ИНСТИТУТ ТОЧНОЙ МЕХАНИКИ И ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ им. С.А. Лебедева

Отдел автономных беспроводных систем

Описание ZigZagAPI

Гекк Максим

Пыптев Сергей

Москва

2007 год

Оглавление

1 Общее описание			исание	5
2	Cep	рвисы	операционной среды	7
	2.1	Интер	офейс общего назначения	7
		2.1.1	Инициализация прикладного объекта	7
		2.1.2	Запрос текущего времени	7
	2.2	Интер	офейс системных событий	7
		2.2.1	Обработка событий	8
		2.2.2	Генерация событий	9
	2.3	Интер	офейс доступа к хранилищу	10
		2.3.1	Запрос места в хранилище	10
		2.3.2	Получение доступа к данным	11
		2.3.3	Высвобождение места в хранилище	13
	2.4	Интер	офейс синхронных таймеров	14
3	Cep	висы	сетевого взаимодействия	14
	3.1	Интер	офейс доступа к атрибутам	14
		3.1.1	Чтение атрибута	14
		3.1.2	Запись атрибута	15
	3.2	Интер	офейс обмена сообщениями	16
		3.2.1	Создание нового сообщения	16
		3.2.2	Получение информации о сообщении	17
		3.2.3	Удаление сообщения	19
		3.2.4	Передача сообщений	19
		3.2.5	Приём сообщений	21
4	Cep	овисы	абстракции от аппаратуры	22
	4.1	Интер	офейс аппаратных прерываний	22

Библиография					
4.4	Интер	рфейс аналого-цифрового преобразователя	27		
4.3	Интер	офейс цифровых входов/выходов	27		
	4.2.5	Остановка таймера	26		
	4.2.4	Получение информации о таймере	25		
	4.2.3	Срабатывание таймера	25		
	4.2.2	Установка таймера	24		
	4.2.1	Значение счётчика таймера	23		
4.2	4.2 Интерфейс асинхронных таймеров		23		
	4.1.1	Обработка прерываний	22		

Перечень схем

1	Общая архитектура системы ZigZag	5
Пер	ечень таблиц	
1	Системные типы событий	8
Лис	ТИНГИ	в таблиц м и втура макроса ВІND 6 init() - инициализация системы 7 time() - текущее время 7 щия event_handler() - обработчик событий 8 щия event_emit() - генерация события 9 щия storage_alloc() - запрос места в хранилище 11 щия storage_lock() - доступ к хранилищу 12 щия storage_inlock() - завершение доступа 12 щия storage_free() - возврат памяти в хранилище 13 щия attr_read() - чтение атрибута 14 щия msg_new() - создание сообщения 15 щия msg_info() - информация о сообщении 17 деление структуры msginfo 17 щия msg_destroy() - удаление сообщения 19 щия msg_send() - отправка сообщения 20 щия msg_send_done() - окончание отправки 20 щия msg_recv() - приём сообщения 21
1	Сигнатура макроса BIND	6
2	$sys_init()$ - инициализация системы	7
3	$sys_time()$ - текущее время	7
4	Функция $event_handler()$ - обработчик событий	8
5	Функция $event_emit()$ - генерация события	9
6	Функция $storage_alloc()$ - запрос места в хранилище	11
7	Функция $storage_lock()$ - доступ к хранилищу	12
8	Функция $storage_unlock()$ - завершение доступа	12
9	Функция $storage_free()$ - возврат памяти в хранилище .	13
10	Функция $attr_read()$ - чтение атрибута	14
11	Функция $attr_write()$ - запись атрибута	15
12	Функция $msg_new()$ - создание сообщения	16
13	Функция msg_info() - информация о сообщении	17
14	Определение структуры msginfo	17
15	Функция $msg_destroy()$ - удаление сообщения	19
16	Функция $msg_send()$ - отправка сообщения	20
17	Функция $msg_send_done()$ - окончание отправки	20
18	Функция $msg_recv()$ - приём сообщения	21
19	Функция $irq\ handler()$ - обработчик прерываний	22

