

BuguRTOS

0.7.0

Создано системой Doxygen 1.8.1.2

Сб 17 Май 2014 21:16:04

Содержание

1

BuguRTOS - ядро операционной системы реального времени. Написано анонимусом ДЛЯ УДО-
ВОЛЬСТВИЯ.

Распространяется под измененной лицензией GPLv3, смотрите exception.txt.

2

2.1

Структуры данных с их кратким описанием.

_gitem_t	Элемент группированного списка	??
_group_t	Группа элементов типа gitem_t	??
_gxlist_t		??
_item_t	Элемент 2-связного списка	??
_kernel_t	Ядро BuguRTOS	??
_mutex_t	Мьютекс	??
_pcounter_t	Счетчик захваченных ресурсов	??
_pool_t	Пул;	??
_proc_t	Процесс	??
_sched_t	Планировщик	??
_sem_t	Счетный семафор	??
_sig_t	Сигнал	??
_xlist_t	Список с приоритетами	??
ipc_exchange_arg_t	Параметр системного вызова SYSCALL_IPC_EXCHANGE	??

ipc_send_arg_t	Параметр системного вызова SYSCALL_IPC_SEND	??
mutex_lock_arg_t	Параметр системных вызовов SYSCALL_MUTEX_LOCK и SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK	??
proc_runtime_arg_t	Параметр системных вызовов SYSCALL_PROC_RUN , SYSCALL_PROC_RESTART , SYSCALL_PROC_STOP	??
proc_set_prio_arg_t	Параметр системного вызова SYSCALL_PROC_SET_PRIO	??
sem_lock_arg_t	Параметр системных вызовов SYSCALL_SEM_LOCK и SYSCALL_SEM_TRY_LOCK	??

3

3.1

Полный список документированных файлов.

include/bugurt.h	Главный заголовочный файл	??
include/crit_sec.h	Заголовок критических секций	??
include/gitem.h	Заголовок элементов группированного списка. Типы данных: group_t , pool_t , gitem_t , gxlist_t	??
include/index.h	Заголовок функции поиска в бинарном индексе	??
include/ipc.h	Заголовок IPC	??
include/item.h	Заголовок элементов 2-связного списка	??
include/kernel.h	Заголовок Ядра	??
include/mutex.h	Заголовок мьютекса	??
include/pcounter.h	Заголовок счетчиков захваченных ресурсов	??
include/proc.h	Заголовок процессов	??
include/sched.h	Заголовок планировщика	??

<code>include/sem.h</code>	Заголовок счетных семафоров	??
<code>include/sig.h</code>	Заголовок сигналов	??
<code>include/syscall.h</code>	Заголовок системных вызовов	??
<code>include/timer.h</code>	Заголовок программных таймеров	??
<code>include/xlist.h</code>	Заголовок списков с приоритетами	??

4

4.1 `_gitem_t`

Элемент группированного списка.

```
#include "include/gitem.h"
```

- `item_t parent`
- `group_t * group`
- `group_t grp`

4.1.1

Элемент группированного списка.

Такой элемент постоянно состоит в одной из групп (смотри `group_t`). В каждом таком элементе `gitem_t` есть поле типа `group_t`, это группа, в которую изначально включен элемент.

4.1.2

4.1.2.1 `item_t parent`

Родитель - элемент 2-связного списка.

4.1.2.2 `group_t * group`

Указатель на группу, в которую сейчас включен элемент.

4.1.2.3 `group_t grp`

Выделение памяти под группу, в нее изначально будет включен элемент.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/gitem.h`

4.2 `_group_t`

Группа элементов типа `gitem_t`.

```
#include "include/gitem.h"
```

- `void * link`
- `prio_t prio`
- `count_t el_num`

4.2.1

Группа элементов типа `gitem_t`.

Группа элементов типа `gitem_t`, хранит информацию о приоритете входящих в нее элементов, а так же указатель на список `xlist_t`, которому принадлежат эти элементы.

Каждый элемент `gitem_t` имеет поле типа `group_t`, изначально принадлежит этой самой группе, однако при включении элемента в группированный список, где уже есть элементы с таким же приоритетом, собственная группа будет передана в Пул, и элемент будет включен в группу, которая уже есть в списке.

4.2.2

4.2.2.1 `void* link`

Поле используется для хранения указателя на список, либо для хранения указателя на следующую группу в гуле.

4.2.2.2 `prio_t prio`

Приоритет группы.

4.2.2.3 `count_t el_num`

Количество элементов в группе, подсчет ссылок же!

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/gitem.h`

4.3 `_gxlist_t`

- `xlist_t parent`
- `pool_t pool`

4.3.1

4.3.1.1 `xlist_t parent`

Родительский тип - `xlist_t`.

4.3.1.2 `pool_t pool`

Пул для хранения неиспользуемых групп.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/gitem.h`

4.4 `_item_t`

Элемент 2-связного списка.

```
#include "include/item.h"
```

- `item_t * next`
- `item_t * prev`

4.4.1

Элемент 2-связного списка.

Все структуры, где будут применяться 2-связные списки, унаследуют свойства и методы `item_t`.

4.4.2

4.4.2.1 `item_t * next`

Следующий элемент.

4.4.2.2 `item_t * prev`

Предыдущий элемент.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/item.h`

4.5 `_kernel_t`

Ядро BuguRTOS.

```
#include "include/kernel.h"
```

- `sched_t sched`
- `proc_t idle`
- `timer_t timer`
- `void(* timer_tick)(void)`

4.5.1

Ядро BuguRTOS.

В ядре хранится информация о запущенных процессах, процессе(ах) холостого хода.

4.5.2

4.5.2.1 `sched_t sched`

Планировщик.

4.5.2.2 `proc_t idle`

Процесс холостого хода.

4.5.2.3 `timer_t timer`

Системный таймер.

4.5.2.4 `void(* timer_tick)(void)`

Хук обработчика системного таймера.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/kernel.h`

4.6 `_mutex_t`

Мьютекс.

```
#include "include/mutex.h"
```

- `xlist_t wait`
- `bool_t free`
- `proc_t * owner`
- `count_t dirty`

4.6.1

Мьютекс.

Используется для управления доступом к общим ресурсам, в тех случаях, когда общий ресурс нужен в течение долгого времени. Поддерживается произвольная вложенность мьютексов.

Мьютексы захватываются и освобождаются только процессами. Нельзя делать это из обработчиков прерываний.

Мьютекс должен освободить ИМЕННО ТОТ процесс, который его захватил.

4.6.2

4.6.2.1 `xlist_t wait`

Список ожидающих процессов.

4.6.2.2 `bool_t free`

Флаг "свободен", 1 - если мьютекс свободен, 0 - если занят.

4.6.2.3 `proc_t* owner`

Указатель на процесс, удерживающий мьютекс.

4.6.2.4 `count_t dirty`

Счетчик незавершенных транзакций наследования приоритетов.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/mutex.h`

4.7 `_pcounter_t`

Счетчик захваченных ресурсов.

```
#include "include/pcounter.h"
```

- `count_t counter [BITS_IN_INDEX_T]`
- `index_t index`

4.7.1

Счетчик захваченных ресурсов.

При использовании опции `CONFIG_USE_HIGHEST_LOCKER` используется для пересчета захваченных процессом ресурсов.

4.7.2

4.7.2.1 `count_t counter[BITS_IN_INDEX_T]`

Массив счетчиков.

4.7.2.2 `index_t index`

Индекс для ускорения поиска.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/pcounter.h`

4.8 `_pool_t`

Пул;

```
#include "include/gitem.h"
```

- `group_t * top`
- `group_t * bot`

4.8.1

Пул;

Стек для хранения неиспользуемых групп.

4.8.2

4.8.2.1 `group_t* top`

Вершина пула.

4.8.2.2 `group_t* bot`

Дно пула.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/gitem.h`

4.9 `_proc_t`

Процесс.

```
#include "include/proc.h"
```

- `gitem_t parent`
- `flag_t flags`
- `prio_t base_prio`
- `pcounter_t lres`
- `timer_t time_quant`
- `timer_t timer`
- `void * buf`
- `code_t pmain`
- `code_t sv_hook`
- `code_t rs_hook`
- `void * arg`
- `stack_t * sstart`
- `stack_t * spointer`

4.9.1

Процесс.

В разных ОС это называется по-разному: процесс, поток, задача и пр., суть такова: это независимый поток исполнения инструкций процессора.

То есть это исполняющийся кусок твоей программы, у которого есть своя собственная «main» (смотри поле `pmain`), и эта «main» может быть написана так, как будто других процессов нет!

Можно использовать 1 функцию `pmain` для нескольких процессов, каждый запущенный экземпляр `pmain` не зависит от других, но есть одно но.

Осторожно со статическими переменными, они будут общими для всех запущенных экземпляров, доступ к ним необходимо организовывать только с помощью средств синхронизации процессов.

4.9.2

4.9.2.1 `gitem_t parent`

Родитель - `gitem_t`.

4.9.2.2 `flag_t flags`

Флаги (для ускорения анализа состояния процесса).

4.9.2.3 `prio_t base_prio`

Базовый приоритет.

4.9.2.4 `pcounter_t lres`

Счетчик захваченных ресурсов.

4.9.2.5 `timer_t time_quant`

Квант времени процесса.

4.9.2.6 `timer_t timer`

Таймер процесса, для процессов жесткого реального времени используется как watchdog.

4.9.2.7 `void* buf`

Указатель на хранилище для передачи данных через IPC.

4.9.2.8 `code_t pmain`

Главная функция процесса.

4.9.2.9 `code_t sv_hook`

Хук, выполняется планировщиком после сохранения контекста процесса.

4.9.2.10 `code_t rs_hook`

Хук, выполняется планировщиком перед восстановлением контекста процесса.

4.9.2.11 `void* arg`

Аргумент для `pmain`, `sv_hook`, `rs_hook`, может хранить ссылку на локальные данные конкретного экземпляра процесса.

4.9.2.12 `stack_t* sstart`

Указатель на дно стека экземпляра процесса.

4.9.2.13 `stack_t* spointer`

Указатель на вершину стека экземпляра процесса.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/proc.h`

4.10 `_sched_t`

Планировщик.

```
#include "include/sched.h"
```

- `proc_t * current_proc`
- `xlist_t * ready`
- `xlist_t * expired`
- `xlist_t plst [2]`
- `count_t nested_crit_sec`

4.10.1

Планировщик.

Планировщик содержит информацию о процессах, запущенных на процессоре (процессорном ядре).

4.10.2

4.10.2.1 `proc_t* current_proc`

Текущий процесс.

4.10.2.2 `xlist_t* ready`

Указатель на список готовых к выполнению процессов.

4.10.2.3 `xlist_t* expired`

Указатель на список процессов, исчерпавших свой квант времени.

4.10.2.4 `xlist_t plst[2]`

Сами списки процессов.

