

**Комплект оценочных материалов по дисциплине
«Операционные системы реального времени»**

Задания закрытого типа

Задания закрытого типа на выбор правильного ответа

Выберите один правильный ответ

1. Какая из перечисленных функций не относится к стандартам POSIX и является специфическим расширением QNX:

- А) pthread_create()
- Б) pthread_sleepon_lock()
- В) pthread_mutex_lock()
- Г) pthread_cond_wait()
- Д) pthread_barrier_wait()

Правильный ответ: Б

Компетенции (индикаторы): ПК-1.1, ОПК-2.1

2. Какой из переходов в графе состояния процесса практически не возможен:

- А) готовность → выполнение
- Б) выполнение → готовность
- В) готовность → ожидание
- Г) ожидание → готовность

Правильный ответ: В

Компетенции (индикаторы): ПК-1.1, ОПК-11.1

Выберите все правильные варианты ответы

3. Укажите все функции QNX предназначенные для реализации роли сервера:

- А) ConnectAttach()
- Б) ChannelCreate()
- В) MsgSend()
- Г) MsgReceive()
- Д) MsgReply()

Правильные ответы: Б, Г, Д

Компетенции (индикаторы): ПК-3.2, ОПК-2.1

4. Укажите свойства вычислительной системы, существенные для реализации на ее основе системы реального времени:

- А) как можно большая вычислительная мощность процессора
- Б) наличие как можно большего количества уровней прерываний

В) наличие механизмов виртуальной памяти и страничного обмена
Г) как можно меньшее время реакции на прерывание
Правильные ответы: Б, Г
Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1

Задания закрытого типа на установление соответствия

*Установите правильное соответствие.
Каждому элементу левого столбца соответствует только один элемент
правого столбца.*

1. Установите соответствие между предложенными стандартами и регулируруемыми ими вопросами:

- | | |
|----------------------------|---|
| 1) POSIX.1 (IEEE 1003.1) | А) Расширения для поддержки реального времени |
| 2) POSIX.4 (IEEE 1003.1b) | Б) Независимый от протокола интерфейс сокетов |
| 3) POSIX.4a (IEEE 1003.1c) | В) Базовый API операционных систем |
| 4) POSIX.12 (IEEE 1003.1g) | Г) Потоки внутри POSIX-процессов |

Правильный ответ: 1-В, 2-А, 3-Г, 4-Б
Компетенции (индикаторы): ПК-1.1

2. Установите соответствие между компонентами системного программного обеспечения QNX и их назначением

- | | |
|-------------|---|
| 1) mkifs | А) запись стадий IPL1 и IPL2 на диск |
| 2) diskboot | Б) автозапуск photon и/или консольных интерактивных процессов |
| 3) dload | В) построение загрузочного образа целевой системы |
| 4) tinit | Г) инициализация раздела QNX и запись загрузочного образа |
| 5) dinit | Д) автомонтирование и загрузка дисковой системы |

Правильный ответ: 1-В, 2-Д, 3-А, 4-Б, 5-Г
Компетенции (индикаторы): ПК-1.1

3. Установите соответствие между заголовочными файлами и предоставляемыми ими интерфейсами:

- | | |
|-------------|---|
| 1) stdio.h | А) POSIX совместимые операции, такие как read(), fork() и sleep() |
| 2) unistd.h | Б) родные интерфейсы QNX, такие как TimerTimeout() и MsgReply() |

- | | |
|-------------------|--|
| 3) pthread.h | В) независимые от ОС операции ввода-вывода языка С |
| 4) sys/neutrino.h | Г) переносимый интерфейс потоков внутри процессов |
| 5) sys/wait.h | Д) синхронизация процессов POSIX , такая как waitpid() |

Правильный ответ: 1-В, 2-А, 3-Д, 4-Б, 5-Г

Компетенции (индикаторы): ПК-3.2

4. Установите соответствие между состояниями процесса и их характеристиками:

- | | |
|-------------------|---|
| 1) «остановлен» | А) дальнейшее выполнение процесса не возможно, но он еще не удален операционной системой, так как на него имеются ссылки из других процессов |
| 2) «терминирован» | Б) процесс не может получить доступ к процессору, так как в данный момент выполняется более приоритетный процесс |
| 3) «заблокирован» | В) процесс не использует процессор, в таком состоянии процесс находится сразу после создания |
| 4) «готов» | Г) процесс использует процессор |
| 5) «выполняется» | Д) процесс ждет некоторого события, которым может быть аппаратное или программное прерывание, сигнал или другая форма межпроцессорного взаимодействия |

Правильный ответ: 1-В, 2-А, 3-Д, 4-Б, 5-Г

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1

Задания закрытого типа на установление правильной последовательности

Установите правильную последовательность. Запишите правильную последовательность букв слева направо.

