

закрытое акционерное общество «Аладдин Р.Д.»

УТВЕРЖДЕН

USB-HOCИТЕЛЬ JACARTA SF/ГОСТ

СПЕЦИАЛИЗИРОВАННОЕ СРЕДСТВО ДЛЯ БЕЗОПАСНОГО ХРАНЕНИЯ И ПЕРЕНОСА ИНФОРМАЦИИ

СПЕЦИАЛИЗИРОВАННЫЙ СЪЁМНЫЙ МАШИННЫЙ НОСИТЕЛЬ ИНФОРМАЦИИ ВСТРОЕННОЕ ПРОГРАММНОЕ СРЕДСТВО JACARTA OS

Описание программы

Листов 36

(a)		Аннотация В данном документе приведено описание логической структуры, функций составных													
Первое применение	u	іастеі					описание логической структу го программного средства JaC								
Справ. Ne															
Подпись и дата															
Инв. № дубл.															
Взам. инв. №															
Подпись и дата															
Подп															
		Лист	№ докум.	Подп.	Дата			I dimensi I di							
, подл.	<i>Раз</i> Пр	раб. ов.	Никитин Демченко			USE	3-носитель JaCarta SF/ГОСТ	Литера Лист Листов 2 36							
Инв. № подл.	H.Ко Уг	нтр. пв.	Харитонов				JaCarta OS Описание программы	ЗАО «Аладдин Р.Д.»							

		Содержание	
	1	Общие положения	∤ 7
	1.1	Обозначение и наименование47	7
	1.2	Программное обеспечение, необходимое для функционирования программы47	,
	1.3	Языки программирования, на которых написана программа47	,
2	2	Функциональное назначение	48
3	3	Описание логической структуры	49
3	3.1	Алгоритм программы49)
3	3.2	Используемые методы53	3
(3.3	Структура программы с описанием функций составных частей и связи между ними .63	3
(3.4	Связи программы с другими программами70	
4	4	Используемые технические средства	72
Ę	5	Вызов и загрузка	7 3
6	6	Входные и выходные данные	74
6	6.1	Входные данные74	·
6	6.2	Выходные данные74	.
ſ	Переч	ень принятых сокращений	75
Γ	Переч	ень принятых терминов	76
ſ	Прило	жение А	 7
ŀ	Класс	ификация исходных текстов базовой части JaCarta OS77	,
5	Ядро	JaCarta OS77	,
ſ	Библи	ютеки уровня драйверов77	,
ſ	Библи	отеки уровня аппаратной абстракции78	3
(Списс	к литературы	7 9
\Box		Л	ucm
\dashv			46

Подпись и дата

Инв. № дубл.

Взам. инв. №

Подпись и дата

Инв. № подп.

1 Общие положения

1.1 Обозначение и наименование

Полное наименование: «Встроенное программное средство JaCarta OS».

Краткие наименования: программное средство JaCarta OS, программа JaCarta OS; JaCarta OS.

1.2 Программное обеспечение, необходимое для функционирования программы

Для функционирования JaCarta OS необходимо:

- программное обеспечения микроконтроллера смарт-карты, входящее в состав средства криптографической защиты информации (СКЗИ) «Криптотокен 2 ЭП»;
- программное обеспечение «USB-носитель JaCarta SF/ГОСТ. Комплект программных средств» (далее ПО терминала), функционирующее на терминальном оборудовании и осуществляющее обращение к JaCarta OS в соответствии со стандартом ISO/IEC 7816-4:2005 [1].

1.3 Языки программирования, на которых написана программа

Программа написана на языке Си.

Инв. № дубл.									
Взам. инв. №									
Подпись и дата									
Инв. № подл.	-							Лисп	n
ZH	ν	Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата	Копировал	47 Формат А	- 1

2 Функциональное назначение

Программа JaCarta OS предназначена для:

- обеспечения взаимодействия программ, выполняющихся на терминальном оборудовании (рабочей станции или персональном компьютере), к которому подключается изделие JaCarta SF/ГОСТ;
- управления жизненным циклом карты памяти в составе изделия JaCarta SF/ГОСТ;
- управления доступом к разделам карты памяти в составе изделия JaCarta SF/ГОСТ.

Подпись и дата							
Инв. № дубл.							
Взам. инв. №							
Подпись и дата							
Инв. № подл.							Лист
Инв. Л							
	Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата		48
						Копировал Форм	am A4

3 Описание логической структуры

3.1 Алгоритм программы

Алгоритм программы JaCarta OS включает в себя два шага:

- запуск программы;
- рабочий цикл программы.

3.1.1 Запуск программы JaCarta OS

При подаче электропитания на ведущий микроконтроллер выполняется начальная загрузка программы JaCarta OS. Запускается загрузчик процесса ядра (startup_cortex.S). В частности, производится:

- обнуление и инициализация векторов прерывания;
- очистка оперативной памяти ведущего микроконтроллера;
- запуск ядра программы JaCarta OS.

Ядро JaCarta OS выполняет следующие действия:

- выполняет свою инициализацию;
- запускает процесс Арр (специальный процесс JaCarta OS, см. подраздел 3.3.1).

Процесс Арр запускает:

- процесс уровня драйверов JaCarta OS (LPC Core);
- процесс уровня аппаратной абстракции для поддержки USB-контроллера (USB Device);
- остальные процессы уровня аппаратной абстракции для поддержки периферийных устройств.

3.1.2 Рабочий цикл программы JaCarta OS

Рабочий цикл JaCarta OS состоит из последовательности переключений между рабочими циклами процессов (см. подраздел 3.2.1), выполняющих функции на различных уровнях программы. Передача управления между процессами осуществляется посредством межпроцессных сообщений (IPC — inter-process communication), см. подраздел 3.2.4.

Переключение между процессами может инициироваться самими процессами, в соответствии с их внутренней логикой, или происходить в результате обработки внешних по отношению к JaCarta OS событиями (например, прерываниями от контроллеров периферийных устройств/шин передачи данных).

Изм. Лист № документа

Подпись

Дата

Подпись и дата

Инв. № дубл.

₹

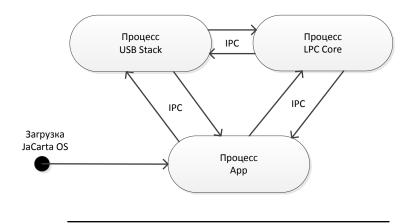
инв.

Взам.

Подпись и дата

Инв. № подл

Лист



LPC Core – процесс уровня библиотеки драйверов

USB Stack - процесс уровня аппаратной абстракции

App – специальный процесс JaCarta OS

Рисунок 1 — Диаграмма состояний рабочего цикла JaCarta OS (обобщённая схема)

3.1.3 Обработка событий

Обработка событий в ядре программы JaCarta OS влечёт за собой последовательность переключений между процессами разных уровней (драйверов, аппаратной абстракции и прикладного). Ниже приведены примеры последовательностей передачи управления между процессами в результате обработки типовых прерываний.

