

ITMO

Встроенные системы

Отчёт по лабораторной работе №3

Реализовать игру “Тетрис”

Группа Р3331

Вариант №2

Выполнили:

Чураков Александр Алексеевич

Дата сдачи отчета: 09.12.2025

Содержание

1	Введение	2
2	Архитектура системы	2
3	Используемые примитивы FreeRTOS	2
3.1	Задачи (Tasks)	2
3.1.1	Создание задач	2
3.1.2	Реализация задачи KeyboardTask	3
3.1.3	Реализация задачи GameTask	4
3.1.4	Реализация задачи DisplayTask	5
3.2	Очереди (Queues)	6
3.2.1	Создание очереди	6
3.2.2	Отправка данных в очередь	7
3.2.3	Получение данных из очереди	7
3.3	Мьютексы (Mutexes)	7
3.3.1	Создание мьютексов	8
3.3.2	Использование мьютекса game_mutex	8
3.3.3	Использование мьютекса display_mutex	8
4	Логика синхронизации	8
4.1	Принципы синхронизации	8
4.2	Сценарии синхронизации	9
4.2.1	Сценарий 1: Обработка нажатия клавиши	9
4.2.2	Сценарий 2: Обновление игровой логики	9
4.2.3	Сценарий 3: Отрисовка на экране	10
4.3	Предотвращение взаимных блокировок (Deadlock)	10
4.4	Приоритеты задач и их влияние на синхронизацию	11
4.5	Таймауты и их роль	11
5	Временные характеристики	12
5.1	Частоты обновления	12
5.2	Время реакции	12
5.3	Автоматическое падение фигур	12
6	Прерывания	12
6.1	SysTick прерывание	12
6.2	Отсутствие других прерываний	13
7	Диаграмма последовательностей	13
8	Резюме использования FreeRTOS примитивов	15
9	Выводы	15

1 Введение

В данной лабораторной работе реализована игра “Тетрис” на микроконтроллере STM32F427VITx с использованием операционной системы реального времени FreeRTOS. Игра отображается на OLED дисплее и управляется через матричную клавиатуру 4x3.

Основная цель работы — демонстрация использования примитивов синхронизации FreeRTOS для организации многозадачной системы с разделением функций между параллельными задачами.

2 Архитектура системы

Система построена на основе FreeRTOS и использует архитектуру с тремя основными задачами:

- **KeyboardTask** — опрос клавиатуры и отправка команд
- **GameTask** — обработка игровой логики
- **DisplayTask** — отрисовка на OLED дисплее

Задачи взаимодействуют через примитивы синхронизации FreeRTOS: очереди и мьютексы.

3 Используемые примитивы FreeRTOS

3.1 Задачи (Tasks)

В проекте создано **3 задачи** с различными приоритетами:

Задача	Приоритет	Период	Назначение
KeyboardTask	2	20 мс	Опрос клавиатуры, отправка кодов клавиш в очередь
GameTask	3 (высший)	10 мс	Обработка команд клавиатуры, обновление игровой логики
DisplayTask	1 (низший)	50 мс	Отрисовка игрового состояния на OLED дисплее

3.1.1 Создание задач

Задачи создаются в функции `main()` перед запуском планировщика:

```
1 // FreeRTOS
2 xTaskCreate(vKeyboardTask, "Keyboard",
3             configMINIMAL_STACK_SIZE * 2, NULL, 2, NULL);
4 xTaskCreate(vGameTask, "Game",
5             configMINIMAL_STACK_SIZE * 4, NULL, 3, NULL);
6 xTaskCreate(vDisplayTask, "Display",
7             configMINIMAL_STACK_SIZE * 4, NULL, 1, NULL);
8
9 // FreeRTOS
10 vTaskStartScheduler();
```

Листинг 1: Создание задач FreeRTOS

Параметры функции xTaskCreate():

- vKeyboardTask — указатель на функцию задачи
- "Keyboard" — имя задачи (для отладки)
- configMINIMAL_STACK_SIZE * 2 — — —
- NULL -- параметры задачи
- 2 -- приоритет задачи (чем выше число, тем выше приоритет)
- NULL -- handle задачи (не сохраняется)