1. Установите правильную последовательность действия при ожидании данных на условной переменной:

- А) пока нет данных pthread_cond_wait()
- Б) pthread_mutex_lock()
- В) работа с частными данными

Г) работа с общими данными

Д) pthread_mutex_unlock()

Правильный ответ: Б, А, Г, Д, В

Компетенции (индикаторы): ПК-3.2, ОПК-11.1

2. Установите порядок событий при загрузке QNX 6.x на x86 системе со стандартным BIOS:

А) стадия IPL2

Б) photon

В) /.boot образ

Г) стадия IPL1

Д) /etc/rc.d/rc.sysinit

Е) diskroot

Ж) tinit

Правильный ответ: Г, А, В, Е, Д, Ж

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1

3. Укажите последовательность событий, приводящих к проблеме инверсии приоритетов:

А) управление получает низкоприоритетная нить, которая освобождает ресурс

Б) нить с наивысшим приоритетом ожидает освобождения ресурса, занятого низкоприоритетной нитью

В) нить с высоким приоритетом может продолжить свою работу, будучи задержанной нитью с промежуточным приоритетом

Г) нить с промежуточным приоритетом вытесняет низкоприоритетную нить и работает, пока не завершится

Правильный ответ: Б, Г, А, В

Компетенции (индикаторы): ПК-1.1

4. Расположите в корректном порядке события информационного тракта СРВ и устройства связи с объектом:

А) Сигнал подвергается процедуре аналого-цифрового преобразования.

Б) В подсистеме цифровой обработки выполняется преобразование информации с использованием ресурсов компьютера и специализированных процессоров цифровой обработки

В) На вход системы поступает в общем случае аналоговый сигнал, являющийся реализация случайного процесса.

Г) В блоке подготовки сигнал подвергается предварительной аналоговой обработке.

Д) Выполняется восстановление аналогового сообщения по цифровым отсчетам с допустимой погрешностью.

Е) Последовательность отсчетов от различных измерительных каналов объединяется в общий поток для последующего ввода в компьютер или передачи по каналу связи.

Правильный ответ: В, Г, А, Е, Б, Д

Компетенции (индикаторы): ОПК-2.1

Задания открытого типа

Задания открытого типа на дополнение

Напишите пропущенное слово (словосочетание).

1. Механизм наследования приоритета позволяет решить проблему _____, возникающую при совместном доступе к ресурсу процессов (поток) с разным приоритетом.

Правильный ответ: инверсии приоритетов

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1, ПК-2.3

2. Те места в программах, в которых происходит обращение к ресурсам, которые не допускают одновременного использования несколькими процессами, называются _____.

Правильный ответ: критическими секциями

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1, ПК-2.3

3. Вид многозадачности, при котором высокоприоритетная задача, как только для нее появляется работа, немедленно прерывает низкоприоритетную, называется _____.

Правильный ответ: вытесняющей

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1, ПК-2.3

4. Принудительная передача управления от выполняемой программы к системе (а через нее - к соответствующей программе обработки), происходящая при возникновении определенного события, называется _____.

Правильный ответ: прерывание

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1, ПК-2.3

Задания открытого типа с кратким свободным ответом

Напишите пропущенное слово (словосочетание).

1. Технология, при которой, когда в результирующем загрузочном модуле проставляются лишь ссылки на код необходимых библиотечных функций, а сам код будет реально добавлен к загрузочному модулю только при его исполнении, называются _____.

Правильный ответ: динамическое связывание / позднее связывание

Компетенции (индикаторы): ОПК-11.1

Дайте ответ на вопрос.