20	Функция $timer_counter()$ - значение счётчика	24
21	Функция $timer_set()$ - установка таймера	24
22	Функция $timer_fired()$ - срабатывание таймера	25
23	$timer_info()$ - информация о таймере	25
24	Определение структуры timerinfo	26
25	$timer_stop()$ - остановка таймера	27

1 Общее описание

Система $Z_i g Z_a g$ представляет собой коммуникационную среду для обмена сообщениями между прикладными объектами узлов сенсорной сети. На одном узле сети может находится несколько прикладных объектов. Каждый объект идентифицируется уникальным номером. Прикладные объекты предназначены, в частности, для управления датчиками (актуаторами) узла. Система $Z_i g Z_a g$ предоставляет объектам узла интерфейс прикладного программирования (API), который описывается в данном документе. $Z_i g Z_a g$ включает в себя операционную систему и стек протоколов $Z_i g B e e$, а также диспетчер узла. На рисунке 1 представлена общая архитектура системы.

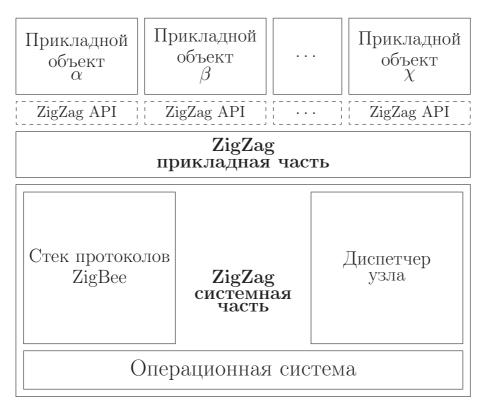


Рис. 1. Общая архитектура системы ZigZag.

Стек протоколов ZigBee позволяет связать узлы в единую сеть. В свою очередь, диспетчер узла предназначен для управления стеком ZigBee.

Поскольку, на одном узле может быть несколько прикладных объектов, то в системе $Z_i g Z_i g$ используется концепция портов. Каждый объект привязан к определённому порту. Все входящие сообщения перенаправляются прикладным объектам в соответствии с их портами.

Для связывания прикладного объекта с определённым портом и назначения ему имени предназначен макрос BIND, сигнатура которого представлена в листинге 1.

Листинг 1. Сигнатура макроса BIND

```
BIND(

obj_number,

port_number,

obj_name

obj_name
```

Описание аргументов макроса BIND:

- 1). obj_number уникальный номер прикладного объекта,
- 2). $port_number$ номер порта, к которому привязывается объект,
- 3). obj_name имя прикладного объекта.

Из вне прикладной объект можно представить в виде набора атрибутов и связанных с ним типов сообщений, которые он может обрабатывать. Система $Z_{ig}Z_{ag}$ позволяет объектам запрашивать и устанавливать атрибуты друг друга.

2 Сервисы операционной среды

2.1 Интерфейс общего назначения

2.1.1 Инициализация прикладного объекта

Функция $sys_init()$ вызывается системой $Z_{ig}Z_{ag}$ при запуске и предназначена для инициализации внутренних структур данных прикладного объекта. Сигнатура функции представлена в листинге 2.

Прикладной объект обязан предоставить системе $Z_i g Z_a g$ реализацию этой функции.

2.1.2 Запрос текущего времени

Функция sys_time() возвращает локальное время узла в миллисекундах с 1 января 1970 года. Все временные метки, отправляемые в сообщениях, должны быть получены с помощью этой функции. Сигнатура функции представлена в листинге 3.

2.2 Интерфейс системных событий

С помощью данного интерфейса система $Z_{ig}Z_{ag}$ оповещает прикладной объект о различных событиях, происходящих в системе. Прикладному объекту также предоставляется возможность сгенерировать определённые события. Эта возможность должна использоваться прикладными объектами для завершения обработки прерывания. Самые необ-

ходимые действия по обработке прерывания объект может проводить в самой функции обработки прерывания. После этого объект должен сгенерировать системное событие и продолжить выполнение в обработчике события.