Одним из базовых событий JaCarta OS является обработка USB-пакета, поступающего от терминала (рисунок 2). Пакет данных, полученный от USB-контроллера по принципу конвейера проходит последовательную обработку в драйвере USB-контроллера (процесс LPC Core), на уровне аппаратной абстракции (процесс USB Stack), в специальном процессе JaCarta OS (процесс APP) и передаётся на уровень аппаратной абстракции смарт-карты (подпрограмма Smartcard в рамках процесса App) с последующим возвратом обработанных данных.

Подпись и дата Инв. № дубл. શ UHB. Взам. Подпись и дата Инв. № подл

Дата № документа Подпись

Лист

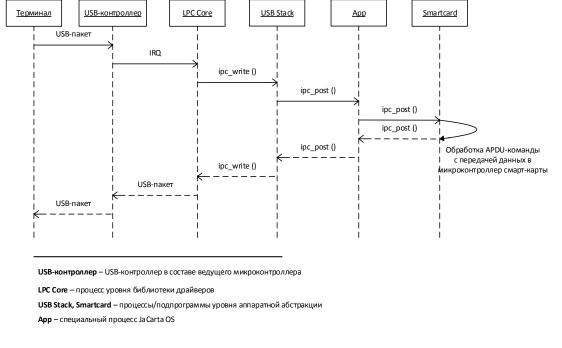


Рисунок 2 — Пример обработки команды, требующей обращения к микроконтроллеру смарткарты

В случае если APDU-команда обращена к апплетам, функционирующим в ведущем микроконтроллере обработка данных, поступающих по USB, полностью реализуется в специальном процессе JaCarta OS (процесс APP, см. рисунок 3).

Подпись и дата

№ дубл.

Инв.

инв. №

Взам.

Подпись и дата

№ подл

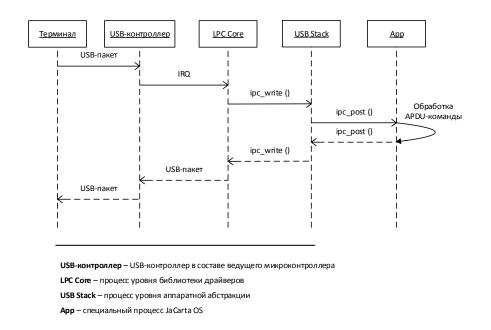


Рисунок 3 — Пример обработки команды в рамках ведущего микроконтроллера

Примером обработки внутреннего события является управление светодиодным индикатором (рисунок 4). По установленному с помощью системного таймера событию выполняется прерывание с последовательной обработкой на уровне драйверов (процесс LPC Core) и специальном процессе JaCarta OS (App), где принимается решение о задействовании инди-

					_
					Γ
					Γ
1зм. Лист	№ документа	Подпись	Дата		
				Vogunocog	

катора.

Подпись и дата

№ дубл.

Инв.

શ

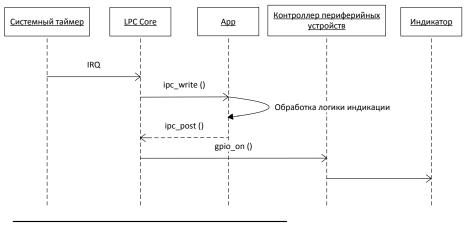
инв.

Взам.

Подпись и дата

№ подл

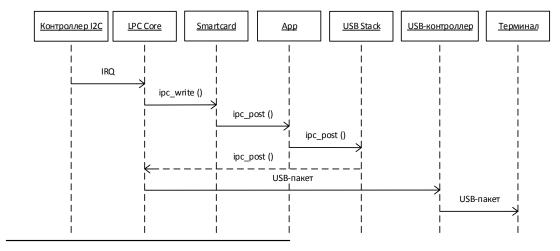
Инв.



LPC Core – процесс уровня библиотеки драйверов App – специальный процесс JaCarta OS

Рисунок 4 — Пример последовательности управления светодиодным индикатором

Для иллюстрации переключения между процессами при взаимодействии с микроконтроллером смарт-карты приведена диаграмма последовательности обработки прерывания I^2C (рисунок 5).



Контроллер I2C, USB-контроллер – контроллеры в составе ведущего микроконтроллера

LPC Core – процесс уровня библиотеки драйверов

USB Stack, Smartcard – процессы/подпрограммы уровня аппаратной абстракции

App – специальный процесс Ja Carta OS

Рисунок 5 — Пример последовательности обработки прерывания от контроллера I^2C (обработка ответа от микроконтроллера смарт-карты)

3.1.4 Алгоритм апплета специального процесса JaCarta OS

При передаче управления одному из апплетов специального процесса JaCarta OS (см. подраздел 3.3.1) выполняется функция, реализующая алгоритм синтаксического анализа APDU-команды формата, соответствующего спецификации ISO/IEC 7816-4 [1]. В ходе вы-

полнения данного алгоритма производится:

- проверка принадлежности класса (поле CLA) команды множеству допустимых классов для данного апплета;
- проверка корректности значения поля INS, в контексте специального процесса
 JaCarta OS означающего вид команд данного апплета;
- проверка корректности значения поля Р1, в контексте специального процесса
 JaCarta OS идентифицирующего данную команду.

После выполнения указанных проверок идентифицированная команда выполняется с использованием параметров, передаваемых в полях P2 и Data (при наличии последнего), результаты выполнения команды (поле DATA и коды состояния SW) возвращаются в виде выходных параметров функции.

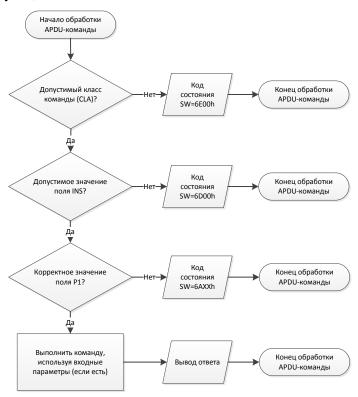


Рисунок 6 — Алгоритм обработки APDU-команды апплетом в рамках специального процесса JaCarta OS

3.2 Используемые методы

3.2.1 Системные вызовы

Системный вызов — это обращение процесса к ядру JaCarta OS.

Функция системного вызова имеет следующий синтаксис:

void svc_call(unsigned int num, unsigned int param1, unsigned int param2, unsigned int
param3)

Параметры:

Подпись и дата

№ дубл.

Инв.

инв. №

Взам.

Подпись и дата

№ подл

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

53

Формат А4

- num номер системного вызова (список системных вызовов, как и сама функция находится в файле userspace/svc.h);
- param1, param2, param3 параметры системного вызова. Специфичны для каждого из вызовов.

Во время системного вызова:

- значения параметров функции системного вызова (num, param1, param2 и param3)
 сохраняются на стеке;
- генерируется исключение SVCall;
- управление передаётся обработчику исключения (функции SVC_Handler);
- значения параметров системного вызова восстанавливаются из стека;
- вызывается функция супервизора с параметрами, восстановленными на предыдущем шаге.