3.1.2 Реализация задачи KeyboardTask

```
1 void vKeyboardTask(void *pvParameters)
2 {
3     uint8_t old_code = 0xFF;
4     uint8_t code;
5     uint32_t last_send_time = 0;
6
7     (void)pvParameters;
8
9     while (1) {
10         code = Get_KeyCode();
11
12         if (code == 0xFF) {
13             old_code = 0xFF;
14             //
15
16             if (xSemaphoreTake(game_mutex, pdMS_TO_TICKS(10)) == pdTRUE) {
17                 tetris_game.fast_drop = false;
18                 xSemaphoreGive(game_mutex);
19             }
20         } else {
21             uint32_t current_time = HAL_GetTick();
22
23             if (code != old_code) {
24                 //
25
26                 xQueueSend(key_queue, &code, 0);
27                 old_code = code;
28                 last_send_time = current_time;
29             } else {
30                 //
31                 if (code == 7 && (current_time - last_send_time) >= 100) {
32                     xQueueSend(key_queue, &code, 0);
33                     last_send_time = current_time;
34                     //
35
36                     if (xSemaphoreTake(game_mutex, pdMS_TO_TICKS(10)) == pdTRUE) {
37                         {
38                             tetris_game.fast_drop = true;
39                             xSemaphoreGive(game_mutex);
40                         }
41                     }
42                 }
43             }
44         }
45     }
46 }
```

```

36     }
37 }
38 }
39 }
40
41 vTaskDelay(pdMS_TO_TICKS(20)); // 20
42 }
43 }

```

Листинг 2: Реализация задачи KeyboardTask

Используемые функции FreeRTOS:

- xQueueSend() — отправка данных в очередь (строки 252, 259)
- xSemaphoreTake() — захват мьютекса (строки 243, 262)
- xSemaphoreGive() — освобождение мьютекса (строки 245, 264)
- vTaskDelay() — задержка задачи на 20 мс (строка 270)

3.1.3 Реализация задачи GameTask

```

1 void vGameTask(void *pvParameters)
2 {
3     uint8_t key_code;
4
5     (void)pvParameters;
6
7     while (1) {
8         //
9         if (xQueueReceive(key_queue, &key_code, pdMS_TO_TICKS(10)) ==
10             pdTRUE) {
11             //
12             if (xSemaphoreTake(game_mutex, portMAX_DELAY) == pdTRUE) {
13                 if (!tetris_game.game_over) {
14                     switch (key_code) {
15                         case 3: // 4 ( )
16                             Tetris_MovePiece(&tetris_game, -1, 0);
17                             break;
18                         case 5: // 6 ( )
19                             Tetris_MovePiece(&tetris_game, 1, 0);
20                             break;
21                         case 7: // 2 ( )
22                             Tetris_DropPiece(&tetris_game);
23                             break;
24                         case 4: // 5 ( )
25                             Tetris_RotatePiece(&tetris_game);
26                             break;
27                         case 6: // 1 ( )
28                             Tetris_RotatePieceCounterClockwise(&tetris_game);

```

```

29         break;
30         case 10: // 0 ( )
31             tetris_game.paused = !tetris_game.paused;
32             break;
33     }
34 } else {
35     Tetris_Init(&tetris_game);
36 }
37
38     xSemaphoreGive(game_mutex);
39 }
40 }
41
42 //
43 if (xSemaphoreTake(game_mutex, pdMS_TO_TICKS(10)) == pdTRUE) {
44     uint32_t lines_cleared_before = tetris_game.lines_cleared;
45     Tetris_Update(&tetris_game);
46
47     if (tetris_game.lines_cleared > lines_cleared_before) {
48         sound_off_time = HAL_GetTick() + 150;
49     }
50
51     xSemaphoreGive(game_mutex);
52 }
53
54 //
55
56 uint32_t current_time = HAL_GetTick();
57 if (sound_off_time > 0 && current_time >= sound_off_time) {
58     Buzzer_Set_Volume(BUZZER_VOLUME_MUTE);
59     sound_off_time = 0;
60 }
61 vTaskDelay(pdMS_TO_TICKS(10)); // 10
62 }
63 }

```

Листинг 3: Реализация задачи GameTask

Используемые функции FreeRTOS:

