах установки соединения ОДп	Переменная	См. таблицу 73

## 5.6.3.4.5 Запрос завершения соединения ОДп-подуровня

Сообщение «Запрос завершения соединения ОДп-подуровня» используется для запроса завершения соединения ОДп-подуровня. Его формат представлен в таблице 75.

Таблица 75 — Формат сообщения «Запрос завершения соединения ОДп-подуровня»

Поле	Длина (бит)	Описание
Reason	4	Причина: 0: нормальное завершение Другие: резерв

## 5.6.3.4.6 Команда завершения соединения ОДп-подуровня

Сообщение «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» используется, чтобы передать команду от БС на АТ на завершение соединения ОДп-подуровня. Формат указанного сообщения представлен в таблице 76.

Таблица 76 — Формат сообщения «Команда завершения соединения ОДп-подуровня»

Поле	Длина (бит)	Описание
Reason	4	Причина: 0: нормальное завершение Другие: резерв

#### 5.6.3.4.7 Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня

Сообщение «Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня» используется для ответа на команду завершить соединение ОДп-подуровня. Оно посылается от АТ на БС. Формат указанного сообщения приведен в таблице 77.

Таблица 77 — Формат сообщения «Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня»

Поле	Длина (бит)	Описание
Reason	4	Причина: 0: нормальное завершение Другие: резерв

#### 5.6.4 Функция ARQ

**Примечание** — Функция ARQ (Автоматический запрос на повторную передачу) может быть включена или отключена с помощью использования соответствующего идентификатора приоритета (Priority ID). Параметры процедуры ARQ должны быть указаны и согласованы во время установки соединения. Если параметры или часть параметров процедуры ARQ при установке соединения не будут определены, то для них будут использоваться значения по умолчанию.

##### 5.6.4.1 Параметры процедуры ARQ

1 **ARQ\_BSN\_MODULUS**:  $2^{12} = 4096$  (модуль нумерации блоков ARQ);

2 **ARQ\_WINDOW\_LENGTH**: Максимальное допустимое число переданных блоков ARQ и не получивших подтверждение приема.  $ARQ\_WINDOW\_LENGTH \leq ARQ\_BSN\_MODULUS / 2$ ;

3 **ARQ\_TX\_BEGIN**: Параметр, который показывает, что все блоки данных ARQ-последовательности с номерами BSN вплоть до ARQ\_TX\_BEGIN-1 получили подтверждение о корректном приеме на удаленной стороне;

4 **ARQ\_TX\_NEXT**: BSN — номер блока ARQ, начиная с которого будет передаваться следующий блок данных (БД) ОДп-соединения. Значение этого номера должно находиться в интервале от ARQ\_TX\_BEGIN до  $(ARQ\_TX\_BEGIN + ARQ\_WINDOW\_LENGTH)$ ;

5 **ARQ\_RX\_BEGIN**: Все ARQ-блоки с номерами BSN до  $(ARQ\_RX\_BEGIN - 1)$  были правильно приняты на данном конце соединения;

6 **ARQ\_RX\_NEXT**: Наибольший номер BSN блока ARQ, корректно принятого на данном конце соединения, плюс один. Значение должно находиться в интервале от ARQ\_RX\_BEGIN до  $(ARQ\_RX\_BEGIN + ARQ\_WINDOW\_LENGTH)$ ;

7 **ARQ\_RETRANSMIT\_TIMEOUT**: Минимальный промежуток времени, в течение которого передающая сторона линии логического соединения должна находиться в режиме ожидания, не выходя на повторную трансляцию блоков данных по принимаемым от удаленной стороны запросам ARQ. Устанавливается равным минимально возможной задержке, наблюдаемой от момента передачи данных до получения подтверждения, плюс длительность одного кадра. Запросы ARQ, полученные в указанном промежутке, рассматриваются как неактуальные;

8 **ARQ\_NAK\_UNAWARE\_TIMEOUT**: Интервал времени, в течение которого после повторной передачи блока ARQ передающая сторона линии логического соединения должна игнорировать принимаемые сообщения о неудачном приеме (NAK) от удаленной стороны соединения. Указанный интервал устанавливается равным минимально возможной задержке, наблюдаемой от передачи данных до получения ответа подтверждения (ACK);

9 **ARQ\_RESET\_TIMEOUT**: Максимальный промежуток времени, в течение которого параметры ARQ\_TX\_BEGIN и ARQ\_RX\_BEGIN могут оставаться неизменными. В случае сохранения состояний

ARQ\_TX\_BEGIN и ARQ\_RX\_BEGIN неизменными в течение более длительного времени, если только соединение не было завершено, фиксируется потеря синхронизации процедур передачи и приема блоков ARQ на удаленных концах соединения.

#### 5.6.4.2 Состояния процедуры «Управление передачей» на концах соединения с ARQ

Процедура «Управление передачей» на одном из концов логического соединения с ARQ (Автоматический запрос на повторную передачу) может быть в одном из четырех состояний:

- нет трансляций;
- режим ожидания (на интервалах на реакцию удаленной стороны);
- ожидание повторной трансляции;
- повторная трансляция.

Процедура «Управление передачей» должна в первую очередь обрабатывать (транслировать или сбрасывать блоки) запросы очередей, находящихся в состоянии «Ожидание повторной трансляции», а затем обрабатывать запросы очередей, находящихся в состоянии «Нет трансляций». При передаче нескольких блоков сначала передаются блоки с меньшими номерами BSN.

Состояния процедуры управления передачей для соединения с ARQ показаны на рисунке 31.

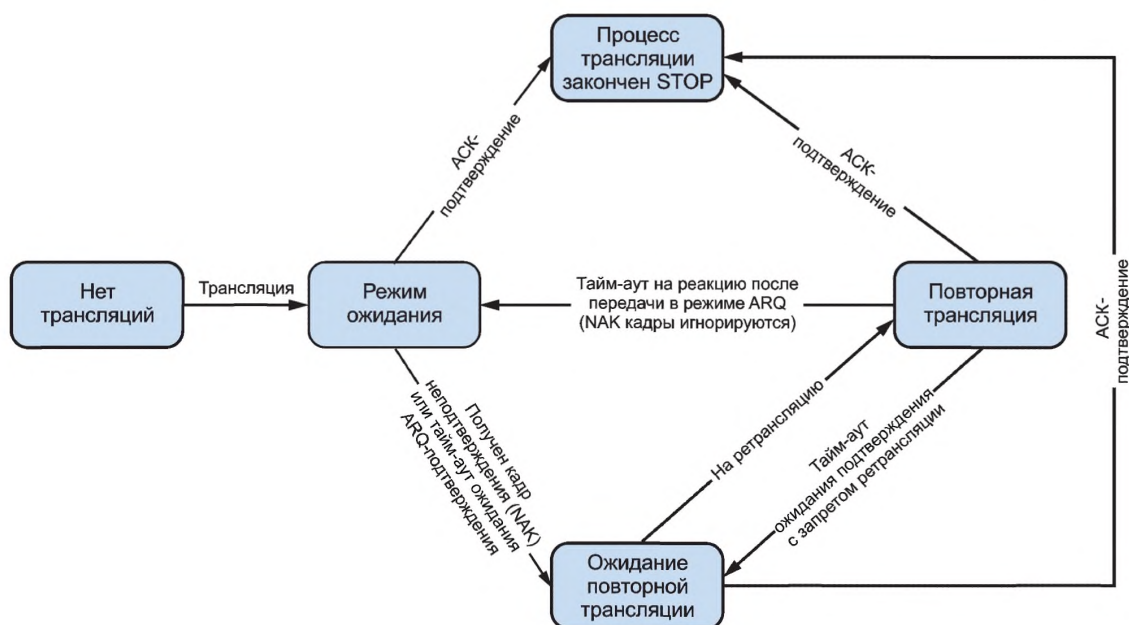


Рисунок 31 — Состояния процедуры «Управление передачей для соединения с ARQ»

#### 5.6.4.3 Алгоритм работы в режиме ARQ

При приеме ARQ-блока с номером BSN, который попадает в диапазон допустимых номеров, определяемых окном приема, выносится решение о его корректности и производится передача данного блока процедурам дальнейшей обработки. Если же номер принятого ARQ-блока BSN оказывается вне диапазона окна приема, то данный блок «сбрасывается» и рассматривается как некорректный и на дальнейшую обработку не подается. Приемная сторона должна «сбрасывать» дубли ARQ-блоков, наблюдаемые в пределах окна приема.

Окно приема сохраняется так, что переменная ARQ\_RX\_BEGIN всегда указывает на блок ARQ с самым наименьшим номером, который не был получен или был получен с ошибками. Когда происходит прием блока ARQ с номером BSN, равным ARQ\_RX\_BEGIN, окно приема увеличивается (по крайней мере на 1). Таймер ARQ\_RESET\_TIMEOUT при этом сбрасывается. Алгоритм работы в режиме ARQ показан на рисунке 32.

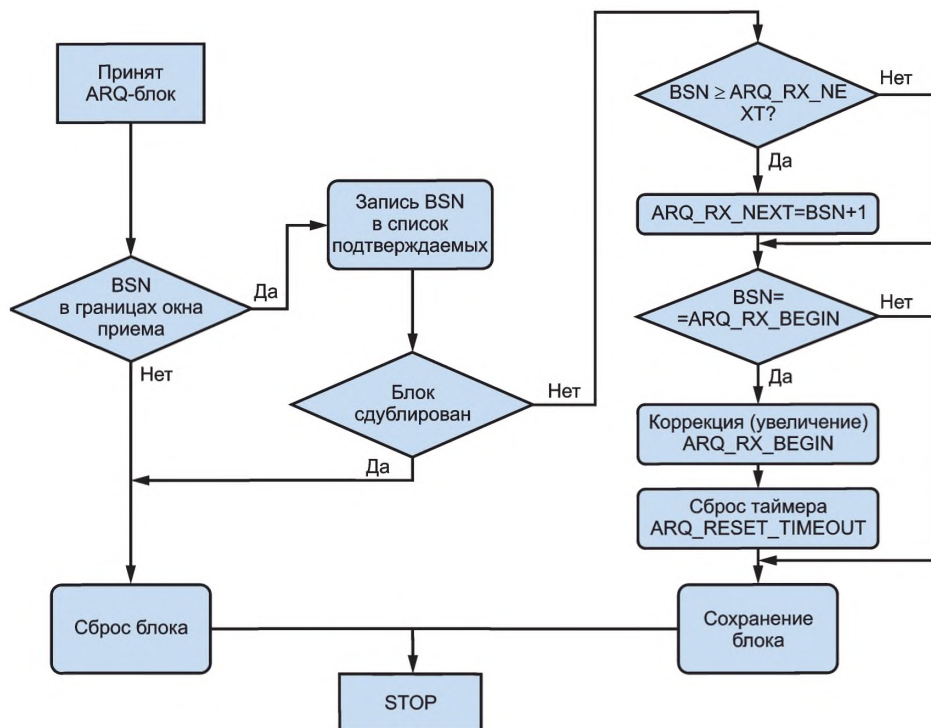


Рисунок 32 — Алгоритм работы в режиме ARQ

#### 5.6.4.4 Процедура «Перезапуск (reset) ARQ»

1 На передающей стороне модуль передачи осуществляет управление таймером синхронизации, связанным со звеном передачи данных. С этой целью всякий раз, как только окно трансляций смещается, модуль передачи обнуляет (сбрасывает) указанный таймер синхронизации. Когда в течение длительного времени окно трансляций ЗПД не меняется, значение указанного таймера синхронизации начинает превышать пороговый уровень ARQ\_RESET\_TIMEOUT. Передающая сторона при возникновении такой ситуации должна запустить (инициировать) процедуру аварийного освобождения MAC-соединения, поддерживающего данное ЗПД.

2 На приемной стороне модуль приема осуществляет управление таймером синхронизации, связанным с ЗПД. С этой целью всякий раз, как только окно приема смещается, модуль приема обнуляет (сбрасывает) указанный таймер синхронизации. Когда в течение длительного времени окно трансляций ЗПД не меняется, значение указанного таймера синхронизации начинает превышать пороговый уровень ARQ\_RESET\_TIMEOUT. Приемная сторона при возникновении такой ситуации должна запускать (инициировать) процедуру «Аварийное освобождение MAC-соединения» для MAC-соединения, поддерживающего данное ЗПД.

#### 5.6.4.5 ACK ARQ (подтверждение приема ARQ-блока)

Каждое служебное сообщение подтверждения приема ARQ-блока(ов) содержит номер BSN, который, в зависимости от сценария работы алгоритма ARQ, интерпретируется по-разному:

- случай подтверждения интегрального типа: BSN указывает, что в пределах окна трансляций все ARQ-блоки с номерами меньше BSN приняты корректно;

- подтверждение интегрально-выборочного типа: каждый бит, установленный в 1 в передаваемом поле «битовой последовательности подтверждений» (см. таблицу 71), указывает, что ARQ-блок с номером, соответствующим данной позиции, был принят корректно (ACK). Бит старшего разряда (передается первым) «битовой последовательности подтверждений» (см. таблицу 71) соответствует номеру BSN интегрального типа подтверждаемой части, содержащейся в данном сообщении. Каждый бит, установленный в 0, указывает номер ARQ-блока, прием которого не подтверждается (NAK).

Для каждого корректно принятого ARQ-блока должно быть сформировано и передано на модуль передачи соответствующее подтверждение, чтобы избежать повторной передачи данного ARQ-блока

(дублирования) из-за неполучения подтверждения. Приемная сторона соединения подтверждает все принимаемые ARQ-блоки, номера которых находятся в пределах от ARQ\_RX\_BEGIN до ARQ\_RX\_NEXT-1, и одновременно с этим корректирует границы окна приема данного ЗПД.

## 5.7 Подуровень управления доступом при передаче речевой информации (ОРп-подуровень)

### 5.7.1 Функции

- 1 Управление буфером речевых пакетов;
- 2 Формирование сообщений управления речевым обменом;
- 3 Запрос полосы канала.

### 5.7.2 Связь ОРп-подуровня с другими подуровнями

#### 5.7.2.1 Обзор

ОРп-подуровень связывается с другими подуровнями посредством примитивов (служебных сообщений) для обмена данными и посредством команд взаимодействия. Здесь приводятся только их типы и значения полей.

ОРп-подуровень взаимодействует с верхним подуровнем [формирования трафика (ПФТ)] и нижним подуровнем (MAC-подуровнем). Примитивы взаимодействия между ОРп-подуровнем и указанными подуровнями описываются ниже.

5.7.2.2 Набор примитивов управления, используемых между ОРп-подуровнем и верхними подуровнями

#### 5.7.2.2.1 Запрос установки ОРп-соединения

Верхний уровень АТ/БС использует примитив «Запрос установки ОРп-соединения», чтобы запросить ОРп-подуровень установить ОРп-соединение. Формат указанного запроса приведен в таблице 78.

Т а б л и ц а 78 — Формат примитива «Запрос установки ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения
Rate	Запрашиваемая скорость обмена
Reason	Причина запроса

#### 5.7.2.2.2 Индикация установки ОРп-соединения

ОРп-подуровень АТ/БС использует примитив «Индикация установки ОРп-соединения», чтобы сообщить на верхний уровень о том, что удаленная сторона на ОРп-подуровне установила соединение. Формат примитива приведен в таблице 79.

Т а б л и ц а 79 — Формат примитива «Индикация установки ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения
Rate	Запрошенная скорость обмена
Reason	Причина запроса

#### 5.7.2.2.3 Ответ на индикацию установки ОРп-соединения

Верхний уровень АТ/БС использует примитив «Ответ на индикацию установки ОРп-соединения» в качестве ответа на служебное сообщение «Индикация установки ОРп-соединения». Формат указанного примитива приведен в таблице 80.

Т а б л и ц а 80 — Формат примитива «Ответ на индикацию установки ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения
Result	Результат, посылаемый в ответе

## 5.7.2.2.4 Подтверждение установки ОРп-соединения

ОРп-подуровень АТ/БС использует примитив «Подтверждение установки ОРп-соединения», чтобы передать на верхний подуровень подтверждение о том, что ОРп-соединение установлено. Формат указанного примитива приведен в таблице 81.

Таблица 81 — Формат примитива «Подтверждение установки ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения
Result	Результат, присланный в ответе

## 5.7.2.2.5 Запрос модернизации ОРп-соединения

В ситуациях, когда характеристики ОРп-соединения нужно изменить, примитив «Запрос модернизации ОРп-соединения» используется для активации процедуры модернизации полосы пропускания радиоканала (ресурса), поддерживающего указанное соединение. Формат данного примитива приведен в таблице 82.

Таблица 82 — Формат примитива «Запрос модернизации ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения
Rate	Запрашиваемая скорость обмена

## 5.7.2.2.6 Подтверждение модернизации ОРп-соединения

Когда процедура модернизации характеристик ОРп-соединения завершается, примитив «Подтверждение модернизации ОРп-соединения» используется в качестве подтверждающего сообщения на полученный «Запрос модернизации ОРп-соединения». Формат указанного примитива приведен в таблице 83.

Таблица 83 — Формат примитива «Подтверждение модернизации ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения
Result	Результат модернизации

## 5.7.2.2.7 Завершение ОРп-соединения

Верхний подуровень АТ/БС использует примитив «Завершение ОРп-соединения», чтобы запросить ОРп-подуровень завершить ОРп-соединение. Формат указанного примитива приведен в таблице 84.

Таблица 84 — Формат примитива «Завершение ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения

## 5.7.2.2.8 Индикация завершения ОРп-соединения

ОРп-подуровень АТ/БС использует примитив «Индикация завершения ОРп-соединения», чтобы информировать верхний уровень о том, что с удаленной стороны передан запрос на завершение ОРп-соединения. Формат указанного примитива приведен в таблице 85.

Таблица 85 — Формат примитива «Индикация завершения ОРп-соединения»

Поле	Описание
CID	Идентификационный номер соединения

5.7.2.3 Набор примитивов, используемых для обмена данными между ОРп-подуровнем и верхними подуровнями

#### 5.7.2.3.1 Запрос передачи данных на ОРп-подуровень

Подуровень формирования трафика (ПФТ-подуровень) АТ/БС использует примитив «Запрос передачи данных на ОРп-подуровень», чтобы запросить ОРп-подуровень выполнить передачу данных на удаленную сторону. Формат указанного примитива приведен в таблице 86.

Таблица 86 — Формат примитива «Запрос передачи данных на ОРп-подуровень»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер АТ
Data Type	- Сигнальное управляющее сообщение «из конца в конец» для речевого соединения (пакет формируется как цифровые данные БД/ПД и передается по соединению ОРп) - Кодированный вокодерный пакет данных (пакет формируется как речевые данные БД/ПД и передается по соединению ОРп)
Data	ПД — пакет данных, сформированный на подуровне ПФТ

5.7.2.3.2 Индикация ОРп-подуровня о готовности предоставить принятые данные на ПФТ-подуровень

ОРп-подуровень АТ/БС использует примитив «Индикация ОРп-подуровня о готовности предоставить принятые данные на ПФТ-подуровень», чтобы передать полученные данные на ПФТ-подуровень. Формат указанного примитива приведен в таблице 87.

Таблица 87 — Формат примитива «Индикация ОРп-подуровня о готовности предоставить принятые данные на ПФТ-подуровень»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер абонента
Data Type	- Сигнальное управляющее сообщение «из конца в конец» для голосового соединения (пакет формируется как цифровые данные БД/ПД и передается по ОРп-соединению) - Кодированный вокодерный пакет данных (пакет формируется как речевые данные БД/ПД и передается по ОРп-соединению)
Data	ПД — пакет данных, сформированный на ПФТ-подуровне

5.7.2.4 Набор примитивов, используемых между ОРп-подуровнем и МАС-подуровнем

Детальное описание приведено в 5.5.4.3.

### 5.7.3 Связь между ОРп-подуровнями (связь равных иерархий)

#### 5.7.3.1 Формирование ПД ОРп-подуровня

Процесс формирования ПД на ОРп-подуровне показан на рисунке 33.



Рисунок 33 — Процесс формирования блоков данных (БД) и пакетов данных (ПД) на ОРп-подуровне

## 5.7.3.2 Блок данных ОРп (речевой БД)

Формат блока данных ОРп (речевого блока данных) приведен в таблице 88.

Таблица 88 — Формат блока данных ОРп-подуровня

Поле	Длина (бит)	Описание
if(Codec == G.729){		—
VG729	80	Речевые данные, сформированные по стандарту ITU-T G.729 (блоки данных речевого вокодера, скорость 8 кбит/с)
}	—	—
if(Codec == G.711){	—	—
VG711	640	Речевые данные, сформированные по стандарту ITU-T G.711 (блоки данных речевого вокодера, скорость 64 кбит/с)
}	—	—

## 5.7.3.3 Формат ПД ОРп-подуровня (речевой ПД)

ПД ОРп-подуровня (речевой ПД) переносится в пакетах данных MAC-подуровня, передаваемых по КПТ-каналу (см. 5.5.5.1.5.3, таблица 51).

Формат ПД ОРп-подуровня совпадает с форматом блока данных ОРп-подуровня (никакие дополнительные поля при переходе от БД ОРп-подуровня к ПД ОРп-подуровня не используются).

## 5.7.3.4 Управляющие сообщения иерархии ОРп-подуровня (обмен между ОРп-подуровнями)

## 5.7.3.4.1 Типы сообщений

Управляющее сообщение ОРп-подуровня переносится в управляющем ПД MAC-подуровня, показанном в таблице 52 (в заголовке «Generic Mac Header», в этом случае поле FMT = 10, см. таблицу 51). Типы управляющих сообщений ОРп-подуровня приведены в таблице 89.

Таблица 89 — Таблица управляющих сообщений ОРп-подуровня

Тип	Имя сообщения	Описание	Направление
0	Запрос установки ОРп-соединения	Запрос на установление речевого соединения (см. таблицу 90)	Радиолинии UL/DL
1	Ответ на запрос установки ОРп-соединения	Ответ на запрос установления речевого соединения (см. таблицу 92)	Радиолинии UL/DL
2	Запрос модернизации ОРп-соединения	Запрос на модернизацию радиоканала, поддерживающего речевое соединение (см. таблицу 93)	Радиолинии UL/DL
3	Ответ на запрос модернизации ОРп-соединения	Ответ на запрос модернизации радиоканала, поддерживающего речевое соединение (см. таблицу 94)	Радиолинии UL/DL
4	Запрос завершения ОРп-соединения	Запрос завершения речевого соединения (см. таблицу 95)	Радиолиния «вверх» UL
5	Команда «Завершить ОРп-соединение»	Команда завершения речевого соединения (см. таблицу 96)	Радиолиния «вниз» DL
6	Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение»	Ответ на команду завершения речевого соединения (см. таблицу 97)	Радиолиния «вверх» UL
7	Запрос NAK	Сообщение запроса на повторную передачу неприятых пакетов данных	Радиолинии UL/DL

## 5.7.3.4.2 Сообщение «Запрос установки ОРп-соединения»

Это сообщение используется для запроса установки речевого соединения через ОРп-подуровень. Формат указанного примитива приведен в таблице 90.

Таблица 90 — Формат сообщения «Запрос установки ОРп-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91



Окончание таблицы 90

Поле	Длина (бит)	Описание
Voice_VSN_BEGIN	5	Начальный номер блоковой последовательности передачи пакетов данных
RSV	3	Резерв
TX_BSN_BEGIN0	12	Начальный номер блоковой последовательности (BSN) логического соединения обмена сообщениями речевой сигнализации высшего уровня, переносимыми ПД Одп-подуровня с приоритетом Priority ID, заданным при установке Одп-соединения для начального номера BSN_BEGIN0 (см. таблицу 73). Примечание — Одп-соединение организуется «параллельно» ОРп-соединению для управления «из конца в конец»
OptionMask	4	Bit#0 (бит нулевого разряда) используется для индикации того, что в формат сообщения включено поле TX BSN NEXT: 0: поле не включено в формат 1: поле включено в формат
TX_BSN_NEXT0	12	Начальный номер блоковой последовательности (BSN) логического соединения обмена сообщениями речевой сигнализации высшего уровня, переносимыми ПД-пакетами Одп-подуровня с приоритетом Priority ID, заданным при установке Одп-соединения для начального номера BSN_NEXT0 (см. таблицу 73). Примечание — Одп-соединение организуется «параллельно» ОРп-соединению для управления «из конца в конец»
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0

## 5.7.3.4.2.1 Поле «Общая информация об ОРп-соединении»

Формат поля «Общая информация об ОРп-соединении» приведен в таблице 91.

Т а б л и ц а 91 — Формат поля «Общая информация об ОРп-соединении»

Поле	Длина (бит)	Описание
CID	5	Идентификационный номер соединения
Type	5	0: эксплуатация в нормальных условиях 1: «Хэндовер»
TransId	16	Идентификационный номер транзакции
Rate	12	8: G.729 (используемый кодек) 64: G.71 (используемый кодек) Другие: резерв

## 5.7.3.4.3 Сообщение «Ответ на запрос установки ОРп-соединения»

Это сообщение используется для подтверждения (или неподтверждения) установки ОРп-соединения. Формат указанного сообщения приведен в таблице 92.

Т а б л и ц а 92 — Формат сообщения «Ответ на запрос установки ОРп-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91
Result	8	0x00: принято 0xff: отказано
TX_BSN_BEGIN0	12	Начальный номер блоковой последовательности (BSN) логического соединения обмена сообщениями речевой сигнализации высшего уровня, переносимыми ПД-пакетами Одп-подуровня с приоритетом Priority ID, заданным при установке Одп-соединения для начального номера BSN_BEGIN0 (см. таблицу 73). Примечание — Одп-соединение организуется «параллельно» ОРп-соединению для управления «из конца в конец»

Окончание таблицы 92

Поле	Длина (бит)	Описание
OptionMask	4	Bit#0(бит нулевого разряда) используется для индикации того, что в формат сообщения включено поле TX BSN NEXT: 0: поле не включено в формат 1: поле включено в формат
TX_BSN_NEXT0	12	Начальный номер блоковой последовательности (BSN) логического соединения обмена сообщениями речевой сигнализации высшего уровня, переносимыми ПД-пакетами ОДп-подуровня с приоритетом Priority ID, заданным при установке ОДп соединения для начального номера BSN_NEXT0 (см. таблицу 73).  Примечание — ОДп-соединение организуется «параллельно» ОРп-соединению для управления «из конца в конец»
RSV	4	Резерв, все биты установлены в 0

## 5.7.3.4.4 Сообщение «Запрос модернизации ОРп-соединения»

Это сообщение используется для запроса модернизации радиоканала установленного ОРп-соединения. Формат указанного сообщения приведен в таблице 93.