4.10.2.5 `count_t nested_crit_sec`

Счетчик вложенности критических секций.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/sched.h`

4.11 `_sem_t`

Счетный семафор.

```
#include "include/sem.h"
```

- `xlist_t wait`
- `count_t counter`

4.11.1

Счетный семафор.

Счетные семафоры используются для синхронизации процессов. Не рекомендуется их использовать для организации доступа к общим ресурсам, т.к. здесь нет управления приоритетами. Счетный семафор может быть захвачен 1 процессом, а освобожден другим.

4.11.2

4.11.2.1 `xlist_t wait`

Потомок списка, да.

4.11.2.2 `count_t` counter

Счетчик семафора.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/sem.h`

4.12 `_sig_t`

Сигнал.

```
#include "include/sig.h"
```

- `gxlist_t` wait
- `gxlist_t` wakeup

4.12.1

Сигнал.

Сигналы используются для синхронизации процессов по событиям. Процесс может встать в список ожидания сигнала. Другой процесс, или обработчик прерывания может подать сигнал и возобновить выполнение 1 или всех процессов, ожидающих этот сигнал.

4.12.2

4.12.2.1 `gxlist_t` wait

Список ожидающих процессов.

4.12.2.2 `gxlist_t` wakeup

Список "пробуждаемых" процессов.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/sig.h`

4.13 `_xlist_t`

Список с приоритетами.

```
#include "include/xlist.h"
```

- `item_t * item` [BITS_IN_INDEX_T]
- `index_t` index

4.13.1

Список с приоритетами.

Такой список хранит ссылки на структуры типа `item_t`. Фактически в нем будут храниться ссылки на элементы типа `#pitem_t`.

4.13.2

4.13.2.1 `item_t* item[BITS_IN_INDEX_T]`

Массив указателей на элементы.

4.13.2.2 `index_t index`

Индекс, показывает, где в массиве ненулевые указатели.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `include/xlist.h`

4.14 `ipc_exchange_arg_t`

Параметр системного вызова `SYSCALL_IPC_EXCHANGE`.

- `ipc_send_arg_t send`
- `ipc_data_t * receive`

4.14.1

Параметр системного вызова `SYSCALL_IPC_EXCHANGE`.

4.14.2

4.14.2.1 `ipc_send_arg_t send`

Родитель.

4.14.2.2 `ipc_data_t* receive`

Указатель на хранилище принимаемых данных.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `kernel/ipc.c`

4.15 `ipc_send_arg_t`

Параметр системного вызова `SYSCALL_IPC_SEND`.

- `proc_t * proc`
- `bool_t ret`
- `ipc_data_t ipc_data`

4.15.1

Параметр системного вызова `SYSCALL_IPC_SEND`.

4.15.2

4.15.2.1 `proc_t* proc`

указатель на процесс-адресат.

4.15.2.2 `bool_t ret`

хранилище результата выполнения операции.

4.15.2.3 `ipc_data_t ipc_data`

данные для передачи.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `kernel/ipc.c`

4.16 `mutex_lock_arg_t`

Параметр системных вызовов [SYSCALL_MUTEX_LOCK](#) и [SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK](#).

- `mutex_t * mutex`
- `bool_t ret`

4.16.1

Параметр системных вызовов [SYSCALL_MUTEX_LOCK](#) и [SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK](#).

4.16.2

4.16.2.1 `mutex_t* mutex`

указатель на мьютекс.

4.16.2.2 `bool_t ret`

хранилище результата выполнения операции.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `kernel/mutex.c`

4.17 `proc_runtime_arg_t`

Параметр системных вызовов [SYSCALL_PROC_RUN](#), [SYSCALL_PROC_RESTART](#), [SYSCALL_PROC_STOP](#).

- `proc_t * proc`
- `bool_t ret`

4.17.1

Параметр системных вызовов `SYSCALL_PROC_RUN`, `SYSCALL_PROC_RESTART`, `SYSCALL_PROC_STOP`.

4.17.2

4.17.2.1 `proc_t* proc`

Указатель на процесс.

4.17.2.2 `bool_t ret`

Результат выполнения системного вызова.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `kernel/proc.c`

4.18 `proc_set_prio_arg_t`

Параметр системного вызова `SYSCALL_PROC_SET_PRIO`.

- `proc_t * proc`
- `prio_t prio`

4.18.1

Параметр системного вызова `SYSCALL_PROC_SET_PRIO`.

4.18.2

4.18.2.1 `proc_t* proc`

Указатель на процесс.

4.18.2.2 `prio_t prio`

Приоритет.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `kernel/proc.c`

4.19 `sem_lock_arg_t`

Параметр системных вызовов `SYSCALL_SEM_LOCK` и `SYSCALL_SEM_TRY_LOCK`.

- `sem_t * sem`
- `bool_t ret`

4.19.1

Параметр системных вызовов `SYSCALL_SEM_LOCK` и `SYSCALL_SEM_TRY_LOCK`.

4.19.2

4.19.2.1 `sem_t* sem`

указатель на семафор.

4.19.2.2 `bool_t ret`

хранилище результата выполнения операции.

Объявления и описания членов структуры находятся в файле:

- `kernel/sem.c`

5

5.1 `include/bugurt.h`

Главный заголовочный файл.

```
#include "index.h"
#include "item.h"
#include "xlist.h"
#include "gitem.h"
#include "pcounter.h"
#include "crit_sec.h"
#include "proc.h"
#include "sched.h"
#include "kernel.h"
#include "sig.h"
#include "sem.h"
#include "mutex.h"
#include "ipc.h"
#include "timer.h"
#include "syscall.h"
```

- `#define SPIN_INIT(arg)`
Макрос-обертка.
- `#define SPIN_LOCK(arg)`
Макрос-обертка.
- `#define SPIN_FREE(arg)`
Макрос-обертка.
- `#define RESCHED_PROC(proc) resched()`
Макрос-обертка.
- `typedef void(* code_t)(void *)`
Исполняемый код.

- void `resched` (void)
Перепланировка.
- void `disable_interrupts` (void)
Запрет прерываний.
- void `enable_interrupts` (void)
Разрешение прерываний.
- `proc_t` * `current_proc` (void)
Текущий процесс.
- `stack_t` * `proc_stack_init` (`stack_t` *sstart, `code_t` pmain, void *arg, void(*return_ - address)(void))
Инициализация стека процесса.
- void `init_bugurt` (void)
Инициализация Ядра.
- void `start_bugurt` (void)
Запуск Ядра.
- void `syscall_bugurt` (`syscall_t` num, void *arg)
Системный вызов.

5.1.1

Главный заголовочный файл. В этот файл включены все заголовочные файлы BuguRTOS. В свою очередь все исходные тексты включают этот файл.

5.1.2

5.1.2.1 `#define SPIN_INIT(arg)`

Макрос-обертка.

Обертка инициализации спин-блокировки `arg->lock`, на однопроцессорной системе - пустой макрос.

5.1.2.2 `#define SPIN_LOCK(arg)`

Макрос-обертка.

Обертка захвата спин-блокировки `arg->lock`, на однопроцессорной системе - пустой макрос.

5.1.2.3 `#define SPIN_FREE(arg)`

Макрос-обертка.

Обертка освобождения спин-блокировки `arg->lock`, на однопроцессорной системе - пустой макрос.

5.1.2.4 `#define RESCHED_PROC(proc) resched()`

Макрос-обертка.

Обертка функции `resched`.

5.1.3

5.1.3.1 `typedef void(* code_t)(void *)`

Исполняемый код.

Указатель на функцию типа `void`, принимающую в качестве аргумента указатель типа `void`.

5.1.4

5.1.4.1 void resched (void)

Перепланировка.

Запускает перепланировку.

5.1.4.2 void disable_interrupts (void)

Запрет прерываний.

Глобальный запрет прерываний на системе.

5.1.4.3 void enable_interrupts (void)

Разрешение прерываний.

Глобальное разрешение прерываний на системе.

5.1.4.4 proc_t* current_proc (void)

Текущий процесс.

Текущий процесс.

Указатель на текущий процесс, исполняемый на локальном процессоре.

5.1.4.5 stack_t* proc_stack_init (stack_t * sstart, code_t pmain, void * arg, void(*) (void) return_address)

Инициализация стека процесса.

Подготовка стека к запуску процесса. Делает так, что после восстановления контекста процесса происходит вызов функции code(arg).

sstart	Дно стека.
code	Функция, которая будет вызвана после восстановления контекста.
arg	Аргумент вызываемой функции.
return_address	адрес возврата из pmain.

Указатель на вершину подготовленного стека.

5.1.4.6 void init_bugurt (void)

Инициализация Ядра.

Подготовка Ядра к запуску.

5.1.4.7 void start_bugurt (void)

Запуск Ядра.

Запуск Ядра. После вызова этой функции можно ничего не писать - всеравно исполняться не будет.

5.1.4.8 void syscall_bugurt (syscall_t num, void * arg)

Системный вызов.

Код Ядра всегда выполняется в контексте Ядра. Это нужно для экономии памяти в стеках процессов. Соответственно, если мы хотим выполнить какие либо операции над процессами, мьютексами,

семафорами, сигналами, то нам нужно "попросить" Ядро сделать эту работу.

Именно для этого существует функция `syscall_bugurt`, которая передает управление Ядру для выполнения требуемой работы.

<code>num</code>	номер системного вызова (что именно надо выполнить).
<code>arg</code>	аргумент системного вызова (над чем это надо выполнить).

5.2 include/crit_sec.h

Заголовок критических секций.

- `#define ENTER_CRIT_SEC() enter_crit_sec()`
Макрос-обертка.
- `#define EXIT_CRIT_SEC() exit_crit_sec()`

- `void enter_crit_sec (void)`
- `void exit_crit_sec (void)`
Выход из критической секции.

5.2.1

Заголовок критических секций. Критическая секция - область кода, в которой запрещены все прерывания. Критические секции используются, когда надо использовать общий ресурс в течение короткого времени.

Критические секции могут быть вложенные, в этом случае прерывания разрешаются, когда произошёл выход из всех критических секций.

5.2.2

5.2.2.1 `#define ENTER_CRIT_SEC() enter_crit_sec()`

Макрос-обертка.

Вход в критическую секцию.

Использовать в начале блока!

Все локальные переменные должны быть объявлены до `ENTER_CRIT_SEC`

Макрос-обертка.

Выход из критической секции.

Использовать в конце блока!

5.2.3

5.2.3.1 `void enter_crit_sec (void)`

Вход в критическую секцию.

5.2.3.2 void exit_crit_sec (void)

Выход из критической секции.

Вход в критическую секцию.

5.3 include/gitem.h

Заголовок элементов группированного списка. Типы данных: `group_t`, `pool_t`, `gitem_t`, `gxlist_t`.