- `xQueueReceive()` — получение данных из очереди с таймаутом 10 мс (строка 283)
- `xSemaphoreTake(game_mutex, portMAX_DELAY)` — — — (285)
- `xSemaphoreTake(game_mutex, pdMS_TO_TICKS(10))` — — — (321)
- `xSemaphoreGive()` -- освобождение мьютекса (строки 316, 331)
- `vTaskDelay()` -- задержка задачи на 10 мс (строка 341)

3.1.4 Реализация задачи DisplayTask

```

1 void vDisplayTask(void *pvParameters)
2 {

```

```

3  (void)pvParameters;
4
5  while (1) {
6      //
7
8      if (xSemaphoreTake(game_mutex, portMAX_DELAY) == pdTRUE) {
9          if (xSemaphoreTake(display_mutex, portMAX_DELAY) == pdTRUE) {
10             //
11             Tetris_Draw(&tetris_game);
12             oled_UpdateScreen();
13
14             //
15             xSemaphoreGive(display_mutex);
16         }
17         xSemaphoreGive(game_mutex);
18     }
19
20     vTaskDelay(pdMS_TO_TICKS(50)); //
21                                     50

```

Листинг 4: Реализация задачи DisplayTask

Используемые функции FreeRTOS:

- `xSemaphoreTake(gamemutex, portMAXDELAY)` — — — (352)
- `xSemaphoreTake(displaymutex, portMAXDELAY)` — — — (353)
- `xSemaphoreGive()` -- освобождение мьютексов (строки 359, 361)
- `vTaskDelay()` -- задержка задачи на 50 мс (строка 364)

3.2 Очереди (Queues)

Очереди используются для асинхронной передачи данных между задачами без блокировки.

3.2.1 Создание очереди

```

1  //
2  key_queue = xQueueCreate(10, sizeof(uint8_t));
3  if (key_queue == NULL) {
4      Error_Handler();
5  }

```

Листинг 5: Создание очереди для клавиатуры

Параметры:

- 10 — максимальное количество элементов в очереди
- `sizeof(uint8t)` — — — (1)

Тип очереди: FIFO (First In First Out) — первый пришедший элемент первым извлекается.

3.2.2 Отправка данных в очередь

```
1 //      KeyboardTask
2 xQueueSend(key_queue, &code, 0);
```

Листинг 6: Отправка кода клавиши в очередь

Параметры:

- *key_queue* — — — *handle*
- *&code* -- указатель на данные для отправки
- 0 -- таймаут (0 = неблокирующая операция)

Поведение: Если очередь полна, функция возвращает ошибку без ожидания.

3.2.3 Получение данных из очереди

```
1 //      GameTask
2 if (xQueueReceive(key_queue, &key_code, pdMS_TO_TICKS(10)) == pdTRUE) {
3     //
4 }
```

Листинг 7: Получение кода клавиши из очереди

Параметры:

- *key_queue* — — — *handle*
- *&key_code* — — —
- *pdMS_TO_TICKS(10)* — — — 10

Поведение:

- Если очередь не пуста — сразу возвращает данные, возвращает *pdTRUE*
- Если очередь пуста — ждет максимум 10 мс
- Если за 10 мс данные не поступили — возвращает *pdFALSE*

3.3 Мьютексы (Mutexes)

Мьютексы используются для защиты общих ресурсов от одновременного доступа несколькими задачами.

3.3.1 Создание мьютексов

```
1 //
2 display_mutex = xSemaphoreCreateMutex();
3 if (display_mutex == NULL) {
4     Error_Handler();
5 }
6
7 //
8 game_mutex = xSemaphoreCreateMutex();
9 if (game_mutex == NULL) {
10     Error_Handler();
11 }
```

Листинг 8: Создание мьютексов для синхронизации

Особенности мьютексов FreeRTOS:

- Мьютекс может быть захвачен только одной задачей в каждый момент времени
- Задача, захватившая мьютекс, должна его освободить
- Мьютекс имеет приоритет наследования — если задача с высоким приоритетом ждет мьютекс, приоритет задачи, удерживающей мьютекс, временно повышается

3.3.2 Использование мьютекса `game_mutex`

Мьютекс `gamemutex`

3.3.3 Использование мьютекса `display_mutex`

Мьютекс `displaymutexOLED`.

```
1 // DisplayTask -
2 if (xSemaphoreTake(game_mutex, portMAX_DELAY) == pdTRUE) {
3     if (xSemaphoreTake(display_mutex, portMAX_DELAY) == pdTRUE) {
4         Tetris_Draw(&tetris_game); //
5
6         oled_UpdateScreen(); //
7
8         xSemaphoreGive(display_mutex); //
9     }
10    xSemaphoreGive(game_mutex);
11 }
```