Таблица 93 — Формат сообщения «Запрос модернизации канала ОРп-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91
RSV	8	Резерв, все биты установлены в 0

## 5.7.3.4.5 Сообщение «Ответ на запрос модернизации ОРп-соединения»

Это сообщение используется для подтверждения модернизации радиоканала установленного ОРп-соединения. Формат указанного сообщения приведен в таблице 94.

Таблица 94 — Формат сообщения «Ответ на запрос модернизации ОРп-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91
Result	8	0: принято 1: отклонено Другие: резерв

## 5.7.3.4.6 Сообщение «Запрос завершения ОРп-соединения»

Это сообщение используется для запроса на завершение установленного ОРп-соединения. Формат указанного сообщения приведен в таблице 95.

Таблица 95 — Формат сообщения «Запрос завершения ОРп-соединения»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91
Result	8	Причина разъединения: 0: нормальное разъединение Другие: резерв

**5.7.3.4.7 Команда «Завершить ОРп-соединение»**

Это сообщение используется для команды «Завершить ОРп-соединение». Формат указанного сообщения приведен в таблице 96.

Таблица 96 — Формат команды «Завершить ОРп-соединение»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91
Result	8	Причина разъединения: 0: нормальное разъединение Другие: резерв

**5.7.3.4.8 Сообщение «Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение»**

Это сообщение используется для ответа на команду «Завершить ОРп-соединение». Формат указанного сообщения приведен в таблице 97.

Таблица 97 — Формат сообщения «Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение»

Поле	Длина (бит)	Описание
Общая информация об ОРп-соединении	Переменная	См. таблицу 91
Result	8	Причина разъединения: 0: нормальное разъединение Другие: резерв

**5.7.3.4.9 Запрос «NAK» (повторной передачи)**

Это сообщение используется для индикации неподтверждения и соответствующего запроса на повторную передачу речевого пакета. Только тогда, когда поддерживаемый АТ уровень маршрутизации равен 1, эта функция повторной передачи речевых пакетов будет поддерживаться. Формат указанного сообщения приведен в таблице 98.

Таблица 98 — Формат сообщения «Запроса «NAK» (повторной передачи)»

Поле	Длина (бит)	Описание
CID	5	Идентификационный номер соединения
Session Type	3	Тип сессии
VSN	8	Номер речевого блока (VSN), которому соответствует бит младшего разряда (Bit#0) в поле маски (MASK)
MASK	8	Если бит установлен равным 1, то это указывает на неподтверждение приема и требование повторной передачи блока с соответствующим номером
CRC	16	Проверочные CRC-биты контроля ошибок

**5.8 Подуровень формирования трафика (ПФТ-подуровень)****5.8.1 Структура**

Структура ПФТ-подуровня показана на рисунке 34. Она включает модуль «Классификация» и модуль «Безопасность».

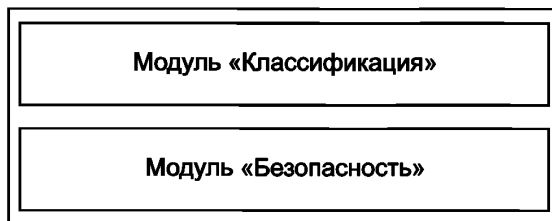


Рисунок 34 — Структура ПФТ-подуровня

### 5.8.2 Функции

Подуровень формирования трафика (ПФТ) обеспечивает следующие основные функции:

#### 1 Формирование и классификация данных

Осуществляет формирование и классификацию данных, поступающих от верхнего уровня. Поступающие данные верхнего уровня включают в себя: управляющие сообщения верхнего уровня, Ethernet-данные, пакеты «сигнализации из конца в конец» речевых соединений и вокодерные пакеты речевых соединений. ПФТ классифицирует эти данные и предоставляет услуги доставки.

#### 2 Шифрование данных

Согласно индикации, данные подвергаются операциям шифрования или дешифрования на стороне АТ.

### 5.8.3 Связь между уровнями

5.8.3.1 Сообщения (примитивы), используемые между ПФТ-подуровнем и верхними уровнями

5.8.3.1.1 Управляющие сообщения

5.8.3.1.1.1 Примитив «Производительность для ПФТ-подуровня АТ»

Высший уровень АТ использует этот примитив для того, чтобы передать на АТ ПФТ-подуровень информацию о требуемых характеристиках производительности канала связи. Формат указанного примитива приведен в таблице 99.

Таблица 99 — Формат примитива «Производительность для ПФТ-подуровня АТ»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер абонента
Capability IE	Характеристики производительности

5.8.3.1.2 Команды формирования данных

5.8.3.1.2.1 Команда ПФТ-подуровню «Выполнить передачу данных»

Верхний уровень с помощью примитива «Команда ПФТ-подуровню «Выполнить передачу данных» запрашивает ПФТ-подуровень выполнить передачу данных на «удаленный конец соединения». Формат указанного примитива приведен в таблице 100.

Таблица 100 — Формат примитива «Команда ПФТ-подуровню «Выполнить передачу данных»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер абонента
Data	Данные для передачи

## 5.8.3.1.3 Примитив «Индикация ПФТ-подуровня о приеме данных»

ПФТ-подуровень с помощью указанного примитива передает на высший уровень сообщение о том, что были приняты данные от «удаленного конца соединения». Формат указанного примитива приведен в таблице 101.

Таблица 101 — Формат сообщения «Индикация ПФТ-подуровня о приеме данных»

Поле	Описание
UID	Идентификационный номер абонента
Data	Принятые данные

## 5.8.3.2 Примитивы между ПФТ-подуровнем и ОДп-подуровнем

Эти примитивы описаны в 5.6.2.2.

## 5.8.3.3 Примитивы между ПФТ-подуровнем и ОРп-подуровнем

Эти примитивы описаны в 5.7.2.3.

**5.8.4 Связь на уровне ПФТ-подуровней**

## 5.8.4.1 Блок данных ПФТ-подуровня (БД ПФТ)

Отдельный блок данных ПФТ-подуровня формируется напрямую из каждого пакета данных (ПД), принимаемого от верхнего уровня. На рисунке 35 показан этот процесс. ПД верхнего уровня обычно обеспечивает следующие услуги:

- Передача данных:
  - управляющие сообщения верхнего уровня;
  - Ethernet-данные.
- Передача речи:
  - вокодерный речевой пакет;
  - речевая «сигнализация из конца в конец».

БД ПФТ-подуровня

Данные (ПД) высшего уровня
-------------------------------

Рисунок 35 — БД ПФТ-подуровня

## 5.8.4.2 Пакеты данных подуровня формирования блоков (ПД ПФТ-подуровня)

Форматы ПД ПФТ различаются в зависимости от типа передаваемой информации.

## 5.8.4.2.1 Режим передачи данных

В этом режиме данные, которые получает ПФТ-подуровень от высшего уровня, должны отображаться на ПД ПФТ-подуровня и далее в ПД ОДп-подуровня. Ниже описаны различные ПД ПФТ-подуровня.

## 5.8.4.2.1.1 Управляющее сообщение верхнего уровня

ПФТ-подуровень формирует из управляющего сообщения, поступившего с верхнего уровня, ПД-пакеты ПФТ, как показано на рисунке 36. После чего ПФТ-подуровень отправляет сформированные ПД на ОДп-подуровень для дальнейшей обработки.

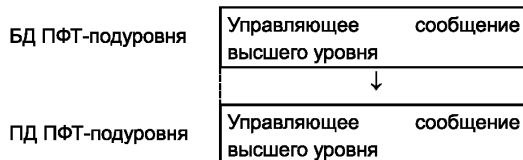


Рисунок 36 — Формирование ПД ПФТ-подуровня из управляющего сообщения верхнего уровня

## 5.8.4.2.1.2 Ethernet-данные

ПД ПФТ-подуровня, содержащий Ethernet-данные, может быть двух типов, в зависимости от того, применяется шифрование или нет.

1 Случай без шифрования. Способ формирования ПД ПФТ-подуровня показан на рисунке 37.

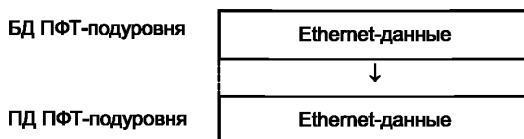


Рисунок 37 — Формирование ПД ПФТ-подуровня из Ethernet-данных (режим без шифрования)

2 Случай с шифрованием. Способ формирования ПД ПФТ-подуровня показан на рисунке 38.



Рисунок 38 — Формирование ПД ПФТ-подуровня из Ethernet-данных (режим с шифрованием)

Размер поля ключа шифрования устанавливается сообщением с высшего уровня.

#### 5.8.4.2.2 Режим передачи речи

##### 5.8.4.2.2.1 Речевой вокодерный пакет

ПФТ-подуровень формирует из вокодерного речевого пакета, поступившего с верхнего уровня, ПД-пакеты ПФТ-подуровня, как показано на рисунке 39. После чего ПФТ-подуровень отправляет сформированные ПД на ОРп-подуровень для дальнейшей обработки.

Как описано в подразделе 5.8.6, для речевых вокодерных пакетов не допускается использование шифрования в режиме «Обратная связь по выходу» (OFB), в результате чего в режиме шифрования не происходит значительных дополнительных вычислительных затрат. Длина речевого вокодерного пакета после шифрования остается без изменения.



Рисунок 39 — Формирование ПД ПФТ-подуровня из речевого вокодерного пакета

##### 5.8.4.2.2.2 Речевая «сигнализация из конца в конец»

ПФТ-подуровень формирует из пакета речевой «сигнализации из конца в конец» ПД-пакеты ПФТ-подуровня, как показано на рисунке 40. После чего ПФТ-подуровень отправляет сформированные ПД на ОРп-подуровень для дальнейшей обработки. ОРп-подуровень переносит такие ПД ПФТ-подуровня сначала в блоки данных (БД), а потом и в пакеты данных (ПД) ОДп-подуровня. После этого ОДп-подуровень, сопряженный с ОРп-подуровнем, осуществляет их дальнейшую передачу на «удаленный конец».



Рисунок 40 — Формирование ПД ПФТ из пакета речевой «сигнализации из конца в конец»

#### 5.8.5 Классификация процессов обслуживания

ПФТ-подуровень классифицирует данные, которые он получает, и преобразует их в потоки данных различных типов. Для указания типа потока ПФТ-подуровень использует значение поля индикатора

сервисного обслуживания (SFID), присутствующего в блоке «Данные (БД) Одп-подуровня» (см. 5.6.3.2, таблицы 67, 69 или 102).

Состояние индикатора SFID определяется на ПФТ-подуровне. Длина индикатора SFID составляет три бита, поэтому он может содержать значения от 0 до 7, т. е. 8 типов потоков данных, описание которых приведено в таблице 102, а именно: 0 — управляющее сообщение верхнего уровня, 1 — резерв, 2 — трафик высокого приоритета, 3 — трафик низкого приоритета, 4—7 зарезервированы. Когда устанавливается соединение на нижнем уровне, АТ и БС по умолчанию принимают возможность существования потоков всех указанных уровней приоритетности в данном соединении.

Таблица 102 — Формат блока «Данные Одп-подуровня»

Поле	Длина (бит)	Описание
Header	16	0x3227 заголовок
SFID	3	0b000: управляющие сообщения высшего уровня 0b001: резерв 0b010: трафик высшего приоритета 0b011: трафик низкого приоритета Другие: резерв
Length	138	Длина блока данных (в байтах)
Content	Переменная	Данные (полезная информация)

### 5.8.6 Процедура шифрования

Процедуру шифрования могут инициализировать как АТ, так и БС. Способ и алгоритм шифрования принимаются и координируются на верхнем уровне. Если на АТ заложен алгоритм шифрования, т. е. если АТ поддерживает шифрование потоков данных и речи, то указанные потоки должны шифроваться АТ.

Шифрованию подвергаются только Ethernet-данные и вокодерные пакеты речевых соединений.

Функции шифрования:

- пакет Ethernet-данных имеет переменную длину, и для него применяется алгоритм блочного шифрования в режиме «Обратная связь по выходу» (OFB);
- речевой кодированный пакет имеет фиксированную длину, и для него применяются алгоритмы шифрования поп-OFB (т. е. не применяются алгоритмы OFB).

Специальные алгоритмы шифрования в данном стандарте не рассматриваются.

### 5.9 Процедуры звена передачи данных (канального уровня)

#### 5.9.1 Сообщения вещательного канала

##### 5.9.1.1 Приоритеты сообщений вещательного канала

Перечень сообщений, передаваемых по вещательному каналу:

- блок системной информации-1/2/3/4;
- вызовы;
- вызовы для пассивного режима;
- широковещательные данные.

Уровни приоритета для указанных сообщений в порядке от высокого к низкому: «Вызовы для пассивного режима», «Блок системной информации-1/2/3/4», «Вызовы», «Широковещательные данные».

##### 5.9.1.2 Системные сообщения

БС транслирует последовательную совокупность из четырех системных сообщений «Блок системной информации-1/2/3/4» периодически, с интервалом повторения, установленным для передачи системных сообщений.

#### 5.9.2 Запрос коррекции задержки (ЗКЗ-сообщения)

Эта процедура активизируется со стороны АТ для синхронизации по задержке и настройки мощности трансляции. Когда АТ не имеет синхронизации с БС или происходит обрыв соединения при организации доступа, АТ должна инициировать ЗКЗ-процедуру. При этом АТ случайным образом выбирает группу поднесущих частот (ГПЧ), поддерживающую ответный логический ОЗКЗ-канал, отправляет

ЗКЗ-сообщение [выбирает ту ЗКЗ-последовательность (одну из 24), для которой ЗКЗ-процедура была успешно выполнена в последний раз] и затем ожидает ответное сообщение в ОЗКЗ-канале выбранной ГПЧ.

В случае успешного приема ответа (по ОЗКЗ-каналу) АТ корректирует время задержки и производит регулировку мощности передачи согласно принятым от БС корректирующим данным. После этого АТ начинает процедуру «Запрос доступа (ЗД)» (см. 5.5.5.1.2.2.2) или передает по ЗД-каналу одно из сообщений: «Ответ на обычный вызов» (см. 5.5.5.1.2.2.3); «Ответ на «Только вызов»» (см. 5.5.5.1.2.2.4).

Если ответ от БС на ЗКЗ-сообщение принять не удастся, то АТ ожидает в течение случайного времени перед тем, как повторно инициировать ЗКЗ-процедуру и передавать ЗКЗ-сообщение с максимально возможной мощностью трансляции, чтобы БС могла принять его корректно.

Если ЗКЗ-процедура не завершается корректно после  $N_{\text{ЗКЗ}}$ -попыток, то МАС-подуровень АТ посылает на физический уровень команду на повторное выполнение процедуры «Синхронизация» (в режиме «Прием»). ЗКЗ-процедура приведена на рисунке 41.

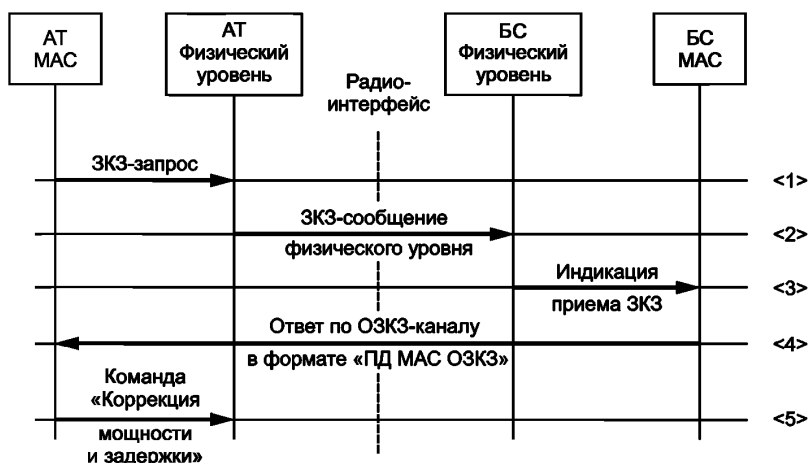


Рисунок 41 — ЗКЗ-процедура

#### Шаги ЗКЗ-процедуры:

Шаг <1> МАС-подуровень АТ запрашивает посредством примитива «Запрос коррекции задержки (ЗКЗ)» (см. 5.5.4.4.1.2, таблица 24) физический уровень инициировать ЗКЗ-процедуру.

Шаг <2>

- Физический уровень АТ отправляет ЗКЗ-сообщение по радиоканалу и ожидает ответное сообщение;
- если АТ не получает ответных сообщений в течение времени  $T_{\text{ЗКЗ}}$ , то повторно дает физическому уровню команду отправить ЗКЗ-сообщение по радиоканалу;
- если после передачи ЗКЗ-сообщений  $N_{\text{ЗКЗ}}$  раз ответ не принят, то АТ передает на физический уровень команду на повторное выполнение процедуры «Синхронизация» (в режиме «Прием»);
- если по ОЗКЗ-каналу принято ответное сообщение формата «ПД МАС ОЗКЗ» (см. 5.5.5.1.4, таблица 48), то процесс переходит к шагу <5>.

Шаг <3> После приема ЗКЗ-сообщения «Физический уровень» БС посредством примитива «Индикация приема ЗКЗ» (см. 5.5.4.4.1.3, таблица 25) уведомляет об этом МАС-подуровень БС.

Шаг <4> МАС-подуровень БС формирует ответную информацию для принятого ЗКЗ-сообщения и осуществляет передачу сообщения «ПД МАС ОЗКЗ» (см. 5.5.5.1.4, таблица 48), содержащего указанную информацию, по ответному ОЗКЗ-каналу (см. 5.5.2.2.2).

Шаг <5> При получении по ОЗКЗ-каналу (см. 5.5.2.2.2) ответа в виде сообщения «ПД МАС ОЗКЗ» (см. 5.5.5.1.4) МАС-подуровень АТ передает на физический уровень команду «Коррекция мощности и задержки» согласно данным, содержащимся в ответном сообщении «ПД МАС ОЗКЗ» (см. 5.5.5.1.4).

#### 5.9.3 Запрос доступа (ЗД)

До тех пор, пока не будет установлено соединение между МАС-подуровнями АТ и БС, АТ будет инициировать процедуру «Запрос доступа» (в случайном режиме) и запрашивать БС выделить ресурс



радиоканала для установки соединения между MAC-подуровнями. Для этого АТ случайным образом формирует последовательность из номеров ГПЧ, поддерживающих ЗД-каналы (см. 5.5.2.3.1), и поочередно транслирует сообщения «Запрос доступа» (см. 5.5.5.1.2.2.2, таблица 38) по соответствующим ЗД-каналам в указанных ГПЧ до тех пор, пока не будет получен положительный ответ в виде ОЗД-сообщения «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45) в очередной ГПЧ. Таким образом, АТ организует ЗД-процедуру в режиме «Случайного доступа», ожидая ответных сообщений по ОЗД-каналу (канал ответа на запрос «Случайного доступа») в соответствующей ГПЧ. Сообщение с «Запросом доступа» несет информацию о ресурсе радиоканала, необходимом для АТ (см. 5.5.5.1.2.2.2).

Процедура «Запрос доступа» приведена на рисунке 42.



Рисунок 42 — Процедура «Запрос доступа»

#### Шаги процедуры «Запрос доступа»:

##### Шаг <1>

- MAC-подуровень АТ отправляет сообщение «Запрос доступа» на MAC-подуровень БС по ЗД-каналу (см. 5.5.5.1.2.2.2, таблица 38), запрашивая БС о выделении ресурса радиоканала;
- если АТ не получает ответного ОЗД-сообщения «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45) в пределах времени  $T_{ЗД}$ , то АТ снова посылает сообщение «Запрос доступа»;
- если на посылаемые сообщения «Запрос доступа» после последовательных  $N_{ЗД}$  попыток не получен ответ, то процедура «Запрос доступа» прекращается.

##### Шаг <2>

- При получении сообщения «Запрос доступа» MAC-подуровень БС отправляет ответное сообщение в виде «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45) по ОЗД-каналу;
- при успешном приеме ответа в виде сообщения «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45) АТ прекращает процедуру «Запрос доступа»;
- при неуспешном завершении процедуры «Запрос доступа» MAC-подуровень АТ должен выполнить действия, предусмотренные инструкцией (выполнить заново ЗКЗ-процедуру (см. 5.9.2), послать команду на физический уровень на повторное выполнение процедуры «Синхронизация» и т. д.).

#### 5.9.4 Вызов

Процедура «Вызов» инициируется БС. Конечной целью указанной процедуры является установка соединения между MAC-подуровнями БС и АТ. Если соединения на MAC-подуровне между БС и АТ нет, то появление на БС любых управляющих или полезных сообщений, предназначенных для АТ, будет прежде всего инициировать процедуру «Вызов». Для передачи сообщений «Вызов» БС использует вещательный канал (ВК).

Вызовы подразделяются на два типа в зависимости от того, в каком состоянии (пассивном или активном) находится вызываемый АТ.

##### 5.9.4.1 Вызов абонента, находящегося в активном состоянии

Если АТ находится в активном состоянии, то БС производит его вызов непрерывно в течение « $N_{\text{Повторов\_Вызова}}$ » раз при интервале задержки между попытками « $T_{\text{Период\_Вызова}}$ » на ГПЧ, поддерживающих ВК-канал. Иными словами, вызов осуществляется с интервалом времени « $T_{\text{Период\_Вызова}}$ », а общее количество сигналов вызова может составлять до « $N_{\text{Повторов\_Вызова}}$ ».

Если за время « $N_{\text{Повторов\_Вызова}}$ » · « $T_{\text{Период\_Вызова}}$ » БС не получает ответа от АТ на сообщения «Вызов», то БС будет выбирать другую ГПЧ, поддерживающую ВК-канал, и передавать вызовы в нем. Так до тех пор, пока не будут перебраны все ГПЧ, поддерживающие ВК-каналы. Если при переборе всех

ГПЧ ответ от АТ так и не приходит, то соответствующее сообщение об этом БС передает на верхний уровень.

#### 5.9.4.2 Вызов абонента, находящегося в пассивном состоянии

Если АТ находится в пассивном состоянии, вызов осуществляется на той ГПЧ и в тех кадрах, на которых АТ осуществляет прием возможной команды на «Пробуждение» (переход в активное состояние). Максимальное число попыток вызова определяется параметром «N<sub>Повторов\_Вызова</sub>».

На БС фиксируется ГПЧ, поддерживающая ВК-канал, к которой приписан каждый АТ, находящийся в пассивном состоянии. Поэтому, если за «N<sub>Повторов\_Вызова</sub>» попыток ответа от АТ не поступает, то БС не нужно выбирать другую ГПЧ для передачи. При этом АТ регистрируется как терминал в активном состоянии, и последующие попытки вызова осуществляются в соответствии с этим режимом.

#### 5.9.4.3 Процедура «Вызов»

Процедура «Вызов» приведена на рисунке 43.

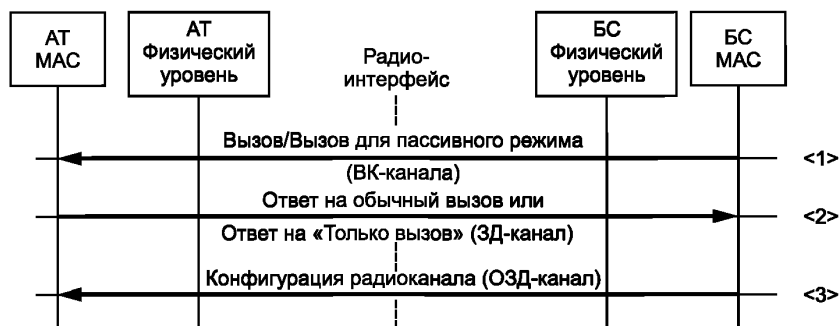


Рисунок 43 — Процедура «Вызов»

#### Шаги процедуры «Вызов»:

Шаг <1> MAC-подуровень БС передает по ВК-каналу (см. 5.5.2.2.1) сигналы «Вызов» (см. 5.5.5.1.1.3.6, таблица 34) для АТ в активном состоянии и сигналы «Вызов для пассивного режима» (см. 5.5.5.1.1.3.7, таблица 35) для АТ в пассивном состоянии.

Шаг <2> MAC-подуровень вызываемого АТ получает посланное ему сообщение «Вызов» или «Вызов для пассивного режима» и отправляет по ЗД-каналу ответное сообщение «Ответ на обычный вызов» (см. 5.5.5.1.2.2.3, таблица 39) или «Ответ на «Только вызов»» (см. 5.5.5.1.2.2.4, таблица 40).

Шаг <3>

- MAC-подуровень БС, получив ответное сообщение, останавливает таймер «T<sub>Период\_Вызова</sub>» и отправляет по ОЗД-каналу сообщение «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45), тем самым выделяя необходимый ресурс радиоканала для АТ;

- MAC-подуровень АТ получает сообщение «Конфигурация радиоканала» и устанавливает соединение с MAC-подуровнем БС.

#### 5.9.5 Процесс установки соединения

Для услуг передачи речи или данных прежде всего через MAC-подуровни устанавливаются ОРп-соединения или ОДп-соединения соответственно.

Процедуры установки соединений ОРп-подуровня и ОДп-подуровня отличаются друг от друга. Ниже описание для этих двух процедур приведено по отдельности.

##### 5.9.5.1 Установка соединения ОРп-подуровня

##### 5.9.5.1.1 Процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ»

При установке соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ будут использоваться различные процедуры в зависимости от того, в каком состоянии находится соединение MAC-подуровней.

В случае отсутствия соединения с БС MAC-подуровнем АТ сначала запускает процедуру «Запрос доступа (ЗД)» (см. 5.9.3, рисунок 42), чтобы запросить у БС ресурс радиоканала для установки соединения на MAC-подуровнях. Указанная процедура приведена на рисунке 44.