- `struct _group_t`
Группа элементов типа `gitem_t`.
- `struct _pool_t`
Пул.
- `struct _gitem_t`
Элемент группированного списка.
- `struct _gxlist_t`

- `#define INIT_POOL_T() { (group_t *)0, (group_t *)0 }`
- `#define INIT_GROUP_T(p) { (void *)0, (prio_t)p, (count_t)1 }`
- `#define INIT_G_ITEM_T(a, p) { INIT_ITEM_T(a), &a.grp, INIT_GROUP_T(p) }`

- `typedef struct _group_t group_t`
- `typedef struct _pool_t pool_t`
- `typedef struct _gitem_t gitem_t`
- `typedef struct _gxlist_t gxlist_t`

- `void pool_init (pool_t *pool)`
- `void pool_merge (pool_t *src, pool_t *dst)`
- `void group_init (group_t *group, prio_t prio)`
Инициализация группы.
- `void group_push (group_t *group, pool_t *pool)`
Положить группу в пул.
- `group_t * group_pop (pool_t *pool)`
Взять группу из Пула.
- `void gitem_init (gitem_t *gitem, prio_t prio)`
Инициализация объекта типа `gitem_t`.
- `void gitem_insert (gitem_t *gitem, xlist_t *xlist)`
Вставка элемента типа `gitem_t` в список типа `xlist_t` без группировки.
- `void gitem_insert_group (gitem_t *gitem, gxlist_t *gxlist)`
Вставка элемента типа `gitem_t` в список типа `gxlist_t`.
- `void gitem_fast_cut (gitem_t *gitem)`
Быстро вырезать из списка.
- `void gitem_cut (gitem_t *gitem)`

- Вырезать из списка.
- void `gxlist_init` (`gxlist_t` *`gxlist`)
Инициация списка типа `gxlist_t`.
- void `gxlist_merge` (`gxlist_t` *`source`, `gxlist_t` *`destignation`)
Переносит все элементы из одного группированного списка в другой

5.3.1

Заголовок элементов группированного списка. Типы данных: `group_t`, `pool_t`, `gitem_t`, `gxlist_t`.

5.3.2

5.3.2.1 `#define INIT_POOL_T() { (group_t *)0, (group_t *)0 }`

Статическая инициализация объекта типа `pool_t`

5.3.2.2 `#define INIT_GROUP_T(p) { (void *)0, (prio_t)p, (count_t)1 }`

Статическая инициализация объекта типа `group_t`

p	Приоритет.
---	------------

5.3.2.3 `#define INIT_G_ITEM_T(a, p) { INIT_ITEM_T(a), &a.grp, INIT_GROUP_T(p) }`

Статическая инициализация объекта типа `gitem_t`.

a	- Имя переменной типа <code>gitem_t</code> .
p	- Приоритет.

5.3.3

5.3.3.1 `typedef struct _group_t group_t`

Смотри `_group_t`;

5.3.3.2 `typedef struct _pool_t pool_t`

Смотри `_pool_t`;

5.3.3.3 `typedef struct _gitem_t gitem_t`

Элемент группированного списка с приоритетами.

5.3.3.4 `typedef struct _gxlist_t gxlist_t`

Группированный список с приоритетами (Расширение типа `#xlist_t`)

5.3.4

5.3.4.1 `void pool_init(pool_t * pool)`

Инициализация объекта типа `pool_t`

pool	- указаткль на пул.
------	---------------------

5.3.4.2 void pool_merge (pool_t * *src*, pool_t * *dst*)

Слияние двух пулов.

src	Указатель на пул-источник.
dst	Указатель на пул-приемник.

5.3.4.3 void group_init (group_t * *group*, prio_t *prio*)

Инициализация группы.

group	Указатель на объект group_t .
prio	Приоритет.

5.3.4.4 void group_push (group_t * *group*, pool_t * *pool*)

Положить группу в пул.

group	Указатель на объект group_t .
pool	Указатель на контейнер типа pool_t .

5.3.4.5 group_t* group_pop (pool_t * *pool*)

Взять группу из Пула.

pool	Указатель на контейнер типа pool_t .
------	--

Указатель на объект [group_t](#), который был взят из пула.

5.3.4.6 void gitem_init (gitem_t * *gitem*, prio_t *prio*)

Инициализация объекта типа [gitem_t](#).

gitem	Указатель на объект gitem_t .
prio	Приоритет элемента.

5.3.4.7 void gitem_insert (gitem_t * *gitem*, xlist_t * *xlist*)

Вставка элемента типа [gitem_t](#) в список типа [xlist_t](#) без группировки.

gitem	Указатель на объект gitem_t .
xlist	Указатель на список.

5.3.4.8 void gitem_insert_group (gitem_t * *gitem*, gxlist_t * *gxlist*)

Вставка элемента типа [gitem_t](#) в список типа [gxlist_t](#).

Вставляет в часть списка с приоритетом prio = gitem->group->prio, и переносит элемент в группу gxlist->parent.item[prio]->group, при этом gitem->group переходит в пул.

gitem	Указатель на объект gitem_t .
gxlist	Указатель на список.

5.3.4.9 void gitem_fast_cut (gitem_t * *gitem*)

Быстро вырезать из списка.

Вырезает объект типа [gitem_t](#), из соответствующего списка, если объект был сгруппирован, то он вырезается из группы, и для него выделяется группа из Пула. При этом не обнуляется указатель gitem->group->link.

gitem	Указатель на объект gitem_t .
-------	---

5.3.4.10 void gitem_cut (gitem_t * *gitem*)

Вырезать из списка.

Вызывает gitem_fast_cut, а потом так обнуляет gitem->group->link

gitem	Указатель на объект gitem_t .
-------	---

5.3.4.11 void gxlist_init (gxlist_t * *gxlist*)

Инициация списка типа [gxlist_t](#).

gxlist	Указатель типа gxlist_t *.
--------	--

5.3.4.12 void gxlist_merge (gxlist_t * *source*, gxlist_t * *destignation*)

Переносит все элементы из одного группированного списка в другой

Перенести все элементы из группированного списка типа [gxlist_t](#) в другой список типа [gxlist_t](#). Выполняется за O(1) шагов.

source	Указатель на список из которого переносим элементы.
destignation	Указатель на список в который преносим элементы.

5.4 include/index.h

Заголовок функции поиска в бинарном индексе.

- prio_t [index_search](#) (index_t index)
Поиск в бинарном индексе.

5.4.1

Заголовок функции поиска в бинарном индексе.

5.4.2

5.4.2.1 `prio_t index_search (index_t index)`

Поиск в бинарном индексе.

index	Бинарный индекс.
-------	------------------

Наивысший (с минимальным значением) приоритет в индексе.

5.5 include/ipc.h

Заголовок IPC.

- `void _ipc_wait (void *ipc_pointer)`
Переход процесса к ожиданию получения данных через IPC.
- `ipc_data_t ipc_wait (void)`
Переход процесса к ожиданию получения данных через IPC.
- `bool_t ipc_send (proc_t *proc, ipc_data_t ipc_data)`
Посылка данных процессу через IPC.
- `bool_t ipc_send_isr (proc_t *proc, ipc_data_t ipc_data)`
Посылка данных процессу через IPC. Для вызова из обработчиков прерываний.
- `bool_t _ipc_exchange (proc_t *proc, ipc_data_t send, ipc_data_t *receive)`
Посылка данных процессу через IPC, прием ответа через IPC.
- `bool_t ipc_exchange (proc_t *proc, ipc_data_t send, ipc_data_t *receive)`
Посылка данных процессу через IPC, прием ответа через IPC.

5.5.1

Заголовок IPC.

5.5.2

5.5.2.1 `void _ipc_wait (void * ipc_pointer)`

Переход процесса к ожиданию получения данных через IPC.

Для внутреннего использования.

ipc_pointer	Указатель на хранилище для передаваемых данных.
-------------	---

5.5.2.2 ipc_data_t ipc_wait (void)

Переход процесса к ожиданию получения данных через IPC.

Данные.

5.5.2.3 bool_t ipc_send (proc_t * *proc*, ipc_data_t *ipc_data*)

Посылка данных процессу через IPC.

Проверяет, действительно ли процесс-адресат ждет получения данных через IPC. Если процесс-адресат действительно ждет, Ядро передает данные и запускает процесс-адресат.

proc	Указатель на процесс-адресат.
data	Данные для передачи.

1 - Если удалось передать данные, 0 - если нет.

5.5.2.4 bool_t ipc_send_isr (proc_t * *proc*, ipc_data_t *ipc_data*)

Посылка данных процессу через IPC. Для вызова из обработчиков прерываний.

Для вызова из обработчиков прерываний!

Проверяет, действительно ли процесс-адресат ждет получения данных через IPC. Если процесс-адресат действительно ждет, Ядро передает данные и запускает процесс-адресат.

proc	Указатель на процесс-адресат.
data	Данные для передачи.

1 - Если удалось передать данные, 0 - если нет.

5.5.2.5 bool_t ipc_exchange (proc_t * *proc*, ipc_data_t *send*, ipc_data_t * *receive*)

Посылка данных процессу через IPC, прием ответа через IPC.

Для внутреннего использования!

Проверяет, действительно ли процесс-адресат ждет получения данных через IPC. Если процесс-адресат действительно ждет, Ядро передает данные и запускает процесс-адресат, при этом процесс отправитель переходит к ожиданию данных через IPC.

proc	Указатель на процесс-адресат.
send	Данные для передачи.
receive	Указатель на хранилище данных для приема.

1 - если удалось передать данные, 0 - если нет.

5.5.2.6 bool_t ipc_exchange (proc_t * *proc*, ipc_data_t *send*, ipc_data_t * *receive*)

Посылка данных процессу через IPC, прием ответа через IPC.

Проверяет, действительно ли процесс-адресат ждет получения данных через IPC. Если процесс-адресат действительно ждет, Ядро передает данные и запускает процесс-адресат, при этом процесс-отправитель переходит к ожиданию данных через IPC.

proc	Указатель на процесс-адресат.
send	Данные для передачи.
receive	указатель на хранилище данных для приема.

1 - если удалось передать данные, 0 - если нет.

5.6 include/item.h

Заголовок элементов 2-связного списка.

- struct `_item_t`
Элемент 2-связного списка.
- #define `INIT_ITEM_T(a) { (item_t *)&a, (item_t *)&a }`
- typedef struct `_item_t item_t`
- void `item_init (item_t *item)`
Инициализация объекта типа `item_t`.
- void `item_insert (item_t *item, item_t *head)`
Вставка элемента типа `item_t` в список.
- void `item_cut (item_t *item)`
Вырезать элемент типа `item_t` из списка.

5.6.1

Заголовок элементов 2-связного списка.