Функция-обработчик исключения SVCall (SVC_Handler) имеет следующий синтаксис:

```
.thumb_func
SVC_Handler:
    mrs r0, psp
    ldmia r0, {r0-r3}
    b1 svc
```

Параметры:

- r0 r3 регистры общего назначения;
- рsр указатель стека процесса;
- svc адрес вызываемой функции супервизора, получаемый на этапе компиляции JaCarta OS.

Функция супервизора имеет следующий синтаксис:

void $svc(unsigned\ int\ num,\ unsigned\ int\ param1,\ unsigned\ int\ param2,\ unsigned\ int\ param3)$ Параметры:

- num номер системного вызова;
- param1, param2, param3 параметры системного вызова. Специфичны для каждого из вызовов.
- Функция супервизора принимает на вход значение параметра num и в зависимости от его значения реализует функциональную логику ядра JaCarta OS, используя значения параметров param1, param2 и param3.
- Вызвать функцию супервизора напрямую из процесса нельзя, для этого необходимо выполнить системный вызов.

3.2.2 Регистрация глобальных объектов

Объект — это компонент JaCarta OS, имеющий идентификатор.

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

| 54

Подпись и дата

Инв. № дубл.

Взам. инв. №

Подпись и дата

Инв. Nº подл.

Объект процесса — это объект JaCarta OS, идентификатор которого находится в памяти принадлежащей процессу.

Для работы с объектом необходимо знать его идентификатор.

Идентификатор по-английски — handle. В JaCarta OS применяются следующие идентификаторы:

- Системные идентификаторы указатели на системные объекты, доступные лишь для ядра.
- Пользовательские идентификаторы идентификаторы объектов, специфичные для конкретных процессов или представляющие собой аппаратную абстракцию.

Значение идентификатора объекта становится известным только после того, как объект будет создан в процессе работы JaCarta OS.

Зарезервированы следующие идентификаторы:

- INVALID_HANDLE неверный идентификатор;
- ANY_HANDLE любой идентификатор. Используется как маска;
- KERNEL_HANDLE идентификатор ядра.

Эти идентификаторы используются как именованные константы в языке Си и определены в файле userspace\types.h.

Сделать идентификатор объекта доступным всем процессам для чтения можно, зарегистрировав объект как глобальный.

Глобальные объекты — это объекты, зарегистрированные в ядре в списке глобальных объектов. При регистрации в указанный список помещаются индекс регистрируемого объекта и его идентификатор.

Индекс объекта — это заранее определённое (при написании JaCarta OS), соответствующее объекту число.

В дальнейшем узнать идентификатор глобального объекта можно, обратившись к ядру и указав индекс объекта, который всегда известен заранее.

Функция регистрации глобального объекта имеет следующий синтаксис: void object_set(int idx, HANDLE object)

Параметры:

- idx индекс объекта;
- object значение любого (системного или пользовательского) идентификатора.

Здесь HANDLE — это целочисленный тип (unsigned int), определённый для наглядности как специальный тип в файле types.h.

После того, как идентификатор зарегистрирован, только владелец (процесс зарегистрировавший идентификатор) может его изменить.

Функция регистрации собственного процесса как глобального объекта имеет следую-

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

₹

Инв. № подп

щий синтаксис:

```
void object_set_self(int idx)
```

Параметр idx — индекс объекта.

Эта функция помещает идентификатор и индекс процесса, из которого (в контексте которого) выполняется, в список глобальных объектов.

Функция получения идентификатора глобального объекта имеет следующий синтаксис:

```
HANDLE object_get (int idx)
Параметр idx — индекс объекта.
```

3.2.3 Процессы

Процесс — это сущность, используемая для описания функционирования программы JaCarta OS и предоставляющая заданные функциональные возможности на уровнях драйверов, аппаратной абстракции и прикладных программ.

Процесс реализуется с помощью бесконечного цикла, в рамках которого в соответствии с прикладной логикой осуществляется передача управления ядру JaCarta OS или другому процессу посредством межпроцессных сообщений (см. раздел 3.2.4).

3.2.3.1 Создание процесса

Функция создания процесса имеет следующий синтаксис:

```
__STATIC INLINE HANDLE process_create(const REX *rex)
```

Возвращает идентификатор процесса или значение INVALID_HANDLE в случае ошибки создания процесса.

Параметры:

- rex — указатель на структуру с параметрами процесса следующего вида:

```
typedef struct {
   const char* name;
   unsigned int size;
   unsigned int priority;
   unsigned int flags;
   unsigned int ipc_size;
   void (*fn) (void);
}REX;
```

- где:
- name указатель на строку с именем процесса;
- size размер оперативной памяти процесса;
- priority базовый приоритет процесса (чем меньше значение этого параметра,

					l
					l
Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата	

Лист

тем выше приоритет процесса);

- flags битовая структура параметров процесса (приведена в таблице 1):
- ipc_size размер очереди сообщений;
- fn точка входа процесса.

Таблица 1 — Битовая структура параметров процесса

Бит	b ₃₁	b ₃₀	b ₂₉	b_{28}	b ₂₇	b_{26}	b ₂₅	b_{24}	b_{23}	b ₂₂	b ₂₁	b_{20}	b ₁₉	b ₁₈	b ₁₇	b ₁₆	b ₁₅	b ₁₄	b_{13}	b ₁₂	b ₁₁	b ₁₀	b_9	b_8	b_7	b_6	b_5	b_4	b_3	b_2) ₁ b) 0
Название	(н	ие и	спо	-	зук	ЭΤС	я)	REX_FLAG_PERSISTENT_NAME									(не	э ис	спо.	- пьз	зую	тся)								BBOCESS ELVE	SS_FLAGS_
Допусти- мые зна- чения битов	0	0	0	0	0	0	0	0;1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0 (0 0	;1

Роли битов:

Подпись и дата

Инв. № дубл.

₹

Взам. инв.

Подпись и дата

Инв. Nº подп

- b₃₁—b₂₅ зарезервированы;
- b₂₄ флаг хранения имени процесса в постоянной памяти, бит, определяющий наличие имени процесса в постоянной памяти (1 имя присутствует в постоянной памяти; 0 имя отсутствует в постоянной памяти);
- b_{23} — b_1 зарезервированы;
- b₀ флаг активного процесса, бит, определяющий необходимость запуска процесса после создания (1 — запустить процесс после создания; 0 — не запускать процесс после создания).

3.2.3.2 Жизненный цикл процесса

Жизненный цикл процесса состоит из следующих этапов:

- инициализация процесса;
- бесконечный цикл (рабочий цикл).

Процесс не имеет выхода из бесконечного цикла. Он может быть только завершён извне.