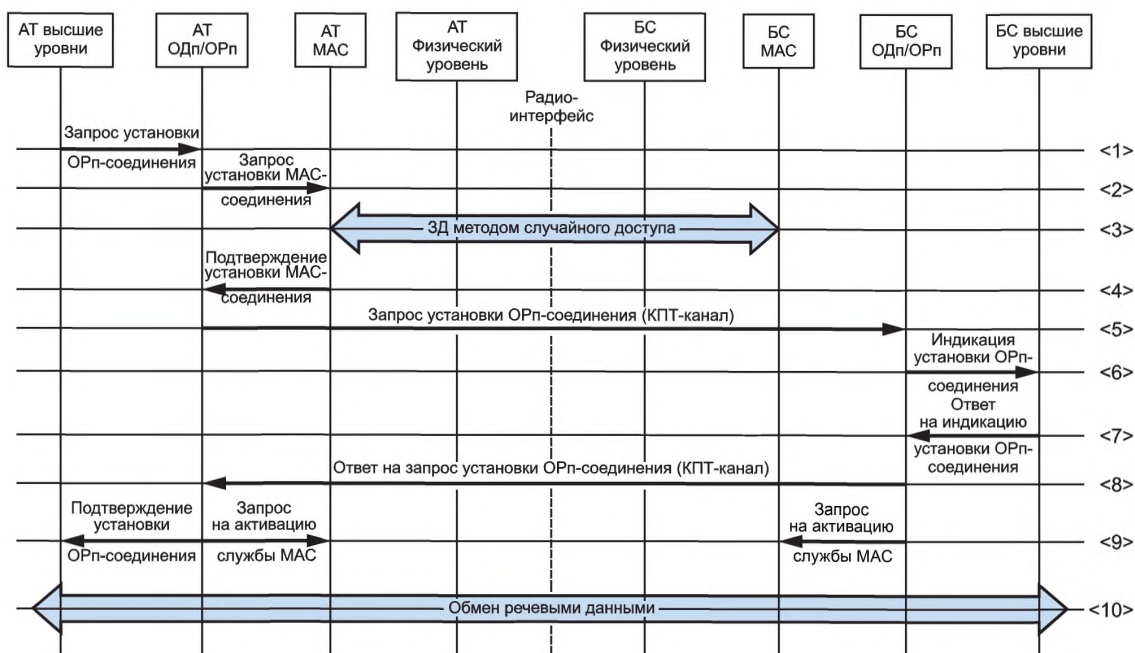


Рисунок 44 — Процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ» при отсутствии соединения с МАС-подуровнем БС

#### Шаги процедуры «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ»:

- Шаг <1> АТ инициирует запрос на установку ОРп-соединения. Для этого верхний уровень АТ отправляет примитив «Запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.1, таблица 78) на ОРп-подуровень.
- Шаг <2> После того как ОРп-подуровень АТ получает этот запрос, он отправляет команду «Запрос установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14) на МАС-подуровень, чтобы установить соединение с МАС-подуровнем БС.
- Шаг <3> После получения команды «Запрос установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14) МАС-подуровень АТ инициирует процедуру «Запрос доступа» (ЗД) (см. 5.9.3).
- Шаг <4> После успешной реализации ЗД-процедуры МАС-подуровень АТ отправляет на ОРп-подуровень АТ примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.2, таблица 15). При неудачном завершении ЗД-процедуры АТ выполняет действия, описанные в 5.9.3.
- Шаг <5>
- ОРп-подуровень АТ получает ответ на «Запрос установки МАС-соединения»;
  - если в этом ответе содержится информация об успешном выполнении, то АТ передает по КПП-каналу сообщение «Запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.3.4.2, таблица 90) на ОРп-подуровень БС, запрашивая установку ОРп-соединения, одновременно с этим запускает таймер контроля установки ОРп-соединения (« $T_{ОРп\_УСТ}$ ») и устанавливает счетчик максимального числа попыток установки ОРп-соединения (« $N_{ОРп\_УСТ}$ »);
  - если процесс установки ОРп-соединения заканчивается безуспешно, то на верхний уровень АТ посылается примитив «Подтверждение установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.4, таблица 81) с информацией об отказе.
- Шаг <6> После приема ОРп-подуровнем БС сообщения «Запрос установки ОРп-соединения» он посылает на верхний уровень БС примитив «Индикация установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.2, таблица 79) с данными о параметрах устанавливаемого ОРп-соединения.
- Шаг <7> После того как верхний уровень БС получает данные о параметрах устанавливаемого ОРп-соединения, он формирует ответное сообщение в виде примитива «Ответ на индикацию установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.3, таблица 80), содержащее подтверждение или отказ, которое отправляет на ОРп-подуровень БС.

## Шаг &lt;8&gt;

- ОРп-подуровень БС получает от верхнего уровня БС примитив «Ответ на индикацию установки ОРп-соединения»;
- ОРп-подуровень БС передает сообщение «Ответ на запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.3.4.3, таблица 92), содержащее инструкции подтверждения/отклонения запроса на ОРп-подуровень АТ.

## Шаг &lt;9&gt;

- В случае подтверждения запроса ОРп-подуровень БС посылает примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16) на МАС-подуровень БС, в результате чего устанавливается логическая связка между устанавливаемым ОРп-соединением и поддерживающим соединением МАС-подуровней;
- после того как ОРп-подуровень АТ принимает ответное сообщение «Ответ на запрос установки ОРп-соединения», он посылает примитив «Подтверждение установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.4, таблица 81), содержащий информацию о результате установки ОРп-соединения, на верхний уровень АТ;
- в случае успешного результата ОРп-подуровень АТ посылает примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16) на МАС-подуровень АТ, в результате чего устанавливается логическая связка между устанавливаемым ОРп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней;
- если верхний уровень АТ получает примитив «Подтверждение установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.4, таблица 81), содержащий информацию об успешном результате, то он инициализирует обмен речевыми данными и данными «сигнализации из конца в конец» по установленному ОРп-соединению.

## Шаг &lt;10&gt; Процесс обмена речевыми данными.

В случае, когда АТ, инициирующий установку ОРп-соединения, уже имеет соединение с МАС-подуровнем БС, процедура установки ОРп-соединения организуется через существующее соединение МАС-подуровней. Указанная процедура приведена на рисунке 45.

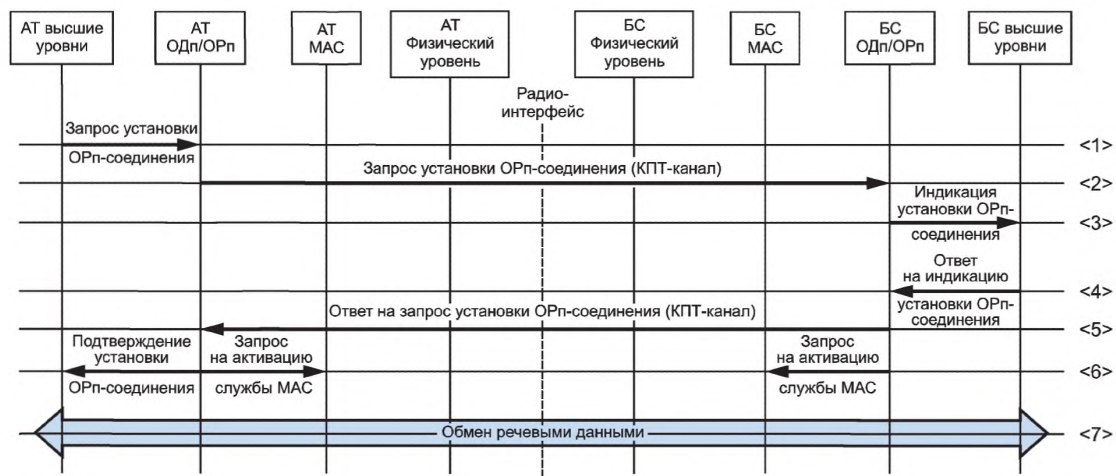


Рисунок 45 — Процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ» при наличии соединения с МАС-подуровнем БС

Трактовка сообщений и запросов описывается выше точно так же, как и для случая отсутствия соединения МАС-подуровней.

## 5.9.5.1.2 Процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе БС»

При установке соединения ОРп-подуровня по инициативе БС используются различные процедуры в зависимости от того, в каком состоянии находится соединение МАС-подуровней.

В случае отсутствия соединения с АТ МАС-подуровнем БС сначала осуществляет вызов АТ через ВК-канал и затем устанавливает соединение между своим МАС-подуровнем и МАС-подуровнем АТ. Указанная процедура приведена на рисунке 46.

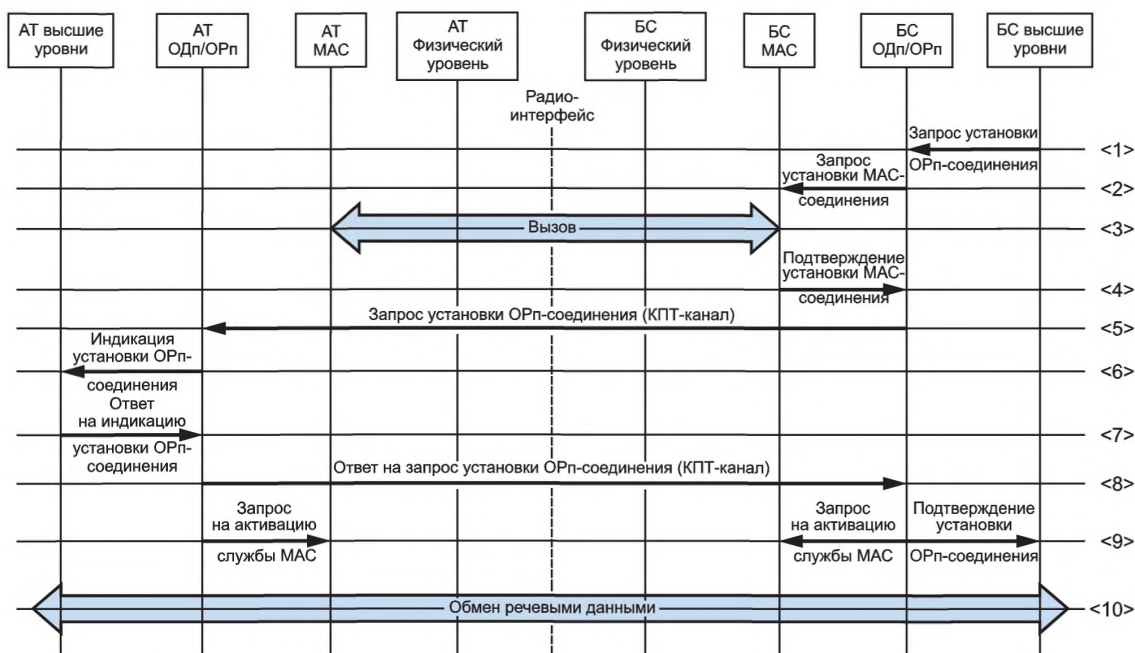


Рисунок 46 — Процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе БС» при отсутствии соединения с МАС-подуровнем АТ

#### Шаги процедуры «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе БС»:

- Шаг <1> Верхний уровень БС инициирует «Запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.1, таблица 78).
- Шаг <2> ОРп-подуровень БС получает примитив «Запрос установки ОРп-соединения» и отправляет на МАС-подуровень БС команду «Запрос установки МАС-соединения» для организации соединения с МАС-подуровнем АТ (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14).
- Шаг <3> МАС-подуровень БС получает команду «Запрос установки МАС-соединения» и инициирует процедуру «Вызов» для АТ (см. 5.9.4.3). Если АТ находится в активном состоянии, то МАС-подуровень БС должен использовать сообщение «Вызов» с признаком «Вызов общего формата» в поле «PagingType» (см. 5.5.5.1.1.3.6, таблица 34).
- Шаг <4> Если процесс «Вызов» завершается успешно, МАС-подуровень БС отправляет на ОРп-подуровень БС примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.2, таблица 15) с информацией об успешном результате. Если процесс вызова завершается безуспешно, то МАС-подуровень БС отправляет на ОРп-подуровень БС примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» с информацией об отказе в поле «Result».
- Шаг <5>
- ОРп-подуровень БС получает подтверждение успешного выполнения соединения с МАС-подуровнем АТ, после чего по КПП-каналу передает на ОРп-подуровень АТ сообщение «Запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.3.4.2, таблица 90), запрашивая установку ОРп-соединения, одновременно с этим запускает таймер контроля установки ОРп-соединения (« $T_{ОРп\_УСТ}$ ») и устанавливает счетчик максимального числа попыток установки ОРп-соединения (« $N_{ОРп\_УСТ}$ »);
  - когда ОРп-подуровень БС принимает отказ на установку ОРп-соединения (см. 5.7.3.4.3, таблица 92) или происходит сбой процедуры «Установка соединения ОРп-подуровня», то он отправляет соответствующую информацию на верхний уровень БС.
- Шаг <6> После того как ОРп-подуровень АТ принимает сообщение «Запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.3.4.2, таблица 90) с инструкцией установки, он отправляет на верхний уровень АТ примитив «Индикация установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.2, таблица 79), информирующий об установке ОРп-соединения.

Шаг <7> При получении примитива «Индикация установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.2, таблица 79) верхний уровень АТ посылает в ответ (на ОРп-подуровень АТ) примитив «Ответ на индикацию установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.3, таблица 80), который может содержать подтверждение или отказ в поле «Result».

Шаг <8> После получения ОРп-подуровнем АТ ответного сообщения от верхнего уровня (см. 5.7.2.2.3, таблица 80) ОРп-подуровень АТ передает ОРп-подуровню БС сообщение «Ответ на запрос установки ОРп-соединения» (см. 5.7.3.4.3, таблица 92), чтобы дать информацию об успешной установке соединения или об отказе.

Шаг <9>

- Если установка соединения выполняется успешно, ОРп-подуровень АТ посылает на МАС-подуровень АТ примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16), чтобы установить логическую связь между устанавливаемым ОРп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней;

- ОРп-подуровень БС посылает на верхний уровень БС результаты установки ОРп-соединения, используя для этого примитив «Подтверждение установки ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.4, таблица 81);

- в случае положительного результата установки, ОРп-подуровень БС посылает на МАС-подуровень БС примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16), чтобы установить логическую связь между устанавливаемым ОРп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней.

Шаг <10> Процесс обмена речевыми данными.

В случае, когда БС, инициирующая установку ОРп-соединения, имеет соединение с МАС-подуровнем АТ, процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе БС» организуется через существующее соединение МАС-подуровней. Указанная процедура приведена на рисунке 47.

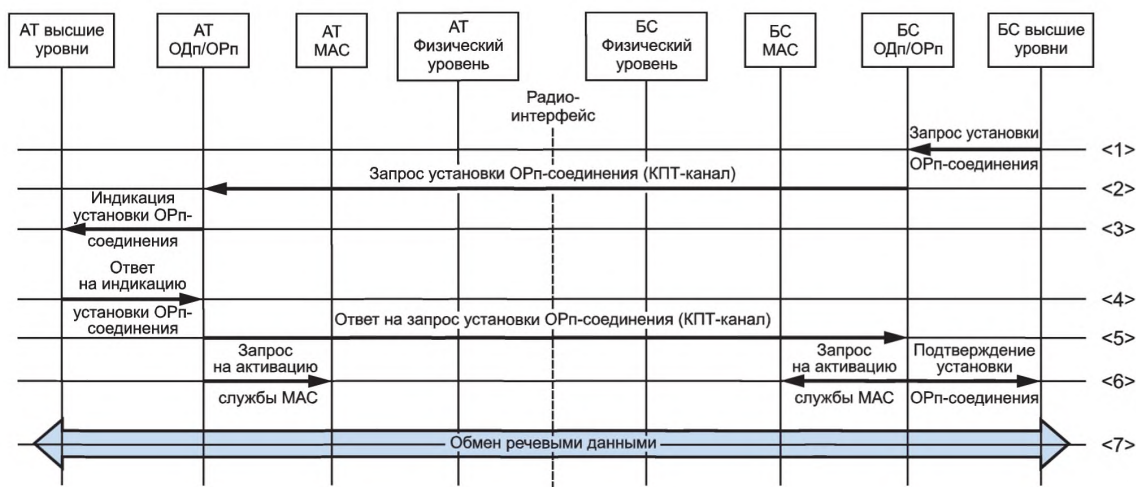


Рисунок 47 — Процедура «Установка соединения ОРп-подуровня по инициативе БС» при наличии соединения с МАС-подуровнем АТ

Трактовка сообщений и запросов описывается выше точно так же, как и для случая отсутствия соединения МАС-подуровней.

#### 5.9.5.2 Установка соединения на ОДп-подуровне

##### 5.9.5.2.1 Процедура «Установка соединения ОДп-подуровня (передачи данных) по инициативе АТ»

При установке соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ будут использоваться различные процедуры в зависимости от того, в каком состоянии находится соединение МАС-подуровней.

В случае отсутствия соединения с БС МАС-подуровнем АТ сначала запускает процедуру «Запрос доступа» (см. 5.9.3, рисунок 42), чтобы запросить у БС ресурс радиоканала для установки соединения на МАС-подуровнях. Эта процедура приведена на рисунке 48.

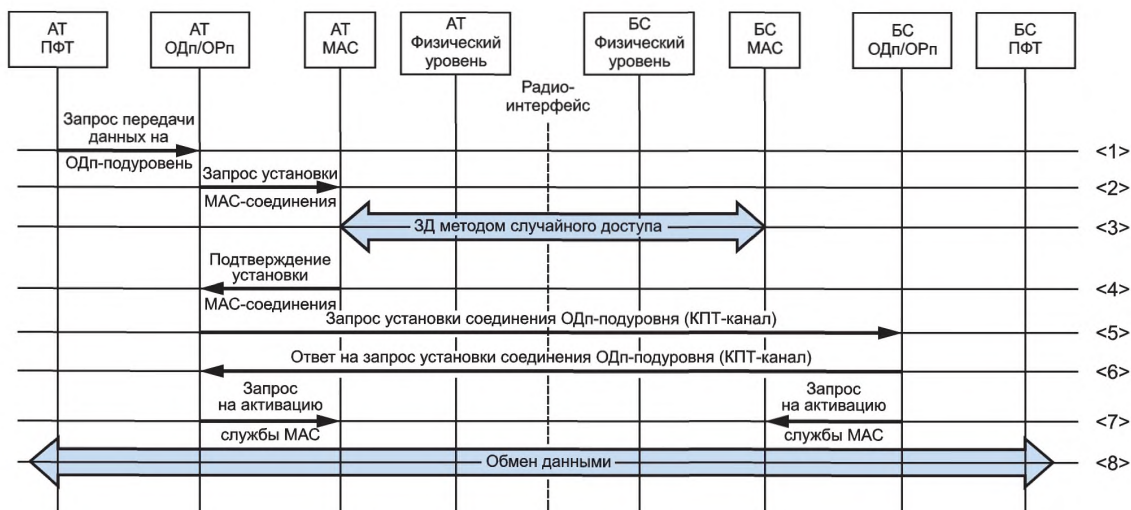


Рисунок 48 — Процедура «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ» при отсутствии соединения с МАС-подуровнем БС

#### Шаги процедуры «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ»:

- Шаг <1> ПФТ-подуровень АТ отправляет примитив «Запрос передачи данных на ОДп-подуровень» (см. 5.6.2.2.1, таблица 65) на ОДп-подуровень АТ.
- Шаг <2> После того как ОДп-подуровень АТ получает примитив «Запрос передачи данных на ОДп-подуровень», он проверяет, существует ли соединение ОДп-подуровня с БС или нет. Если установленного соединения ОДп-подуровня нет, то ОДп-подуровень АТ передает примитив «Запрос на установку МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14) на МАС-подуровень АТ, чтобы установить соединение с МАС-подуровнем БС.
- Шаг <3> После получения примитива «Запрос на установку МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14) МАС-подуровень АТ определяет, что соединения с МАС-подуровнем БС нет. После этого МАС-подуровень АТ инициирует процедуру «Запрос доступа» (см. 5.9.3, рисунок 42), чтобы получить запрашиваемые ресурсы радиоканала.
- Шаг <4> После успешной реализации процедуры «Запрос доступа» МАС-подуровень АТ отправляет на ОДп-подуровень АТ примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.2, таблица 15) с признаком положительного результата. При неудачном завершении ЗД-процедуры АТ выполняет действия, описанные в 5.9.3.
- Шаг <5>
- ОДп-подуровень АТ получает примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.2, таблица 15);
  - если указанный примитив содержит информацию об успешном выполнении, то ОДп-подуровень АТ передает по КПТ-каналу сообщение «Запрос установки ОДп-соединения» (см. 5.6.3.4.3, таблица 72) на ОДп-подуровень БС. Одновременно с этим ОДп-подуровень АТ запускает таймер контроля попыток установки ОДп-соединения (« $T_{\text{ОДп\_уст}}$ ») и устанавливает счетчик максимального числа попыток установки ОДп-соединения (« $N_{\text{ОДп\_уст}}$ »).
- Шаг <6> При приеме ОДп-подуровнем БС сообщения «Запрос установки ОДп-соединения» (см. 5.6.3.4.3, таблица 72) ОДп-подуровень БС выносит решение разрешить или отказать в установке ОДп-соединения, а также передает сообщение «Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.4, таблица 74), содержащий информацию о результате, по КПТ-каналу на ОДп-подуровень АТ.
- Шаг <7>
- Если ОДп-подуровень БС разрешает установку соединения, то он посылает на МАС-подуровень БС примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16), чтобы установить логическую связь между устанавливаемым ОДп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней;

- после того как ОДп-подуровень АТ принимает сообщение «Ответ на запрос установки ОДп-соединения» (см. 5.6.3.4.4, таблица 74), содержащее подтверждение, он (ОДп-подуровень АТ) посылает на МАС-подуровень АТ примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16), чтобы установить логическую связь между устанавливаемым ОДп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней;
- МАС-подуровни АТ и БС получают примитивы «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16) и осуществляют операции привязки ресурсов и служб управления к устанавливаемому ОДп-соединению.

Шаг <8> Соединение ОДп-подуровня установлено, начинается обмен данными.

В случае, когда АТ, инициирующий установку ОДп-соединения, имеет соединение с МАС-подуровнем БС, процедура «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ» организуется через существующее соединение МАС-подуровней. Указанная процедура приведена на рисунке 49.

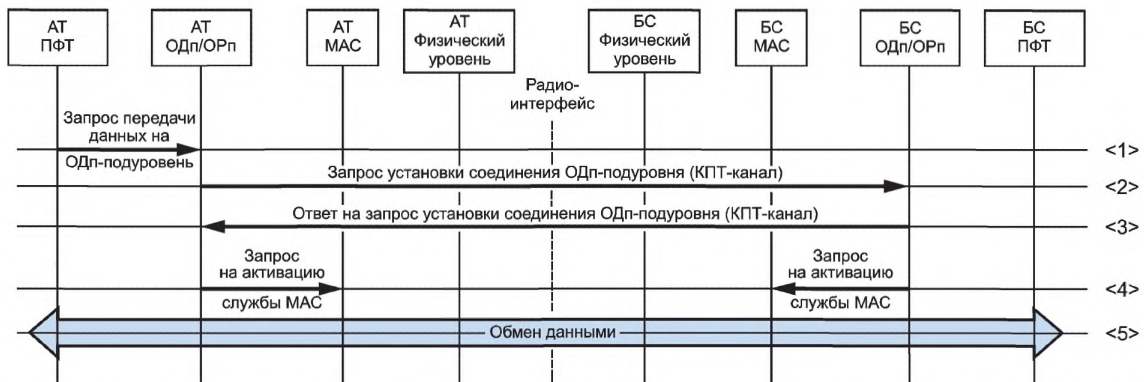


Рисунок 49 — Процедура «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ» при наличии соединения с МАС-подуровнем БС

Трактовка сообщений и запросов описывается выше точно так же, как и для случая отсутствия соединения МАС-подуровней.

5.9.5.2.2 Процедура «Установка соединения ОДп-подуровня (передачи данных) по инициативе БС»

При установке соединения ОДп-подуровня по инициативе БС будут использоваться различные процедуры в зависимости от того, в каком состоянии находится соединение МАС-подуровней.

В случае отсутствия соединения с АТ МАС-подуровнем БС сначала запускает процедуру «Вызов АТ» через ВК-канал для установки соединения МАС-подуровней. Эта процедура приведена на рисунке 50.