5.6.2

5.6.2.1 `#define INIT_ITEM_T(a) { (item_t *)&a, (item_t *)&a }`

Статическая инициализация объекта типа `item_t`.

a	Имя переменной типа <code>item_t</code> .
---	---

5.6.3

5.6.3.1 `typedef struct _item_t item_t`

Смотри `_item_t`;

5.6.4

5.6.4.1 `void item_init (item_t * item)`

Инициализация объекта типа `item_t`.

item	Указатель на объект <code>item_t</code> .
------	---

5.6.4.2 `void item_insert (item_t * item, item_t * head)`

Вставка элемента типа `item_t` в список.

item	Указатель на объект типа <code>item_t</code> , который будем вставлять.
head	Указатель на голову списка типа <code>item_t</code> .

5.6.4.3 `void item_cut (item_t * item)`

Вырезать элемент типа `item_t` из списка.

item	Указатель на объект типа <code>item_t</code> , который будем вырезать.
------	--

5.7 include/kernel.h

Заголовок Ядра.

- `struct _kernel_t`
Ядро BuguRTOS.
- `typedef struct _kernel_t kernel_t`

- void `kernel_init` (void)
Инициализация Ядра.
- void `idle_main` (void *arg)
Главная функция процесса холостого хода.
- `kernel_t kernel`
Ядро BuguRTOS.

5.7.1

Заголовок Ядра.

5.7.2

5.7.2.1 `typedef struct _kernel_t kernel_t`

Смотри `_kernel_t`;

5.7.3

5.7.3.1 `void kernel_init (void)`

Инициализация Ядра.

Готовит ядро к запуску.

5.7.3.2 `void idle_main (void * arg)`

Главная функция процесса холостого хода.

Можно использовать встроенную функцию, а можно определить ее самому. Из `idle_main` можно работать с программными таймерами, подавать сигналы, ОСВОБОЖДАТЬ семафоры.

Ни в коем случае нельзя делать return, останавливать процесс idle, захватывать семафоры и мьютексы из idle!!! Кто будет это все делать, того ждут Страшный суд, АдЪ и ПогибельЪ. Я предупредил!

arg	Указатель на аргумент.
-----	------------------------

5.7.4

5.7.4.1 `kernel_t kernel`

Ядро BuguRTOS.

Оно одно на всю систему!

5.8 include/mutex.h

Заголовок мьютекса.

- struct `_mutex_t`
Мьютекс.
- `#define MUTEX_PRIO(m) (((xlist_t *)m)->index) ? index_search(((xlist_t *)m)->index) : PROC_PRIO_LOWEST)`
- `typedef struct _mutex_t mutex_t`
- void `mutex_init_isr (mutex_t *mutex)`
Инициализация мьютекса из критической секции, или обработчика прерываний.
- void `mutex_init (mutex_t *mutex)`
Инициализация мьютекса.
- bool_t `mutex_lock (mutex_t *mutex)`
Захват мьютекса.
- bool_t `mutex_try_lock (mutex_t *mutex)`
Попытка захвата мьютекса.
- void `mutex_free (mutex_t *mutex)`
Освобождение мьютекса.
- bool_t `_mutex_lock (mutex_t *mutex)`
Захват мьютекса, для внутреннего использования.
- bool_t `_mutex_try_lock (mutex_t *mutex)`
Попытка захвата мьютекса, для внутреннего использования.
- bool_t `_mutex_free (mutex_t *mutex)`
Освобождение мьютекса, для внутреннего использования.

5.8.1

Заголовок мьютекса.

5.8.2

5.8.2.1 `#define MUTEX_PRIO(m) (((xlist_t *)m)->index) ? index_search(((xlist_t *)m)->index) : PROC_PRIO_LOWEST)`

Считает приоритет мьютекса.

5.8.3

5.8.3.1 `typedef struct _mutex_t mutex_t`

Смотри `_mutex_t`;

5.8.4**5.8.4.1 void mutex_init_isr (mutex_t * *mutex*)**

Инициализация мьютекса из критической секции, или обработчика прерываний.

Да, инициировать из обработчика прерывания можно!

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

5.8.4.2 void mutex_init (mutex_t * *mutex*)

Инициализация мьютекса.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

5.8.4.3 bool_t mutex_lock (mutex_t * *mutex*)

Захват мьютекса.

Если мьютекс свободен - процесс захватывает его и продолжает выполняться, если уже занят - процесс останавливается и записывается в список ожидающих.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

1 - если удалось захватить без ожидания, 0 - если пришлось ждать.

5.8.4.4 bool_t mutex_try_lock (mutex_t * *mutex*)

Попытка захвата мьютекса.

Если мьютекс свободен - процесс захватывает его и продолжает выполняться, если уже занят - процесс продолжает выполнение.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

1 - если удалось захватить, 0 - если не удалось.

5.8.4.5 void mutex_free (mutex_t * *mutex*)

Освобождение мьютекса.

Если список ожидающих процессов пуст - вызывающий процесс освобождает мьютекс, если список не пуст - ставит на выполнение голову списка. Также происходит обработка флагов, при необходимости вызывающий процесс останавливается.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

5.8.4.6 bool_t _mutex_lock (mutex_t * mutex)

Захват мьютекса, для внутреннего использования.

Если мьютекс свободен - процесс захватывает его и продолжает выполняться, если уже занят - процесс останавливается и записывается в список ожидающих.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

1 - если удалось захватить без ожидания, 0 - если пришлось ждать.

5.8.4.7 bool_t _mutex_try_lock (mutex_t * mutex)

Попытка захвата мьютекса, для внутреннего использования.

Если мьютекс свободен - процесс захватывает его и продолжает выполняться, если уже занят - процесс продолжает выполнение.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

1 - если удалось захватить, 0 - если не удалось.

5.8.4.8 bool_t _mutex_free (mutex_t * mutex)

Освобождение мьютекса, для внутреннего использования.

Если список ожидающих процессов пуст - вызывающий процесс освобождает мьютекс, если список не пуст - ставит на выполнение голову списка. Также происходит обработка флагов, при необходимости вызывающий процесс останавливается.

mutex	Указатель на мьютекс.
-------	-----------------------

5.9 include/pcounter.h

Заголовок счетчиков захваченных ресурсов.

- struct [_pcounter_t](#)
Счетчик захваченных ресурсов.
- typedef struct [_pcounter_t](#) pcounter_t
- void [pcounter_init](#) (pcounter_t *pcounter)
Инициализация счетчика.
- void [pcounter_inc](#) (pcounter_t *pcounter, prio_t prio)

Инкремент счетчика.

- `index_t pcounter_dec (pcounter_t *pcounter, prio_t prio)`

Декремент счетчика.

- `void pcounter_plus (pcounter_t *pcounter, prio_t prio, count_t count)`

Увеличение счетчика на произвольное количество единиц.

- `index_t pcounter_minus (pcounter_t *pcounter, prio_t prio, count_t count)`

Уменьшение счетчика на произвольное количество единиц.

5.9.1

Заголовок счетчиков захваченных ресурсов.

5.9.2

5.9.2.1 `typedef struct _pcounter_t pcounter_t`

Смотри `_pcounter_t`;

5.9.3

5.9.3.1 `void pcounter_init (pcounter_t * pcounter)`

Инициализация счетчика.

<code>pcounter</code>	Указатель на счетчик.
-----------------------	-----------------------

5.9.3.2 `void pcounter_inc (pcounter_t * pcounter, prio_t prio)`

Инкремент счетчика.

<code>pcounter</code>	Указатель на счетчик.
<code>prio</code>	Приоритет.

5.9.3.3 `index_t pcounter_dec (pcounter_t * pcounter, prio_t prio)`

Декремент счетчика.

<code>pcounter</code>	Указатель на счетчик.
<code>prio</code>	Приоритет.

5.9.3.4 `void pcounter_plus (pcounter_t * pcounter, prio_t prio, count_t count)`

Увеличение счетчика на произвольное количество единиц.

<code>pcounter</code>	Указатель на счетчик.
<code>prio</code>	Приоритет.
<code>count</code>	Количество единиц.

5.9.3.5 index_t pcounter_minus (pcounter_t * pcounter, prio_t prio, count_t count)

Уменьшение счетчика на произвольное количество единиц.

pcounter	Указатель на счетчик.
prio	Приоритет.
count	Количество единиц.

0 - если соответствующая часть счетчика обнулилась, не 0 - в других случаях.

5.10 include/proc.h

Заголовок процессов.

- struct `_proc_t`
Процесс.
- #define `PROC_LRES_INIT(a) pcounter_init(&a->lres)`
Макрос-обертка.
- #define `PROC_LRES_INC(a, b) pcounter_inc(&a->lres, b)`
Макрос-обертка.
- #define `PROC_LRES_DEC(a, b) pcounter_dec(&a->lres, b)`
Макрос-обертка.
- #define `PROC_FLG_RT ((flag_t)0x80)`
Флаг реального времени.
- #define `PROC_FLG_MUTEX ((flag_t)0x40)`
Флаг захвата мьютексов.
- #define `PROC_FLG_SEM ((flag_t)0x20)`
Флаг захвата семафора.
- #define `PROC_FLG_PRE_STOP ((flag_t)0x10)`
Флаг запроса останова.
- #define `PROC_FLG_LOCK_MASK ((flag_t)(PROC_FLG_MUTEX|PROC_FLG_SEM))`
Маска `PROC_FLG_MUTEX` или `PROC_FLG_SEM`.
- #define `PROC_STATE_CLEAR_MASK ((flag_t)0xF0)`
Маска очистки состояния исполнения процесса.
- #define `PROC_STATE_CLEAR_RUN_MASK ((flag_t)0xF8)`
Маска очистки состояния исполнения процесса.
- #define `PROC_STATE_MASK ((flag_t)0x0F)`
Маска состояния исполнения процесса.
- #define `PROC_STATE_RESTART_MASK ((flag_t)0xC)`
Маска проверки состояния процесса.
- #define `PROC_STATE_RUN_MASK ((flag_t)0x7)`
Маска проверки состояния процесса.
- #define `PROC_STATE_WAIT_MASK ((flag_t)0x8)`
Маска проверки состояния процесса.