2.2.1 Обработка событий

Прикладной объект должен предоставить системе $Z_i g Z_a g$ реализацию функции $event_handler()$, сигнатура которой представлена в листинге 4.

```
Листинг 4. Функция event\_handler() - обработчик событий.
```

```
#include <zigzag.h>
void event_handler(
event_type_t event_type,
unidata_t unidata
);
```

Аргументы функции event handler():

- 1). $event_type$ mun события. $Cucmemoŭ~Z_{ig}Z_{0g}$ зарезервированы munы событий из duanasoha om 0xe0 do 0xff. Ha dahhый момент <math>ucnonbsymmos события npedcmabnehhыe b mabnuye 1.
- 2). **unidata** аргумент содержит дополнительные данные о собыmuu.

Таблица 1. Системные типы событий.

Тип события	Номер	Описание
	события	
EV_JOIN	0xff	Узел присоединился к сети
EV_LEAVE	0xfe	Узел покинул сеть
EV_SLEEP	0xfd	Узел переходит в состояние сна. Аргу-
		мент unidata содержит предполагаемую
		продолжительность сна в миллисекун-
		дах.
EV_SFREE	0xfc	Освобождена область памяти хранили-
		ща. Аргумент unidata содержит де-
		скриптор этой области памяти.
EV_RUNLOCK	0xfb	Завершён доступ на чтение к области па-
		мяти хранилища. Аргумент unidata pa-
		вен дескриптору области памяти.
EV_WUNLOCK	0xfa	Завершён доступ на запись к области па-
		мяти хранилища. Аргумент unidata pa-
		вен дескриптору области памяти.
EV_AWRITED	0xf9	Записано новое значение атрибута. Ар-
		гумент unidata равен номеру атрибута.

2.2.2 Генерация событий

При помощи вызова функции $event_emit()$ прикладной объект просит систему $Z_i g Z_i g$ сгенерировать событие и вызвать обработчик событий $event_handler()$. При возникновении аппаратного прерывания и после его предварительной обработки объект должен вызвать функцию $event_emit()$ для продолжения обработки прерывания уже в функции $event_handler()$. Сигнатура функции $event_emit()$ представлена в листинге 5.

Листинг 5. Функция event emit() - генерация события.

```
#include <zigzag.h>
result_t event_emit(
priority_t priority,
event_type_t event_type,
unidata_t unidata
);
```

Аргументы функции $event_emit()$:

- 1). **priority** приоритет сгенерированного события перед всеми остальными событиями. Чем больше значение аргумента, тем выше приоритет. Допустимые значения аргумента из диапазона от 0 до 127.
- 2). **event_type** тип события. Разрешено использовать типы событий из диапазона от 0x00 до 0xdf.
- 3). unidata значение, которое будет передано в соответствующий вызов функции event_handler.

2.3 Интерфейс доступа к хранилищу

Хранилище предназначено для сохранения данных о каком-либо событии. Хранилище может использоваться для обмена данными как внутри прикладного объекта, так и между различными объектами, которые при этом могут находиться на разных узлах сети.

2.3.1 Запрос места в хранилище

Для запроса места в хранилище предназначена функция **storage_alloc()**. Сигнатура этой функции представлена в листинге 6.

Листинг 6. Функция storage alloc() - запрос места в хранилище

```
1 #include <zigzag.h>
2 int32_t storage_alloc(
3 size_t size
4 );
```

Аргументы функции $storage \ alloc()$:

1). size - размер запрашиваемой памяти в хранилище.

Возвращаемое значение:

- Функция возвращает отрицательное значение в случае ошибки.
 При этом допустимы следующие значения:
 - ENOMEM недостаточно места в хранилище,
 - EINVAL некорректное значение аргумента size,
 - ENOSYS функция не поддерживается в текущей версии системы.
- Если место в хранилище успешно выделено, возвращается неотрицательный дескриптор. Этот дескриптор впоследствии может быть передан другим прикладным объектам в сети.