Пример тела процесса:

```
void process1()
{
```

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата	

Лист

```
Подпись и дата
Инв. № дубл.
₹
инв.
Взам.
Подпись и дата
Инв. Nº подп
```

```
IPC ipc;
    MY_STRUCT struct;
    process_init(&struct);
    bool need_post;
    for(;;)
    {
         error(ERROR OK);
         ipc_read_ms(&ipc, 0, ANY_HANDLE);
         need post = false;
         switch (ipc.cmd)
         {
               case CMD1:
                    need_post = process_cmd1(&struct, ipc.param1);
                    break;
               case CMD2:
                    need_post = process_cmd2(&struct, ipc.param1);
               default:
                    break;
         }
         if (need_post)
          ipc_post_or_error(&ipc);
    }
}
```

3.2.3.3 Завершение процесса

Функция завершения любого процесса (кроме текущего) имеет следующий синтаксис: void process_destroy(HANDLE process)

Параметр process — идентификатор процесса.

Функция завершения текущего процесса имеет следующий синтаксис:

```
void process_exit();
```

Эта функция завершает процесс в контексте которого выполняется.

3.2.3.4 Остальные функции управления процессом

Функции получения идентификатора текущего процесса имеют следующий синтаксис: HANDLE process_get_current();

Функция получения флагов процесса имеет следующий синтаксис:

```
unsigned int process_get_flags(HANDLE process);
```

Параметр process — идентификатор процесса.

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

void process_freeze(HANDLE process); Параметр process — идентификатор процесса. Функция получения приоритета процесса имеет следующий синтаксис: unsigned int process_get_priority(HANDLE process); Параметр process — идентификатор процесса. Подпись и дата Функция получения приоритета текущего процесса имеет следующий синтаксис: unsigned int process_get_current_priority(); Функция установки приоритета процесса имеет следующий синтаксис: void process_set_priority(HANDLE process, unsigned int priority); Инв. № дубл. Параметры: process — идентификатор процесса; priority — значение приоритета. ₹ инв. Функция установки приоритета текущего процесса имеет следующий синтаксис: Взам. void process_set_current_priority(unsigned int priority); Параметр priority — значение приоритета. Подпись и дата Функция приостановки текущего процесса до тайм-аута имеет следующий синтаксис: void sleep(SYSTIME* time); При этом срабатывает исключение супервизора и происходит переключение на следующий процесс или останавливается ядро. Параметр time — указатель на структуру SYSTIME. Инв. № подл. Лист 59 Дата Лист № документа Подпись Копировал Формат А4

Функция установки флагов процесса имеет следующий синтаксис:

OS

Функция возобновления исполнения процесса имеет следующий синтаксис:

Функция остановки исполнения процесса имеет следующий синтаксис:

позволяет

равносильно

установить

вызову

только

функций

флаг

pro-

void process_set_flags(HANDLE process, unsigned int flags);

JaCarta

что

process — идентификатор процесса;

flags — флаги для установки.

версия

void process_unfreeze(HANDLE process);

Параметр process — идентификатор процесса.

Параметры:

Текущая

PROCESS_FLAGS_ACTIVE,

cess_freeze/process_unfreeze.

Для хранения информации таймеров используется тип SYSTIME, который представляет собой следующую структуру:

```
typedef struct _SYSTIME{
   unsigned int sec;
   unsigned int usec;
} SYSTIME;
где:
- sec — количество секунд;
- usec — количество микросекунд.
```

3.2.3.5 Профилирование процессов

Профилирование процессов — деятельность по сбору информации об использовании памяти выделенной процессам, количестве объектов внутри процессов и времени их работы.

Для использования профилирования процессов предварительно должна быть включена опция #define KERNEL_PROFILING {1} в настройках ядра.

```
Функция тестирования переключения процессов имеет следующий синтаксис: void\ process\_switch\_test();
```

Функция может использоваться для оценки производительности ядра.

Функция вывода отладочной информации о процессах и используемой памяти имеет следующий синтаксис:

```
void process_info();
```

Подпись и дата

Инв. № дубл.

инв. №

Взам.

Подпись и дата

Инв. Nº подп

3.2.4 Межпроцессные сообщения

Межпроцессные сообщения (IPC-сообщения) — это механизм JaCarta OS, позволяющий отправлять сообщение от одного процесса другому с одновременной передачей ему управления. Взаимодействие осуществляется при помощи вызова функции супервизора, то есть происходит обращение к ядру. При обработке межпроцессного сообщения ядром всегда используется указатель на структуру IPC, содержащийся в этом межпроцессном сообщении.

В JaCarta OS возможны IPC-сообщения двух типов:

- команда сообщение без запроса результата выполнения, посылается в асинхронном режиме (процесс-отправитель продолжает свою работу и не ожидает ответа);
- запрос сообщение с запросом результата выполнения, посылается в синхронном режиме (процесс-отправитель приостанавливает свою работу и ждёт ответ).

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

Формат А4

Подпись и дата Взам. инв. № Инв. № дубл. Подпись и дата

Инв. № подл

Функция отправки ІРС-сообщения без ожидания ответа (асинхронный режим) имеет следующий синтаксис:

```
void ipc_post(IPC* ipc);
```

Функция помещает IPC-сообщение в очередь IPC-сообщений процесса-приёмника, не должна использоваться из контекста прерывания.

Параметр ірс — указатель на структуру ІРС.

Структура ІРС имеет следующий синтаксис:

```
typedef struct {

    HANDLE process;

    unsigned int cmd;

    unsigned int param1;

    unsigned int param2;

    unsigned int param3;

} IPC;
```

- process идентификатор процесса, которому направляется сообщение, либо от которого сообщение пришло. Отправить сообщение можно только другому процессу, прийти сообщение может от другого процесса или ядра, в последнем случае значение этого параметра будет KERNEL_HANDLE;
- cmd код IPC-сообщения. Ядром программы JaCarta OS зарезервированы следующие сообщения:
 - IPC_PING проверка доступности процесса. Все процессы обязаны отвечать на это сообщение таким же IPC.
 - IPC_STREAM_WRITE сообщение о записи каким-либо процессом данных в поток;
 - IPC_TIMEOUT тайм-аут программного таймера.
 - Значения кодов пользовательских сообщений должны быть не меньше константы IPC_USER;
- рагат1, рагат2, рагат3 параметры, специфичные для кода запроса. В общем случае рекомендуется придерживаться следующего правила: рагат1 идентификатор объекта, рагат2 объект данных, рагат3 размер или код ошибки.

Тип IPC-сообщения (с запросом результата выполнения или без запроса результата выполнения) задаётся при формировании кода cmd установкой флага HAL_REQ_FLAG.

В заголовочном файле userspace/ipc.h определены следующие макросы, для упрощения формирования и разбора кода IPC-сообщений:

HAL_CMD(group, item) — макрос формирует код IPC-сообщения, без запроса результата выполнения, где: group — группа HAL сообщения, item — тип IPC-сообщения.

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

•

- HAL_REQ(group, item) аналогичен предыдущему макросу, но формирует код IPC-сообщения, с запросом результата выполнения.
- HAL_GROUP(cmd) макрос извлекает HAL группу из cmd IPC-сообщения.
- HAL_ITEM(cmd) макрос извлекает IPC группу из cmd IPC-сообщения.