- `#define PROC_STATE_STOPED ((flag_t)0x0)`
- `#define PROC_STATE_END ((flag_t)0x1)`
- `#define PROC_STATE_W_WD_STOPED ((flag_t)0x2)`
- `#define PROC_STATE_WD_STOPED ((flag_t)0x3)`
- `#define PROC_STATE_DEAD ((flag_t)0x4)`
- `#define PROC_STATE_PCHANGE ((flag_t)0x5)`
- `#define PROC_STATE_READY ((flag_t)0x6)`
- `#define PROC_STATE_RUNNING ((flag_t)0x7)`
- `#define PROC_STATE_W_MUT ((flag_t)0x8)`
- `#define PROC_STATE_W_SEM ((flag_t)0x9)`
- `#define PROC_STATE_W_SIG ((flag_t)0xA)`
- `#define PROC_STATE_W_IPC ((flag_t)0xB)`
- `#define PROC_STATE_W_DEAD ((flag_t)0xC)`
- `#define PROC_STATE_W_PCHANGE ((flag_t)0xD)`
- `#define PROC_STATE_W_READY ((flag_t)0xE)`
- `#define PROC_STATE_W_RUNNING ((flag_t)0xF)`
- `#define PROC_PRE_STOP_TEST(a) ((a->flags & PROC_FLG_PRE_STOP) && (!(a->flags & PROC_FLG_LOCK_MASK)))`
Макрос проверки условий останова по флагу `PROC_FLG_PRE_STOP`.
- `#define PROC_RUN_TEST(a) ((a->flags & PROC_STATE_RUN_MASK) >= PROC_STATE_READY)`
Проверяет, запущен ли процесс.
- `#define PROC_GET_STATE(a) (a->flags & PROC_STATE_MASK)`
Читает состояние процесса.
- `#define PROC_SET_STATE(a, b) (a->flags &= PROC_STATE_CLEAR_MASK, proc->flags |= b)`
Устанавливает состояние процесса.
- `#define PROC_IPC_TEST(a) (PROC_GET_STATE(a) == PROC_STATE_W_IPC)`
Проверяет ждет ли процесс IPC.
- `#define PROC_PRIO_LOWEST ((prio_t)BITS_IN_INDEX_T - (prio_t)1)`
Низший приоритет.
- `typedef struct _proc_t proc_t`
- `void proc_init_isr (proc_t *proc, code_t pmain, code_t sv_hook, code_t rs_hook, void *arg, stack_t *sstart, prio_t prio, timer_t time_quant, bool_t is_rt)`
Инициализация процесса из обработчика прерывания, либо из критической секции.
- `void proc_init (proc_t *proc, code_t pmain, code_t sv_hook, code_t rs_hook, void *arg, stack_t *sstart, prio_t prio, timer_t time_quant, bool_t is_rt)`
Инициализация процесса.
- `void proc_run_wrapper (proc_t *proc)`
Обертка для запуска процессов.
- `void proc_terminate (void)`
Завершение работы процесса после возврата из `proc->pmain`. Для внутреннего использования.
- `void _proc_terminate (void)`
Завершение работы процесса после возврата из `proc->pmain`. Для внутреннего использования.
- `bool_t proc_run (proc_t *proc)`
Запуск процесса.
- `bool_t proc_run_isr (proc_t *proc)`

- Запуск процесса из критической секции, либо обработчика прерывания.
- `bool_t proc_restart (proc_t *proc)`
Перезапуск процесса.
- `bool_t proc_restart_isr (proc_t *proc)`
Перезапуск процесса из критической секции или обработчика прерывания.
- `bool_t proc_stop (proc_t *proc)`
Останов процесса.
- `bool_t proc_stop_isr (proc_t *proc)`
Останов процесса из критической секции или обработчика прерывания.
- `void proc_self_stop (void)`
Самоостанов процесса.
- `void _proc_self_stop (void)`
Самоостанов процесса (для внутреннего использования).
- `void proc_reset_watchdog (void)`
Сброс watchdog для процесса реального времени.
- `void _proc_reset_watchdog (void)`
Сброс watchdog для процесса реального времени из обработчика прерывания (для внутреннего использования).
- `void _proc_dont_stop (proc_t *proc, flag_t flags)`
Запуск остановленного процесса с флагом `PROC_FLG_PRE_STOP`. Для внутреннего использования.
- `void _proc_cut_and_run (proc_t *proc, flag_t state)`
Вырезать процесс из списка ожидающих и его запуск. Для внутреннего использования.
- `void _proc_prio_propagate (proc_t *proc)`
Передача приоритетов по цепи заблокированных процессов. Для внутреннего использования.
- `void _proc_stop_flags_set (proc_t *proc, flag_t mask)`
"Низкоуровневый" останов процесса с установкой флагов, для внутреннего использования.
- `void _proc_flag_stop (flag_t mask)`
Останов процесса по флагу `PROC_FLG_PRE_STOP` из критической секции или обработчика прерывания, для внутреннего использования.
- `void proc_flag_stop (flag_t mask)`
Останов процесса по флагу `PROC_FLG_PRE_STOP`.
- `void _proc_prio_control_stoped (proc_t *proc)`
Управление приоритетом процесса, для внутреннего использования.
- `void proc_set_prio (proc_t *proc, prio_t prio)`
Управление приоритетом процесса.
- `void _proc_set_prio (proc_t *proc, prio_t prio)`
Управление приоритетом процесса. Для внутреннего использования.

5.10.1

Заголовок процессов.

5.10.2

5.10.2.1 `#define PROC_LRES_INIT(a) pcounter_init(&a->lres)`

Макрос-обертка.

Инициализирует поле `proc->lres` процесса.

a	указатель на процесс.
---	-----------------------

5.10.2.2 #define PROC_LRES_INC(a, b) pcounter_inc(&a->lres, b)

Макрос-обертка.

Инкремент счетчика захваченных мьютексов.

a	указатель на процесс.
b	приоритет захваченного мьютекса, если используется протокол highest locker.

5.10.2.3 #define PROC_LRES_DEC(a, b) pcounter_dec(&a->lres, b)

Макрос-обертка.

Декремент счетчика захваченных мьютексов.

a	указатель на процесс.
b	приоритет захваченного мьютекса, если используется протокол highest locker.

5.10.2.4 #define PROC_FLG_RT ((flag_t)0x80)

Флаг реального времени.

Для этого процесса используется политика планирования жесткого реального времени.

5.10.2.5 #define PROC_FLG_MUTEX ((flag_t)0x40)

Флаг захвата мьютексов.

Процесс удерживает мьютекс.

5.10.2.6 #define PROC_FLG_SEM ((flag_t)0x20)

Флаг захвата семафора.

Выставляется при вызове [sem_lock](#) и при удачном вызове [sem_try_lock](#). Обнулять необходимо вручную, при освобождении общего ресурса, охраняемого семафором. Обнуляется вызовом [proc_flag_stop](#).

5.10.2.7 #define PROC_FLG_PRE_STOP ((flag_t)0x10)

Флаг запроса останова.

Произошел запрос на останов процесса. Процесс будет остановлен при первой же возможности.

5.10.2.8 #define PROC_FLG_LOCK_MASK ((flag_t)(PROC_FLG_MUTEX|PROC_FLG_SEM))

Маска [PROC_FLG_MUTEX](#) или [PROC_FLG_SEM](#).

Нужна, чтобы определить, удерживает ли процесс общие ресурсы.

5.10.2.9 #define PROC_STATE_CLEAR_MASK ((flag_t)0xF0)

Маска очистки состояния исполнения процесса.

Нужна, чтобы очистить биты состояния выполнения процесса в поле `proc->flags`.

5.10.2.10 #define PROC_STATE_CLEAR_RUN_MASK ((flag_t)0xF8)

Маска очистки состояния исполнения процесса.

Нужна, чтобы очистить младшие биты состояния выполнения процесса в поле `proc->flags`.

5.10.2.11 #define PROC_STATE_RESTART_MASK ((flag_t)0xC)

Маска проверки состояния процесса.

Используется функциями `proc_restart` и `proc_restart_isr`, для проверки возможности перезапуска.

5.10.2.12 #define PROC_STATE_RUN_MASK ((flag_t)0x7)

Маска проверки состояния процесса.

Используется для того, чтобы проверить, запущен ли процесс.

5.10.2.13 #define PROC_STATE_WAIT_MASK ((flag_t)0x8)

Маска проверки состояния процесса.

Используется для того, чтобы проверить, ожидает ли процесс получения семафора, мьютекса, сообщения через IPC или сигнала.

5.10.2.14 #define PROC_STATE_STOPPED ((flag_t)0x0)

Начальное состояние, остановлен.

5.10.2.15 #define PROC_STATE_END ((flag_t)0x1)

Завершен.

5.10.2.16 #define PROC_STATE_W_WD_STOPPED ((flag_t)0x2)

Остановлен по вачдог в состоянии W_RUNNING.

5.10.2.17 #define PROC_STATE_WD_STOPPED ((flag_t)0x3)

Остановлен по вачдог.

5.10.2.18 #define PROC_STATE_DEAD ((flag_t)0x4)

Завершен до освобождения общих ресурсов.

5.10.2.19 #define PROC_STATE_PCHANGE ((flag_t)0x5)

Запущен при смене приоритета

5.10.2.20 #define PROC_STATE_READY ((flag_t)0x6)

Готов к выполнению.

5.10.2.21 #define PROC_STATE_RUNNING ((flag_t)0x7)

Выполняется.

5.10.2.22 #define PROC_STATE_W_MUT ((flag_t)0x8)

Ожидает мьютекса.

5.10.2.23 #define PROC_STATE_W_SEM ((flag_t)0x9)

Ожидает семафора.

5.10.2.24 #define PROC_STATE_W_SIG ((flag_t)0xA)

Ожидает сигнала.

5.10.2.25 #define PROC_STATE_W_IPC ((flag_t)0xB)

Ожидает IPC.

5.10.2.26 #define PROC_STATE_W_DEAD ((flag_t)0xC)

Остановлен по вачдог в состоянии W_RUNNING до освобождения общих ресурсов.

5.10.2.27 #define PROC_STATE_W_PCHANGE ((flag_t)0xD)

Остановлен для смены приоритета.

5.10.2.28 #define PROC_STATE_W_READY ((flag_t)0xE)

Готов к выполнению (специальное).

5.10.2.29 #define PROC_STATE_W_RUNNING ((flag_t)0xF)

Выполняется (специальное).

5.10.2.30 #define PROC_PRE_STOP_TEST(a) ((a->flags & PROC_FLG_PRE_STOP) && !(a->flags & PROC_FLG_LOCK_MASK))

Макрос проверки условий останова по флагу [PROC_FLG_PRE_STOP](#).

Используется для проверки процессов на возможность останова по флагу [PROC_FLG_PRE_STOP](#). Процесс не должен удерживать общие ресурсы в момент останова по флагу.

5.10.3**5.10.3.1 typedef struct _proc_t proc_t**

Смотри [_proc_t](#);

5.10.4**5.10.4.1 void proc_init_isr (proc_t * *proc*, code_t *pmain*, code_t *sv_hook*, code_t *rs_hook*, void * *arg*, stack_t * *sstart*, prio_t *prio*, timer_t *time_quant*, bool_t *is_rt*)**

Инициализация процесса из обработчика прерывания, либо из критической секции.

<code>proc</code>	Указатель на иницилируемый процесс.
<code>pmain</code>	Указатель на главную функцию процесса.
<code>sv_hook</code>	Указатель на хук <code>proc->sv_hook</code> .
<code>rs_hook</code>	Указатель на хук <code>proc->rs_hook</code> .
<code>arg</code>	Указатель на аргумент.
<code>sstart</code>	Указатель на дно стека процесса.
<code>prio</code>	Приоритет.
<code>time_quant</code>	Квант времени.
<code>is_rt</code>	Флаг реального времени, если true, значит процесс будет иметь поведение RT.