2.3.2 Получение доступа к данным

К одной выделенной области памяти в хранилище могут получить доступ несколько прикладных объектов. При этом в любой момент времени либо несколько объектов могут иметь доступ на чтение, либо только один объект может иметь доступ на запись.

В листинге 7 представлена функция получения доступа.

Листинг 7. Функция storage lock() - доступ к хранилищу

```
#include <zigzag.h>
void * storage_lock(
int32_t storage_desc,
uint8_t mode
);
```

Аргументы функции storage_lock():

- 1). $storage_desc$ decкриптор области памяти в хранилище.
- 2). **mode** запрашиваемый режим доступа. Допустимы следующие значения:
 - \bullet A_READ доступ только на чтение,
 - A RW доступ на чтение и запись.

Возвращаемое значение:

 Φ ункция возвращает указатель на область памяти в случае успешного вызова или θ в противном случае.

После завершения доступа к памяти хранилища должна быть вызвана функция **storage_unlock()**. Сигнатура функции представлена в листинге 8.

```
Листинг 8. Функция storage unlock() - завершение доступа
```

Аргументы функции storage unlock():

1). $storage_desc$ - decкриптор области памяти в хранилище.

Возвращаемые значения:

- ullet ENOERR успешно выполнено завершение доступа κ хранилищу,
- EINVAL некорректное значение аргумента **storage** desc,
- ENOSYS в текущей реализации функция не поддерживается.

Заметим, что системы $Z_{ig}Z_{ag}$ извещает прикладные объекты узла о различных событиях, связанных с хранилищем, посредством интерфейса системных событий (см. раздел 2.2).

2.3.3 Высвобождение места в хранилище

Ранее выделенная область памяти может быть освобождена и возвращена в хранилище с помощью вызова функции $storage_free()$ (см. листинг. 9).

```
Листинг 9. Функция storage_free() - возврат памяти в хранилище #include <zigzag.h>
result_t storage_free(
int32_t storage_desc
);
```

Аргументы функции storage free():

1). **storage desc** - дескриптор области памяти в хранилище.

Возвращаемые значения:

1

2

3

4

- ENOERR успешно выполнено освобождение области памяти в хранилище,
- EINVAL некорректное значение аргумента **storage** desc,
- ENOSYS в текущей реализации функция не поддерживается.

2.4 Интерфейс синхронных таймеров

3 Сервисы сетевого взаимодействия

3.1 Интерфейс доступа к атрибутам

3.1.1 Чтение атрибута

Получить текущее значение атрибута можно с помощью функции $attr_read()$. Сигнатура этой функции представлена в листинге 10

Листинг 10. Функция $attr\ read()$ - чтение атрибута.

Аргументы функции attr_read():

- 1). **anum** номер запрашиваемого атрибута.
- 2). **to** указатель на область памяти, в которую будет записано текущее значение атрибута.

Возвращаемое значение:

Функция attr_read() в случае успешного вызова возвращает неотрицательное значение, равное размеру атрибута. Если вызов был неуспешен, то возвращается одно из следующих отрицательных значений:

- ullet EINVAL некорректный номер атрибута.
- ullet EACCESS нарушен режим доступа κ атрибуту.
- ENOSYS в текущей реализации атрибут не доступен.

3.1.2 Запись атрибута

Запись нового значения атрибута прикладного объекта осуществляется посредством вызова функции $attr_write()$. Сигнатура этой функции представленав листинге 11.

Листинг 11. Функция attr write() - запись атрибута.

Аргументы функции attr_write():

- 1). **anum** номер записываемого атрибута.
- 2). **from** указатель на область памяти, содержащей новое значение атрибута.