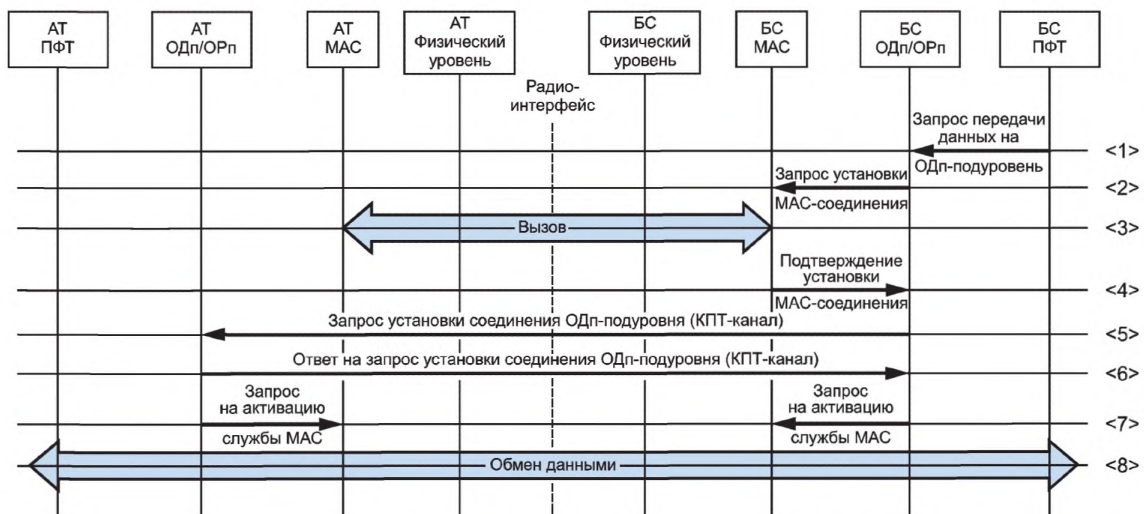


Рисунок 50 — Процедура «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе БС» при отсутствии соединения с МАС-подуровнем АТ



### Шаги процедуры «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе БС» при отсутствии соединения с МАС-подуровнем АТ:

- Шаг <1> ПФТ-подуровень БС посылает на ОДп-подуровень БС примитив «Запрос на передачу данных на ОДп-подуровень» (см. 5.6.2.2.1, таблица 65).
- Шаг <2> ОДп-подуровень БС, получив указанный примитив, проверяет, установлено ли соединение с ОДп-подуровнем АТ. Если нет, то ОДп-подуровень БС отправляет на МАС-подуровень БС примитив «Запрос установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14).
- Шаг <3> Как только МАС-подуровень БС получает примитив «Запрос установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14), он запускает процедуру «Вызов» к АТ (см. 5.9.4.3), чтобы установить соединение своего МАС-подуровня с МАС-подуровнем АТ. Если АТ находится в активном состоянии, то МАС-подуровень БС должен использовать сообщение «Вызов» с признаком «Вызов общего формата» в поле «PagingType» (см. 5.5.5.1.1.3.6, таблица 34).
- Шаг <4> МАС-подуровень БС при удачном завершении процедуры «Вызов» (см. 5.9.4.3) посылает на ОДп-подуровень БС примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.2, таблица 15) с информацией об успехе. При неудачном завершении процедуры вызова МАС-подуровень посылает на ОДп-подуровень БС примитив «Подтверждение установки МАС-соединения» с информацией о неудаче.
- Шаг <5> Как только ОДп-подуровень БС получает положительный ответ в формате примитива «Подтверждение установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.2, таблица 15), он передает по КПТ-каналу сообщение «Запрос установки соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.3, таблица 72) на ОДп-подуровень АТ, запрашивая установку ОДп-соединения. Одновременно с этим ОДп-подуровень БС запускает таймер контроля попыток установки ОДп-соединения (« $T_{\text{ОДп\_УСТ}}$ ») и устанавливает счетчик максимального числа попыток установки ОДп-соединения (« $N_{\text{ОДп\_УСТ}}$ »).
- Шаг <6> Как только ОДп-подуровень АТ принимает сообщение «Запрос установки соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.3, таблица 72), он передает ответное сообщение «Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.4, таблица 74) по КПТ-каналу на ОДп-подуровень БС.
- Шаг <7>
- ОДп-подуровень АТ посылает на МАС-подуровень АТ примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16), чтобы установить логическую связь между устанавливаемым ОДп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней;
  - после того как ОДп-подуровень БС принимает сообщение «Ответ на запрос установки соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.4, таблица 74), он (ОДп-подуровень БС) посылает на МАС-подуровень БС примитив «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16), чтобы установить логическую связь между устанавливаемым ОДп-соединением и поддерживающим его соединением МАС-подуровней;
  - МАС-подуровни АТ и БС получают примитивы «Запрос на активацию службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.3, таблица 16) и осуществляют операции привязки ресурсов и служб управления к устанавливаемому ОДп-соединению.
- Шаг <8> Соединение ОДп-подуровня установлено, начинается обмен данными.

В случае, когда БС, инициирующая установку ОДп-соединения, имеет соединение с МАС-подуровнем АТ, процедура «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе БС» организуется через существующее соединение МАС-подуровней. Указанная процедура приведена на рисунке 51.

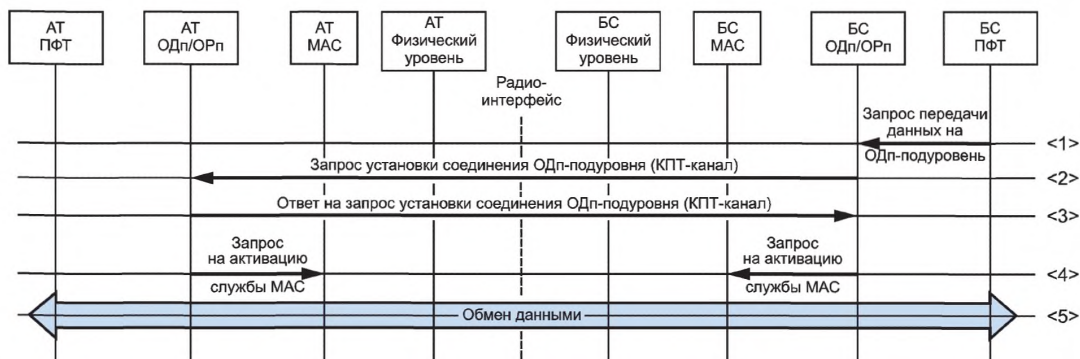


Рисунок 51 — Процедура «Установка соединения ОДп-подуровня по инициативе БС» при наличии соединения с МАС-подуровнем АТ

Трактовка сообщений и запросов описывается выше точно так же, как и для случая отсутствия соединения MAC-подуровней.

### 5.9.6 Управление полосой пропускания радиоканала

Инициировать процедуру изменения полосы пропускания радиоканала может только MAC-подуровень БС. Процедура организована на основе периодически поступающих рапортов от ОДп/ОРп-подуровней АТ и БС, содержащих данные о требуемом ресурсе.

#### 5.9.6.1 Периодические рапорты, содержащие запросы ресурса

АТ периодически проводит контроль требуемой для связи полосы радиоканала. Если возникает ситуация, требующая увеличения полосы, MAC-подуровень АТ передает на MAC-подуровень БС сообщение «Запрос ресурса радиоканала» (см. 5.5.5.1.5.5.1, таблица 54). Период формирования рапорта с информацией о требуемой полосе определяется установками таймера  $T_{\text{зап\_рес\_рк}}$ .

Указанная процедура приведена на рисунке 52.

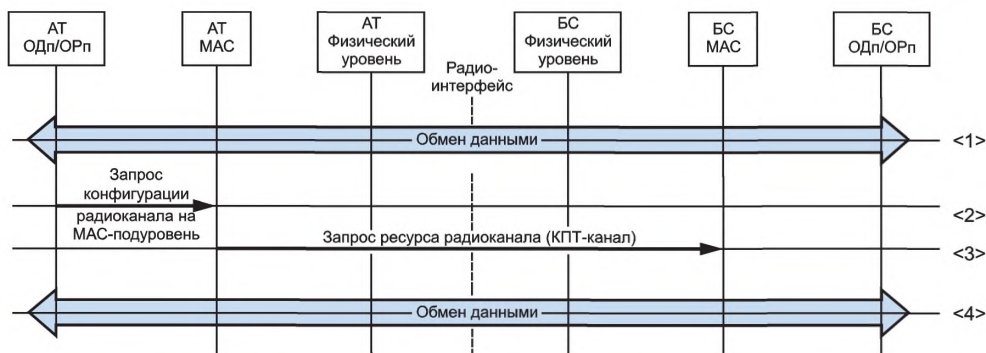


Рисунок 52 — Процедура «Периодический отчет АТ об используемой ширине полосы радиоканала»

#### Шаги процедуры «Периодический отчет АТ об используемой ширине полосы радиоканала»:

Шаг <1> ОДп/ОРп-подуровни АТ периодически формируют рапорты о требуемой полосе (ресурсе) радиоканала и отправляют примитивы «Запрос конфигурации радиоканала на MAC-подуровень» (см. 5.5.4.3.1.7, таблица 20), содержащие данные о требуемом ресурсе радиоканала, на MAC-подуровень АТ.

Шаг <2> Как только MAC-подуровень АТ получает такой примитив, он отправляет сообщение «Запрос ресурса радиоканала» (см. 5.5.5.1.5.5.1, таблица 54) по КПТ-каналу на MAC-подуровень БС, чтобы запросить требуемую ширину полосы канала радиосвязи.

Шаг <3> При приеме сообщения «Запрос ресурса радиоканала» (см. 5.5.5.1.5.5.1, таблица 54) MAC-подуровень БС записывает запрошенную ширину полосы канала радиосвязи. При первой возможности в дальнейшем указанная полоса устанавливается MAC-подуровнем БС с помощью команды «Переконфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.5.5.2, таблица 55).

Шаг <4> АТ и БС продолжают передачу данных.

ОДп/ОРп-подуровни БС также периодически проводят контроль требуемой для связи полосы радиоканала. Если возникает ситуация, требующая увеличения полосы, ОДп/ОРп-подуровень БС передает на MAC-подуровень БС примитив «Запрос конфигурации радиоканала на MAC-подуровень» (см. 5.5.4.3.1.7, таблица 20), содержащий данные о требуемом ресурсе радиоканала. Период формирования рапорта с информацией о требуемой полосе определяется установками таймера  $T_{\text{зап\_рес\_рк}}$ . При приеме примитива «Запрос конфигурации радиоканала на MAC-подуровень» MAC-подуровень БС записывает запрошенную ширину полосы канала радиосвязи. При первой возможности в дальнейшем указанная полоса устанавливается MAC-подуровнем БС с помощью команды «Переконфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.5.5.2, таблица 55).

#### 5.9.6.2 Процедура «Переконфигурация радиоканала»

Процедура «Переконфигурация радиоканала» производится со стороны БС и осуществляет перераспределение ресурса радиоканала с целью обеспечения подходящих условий работы как для БС, так и для АТ. Указанная процедура приведена на рисунке 53.

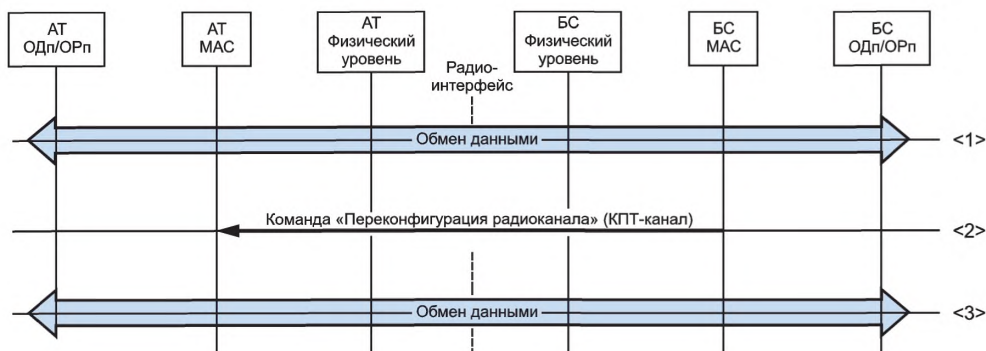


Рисунок 53 — Процедура «Переконфигурация (изменения полосы) радиоканала», осуществляемая БС

#### Шаги процедуры «Переконфигурация радиоканала»:

- Шаг <1> MAC-подуровень БС на основе данных об имеющемся ресурсе радиоканала и условий работы БС и АТ выносит решение о необходимости переконфигурации радиоканала, установленного между БС и АТ. Для запуска такой процедуры MAC-подуровень БС передает на MAC-подуровень АТ команду «Переконфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.5.5.2, таблица 55), содержащую данные о том, как изменятся параметры радиоканала.
- Шаг <2> Как только MAC-подуровень АТ принимает команду «Переконфигурация радиоканала», он корректирует настройки радиоканала и посылает на физический уровень АТ команду на установку измененных рабочих параметров радиоканала. Физические уровни АТ и БС согласованно производят перестройку проверочных бит процедуры контроля ошибок на физическом уровне так, как описано в разделе 4.6.
- Шаг <3> MAC-подуровень БС на основании декодирования проверочных бит очередных принятых кадров физического уровня определяет, прошла или не прошла команда на изменение параметров радиоканала. Если решение положительно, то MAC-подуровень БС переходит на работу в радиоканале с обновленными параметрами, в противном случае MAC-подуровень БС продолжает работать со старыми параметрами радиоканала.

#### 5.9.7 Процедуры «Завершение установленных соединений»

Процедуры «Завершение установленных соединений» могут инициализироваться как БС, так и АТ. Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня» имеет отличия от процедуры «Завершение соединения Одп-подуровня». Далее объясняется каждая из указанных процедур.

##### 5.9.7.1 Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня»

Есть два типа процедур завершения соединения ОРп-подуровня:

1) Нормальное завершение, когда процедура завершения соединения ОРп-подуровня основывается на команде «Завершение», поступившей с более высокого уровня. Такие процедуры описаны в последующих подразделах.

2) Аварийное завершение, когда ОРп-подуровень получает примитив «Индикация завершения работы службы MAC» (см. 5.5.4.3.1.5, таблица 18) от MAC-подуровня, поддерживающего существующее ОРп-соединение. В такой ситуации выносится решение, нужно ли восстановить заново (послать новый запрос) MAC-соединение для поддержки текущего ОРп-соединения. Если такая необходимость есть, то ОРп-подуровень посылает на MAC-подуровень запрос на повторную установку MAC-соединения [команда «Запрос установки MAC-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14)] для восстановления работы. Но если число неудачных попыток установить MAC-соединение достигает максимально допустимого значения (« $N_{ОРп\_УСТ}$ »), то ресурсы поддержки ОРп-соединения освобождаются. Если такой необходимости нет, то соответствующие ресурсы освобождаются сразу.

##### 5.9.7.1.1 Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ»

Процедура «Завершение соединения на ОРп-подуровне», инициируемая со стороны АТ, приведена на рисунке 54.

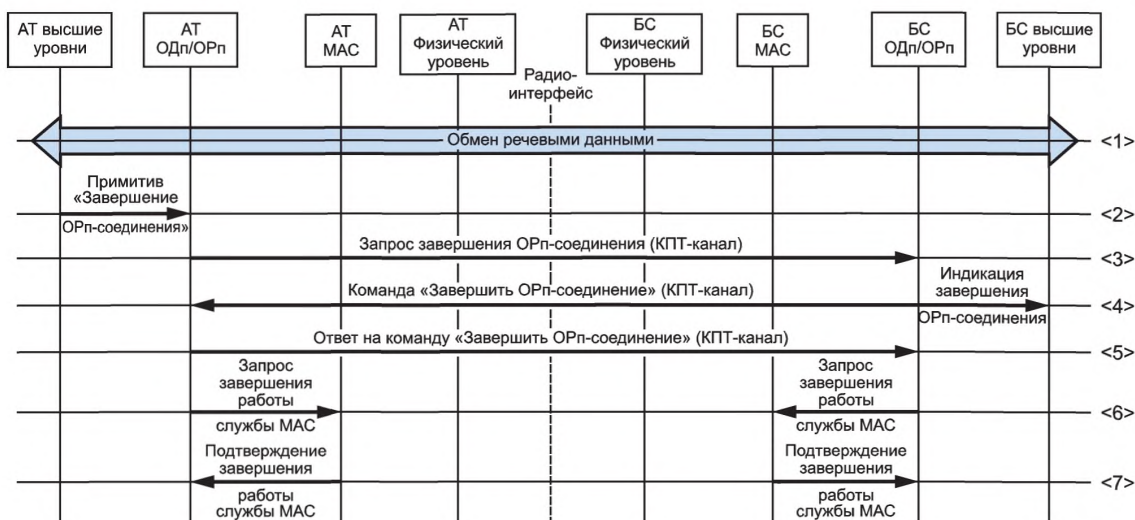


Рисунок 54 — Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ»

**Шаги процедуры «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ»:**

Шаг <1> Между АТ и ВС осуществляется обмен речевыми данными.

Шаг <2> С верхнего уровня АТ на ОРп-подуровень АТ поступает примитив «Завершение ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.7, таблица 84), запрашивающий завершение сеанса речевой связи.

Шаг <3>

- ОРп-подуровень АТ после получения указанного примитива передает по КППТ-каналу на ОРп-подуровень ВС сообщение «Запрос завершения ОРп-соединения» (см. 5.7.3.4.6, таблица 95). При этом ОРп-подуровень АТ устанавливает таймер контроля попыток завершения ОРп-соединения « $T_{\text{Зап\_завер\_ОРп}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток завершения ОРп-соединения « $N_{\text{Зап\_завер\_ОРп}}$ »;

- если все попытки ОРп-подуровня АТ передать сообщение «Запрос завершения ОРп-соединения» заканчивается неудачно (остаются без ответа со стороны ОРп-подуровня ВС), то ОРп-подуровень АТ осуществляет завершение ОРп-соединения непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <4>

- ОРп-подуровень ВС, как только принимает сообщение «Запрос завершения ОРп-соединения», передает на ОРп-подуровень АТ команду «Завершить ОРп-соединение» (см. 5.7.3.4.7, таблица 96). При этом ОРп-подуровень ВС устанавливает таймер контроля попыток выполнения команды завершения « $T_{\text{Ком\_завер\_ОРп}}$ » и счетчик максимального числа повторных попыток для команды завершения « $N_{\text{Ком\_завер\_ОРп}}$ »;

- если все попытки ОРп-подуровня АТ передать команду «Завершить ОРп-соединение» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны ОРп-подуровня ВС), то ОРп-подуровень ВС осуществляет завершение ОРп-соединения непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий;

- ОРп-подуровень ВС посылает примитив «Индикация завершения ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.8, таблица 85) на верхний уровень ВС;

- как только верхний уровень ВС получает от ОРп-подуровня ВС примитив «Индикация завершения ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.8, таблица 85), он производит операции по освобождению на своей стороне ресурсов поддержки завершаемого соединения.

Шаг <5> Как только ОРп-подуровень АТ принимает от ОРп-подуровня ВС команду «Завершить ОРп-соединение», он посылает по КППТ-каналу ответное сообщение «Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение»» (см. 5.7.3.4.8, таблица 97), сообщающую о разъединении речевого соединения.

## Шаг &lt;6&gt;

- ОРп-подуровень АТ отправляет примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17) на МАС-подуровень АТ и освобождает собственные ресурсы, выделенные для поддержки завершаемого ОРп-соединения;
- ОРп-подуровень БС выполняет операции по освобождению собственных ресурсов, выделенных для поддержки завершаемого ОРп-соединения, как только принимает по КППТ-каналу от ОРп-подуровня АТ сообщение «Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение» (см. 5.7.3.4.8, таблица 97);
- ОРп-подуровень БС отправляет примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17) на МАС-подуровень БС.

## Шаг &lt;7&gt;

- МАС-подуровни АТ и БС после того, как они получают примитивы «Запрос завершения работы службы МАС», посылают в ответ на свои ОРп-подуровни (АТ и БС) подтверждения в виде примитивов «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19);
- после этого МАС-подуровни АТ и БС проводят контроль, не поддерживается ли дополнительно еще ОДп-соединение. Если такого дополнительного ОДп-соединения нет, то МАС-подуровни освобождают ресурсы, связанные с поддержкой завершеного ОРп-соединения. Если же дополнительное ОДп-соединение есть, то МАС-подуровни только ликвидируют логические связи (привязки), которые существовали между их ресурсами и завершаемым ОРп-соединением, но при этом продолжают поддержку существующего соединения ОДп-подуровней;
- ОРп-подуровни АТ и БС после получения от своих МАС-подуровней примитивов «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19) заканчивают процедуру «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе АТ» и освобождают ресурсы, выделенные для поддержки связи со своими МАС-подуровнями.

## 5.9.7.1.2 Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе БС»

Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе БС» приведена на рисунке 55.

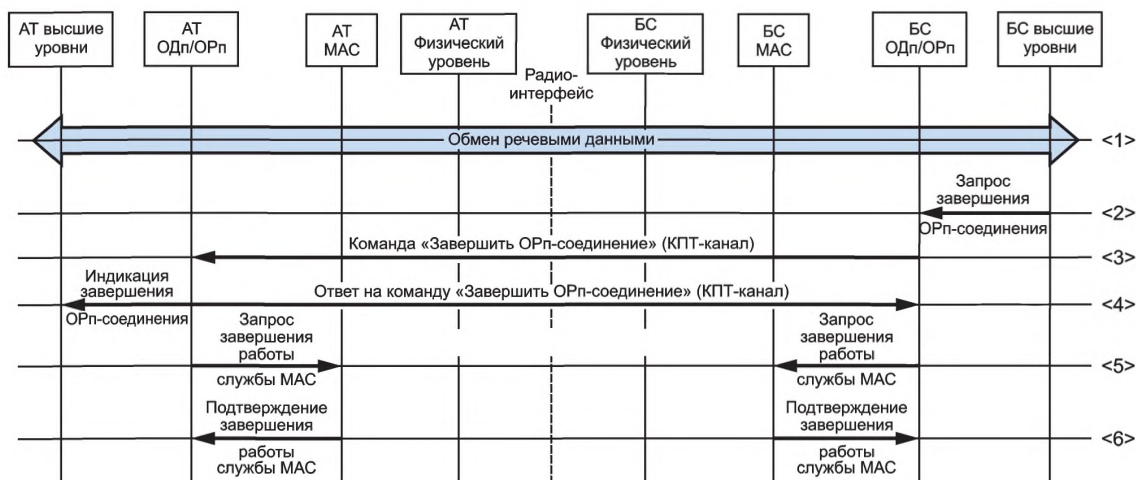


Рисунок 55 — Процедура «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе БС»

### Шаги процедуры «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе БС»:

Шаг <1> Между АТ и БС осуществляется обмен речевыми данными.

Шаг <2> С верхнего уровня БС на ОРп-подуровень БС поступает примитив «Запрос завершения ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.7, таблица 84), запрашивающий о завершении сеанса речевой связи.

Шаг <3>

- ОРп-подуровень БС после получения от верхнего уровня БС примитива «Запрос завершения ОРп-соединения» передает по КППТ-каналу на ОРп-подуровень АТ команду «Завершить ОРп-соединение» (см. 5.7.3.4.7, таблица 96). При этом ОРп-подуровень БС устанавливает таймер

контроля попыток выполнения данной команды «Т<sub>Ком\_Завер\_ОРп</sub>» и счетчик максимального числа повторных попыток для данной команды «N<sub>Ком\_Завер\_ОРп</sub>»;

- если все попытки ОРп-подуровня БС передать команду «Завершить ОРп-соединение» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны ОРп-подуровня АТ), то ОРп-подуровень БС осуществляет завершение ОРп-соединения непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <4> Как только ОРп-подуровень АТ принимает от ОРп-подуровня БС команду «Завершить ОРп-соединение» (см. 5.7.3.4.7, таблица 96), он посылает сообщение «Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение» (см. 5.7.3.4.8, таблица 97), сообщающую о разъединении речевого соединения, и одновременно отправляет примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17) на МАС-подуровень АТ, а также ОРп-подуровень АТ посылает примитив «Индикация завершения ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.8, таблица 85) на верхний уровень АТ.

Шаг <5>

- ОРп-подуровень БС выполняет операции по завершению ОРп-соединения на своем уровне, как только принимает по КПТ-каналу от ОРп-подуровня АТ сообщение «Ответ на команду «Завершить ОРп-соединение» (см. 5.7.3.4.8, таблица 97);

- одновременно с этим ОРп-подуровень БС посылает примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17) на МАС-подуровень БС;

- как только верхний уровень АТ получает от ОРп-подуровня АТ примитив «Индикация завершения ОРп-соединения» (см. 5.7.2.2.8, таблица 85), он производит связанные с этой процедурой операции по освобождению на своей стороне ресурсов поддержки завершаемого соединения.

Шаг <6>

- МАС-подуровни АТ и БС после того, как они получают примитивы «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17), посылают в ответ на свои ОРп-подуровни (АТ и БС) подтверждения в виде примитивов «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19);

- после этого МАС-подуровни АТ и БС проводят контроль: не поддерживается ли дополнительно еще ОДп-соединение. Если такого дополнительного ОДп-соединения нет, то МАС-подуровни освобождают ресурсы, связанные с поддержкой завершеного ОРп-соединения. Если же дополнительное ОДп-соединение есть, то МАС-подуровни освобождают только логические связи (привязки), которые существовали между их ресурсами и завершаемым ОРп-соединением, но при этом продолжают поддержку существующего соединения ОДп-подуровней;

- ОРп-подуровни АТ и БС после получения от своих МАС-подуровней примитивов «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19) заканчивают процедуру «Завершение соединения ОРп-подуровня по инициативе БС» и освобождают ресурсы, выделенные для поддержки связи со своими МАС-подуровнями.

#### 5.9.7.2 Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня»

Есть два типа процедуры «Завершение соединения ОДп-подуровня»:

1 Нормальное завершение, когда ОДп-подуровень определяет, что есть необходимость завершить ОДп-соединение на основе того, что больше нет данных для передачи. Такие процедуры описаны в последующих подразделах.

2 Аварийное завершение, когда ОДп-подуровень получает примитив «Индикация завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.5, таблица 18) от МАС-подуровня, поддерживающего существующее ОДп-соединение. В такой ситуации выносится решение, нужно ли восстановить заново (послать новый запрос) соединение МАС для восстановления поддержки текущего ОДп-соединения. Если такая необходимость есть, то ОДп-подуровень посылает на МАС-подуровень запрос на повторную установку МАС-соединения [команда «Запрос установки МАС-соединения» (см. 5.5.4.3.1.1, таблица 14)] для восстановления работы. Но если число неудачных попыток установить соединение МАС достигает максимально допустимого значения («N<sub>ОДп\_УСТ</sub>»), то ресурсы поддержки ОДп-соединения освобождаются. Если такой необходимости нет, то соответствующие ресурсы освобождаются сразу.

##### 5.9.7.2.1 Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ»

Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ» приведена на рисунке 56.

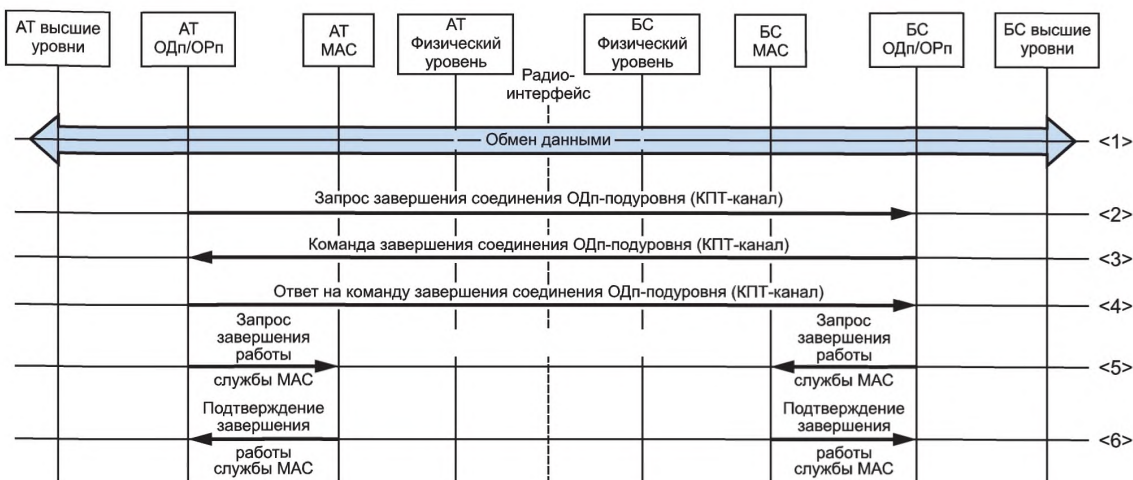


Рисунок 56 — Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ»

**Шаги процедуры «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ»:**

Шаг <1> Между АТ и БС осуществляется обмен данными.