5.10.4.2 void proc_init (proc_t * *proc*, code_t *pmain*, code_t *sv_hook*, code_t *rs_hook*, void * *arg*, stack_t * *sstart*, prio_t *prio*, timer_t *time_quant*, bool_t *is_rt*)

Инициализация процесса.

proc	Указатель на иницилируемый процесс.
rmain	Указатель на главную функцию процесса.
sv_hook	Указатель на хук proc->sv_hook.
rs_hook	Указатель на хук proc->rs_hook.
arg	Указатель на аргумент.
sstart	Указатель на дно стека процесса.
prio	Приоритет.
time_quant	Квант времени.
is_rt	Флаг реального времени, если true, значит процесс будет иметь поведение RT.

5.10.4.3 void proc_run_wrapper (proc_t * *proc*)

Обертка для запуска процессов.

Эта функция вызывает proc->rmain(proc->arg), и если происходит возврат из rmain, то [proc_run_wrapper](#) корректно завершает процесс.

proc	- Указатель на запускаемый процесс.
------	-------------------------------------

5.10.4.4 bool_t proc_run (proc_t * *proc*)

Запуск процесса.

Ставит процесс в список готовых к выполнению, если можно (процесс не запущен, еще не завершил работу, не был "убит"), и производит перепланировку.

proc	- Указатель на запускаемый процесс.
------	-------------------------------------

1 - если процесс был вставлен в список готовых к выполнению, 0 во всех остальных случаях.

5.10.4.5 bool_t proc_run_isr (proc_t * *proc*)

Запуск процесса из критической секции, либо обработчика прерывания.

Ставит процесс в список готовых к выполнению, если можно (процесс не запущен, еще не завершил работу, не был "убит"), и производит перепланировку.

proc	- Указатель на запускаемый процесс.
------	-------------------------------------

1 - если процесс был вставлен в список готовых к выполнению, 0 во всех остальных случаях.

5.10.4.6 bool_t proc_restart (proc_t * *proc*)

Перезапуск процесса.

Если можно (процесс не запущен, завершил работу, не был "убит"), приводит структуру proc в состояние, которое было после вызова [proc_init](#), и ставит процесс в список готовых к выполнению, и производит перепланировку.

proc	- Указатель на запускаемый процесс.
------	-------------------------------------

1 - если процесс был вставлен в список готовых к выполнению, 0 во всех остальных случаях.

5.10.4.7 `bool_t proc_restart_isr (proc_t * proc)`

Перезапуск процесса из критической секции или обработчика прерывания.

Если можно (процесс не запущен, завершил работу, не был "убит"), приводит структуру `proc` в состояние, которое было после вызова `proc_init`, и ставит процесс в список готовых к выполнению, производит перепланировку.

<code>proc</code>	- Указатель на запускаемый процесс.
-------------------	-------------------------------------

1 - если процесс был вставлен в список готовых к выполнению, 0 во всех остальных случаях.

5.10.4.8 `bool_t proc_stop (proc_t * proc)`

Останов процесса.

Вырезает процесс из списка готовых к выполнению и производит перепланировку.

<code>proc</code>	- Указатель на останавливаемый процесс.
-------------------	---

1 - если процесс был вырезан из списка готовых к выполнению, 0 во всех остальных случаях.

5.10.4.9 `bool_t proc_stop_isr (proc_t * proc)`

Останов процесса из критической секции или обработчика прерывания.

Вырезает процесс из списка готовых к выполнению и производит перепланировку.

<code>proc</code>	- Указатель на останавливаемый процесс.
-------------------	---

1 - если процесс был вырезан из списка готовых к выполнению, 0 во всех остальных случаях.

5.10.4.10 `void proc_self_stop (void)`

Самоостанов процесса.

Вырезает вызывающий процесс из списка готовых к выполнению и производит перепланировку.

5.10.4.11 `void _proc_self_stop (void)`

Самоостанов процесса (для внутреннего использования).

Вырезает вызывающий процесс из списка готовых к выполнению и производит перепланировку.

5.10.4.12 `void proc_reset_watchdog (void)`

Сброс `watchdog` для процесса реального времени.

Если функцию вызывает процесс реального времени, то функция сбрасывает его таймер. Если процесс завис, и таймер не был вовремя сброшен, то планировщик остановит такой процесс и передаст

управление другому.

5.10.4.13 void _proc_reset_watchdog (void)

Сброс watchdog для процесса реального времени из обработчика прерывания (для внутреннего использования).

Если функцию вызывает процесс реального времени, то функция сбрасывает его таймер. Если процесс завис, и таймер не был вовремя сброшен, то планировщик остановит такой процесс и передаст управление другому.

5.10.4.14 void _proc_prio_control_stoped (proc_t * *proc*)

Управление приоритетом процесса, для внутреннего использования.

Используется совместно с опцией CONFIG_USE_HIGHEST_LOCKER. Процесс должен быть остановлен на момент вызова.

proc	- Указатель на процесс.
------	-------------------------

5.10.4.15 void proc_set_prio (proc_t * *proc*, prio_t *prio*)

Управление приоритетом процесса.

Устанавливает приоритет процесса, находящегося в любом состоянии.

proc	- Указатель на процесс.
prio	- Новое значение приоритета.

5.10.4.16 void _proc_set_prio (proc_t * *proc*, prio_t *prio*)

Управление приоритетом процесса. Для внутреннего использования.

Устанавливает приоритет процесса, находящегося в любом состоянии.

proc	- Указатель на процесс.
prio	- Новое значение приоритета.

5.11 include/sched.h

Заголовок планировщика

- struct [_sched_t](#)
Планировщик.
- #define [_SCHED_INIT](#)() (([sched_t](#) *)&kernel.sched)
Макрос-обертка.
- typedef struct [_sched_t](#) [sched_t](#)

- void `sched_init` (`sched_t *sched`, `proc_t *idle`)
Инициализация планировщика.
- void `sched_schedule` (`void`)
Функция планирования.
- void `sched_reschedule` (`void`)
Функция перепланирования.
- void `sched_proc_run` (`proc_t *proc`, `flag_t state`)
"Низкоуровневый" запуск процесса, для внутреннего использования.
- void `sched_proc_stop` (`proc_t *proc`)
"Низкоуровневый" останов процесса, для внутреннего использования.
- bool_t `_sched_proc_yield` (`void`)
Передача управления следующему процессу (для внутреннего использования).
- bool_t `sched_proc_yield` (`void`)
Передача управления следующему процессу.

5.11.1

Заголовок планировщика

Все функции в этом файле для внутреннего использования!!!

5.11.2

5.11.2.1 `#define _SCHED_INIT()((sched_t *)&kernel.sched)`

Макрос-обертка.

Обертка инициализации переменной `sched` в функциях `sched_schedule` и `sched_reschedule`.

5.11.3

5.11.3.1 `typedef struct _sched_t sched_t`

Смотри `_sched_t`;

5.11.4

5.11.4.1 `void sched_init (sched_t * sched, proc_t * idle)`

Инициализация планировщика.

Готовит планировщик к запуску.

<code>sched</code>	- Указатель на планировщик.
<code>idle</code>	- Указатель на процесс холостого хода.

5.11.4.2 `void sched_schedule (void)`

Функция планирования.

Переключает процессы в обработчике прерывания системного таймера.

5.11.4.3 void sched_reschedule (void)

Функция перепланирования.

Переключает процессы в случае необходимости.

5.11.4.4 bool_t sched_proc_yield (void)

Передача управления следующему процессу (для внутреннего использования).

Передаёт управление следующему процессу, если такой процесс есть.

0 если нет других выполняющихся процессов, не 0 - если есть.

5.11.4.5 bool_t sched_proc_yield (void)

Передача управления следующему процессу.

Передаёт управление следующему процессу, если такой процесс есть.

0 если нет других выполняющихся процессов, не 0 - если есть.

5.12 include/sem.h

Заголовок счетных семафоров.

- struct [_sem_t](#)
Счетный семафор.
- typedef struct [_sem_t](#) [sem_t](#)
- void [sem_init_isr](#) ([sem_t](#) *sem, [count_t](#) count)
Инициализация семафора из обработчика прерывания или критической секции.
- void [sem_init](#) ([sem_t](#) *sem, [count_t](#) count)
Инициализация семафора.
- bool_t [sem_lock](#) ([sem_t](#) *sem)
Захват семафора.
- bool_t [sem_try_lock](#) ([sem_t](#) *sem)
Попытка захвата семафора.
- void [sem_free](#) ([sem_t](#) *sem)
Освобождение семафора.
- void [sem_free_isr](#) ([sem_t](#) *sem)
Освобождение для использования в обработчиках прерываний
- bool_t [_sem_lock](#) ([sem_t](#) *sem)
Захват семафора для внутреннего использования.
- bool_t [_sem_try_lock](#) ([sem_t](#) *sem)
Попытка захвата семафора для внутреннего использования.

5.12.1

Заголовок счетных семафоров.

5.12.2

5.12.2.1 **typedef struct _sem_t sem_t**

Смотри [_sem_t](#);

5.12.3

5.12.3.1 **void sem_init_isr (sem_t * *sem*, count_t *count*)**

Инициализация семафора из обработчика прерывания или критической секции.

sem	Указатель на семафор.
count	Начальное значение счетчика.

5.12.3.2 **void sem_init (sem_t * *sem*, count_t *count*)**

Инициализация семафора.

sem	Указатель на семафор.
count	Начальное значение счетчика.

5.12.3.3 **bool_t sem_lock (sem_t * *sem*)**

Захват семафора.

Если значение счетчика семафора больше 0, то процесс уменьшает счетчик семафора на 1 и продолжает выполняться. Если значение счетчика семафора равно 0, процесс останавливается и встает в список ожидающих освобождения семафора.

sem	Указатель на семафор.
-----	-----------------------

1 если удалось захватить семафор без ожидания, 0 если не удалось.

5.12.3.4 **bool_t sem_try_lock (sem_t * *sem*)**

Попытка захвата семафора.

Если значение счетчика семафора больше 0, то процесс уменьшает счетчик семафора на 1 и продолжает выполняться. Если значение счетчика семафора равно 0, процесс просто продолжает выполняться.

sem	Указатель на семафор.
-----	-----------------------

1 если удалось захватить семафор, 0 если не удалось.

5.12.3.5 void sem_free (sem_t * sem)

Освобождение семафора.

