

Network timer (NTMR)

Переменные модуля		
void	EventCallback	Обработчик события таймера
uint32	capture	Значение установленное в МК
uint32	offset	Разница между временем сети и значением аппаратного таймера

NTMR - реализует общий интерфейс работы с сетевым таймером. Он является посредником между аппаратным таймером и модулем T1C. Аппаратный таймер имеет разрядность 24 бита, нам же нужно 15 бит. При чтении аппаратного значения, можно урезать по маске 0x7FFF, но проблему с установкой прерывания таймера не решает. При установке таймера NT_SetTime, нужно изменять значение capture в аппаратном таймере на разницу между прошлым значением времени и новым, иначе нарушаться интервалы.

Функции модуля				
Access	Return	Name	Args	Описание
Public	bool	NT_SetTime	uint16 ticks	Устанавливает текущее значение таймера. Также нужно обновить значение capture.
Private	bool	NT_SetCapture	uint16 ticks	Устанавливает прерывание таймера на время ticks. Значения 0-32768
Public	void	NT_IRQEnable	bool state	Запрещает или разрешает вызов обработчика события таймера
Public	void	NT_SetEventCallback	(*void)(uint16t ticks)	Установка обработчика события таймера. NULL - нет обработчика.
Public	uint16	NT_GetTime	void	Возвращает значение таймера. Значения 0-32768
Public	void			
Public	void			
Public	void			
Public	void			
Public	void			

Time interval controller (TIC)

Таблица TSSateTable	
Номер TS	TSState
0	TS_RX
...	TS_RX TS_TX
MAX_TS-1	TS_RX

TSState	
TS_RX	0b01
TS_TX	0b10

Переменные модуля		
#define	MAX_TS	Максимальное количество слотов
uint32	UPTIME	Время в сек с момента включения
uint32	RTC	Время RTC в сек от начала дня
#define	TS_ACTIVE	Длительность слота в tics
#define	TS_SLEEP	Длительность паузы между слотами
*void	RXCallback	Обработчик приема
*void	TXCallback	Обработчик передачи
*void	SECallback	Обработчик завершения слота

TIC использует таблицу TSSateTable для управления обратными вызовами приема/передачи. TIC контролирует работу аппаратного таймера. Если задач обработки пакетов нет, то будут вызовы раз в секунду SECallback в слот 0. TIC предоставляет время UPTIME и RTC. TIC оперирует временем в относительных единицах - ticks. Один tick равен 1/32768 сек. Аппаратный таймер CC2420 имеет разрядность 24 бита, что приводит к необходимости преобразования 16 битного значения к 24 битному. Sleep timer у CC2420 неуправляемый, значит TIC должен хранить смещение сетевого времени относительно таймера. Эта поправка должна учитываться при установке прерываний слотов.
NETTIME = (SLEEPTIMER + OFFSET) & MASK (24 младших бита).

Нужно ли делать модуль таймера? Можно было бы в него убрать прерывания и приведение времени к 32768.

Функции модуля				
Access	Return	Name	Args	Описание
Public	bool	TIC_SetTimer	uint16 tics	Устанавливает сетевой таймер. Если 0<tics<32767 to true. (или младшие 15 бит)
Public	uint16	TIC_GetTimer	void	Возвращает значение таймера. (младшие 15 бит)
Public	bool	TIC_SetTXState	uint8 TS, bool state	Разрешает передачу в указанный слот. Возвращает false, если параметры некорректны.
Public	bool	TIC_SetRXState	uint8 TS, bool state	Разрешает прием в указанный слот. Возвращает false, если параметры некорректны.
Public	bool	TIC_GetTXState	uint8 TS	Возвращает флаг разрешения передачи. Если TS выходит за границ, возвращает false
Public	bool	TIC_GetRXState	uint8 TS	Возвращает флаг разрешения приема. Если TS выходит за границ, возвращает false
Public	void	TIC_SetRXCallback	(*void)(uint8 TS)	Установка обработчика приема пакета. NULL - нет обработчика
Public	void	TIC_SetTXCallback	(*void)(uint8 TS)	Установка обработчика передачи пакета. NULL - нет обработчика
Public	void	TIC_SetSECallback	(*void)(uint8 TS)	Установка обработчика завершения слота. NULL - нет обработчика
Private	void	TIC_TDMAShelduler	uint8 TS	Планировщик времени. Анализирует таблицу и планирует интервалы пробуждения микроконтролера.
Private	void	TIC_HW_Timer_IRQ	void	Обработчик аппаратного прерывания. Передаем в NT
Private	uint8	TIC_getCurrentTS	void	Считывает состояние таймера и преобразует значение в TS. 0xFF - слот не определен или интервал паузы
Public	uint32	TIC_getUptime	void	Возвращает время работы устройства после включения в сек
Public	uint32	TIC_getRTC	void	Возращает время прошедшее с начала суток (00:00) в сек. 0xFFFFFFFF - время не установлено
Public	bool	TIC_setRTC	uint32 RTC	Устанавливает время прошедшее с начала суток в сек. false если аргумент не корректен.
Public	void	TIC_SetNTController	(*NT)	Передать модулю TIC указатель на NetworkTime контроллер.

TIC_HW_Timer_IRQ
TS = TIC_getCurrentTS() ЕСЛИ TS = 0xFF Обработчики долго работали. Вышли за границы временого слота. Нужно вычислить следующий ближайший слот. TIC_TDMAShelduler(0xFF) Проверяем поля таблицы TSSateTable Вызываем обработчик приема/передачи (что то одно) Вызываем планировщик TIC_TDMAShelduler(TS) Вызываем обработчик *SECallback(TS)

Планировщик TDMA. TIC_TDMASheduler(TS)
ЕСЛИ TS = 0xFF Вычисляем следующий временой слот исходя из значения таймера Устанавливаем на него таймер ВЫХОД Перебираем следующие TS из TSSateTable ЕСЛИ TSSate != 0 Устанавливаем аппаратный таймер на этот таймслот ВЫХОД Тут мы окажемся если обработчиков совсем нет. Устанавливаем аппаратный таймер на таймслот 0

Media access control (MAC)

Таблица MACSlotTable	
Номер S	MACSState
0	MACSState
...	MACSState
MAX_S-1	MACSState

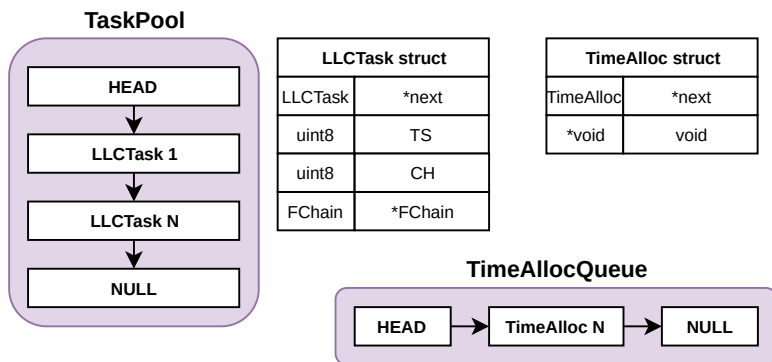
MACSState struct	
TX	
bool	enable
uint8	attempts
uint8	ch
FChain	*FChain
RX	
bool	enable

MAC реализует протокол приема-передачи пакетов. Формирует подтверждения АСК, фильтрует по адресам, проверяет целостность CRC. Для работы MAC нужен таймер измерения интервалов времени. MAC_Send не ставит пакет на передачу если слот занят. Контроль слота - обязанность вышестоящего модуля LLC. MAC напрямую управляет радиопередатчиком. Передача пакетов ведется с проверкой CCA.