Листинг 9: Использование `displaymutex`

Важно: Порядок захвата мьютексов всегда одинаковый (`gamemutex` в

4 Логика синхронизации

4.1 Принципы синхронизации

Система использует двухуровневую синхронизацию:

1. Асинхронная передача данных через очередь:
 - KeyboardTask отправляет коды клавиш в очередь
 - GameTask получает коды из очереди
 - Разделение производителя и потребителя данных
 - Буферизация до 10 нажатий клавиш
2. Синхронизация доступа к общим ресурсам через мьютексы:
 - game-mutex защищает структуру tetris-game
 - display-mutex защищает OLED дисплей
 - Гарантирует консистентность данных

4.2 Сценарии синхронизации

4.2.1 Сценарий 1: Обработка нажатия клавиши

1. KeyboardTask опрашивает клавиатуру через `GetKeyCode()`

1. Обнаружена новая клавиша
2. KeyboardTask отправляет код в `keyqueueQueueSend()`
2. KeyboardTask засыпает на 20 мс через `vTaskDelay()`
3. Планировщик переключается на GameTask (приоритет 3)
4. GameTask получает код из `keyqueueQueueReceive()(10)`
4. GameTask захватывает `gamemutexSemaphoreTake()`
4. GameTask обрабатывает команду (изменяет `tetrisgame`)
4. GameTask освобождает `gamemutexSemaphoreGive()`
4. GameTask засыпает на 10 мс

Защита от гонок:

- Мьютекс `gamemutex`,
- Очередь `keyqueue`

4.2.2 Сценарий 2: Обновление игровой логики

1. GameTask просыпается через 10 мс
2. GameTask пытается захватить `gamemutex`
2. Если мьютекс свободен:
 - Захватывает мьютекс
 - Вызывает `Tetris_Update()` (автоматическое падение фигуры)
 - Проверяет удаление линий

- Освобождает мьютекс

3. Если мьютекс занят (например, `DisplayTask` читает состояние):

- Ждет максимум 10 мс
- Если не получил мьютекс -- пропускает цикл обновления
- Это предотвращает блокировку задачи

Защита от блокировок:

- Использование таймаута предотвращает бесконечное ожидание
- Если мьютекс занят, задача пропускает один цикл обновления, но не блокируется

4.2.3 Сценарий 3: Отрисовка на экране

1. `DisplayTask` просыпается через 50 мс
2. `DisplayTask` захватывает `gameutex()`

3. Гарантирует консистентность данных игры

`DisplayTask` захватывает `displayutex()`

Гарантирует эксклюзивный доступ к дисплею

`DisplayTask` вызывает `Tetris_Draw()` (читает `tetrisgame`)

`DisplayTask` вызывает `oled_UpdateScreen()` (пишет в дисплей)

`DisplayTask` освобождает `displayutex`

`DisplayTask` освобождает `gameutex`

`DisplayTask` засыпает на 50 мс

Защита от гонок:

- Двойной захват мьютексов гарантирует:
 - Данные игры не изменяются во время чтения
 - Дисплей не используется другими задачами во время записи
- Порядок захвата важен: сначала `gameutex`,
- Порядок освобождения обратный: сначала `displayutex`,

4.3 Предотвращение взаимных блокировок (Deadlock)

Потенциальная проблема: Если две задачи захватывают мьютексы в разном порядке, возможна взаимная блокировка.

Решение в проекте:

- Всегда используется один и тот же порядок захвата:

1. `gameutex`

1. `displayutex`

- Порядок освобождения обратный:

1. `displaymutex`

1. `gamemutex`

Пример безопасной последовательности:

```

1 // DisplayTask
2 Take(game_mutex)      Take(display_mutex)      ...
3 Give(display_mutex)    Give(game_mutex)

```

4.4 Приоритеты задач и их влияние на синхронизацию

Иерархия приоритетов:

1. **GameTask (приоритет 3)** — высший приоритет
 - Обработывает пользовательский ввод
 - Обновляет игровую логику
 - Должна реагировать быстро
2. **KeyboardTask (приоритет 2)** — средний приоритет
 - Опрашивает клавиатуру
 - Может быть временно вытеснена GameTask
3. **DisplayTask (приоритет 1)** — низший приоритет
 - Отрисовка не критична для игрового процесса
 - Может быть вытеснена обеими другими задачами

Влияние на синхронизацию:

- GameTask может вытеснить KeyboardTask или DisplayTask в любой момент
- DisplayTask не может вытеснить другие задачи
- Это гарантирует быструю реакцию на пользовательский ввод

4.5 Таймауты и их роль

Таймауты используются для:

1. **Предотвращения блокировок:**
 - `xQueueReceive(..., pdMS_TO_TICKS(10))` — GameTask не блокируется надолго
 - `xSemaphoreTake(game_mutex, pdMS_TO_TICKS(10))` — задачи не ждут бесконечно
2. **Обеспечения отзывчивости:**
 - Если мьютекс занят, задача пропускает цикл, но продолжает работу

- Это особенно важно для `GameTask`, которая должна обновляться регулярно

3. Бесконечное ожидание используется только когда необходимо:

- `xSemaphoreTake(game_mutex, portMAX_DELAY)` в `GameTask` при обработке команд
- `xSemaphoreTake(..., portMAX_DELAY)` в `DisplayTask` при отрисовке
- Гарантирует завершение критических операций

5 Временные характеристики

5.1 Частоты обновления

Задача	Частота	Период
KeyboardTask	50 Гц	20 мс
GameTask	100 Гц	10 мс
DisplayTask	20 Гц	50 мс
SysTick	1000 Гц	1 мс

Таблица 2: Частоты обновления задач

5.2 Время реакции

- **Реакция на нажатие клавиши:** максимум 30 мс (20 мс опрос + 10 мс обработка)
- **Обновление игровой логики:** каждые 10 мс
- **Обновление экрана:** каждые 50 мс (20 FPS)

5.3 Автоматическое падение фигур

Скорость падения фигур рассчитывается по формуле:

$$drop_interval = \max(1000 - (level \times 50), 100) \text{ мс}$$

При удержании клавиши “вниз” скорость увеличивается до 50 мс.

6 Прерывания

6.1 SysTick прерывание

Единственное используемое прерывание в системе — это системный таймер SysTick.

```

1 void SysTick_Handler(void)
2 {
3     HAL_IncTick();
4     #if (INCLUDE_xTaskGetSchedulerState == 1)
5         if (xTaskGetSchedulerState() != taskSCHEDULER_NOT_STARTED)
6         {
7     #endif
8         xPortSysTickHandler(); //
           FreeRTOS

```

```

9  #if (INCLUDE_xTaskGetSchedulerState == 1 )
10     }
11 #endif
12 }

```

Листинг 10: Обработчик прерывания SysTick

Функции:

1. HAL_IncTick() — инкремент счетчика времени HAL
2. xPortSysTickHandler() — вызов планировщика FreeRTOS для переключения задач

Частота: 1000 Гц (каждую миллисекунду)

Роль в синхронизации:

- Обеспечивает кванты времени для планировщика
- Позволяет переключение задач по времени
- Используется для измерения времени в pdMS_TO_TICKS()

6.2 Отсутствие других прерываний

Клавиатура опрашивается программно (polling), а не через прерывания. Это упрощает синхронизацию, но увеличивает задержку реакции.

7 Диаграмма последовательностей

На рисунке 1 представлена диаграмма последовательностей взаимодействия задач, очередей и мьютексов в системе.