Данная функция аналогична предыдущей (void ipc_post(IPC* ipc)), но на вход принимает параметры IPC-сообщения и заполняет структуру IPC самостоятельно, имеет следующий синтаксис:

void ipc_post_inline(HANDLE process, unsigned int cmd, unsigned int param1, unsigned int
param2, unsigned int param3);

Параметры:

- process идентификатор процесса;
- cmd код IPC-сообщения;
- param1, param2, param3 параметры, специфичные для кода запроса.

Функция аналогичня ірс_post, но заменяющая значение param3 в структуре сообщения кодом последней ошибки имеет следующий синтаксис:

```
void ipc_post_or_error(IPC* ipc)
```

Параметр ірс — указатель на структуру ІРС.

Функция ожидания сообщения имеет следующий синтаксис:

```
void ipc read(IPC* ipc);
```

Параметр ірс — указатель на структуру ІРС.

Функция реализует ожидание сообщения, переданного процессом с произвольным идентификатором.

Функция получения запроса сообщения от процесса с заданным идентификатором имеет следующий синтаксис:

```
bool ipc_read_ms(IPC* ipc, unsigned int ms, HANDLE wait_process);
```

Функция возвращает true, если после выхода из функции у процесса не установлено кода ошибки. Время ожидания может быть равно нулю, в таком случае процесс будет находиться в режиме ожидания до первого сообщения, соответствующего запросу.

Параметры:

- ms время ожидания сообщения в миллисекундах;
- wait_process идентификатор процесса, от которого ожидается сообщение. Для чтения сообщения от процесса с произвольным идентификатором необходимо использовать значение ANY HANDLE.

Функция отправки сообщения другому процессу с ожиданием ответа (синхронный режим) имеет следующий синтаксис:

				Г
Лист	№ документа	Подпись	Дата	l

Параметр ірс — указатель на структуру ІРС;

Функция совмещает в себе функции svc_call и ipc_peek. Сообщение ожидается только от того процесса, которому было отправлено. Функцию нельзя использовать, если были выполнены синхронные запросы ipc_call к процессу при условии, что к этому же процессу уже существует асинхронный запрос. IPC-сообщение обрабатывается мгновенно, без помещения сообщения в очередь процесса-приёмника.

Функция, представляющая собой модифицированную версию функции call с явным заданием параметров сообщения IPC, имеет следующий синтаксис:

void ack(HANDLE process, unsigned int cmd, unsigned int param1, unsigned int param2, unsigned int param3);

Параметры:

- process идентификатор процесса;
- cmd код IPC-сообщения;
- param1, param2, param3 параметры, специфичные для кода запроса.

Функция, представляющая собой версию функции call с явным заданием параметров IPC и возвратом идентификатора от процесса, к которому осуществлялся запрос, имеет следующий синтаксис:

unsigned int get(HANDLE process, unsigned int cmd, unsigned int param1, unsigned int param1);

Параметры:

- process идентификатор процесса;
- cmd код IPC-сообщения;
- param1, param2, param3 параметры, специфичные для кода запроса.

Идентификатор передаётся в param2. В случае ошибки возвращается INVALID_HANDLE и устанавливается код последней ошибки контексте текущего процесса.

3.3 Структура программы с описанием функций составных частей и связи между ними

JaCarta OS включает в себя следующие компоненты (рисунок 7):

- ядро;
- библиотеку драйверов LPC Lib;
- библиотеку уровня аппаратной абстракции, включающую в себя:
 - библиотеку управления USB-интерфейсом;
 - библиотеку управления микроконтроллером смарт-карты;
 - библиотеку управления периферийными устройствами;
- специальный процесс JaCarta OS.

Изм. Лист № документа Подпись Дата

Подпись и дата

Инв. Nº дубл.

Взам. инв.

શ

Подпись и дата

Инв. № подп.

Лист

Ядро и библиотеки драйверов и уровня аппаратной абстракции составляют *базовую* часть JaCarta OS. Специальный процесс JaCarta OS (App) при своей работе взаимодействует с базовой частью JaCarta OS, а именно с библиотекой уровня аппаратной абстракции.

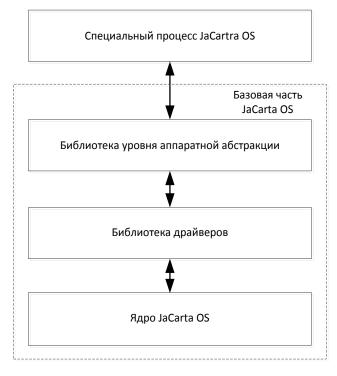


Рисунок 7 — Структура программы JaCarta OS

Классификация исходных кодов базовой части JaCarta OS в соответствии с описанной структурой приведена в приложении на с. 77.

3.3.1 Специальный процесс JaCarta OS

Подпись и дата

Инв. № дубл.

શ

инв.

Взам.

Подпись и дата

Инв. № подл

Специальный процесс содержит логику реализации функционального назначения JaCarta OS (см. раздел 2).

В состав специального процесса JaCarta OS (рисунок 8) входят следующие модули:

— фильтр APDU-команд (Firewall);

— диспетчер APDU-команд;

— служебный апплет;

— виртуальный апплет;

— авторизационный апплет;

— блок служебных функций специального процесса.

Лист

Изм. Лист № документа Подпись Дата

Копировал Формат А4

Инв. № подл

Диспетчер APDU-команд осуществляет маршрутизацию APDU-команд к апплету, функционирующему в рамках специального процесса JaCarta, либо в составе СКЗИ «Криптотокен 2 ЭП».

Специальный процесс

К микроконтроллеру

смарт-карты

Служебный апплет

APDU

Маршрутизация APDU-команд осуществляется по принципу триггера с множеством устойчивых состояний (рисунок 9). Событием переключения триггера является получение команды выбора апплета.

После получения команды выбора апплета, все APDU-команды направляются данному апплету до очередного получения команды выбора апплета. В случае если ни один апплет не выбран, команды направляются микроконтроллеру смарт-карты.

Признак выбора апплета в случаях служебного, виртуального и авторизационного апплетов, хранится в самом апплете.

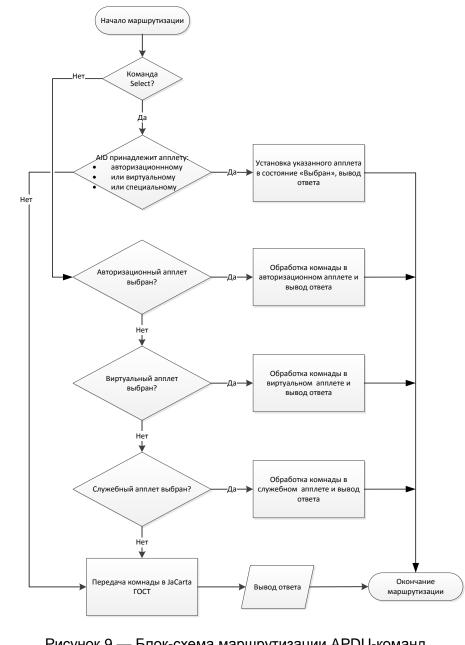


Рисунок 9 — Блок-схема маршрутизации APDU-команд

В случае передачи команды Select в JaCarta ГОСТ проверяется факт положительного завершения команды. Если команда завершилась успешно (SW 9000h), то флаг выбранного апплета сбрасывается.