Переменные модуля		
#define	MAC_S	Максимальное количество слотов
void	RXCallback	Обработчик принятого пакета
#define	RX_MAX	Максимальное время приема мс?
#define	RX_WAIT	Время ожидания пакета.
#define	TX_MAX	Максимальное время передачи

Функции модуля				
Access	Return	Name	Args	Описание
Public	void	MAC_RX_HNDL	uint8 TS	Процедура приема пакета. Использует интерфейс радио. Информацию о частоте берется из MACSlotTable
Public	void	MAC_TX_HNDL	uint8 TS	Процедура передачи пакета. Использует интерфейс радио. Информацию о частоте и канале берется из MACSlotTable
Public	void	MAC_OpenRXSlot	uint8 TS, uint8 CH	Открывает слот приема TS на частоте CH.
Public	void	MAC_CloseRXSlot	uint8 TS	Закреть слот приема TS.
Public	void	MAC_Send	*FChain, attempts	Привязка пакета на отправку к слоту TS. Данные о канале и слоте в FChain.META.
Private	bool	MAC_Filter	*FChain	На входе [ETH_DATA, META]. Проверяет корректность полей. Возвращает false если фитрация не пройдена.
Private	bool	MAC Decode	*FChain	На входе [RAW, META] -> [ETH_DATA, META]. *Изменяет FChain. Возвращает false - если декодирование невозможно.
Public	void	MAC_SetRXCallback	(*void)(*Fchain)	Установка обработчика приема пакета. NULL - нет обработчика
Public	void	MAC_SetTICController	(*TIC)	Передать модулю MAC указатель на TIC контроллер.
Public	bool	MAC_GetTXState	uint8 TS	true - слот содежит пакет для передачи. false - слот не занят.
Public	bool	MAC_GetRXState	uint8 TS	true - слот открыт для приема. false - слот закрыт для приема.
Public	void	MAC_SetRIController	(*RI)	Передать модулю MAC указатель на интерфейс радио
Public				
Public				

Link logic control(LLC)



LLC занимается постановкой пакетов на отправку из пула задач в MAC уровень. В конце каждого слота LLC проверяет пул на предмет освободившегося слота передачи MAC. Если такая возможность есть, LLCTask уничтожается (но не FChain).

В конце работы планировщика, LLC передает управления по списку протоколам высокого уровня. Список вызовов реализован в виде очереди TimeAllocQueue

[illegible][illegible]

Элементарный элемент данных пакета Fltem

Fltem_s	
Fltem_s*	next
Fltem_s*	last
Fltem_t	type
uint8_t	length
uint8_t*	data

Fltem_t	
PPDU_HEADER	1
PPDU_FOOTER	2
MPDU_WP	3
MPDU_MDATA	4
MPDU_MIC	5
RAW	6
SYNC	7
METADATA	8

Global params		
uint8_t	quantity	Кол-во созданных элементов

Методы	Описание	
bool FI_create(Fltem_s* fi, Fltem_t type, uint8_t* data, uint8_t length)	Создает Fltem указанного типа	Увеличивает или уменьшает глобальный quantity
void FI_delete(Fltem_s* fi)	Удаляет указанный Fltem. Соседей не связывает	
void FI_setNext(Fltem_s* fi, Fltem_s* fi_next)	Связывает со следующим соседом	
void FI_setLast(Fltem_s* fi, Fltem_s* fi_last)	Связывает с предыдущем соседом	
void FI_getNext(Fltem_s* fi, Fltem_s* fi_next)	Возвращает следующего соседа	
void FI_getLast(Fltem_s* fi, Fltem_s* fi_last)	Возвращает предыдущего соседа	
Fltem_t FI_getType(Fltem_s* fi)	Возвращает предыдущего соседа	
uint8_t FI_getLength(Fltem_s* fi)	Возвращает длину данных	
uint8_t* FI_getData(Fltem_s* fi)	Возвращает указатель на данные	
uint8_t FI_getObjectQuantity()	Возвращает количество существующих объектов	

Медуль реализован в виде отдельных функция по работе с структурой Fltems_s. Элементы создаются на куче, данные data копируются при создании элемента. Предполагается, что размер данных никогда меняться не будет вплоть до уничтожения объекта. Контроль количества существующих объектов в памяти производится с помощью uint8_t FI_getObjectQuantity()

METADATA	
RX	
uint16_t	TIMESTAMP
int8_t	RSSI
TX	
txMethod_e	TX METHOD
void* (framePart)	SFD_CALLBACK
uint8_t	ETH_H.ETH_T.TYPE
bool	ACK

txMethod_e	
BROADCAST	1
UNICAST	2

Структура ethernet пакета

ETH_H						ETH_DATA	ETH_F	
ETH								
1	1	1	2	2	1		1	1
LEN	ETH_T	NETID	NDST	NSRC	LENGTH	DATA	FCS1	FCS2

ETH_T							
7	6	5	4	3	2	1	0
ETH_VER			ACK	PID			

LEN	Общая длина посылки. Поле не контролируется в CRC.
FCS1,2	Поля контролируются радиопередатчиком. Заменяются на RSSI, CRC.
ETH_T	Кодирует тип содержимого и версию протокола.
NETID	Идентификатор принадлежности к сети. Значения от 0 до 0xFF
NDST	Адрес узла получателя пакета.
NSRC	Адрес узла отправителя пакета.
LENGTH	Размер содержимого MPDU
ETH_DATA	Данные
ETH_VER	Версия протокола. Значения от 0 до 7.
PID	Protocol ID. Номер низкоуровневого протокола. Значения от 0 до 15
ACK	1 - Пакет требует подтверждения.