Шаг <2>

- ОДп-подуровень АТ обнаруживает, что данных для передачи больше нет, и передает на ОДп-подуровень БС запрос «Завершение соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.5, таблица 75). При этом ОДп-подуровень АТ устанавливает таймер контроля попыток завершения ОДп-соединения « $T_{\text{Зап\_завер\_ОДп}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток завершения « $N_{\text{Зап\_завер\_ОДп}}$ »;
- если все попытки ОДп-подуровня АТ передать сообщение «Запрос завершения соединения ОДп-подуровня» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны ОДп-подуровня БС), то ОДп-подуровень АТ осуществляет завершение соединения ОДп-подуровня непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <3>

- ОДп-подуровень БС, приняв по КПТ-каналу сообщение «Запрос завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.5, таблица 75), передает в ответ по КПТ-каналу на ОДп-подуровень АТ сообщение «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.6, таблица 76), устанавливает таймер контроля попыток выполнения данной команды « $T_{\text{Ком\_завер\_ОДп}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток данной команды « $N_{\text{Ком\_завер\_ОДп}}$ »;
- если все попытки ОДп-подуровня БС передать сообщение «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны ОДп-подуровня АТ), то ОДп-подуровень БС осуществляет завершение соединения ОДп-подуровня непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <4> ОДп-подуровень АТ после получения команды «Завершение соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.6, таблица 76) передает в ответ на ОДп-подуровень БС сообщение «Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.7, таблица 77).

Шаг <5>

- ОДп-подуровень АТ посылает на МАС-подуровень АТ примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17);
- ОДп-подуровень БС после приема сообщения «Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.7, таблица 77) производит на своей стороне освобождение ресурсов поддержки завершаемого соединения ОДп-подуровня, после чего посылает на МАС-подуровень БС примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17).

Шаг <6>

- После того как МАС-подуровни АТ и БС получают примитивы «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17), они отправляют в ответ на свои ОДп-подуровни примитивы «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19);

- после этого МАС-подуровни АТ и БС проводят контроль, не поддерживается ли дополнительно еще ОРп-соединение. Если такого дополнительного ОРп-соединения нет, то МАС-подуровни освобождают ресурсы, связанные с поддержкой завершеного соединения ОДп-подуровня. Если же дополнительное ОРп-соединение есть, то МАС-подуровни только ликвидируют логические связи (привязки), которые существовали между их ресурсами и завершаемым соединением ОДп-подуровня, но при этом продолжают поддержку существующего ОРп-соединения;

- ОДп-подуровни АТ и БС после получения от своих МАС-подуровней примитивов «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19) заканчивают процедуру «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе АТ» и освобождают ресурсы, выделенные для поддержки связи со своими МАС-подуровнями.

5.9.7.2.2 Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе БС»

Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе БС» приведена на рисунке 57.

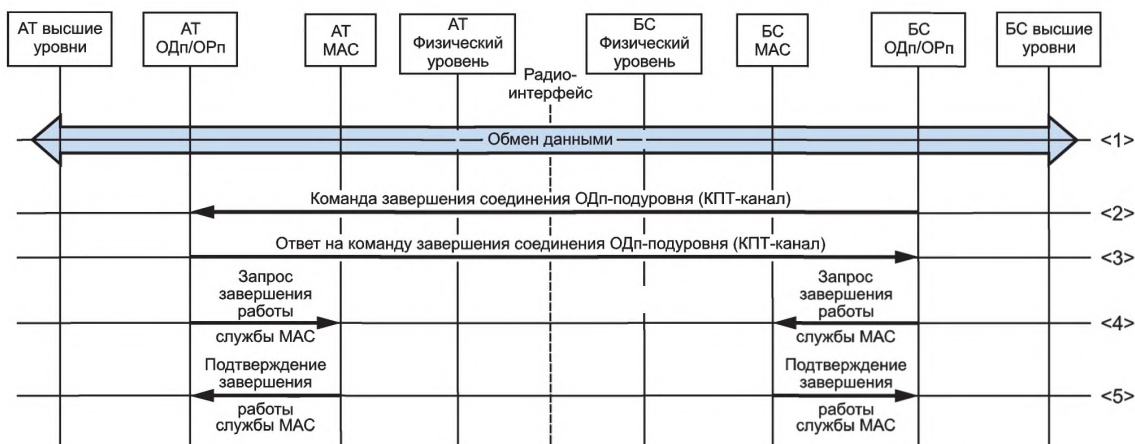


Рисунок 57 — Процедура «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе БС»

#### Шаги процедуры «Завершение соединения ОДп-подуровня по инициативе БС»:

Шаг <1> Между АТ и БС осуществляется обмен данными.

Шаг <2> ОДп-подуровень БС обнаруживает, что данных для передачи больше нет и передает на ОДп-подуровень АТ сообщение «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.6, таблица 76), устанавливает таймер контроля попыток выполнения данной команды « $T_{\text{Ком\_Завер\_ОДп}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток данной команды « $N_{\text{Ком\_Завер\_ОДп}}$ »; - если все попытки ОДп-подуровня БС передать сообщение «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны ОДп-подуровня АТ), то ОДп-подуровень БС осуществляет завершение соединения ОДп-подуровня непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <3> ОДп-подуровень АТ после приема сообщения «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.6, таблица 76), передает в ответ на ОДп-подуровень БС сообщение «Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.7, таблица 77).

Шаг <4>

- ОДп-подуровень АТ посылает на МАС-подуровень АТ примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17);

- ОДп-подуровень БС после приема сообщения «Ответ на команду завершения соединения ОДп-подуровня» (см. 5.6.3.4.7, таблица 77) производит на своей стороне освобождение ресурсов поддержки завершаемого соединения ОДп-подуровня, после чего посылает на МАС-подуровень БС примитив «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17).

Шаг <5>

- После того как МАС-подуровни АТ и БС получают примитивы «Запрос завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.4, таблица 17), они отправляют в ответ на свои ОДп-подуровни примитивы «Подтверждение завершения работы службы МАС» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19);



- после этого MAC-подуровни АТ и БС проводят контроль, не поддерживается ли дополнительно еще ОРп-соединение. Если такого дополнительного ОРп-соединения нет, то MAC-подуровни освобождают ресурсы, связанные с поддержкой завершеного соединения Одп-подуровня. Если же дополнительное ОРп-соединение есть, то MAC-подуровни только ликвидируют логические связи (привязки), которые существовали между их ресурсами и завершаемым соединением Одп-подуровня, но при этом продолжают поддержку существующего ОРп-соединения;

- Одп-подуровни АТ и БС после получения от своих MAC-подуровней примитивов «Подтверждение завершения работы службы MAC» (см. 5.5.4.3.1.6, таблица 19) заканчивают процедуру «Завершение соединения Одп-подуровня по инициативе БС» и освобождают ресурсы, выделенные для поддержки связи со своими MAC-подуровнями.

### 5.9.7.3 Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней»

Есть два типа процедур «Завершение соединения MAC-подуровней»:

1 Нормальное завершение, когда MAC-подуровень определяет, что все поддерживаемые им соединения на Одп/ОРп-подуровнях завершены. В таких ситуациях процедура завершения соединения MAC может инициироваться как со стороны БС, так и со стороны АТ;

2 Аварийное завершение, когда качество связи по радиоканалу опускается ниже порога, определяющего возможность поддержки MAC-соединения. В этом случае MAC-подуровень инициирует процедуру завершения MAC-соединения. Когда существуют соединения ОРп/Одп-подуровней, поддерживаемые на основе завершаемого MAC-соединения, то после завершения соединения со стороны MAC-подуровней на соответствующие ОРп/Одп-подуровни посылаются примитив, информирующий об аварийном завершении соединения MAC-подуровней (см. 5.5.4.3.1.5, таблица 18).

#### 5.9.7.3.1 Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе АТ»

Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе АТ» приведена на рисунке 58.



Рисунок 58 — Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе АТ»

#### Шаги процедуры «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе АТ»:

Шаг <1>

- В случае принятия на АТ решения о разъединения связи на MAC-подуровне MAC-подуровень АТ по трафиковому каналу (КПТ-каналу) передает на MAC-подуровень БС сообщение «Запрос завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.5, таблица 59) с указанием причины (см. 5.5.5.1.5.5.5, таблица 60). При этом MAC-подуровень АТ устанавливает таймер контроля попыток выполнения запроса завершения « $T_{\text{Зап\_Завер\_MAC}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток запросов завершения « $N_{\text{Зап\_Завер\_MAC}}$ »;

- если все попытки MAC-подуровня АТ передать сообщение «Запрос завершения MAC-соединения» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны MAC-подуровня БС), то MAC-подуровень АТ осуществляет завершение MAC-соединения непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <2>

- MAC-подуровень БС принимает по КПТ-каналу сообщение «Запрос завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.5, таблица 59) и передает в ответ на MAC-подуровень АТ сообщение

«Команда завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.7, таблица 62), повторяя причину завершения (см. 5.5.5.1.5.5.5, таблица 60), принятую в запросе. При этом MAC-подуровень БС устанавливает таймер контроля попыток выполнения команды завершения « $T_{\text{Ком\_Завер\_MAC}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток выполнения команды завершения « $N_{\text{Ком\_Завер\_MAC}}$ »;

- если все попытки MAC-подуровня БС передать сообщение «Команда завершения MAC-соединения» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны MAC-подуровня АТ), MAC-подуровень БС осуществляет завершение MAC-соединения непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <3>

- MAC-подуровень АТ, приняв сообщение «Команда завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.7, таблица 62), посылает по КППТ-каналу на MAC-подуровень БС ответное сообщение «Подтверждение завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.6, таблица 61) и производит освобождение ресурсов, поддерживавших указанное MAC-соединение на стороне АТ;

- MAC-подуровень БС после приема по КППТ-каналу сообщения «Подтверждение завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.6, таблица 61) производит освобождение ресурсов, поддерживавших указанное MAC-соединение на стороне БС.

5.9.7.3.2 Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе БС»

Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе БС» приведена на рисунке 59.



Рисунок 59 — Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе БС»

#### Шаги процедуры «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе БС»:

Шаг <1>

- В случае принятия на БС решения о разъединения связи на MAC-подуровне MAC-подуровень БС по трафиковому каналу (КППТ-каналу) передает на MAC-подуровень АТ сообщение «Команда завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.7, таблица 62) с указанием причины (см. 5.5.5.1.5.5.5, таблица 60). При этом MAC-подуровень БС устанавливает таймер контроля попыток выполнения команды завершения « $T_{\text{Ком\_Завер\_MAC}}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток выполнения команды завершения « $N_{\text{Ком\_Завер\_MAC}}$ »;

- если все попытки MAC-подуровня БС передать сообщение «Команда завершения MAC-соединения» заканчиваются неудачно (остаются без ответа со стороны MAC-подуровня АТ), то MAC-подуровень БС осуществляет завершение MAC-соединения непосредственно на своей стороне без дополнительных сопровождающих действий.

Шаг <2>

- MAC-подуровень АТ, приняв сообщение «Команда завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.7, таблица 62), посылает по КППТ-каналу на MAC-подуровень БС ответное сообщение «Подтверждение завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.6, таблица 61) и производит освобождение ресурсов, поддерживавших указанное MAC-соединение на стороне АТ;

- MAC-подуровень БС после приема по КППТ-каналу сообщения «Подтверждение завершения MAC-соединения» (см. 5.5.5.1.5.5.6, таблица 61) производит освобождение ресурсов, поддерживавших указанное MAC-соединение на стороне БС.

### 5.9.8 Процедура «Хэндовер»

Процедура «Хэндовер» приведена на рисунке 60.

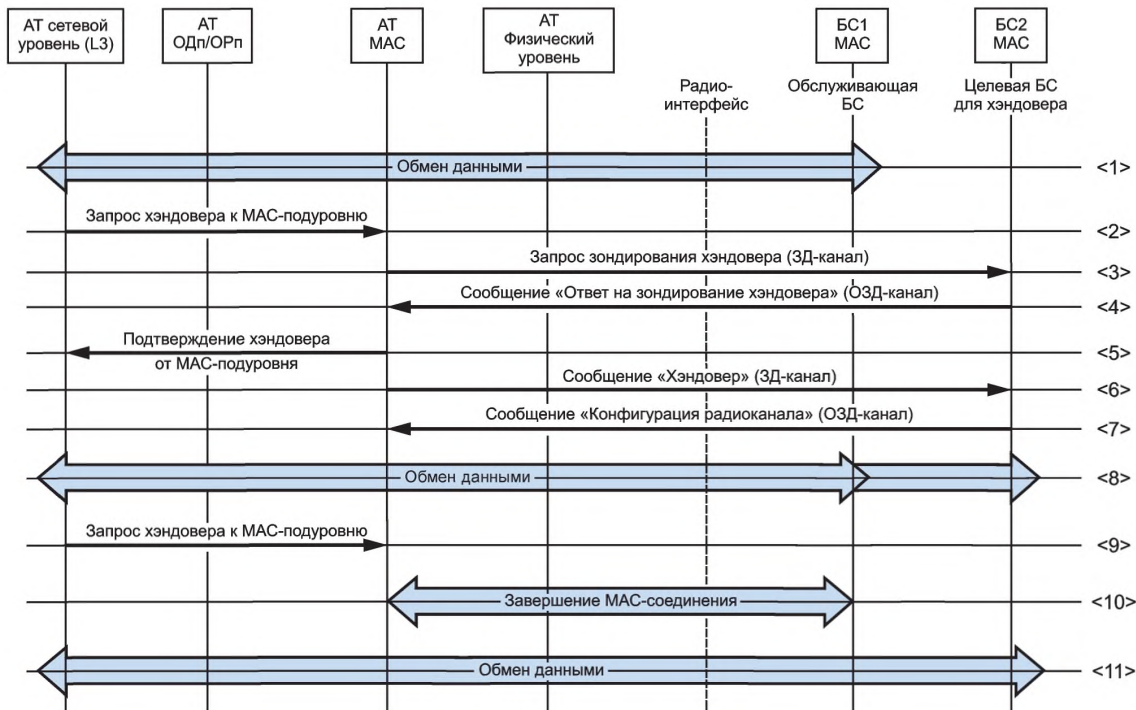


Рисунок 60 — Процедура «Хэндовер»

#### Шаги процедуры «Хэндовер»:

- Шаг <1> В процессе обмена данными с обслуживающей БС абонентский терминал (АТ) определяет необходимость выполнения операции «Хэндовер» (операции перехода) на другую БС, которая далее называется «Целевая БС».
- Шаг <2> Верхний уровень (L3) АТ посылает на MAC-подуровень АТ примитив «Запрос хэндовера к MAC-подуровню» (см. 5.5.4.2.2, таблица 12), содержащий в поле «Type» признак «Установка соединения на MAC-подуровне с «Целевой БС». Это сообщение активирует процедуру «Зондирование хэндовера» для «Целевой БС».
- Шаг <3> MAC-подуровень АТ получает примитив «Запрос хэндовера к MAC-подуровню» (см. 5.5.4.2.2, таблица 12), после чего передает по ЗД-каналу на MAC-подуровень «Целевой БС» сообщение «Запрос зондирования хэндовера» (см. 5.5.5.1.2.2.5, таблица 41), одновременно с этим устанавливает таймер контроля попыток выполнения зондирования хэндовера  $T_{НО\_зонд}$  и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток выполнения зондирования хэндовера  $N_{НО\_зонд}$ ;
- если на сообщение «Запрос зондирования хэндовера» принят отказ (или число попыток его передачи без подтверждения достигло порога  $N_{НО\_зонд}$ ), то MAC-подуровень АТ отправляет на верхний уровень (L3) АТ примитив «Подтверждение хэндовера от MAC-подуровня» с признаком неуспешного завершения (см. 5.5.4.2.3, таблица 13, поле «Probe\_Result» содержит отказ).
- Шаг <4> MAC-подуровень «Целевой БС» после приема по ЗД-каналу сообщения «Запрос зондирования хэндовера» сразу передает по ОЗД-каналу на MAC-подуровень АТ ответное сообщение «Ответ на зондирование хэндовера» (см. 5.5.5.1.3.2.3, таблица 46). В поле «Result» в указанном ответном сообщении размещается информация: принят запрос на хэндовер или отклонен.
- Шаг <5>
- При приеме по ОЗД-каналу сообщения «Ответ на зондирование хэндовера» (см. 5.5.5.1.3.2.3, таблица 46) MAC-подуровень АТ посылает информацию о результате на верхний уровень (L3) АТ.

Для этого используется примитив «Подтверждение хэндовера от MAC-подуровня» (см. 5.5.4.2.3, таблица 13);

- верхний уровень (L3) АТ выполняет действия, соответствующие результату процедуры «Зондирование хэндовера», переданному от «Целевой БС» и доставленному MAC-подуровнем АТ с помощью примитива «Подтверждение хэндовера от MAC-подуровня» (см. 5.5.4.2.3, таблица 13).

Шаг <6>

- Если сообщение «Ответ на зондирование хэндовера» содержит подтверждение, то MAC-подуровень АТ передает по ЗД-каналу на MAC-подуровень «Целевой БС» сообщение «Хэндовер» (см. 5.5.5.1.2.2.6, таблица 42) и одновременно с этим устанавливает таймер контроля попыток выполнения хэндовера « $T_{HO}$ » и устанавливает счетчик максимального числа повторных попыток выполнения хэндовера « $N_{HO}$ »;

- если все попытки MAC-подуровня АТ передать сообщение «Хэндовера» оказываются неудачными (остаются без ответа со стороны MAC-подуровня «Целевой БС» или происходит прием ответного сообщения «Конфигурация радиоканала» с признаком отклонения операции, содержащимся в поле «Result»), то MAC-подуровень АТ отправляет на верхний уровень (L3) АТ примитив «Подтверждение хэндовера от MAC-подуровня» с признаком неуспешного завершения процедуры «Хэндовер» (см. 5.5.4.2.3, таблица 13, поле «Probe\_Result» содержит отказ). Верхний уровень (L3) АТ при получении данного примитива освобождает ресурсы, выделенные для организации соединения с «Целевой БС».

Шаг <7>

- Как только MAC-подуровень «Целевой БС» принимает по ЗД-каналу сообщение «Хэндовер» (см. 5.5.5.1.2.2.6, таблица 42), он передает по ОЗД-каналу на MAC-подуровень АТ сообщение «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45), содержащее назначения полосы и параметров радиоканала для АТ. Одновременно с этим MAC-подуровень «Целевой БС» выделяет на своей стороне ресурсы MAC-подуровня, посредством которых будет поддерживаться соединение с MAC-подуровнем АТ в формируемом радиоканале;

- после приема по ОЗД-каналу сообщения «Конфигурация радиоканала» (см. 5.5.5.1.3.2.2, таблица 45), содержащего данные о назначении полосы радиоканала, MAC-подуровень АТ создает соединение с MAC-подуровнем БС (см. 5.9.3) с назначенной полосой.

Шаг <8> АТ одновременно поддерживает соединение высшего уровня с обслуживающей (исходной) БС и с «Целевой БС».

Шаг <9>

- MAC-подуровень АТ получает от верхнего уровня АТ (L3) примитив «Запрос хэндовера к MAC-подуровню» (см. 5.5.4.2.2, таблица 12), содержащий в поле «Type» признак «Разрыв соединения на MAC-подуровне с исходной (обслуживающей) БС»;

- после этого MAC-подуровень АТ инициирует процедуру «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе АТ» с обслуживающей БС (см. 5.9.7.3.1).

Шаг <10> Процедура «Завершение соединения MAC-подуровней по инициативе АТ» описана в 5.9.7.3.1.

Шаг <11>

- «Целевая БС» становится обслуживающей БС;

- АТ продолжает передачу данных через новую обслуживающую БС, которая в процедуре «Хэндовер» фигурировала как «Целевая БС».

#### **5.9.9 Энергосберегающий режим**

Энергосберегающий режим — одна из важных опций АТ, позволяющая сберечь энергетические ресурсы.

Для осуществления режима энергосбережения абонентское оборудование вводят в пассивный режим (режим ожидания).

Пассивный режим (режим ожидания) в зависимости от различных условий может быть двух видов: пассивный режим 1 и пассивный режим 2.

##### **5.9.9.1 Пассивный режим 1**

Абонентское оборудование автоматически переходит в пассивный режим 1, когда АТ не может обнаружить БС для привязки после сканирования всего доступного диапазона частот [MAC-подуровень

не получает от физического уровня примитива «Синхронизация на физическом уровне» с индикацией в поле «Flag» успешного результата синхронизации (см. 5.5.4.4.1.1, таблица 23)]. АТ в пассивном режиме 1 периодически, с интервалом  $T_{\text{Пасс}1}$ , «просыпается» для сканирования частотного диапазона в поисках БС для привязки.

#### 5.9.9.2 Пассивный режим 2

Если после завершения процедуры регистрации АТ на БС (см. 5.10.1, рисунок 62) в течение  $T_{\text{Пасс}2}$  не происходит активных действий, направленных на АТ, то АТ может запросить переход на работу в пассивном режиме 2. Процедура «Переход в пассивный режим 2» приведена на рисунке 61.



Рисунок 61 — Процедура «Переход в пассивный режим 2»

#### Шаги процедуры «Переход в пассивный режим 2»:

Шаг <1>

- MAC-подуровень АТ отправляет по ЗД-каналу на MAC-подуровень БС сообщение «Запрос на установку пассивного режима» (см. 5.5.5.1.2.2.7, таблица 43), запрашивая переход абонентского оборудования на работу в пассивном режиме 2. При этом MAC-подуровень АТ устанавливает таймер контроля попыток входа в пассивный режим 2 « $T_{\text{Зап\_Пасс}2}$ » и счетчик максимального числа попыток входа в пассивный режим 2 « $N_{\text{Зап\_Пасс}2}$ »;
- в случае завершения всех « $N_{\text{Зап\_Пасс}2}$ » попыток запроса без ответа (или в случае отрицательного ответа со стороны MAC-подуровня БС) АТ остается в активном состоянии (не переходит в пассивный режим).

Шаг <2>

- MAC-подуровень БС после приема по ЗД-каналу сообщения «Запрос на установку пассивного режима» (см. 5.5.5.1.2.2.7, таблица 43) выносит решение: разрешить или отклонить переход АТ в пассивный режим 2. Далее MAC-подуровень БС отправляет по ОЗД-каналу на MAC-подуровень АТ сообщение «Ответ на запрос установки пассивного режима» (см. 5.5.5.1.3.2.4, таблица 47), содержащий в поле «Result» информацию о принятом решении. В случае положительного решения сообщение «Ответ на запрос установки пассивного режима» содержит в своих полях параметры организации пассивного режима (номер стартового кадра, номер тайм-слота, интервал периодической активации и т. д. (см. 5.5.5.1.3.2.4, таблица 47));
- MAC-подуровень АТ получает сообщение «Ответ на запрос установки пассивного режима» (см. 5.5.5.1.3.2.4, таблица 47). После этого в случае подтверждения запроса АТ переходит на работу в пассивном режиме 2 в соответствии с параметрами, установленными БС.

### 5.10 Доступ к сети и инициализация

#### 5.10.1 Процесс доступа и инициализации

Процедура «Доступ к сети и инициализация» приведена на рисунке 62.

В процедуру входят:

- процесс начальной загрузки АТ;
- сканирование и процесс синхронизации;
- процесс создания канала обмена данными для регистрации и аутентификации;
- обмен информацией о регистрации и аутентификации.

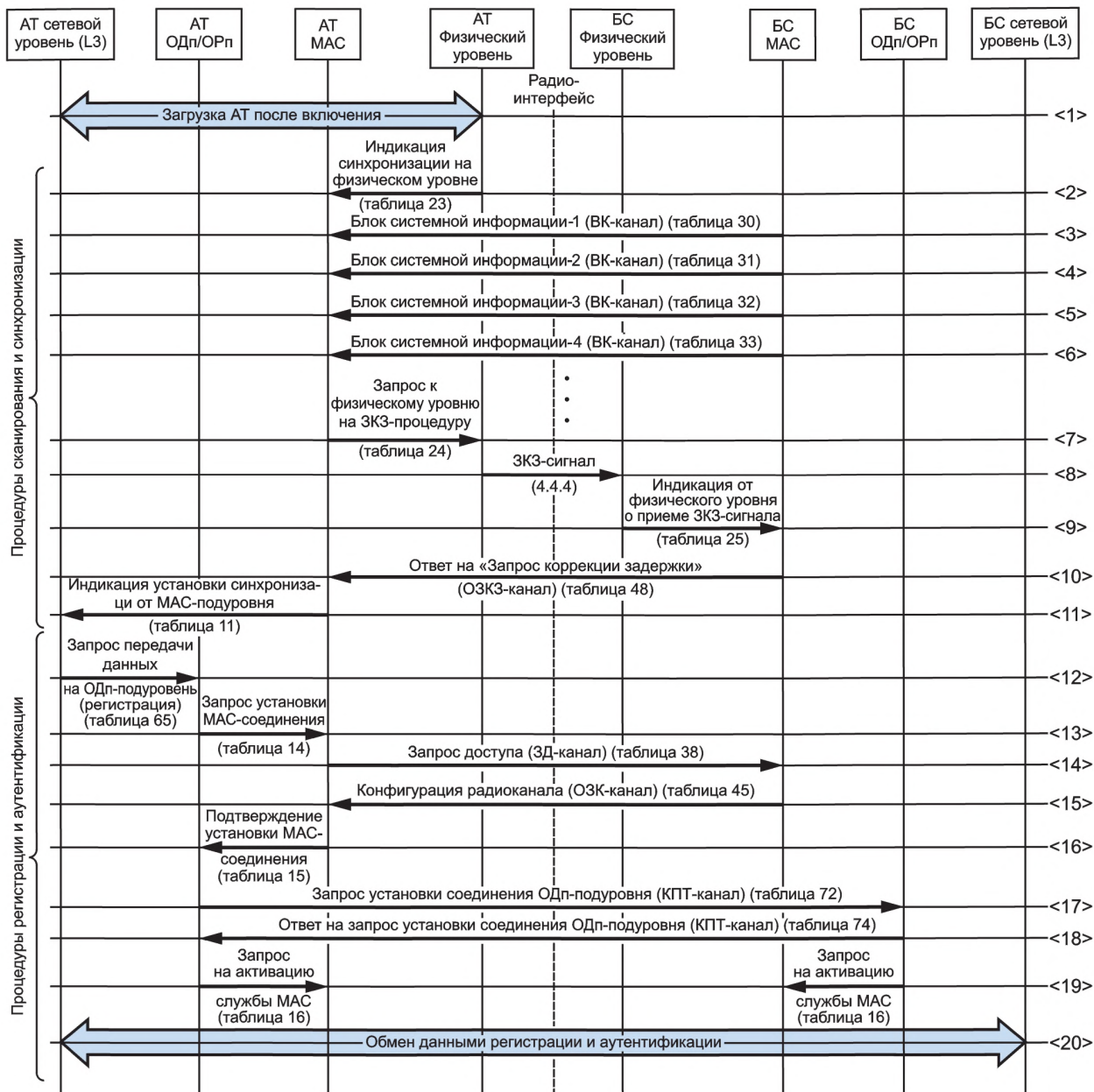


Рисунок 62 — Процедура «Доступ к сети и инициализация»

**5.10.2 Сканирование радиоканала «вниз» (DL) и синхронизация**

Путем сканирования радиоканала «вниз» (DL) и выполнения процедуры синхронизации абонентское оборудование определяет подходящую для использования группу поднесущих частот (ГПЧ)<sup>1</sup>.