3.3.4 Служебный апплет

Подпись и дата

Инв. № дубл.

શ инв. Взам.

Подпись и дата

Инв. № подл

Служебный апплет выполняет следующие функции:

- запись блока конфигурационных данных об ЭН в процессе его производства;
- получение конфигурационных данных об ЭН в процессе его эксплуатации;
- получение дополнительной служебной и эксплуатационной информации об ЭН:
 - номера версии апплета;
 - размера блока конфигурационных данных;

					Л
					Г
Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата	

№ подл

- объёма свободной памяти ЭСППЗУ на микроконтроллере смарт-карты
 ЭН:
- получения значений эксплуатационных параметров изделия JaCarta SF/ГОСТ:
 - номера этапа жизненного цикла карты памяти;
 - счётчика подключений изделия JaCarta SF/ГОСТ к порту USB;
 - счётчика прерванных APDU-команд;
 - счётчика невыполненных APDU-команд «Отключить скрытые разделы»;
 - счётчика общего времени работы изделия JaCarta SF/ГОСТ;
 - версии JaCarta OS:
 - кода последней ошибки, сохранённого в оперативной памяти изделия
 JaCarta SF/ГОСТ;
- получение информации об ЭСППЗУ ведущего микроконтроллера, в частности значений:
 - полного размера доступного ЭСППЗУ;
 - текущего смещения используемой на данный момент ячейки памяти относительно начала ЭСППЗУ;
 - размера ячейки хранения служебных счётчиков [2];
 - счётчика фактов записи в текущую ячейку хранения служебных счётчиков;
 - счётчика подключений изделия JaCarta SF/ГОСТ к порту USB;
 - счётчика прерванных APDU-команд;
 - счётчика невыполненных APDU-команд «Отключить скрытые разделы»
 из состояния подключённых скрытых разделов;
 - счётчика общего времени работы изделия JaCarta SF/ГОСТ (с начала эксплуатации) в минутах;
- получение комплекса данных для аудита изделия JaCarta SF/ГОСТ.

Приведённые выше функции реализуются в процессе обработки набора APDU-команд служебного апплета [2]. Типовой алгоритм обработки APDU-команды приведён в разделе 3.1.4.

APDU-команда подаётся из терминала на вход апплета в соответствии с описанием из подраздела «Обработка событий» (см. диаграмму последовательностей на рисунок 3).

Входные и выходные данные служебного апплета приведены соответственно в разделах 6.1 и 6.2.

3.3.5 Виртуальный апплет

Виртуальный апплет выполняет следующие функции:

получение серийного номера ведущего микроконтроллера;

₹

- получение данных о виртуальном апплете, в частности:
 - версии виртуального апплета;
 - признак возможности инвалидации [3] контрольной суммы векторов прерываний (для последующего вызова загрузчика NXP USB Bootloader);
 - длины ключа доступа к загрузчику NXP USB Bootloader;
 - контрольной суммы параметров виртуального апплета;
- получение сведений о конфигурации изделия JaCarta SF/ГОСТ, в частности:
 - кода последней ошибки, сохранённого в оперативной памяти;
 - серийного номера смарт-карты;
 - счётчика включений изделия JaCarta SF/ГОСТ;
 - версии JaCarta OS;
 - поля «Служебная информация производства» [3] (mdata);
- проверка ключа доступа к NXP USB Bootloader [3], с целью авторизации на администрирование USB-носителя;
- смена ключа доступа к NXP USB Bootloader;
- включение режима прошивки средствами NXP USB Bootloader;
- запрет режима прошивки средствами NXP USB Bootloader;
- получение параметров загрузчика JC SF GOST Booter;
- управление прошивкой средствами загрузчика JC SF GOST Booter.

Приведённые выше функции реализуются в процессе обработки набора APDU-команд виртуального апплета [3]. Типовой алгоритм обработки APDU-команды приведён в разделе «Алгоритм апплета специального процесса JaCarta OS».

APDU-команда подаётся из ПО терминала на вход апплета в соответствии с описанием из подраздела 3.1.3 (см. диаграмму последовательностей на рисунок 3).

Входные и выходные данные виртуального апплета приведены соответственно в разделах 6.1 и 6.2.

3.3.6 Авторизационный апплет

Авторизационный апплет содержит основную логику поддержки карты памяти (управления её жизненными циклами [4]), обеспечения аутентификации и авторизации пользователя для работы с картой памяти, а также защищённую запись и чтение информации с карты памяти изделия JaCarta SF/ГОСТ. В частности, авторизационный апплет выполняет следующие функции:

- разметку и переразметку карты памяти на разделы (открытые и скрытые разделы
 RW и CD-ROM [4]);
- подключение открытых разделов на постоянной основе для записи и чтения из них

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

(раздел RW) или только чтения (раздел CD-ROM);

- установку размеров ISO-образов для их последующей записи на карту памяти;
- получение блока служебной информации [4] о карте памяти;
- удаление с карты памяти всех разделов и обнуление содержимого всех секторов;
- предоставление программного интерфейса для реализации протоколов аутентификации и авторизации пользователя, подключения скрытых разделов / автономного подключения скрытых разделов на карте памяти, частности:
 - получение данных о карте памяти для вычисления ключей авторизации и специального преобразования скрытых разделов;
 - запись мастер-ключа (массива ключей) авторизации / запись ключа (массива ключей) авторизации и передача данных для вычисления контрольной суммы ключа специального преобразования скрытых разделов;
 - активация мастер-ключа / ключа авторизации;
 - генерация параметров инициализации для ЭН пользователя;
 - подготовка ЭН пользователя к автономному подключению скрытых разделов;
 - подключение скрытых разделов RW и CD-ROM;
 - выработка служебной последовательности для подключения скрытых разделов на ЭН пользователя;
 - подключение скрытых разделов RW и CD-ROM на ЭН пользователя в автономном режиме;
 - инициация протокола подключения скрытых разделов RW и CD-ROM на ЭН пользователя;
 - отключение скрытых разделов RW и CD-ROM.

Приведённые выше функции реализуются в процессе обработки набора APDU-команд авторизационного апплета [4]. Типовой алгоритм обработки APDU-команды приведён в разделе 3.1.4.

APDU-команда подаётся из ПО терминала на вход апплета в соответствии с описанием из подраздела 3.1.3 (см. диаграмму последовательностей на рисунок 3).

Входные и выходные данные апплета приведены соответственно в разделах 6.1 и 6.2.