Порядок фильтрации пакетов

№	Поле	Значение	Описание	Действие
1	FCS1,2	CRC	Неверная контрольная сумма	Удаление
2	LEN	RXBUF.LEN	Поле LEN не равно фактической длине пакета	Удаление
3	NETID	Сеть	Пакет не принадлежит сети	Удаление
4	ETH_VER	Версия узла	Узел не поддерживает версию протокола	Удаление
5	TYPE	Весия	Узел не имеет обработчика протокола	Удаление
6	LENGTH	Вычисляем	Поле размера данных некоректно	Удаление
7	NDST	0xFFFF	Пакет для всех узлов	Обработка
8	NDST	Адрес узла	Пакет для этого узла	Обработка

*NSRC = 0xFFFF Обозначает пакет от узла без адреса.

При начальной синхронизации фильтры пакетов отключаются, или настраиваются на прием пакета SYNC. Приемник не разбирает каким образом был передан пакет: либо в ШВС тайм слот 0, или как unicast сообщение, главное что поле NDST = 0xFFFF. При ШВС ответа ACK не должно быть, а при unicast должно быть. Этот момент под ответственностью отправителя пакета.

Фильтрация пакетов

Каждый уровень имеет свою логику по фильтрации пакетов. Уровень MAC применяет фильтры непосредственно ethernet frame. Фильтры MAC включают в себя проверку своевременности прихода пакетов, к примеру NDST = 0xFFFF могутприходить только в слот 0. NDST = 0xFFFF, должны иметь ACK = 0.

Структура SYNC пакета

SYNC				
1	1	1	1	2
ETX	HOUR	MIN	SEC	TIMER32K

ETX	Expected transmissions. Ожидаемое количество передач до точки доступа.
HOUR	Часы. Значения от 0 до 23
MIN	Минуты. Значения от 0 до 59
SEC	Секунды. Значения от 0 до 59
TIMER32K	Значения таймера от 0 до 32767 (32768 значений)

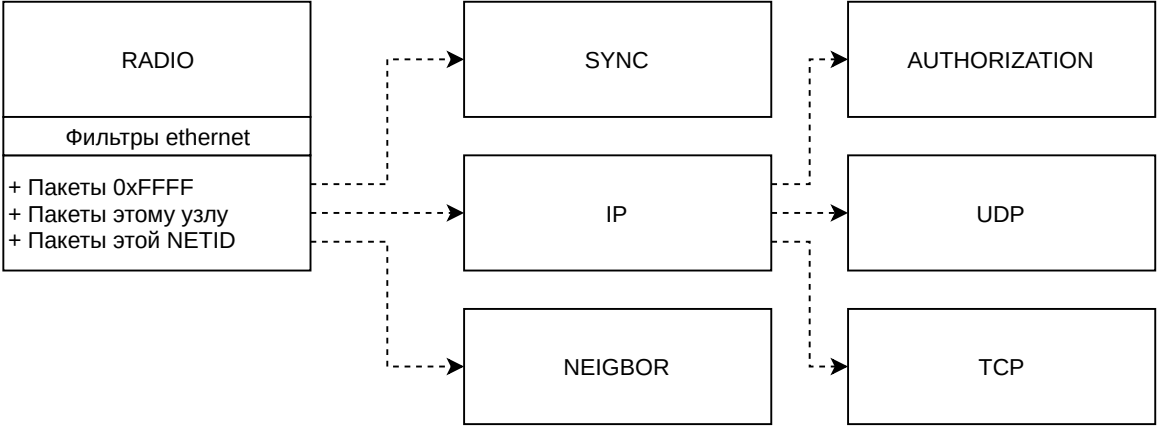
Узлы могут не иметь RTC и не ретранслировать часы, минуты, секунды. В этом случаи поля заполняются значениями 0xFF.

Структура ACK пакета

MPDU: ACK
0

Для подтверждения принятого пакета отправляем пакет с типом TYPE = ACK. LENGTH = 0.
NDST = Адрес узла отправителя данных, NSRC = свой адрес.

Иерархия протоколов



Цепочка данных FChain

FChain_s	
FItem_s*	head
FItem_s*	tail
uint8_t	quantity
FItem_s*	iterator

Global params		
uint8_t	quantity	Кол-во созданных элементов

FChain унифицирует процес работы с структурой пакета данных в стеке протокола.
Интерфейс радио передатчика использует FChain, приемник возвращает FItem типа RAW

Методы	Описание
void FC_create(FChain_s* fc)	Создает цепочку
void FC_delete(FChain_s* fc)	Удаляет всю цепочку включая ее элементы
void FC_iteratorToHead(FChain_s* fc)	Устанавливает итератор на начало списка
void FC_iteratorToTail(FChain_s* fc)	Устанавливает итератор на конец списка
void FC_iteratorToType(FChain_s* fc)	Перемещает итератор с текущего положения на следующий элемент типа type
void FC_iteratorToTypeHead(FChain_s* fc)	Перемещает итератор с начала цепочки на следующий элемент типа type
void FC_next(FChain_s* fc)	Перемещаем итератор на следующий элемент
void FC_last(FChain_s* fc)	Перемещаем итератор на предыдущий элемент
void FC_insertAfter(FChain_s* fc, FItem_s* fi)	Вставляет элемент после итератора
void FC_insertBefore(FChain_s* fc, FItem_s* fi)	Вставляет элемент до итератора
uint8_t FC_getQuantity(FChain_s* fc)	Возвращает количество элементов
bool FC_getIterator(FChain_s* fc, FItem_s* fi)	Возвращает FItem итератора. true - есть элемент
void FC_getObjectQuantity()	Возвращает количество существующих объектов

Структура IP пакета

IP_HEADER					IP_DATA_CRYPT	IP_MIC
1	2	2	1	1	LENGHT	4
ETX	FDST	FSRC	IPP	LENGTH	DATA	MIC
Authentication					Encryption	

ETX	Expected transmissions. Ожидаемое количество передач до точки доступа.
FDST	Адрес конечного узла назначения пакета.
FSRC	Адрес узла создателя данного пакета.
IPP	Номер вышестоящего протокола обработчика пакета
LENGTH	Размер данных.
IP_DATA_CRYPT	Зашифрованные данные.
MIC	Message integrity code. Код целостности сообщения.

№	Поле	Значение	Описание	Действие
1	LENGTH	Вычисляем	Размер данных не соответствует длине пакета	Удаляем
2	MIC	Авторизация	Авторизация не пройдена	Удаляем
3	FDST	0xFFFF	Пакет для всех узлов	Обработка
4	FDST	Адрес узла	Пакет для этого узла	Обработка
5	FDST	0x0000	Маршрутизация до ТД алгоритмом СТР. Только пакеты с FSRC!=0xFFFF, 0x0000	Маршрутизируем
6	FDST	ANY	Маршрутизация до узла алгоритм таблиц. Только пакеты с FSRC = 0x0000	Маршрутизируем
7	PROTOCOL		Если нет обработчика. При маршрутизации не имеет значения есть ли у нас обработчик.	Удаляем

ETX не включен в авторизацию сообщения. Это поле изменяется при маршрутизации пакета.