Если список ожидающих захвата семафора пуст, то счетчик семафора увеличиваем на 1. Если не пуст - возобновляем работу головы списка.

sem	Указатель на семафор.
-----	-----------------------

5.12.3.6 void sem_free_isr (sem_t * sem)

Освобождение для использования в обработчиках прерываний

Если список ожидающих захвата семафора пуст, то счетчик семафора увеличиваем на 1. Если не пуст - возобновляем работу головы списка.

sem	Указатель на семафор.
-----	-----------------------

5.12.3.7 bool_t sem_lock (sem_t * sem)

Захват семафора для внутреннего использования.

Если значение счетчика семафора больше 0, то процесс уменьшает счетчик семафора на 1 и продолжает выполняться. Если значение счетчика семафора равно 0, процесс останавливается и встает в список ожидающих освобождения семафора.

sem	Указатель на семафор.
-----	-----------------------

1 если удалось захватить семафор без ожидания, 0 если не удалось.

5.12.3.8 bool_t sem_try_lock (sem_t * sem)

Попытка захвата семафора для внутреннего использования.

Если значение счетчика семафора больше 0, то процесс уменьшает счетчик семафора на 1 и продолжает выполняться. Если значение счетчика семафора равно 0, процесс просто продолжает выполняться.

sem	Указатель на семафор.
-----	-----------------------

1 если удалось захватить семафор, 0 если не удалось.

5.13 include/sig.h

Заголовок сигналов.

- struct [_sig_t](#)
Сигнал.

- `typedef struct _sig_t sig_t`

- `void sig_init_isr (sig_t *sig)`
Инициализация сигнала из обработчика прерывания или критической секции.
- `void sig_init (sig_t *sig)`
Инициализация сигнала.
- `void sig_wait (sig_t *sig)`
Встать в список ожидания сигнала.
- `void _sig_wait_prologue (sig_t *sig)`
Встать в список ожидания сигнала, для внутреннего использования.
- `void _sig_wait_epilogue (void)`
Эпилог ожидания сигнала. Для внутреннего использования.
- `void sig_signal (sig_t *sig)`
Возобновить работу 1 процесса ожидающего сигнал.
- `void sig_broadcast (sig_t *sig)`
Возобновить работу всех ожидающих процессов.
- `void sig_signal_isr (sig_t *sig)`
Возобновить работу 1 процесса ожидающего сигнал из обработчика прерывания.
- `void sig_broadcast_isr (sig_t *sig)`
Возобновить работу всех ожидающих процессов из обработчика прерывания.

5.13.1

Заголовок сигналов.

5.13.2

5.13.2.1 `typedef struct _sig_t sig_t`

Смотри `_sig_t`;

5.13.3

5.13.3.1 `void sig_init_isr (sig_t * sig)`

Инициализация сигнала из обработчика прерывания или критической секции.

<code>sig</code>	Указатель на сигнал.
------------------	----------------------

5.13.3.2 `void sig_init (sig_t * sig)`

Инициализация сигнала.

<code>sig</code>	Указатель на сигнал.
------------------	----------------------

5.13.3.3 void sig_wait (sig_t * sig)

Встать в список ожидания сигнала.

Останавливает вызвавший процесс и ставит его в список ожидания. На многопроцессорной системе при этом происходит предварительная балансировка нагрузки. После возобновления работы процесса делается попытка остановить его по флагу `PROC_FLG_PRE_STOP`.

sig	Указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.13.3.4 void _sig_wait_prologue (sig_t * sig)

Встать в список ожидания сигнала, для внутреннего использования.

Останавливает вызвавший процесс и ставит его в список ожидания.

sig	Указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.13.3.5 void _sig_wait_epilogue (void)

Эпилог ожидания сигнала. Для внутреннего использования.

При необходимости пробуждает следующий процесс в `sig->wakeup`;

5.13.3.6 void sig_signal (sig_t * sig)

Возобновить работу 1 процесса ожидающего сигнал.

На многопроцессорной системе: Ищет в массиве статистики сигнала самое "нагруженное" ядро. Далее возобновляет работу головы списка ожидающих сигнал для этого ядра, при этом происходит балансировка нагрузки - запускаемый процесс будет выполняться на самом ненагруженном процессорном ядре из возможных.

На 1 процессорной системе: просто возобновляет работу головы списка ожидающих.

sig	Указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.13.3.7 void sig_broadcast (sig_t * sig)

Возобновить работу всех ожидающих процессов.

Возобновляет работу всех ожидающих процессов. Процессы в списках ожидания сигналов сгруппированы, что дает возможность за ограниченное время перенести весь список ожидающих в соответствующий список готовых к выполнению.

sig	Указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.13.3.8 void sig_signal_isr (sig_t * sig)

Возобновить работу 1 процесса ожидающего сигнал из обработчика прерывания.

На многопроцессорной системе: Ищет в массиве статистики сигнала самое "нагруженное" ядро. Далее возобновляет работу головы списка ожидающих сигнал для этого ядра, при этом происходит балансировка нагрузки - запускаемый процесс будет выполняться на самом ненагруженном процессорном ядре из возможных.

На 1 процессорной системе: просто возобновляет работу головы списка ожидающих.

sig	Указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.13.3.9 void sig.broadcast_isr (sig_t * sig)

Возобновить работу всех ожидающих процессов из обработчика прерывания.

Возобновляет работу всех ожидающих процессов. Процессы в списках ожидания сигналов сгруппированы, что дает возможность за ограниченное время перенести весь список ожидающих в соответствующий список готовых к выполнению.

sig	Указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.14 include/syscall.h

Заголовок системных вызовов.

- #define SYSCALL_PROC_RUN ((syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_RESTART (SYSCALL_PROC_RUN + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_STOP (SYSCALL_PROC_RESTART + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_SELF_STOP (SYSCALL_PROC_STOP + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_TERMINATE (SYSCALL_PROC_SELF_STOP + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_FLAG_STOP (SYSCALL_PROC_TERMINATE + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_RESET_WATCHDOG (SYSCALL_PROC_FLAG_STOP + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_PROC_SET_PRIO (SYSCALL_PROC_RESET_WATCHDOG + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SCHED_PROC_YELD (SYSCALL_PROC_SET_PRIO + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SIG_WAIT (SYSCALL_SCHED_PROC_YELD + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SIG_WAKEUP (SYSCALL_SIG_WAIT + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SIG_SIGNAL (SYSCALL_SIG_WAKEUP + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SIG_BROADCAST (SYSCALL_SIG_SIGNAL + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SEM_LOCK (SYSCALL_SIG_BROADCAST + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SEM_TRY_LOCK (SYSCALL_SEM_LOCK + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_SEM_FREE (SYSCALL_SEM_TRY_LOCK + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_MUTEX_LOCK (SYSCALL_SEM_FREE + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK (SYSCALL_MUTEX_LOCK + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_MUTEX_FREE (SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_IPC_WAIT (SYSCALL_MUTEX_FREE + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_IPC_SEND (SYSCALL_IPC_WAIT + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_IPC_EXCHANGE (SYSCALL_IPC_SEND + (syscall_t)(1))
 - #define SYSCALL_USER (SYSCALL_IPC_EXCHANGE + (syscall_t)(1))
-
- void do_syscall (void)
Обработка системного вызова.
 - void scall_proc_run (void *arg)
Обработчик вызова SYSCALL_PROC_RUN.
 - void scall_proc_restart (void *arg)
Обработчик вызова SYSCALL_PROC_RESTART.

- void `scall_proc_stop` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_PROC_STOP`.
 - void `scall_proc_self_stop` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_PROC_SELF_STOP`.
 - void `scall_sched_proc_yield` (void *arg)
Обработчик вызова `#SYSCALL_PROC_YELD`.
 - void `scall_proc_terminate` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_PROC_TERMINATE`.
 - void `scall_proc_flag_stop` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_PROC_FLAG_STOP`.
 - void `scall_proc_reset_watchdog` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_PROC_RESET_WATCHDOG`.
 - void `scall_proc_set_prio` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_PROC_SET_PRIO`.
 - void `scall_sig_wait` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SIG_WAIT`.
 - void `scall_sig_wakeup` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SIG_WAKEUP`.
 - void `scall_sig_signal` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SIG_SIGNAL`.
 - void `scall_sig_broadcast` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SIG_BROADCAST`.
 - void `scall_sem_lock` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SEM_LOCK`.
 - void `scall_sem_try_lock` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SEM_TRY_LOCK`.
 - void `scall_sem_free` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_SEM_FREE`.
 - void `scall_mutex_lock` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_MUTEX_LOCK`.
 - void `scall_mutex_try_lock` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK`.
 - void `scall_mutex_free` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_MUTEX_FREE`.
 - void `scall_ipc_wait` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_IPC_WAIT`.
 - void `scall_ipc_send` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_IPC_SEND`.
 - void `scall_ipc_exchange` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_IPC_EXCHANGE`.
 - void `scall_user` (void *arg)
Обработчик вызова `SYSCALL_USER`.
-
- `syscall_t syscall_num`
Обработка системного вызова.
 - void * `syscall_arg`

5.14.1

Заголовок системных вызовов.

5.14.2

5.14.2.1 **#define SYSCALL_PROC_RUN ((syscall_t)(1))**

Запуск процесса.

5.14.2.2 **#define SYSCALL_PROC_RESTART (SYSCALL_PROC_RUN + (syscall_t)(1))**

Перезапуск процесса.

5.14.2.3 **#define SYSCALL_PROC_STOP (SYSCALL_PROC_RESTART + (syscall_t)(1))**

Останов процесса.

5.14.2.4 **#define SYSCALL_PROC_SELF_STOP (SYSCALL_PROC_STOP + (syscall_t)(1))**

Самоостанов процесса.

5.14.2.5 **#define SYSCALL_PROC_TERMINATE (SYSCALL_PROC_SELF_STOP + (syscall_t)(1))**

Завершение работы процесса.

5.14.2.6 **#define SYSCALL_PROC_FLAG_STOP (SYSCALL_PROC_TERMINATE + (syscall_t)(1))**

Останов процесса по флагу [PROC_FLG_PRE_STOP](#).

5.14.2.7 **#define SYSCALL_PROC_RESET_WATCHDOG (SYSCALL_PROC_FLAG_STOP + (syscall_t)(1))**

Сброс watchdog процесса реального времени.

5.14.2.8 **#define SYSCALL_PROC_SET_PRIO (SYSCALL_PROC_RESET_WATCHDOG + (syscall_t)(1))**

Установить приоритет процесса

5.14.2.9 **#define SYSCALL_SCHED_PROC_YELD (SYSCALL_PROC_SET_PRIO + (syscall_t)(1))**

Передача управления другому процессу.

5.14.2.10 **#define SYSCALL_SIG_WAIT (SYSCALL_SCHED_PROC_YELD + (syscall_t)(1))**

Ожидание сигнала.

5.14.2.11 **#define SYSCALL_SIG_WAKEUP (SYSCALL_SIG_WAIT + (syscall_t)(1))**

Обработка запуска по сигналу.