Возвращаемое значение:

Функция **attr_write()** должна возвратить одно из следующих значений:

- ENOERR успешно установлено новое значение атрибута.
- ullet EINVAL некорректный номер атрибута.
- EACCESS нарушен режим доступа к атрибуту. Запрещено изменение атрибута.
- ENOSYS в текущей реализации не реализована установка атрибута.

3.2 Интерфейс обмена сообщениями

3.2.1 Создание нового сообщения

Обмен данными между прикладными объектами осуществляется посредством передачи сообщений. В листинге 12 представлена сигнатура функции формирования нового сообщения.

Листинг 12. Функция msg new() - создание сообщения.

```
1
      #include
                 \langle zigzag.h \rangle
2
            msg new (
      msg t
          net addr t dst addr,
3
          app port t dst port,
4
          uint8_t msg_type,
5
          size t body size
6
7
           );
```

Аргументы функции msg new():

- 1). dst_addr cemesoŭ адрес назначения,
- 2). **dst port** прикладной порт назначения,
- 3). msg_type mun сообщения. Допустимые munы сообщений от 32 do 255.
- 4). $body_size$ размер тела сообщения в октетах.

Возвращаемое значение:

Функция возращает идентификатор сообщения в случае успешного вызова, а именно значение ≥ 0, либо отрицательное значение в случае ошибки. Допустимы следующие ошибочные значения:

ullet EINVAL - некорректное значение аргумента,

- ENOMEM недостаточно памяти для создания нового сообщения.
- ENOSYS в текущей реализации функция не поддерживается.

После создания сообщение находится в заблокированном состоянии, то есть система $Z_i g Z_i g$ не может производить над этим сообщением какиелибо дейтсвия (например, отправку).

3.2.2 Получение информации о сообщении

Пока сообщение находится в заблокированном состоянии информация о нём может быть получена посредством вызова функции $msg_info()$. Сигнатура этой функции представлена в листинге 13.

```
Листинг 13. Функция msg\_info() - информация о сообщении

1 #include <zigzag.h>

2 result_t msg_info(

3 msg_t msg,

4 struct msginfo *info

5 );
```

Аргументы функции msg info():

- $1). \ msg$ идентификатор сообщения.
- 2). **info** указатель на структуру, в которую будет скопирована информация о сообщении. Структура определена в заголовочном файле zigzag.h. Определение структуры представлено в листинге 14.

Листинг 14. Определение структуры **msginfo**.

```
1 struct msginfo {
```

```
2
          net addr t dst addr;
         app port t dst port;
3
         net addr t src addr;
4
5
         app port t src port;
         uint8 t
6
                     msg type;
          size t
7
                     body size;
                     *body ptr;
          void
8
9
      };
```

Описание полей структуры msginfo:

- ullet addr cemeвой $a\partial pec$ назначения,
- dst port прикладной порт назначения,
- ullet src_addr сетевой адрес источника,
- ullet src_port прикладной порт источника,
- msg type тип сообщения,
- ullet body_size размер тела сообщения в октетах,
- ullet body_ ptr указатель на тело сообщения.

Возвращаемые функцией *msg_info()* значения:

- ENOERR информация о сообщении успешно получена,
- EINVAL неправильный идентификатор сообщения или аргумент **info** равен нулю.
- ENOSYS в текущей реализации вызов функции не поддерживается.

3.2.3 Удаление сообщения

Удаление сообщения из системы осуществляется посредством функции *msg destroy*. Сигнатура функции представлена в листинге 15.

Листинг 15. Функция *msg* destroy() - удаление сообщения.

```
1 #include <zigzag.h>
2 result_t msg_destroy(
3 msg_t msg
4 );
```

Аргументы функции msg destroy():

1). тяд - идентификатор удаляемого сообщения.

Возвращаемые функцией msg destroy() значения:

- ENOERR сообщение успешно удалено из системы,
- EINVAL некорретный идентификатор сообщения,
- EBUSY системы производит над сообщением какие-то операции. Удалено может быть только заблокированное сообщение.
- ENOSYS в текущей версии системы функция не поддерживается.