Radio interface (RI)

[illegible]

--

Функции модуля				
Access	Return	Name	Args	Описание
Public	void	RI_On	void	Включить радиопередатчик. Прием и передача неактивна.
Private	void	RI_Off	void	Выключить радиопередатчик.
Public	bool	RI_SetChannel	uint8 CH	Установить канал. false - неверный аргумент
Public	bool	RI_Send	*FChain	Отправка пакета RAW. false - ошибка ССА. Возможен вызов callback из META.
Public	*FChain	RI_Receive	uint8 timeout	Переводит радио в режим приема пакета. timeout в мс. Возвращает NULL , если пакета нет.
Public	uint32	RI_GetCRCError	void	Возвращает количество ошибочно принятых пакетов.
Public	uint32	RI_getCCAReject	void	Возвращает количество коллизий ССА при передаче
Public	uint64	RI_getUptime	void	Возвращает сумарное время работы радио в режимах прием/передача в мс.
Public				

[illegible]

Алгоритм поиска сети

Алгоритм поиска сети запускается NETIF. Поиск сети происходит путем перебора частотных каналов и поиска сигнала синхронизации. Синхронизация с сетью осуществляется путем установки значения таймера TIC в соответствии с принятым временем сети. После этого работа алгоритма завершена.

Алгоритм можно сделать умным, добавив возможность запоминать на определенное время сети недоступные для подключения. TODO: кадр синхронизации должен содержать посылку закодированную ключом сети, это позволит убедиться что ключ шифрования подходит этой сети. Посылка может быть простым текстом "HELLO". При поиске сети алгоритм напрямую общается с радиоинтерфейсом.

User application

Обработывает входящие пакеты, отправляет сообщения точке доступа. Управление получает либо из главного цикла при выходе из прерывания таймера, или по прерываниям настроенных пользователем.

NETWORK INTERFACE

***NETIF_TimeAlloc_HNDL()**

NETIF_Run()

Протоколы взаимодействуют между собой при помощи чтения состояния NETIF.

Состояние НЕ СИНХРОНИЗИРОВАН

Работает SYNC протокол в режиме прямого доступа к радио (или все же MAC).

Перебирает разрешенные каналы (список в NETIF)

Ищет синхропакет и устанавливает состояние NETIF СИНХРОНИЗИРОВАН

У NETIF проверяет что к сети с NETID можно подключиться

Состояние СИНХРОНИЗИРОВАН

Считает что каждый протокол очистил свои данные пока был в режиме НЕ СИНХР.

Начинает свою работу протокол Соседей.

При наличии соседей установит NETIF что есть соседи.

Если есть соседи активируется протокол Подключения.

Он отправляет запрос шлюзу о подключении

Обратный ответ приходит через ШВС.

Если подключение разрешено, то устанавливает NETIF в состояние подключенно

Если подключение невозможно, то устанавливает флаг Подключение отказано

NETIF увидит что в подключении отказано и сбросит синхронизацию пометив сеть на некоторое время недоступной.

В случае успешного подключения от пользователя принимаем пакеты на передачу

NETWORK INTERFACE

bool NETIF_setMACAddr(*uint8_t addr)

NETIF_getMACAddr(*uint8_t addr)

NETIF_getNETID(uint8_t* netid)

NETIF_setSyncFlag(bool state)

NETIF_setConnectedFlag(bool state)

NETIF_getET()

NETIF_setETX(uint8_t)

bool isSynced()

bool isConnected()

bool isNeighbors()

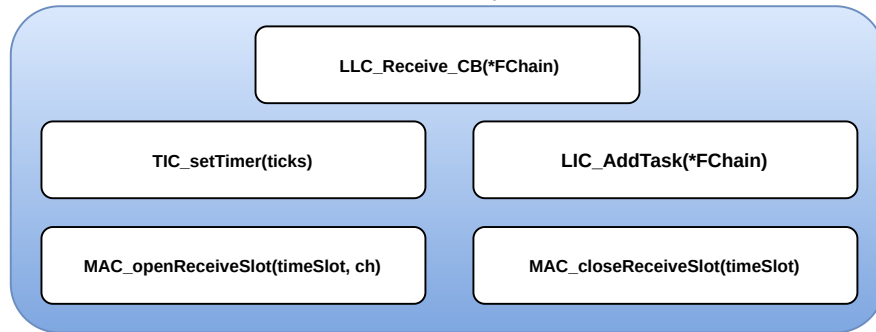
bool isConnectionRefused()

NETIFTimeAllocHandler

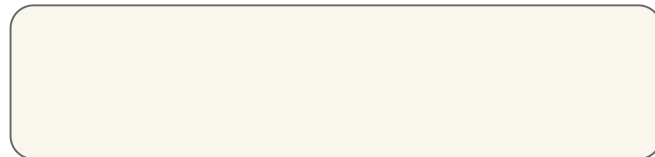
NETIF_Run()