После того как на физическом уровне процесс сканирования и синхронизации завершен, физический уровень AT направляет на МАС-подуровень AT примитив «Синхронизация на физическом уровне» (см. 5.5.4.4.1.1, таблица 23). В случае положительного результата это означает, что физический уровень завершил процесс синхронизации. МАС-подуровень AT при таком результате начинает принимать по ВК-каналу широкоэвещательные сообщения «Блок системной информации-1/2/3/4» (см. 5.5.5.1.1.2, таблица 28, 5.5.5.1.1.3.2—5.5.5.1.1.3.5, таблицы 30—33).

<sup>1</sup> Описание процесса сканирования каналов и синхронизации на физическом уровне в данном стандарте не приводится.

### 5.10.3 Принимаемые широковещательные сообщения

После того как МАС-подуровень АТ получает примитив, подтверждающий установку синхронизации на физическом уровне (см. 5.5.4.4.1.1, таблица 23), он (МАС-подуровень АТ) запускает таймер  $T_{\text{БС-инф}}$  и начинает прием системных широковещательных сообщений «Блок системной информации-1/2/3/4» (см. 5.5.5.1.1.2, таблица 28, 5.5.5.1.1.3.2—5.5.5.1.1.3.5, таблицы 30—33). МАС-подуровень АТ непрерывно контролирует вещательный канал (ВК-канал). Когда МАС-подуровень АТ в результате приема получает полный комплект из четырех широковещательных сообщений («Блок системной информации-1/2/3/4»), он запускает процедуру коррекции задержки «ЗКЗ-процедуру» (см. 4.4.4).

Если за выделенный промежуток времени  $T_{\text{БС-инф}}$  не удастся принять все четыре системных широковещательных сообщения, то МАС-подуровень АТ посылает на физический уровень команду повторной установки синхронизации (на прием) с БС.

### 5.10.4 Коррекция задержки

После успешного завершения процесса синхронизации на прием с БС (см. 5.5.4.4.1.1, таблица 23) АТ запускает «ЗКЗ-процедуру» (коррекции задержки распространения) (см. 4.4.4 и 5.9.2). После завершения «ЗКЗ-процедуры» МАС-подуровень АТ посылает на верхний подуровень примитив «Индикация установки синхронизации от МАС-подуровня» (см. 5.5.4.2.1, таблица 11). Верхний подуровень (L3) АТ начинает процедуру регистрации/аутентификации.

### 5.10.5 Регистрация/аутентификация

Верхний подуровень (L3) АТ начинает процесс регистрации/аутентификации. Для этого ОДп-подуровень АТ устанавливает соединение с ОДп-подуровнем БС (см. 5.9.5.2.1), при этом на начальном этапе по ЗД и ОЗД каналам устанавливается соединение между АТ и БС на МАС-подуровнях так, как описано в 5.9.3.

После организации канала связи между ОДп-подуровнями по нему осуществляется обмен сообщениями регистрации/аутентификации, сформированными верхними уровнями БС и АТ<sup>1</sup>.

<sup>1</sup> Интерактивный обмен сообщениями регистрации/аутентификации на верхних уровнях между АТ и БС в данном стандарте не приводится.



























































Продолжение таблицы А.3

БС ID	Пилот-последовательность
0	0.9401 + 0.3409j, -1.0000 + 0.0088j, 0.8772 - 0.4802j, -0.7227 + 0.6911j, 0.5073 - 0.8618j, 0.3462 + 0.9382j, -0.6095 - 0.7928j, 0.9401 + 0.3409j, -0.9529 + 0.3031j, 0.4543 - 0.8909j, 0.0897 + 0.9960j, -0.6168 - 0.7871j, 0.9614 - 0.2751j, -0.6373 + 0.7707j, -0.1748 - 0.9846j, 0.9047 + 0.4260j, -0.7958 + 0.6056j, 0.0597 - 0.9982j, 0.7273 + 0.6864j, -0.7468 + 0.6650j, -0.0570 - 0.9984j, 0.9401 + 0.3409j, -0.6166 + 0.7873j, -0.6633 - 0.7483j, 0.9510 - 0.3091j, -0.0832 + 0.9965j, -0.9917 + 0.1287j, 0.2398 - 0.9708j, 0.9401 + 0.3409j, -0.3572 + 0.9340j, -0.9696 - 0.2446j, 0.3513 - 0.9363j, 0.8973 + 0.4415j, 0.0543 + 0.9985j, -0.9998 - 0.0177j, -0.1748 - 0.9846j, 0.8971 - 0.4418j, 0.7675 + 0.6411j
1	-0.8587 - 0.5124j, 0.9999 - 0.0167j, -0.9474 + 0.3201j, 0.5223 - 0.8528j, 0.7620 + 0.6475j, -0.9989 + 0.0465j, -0.4549 - 0.8905j, 0.6907 - 0.7232j, 0.0914 + 0.9958j, -0.6441 - 0.7649j, 0.9924 - 0.1234j, 0.2648 + 0.9643j, -0.9682 - 0.2500j, -0.4549 - 0.8905j, 0.4468 - 0.8946j, 0.6365 + 0.7713j, -0.9996 + 0.0266j, 0.2477 - 0.9688j, 0.9814 - 0.1920j, -0.0283 + 0.9996j, -0.5438 + 0.8392j, -0.9360 + 0.3519j, -0.2388 - 0.9711j, 0.9925 + 0.1226j, -0.1005 + 0.9949j, -0.8009 + 0.5988j, -0.6592 - 0.7520j, -0.4549 - 0.8905j, -0.1348 - 0.9909j, 0.9505 - 0.3107j, 0.2484 + 0.9687j, -0.8406 + 0.5417j, -0.9990 + 0.0436j, -0.4082 - 0.9129j, -0.4549 - 0.8905j, -0.4208 - 0.9071j, 0.6103 - 0.7922j, 0.9122 + 0.4097j, 0.1972 + 0.9804j, -0.0312 + 0.9995j, -0.7992 + 0.6011j, -0.5438 + 0.8392j, -0.3085 + 0.9512j, -0.8936 + 0.4489j, -0.8410 - 0.5411j, -0.3411 - 0.9400j, -0.4056 - 0.9140j, 0.1770 - 0.9842j, -0.4549 - 0.8905j, -0.8587 - 0.5124j, -0.5144 - 0.8575j, 0.1965 - 0.9805j, 0.5223 - 0.8528j, 0.1798 - 0.9837j, 0.4592 - 0.8883j, -0.4549 - 0.8905j, -0.9716 - 0.2366j, -0.9081 - 0.4187j, -0.6441 - 0.7649j, -0.6030 - 0.7977j, -0.9675 - 0.2528j, -0.9682 - 0.2500j, -0.5438 + 0.8392j, 0.5513 + 0.8343j, 0.6365 + 0.7713j, 0.5229 + 0.8524j, 0.7152 + 0.6989j, 0.9814 - 0.1920j, 0.8798 - 0.4753j, -0.4549 - 0.8905j, -0.9360 + 0.3519j, -0.7216 + 0.6923j, -0.6024 + 0.7982j, -0.1005 + 0.9949j, 0.9190 + 0.3942j, 0.9808 - 0.1949j, -0.4549 - 0.8905j, -0.7907 + 0.6121j, -0.2062 + 0.9785j, 0.2484 + 0.9687j, 0.8894 + 0.4571j, 0.4617 - 0.8870j, -0.4082 - 0.9129j, -0.5438 + 0.8392j, 0.9960 + 0.0891j, 0.6103 - 0.7922j, -0.1013 - 0.9949j, -0.9476 - 0.3194j, -0.0312 + 0.9995j, 0.9202 + 0.3915j, -0.4549 - 0.8905j, -0.3085 + 0.9512j, 0.8356 + 0.5494j, 0.8891 - 0.4577j, 0.3411 - 0.9400j, -0.5888 + 0.8083j, 0.7639 + 0.6454j, -0.4549 - 0.8905j, -0.0144 + 0.9999j, 0.9999 - 0.0167j, 0.1965 - 0.9805j, -0.9997 - 0.0259j, 0.7620 + 0.6475j, 0.4592 - 0.8883j, -0.5438 + 0.8392j, 0.6907 - 0.7232j, -0.9081 - 0.4187j, -0.3404 + 0.9403j, 0.9924 - 0.1234j, -0.9675 - 0.2528j, 0.2676 + 0.9635j, -0.4549 - 0.8905j, 0.5513 + 0.8343j, 0.3497 - 0.9369j, -0.9996 + 0.0266j, 0.7152 + 0.6989j, -0.6570 - 0.7539j, -0.0283 + 0.9996j, -0.4549 - 0.8905j, 0.7728 + 0.6347j, -0.2388 - 0.9711j, -0.6024 + 0.7982j, 0.9119 - 0.4104j, -0.8009 + 0.5988j, 0.9808 - 0.1949j, -0.5438 + 0.8392j, -0.1348 - 0.9909j, -0.2062 + 0.9785j
2	0.5553 + 0.8316j, -0.6403 - 0.7682j, 0.6558 + 0.7549j, -0.5212 - 0.8535j, 0.4685 + 0.8835j, -0.4408 - 0.8976j, 0.9836 + 0.1806j, -0.9344 + 0.3563j, 0.7182 - 0.6959j, -0.4631 + 0.8863j, 0.3423 - 0.9396j, -0.1105 + 0.9939j, -0.1567 - 0.9876j, 0.9836 + 0.1806j, -0.7878 + 0.6159j, 0.2014 - 0.9795j, 0.4042 + 0.9147j, -0.7496 - 0.6619j, 0.9829 + 0.1845j, -0.9280 + 0.3726j, -0.3353 - 0.9421j, 0.9964 + 0.08435j, -0.6064 + 0.7951j, -0.2633 - 0.9647j, 0.8399 + 0.5428j, -0.9656 + 0.2602j, 0.4269 - 0.904j, 0.9836 + 0.1806j, -0.3040 + 0.953j, -0.8382 - 0.5453j, 0.8018 - 0.5976j, 0.09927 + 0.9951j, -0.9444 - 0.3289j, 0.6745 - 0.7383j, 0.9836 + 0.1806j, -0.0096 + 0.9999j, -0.9998 + 0.02164j, 0.03275 - 0.9995j, 0.9626 + 0.2711j, -0.3986 + 0.9171j, -0.8699 - 0.4933j, -0.3353 - 0.9421j, 0.6872 - 0.7264j, 0.9102 + 0.4143j, -0.1813 + 0.9834j, -0.9922 - 0.1246j, -0.0388 - 0.9992j, 0.9732 - 0.2300j, 0.9836 + 0.1806j, 0.5553 + 0.8316j, -0.3451 + 0.9386j, -0.9817 + 0.1905j, -0.5212 - 0.8535j, 0.5308 - 0.8475j, 0.9977 + 0.0670j, 0.9836 + 0.1806j, 0.7758 + 0.6310j, 0.2436 + 0.9699j, -0.4631 + 0.8863j, -0.9849 + 0.1733j, -0.8055 - 0.5927j, -0.1567 - 0.9876j, -0.3353 - 0.9421j, -0.1395 - 0.9902j, 0.2014 - 0.9795j, 0.5901 - 0.8073j, 0.9480 - 0.3182j, 0.9829 + 0.1845j, 0.7866 + 0.6174j, 0.9836 + 0.1806j, 0.9964 + 0.08441j, 0.9918 + 0.1276j, 0.9671 + 0.2543j, 0.8399 + 0.5428j, 0.7081 + 0.7061j, 0.5697 + 0.8219j, 0.9836 + 0.1806j, 0.9770 - 0.2131j, 0.8914 - 0.4533j, 0.8018 - 0.5976j, 0.8121 - 0.5835j, 0.7570 - 0.6534j, 0.6745 - 0.7383j, -0.3353 - 0.9421j, -0.8612 - 0.5083j, -0.9998 + 0.02164, -0.8819 + 0.4714, -0.7161 + 0.6980j, -0.3986 + 0.9171j, 0.0077 + 1.0000j, 0.9836 + 0.1806j, 0.6872 - 0.7264j, -0.0963 - 0.9954j, -0.7610 - 0.6487j, -0.9922 - 0.1246j, -0.8460 + 0.5333j, -0.2874 + 0.9578j, 0.9836 + 0.1806j, 0.4426 - 0.8967j, -0.6403 - 0.7682j, -0.9817 + 0.1905j, -0.4785 + 0.8781j, 0.4685 + 0.8835j, 0.9977 + 0.0670j, -0.3353 - 0.9421j, -0.9344 + 0.3563j, 0.2436 + 0.9699j, 0.9991 - 0.04205j, 0.3423 - 0.9396j, -0.8055 - 0.5927j, -0.7770 + 0.6295j, 0.9836 + 0.1806j, -0.1395 - 0.9902j, -0.9490 + 0.3154j, 0.4042 + 0.9147j, 0.9480 - 0.3182j, -0.3316 - 0.9434j, -0.9280 + 0.3725j, 0.9836 + 0.1806j, -0.4252 - 0.9051j, -0.6064 + 0.7951j, 0.9671 + 0.254j, 0.0501 - 0.9988j, -0.9656 + 0.2602j, 0.5697 + 0.8219j, -0.3353 - 0.9421j, -0.3040 + 0.9527j, 0.8914 - 0.4533j
3	0.7214 - 0.6925j, -0.9513 + 0.3083j, 0.7025 + 0.7117j, 0.5269 - 0.8499j, -0.9732 + 0.2301j, 0.8878 + 0.4603j, -0.8825 - 0.4704j, 0.5146 + 0.8574j, -0.3785 - 0.9256j, -0.4058 + 0.9140j, 0.9930 - 0.1180j, -0.9337 - 0.3580j, 0.7127 + 0.7015j, -0.8825 - 0.4704j, 0.7445 + 0.6676j, -0.8341 - 0.5516j, 0.4615 + 0.8871j, 0.2530 - 0.9675j, -0.4268 + 0.9043j, 0.5253 - 0.8509j, 0.0339 + 0.9994j, -0.0917 - 0.9958j, 0.5122 + 0.8589j, -0.3242 - 0.9460j, -0.1059 + 0.9944j, -0.0078 - 1.0000j, 0.1937 + 0.9811j, -0.8825 - 0.4704j, 0.9912 + 0.1322j, -0.8182 + 0.5750j, 0.7622 - 0.6474j, -0.8435 + 0.5371j, 0.5568 - 0.8306j, -0.1041 + 0.9946j, -0.8825 - 0.4704j, 0.9862 - 0.1658j, -0.3521 + 0.9360j, -0.0309 - 0.9995j, 0.1919 + 0.9814j, -0.7867 - 0.6174j, 0.9928 - 0.1198j, 0.0339 + 0.9994j, -0.8357 - 0.5492j, 0.7233 - 0.6905j, -0.1184 + 0.9930j, -0.3360 - 0.9419j, 0.9766 + 0.2149j, -0.6463 + 0.7631j, -0.8825 - 0.4704j, 0.7214 - 0.6925j, 0.7426 + 0.6697j, -0.9676 + 0.2526j, 0.5269 - 0.8499j, 0.6859 + 0.7277j,

BC ID	Пилот-последовательность
3	<p>−0.8425 + 0.5387j, −0.8825 − 0.4704j, 0.4852 − 0.8744j, 0.9908 + 0.1350j, −0.4058 + 0.9140j, −0.5987 − 0.8010j, 0.7769 − 0.6296j, 0.7127 + 0.7015j, 0.0339 + 0.9994j, −0.9504 + 0.3109j, −0.8341 − 0.5516j, 0.5375 − 0.8433j, 0.7114 + 0.7028j, −0.4268 + 0.9043j, −0.9996 − 0.0295j, −0.8825 − 0.4704j, −0.0917 − 0.9958j, 0.4877 − 0.8730j, 0.9813 + 0.1923j, −0.1059 + 0.9944j, −0.8621 + 0.5068j, −0.9465 − 0.3228j, −0.8825 − 0.4704j, −0.3811 − 0.9245j, −0.0888 − 0.9960j, 0.7622 − 0.6474j, 0.8869 + 0.4619j, 0.4409 + 0.8975j, −0.1041 + 0.9946j, 0.0339 + 0.9994j, −0.3495 + 0.9369j, −0.3521 + 0.9360j, −0.8501 + 0.5266j, −0.9459 − 0.3246j, −0.7867 − 0.6174j, −0.6002 − 0.7999j, 0.8825 − 0.4704j, −0.8357 − 0.5492j, −0.9597 − 0.2812j, −0.8007 − 0.5990j, −0.3360 − 0.9419j, −0.3022 − 0.9532j, −0.3377 − 0.9412j, −0.8825 − 0.4704j, −0.9604 − 0.2785j, −0.9513 + 0.3083j, −0.9676 + 0.2526j, −0.9995 − 0.0313j, −0.9732 + 0.2301j, −0.8425 + 0.5387j, 0.0339 + 0.9994j, 0.5146 + 0.8574j, 0.9908 + 0.1350j, 0.9944 − 0.1055j, 0.9930 − 0.1180j, 0.7769 − 0.6296j, 0.2512 − 0.9679j, −0.8825 − 0.4704j, −0.9504 + 0.3109j, −0.0606 + 0.9982j, 0.4615 + 0.8871j, 0.7114 + 0.7028j, 0.9966 − 0.0825j, 0.5253 − 0.8509j, −0.8825 − 0.4704j, −0.8165 + 0.5773j, 0.5122 + 0.8589j, 0.9813 + 0.1923j, 0.9141 − 0.4054j, −0.0078 − 1.0000j, −0.9465 − 0.3228j, 0.0339 + 0.9994j, 0.9912 + 0.1322j, −0.0888 − 0.9960j</p>
4	<p>−0.8519 + 0.5238j, 0.5478 − 0.8366j, −0.8929 + 0.4502j, 0.9989 + 0.0465j, −0.9623 + 0.2721j, 0.4237 − 0.9058j, −0.2956 + 0.9553j, −0.3211 − 0.9471j, 0.8752 + 0.4838j, −0.7453 − 0.6668j, 0.5865 + 0.8100j, −0.9484 − 0.3172j, 0.6719 − 0.7407j, −0.2956 + 0.9553j, −0.5860 − 0.8103j, 0.9956 − 0.0933j, −0.9860 + 0.1670j, 0.9682 − 0.2500j, −0.3872 + 0.9220j, −0.8716 − 0.4902j, 0.9751 − 0.2217j, −0.1216 + 0.9926j, −0.9375 − 0.3479j, 0.9998 − 0.0181j, −0.9202 + 0.3915j, −0.0512 − 0.9987j, 0.9724 − 0.2335j, −0.2956 + 0.9553j, −0.9406 − 0.3395j, 0.2769 − 0.9609j, 0.3822 + 0.9241j, −0.8798 − 0.4753j, 0.5203 − 0.8540j, 0.9980 + 0.0635j, −0.2956 + 0.9553j, −0.9989 − 0.0471j, −0.3125 − 0.9499j, 0.9608 + 0.2774j, −0.7639 + 0.6454j, −0.8127 − 0.5826j, −0.1602 − 0.9871j, 0.9751 − 0.2217j, 0.7002 + 0.7140j, −0.1306 + 0.9914j, −0.9087 − 0.4175j, 0.6592 − 0.7520j, 0.9850 + 0.1723j, 0.7888 + 0.6146j, −0.2956 + 0.9553j, −0.8519 + 0.5238j, −0.9984 − 0.0561j, 0.0566 − 0.9984j, 0.9989 + 0.0465j, 0.7168 + 0.6973j, 0.5726 + 0.8198j, −0.2956 + 0.9553j, −0.6596 + 0.7516j, −0.8566 + 0.5161j, −0.7453 − 0.6668j, 0.4082 − 0.9129j, 0.7489 − 0.6627j, 0.6719 − 0.7407j, 0.9751 − 0.2217j, 0.9948 − 0.1023j, 0.9956 − 0.0933j, 0.6376 + 0.7704j, −0.2676 + 0.9635j, −0.3872 + 0.9220j, 0.0113 + 0.9999j, −0.2956 + 0.9553j, −0.1216 + 0.9926j, 0.1675 + 0.9859j, −0.4842 + 0.8750j, −0.9202 + 0.3915j, −0.8393 + 0.5437j, −0.2840 + 0.9588j, −0.2956 + 0.9553j, 0.1763 + 0.9843j, 0.6937 + 0.7202j, 0.3822 + 0.9241j, 0.0283 + 0.9996j, 0.4794 + 0.8776j, 0.9980 + 0.0635j, 0.9751 − 0.2217j, 0.5403 − 0.8415j, −0.3125 − 0.9499j, −0.2402 − 0.9707j, −0.1770 − 0.9842j, −0.8127 − 0.5826j, −0.7748 + 0.6323j, −0.2956 + 0.9553j, 0.7002 + 0.7140j, 0.9239 − 0.3826j, 0.8159 − 0.5782j, 0.6592 − 0.7520j, −0.3433 − 0.9392j, −0.9267 + 0.3758j, −0.2956 + 0.9553j, 0.8795 + 0.4759j, 0.5478 − 0.8366j, 0.0566 − 0.9984j, −0.4592 − 0.8883j, −0.9623 + 0.2721j, 0.5726 + 0.8198j, 0.9751 − 0.2217j, −0.3211 − 0.9471j, −0.8566 + 0.5161j, −0.2048 + 0.9788j, 0.5865 + 0.8100j, 0.7489 − 0.6627j, −0.9774 − 0.2115j, −0.2956 + 0.9553j, 0.9948 − 0.1023j, −0.5786 + 0.8156j, −0.9860 + 0.1670j, −0.2676 + 0.9635j, 0.9921 − 0.1257j, −0.8716 − 0.4902j, −0.2956 + 0.9553j, 0.9204 − 0.3909j, −0.9375 − 0.3479j, −0.4842 + 0.8750j, 0.7992 + 0.6011j, −0.0512 − 0.9987j, −0.2840 + 0.9588j, 0.9751 − 0.2217j, −0.9406 − 0.3395j, 0.6937 + 0.7202j</p>
5	<p>0.9506 − 0.3105j, 0.9423 − 0.3348j, 0.1070 − 0.9943j, −0.0021 − 1.0000j, −0.6877 − 0.7260j, −0.9999 + 0.0166j, −0.8552 + 0.5183j, 0.0912 + 0.9958j, 0.4043 + 0.9146j, 0.9646 − 0.2637j, 0.7805 − 0.6251j, −0.1593 − 0.9872j, −0.9603 − 0.2789j, −0.8552 + 0.5183j, 0.3807 + 0.9247j, 0.8493 + 0.5280j, 0.3953 − 0.9186j, −0.2968 − 0.9550j, −0.9964 + 0.0850j, −0.0582 + 0.9983j, 0.8764 + 0.4815j, 0.3499 − 0.9368j, −0.5361 − 0.8442j, −0.5278 + 0.8494j, 0.4358 + 0.9001j, 0.8608 − 0.5089j, −0.6364 − 0.7714j, −0.8552 + 0.5183j, 0.8355 + 0.5496j, 0.8017 − 0.5977j, −0.9835 − 0.1810j, −0.4320 + 0.9019j, 0.9979 + 0.0644j, −0.3807 − 0.9247j, −0.8552 + 0.5183j, 0.9603 + 0.2789j, 0.3257 − 0.9455j, −0.7547 + 0.6561j, 0.6817 + 0.7316j, 0.1388 − 0.9903j, −0.8168 + 0.5770j, 0.8764 + 0.4815j, −0.5143 − 0.8576j, −0.7037 + 0.7105j, 0.8440 − 0.5363j, −0.7831 − 0.6219j, 0.3046 + 0.9525j, 0.2063 − 0.9785j, −0.8552 + 0.5183j, 0.9506 − 0.3105j, −0.7611 − 0.6486j, 0.8076 + 0.5898j, −0.0021 − 1.0000j, −0.2849 + 0.9586j, 0.4856 − 0.8742j, −0.8552 + 0.5183j, 0.8168 − 0.5769j, −0.9942 − 0.1072j, 0.9646 − 0.2637j, −0.9316 − 0.3634j, 0.9346 + 0.3557j, −0.9603 − 0.2789j, 0.8764 + 0.4815j, −0.9912 − 0.1326j, 0.8493 + 0.5280j, −0.9931 + 0.1170j, 0.9754 + 0.2205j, −0.9964 + 0.0850j, 0.8936 − 0.4488j, −0.8552 + 0.5183j, 0.3499 − 0.9368j, −0.4630 + 0.8863j, −0.4717 − 0.8817j, 0.4358 + 0.9001j, −0.8712 − 0.4910j, 0.9862 − 0.1654j, −0.8552 + 0.5183j, 0.0582 − 0.9983j, 0.1167 + 0.9932j, −0.9835 − 0.1810j, 0.9970 − 0.0768j, −0.5547 + 0.8320j, −0.3807 − 0.9247j, 0.8764 + 0.4815j, −0.7217 + 0.6922j, 0.3257 − 0.9455j, 0.9455 + 0.3255j, −0.9745 + 0.2246j, 0.1388 − 0.9903j, 0.9080 + 0.4189j, −0.8552 + 0.5183j, −0.5143 − 0.8576j, 0.9672 + 0.2542j, 0.0424 + 0.9991j, −0.7831 − 0.6219j, 0.6726 − 0.7400j, 0.7442 + 0.6679j, −0.8552 + 0.5183j, −0.7442 − 0.6679j, 0.9423 − 0.3348j, 0.8076 + 0.5898j, −0.8650 + 0.5018j, −0.6877 − 0.7260j, 0.4856 − 0.8742j, 0.8764 + 0.4815j, 0.0912 + 0.9958j, −0.9942 − 0.1072j, −0.7107 − 0.7035j, 0.7805 − 0.6251j, 0.9346 + 0.3557j, 0.2387 + 0.9711j, −0.8552 + 0.5183j, −0.9912 − 0.1326j, 0.0326 − 0.9995j, 0.3953 − 0.9186j, 0.9754 + 0.2205j, 0.5718 + 0.8204j, −0.0582 + 0.9983j, −0.8552 + 0.5183j, −0.9862 + 0.1654j, −0.5361 − 0.8442j, −0.4717 − 0.8817j, 0.5616 − 0.8274j, 0.8608 − 0.5089j, 0.9862 − 0.1654j, 0.8764 + 0.4815j, 0.8355 + 0.5496j, 0.1167 + 0.9932j</p>
6	<p>−0.0824 + 0.9966j, 0.0704 + 0.9975j, −0.3008 + 0.9537j, −0.8907 + 0.4546j, −0.9802 + 0.1979j, −0.7887 − 0.6148j, −0.8152 − 0.5792j, −0.9533 − 0.3021j, −0.9895 + 0.1448j, −0.9977 + 0.0684j, −0.9107 − 0.4130j, −0.9214 − 0.3887j, −0.5724 − 0.8200j, −0.8152 − 0.5792j, −1.0000 − 0.0077j, −0.7360 + 0.6770j, −0.5685 + 0.8227j, −0.7172 + 0.6969j,</p>