3.3.7 Блок служебных функций специального процесса

Служебные функции специального процесса включают в себя:

- функции работы с микроконтроллером смарт-карты;
- функции прикладного уровня работы со смарт-картой;

					Лι
					Г
Изм	Пист	No документа	Подпись	Пата	l

શ

- функции прикладного уровня поддержки интерфейса USB CCID [5];
- функции прикладного уровня поддержки интерфейса USB [6] [7];
- функции поддержки работы с CD-ROM-разделами карты памяти;
- функции контроля целостности ПО JaCarta OS;
- функции вычисления контрольных сумм CRC32;
- функции прикладного уровня для специального преобразования скрытых разделов карты памяти;
- функции управления ячейкой хранения служебных счётчиков [2] в ЭСППЗУ;
- функции хранения массива ключей авторизации в ЭСППЗУ;
- функции прикладного уровня для работы с ЭСППЗУ;
- функции эмуляции временных дисков на период записи ISO-образов в разделы CD-ROM карты памяти;
- функции работы с файловой системой;
- функции прикладного уровня поддержки светодиодного индикатора;
- функции прикладного уровня для обращения к скрытым разделам карты памяти;
- функции специального преобразования скрытых разделов карты памяти [8]:
- функции вычисления контрольной суммы с использованием ключа специальных преобразований [8];
- функции вычисления контрольной суммы [8].

Вызов служебных функций осуществляется непосредственно из функциональных модулей (апплетов, диспетчера APDU-команд) специального процесса.

3.4 Связи программы с другими программами

В процессе функционирования ПО JaCarta OS взаимодействует со следующими программами:

- ПО терминала;
- СКЗИ «Криптотокен 2 ЭП»;
- ПО JaCarta OS, функционирующее в составе другого экземпляра изделия JaCarta SF/ГОСТ.

3.4.1 Связи программы с ПО терминала

Взаимодействие программы с ПО терминала осуществляется в соответствии со спецификациями USB [6] — [7], CCID [5] и ISO/IEC 7816-4 [1] в рамках реализации функционального назначения программы (см. раздел 2).

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

3.4.2 Связи программы с ПО микроконтроллера смарт-карты

Взаимодействие программы с ПО микроконтроллера смарт-карты осуществляется в рамках реализации протокола подключения скрытых разделов (см. «Ключевая схема управления доступом к скрытым разделам флеш-памяти» [9]).

3.4.3 Связи программы с ПО JaCarta OS другого экземпляра изделия JaCarta SF/ГОСТ

Взаимодействие программы с ПО JaCarta OS другого экземпляра изделия JaCarta SF/ГОСТ осуществляется посредством ПО терминала при инициализации электронного носителя пользователя и подключении скрытых разделов (см. «Ключевая схема управления доступом к скрытым разделам флеш-памяти» [9]).

Подпись и дата							
Инв. № дубл.							
Взам. инв. №							
Подпись и дата							
Инв. № подл.	///	Лист	No doggraphic	Подпис	Дата		Лист 71
	изм.	TIUCITI	№ документа	Подпись	датта	Копировал Форг	uam A4

4 Используемые технические средства

Программа JaCarta OS поставляется в составе USB-носителя JaCarta SF/ГОСТ и функционирует на микроконтроллерах серии NXP LPC18x. Помимо указанного аппаратного обеспечения для корректного функционирования программы требуется наличие:

- микроконтроллера смарт-карты с установленными и настроенными на нём компонентами СКЗИ «Криптотокен 2 ЭП»;
- карты microSD (карты памяти).

Подпись и дата							
Инв. № дубл.							
Взам. инв. №							
Подпись и дата							
подл.							
Инв. № подл.							Лист
	Из	м. Лист	№ документа	Подпись	Дата		72
						Копировал Форм	am A4

		5 Вызов	з и загр	узка	a a constant of the constant o	
	тания				Carta OS выполняется автоматически при подаче электрог составе изделия JaCarta SF/ГОСТ.	1И-
		·				
Подпись и дата						
Инв. № дубл.						
Взам. инв. №						
Подпись и дата						
Инв. № подп.						
18. Nº						Лист
Ż	Изм Пист	No документа	Подпись	Пата		73

Параметры входных и выходных данных программы JaCarta OS при взаимодействии с микроконтроллером смарт-карты определяется спецификациями I2C [10] и ISO/IEC 7816-4 [1].

Параметры входных и выходных данных JaCarta OS при взаимодействии с ПО терминала, определяются спецификациями USB [6]—[7], CCID [5] и ISO/IEC 7816-4 [1].

6.1 Входные данные

Входными данными JaCarta OS являются APDU-команды, поступающие от ПО терминала.

Формат APDU-команд, адресованных служебному апплету, приведён в описании APDU [2] данного апплета.

Формат APDU-команд, адресованных виртуальному апплету, приведён в описании APDU [3] данного апплета.

Формат APDU-команд, адресованных авторизационному апплету, приведён в описании APDU [4] данного апплета.

Формат APDU-команд, которые адресованы СКЗИ «Криптотокен 2 ЭП», приведён в описаниях APDU [11] и [12] данного СКЗИ.

6.2 Выходные данные

№ документа

Подпись

Дата

Выходными данными JaCarta OS является информация, формируемая:

- служебными функциями специального процесса (см. коды ошибок JaCarta OS [3]);
- служебным апплетом (см. описание APDU-ответов [2] данного апплета);
- виртуальным апплетом (см. описание APDU-ответов [3] данного апплета);
- авторизационным апплетом (см. описание APDU-ответов [4] данного апплета),
- а также APDU-команды, передаваемые диспетчером средству криптографической защиты «Криптотокен 2 ЭП».

Подпись и дата Инв. № дубл. ₹ инв. Взам. Подпись и дата Инв. Nº подл.

Копировал

Формат А4

Лист

					Пер	ечень принятых сокращений	
	,	APDU	J	-	Арр ла	lication protocol data unit, блок данных прикладного протокс)-
	(CCID		-		uit(s) Cards Interface Device, устройство сопряжения смарт	г-
	(GPIO		-	Gen	eral Purpose Input/Output, интерфейс ввода-вывода общег начения	0
		I2C		_		r-Integrated Circuit, интерфейс I2C	
		Ю		_		it/output, ввод-вывод	
				r-process communication, межпроцессная коммуникация			
	NVIC – Nested vectored interrupt controller, контроллер вложенных ве		⟨-				
торных прерываний							
		REX		_	Rea	ltime Exokernel, экзоядро реального времени	
		Sup	ervisor call, механизм запроса к супервизору из прикладног	·o			
					проі	цесса	
		UART	-	_	Univ	versal asynchronous receiver-transmitter, универсальны	й
					асин	нхронный приёмопередатчик	
		ВМК		_	Вед	ущий микроконтроллер	
		ПО		_	Про	граммное обеспечение	
	(СКЗИ		_	Сре	дство криптографической защиты информации	
	;	ЭН		_	Эле	ктронный носитель	
							Лист
							Jucili
	Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата		75

Инв. № дубл.