Data Link Layer

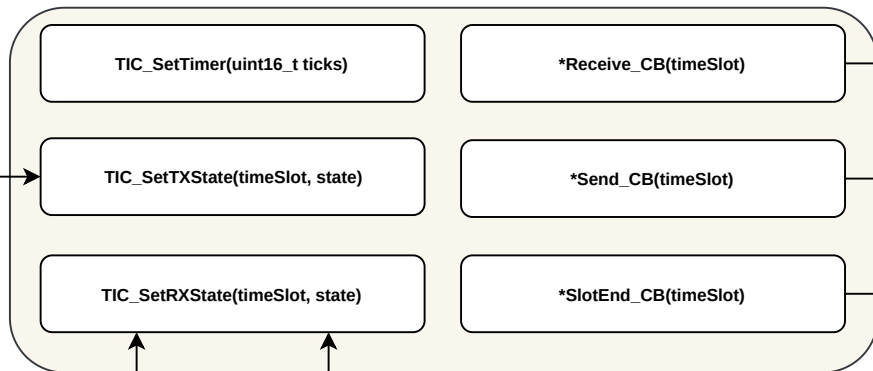
Data Link Layer



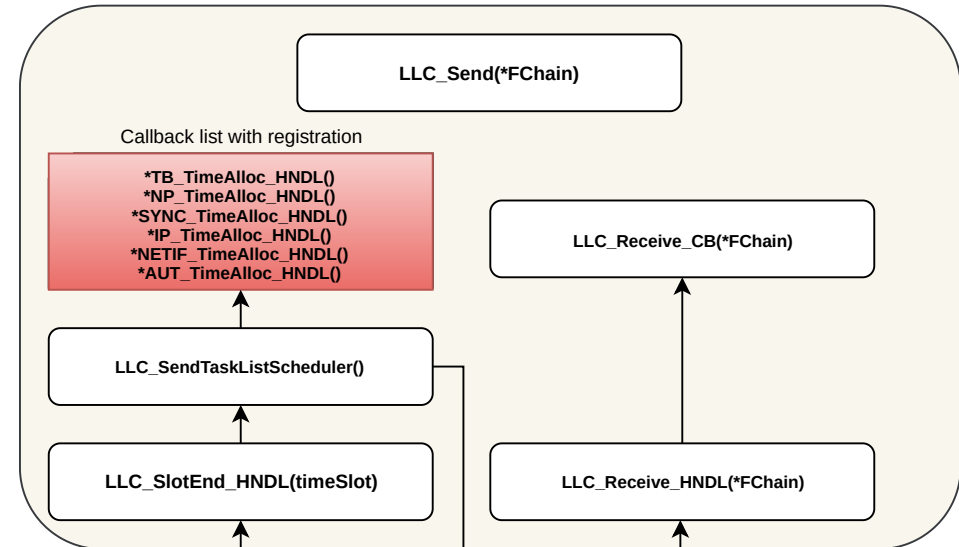
RADIO



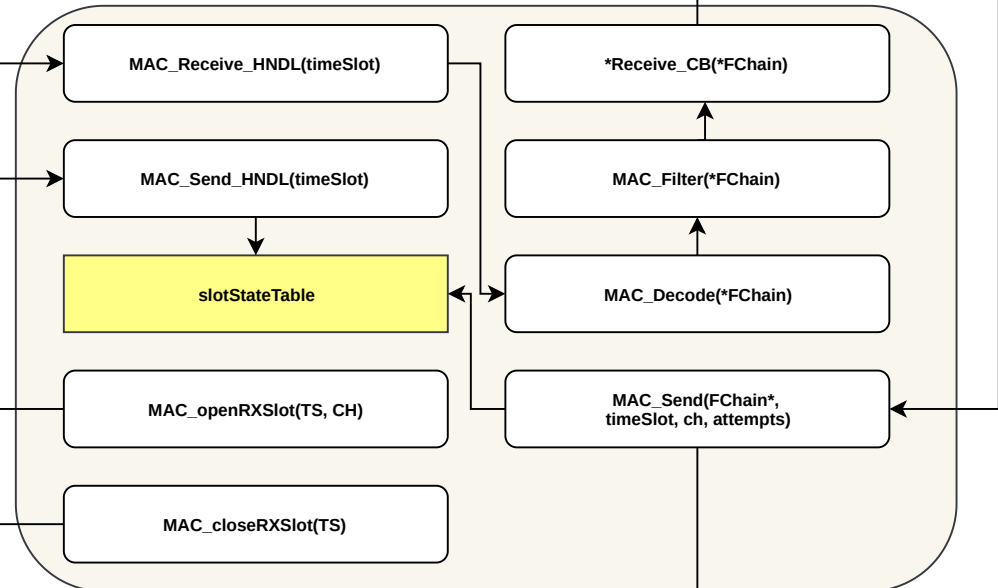
TIC



LLC

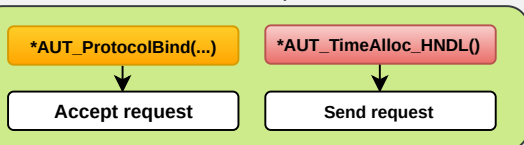


MAC

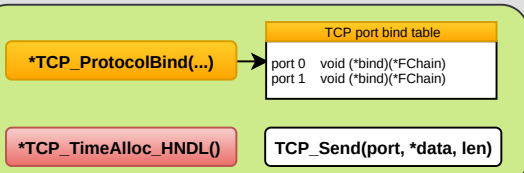


Protocols over IP

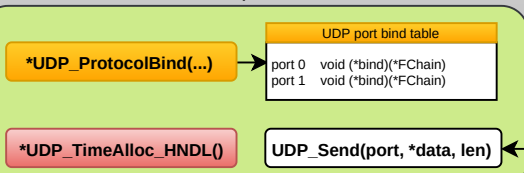
Authorization protocol



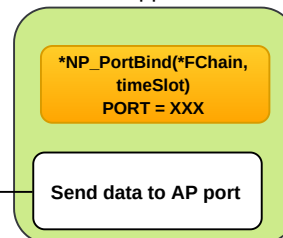
TCP protocol



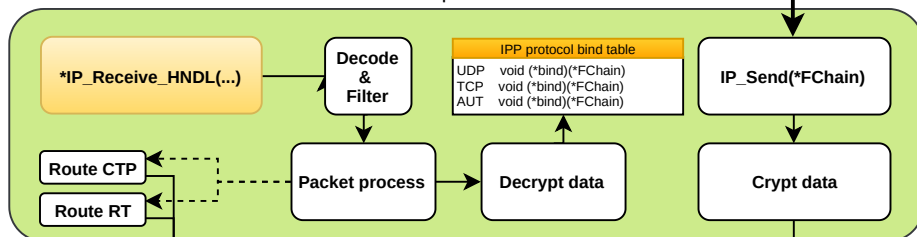
UDP protocol



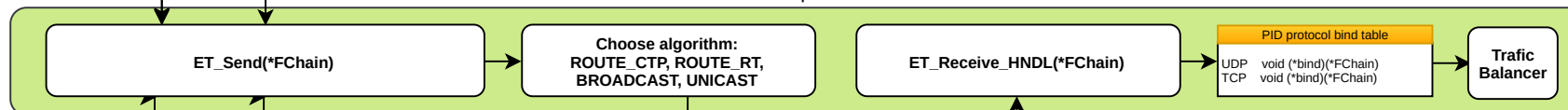
User application



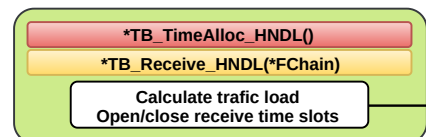
IP protocol



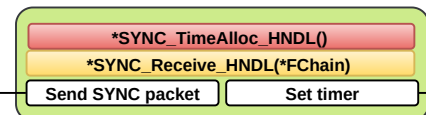
Ethernet protocol



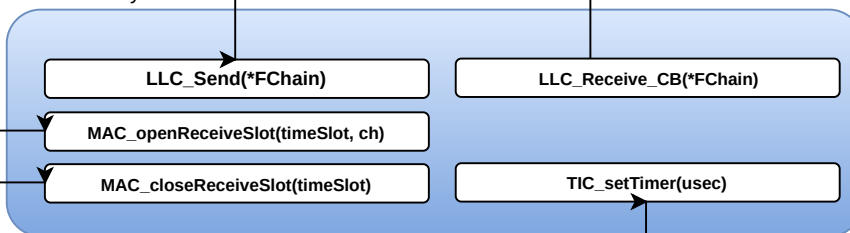
Traffic balancer



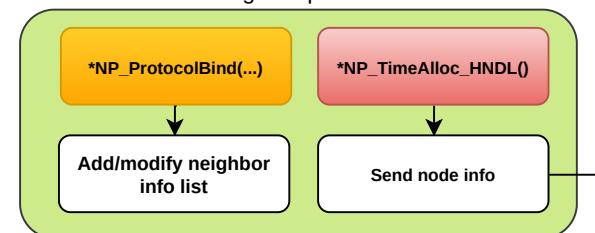
SYNC Protocol



Data Link Layer



Neighbor protocol



ОТДЕЛЬНЫЙ ПРОТОКОЛ ПОИСКА СЕТИ??