Продолжение таблицы А.3

БС ID	Пилот-последовательность
6	<p>–0.4564 + 0.8898j, –0.6720 + 0.7405j, –0.0940 + 0.9956j, 0.7278 + 0.6858j, 0.9568 – 0.2906j, 0.6848 – 0.7288j, 0.6053 – 0.7960j, 0.0252 – 0.9997j, –0.0110 – 0.9999j, –0.8152 – 0.5792j, –0.8306 + 0.5569j, 0.3613 + 0.9324j, 0.9286 + 0.3712j, 0.9997 – 0.0231j, 0.5839 – 0.8118j, 0.2842 – 0.9588j, –0.8152 – 0.5792j, –0.6295 + 0.7770j, 0.8238 + 0.5669j, 0.8692 – 0.4945j, 0.3438 – 0.9391j, –0.7659 – 0.6430j, –0.9980 – 0.0637j, –0.0940 + 0.9956j, 0.9900 – 0.1414j, –0.4963 – 0.8682j, –0.9332 + 0.3595j, –0.2000 + 0.9798j, 0.9690 + 0.2470j, 0.7749 – 0.6321j, –0.8152 – 0.5792j, –0.0824 + 0.9966j, 0.8287 – 0.5598j, –0.6755 – 0.7373j, –0.8907 + 0.4546j, 0.6615 + 0.7499j, 0.9268 – 0.3756j, –0.8152 – 0.5792j, 0.2150 + 0.9766j, 0.3694 – 0.9293j, –0.9977 + 0.0684j, 0.0977 + 0.9952j, 0.7973 – 0.6036j, –0.5724 – 0.8200j, –0.0940 + 0.9956j, 0.5067 – 0.8621j, –0.7360 + 0.6770j, 0.9967 + 0.0810j, –0.2450 – 0.9695j, –0.4564 + 0.8898j, 0.9773 + 0.2118j, 0.8152 – 0.5792j, 0.7278 + 0.6858j, –0.7301 – 0.6833j, 0.2887 + 0.9574j, 0.6053 – 0.7960j, –0.8783 + 0.4780j, 0.8715 + 0.4904j, –0.8152 – 0.5792j, 0.8976 + 0.4408j, –0.9882 – 0.1533j, 0.9286 + 0.3712j, –0.5199 – 0.8543j, 0.4111 + 0.9116j, 0.2842 – 0.9588j, –0.0940 + 0.9956j, –0.3581 – 0.9337j, 0.8238 + 0.5669j, –0.8629 – 0.5054j, 0.6414 + 0.7672j, –0.7659 – 0.6430j, 0.4438 + 0.8961j, –0.8152 – 0.5792j, 0.9900 – 0.1414j, –0.5037 + 0.8639j, 0.1553 – 0.9879j, –0.2000 + 0.9798j, –0.2706 – 0.6271j, 0.1599 + 0.9871j, –0.8152 – 0.5792j, 0.9043 – 0.4269j, 0.0704 + 0.9975j, –0.6755 – 0.7373j, 0.8390 + 0.5441j, –0.9802 + 0.1979j, 0.9268 – 0.3756j, –0.0940 + 0.9956j, –0.9533 – 0.3021j, 0.3694 – 0.9293j, 0.5581 + 0.8298j, –0.9107 – 0.4130j, 0.7973 – 0.6036j, –0.4239 + 0.9057j, –0.8152 – 0.5792j, 0.5067 – 0.8621j, 0.9543 + 0.2989j, –0.5685 + 0.8227j, –0.2450 – 0.9695j, 0.9988 – 0.0496j, –0.6720 + 0.7405j, –0.8152 – 0.5792j, 0.2300 – 0.9732j, 0.9568 – 0.2906j, 0.2887 + 0.9574j, –0.9920 – 0.1262j, 0.0252 – 0.9997j, 0.8715 + 0.4904j, –0.0940 + 0.9956j, –0.8306 + 0.5569j, –0.9882 – 0.1533j</p>
7	<p>–0.0817 + 0.9967j, –0.6848 – 0.7288j, 0.7975 – 0.6033j, 0.5841 – 0.8117j, 0.9479 + 0.3185j, –0.2915 + 0.9566j, 0.0601 – 0.9982j, 0.5060 – 0.8625j, 0.7857 + 0.6186j, –0.1743 + 0.9847j, 0.6613 + 0.7501j, 0.0498 + 0.9988j, –0.7797 + 0.6262j, 0.0601 – 0.9982j, –0.0677 – 0.9977j, 0.8629 – 0.5054j, 0.9988 – 0.0492j, 0.0254 – 0.9997j, 0.0996 – 0.9950j, 0.4308 – 0.9025j, 0.8344 + 0.5511j, 0.9898 – 0.1421j, 0.9332 + 0.3595j, 0.9689 + 0.2474j, –0.2704 – 0.9627j, –0.7158 – 0.6983j, –0.8677 – 0.4970j, 0.0601 – 0.9982j, –0.9535 – 0.3014j, –0.9763 – 0.2164j, –0.8785 + 0.4777j, 0.9988 – 0.0494j, 0.3885 – 0.9215j, –0.4370 – 0.8995j, 0.0601 – 0.9982j, –0.9576 + 0.2881j, –0.5581 + 0.8298j, 0.6612 + 0.7502j, –0.7658 – 0.6431j, –0.5215 + 0.8533j, 0.7840 + 0.6208j, 0.8344 + 0.5511j, –0.3588 – 0.9334j, –0.9967 + 0.0810j, 0.4107 + 0.9118j, –0.9213 – 0.3888j, 0.3420 + 0.9397j, 0.6776 – 0.7354j, 0.0601 – 0.9982j, –0.0817 + 0.9967j, 0.9735 – 0.2287j, –0.9212 – 0.3890j, 0.5841 – 0.8117j, –0.7498 + 0.6617j, 0.9742 – 0.2259j, 0.0601 – 0.9982j, 0.4939 + 0.8695j, 0.1428 – 0.9898j, –0.1743 + 0.9847j, –0.9803 + 0.1977j, 0.8400 – 0.5425j, –0.7797 + 0.6262j, 0.8344 + 0.5511j, –0.8302 + 0.5575j, 0.8629 – 0.5054j, –0.4568 + 0.8896j, –0.8784 + 0.4779j, 0.0996 – 0.9950j, 0.5662 + 0.8243j, 0.0601 – 0.9982j, 0.9898 – 0.1421j, –0.7779 + 0.6284j, –0.2702 – 0.9628j, –0.2704 – 0.9627j, 0.9626 – 0.2708j, 0.0034 + 1.0000j, 0.0601 – 0.9982j, 0.7378 – 0.6750j, 0.3008 + 0.9537j, –0.8785 + 0.4777j, –0.4566 + 0.8897j, –0.9922 + 0.1243j, –0.4370 – 0.8995j, 0.8344 + 0.5511j, 0.7283 + 0.6853j, –0.5581 + 0.8298j, –0.9803 + 0.1975j, –0.1741 + 0.9847j, –0.5215 + 0.8533j, –0.9296 + 0.3686j, 0.0601 – 0.9982j, –0.3588 – 0.9334j, 0.4282 – 0.9037j, 0.5843 – 0.8116j, –0.9213 – 0.3888j, –0.9848 – 0.1737j, –0.9757 – 0.2192j, 0.0601 – 0.9982j, –0.8223 – 0.5691j, –0.6848 – 0.7288j, –0.9212 – 0.3890j, 0.4109 + 0.9117j, 0.9479 + 0.3185j, 0.9742 – 0.2259j, 0.8344 + 0.5511j, 0.5060 – 0.8625j, 0.1428 – 0.9898j, –0.7656 – 0.6433j, 0.6613 + 0.7501j, 0.8400 – 0.5425j, –0.1525 – 0.9883j, 0.0601 – 0.9982j, –0.8302 + 0.5575j, 0.0063 + 1.0000j, 0.9988 – 0.0492j, –0.8784 + 0.4779j, 0.8119 + 0.5838j, 0.4308 – 0.9025j, 0.0601 – 0.9982j, –0.3718 + 0.9283j, 0.9332 + 0.3595j, –0.2702 – 0.9628j, 0.9690 + 0.2472j, –0.7158 – 0.6983j, 0.0034 + 1.0000j, 0.8344 + 0.5511j, –0.9535 – 0.3014j, 0.3008 + 0.9537j</p>
8	<p>0.1198 + 0.9928j, –0.1387 – 0.9903j, –0.2575 + 0.9663j, –0.1263 – 0.9920j, 0.9853 + 0.1709j, 0.4032 + 0.9151j, –0.9995 + 0.0306j, 0.3228 – 0.9465j, 0.2848 + 0.9586j, –0.4685 – 0.8835j, 0.9952 + 0.0976j, 0.2008 + 0.9796j, –0.1823 + 0.9832j, –0.9995 + 0.0306j, –0.2664 – 0.9639j, 0.9964 + 0.0851j, –0.7571 + 0.6533j, –0.6632 – 0.7485j, –0.0526 – 0.9986j, –0.2623 – 0.9650j, 0.4733 – 0.8809j, 0.9412 – 0.3377j, 0.5547 + 0.8321j, –0.9160 + 0.4011j, –0.8543 – 0.5198j, –0.8135 – 0.5815j, –0.9819 + 0.1895j, –0.9995 + 0.0306j, –0.9946 – 0.1041j, –0.6725 – 0.7401j, 0.3986 – 0.9171j, 0.6968 – 0.7172j, 0.2441 – 0.9698j, –0.9180 – 0.3966j, –0.9995 + 0.0306j, –0.8804 + 0.4742j, –0.9346 + 0.3556j, –0.9828 – 0.1846j, –0.9987 + 0.0518j, –0.3859 + 0.9225j, 0.9992 – 0.0410j, 0.4733 – 0.8809j, –0.5387 – 0.8425j, –0.8608 – 0.5090j, –0.8847 – 0.4661j, –0.9390 + 0.3439j, 0.4807 + 0.8769j, –0.9038 – 0.9994j, –0.9995 + 0.0306j, 0.1198 + 0.9928j, 0.9270 + 0.3750j, 0.9656 – 0.2601j, –0.1263 – 0.9920j, –0.6407 + 0.7678j, 0.5909 – 0.8068j, –0.9995 + 0.0306j, 0.6582 + 0.7528j, 0.6878 – 0.7259j, –0.4685 – 0.8835j, –0.5821 + 0.8131j, 0.7480 – 0.6638j, –0.1823 + 0.9832j, 0.4733 – 0.8809j, –0.7015 + 0.7127j, 0.9964 + 0.0851j, –0.1872 – 0.9823j, –0.3166 + 0.9486j, –0.0526 – 0.9986j, 0.9669 + 0.2553j, –0.9995 + 0.0306j, 0.9412 – 0.3377j, –0.9979 + 0.0643j, 0.8054 + 0.5927j, –0.8543 – 0.5198j, 0.9104 – 0.4138j, 0.6550 + 0.7556j, –0.9995 + 0.0306j, 0.5875 – 0.8093j, –0.3047 + 0.9524j, 0.3986 – 0.9171j, 0.2727 + 0.9621j, –0.9619 + 0.2735j, –0.9180 – 0.3966j, 0.4733 – 0.8809j, 0.8509 + 0.5253j, –0.9346 + 0.3556j, 0.6513 – 0.7589j, 0.5442 + 0.8390j, –0.3859 + 0.9225j, –0.4640 + 0.8858j, –0.9995 + 0.0306j, –0.5387 – 0.8425j, 0.8712 – 0.4909j, 0.0387 + 0.9992j, –0.9390 + 0.3439j, –0.9998 – 0.0222j, –0.8824 + 0.4705j, –0.9995 + 0.0306j, –0.9197 – 0.3926j, –0.1387 – 0.9903j, 0.9656 – 0.2601j, 0.9222 + 0.3866j, 0.9853 + 0.1709j, 0.5909 – 0.8068j, 0.4733 – 0.8809j, 0.3228 – 0.9465j, 0.6878 – 0.7259j, 0.9994 + 0.0360j, 0.9952 + 0.0976j, 0.7480 – 0.6638j, –0.7603 – 0.6495j, –0.9995 + 0.0306j, –0.7015 + 0.7127j, –0.5719 + 0.8203j</p>

БС ID	Пилот-последовательность
8	−0.7571 + 0.6533j, −0.3166 + 0.9486j, 0.8911 + 0.4538j, −0.2623 − 0.9650j, −0.9995 + 0.0306j, −0.1782 + 0.9840j, 0.5547 + 0.8321j, 0.8054 + 0.5927j, 0.8773 − 0.4800j, −0.8135 − 0.5815j, 0.6550 + 0.7556j, 0.4733 − 0.8809j, −0.9946 − 0.1041j, −0.3047 + 0.9524j
9	0.9057 + 0.4240j, 0.9884 − 0.1521j, −0.9715 − 0.2372j, 0.4279 − 0.9038j, −0.5452 − 0.8383j, −0.5425 + 0.8400j, 0.2291 − 0.9734j, −0.6320 − 0.7750j, −0.9547 + 0.2977j, 0.8735 − 0.4869j, 0.7860 + 0.6183j, 0.5812 − 0.8138j, −0.9215 + 0.3885j, 0.2291 − 0.9734j, −0.9587 − 0.2843j, −0.0717 + 0.9974j, −0.6690 − 0.7432j, −0.1556 − 0.9878j, −0.6960 + 0.7181j, −0.6617 − 0.7498j, 0.7284 + 0.6851j, 0.2118 − 0.9773j, −0.8245 + 0.5659j, −0.4203 − 0.9074j, −0.4399 − 0.8981j, 0.1275 + 0.9918j, −0.6983 − 0.7158j, 0.2291 − 0.9734j, −0.6149 + 0.7886j, 0.7309 − 0.6824j, 0.9253 + 0.3793j, 0.9734 − 0.2290j, −0.8767 + 0.4810j, −0.1737 − 0.9848j, 0.2291 − 0.9734j, −0.0638 + 0.9980j, −0.3682 − 0.9297j, 0.1639 − 0.9865j, −0.8693 − 0.4942j, 0.9386 − 0.3450j, 0.5838 + 0.8119j, 0.7284 + 0.6851j, −0.9999 + 0.0109j, 0.4973 − 0.8676j, 0.4474 − 0.8943j, −0.9764 − 0.2160j, 0.3155 − 0.9489j, 0.8533 − 0.5215j, 0.2291 − 0.9734j, 0.9057 + 0.4240j, −0.3625 + 0.9320j, 0.2803 + 0.9599j, 0.4279 − 0.9038j, 0.9986 − 0.0530j, 0.9988 + 0.0498j, 0.2291 − 0.9734j, 0.9871 − 0.1599j, 0.7351 + 0.6779j, 0.8735 − 0.4869j, −0.9284 + 0.3715j, −0.9953 − 0.0964j, −0.9215 + 0.3885j, 0.7284 + 0.6851j, 0.2332 + 0.9724j, −0.0717 + 0.9974j, 0.9782 − 0.2078j, −0.7777 + 0.6287j, −0.6960 + 0.7181j, 0.3185 + 0.9479j, 0.2291 − 0.9734j, 0.2118 − 0.9773j, −0.0778 − 0.9970j, −0.5757 + 0.8177j, −0.4399 − 0.8981j, −0.9227 − 0.3855j, −0.2708 + 0.9626j, 0.2291 − 0.9734j, −0.3755 − 0.9268j, −0.9565 − 0.2918j, 0.9253 + 0.3793j, −0.2884 + 0.9575j, 0.8549 + 0.5187j, −0.1737 − 0.9848j, 0.7284 + 0.6851j, 0.8962 − 0.4437j, −0.3682 − 0.9297j, 0.7723 + 0.6352j, 0.0067 + 1.0000j, 0.9386 − 0.3450j, −0.9950 − 0.0996j, 0.2291 − 0.9734j, −0.9999 + 0.0109j, 0.5027 + 0.8645j, −0.9982 + 0.0597j, −0.9764 − 0.2160j, 0.6640 + 0.7477j, −0.8782 − 0.4782j, 0.2291 − 0.9734j, −0.8200 + 0.5723j, 0.9884 − 0.1521j, 0.2803 + 0.9599j, 0.5688 + 0.8225j, −0.5452 − 0.8383j, 0.9988 + 0.0498j, 0.7284 + 0.6851j, −0.6320 − 0.7750j, 0.7351 + 0.6779j, −0.0151 + 0.9999j, 0.7860 + 0.6183j, −0.9953 − 0.0964j, 0.1243 − 0.9922j, 0.2291 − 0.9734j, 0.2332 + 0.9724j, −0.8280 − 0.5608j, −0.6690 − 0.7432j, −0.7777 + 0.6287j, −0.2739 − 0.9618j, 0.6617 − 0.7498j, 0.2291 − 0.9734j, 0.7405 + 0.6721j, −0.8245 + 0.5659j, −0.5757 + 0.8177j, 0.9977 + 0.0681j, 0.1275 + 0.9918j, −0.2708 + 0.9626j, 0.7284 + 0.6851j, −0.6149 + 0.7886j, −0.9565 − 0.2918j
10	0.4457 + 0.8952j, 0.5876 − 0.8091j, 0.6172 − 0.7868j, 0.4954 + 0.8687j, −0.9897 − 0.1434j, −0.8152 + 0.5792j, −0.9545 − 0.2984j, −0.0132 − 0.9999j, −0.4605 + 0.8877j, 0.0827 + 0.9966j, −0.9571 + 0.2897j, −0.2281 − 0.9736j, −0.9998 + 0.0193j, −0.9545 − 0.2984j, −0.5742 − 0.8187j, 0.6581 + 0.7530j, 0.9532 − 0.3024j, 0.8987 + 0.4387j, 0.0804 + 0.9968j, 0.8924 − 0.4512j, 0.7356 − 0.6774j, 0.7735 − 0.6338j, −0.1784 + 0.9840j, 1.0000 − 0.0080j, 0.9880 + 0.1543j, 0.8294 + 0.5586j, −0.3833 − 0.9236j, −0.9545 − 0.2984j, −0.9719 + 0.2354j, 0.0297 − 0.9996j, −0.7276 + 0.6860j, −0.3703 + 0.9289j, −0.2170 + 0.9762j, 0.2036 − 0.9790j, −0.9545 − 0.2984j, −0.6704 + 0.7420j, −0.9196 − 0.3929j, 0.8307 + 0.5567j, 0.9033 − 0.4291j, 0.3600 − 0.9329j, 0.2413 + 0.9704j, 0.7356 − 0.6774j, −0.7900 − 0.6131j, −0.2662 − 0.9639j, 0.6297 + 0.7768j, 0.7366 − 0.6763j, −0.5049 − 0.8632j, 0.9858 − 0.1681j, −0.9545 − 0.2984j, 0.4457 + 0.8952j, 0.4069 + 0.9135j, −0.9900 − 0.1411j, 0.4954 + 0.8687j, 0.6190 − 0.7854j, 0.9092 + 0.4164j, −0.9545 − 0.2984j, 0.8725 + 0.4885j, 0.9990 − 0.0450j, 0.0827 + 0.9966j, 0.2277 − 0.9737j, −0.7292 + 0.6843j, −0.9998 + 0.0193j, 0.7356 − 0.6774j, −0.4220 + 0.9066j, 0.6581 + 0.7530j, −0.2147 + 0.9767j, −0.0694 − 0.9976j, 0.0804 + 0.9968j, −0.0554 + 0.9985j, −0.9545 − 0.2984j, 0.7735 − 0.6338j, −0.7629 − 0.6465j, −0.5069 − 0.8620j, 0.9880 + 0.1543j, −0.8985 + 0.4390j, −0.6083 + 0.7937j, −0.9545 − 0.2984j, 0.2821 − 0.9594j, −0.8805 + 0.4740j, −0.7276 + 0.6860j, −0.6193 + 0.7851j, 0.9539 − 0.3002j, 0.2036 − 0.9790j, 0.7356 − 0.6774j, 0.9778 + 0.2096j, −0.9196 − 0.3929j, −0.8975 + 0.4411j, −0.8232 − 0.5677j, 0.3600 − 0.9329j, −0.9611 − 0.2762j, −0.9545 − 0.2984j, −0.7900 − 0.6131j, 0.9679 + 0.2514j, 0.3579 − 0.9338j, 0.7366 − 0.6763j, 1.0000 − 0.0057j, −0.6385 − 0.7696j, −0.9545 − 0.2984j, −0.9981 − 0.0616j, 0.5876 − 0.8091j, −0.9900 − 0.1411j, −1.0000 − 0.0053j, −0.9897 − 0.1434j, 0.9092 + 0.4164j, 0.7356 − 0.6774j, −0.0132 − 0.9999j, 0.9990 − 0.0450j, −0.9044 − 0.4266j, −0.9571 + 0.2897j, −0.7292 + 0.6843j, 0.4832 − 0.8755j, −0.9545 − 0.2984j, −0.4220 + 0.9066j, −0.9811 + 0.1934j, 0.9532 − 0.3024j, −0.0694 − 0.9976j, −0.9034 − 0.4287j, 0.8924 − 0.4512j, −0.9545 − 0.2984j, 0.1621 + 0.9868j, −0.1784 + 0.9840j, −0.5069 − 0.8620j, −0.6276 + 0.7785j, 0.8294 + 0.5586j, −0.6083 + 0.7937j, 0.7356 − 0.6774j, −0.9719 + 0.2354j, −0.8805 + 0.4740j
11	0.9953 + 0.0970j, 0.9611 + 0.2762j, −0.9979 − 0.0655j, 0.9945 − 0.1052j, 0.4837 + 0.8752j, 0.4790 − 0.8778j, 0.1865 + 0.9825j, −0.8546 − 0.5192j, −0.9915 − 0.1298j, 0.7760 − 0.6307j, −0.1188 + 0.9929j, −0.6380 + 0.7700j, 0.8903 − 0.4554j, 0.1865 + 0.9825j, −0.9986 + 0.0524j, −0.4831 + 0.8756j, −0.7876 − 0.6162j, 0.7624 − 0.6471j, 0.7456 − 0.6664j, −0.6045 + 0.7966j, −0.9441 − 0.3297j, −0.1269 − 0.9919j, −0.9858 + 0.1682j, −0.5709 − 0.8210j, 0.5378 − 0.8431j, −0.0561 − 0.9984j, 0.7492 + 0.6624j, 0.1865 + 0.9825j, −0.3161 + 0.9487j, 0.9497 − 0.3132j, 0.9769 + 0.2135j, 0.7022 + 0.7119j, 0.9089 − 0.4170j, 0.2459 + 0.9693j, 0.1865 + 0.9825j, 0.2733 + 0.9619j, 0.0554 − 0.9985j, −0.0092 − 1.0000j, −0.0305 − 0.9995j, −0.9609 + 0.2768j, −0.6421 − 0.7666j, −0.9441 − 0.3297j, −0.9388 + 0.3444j, 0.8152 − 0.5792j, 0.2859 − 0.9583j, −0.3238 − 0.9461j, −0.3827 + 0.9239j, −0.8125 + 0.5830j, 0.1865 + 0.9825j, 0.9953 + 0.0970j, −0.7197 + 0.6943j, 0.4422 + 0.8969j, 0.9945 − 0.1052j, −0.9998 − 0.0187j, −0.9997 + 0.0240j, 0.1865 + 0.9825j, 0.8770 − 0.4805j, 0.3833 + 0.9236j, 0.7760 − 0.6307j, −0.8005 − 0.5993j, 0.9859 + 0.1675j, 0.8903 − 0.4554j, −0.9441 − 0.3297j, 0.5447 + 0.8386j, −0.4831 + 0.8756j, 0.9275 − 0.3739j, −0.9416 − 0.3367j, 0.7456 − 0.6664j, −0.3876 − 0.9218j, 0.1865 + 0.9825j, −0.1269 − 0.9919j, 0.3472 − 0.9378j, −0.4255 + 0.9049j, 0.5378 − 0.8431j, 0.8927 + 0.4506j, 0.1990 − 0.9800j, 0.1865 + 0.9825j, −0.6636 − 0.7481j,