3.2.4 Передача сообщений

Для передачи сообщения предназначена функция $msg_send()$. После вызова этой функции сообщение разблокируется и система Z_igZ_{ag} начинает процедуру отправки этого сообщения по назначению. Сигнатура функции $msg_send()$ представлена в листинге 16.

Листинг 16. Функция **msg send()** - отправка сообщения.

Аргументы функции msg send():

1). тяд - идентификатор отправляемого сообщения.

Возвращаемые функцией msg send() значения:

- ENOERR успешно начата процедура отправки сообщения,
- EINVAL некорректное значение аргумента **msg**,
- ullet ENOSYS функция не поддерживается системой $Z_i g Z_0 g$.

После окончания процедуры отправки система $Z_{ig}Z_{ag}$ вызывает функцию $msg_send_done()$, в свою очередь прикладной объект обязан предоставить реализацию этой функции. В листинге 17 представлена сигнатура функции $msg_send_done()$.

```
Листинг 17. Функция msg_send_done() - окончание отправки

#include <zigzag.h>

void msg_send_done(

msg_t msg

send_status_t status

);
```

Aргументы функции msg_send_done():

1). **msg** - идентификатор сообщения,

- 2). **status** статус завершения процедуры отправки сообщения. Допустимы следующие значения:
 - STATUS_SUCCESS сообщение успешно отправлено по назначению,
 - STATUS_TIMEOUT продолжительность процедуры отправки превысила допустимый предел. Сообщение не было отправлено,
 - STATUS_MAX_ATTEMPTS превышено число попыток отправки сообщения. Сообщение не было отправлено по назначению.

3.2.5 Приём сообщений

Приняв сообщение предназначенное данному прикладному объекту система $Z_i g Z_i g$ вызывает функцию $msg_recv()$. В свою очередь прикладной объект обязан предоставить реализацию этой функции. Сигнатура функции представлена в листинге 18.

Листинг 18. Функция $msg_recv()$ - приём сообщения.

Аргументы функции $msg \; recv()$:

1). msg - идентификатор принятого сообщения.

Возвращаемое значение:

Функция обязана возвратить размер всего сообщения (включая заголовок сообщения) или 0, если размер сообщения определить не удалось.

Перед вызовом функции $msg_recv()$ сообщение переводится в заблокированное состояние. Поэтому прикладной объект может воспользоваться функцией $msg_info()$ для получения информации о сообщении.

Поскольку размер тела сообщения системе не известен, то поле **body** _ **size** структуры **msginfo** равно 0. При этом поле **body** _ **ptr** указывает на первый октет тела сообщения. По этой же причине прикладной объект обязан сообщить системе размер сообщения, возвратив его в функции $msg_recv()$. Если $msg_recv()$ возвратит некорректное значение, то оставшиеся сообщения в пакете будут обработаны неправильно.

4 Сервисы абстракции от аппаратуры

4.1 Интерфейс аппаратных прерываний

4.1.1 Обработка прерываний

Обработка аппаратных прерываний осуществляется в функции *irq_ handler()*. Прикладной объект обязан предоставить реализацию этой функции. Сигнатура функции представлена в листинге 19.

Листинг 19. Функция *irq handler()* - обработчик прерываний.

Аргументы функции irq_handler():

1). **irq** - номер прерывания. Зависит от используемого микроконтроллера. Так для ТІ тsp430 определены следующие номера прерываний (в скобках указан адрес вектора прерывания):

```
• \theta - DAC/DMA ( \theta x f f e \theta ),
```

- 2 PORT2 (0xffe2),
- 8 PORT1 (0xffe8),
- 14 ADC 12 (0xffee)
- 22 COMPARATOR A (0xfff6)

Из функции $irq_handler$ разрешено вызывать следующие функции системы Z_igZ_ig :

- event emit();
- storage_alloc(), storage_destroy();
- storage_lock(), storage_unlock();
- *sys_time()*;
- timer_set(), timer_info(), timer_stop().