TIC
<p>TIC - time interval controller, Контроллер управления интервалами времени. Реализует основной алгоритм TDMA: разделяет отрезок времени на временные слоты. Каждому слоту соответствует одно из действий: прием или передача пакета данных. TIC самостоятельно не занимается передачей данных, а производит обратные вызовы *Receive_CB(timeSlot), *Send_CB(timeSlot). Управлять работой контролера можно с помощью TIC_SetTXState(timeSlot, state), TIC_SetRXState(timeSlot, state), где state = true/false. Планировщик времени TIC, на основе таблицы состояний временных слотов, управляет работой аппаратного таймер. После завершения обратных вызовов, произойдет вызов *SlotEnd_CB(timeSlot), его цель уведомить о завершении временного слота и предоставить другим частям протокола время для своих действий. В случаи если нет активных действий в слотах, то планировщик будет вызывать SlotEnd_CB в конце слота 0.</p> <p>Для подстройки значений таймера служит метод TIC_SetTimer(usec), он записывает новое значение времени в аппаратный таймер.</p> <p>Согласно протоколу длительность временного интервала 1 сек.</p>

MAC
<p>MAC - media access control, контроллер доступа к среде передачи. Взаимодействует с радиоинтерфейсом и осуществляет прием или передачу пакетов. С точки зрения реализации передачи данных, MAC редставляет собой 50 буферов (по количеству временных слотов), и MAC_Send(FChain*, timeSlot, ch, attempts) устанавливает пакет для передачи в буфер timeSlot. MAC открывает слот передачи TIC. Передача пакетов произойдет в соответствии с методом txMethod_e указанным в METADATA пакета. Прием и передача происходят в соответствии с протоколом обмена сообщениями.</p> <p>Для подтверждения приема пакета, MAC уровень разбирает пакет на ETH_H и RAW. Тут же производится фильтрация пакетов. Данные о NDST, NSRC заносим в METADATA.</p> <p>Обработка принятых пакетов происходит сразу после завершения приема данных посредством обратного вызова *Receive_CB(*IFrame=[ETH_H, RAW])</p>

LLC
<p>LLC - link logic controller, контроллер логики обмена данными. LLC разбирает очередь пакетов на передачу и по мере готовности MAC ставит на отправку. В отличии от MAC, когда буфер содержит только один пакет для передачи, очередь LLC содержит множество пакетов для передачи. LLC никоим образом не уведомляет верхний уровни о результатах передачи. Нельзя узнать был ли отправлен пакет данных.</p> <p>Обработка завершения временного слота LLC_SlotEnd_HNDL(timeSlot). LLC запускает свой планировщик, который передаст пакеты MAC. После чего пройдет по списку зарегистрированных обратных вызовов для раздачи рабочего времени остальным участникам стека.</p> <p>Асинхронный прием пакетов LLC_Receive_HNDL(*FChain[RAW,META], timeSlot). LLC не совершает никаких операция над пакетом. После возврата из callback.</p>

SYNC protocol
Протокол обрабатывает входящие сигналы синхронизации и генерирует свои собственные. Использует тип передаваемого пакета CALLBACK. После начала передачи заголовка SFD, происходит обратный вызов, который возвращает данные для передачи.

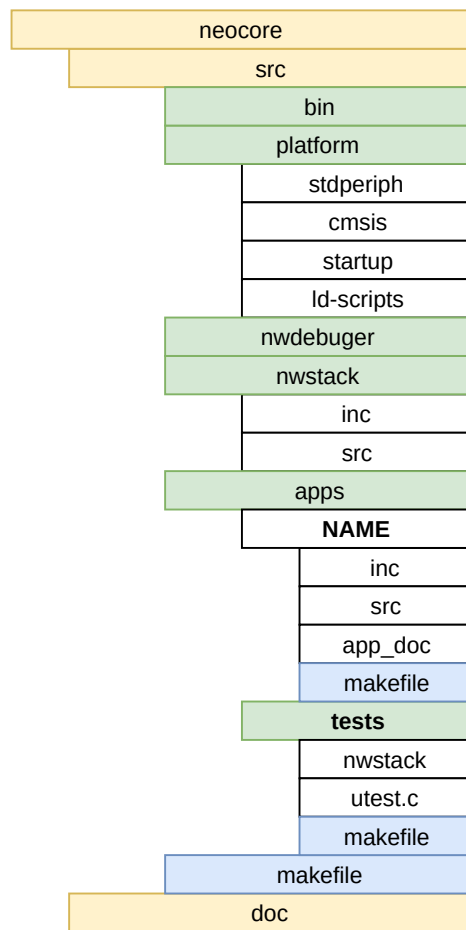
IP protocol
Метод WP_Send(*FChain, port) ожидает на входе FChain([MDATA, METADATA]). Согласно структуре пакета WP протокол добавляет поля WP, MIC и шифрует данные, а также важное поле ETX, значение которого получает из NETIF. Получается FChain([WP, MDATA, MIC, METADATA]), он передается протоколу маршрутизации. Обработывает входящие пакеты с полем MPDU_TYPE равным WP. Обработка входящих пакетов происходит через функцию WP_Receive_HNDL(*FChain, timeSlot). FChain содержит элементы [PPDU_HEADER, WP, MDATA, MIC, METADATA]. Если поле NODE_DST совпадает с адресом узла или 0xFF.FF (ШВС), то пакет расшифровываем. Расшифрованный пакет передаем зарегистрированному обработчику через список port_bind_table. Для экономии памяти список не фиксированной длины, он создается динамически при регистрации функций. Все остальные пакеты подлежат пересылке, но пересылаются только те пакеты поле ETX, которых больше чем ETX узла. К примеру ETX узла 4(4 узла до точки доступа), а мы приняли пакет с ETX = 2. Такой пакет уничтожается, потому что на каждом шаге передачи поле пакета ETX должно уменьшаться для достижения точки доступа. Получателем данных узла всегда является точка доступа сети. Данные от точки доступа к узлу приходят в виде ШВС.

Traffic balancer
Анализирует поток трафика с помощью вызова TB_Receive_HNDL, производит открытие или закрытие слотов приема данных. Всегда открыт слот номер 0, так как он системный. Информацию об открытых слотах передает Neighbor protocol, который распространяет информацию об узле соседям. Балансер нужен для динамического управления пропускной способностью узла. При открытии слота, он использует информацию о соседях, чтобы случайно не выбрать уже используемый канал или временной слот.