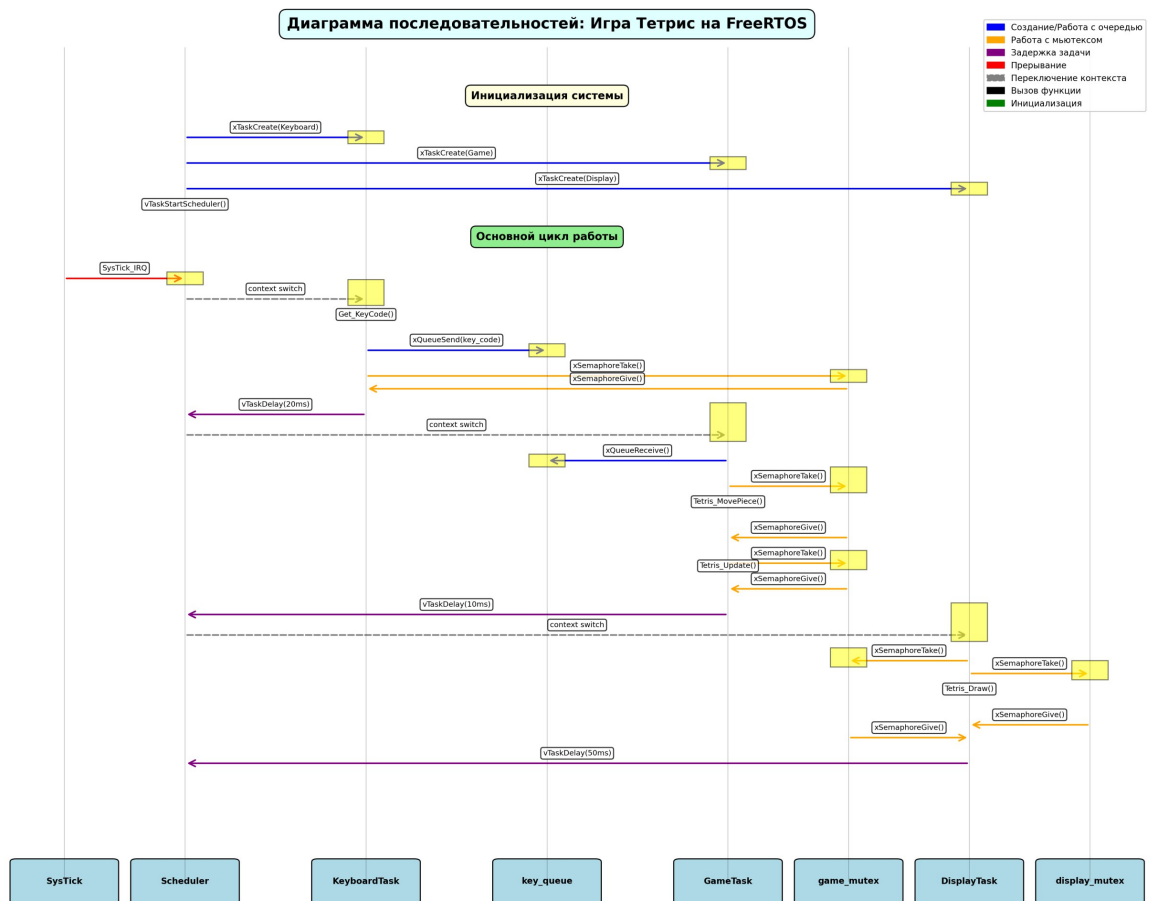


Рис. 1: Диаграмма последовательностей взаимодействия задач FreeRTOS

Диаграмма показывает:

- Инициализацию системы и создание задач
- Основной цикл работы с переключением задач
- Взаимодействие через очередь *key_{queue}*
- Использование мьютексов для синхронизации
- Задержки задач через `vTaskDelay()`

8 Резюме использования FreeRTOS примитивов

Примитив	Количество	Назначение
Задачи (Tasks)	3	Разделение функциональности на параллельные потоки
Очереди (Queues)	1	Асинхронная передача кодов клавиш между задачами
Мьютексы (Mutexes)	2	Защита общих ресурсов (структура игры, OLED дисплей)
Планировщик	1	Управление выполнением задач с учетом приоритетов
Прерывания	1 (SysTick)	Системный таймер для планировщика

Таблица 3: Используемые примитивы FreeRTOS

Всего использовано: 8 примитивов FreeRTOS для реализации многозадачной игры Тетрис.

9 Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы была реализована игра “Тетрис” с использованием операционной системы реального времени FreeRTOS. Система демонстрирует эффективное использование примитивов синхронизации:

- **Задачи** обеспечивают параллельное выполнение различных функций системы
- **Очереди** позволяют асинхронную передачу данных без блокировок
- **Мьютексы** защищают общие ресурсы от гонок данных
- **Планировщик** обеспечивает своевременное выполнение критических задач

Применение правильных приоритетов задач, использование таймаутов и мьютексов гарантируют отсутствие взаимных блокировок и обеспечивают отзывчивость системы.