Продолжение таблицы А.3

БС ID	Пилот-последовательность
11	-0.7461 - 0.6658j, 0.9769 + 0.2135j, -0.9677 + 0.2522j, -0.8156 - 0.5787j, 0.2459 + 0.9693j, -0.9441 - 0.3297j, 0.6964 - 0.7177j, 0.0554 - 0.9985j, 0.8706 + 0.4920j, -0.8503 + 0.5262j, -0.9609 + 0.2768j, 0.9850 - 0.1728j, 0.1865 + 0.9825j, -0.9388 + 0.3444j, 0.0941 + 0.9956j, -0.9728 + 0.2315j, -0.3238 - 0.9461j, -0.6088 - 0.7933j, 0.9111 + 0.4121j, 0.1865 + 0.9825j, -0.5817 + 0.8134j, 0.9611 + 0.2762j, 0.4422 + 0.8969j, -0.4062 + 0.9138j, 0.4837 + 0.8752j, -0.9997 + 0.0240j, -0.9441 - 0.3297j, -0.8546 - 0.5192j, 0.3833 + 0.9236j, 0.1582 + 0.9874j, -0.1188 + 0.9929j, 0.9859 + 0.1675j, -0.0507 + 0.9987j, 0.1865 + 0.9825j, 0.5447 + 0.8386j, -0.5167 - 0.8562j, -0.7876 - 0.6162j, -0.9416 - 0.3367j, 0.2043 + 0.9789j, -0.6045 + 0.7966j, 0.1865 + 0.9825j, 0.9225 + 0.3861j, -0.9858 + 0.1682j, -0.4255 + 0.9049j, 0.4612 + 0.8873j, -0.0561 - 0.9984j, 0.1990 - 0.9800j, -0.9441 - 0.3297j, -0.3161 + 0.9487j, -0.7461 - 0.6658j
12	0.6847 - 0.7288j, -0.3501 + 0.9367j, 0.5006 - 0.8657j, 0.6279 - 0.7783j, -0.1562 + 0.9877j, -1.0000 - 0.0015j, 0.0848 + 0.9964j, -0.3007 + 0.9537j, -0.9999 + 0.0164j, 0.2232 - 0.9748j, -0.8985 - 0.4390j, 0.0073 - 1.0000j, -0.0733 - 0.9973j, 0.0848 + 0.9964j, 0.9286 + 0.3712j, 0.9911 + 0.1329j, 0.9007 + 0.4345j, -0.7292 - 0.6843j, -0.9282 - 0.3721j, -0.3667 + 0.9303j, -0.9053 - 0.4248j, 0.5581 + 0.8297j, 0.7218 - 0.6921j, -0.3647 - 0.9311j, 1.0000 + 0.0057j, -0.2878 - 0.9577j, 0.2211 + 0.9753j, 0.0848 + 0.9964j, -0.8629 - 0.5054j, 0.9079 + 0.4191j, -0.6229 - 0.7823j, -0.2170 - 0.9762j, 0.4273 + 0.9041j, -0.9560 + 0.2934j, 0.0848 + 0.9964j, -0.5685 + 0.8227j, -0.8353 - 0.5497j, 0.9013 - 0.4332j, 0.8004 - 0.9968j, 0.9977 - 0.0675j, 0.9886 + 0.1505j, -0.9053 - 0.4248j, -0.9331 + 0.3595j, -0.9506 + 0.3103j, -0.9554 - 0.2954j, 0.6191 + 0.7853j, 0.6748 + 0.7380j, 0.9016 - 0.4326j, 0.0848 + 0.9964j, 0.6847 - 0.7288j, -0.6362 - 0.7715j, -1.0000 - 0.0007j, 0.6279 - 0.7783j, -0.7773 - 0.6292j, -0.4987 + 0.8668j, 0.0848 + 0.9964j, -0.6756 - 0.7373j, 0.5141 + 0.8577j, 0.2232 - 0.9748j, 0.8294 - 0.5586j, -0.8696 + 0.4937j, -0.0733 - 0.9973j, -0.9053 - 0.4248j, -0.1429 - 0.9897j, 0.9911 + 0.1329j, -0.8266 + 0.5627j, -0.2280 + 0.9737j, -0.9282 - 0.3721j, -0.6224 - 0.7827j, 0.0848 + 0.9964j, 0.5581 + 0.8297j, 0.2384 + 0.9712j, -0.6240 + 0.7814j, 1.0000 + 0.0057j, 0.9733 + 0.2296j, 0.7340 - 0.6791j, 0.0848 + 0.9964j, 0.8691 - 0.4946j, -0.0910 - 0.9958j, -0.6229 - 0.7823j, 0.9539 + 0.3002j, 0.5693 - 0.8221j, -0.9560 + 0.2934j, -0.9053 - 0.4248j, 0.9967 + 0.0810j, -0.8353 - 0.5497j, -0.0754 + 0.9972j, -0.9034 + 0.4288j, 0.9977 - 0.0675j, -0.6246 + 0.7809j, 0.0848 + 0.9964j, -0.9331 + 0.3595j, 0.2065 - 0.9784j, 0.2218 + 0.9751j, 0.6191 + 0.7853j, -0.9765 + 0.2154j, -0.8254 - 0.5645j, 0.0848 + 0.9964j, 0.2888 + 0.9574j, -0.3501 + 0.9367j, -1.0000 - 0.0007j, 0.3601 + 0.9329j, -0.1562 + 0.9877j, 0.4987 + 0.8668j, -0.9053 - 0.4248j, -0.3007 + 0.9537j, 0.5141 + 0.8577j, 0.7326 + 0.6807j, -0.8985 - 0.4390j, -0.8696 + 0.4937j, 0.9003 + 0.4352j, 0.0848 + 0.9964j, -0.1429 - 0.9897j, -0.6106 + 0.7919j, 0.9007 + 0.4345j, -0.2280 + 0.9737j, 0.7863 - 0.6178j, -0.3667 + 0.9303j, 0.0848 + 0.9964j, -0.9977 + 0.0685j, 0.7218 - 0.6921j, -0.6240 + 0.7814j, -0.5049 + 0.8632j, -0.2878 - 0.9577j, 0.7340 - 0.6791j, -0.9053 - 0.4248j, -0.8629 - 0.5054j, -0.0910 - 0.9958j
13	-0.8412 + 0.5408j, -0.0464 - 0.9989j, -0.9777 - 0.2102j, -0.8883 - 0.4593j, -0.7212 - 0.6927j, 0.9137 + 0.4064j, 0.9628 - 0.2703j, 0.5232 - 0.8522j, 0.9129 - 0.4081j, -0.9962 + 0.0873j, -0.2502 + 0.9682j, 0.8164 + 0.5775j, -0.3370 + 0.9415j, 0.9628 - 0.2703j, -0.8107 - 0.5855j, -0.9636 + 0.2675j, 0.1365 - 0.9906j, -0.5244 + 0.8514j, 0.8358 - 0.5490j, 0.7121 - 0.7021j, -0.2473 + 0.9689j, -0.3400 - 0.9404j, -0.3917 + 0.9201j, -0.7739 + 0.6333j, -0.1947 - 0.9809j, 0.9503 + 0.3112j, 0.1929 - 0.9812j, 0.9628 - 0.2703j, 0.7144 + 0.6998j, -0.9996 - 0.0284j, -0.5528 + 0.8333j, -0.9130 + 0.4081j, -0.9861 - 0.1661j, 0.9929 + 0.1190j, 0.9628 - 0.2703j, 0.7512 - 0.6601j, 0.9842 + 0.1771j, -0.6894 - 0.7244j, -0.9927 + 0.1208j, -0.5149 + 0.8573j, -0.8429 - 0.5380j, -0.2473 + 0.9689j, 0.9925 - 0.1222j, 0.7521 - 0.6591j, 0.0127 + 0.9999j, 0.6455 - 0.7638j, -0.9913 + 0.1319j, -0.9995 + 0.0303j, 0.9628 - 0.2703j, -0.8412 + 0.5408j, 0.8883 + 0.4593j, 0.3068 + 0.9518j, -0.8883 - 0.4593j, 0.9605 - 0.2782j, -0.1049 - 0.9945j, 0.9628 - 0.2703j, 0.4764 + 0.8792j, -0.8099 - 0.5866j, -0.9962 + 0.0873j, -0.7134 - 0.7008j, 0.0919 - 0.9958j, -0.3370 + 0.9415j, -0.2473 + 0.9689j, -0.1017 + 0.9948j, -0.9636 + 0.2675j, 0.7897 + 0.6135j, 0.9996 + 0.0285j, 0.8358 - 0.5490j, 0.2519 + 0.9677j, 0.9628 - 0.2703j, -0.3400 - 0.9404j, -0.6010 - 0.7992j, 0.9354 + 0.3535j, -0.1947 - 0.9809j, -0.7447 + 0.6674j, -0.9462 + 0.3235j, 0.9628 - 0.2703j, -0.9632 + 0.2688j, 0.4752 + 0.8799j, -0.5528 + 0.8333j, 0.1031 - 0.9947j, 0.3492 + 0.9370j, 0.9929 + 0.1190j, -0.2473 + 0.9689j, -0.9473 - 0.3205j, 0.9842 + 0.1771j, 0.9720 - 0.2348j, 0.6010 + 0.7993j, -0.5149 + 0.8573j, 0.8874 - 0.4610j, 0.9628 - 0.2703j, 0.9925 - 0.1222j, 0.1947 + 0.9809j, 0.8596 - 0.5109j, 0.6455 - 0.7638j, 0.3814 - 0.9244j, 0.5260 + 0.8505j, 0.9628 - 0.2703j, -0.0477 - 0.9989j, -0.0464 - 0.9989j, 0.3068 + 0.9518j, 0.8419 - 0.5396j, -0.7212 - 0.6927j, -0.1049 - 0.9945j, -0.2473 + 0.9689j, 0.5232 - 0.8522j, -0.8099 - 0.5866j, 0.4225 - 0.9064j, -0.2502 + 0.9682j, 0.0919 - 0.9958j, -0.6469 - 0.7626j, 0.9628 - 0.2703j, -0.1017 + 0.9948j, 0.2501 - 0.9682j, 0.1365 - 0.9906j, 0.9996 + 0.0285j, 0.0575 + 0.9983j, 0.7121 - 0.7021j, 0.9628 - 0.2703j, 0.9844 + 0.1757j, -0.3917 + 0.9201j, 0.9354 + 0.3535j, 0.9468 + 0.3218j, 0.9503 + 0.3112j, -0.9462 + 0.3235j, -0.2473 + 0.9689j, 0.7144 + 0.6998j, 0.4752 + 0.8799j
14	-0.7745 + 0.6325j, 0.8116 + 0.5842j, 0.9330 - 0.3598j, 0.9284 - 0.3716j, -0.1092 + 0.9940j, 0.9992 + 0.0395j, -0.1429 - 0.9897j, 0.4234 - 0.9060j, -0.2473 + 0.9689j, 0.7855 - 0.6188j, -0.5689 - 0.8224j, -0.0402 - 0.9992j, 0.0353 + 0.9994j, -0.1429 - 0.9897j, -0.8718 - 0.4899j, 0.3889 - 0.9213j, 0.4285 + 0.9035j, -0.3012 - 0.9536j, -0.9448 - 0.3276j, 0.4018 - 0.9157j, 0.9286 + 0.3712j, -0.4443 - 0.8959j, -0.4778 - 0.8785j, 0.3005 - 0.9538j, 0.8694 + 0.4941j, -0.3329 - 0.9430j, -0.1839 - 0.9830j, -0.1429 - 0.9897j, 0.7890 + 0.6144j, 0.6432 - 0.7657j, 0.0060 - 1.0000j, 0.2883 - 0.9575j, 0.4697 + 0.8828j, 0.9665 - 0.2568j, -0.1429 - 0.9897j, 0.6716 - 0.7409j, -0.7501 + 0.6613j, 0.9736 + 0.2284j, 0.5577 - 0.8300j, 0.9934 - 0.1147j, -0.9822 - 0.1880j, 0.9286 + 0.3712j,

## Окончание таблицы А.3

БС ID	Пилот-последовательность
14	0.9723 – 0.2338j, 0.0493 + 0.9988j, –0.5584 – 0.8296j, 0.1557 + 0.9878j, 0.7091 + 0.7051j, –0.9174 + 0.3980j, –0.1429 – 0.9897j, –0.7745 + 0.6325j, –0.9117 + 0.4108j, –0.7781 – 0.6282j, 0.9284 – 0.3716j, –0.8063 – 0.5916j, –0.4654 – 0.8851j, –0.1429 – 0.9897j, 0.5729 + 0.8196j, 0.9628 – 0.2703j, 0.7855 – 0.6188j, 0.9967 – 0.0815j, –0.8452 + 0.5344j, 0.0353 + 0.9994j, 0.9286 + 0.3712j, 0.0116 + 0.9999j, 0.3889 – 0.9213j, –0.9967 – 0.0807j, –0.6752 + 0.7376j, –0.9448 – 0.3276j, 0.5921 + 0.8058j, –0.1429 – 0.9897j, –0.4443 – 0.8959j, 0.9997 + 0.0255j, –0.9762 + 0.2167j, 0.8694 + 0.4941j, 0.9831 + 0.1832j, –0.7593 + 0.6507j, –0.1429 – 0.9897j, –0.9266 + 0.3761j, –0.9847 – 0.1742j, 0.0060 – 1.0000j, 0.6851 + 0.7284j, 0.5297 – 0.8482j, 0.9665 – 0.2568j, 0.9286 + 0.3712j, –0.9774 – 0.2112j, –0.7501 + 0.6613j, –0.6845 + 0.7290j, –0.9977 – 0.0680j, 0.9934 – 0.1147j, 0.6539 – 0.7566j, –0.1429 – 0.9897j, 0.9723 – 0.2338j, –0.8896 – 0.4567j, –0.4393 + 0.8984j, 0.1557 + 0.9878j, –0.9652 + 0.2615j, 0.8034 + 0.5955j, –0.1429 – 0.9897j, –0.1605 – 0.9870j, 0.8116 + 0.5842j, –0.7781 – 0.6282j, –0.1424 + 0.9898j, –0.1092 + 0.9940j, –0.4654 – 0.8851j, 0.9286 + 0.3712j, 0.4234 – 0.9060j, 0.9628 – 0.2703j, 0.1431 + 0.9897j, –0.5689 – 0.8224j, –0.8452 + 0.5344j, –0.8831 – 0.4691j, –0.1429 – 0.9897j, 0.0116 + 0.9999j, 0.6034 + 0.7975j, 0.4285 + 0.9035j, –0.6752 + 0.7376j, 0.7561 – 0.6544j, 0.4018 – 0.9157j, –0.1429 – 0.9897j, 0.9980 + 0.0631j, –0.4778 – 0.8785j, –0.9762 + 0.2167j, –0.8626 + 0.5058j, –0.3329 – 0.9430j, –0.7593 + 0.6507j, 0.9286 + 0.3712j, 0.7890 + 0.6144j, –0.9847 – 0.1742j
15	–0.9893 – 0.1459j, 0.9819 + 0.1896j, 0.2006 – 0.9797j, 0.2906 + 0.9569j, –0.2166 + 0.9763j, 0.9273 – 0.3744j, –0.2306 + 0.9731j, 0.9546 – 0.2978j, 0.1822 + 0.9833j, –0.0971 – 0.9953j, 0.8682 – 0.4962j, 0.0686 – 0.9976j, 0.4427 + 0.8967j, –0.2306 + 0.9731j, –0.2256 – 0.9742j, –0.0337 – 0.9994j, 0.9919 + 0.1268j, 0.9759 – 0.2183j, –0.9036 – 0.4284j, –0.0098 – 1.0000j, –0.7274 – 0.6862j, 0.3624 – 0.9320j, –0.8024 – 0.5968j, –0.6409 – 0.7676j, –0.5669 + 0.8238j, –0.2285 – 0.9736j, –0.5714 – 0.8207j, –0.2306 + 0.9731j, 0.0779 + 0.9970j, 0.2624 – 0.9650j, –0.8387 – 0.5446j, 0.9293 + 0.3694j, 0.3710 + 0.9286j, 0.7757 – 0.6311j, –0.2306 + 0.9731j, 1.0000 – 0.0032j, –0.4033 + 0.9151j, 0.7176 – 0.6964j, 0.7791 + 0.6269j, 1.0000 – 0.0061j, –0.9727 + 0.2320j, –0.7274 – 0.6862j, 0.8280 + 0.5607j, 0.4640 + 0.8859j, –0.9997 + 0.0224j, –0.9975 + 0.0704j, 0.6282 + 0.7780j, –0.6730 + 0.7397j, –0.2306 + 0.9731j, –0.9893 – 0.1459j, –0.6551 + 0.7555j, –0.9487 + 0.3161j, 0.2906 + 0.9569j, –0.7372 – 0.6757j, –0.7879 – 0.6158j, –0.2306 + 0.9731j, –0.2194 + 0.9756j, 0.7604 – 0.6494j, –0.0971 – 0.9953j, –0.0044 + 1.0000j, –0.8983 + 0.4394j, 0.4427 + 0.8967j, –0.7274 – 0.6862j, –0.7309 + 0.6825j, –0.0337 – 0.9994j, –0.6058 + 0.7956j, –0.6770 – 0.7360j, –0.9036 – 0.4284j, 0.8709 + 0.4915j, –0.2306 + 0.9731j, 0.3624 – 0.9320j, 0.9181 – 0.3965j, –0.3444 + 0.9388j, –0.5669 + 0.8238j, 0.9574 + 0.2889j, –0.4251 + 0.9052j, –0.2306 + 0.9731j, –0.9023 – 0.4310j, –0.9669 + 0.2552j, –0.8387 – 0.5446j, –0.7845 + 0.6201j, 0.6187 – 0.7856j, 0.7757 – 0.6311j, –0.7274 – 0.6862j, –0.5027 – 0.8644j, –0.4033 + 0.9151j, 0.2443 + 0.9697j, 0.1534 – 0.9882j, 1.0000 – 0.0061j, 0.2854 – 0.9584j, –0.2306 + 0.9731j, 0.8280 + 0.5607j, –0.9992 – 0.0411j, 0.5193 + 0.8546j, –0.9975 + 0.0704j, –0.9879 + 0.1551j, 0.9771 + 0.2130j, –0.2306 + 0.9731j, 0.6210 – 0.7838j, 0.9819 + 0.1896j, –0.9487 + 0.3161j, –0.9739 – 0.2268j, –0.2166 + 0.9763j, –0.7879 – 0.6158j, –0.7274 – 0.6862j, 0.9546 – 0.2978j, 0.7604 – 0.6494j, 0.9105 + 0.4136j, 0.8682 – 0.4962j, –0.8983 + 0.4394j, –0.9979 – 0.0650j, –0.2306 + 0.9731j, –0.7309 + 0.6825j, 0.8824 + 0.4706j, 0.9919 + 0.1268j, –0.6770 – 0.7360j, 0.8228 – 0.5683j, –0.0098 – 1.0000j, –0.2306 + 0.9731j, 0.6259 + 0.7799j, –0.8024 – 0.5968j, –0.3444 + 0.9388j, –0.4299 – 0.9029j, –0.2285 – 0.9736j, –0.4251 + 0.9052j, –0.7274 – 0.6862j, 0.0779 + 0.9970j, –0.9669 + 0.2552j

## Приложение Б

## Параметры и системные константы

Параметры и системные константы приведены в таблице Б.1.

Таблица Б.1 — Параметры и системные константы

Системный элемент размещения	Название параметра/константы	Описание	Значение
БС	Интервал «Блока системной информации»	Интервал времени между последовательными сеансами трансляции «Блока системной информации БС»	10 кадров
АТ	$T_{ЗКЗ}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи ЗКЗ-запроса ожидает ответного ОЗКЗ-сообщения от БС	3 кадра
АТ	$N_{ЗКЗ}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос ЗКЗ» на БС, пытаясь получить ответное ОЗКЗ-сообщение	3 раза
АТ	$T_{ЗД}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи запроса доступа (ЗД) на БС ожидает ответного сигнала «Конфигурация радиоканала»	3 кадра
АТ	$N_{ЗД}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос доступа» на БС	3 раза
БС	$T_{\text{Период\_Вызова}}$	Интервал времени, в течение которого БС после передачи сообщения «Вызов» на АТ ожидает ответа	3 кадра
БС	$N_{\text{Повторов\_Вызова}}$	Число повторных попыток, которое БС может повторно производить в режиме передачи сообщения «Вызов» на АТ	4 раза
АТ/БС	$T_{\text{ОРп\_УСТ}}$	Интервал времени, в течение которого АТ/БС после передачи сообщения «Запрос установки ОРп-соединения» ожидает ответа	12 кадров
АТ/БС	$N_{\text{ОРп\_УСТ}}$	Число повторных попыток, которое АТ/БС может производить в режиме передачи сообщения «Запрос установки ОРп-соединения»	3 раза
АТ/БС	$T_{\text{ОДп\_УСТ}}$	Интервал времени, в течение которого АТ/БС после передачи сообщения «Запрос установки соединения ОДп-подуровня» ожидает ответа	12 кадров
АТ/БС	$N_{\text{ОДп\_УСТ}}$	Число повторных попыток, которое АТ/БС может производить в режиме передачи сообщения «Запрос установки соединения ОДп-подуровня»	3 раза
АТ/БС	$T_{\text{ЗАП\_РЕС\_РК}}$	Интервал времени, устанавливающий периодичность, с которой АТ/БС передает сообщения «Запрос ресурса радиоканала»	20 кадров
АТ	$T_{\text{НО\_зонд}}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи сообщения «Запрос зондирования хэндовера» ожидает ответа от «Целевой БС»	3 кадра
АТ	$N_{\text{НО\_зонд}}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос зондирования хэндовера» на «Целевую БС»	3 раза
АТ	$T_{\text{НО}}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи сообщения «Хэндовер» ожидает ответа в виде сообщения «Конфигурация радиоканала» от «Целевой БС»	3 кадра

Окончание таблицы Б.1

Системный элемент размещения	Название параметра/ константы	Описание	Значение
АТ	$N_{НО}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Хэндовер» на «Целевую БС»	3 раза
АТ	$T_{Пасс1}$	Интервал времени, задающий период, с которым АТ выходит из пассивного режима 1 для повторного выполнения попытки поиска БС и привязки	10 минут
АТ	$T_{Пасс2}$	Интервал времени, в течение которого АТ контролирует свое нахождение в незанятом («idle») состоянии и после которого в случае подтверждения незанятого состояния АТ передает на БС сообщение «Запрос на установку пассивного режима»	1 секунда
АТ	$T_{Зап\_Пасс2}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи сообщения «Запрос на установку пассивного режима» ожидает ответа от БС	3 кадра
АТ	$N_{Зап\_Пасс2}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос на установку пассивного режима»	3 раза
АТ	$T_{БС-ИНФ}$	Интервал времени, в течение которого АТ ожидает приема по широковещательному каналу всех четырех блоков системной информации от БС. Если такого приема не происходит, то АТ осуществляет попытку повторной синхронизации с БС	90 кадров
АТ	$T_{Зап\_Завер\_ОРп}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи сообщения «Запрос завершения ОРп-соединения» ожидает ответа от БС	12 кадров
АТ	$N_{Зап\_Завер\_ОРп}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос завершения ОРп-соединения»	3 кадра
АТ	$T_{Ком\_Завер\_ОРп}$	Интервал времени, в течение которого БС после передачи команды «Завершить ОРп-соединение» ожидает ответа от АТ	12 кадров
БС	$N_{Ком\_Завер\_ОРп}$	Число повторных попыток, которое БС может производить в режиме передачи команды «Завершить ОРп-соединение»	3 раза
АТ	$T_{Зап\_Завер\_ОДп}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи сообщения «Запрос завершения соединения ОДп-подуровня» ожидает ответа от БС	12 кадров
АТ	$N_{Зап\_Завер\_ОДп}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос завершения соединения ОДп-подуровня»	3 раза
БС	$T_{Ком\_Завер\_ОДп}$	Интервал времени, в течение которого БС после передачи сообщения «Команда завершения соединения ОДп-подуровня» ожидает ответа от АТ	12 кадров
БС	$N_{Ком\_Завер\_ОДп}$	Число повторных попыток, которое БС может производить в режиме передачи сообщения «Команда завершения соединения ОДп-подуровня»	3 раза
АТ	$T_{Зап\_Завер\_МАС}$	Интервал времени, в течение которого АТ после передачи сообщения «Запрос завершения МАС-соединения» ожидает ответа от БС	12 кадров
АТ	$N_{Зап\_Завер\_МАС}$	Число повторных попыток, которое АТ может производить в режиме передачи сообщения «Запрос завершения МАС-соединения»	3 раза
БС	$T_{Ком\_Завер\_МАС}$	Интервал времени, в течение которого БС после передачи сообщения «Команда завершения МАС-соединения» ожидает ответа от АТ	12 кадров
БС	$N_{Ком\_Завер\_МАС}$	Число повторных попыток, которое БС может производить в режиме передачи сообщения «Команда завершения МАС-соединения»	3 раза



---

УДК 621.396:[621.376+004.728.1+004.728.3]:006.354

ОКС 33.040

ОКП 657000

Ключевые слова: широкополосная система радиодоступа, физический уровень, канальный уровень, модуляция, кодирование, кадр, цифровая связь

---

**БЗ 4—2018/8**

Редактор *М.И. Максимова*  
Технический редактор *И.Е. Черепкова*  
Корректор *Е.Р. Ароян*  
Компьютерная верстка *Ю.В. Поповой*

Сдано в набор 24.12.2018. Подписано в печать 26.12.2018. Формат 60 × 84<sup>1</sup>/<sub>8</sub>. Гарнитура Ариал.  
Усл. печ. л. 16,74. Уч.-изд. л. 15,15. Тираж 51 экз. Зак. 1024.

Подготовлено на основе электронной версии, предоставленной разработчиком стандарта

---

ИД «Юриспруденция», 115419, Москва, ул. Орджоникидзе, 11.  
[www.jurisizdat.ru](http://www.jurisizdat.ru) [y-book@mail.ru](mailto:y-book@mail.ru)

Создано в единичном исполнении ФГУП «СТАНДАРТИНФОРМ»  
для комплектования Федерального информационного фонда стандартов,  
123001 Москва, Гранатный пер., 4. [www.gostinfo.ru](http://www.gostinfo.ru) [info@gostinfo.ru](mailto:info@gostinfo.ru)