Ethernet protocol
Протокол маршрутизации добавляет Fitem PPDU_HEADER. Поле LEN и MPDU_LEN вычисляется из других частей FChain, PVERSION и NETID получают из NETIF. FCS1,2 заполняет нулями эти значения вычислит радиопередатчик налету. MPDU_TYPE определяется по заголовку первого элемента переданного FChain RT_Send(..). Далее используя протокол соседей, ищет соседа с минимальным ETX. Из таблицы извлекает MAC адрес соседа, его рабочую частоту и номер тайм слота. Все эти параметры и FChain передает LLC_AddTask(...) Если соседей нет, то пакет уничтожается без уведомлений. Возможна ситуация, что у нас будет несколько соседей с одинаковым ETX, к тому же у соседа может быть открыто несколько входящих подключений. В этом случае выбор передачи осуществляется случайным образом.

Neighbor protocol
Принимает ШВС сообщения-уведомления от соседей. Ведет список соседних узлов и их параметров. По мимо уведомлений может быть запрос соседей, тогда узел отвечает и посылает ШВС с информацией о себе. Рассылка информации производится через неравные интервалы по таймеру(раз 2-5 минуты). Узел считается устаревшим и его удаляем, если от него не поступало информации в течении 10 минут. Протокол управляет выбором ETX узла, основываясь на таблице. Запрос соседей происходит, при пустом списке, к примеру после обнаружения сети. Точка доступа таким же образом передает ETX=0 и свой ETX не вычисляет на основе соседей.

Authorization protocol
Протокол отправляет точке доступа запрос на подключение с информацией об узле. Отправка запросов происходит периодически, пока нет подтверждения или отказа в подключении. Если было отправлено более 10 запросов и они все безответны, то начинаем поиск сети заново. Большая тема это получения ответа от точки доступа, как передавать пакеты узлам пока окончательно неясно.



Организация модулей программы:

Модули используют концепцию ООП. Объект представлен структурой данных и методами работы с структурой. Методы класса реализованы в виде отдельных функций, использующие в качестве аргумента указатель на объект. Такой подход позволяет получить более чистый код и упростит отладку. Объекты самостоятельно не инициализируют внутри себя вспомогательные объекты, а получают их от конструктора(к примеру клас mac не создает класс radio. MAC получает указатель на объект radio и использует его методы). Отсутствие либо минимальное количество внешних связей объекта позволяют сделать хорошее покрытие кода тестами.

Юнит тесты:

Тесты по группам располагаются в файлах с соответствующими именами и предоставляют метод NAME_testSuit(testSuit* TS, uint8_t size). testSuit содержит перечень указателей на функции-тесты, общее количество тестов size, имена тестов. typedef bool (*utestFN)(char*) указатель на тест-функцию, результатом работы являться true/false (наличие ошибки теста) и сообщение с причиной ошибки. Главная программа включает заголовки всех тестовых модулей и собирает массив, utestRunner используя метод NAME_testSuit(..) извлекает тесты и прогоняет их. Если тест завалился, управление переходит в процедуру testFailed(char* msg). Вывод ошибок осуществляется с помощью serialDebug.

Код рассчитан на один тип платформы.

Юнит тесты используют свою функцию main.c (в utest.c).

Юнит тест описывается стандартной структурой данных и содержит вызываемую функцию. Структура данных подготавливается каждым тест-модулем.

Тестирование рассчитано на использование отладчика gdb.

Основная функция main располагается в пользовательском приложении, пользователь сам запускает сетевой стек.

Перевод МК в спящий режим так же проблема пользовательского приложения.

Проект имеет один несколько сборочных makefile.

Сборочный файл имеет ключ сборки utest.

Цели сборки makefile:

build

clean

gdb (автоостанов в utest.c или main(), assert)

load (загрузка программы в МК)

utest

Опции сборки:

RELEASE - O2 (по умолчанию)

DEBUG - O0

LOG - разрешает логирование

SET_MAC 0x..... (Использовать предустановленный адрес)

ASSERT

USER_APP - имя приложения для сборки

Исключения:

макрос stack_failure(char* msg)

Пишет в LOG сообщение.

Если DEBUG активен, код за циклируется, в противном случае МК перезагружается.

Отладка/логгер:

Для отладки проекта предназначен макрос ASSERT(condition, message) если

проект блокирует свое исполнение и производит печать отладочной информации.

Вывод данных в serialDebug с использованием printf. LOG_GROUP(message)

При активном дефайне LOG поток перенаправляется в serialDebug. Примен

значения переменных. Макрос LOG добавляет имя файла и номер строки. С

примеру LOG_MAC это сообщения уровня стека mac. Каждую группу логов п

Аппаратная отладка(SIGNAL TRACKER):

ускается.

ли условие истинно, то
зации.
).
нение printf позволяет выводить
GROUP имя группы лога. К
можно включить или выключить.

Аппаратная отладка (SIGNAL TRACKER).
Основа аппаратной отладки - переключение сигнальных GPIO и анализ осциллограмм. Для переключения сигнальных GPIO используются макросы SIG_SET_NAME, SIG_PULSE_NAME и SIG_CLR_NAME устанавливающие имя сигнала. Макрос обеспечивает переключение порта подстановкой команды в код, желаемую команду можно задать с помощью прямого обращения к регистру. NAME имя контролируемого процессора. ПULSE - сигнал, который нужно включить. Пример SIG_SET_SFD_DETECTED. SIG_PULSE_NAME - создает макрос для включения сигнала. В файле с макросами SIG_SET_SFD_DETECTED определен как макрос SIG1_HIGH, который переводит вывод в BY. ifdef SIG_SET_SFD_DETECTED. Для активации отслеживания сигналов достаточно определить SIG_SET_SF

SIGNAL TRACKER, DEBUGGER(LOGGER, ASSERT) являются частью стека протоколов. Все макросы используют слабо связанную функцию void serialDebugPutChar(char sym).
Тела макросов SIGx_HIGH, SIGx_LOW, SIGx_PULSE, определяются пользователем в зависимости от платформы исполнения. Желательно ассемблерная вставка.