5.14.2.12 **#define SYSCALL_SIG_SIGNAL (SYSCALL_SIG_WAKEUP + (syscall_t)(1))**

Подача сигнала одному процессу.

5.14.2.13 **#define SYSCALL_SIG_BROADCAST (SYSCALL_SIG_SIGNAL + (syscall_t)(1))**

Подача сигнала всем ожидающим процессам.

5.14.2.14 **#define SYSCALL_SEM_LOCK (SYSCALL_SIG_BROADCAST + (syscall_t)(1))**

Захват семафора.

5.14.2.15 #define SYSCALL_SEM_TRY_LOCK (SYSCALL_SEM_LOCK + (syscall_t)(1))

Попытка захвата семафора.

5.14.2.16 #define SYSCALL_SEM_FREE (SYSCALL_SEM_TRY_LOCK + (syscall_t)(1))

Освобождение семафора.

5.14.2.17 #define SYSCALL_MUTEX_LOCK (SYSCALL_SEM_FREE + (syscall_t)(1))

Захват мьютекса.

5.14.2.18 #define SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK (SYSCALL_MUTEX_LOCK + (syscall_t)(1))

Попытка захвата мьютекса.

5.14.2.19 #define SYSCALL_MUTEX_FREE (SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK + (syscall_t)(1))

Освобождение мьютекса.

5.14.2.20 #define SYSCALL_IPC_WAIT (SYSCALL_MUTEX_FREE + (syscall_t)(1))

Ожидание передачи данных.

5.14.2.21 #define SYSCALL_IPC_SEND (SYSCALL_IPC_WAIT + (syscall_t)(1))

Передача данных.

5.14.2.22 #define SYSCALL_IPC_EXCHANGE (SYSCALL_IPC_SEND + (syscall_t)(1))

Обмен данными.

5.14.2.23 #define SYSCALL_USER (SYSCALL_IPC_EXCHANGE + (syscall_t)(1))

Пользовательский системный вызов.

5.14.3

5.14.3.1 void do_syscall (void)

Обработка системного вызова.

Запускает обработчик системного вызова и передает ему аргумент.

5.14.3.2 void scall_proc_run (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_RUN](#).

Пытается запустить процесс, вызывая [proc_run_isr](#).

arg	указатель на структуру proc_runtime_arg_t .
-----	---

5.14.3.3 void scall_proc_restart (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_RESTART](#).

Пытается перезапустить процесс, вызывая [proc_restart_isr](#).

arg	указатель на структуру proc_runtime_arg_t .
-----	---

5.14.3.4 void scall_proc_stop (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_STOP](#).

Пытается остановить процесс, вызывая [proc_stop_isr](#).

arg	указатель на структуру proc_runtime_arg_t .
-----	---

5.14.3.5 void scall_proc_self_stop (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_SELF_STOP](#).

Останавливает вызывающий процесс.

arg	не используется.
-----	------------------

5.14.3.6 void scall_sched_proc_yield (void * arg)

Обработчик вызова [#SYSCALL_PROC_YELD](#).

Передаёт управление следующему процессу.

arg	не используется.
-----	------------------

5.14.3.7 void scall_proc_terminate (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_TERMINATE](#).

Завершает выполнение процесса после выхода из `rmain`. Вызывает [_proc_terminate](#).

arg	указатель на процесс.
-----	-----------------------

5.14.3.8 void scall_proc_flag_stop (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_FLAG_STOP](#).

Пытается остановить вызывающий процесс по флагу [PROC_FLG_PRE_STOP](#), обнуляет флаги, заданные маской. Вызывает [_proc_flag_stop](#).

arg	указатель на маску обнуления флагов процесса.
-----	---

5.14.3.9 void scall_proc_reset_watchdog (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_RESET_WATCHDOG](#).

Вызывает [_proc_reset_watchdog](#).

arg	не используется.
-----	------------------

5.14.3.10 void scall_proc_set_prio (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_PROC_SET_PRIO](#).

Вызывает [_proc_set_prio](#).

arg	Указатель на переменную типа proc_set_prio_arg_t .
-----	--

5.14.3.11 void scall_sig_wait (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_SIG_WAIT](#).

Переводит вызвавший процесс в состояние ожидания сигнала, вызывает [_sig_wait_prologue](#).

arg	указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.14.3.12 void scall_sig_wakeup (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_SIG_WAKEUP](#).

Вызывает [_sig_wait_epilogue](#), обрабатывает флаг [PROC_FLG_PRE_STOP](#)

arg	не используется.
-----	------------------

5.14.3.13 void scall_sig_signal (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_SIG_SIGNAL](#).

"Будит" один из процессов, ожидающих сигнала, вызывает [sig_signal_isr](#).

arg	указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.14.3.14 void scall_sig_broadcast (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_SIG_BROADCAST](#).

"Будит" все процессы , ожидающие сигнала, вызывает [sig_broadcast_isr](#).

arg	указатель на сигнал.
-----	----------------------

5.14.3.15 void scall_sem_lock (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_SEM_LOCK](#).

Вызывает [_sem_lock](#).

arg	указатель на аргумент типа sem_lock_arg_t .
-----	---

5.14.3.16 void scall_sem_try_lock (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_SEM_TRY_LOCK](#).

Вызывает [_sem_try_lock](#).

arg	указатель на аргумент типа <code>sem_lock_arg_t</code> .
-----	--

5.14.3.17 void scall_sem_free (void * arg)

Обработчик вызова `SYSCALL_SEM_FREE`.

Вызывает `sem_free_isr`.

arg	указатель на семафор.
-----	-----------------------

5.14.3.18 void scall_mutex_lock (void * arg)

Обработчик вызова `SYSCALL_MUTEX_LOCK`.

Вызывает `_mutex_lock`.

arg	указатель на аргумент типа <code>mutex_lock_arg_t</code> .
-----	--

5.14.3.19 void scall_mutex_try_lock (void * arg)

Обработчик вызова `SYSCALL_MUTEX_TRY_LOCK`.

Вызывает `_mutex_try_lock`.

arg	указатель на аргумент типа <code>mutex_lock_arg_t</code> .
-----	--

5.14.3.20 void scall_mutex_free (void * arg)

Обработчик вызова `SYSCALL_MUTEX_FREE`.

Вызывает `_mutex_free`.

arg	указатель на мьютекс.
-----	-----------------------

5.14.3.21 void scall_ipc_wait (void * arg)

Обработчик вызова `SYSCALL_IPC_WAIT`.

Переводит вызывающий процесс в состояние ожидания получения данных через IPC. Вызывает `_ipc_wait`.

arg	указатель на хранилище для передачи данных.
-----	---

5.14.3.22 void scall_ipc_send (void * arg)

Обработчик вызова `SYSCALL_IPC_SEND`.

Вызывает `ipc_send_isr`.

arg	указатель на аргумент типа <code>ipc_send_arg_t</code> .
-----	--

5.14.3.23 void scall_ipc_exchange (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_IPC_EXCHANGE](#).

Вызывает [_ipc_exchange](#).

arg	указатель на аргумент типа ipc_send_arg_t .
-----	---

5.14.3.24 void scall_user (void * arg)

Обработчик вызова [SYSCALL_USER](#).

Вызывает пользовательскую функцию.

arg	указатель на функцию пользователя.
-----	------------------------------------

Осторожно! Параметр не проверяется!

5.14.4**5.14.4.1 syscall_t syscall_num**

Обработка системного вызова.

Запускает обработчик системного вызова и передает ему аргумент.

Номер системного вызова.

5.14.4.2 void* syscall_arg

Аргумент системного вызова.

5.15 include/timer.h

Заголовок программных таймеров.

- `#define SPIN_LOCK_KERNEL_TIMER()`
Макрос-обертка.
- `#define SPIN_FREE_KERNEL_TIMER()`
- `#define CLEAR_TIMER(t) _clear_timer((timer_t *) &t)`
Сброс программного таймера.
- `#define TIMER(t) (timer_t) _timer((timer_t) t)`
Получить значение программного таймера, для внутреннего использования.
- `void wait_time (timer_t time)`
Подождать заданный интервал времени.
- `void _clear_timer (timer_t *t)`
Сброс программного таймера, для внутреннего использования.
- `timer_t _timer (timer_t t)`
Получить значение программного таймера, для внутреннего использования.

5.15.1

Заголовок программных таймеров. Программные таймеры используются для синхронизации процессов по времени.

Программные таймеры нельзя использовать для точного измерения интервалов времени!

5.15.2**5.15.2.1 #define SPIN_LOCK_KERNEL_TIMER()**

Макрос-обертка.

Обертка захвата спин-блокировки таймера ядра, на однопроцессорной системе - пустой макрос.

Макрос-обертка.

Обертка освобождения спин-блокировки таймера ядра, на однопроцессорной системе - пустой макрос.

5.15.2.2 #define CLEAR_TIMER(t) _clear_timer((timer_t *)&t)

Сброс программного таймера.

t	Имя переменной таймера.
---	-------------------------

5.15.2.3 #define TIMER(t) (timer_t)_timer((timer_t)t)

Получить значение программного таймера, для внутреннего использования.

t	Значение таймера.
---	-------------------

5.15.3**5.15.3.1 void wait_time (timer_t time)**

Подождать заданный интервал времени.

Просто ждет в цикле пока пройдет время time.

time	Время ожидания.
------	-----------------

5.15.3.2 void _clear_timer (timer_t * t)

Сброс программного таймера, для внутреннего использования.

t	Указатель на таймер.
---	----------------------

5.15.3.3 timer_t _timer (timer_t t)

Получить значение программного таймера, для внутреннего использования.

t	Значение таймера.
---	-------------------

5.16 include/xlist.h

Заголовок списков с приоритетами.

- struct `_xlist_t`
Список с приоритетами.
- typedef struct `_xlist_t xlist_t`
- void `xlist_init (xlist_t *xlist)`
Инициализация списка.
- `item_t * xlist_head (xlist_t *xlist)`
Поиск головы списка.
- void `xlist_switch (xlist_t *xlist, prio_t prio)`
Переключение списка.

5.16.1

Заголовок списков с приоритетами.

5.16.2

5.16.2.1 typedef struct `_xlist_t xlist_t`

Смотри `_xlist_t`;

5.16.3

5.16.3.1 void `xlist_init (xlist_t * xlist)`

Инициализация списка.

xlist	Указатель на список.
-------	----------------------

5.16.3.2 `item_t* xlist_head (xlist_t * xlist)`

Поиск головы списка.

xlist	Указатель на список.
-------	----------------------

Указатель на голову - самый приоритетный элемент в массиве указателей.

5.16.3.3 void xlist_switch (xlist_t * *xlist*, prio_t *prio*)

Переключение списка.

Изменяет указатель xlist->item[prio] на xlist->item[prio]->next.

xlist	Указатель на список.
prio	Приоритет переключаемой части списка.