4.2 Интерфейс асинхронных таймеров

Данный интерфейс позволяет воспользоваться возможностями существующего в системе аппаратного таймера. Число доступных таймеров зависит от аппаратной конфигурации узла.

4.2.1 Значение счётчика таймера

Функция *timer_counter()* возвращает текущее значение счётчика таймера. Частота обновления счётчика зависит от аппаратной конфи-

гурации узла. В листинге 20 представлена сигнатура функции *timer_ counter()*.

Листинг 20. Функция *timer_counter()* - значение счётчика.

```
1 #include <zigzag.h>
2 uint32_t timer_counter()
```

4.2.2 Установка таймера

Установить таймер на определённое время срабатывания позволяет функция $timer_set()$. Сигнатура этой функции представлена в листинге 21.

Листинг 21. Функция timer set() - установка таймера.

Аргументы функции $timer_set()$:

- 1). **tnum** номер аппаратного таймера. Число доступных таймеров зависит от реализации.
- 2). **tpoint** момент времени срабатывания таймера. Когда **tpoint** будет равен счётчику таймера произойдёт срабатывание. При повторном вызове **timer_set()** таймер устанавливается на новое значение **tpoint**.

Возвращаемые значения:

• ENOERR - таймер успешно установлен,

- EINVAL некорректное значение аргумента. Возможно неправильно указан номер таймера.
- ENOSYS функция не поддреживается системой.

4.2.3 Срабатывание таймера

Если таймер был установлен посредством функции timer_set() и tpoint≥timer_count() происходит срабатывание таймера и система вызывает функцию timer_fired(). Прикладной объект обязан предоставить реализацию этой функции. Сигнатура функции timer_fired() представлена в листинге 22.

Листинг 22. Функция *timer fired()* - срабатывание таймера.

Аргументы функции timer fired():

1). tnum - номер сработавшего аппаратного таймера.

Из функции timer_fired() разрешено вызывать те же функции, что и из irq handler().

4.2.4 Получение информации о таймере

Узнать установлен ли таймер и на какое значение можно с помощью функции *timer info()*, сигнатура которой представлена в листинге 23.

Листинг 23. timer_info() - информация о таймере

```
1 #include <zigzag.h>
```

```
2 | result_t timer_info(
4 | uint8_t tnum,
5 | struct timerinfo *tinfo
6 | );
```

Аргументы функции timer info():

- 1). **tnum** номер таймера, информацию о котором требуется получить.
- 2). tinfo указатель на структуру, в которую записывается информация о таймере. Структура определена в заголовочном файле zigzag.h. Определение структуры представлено в листинге 24.

Листинг 24. Определение структуры timerinfo

Описание полей структуры:

- $a). \ \emph{is_set} \ \textit{Ecлu поле равно 0, то таймер не установлен, иначе} \ ecлu \ \emph{is_set} > 0, \ mo \ таймер установлен.}$
- b). **tpoint** значение счётчика, при достижении которого должно произойти срабатывание таймера в случае если он установлен.

4.2.5 Остановка таймера

Остановить установленный таймер позволяет функция *timer_stop()*. В листинге 25 представлена сигнатура этой функции.

Листинг 25. timer stop() - остановка таймера

Аргументы функции timer_stop():

1). tnum - номер таймера, который требуется остановить.

Возвращаемые значения:

- ENOERR таймер успешно остановлен,
- EINVAL некорректное значение аргумента **tnum**,
- ENOSYS в текущей реализации функция не поддерживается.

4.3 Интерфейс цифровых входов/выходов

4.4 Интерфейс аналого-цифрового преобразователя

Библиография

- [1] IEEE 802.15.4 Standard Part 15.4: Wireless Medium Access Control (MAC) and Physical Layer (PHY) specifications for Low-Rate Wireless Personal Area Networks (LR-WPANs) // IEEE Standard for Information Technology, IEEE-SA Standards Board, 2006.
- [2] ZigBee Alliance ZigBee specification // December, 2006.