логграффом.
ют или сбрасываю линию SIG.
пательно это делать с
сса. Тесты возможно отключать и
короткий импульс

```
DETECTED SIG1_HIGH elseif ;.  
D_DETECTED.
```

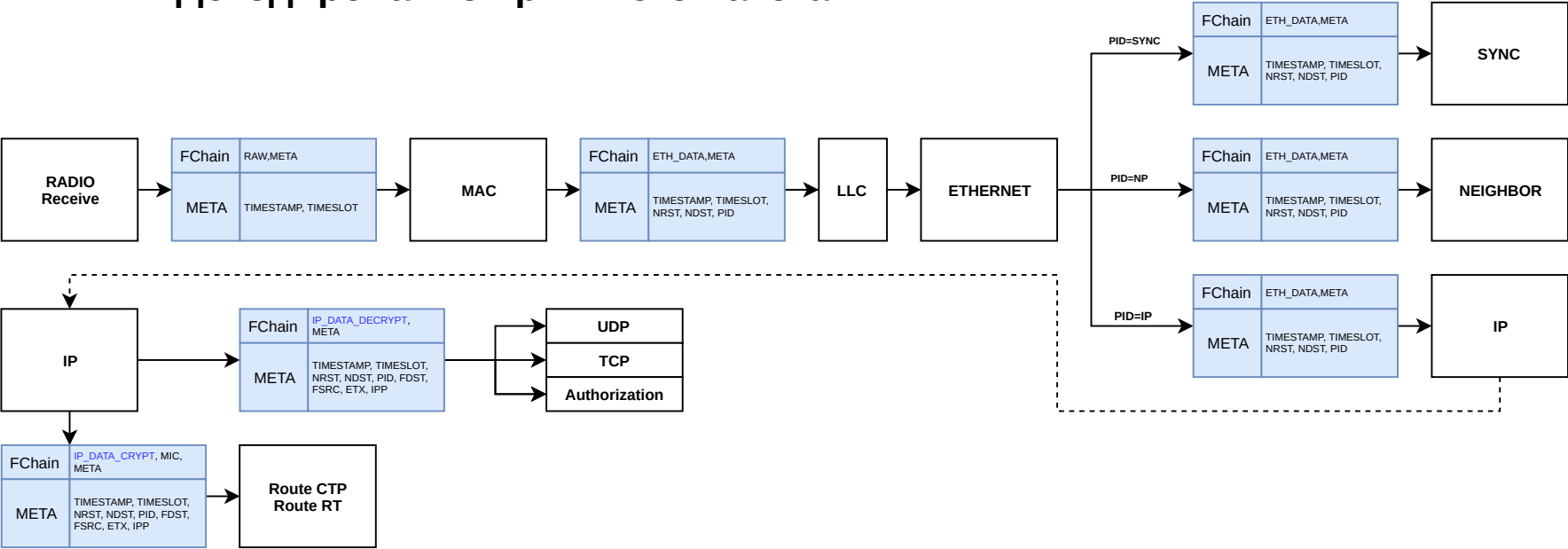
LOG(level,...)	Макрос вывода отладочных сообщений. level - флаги и уровень логирования. Второй аргумент - стандартные аргументы printf	LOG(MSG_ON MSG_ALARM MSG_TRACE, "Value %d", 5)
ASSERT_HALT(condition, ...)	Макрос проверки условий. Если условие ложно, производится вывод сообщения ... и остановка работы программы.	ASSERT_HALT(x == Z , "X not equal %d", Z)
ASSERT(condition, ...)	Макрос проверки условий. Если условие ложно, производится вывод сообщения ... , работа программы не прерывается	ASSERT(x == Z , "X not equal %d", Z)
__attribute__((weak)) void STACK_FAILURE(char* msg) {while(1);}		Функция вызывается при ASSERT_HALT и LOG с флагом M
void nwDebuggerInit(void);		Настраивает аппаратуру системы логирования.

Уровни логирования
MSG_INFO MSG_WARNING MSG_ALARM

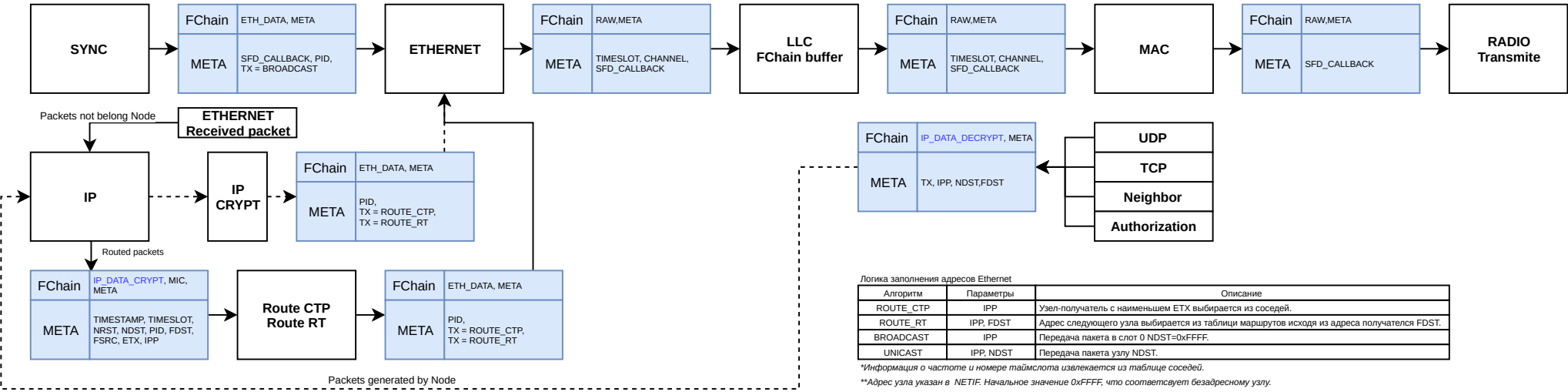
Флаги логирования
MSG_TRACE MSG_STATE MSG_FRESH MSG_HALT MSG_ON MSG_OFF

MSG_HALT

Декодирование принятого пакета



Передача пакета



Логика заполнения адресов Ethernet		
Алгоритм	Параметры	Описание
ROUTE_CTP	IPP	Узел-получатель с наименьшим ETX выбирается из соседей.
ROUTE_RT	IPP, FDST	Адрес следующего узла выбирается из таблицы маршрутов исходя из адреса получателя FDST.
BROADCAST	IPP	Передача пакета в слот 0 NDST=0xFFFF.
UNICAST	IPP, NDST	Передача пакета узлу NDST.

*Информация о частоте и номере таймслота извлекается из таблицы соседей.

**Адрес узла указан в NETIF. Начальное значение 0xFFFF, что соответствует безадресному узлу.

***Поле ACK Ethernet заполняется автоматически.

Пояснение работы IP.

Пакеты для передачи можно разделить на 3 группы: пакеты для нас, пакеты от узла Z к узлу Z и пакеты от узла Z к узлу Z. Узел Z - некий узел в сети, который использует нас как ретранслятор. IP уровень разбирает заголовки пакетов, но не расшифровывает содержимое. На основе полей FDST, FSRC определяет необходимое действие над пакетом. В случае передачи данных, наши пакеты шифруются и упаковываются в ETH_DATA, алгоритм передачи определяется вышестоящим уровнем. Если же пакет требуется ретранслировать, то данные переупаковываются и указывается необходимый алгоритм передачи ETHERNET.