Взам. инв. №

Подпись и дата

Инв. № подп.

	1	rogerine dacarta		"COB HOSTICIB GOOGLE CITY COT. Chequalition pobalitibut obemin	J. F.
] ;	SF/FOCT	ı	машинный носитель информации»	
		Межпроцессное	- M	механизм JaCarta OS, позволяющий отправлять сообщение от с)Д-
		сообщение	ı	ного процесса другому с одновременной передачей ему управл	1e-
			ı	ния	
		Системный вызов	_	обращение процесса к ядру JaCarta OS	
		Процесс	_	сущность, используемая для описания функционирования пр	00-
				граммы JaCarta OS и предоставляющая заданные функционал	
			ا	ные возможности на уровнях драйверов, аппаратной абстракции	1 И
				прикладных программ	
		Объект		компонент JaCarta OS, имеющий идентификатор	
		Объект процесса		объект JaCarta OS, идентификатор которого находится в памя	ІТИ
				принадлежащей процессу	
		Системный иден-		указатель на системные объекты, доступные лишь для ядра	
		тификатор П			
		Пользовательский		идентификатор объекта, специфичный для конкретного процес	ca
идентификатор или представляющий собой аппаратную абстракцию Глобальный объ- – объект, зарегистрированный в ядре в списке глобали				ь.	
	1	і лооальный ооъ- ект	_ (объект, зарегистрированный в ядре в списке глобальных объекто	R
		ект Индекс объекта		заранее определённое (при написании JaCarta OS), соответству	·Ю-
		пдеке ооректа		заранее определенное (при написании засана ос), соответству щее объекту число	10
			'	inde coponity into to	
	1				
	1				
	1				
	\vdash			 	Лист
					76
	Изм.	Лист № документа	Подпис		76 1am A4
				полировал Форк	мін Ат

Перечень принятых терминов

ветствии со стандартом ISO/IEC 7816-4:2005 [13]

программное обеспечение «USB-носитель JaCarta SF/ГОСТ. Комплект программных средств», функционирующее на терминальном оборудовании и осуществляющее обращение к JaCarta OS в соот-

«USB-носитель JaCarta SF/ГОСТ. Специализированный съёмный

ПО терминала

Подпись и дата

Инв. № дубл.

Взам. инв. №

Подпись и дата

Инв. № подл.

Изделие JaCarta –

Приложение А

(рекомендуемое)

Классификация исходных текстов базовой части JaCarta OS

В настоящем приложении приведены основные файлы базовой части JaCarta OS, с отнесением их к разным уровням архитектуры данной программы.

Полный список файлов ПО JaCarta OS с описанием их назначения приведён в тексте программы [8].

Ядро JaCarta OS

Ядро ядра (Kernel)

- startup_cortex.S файл инициализации (первоначальная загрузка) ведущего микроконтроллера (ВМК);
- kcortexm.c/h обработка ошибок ядра BMK;
- dbg.c/h отладка ядра JaCarta OS;
- kernel.c/h ядро JaCarta OS;
- kio.c/h библиотека ввода/вывода JaCarta OS;
- kipc.c/h библиотека IPC;
- kirq.c/h библиотека IRQ;
- kobject.c/h библиотека для работы с объектами;
- kprocess.c/h библиотека для работы с процессами;
- kstream.c/h библиотека для работы с потоками;
- ksystime.c/h библиотека системного время JaCarta OS.

Библиотеки ядра

Подпись и дата

Инв. № дубл.

₹

Взам. инв.

Подпись и дата

Инв. Nº подп

- lib lib.c/h файл содержащий настройки библиотек для работы в JaCarta OS;
- lib_std.c/h работа с памятью;
- lib_stdio.c/h работа с вводом выводом;
- lib systime.c/h работы с системным временем;
- lpc_lib_gpio.c работа JaCarta OS с портами GPIO;
- pool.c/h работа памяти;
- printf.c/h реализация printf.

Библиотеки уровня драйверов

lpc_core_private.h — описание структуры ядра процесса работы с драйверами пе-

Изм.	Лист	№ документа	Подпись	Дата

Лист

•

риферии ВМК;

- lpc_core.c/h логика процесса работы с драйверами периферии ВМК;
- lpc_eep.c/h библиотека работы с EEPROM;
- lpc_gpio.c/h библиотека работы с периферийными устройствами;
- $lpc_i2c.c/h$ библиотека работы с шиной l^2C ;
- Ipc_power.c/h библиотека работы с ядром ВМК (установка рабочей частоты, питания и пр.);
- lpc_timer.c/h библиотека работы с аппаратными таймерами;
- Ipc_uart.c/h библиотека работы с UART;
- lpc_usb.c/h библиотека работы с USB;
- Ipc11uxx_bits.h описание регистров.

Библиотеки уровня аппаратной абстракции

- ccidd.c/h CCID уровень;
- usbd.c/h USB стек;
- leds.c/h, userspace/gpio.h библиотеки поддержки пассивных периферийных устройств;
- sys.h; stdio.c/h; stdlib.c/h служебные библиотеки.

Подпись и дата Инв. № дубл. ₹ Взам. инв. Подпись и дата Инв. Nº подл. Лист 78 № документа Подпись Формат А4 Копировал

5 Universal Serial Bus. Device Class: Smart Card. CCID. Specification for Integrated Circuit(s) Cards Interface Devices. [Текст] — Revision 1.1 — April 22rd, 2005 — 123 с.

6 Universal Serial Bus. Mass Storage Class. Specification Overview. [Текст] — Revision 1.4 — February 19, 2010 — c.14

7 Universal Serial Bus. Mass Storage Class. Bulk-Only Transport. [Текст] — Revision 1.0 — September 31, 1999 — c.22

- 8 USB-носитель JaCarta SF/ГОСТ. Комплект программных средств. Программное средство JaCarta OS. Текст программы [Текст]
- 9 JaCarta SF/ГОСТ. Ключевая схема управления доступом к скрытым разделам флеш-памяти. [Текст] / ЗАО «Аладдин Р.Д.»
- 10 UM10204. I2C-bus specification and user manual. [Текст] Rev. 6. 4 April 2014 NXP Semiconductors, 2014 65 с.
- 11 Средство криптографической защиты информации «Криптотокен 2 ЭП» в составе изделия JaCarta ГОСТ. Описание APDU для прикладных программ [Текст]
- 12 Средство криптографической защиты информации «Криптотокен 2 ЭП» в составе изделия JaCarta ГОСТ. Описание APDU для администрирования [Текст]
- 13 International Standard ISO/IEC 7816-4. Identification cards Integrated circuit cards Part 4: Organization, security and commands for interchange [Текст]. Second edition. 2005-01-15. ISO/IEC, 2005. 90 с.

Подпись и дата Инв. № дубл. ₹ Взам. инв. Подпись и дата Инв. № подл

Лзм. Лист № документа Подпись Дата

Лист