2. При запуске программы с именем hope из текущего каталога в QNX 6.x вы получили ошибку “Segmentation fault. Core dumped”. Программа скомпилирована с опцией -g и исходный код программы также находится в текущем каталоге. Какая команда позволит определить место ошибки.

Правильный ответ: `gdb hope /var/dump/hope.core`

Компетенции (индикаторы): ПК-2.3

3. После установки QNX 6.x использует однопроцессорную версию ядра. В систему добавлен второй процессор. С помощью какой команды можно обеспечить запуск по умолчанию SMP версии ядра при следующей загрузке системы.

Правильный ответ: `cp /boot/fs/qnxbasesmp.ifs /.boot`

Компетенции (индикаторы): ОПК-2.1

4. Какой командой QNX можно подключить дискету с файловой системой FAT-12 как каталог /fs/floppy.

Правильный ответ: `mount -t dos /dev/fd0 /fs/floppy`

Компетенции (индикаторы): ОПК-2.1

Задания открытого типа с развернутым ответом

1. Напишите программу, демонстрирующую таймауты QNX на примере блокирующих операций ввода-вывода POSIX, которая позволяет пользователю ввести целое число в течение 5 секунд, и печатает его, либо сообщает об ошибке при вводе, либо о том, что время вышло. Почему нужно использовать связку `read()` плюс `sscanf()`, а не просто `scanf()`?

Время выполнения – 60 мин.

Ожидаемый результат:

Таймауты QNX автоматически деактивируются после каждого вызова ядра, а так как библиотечная реализация `scanf()` не гарантирует, что ее первым обращением к ядру будет именно `read()`, то таймаут может быть использован впустую.

```

#include <stdio.h>
#include <memory.h>
#include <errno.h>
#include <sys/neutrino.h>
#include <unistd.h>

int main() {
    printf("You have 5 seconds to enter a value.\n");
    printf("Enter decimal number: ");
    fflush(stdout);
    fflush(stdin);

    int d;
    char buf[64];
    memset(buf, sizeof(buf), 0);

    const unsigned long long SPAN_5_SEC = 5 * 1000000000LLU;
    TimerTimeout(CLOCK_REALTIME,
        _NTO_TIMEOUT_SEND | _NTO_TIMEOUT_REPLY,
        NULL, &SPAN_5_SEC, NULL
    );
    if (read(fileno(stdin), buf, sizeof(buf)-1) > 0) {
        if (sscanf(buf, "%d", &d) == 1) {
            printf("You number is %d\n", d);
        } else {
            printf("Invalid input\n");
        }
    } else {
        printf("\nYou failed to enter number in time\n");
    }
    return 0;
}

```

Критерии оценивания:

- включение необходимых заголовочных файлов
 - корректное задание 5 секундного интервала
 - правильное задание причины таймаута при обращении к серверу
 - правильное совместное использование функций языка C и вызовов POSIX
- Компетенции (индикаторы): ПК-3.2, ОПК-14.3

2. Напишите программу, демонстрирующую межпроцессное взаимодействие с использованием механизмов сообщений QNX в рамках одной ноды. Основной процесс должен порождать субпроцесс и передавать ему данные по единственному запросу со стороны субпроцесса. Основной процесс должен

дождаться завершения subprocessa. Как вы организуете передачу идентификатора родительского процесса и канала связи в дочерний процесс? Время выполнения – 65 мин.

Ожидаемый результат:

Так как собственный идентификатор известен родителю сразу, а канал связи он открывает до запуска дочернего процесса, то для передачи этой информации проще всего использовать механизм копирования адресного пространства при вызове fork().

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <unistd.h>
```

```
#include <sys/neutrino.h>
```

```
#include <sys/wait.h>
```

```
#include <errno.h>
```

```
void secondary(int server_pid, int chid) {
    int coid = ConnectAttach(0, server_pid, chid, 0, 0);
    if (coid != -1) {
        printf("Secondary: coid = %d, let's send a message\n", coid);
        int dataout = 42, datain = 0;
        int ret = MsgSend(coid, &dataout, sizeof(dataout),
                        &datain, sizeof(datain));

        if (ret == -1) {
            printf("Secondary: datain = %d\n", datain);
        }
        ConnectDetach(coid);
    }
}

int main() {
    int mypid = getpid();
    int chid = ChannelCreate(0);
    if (chid == -1)
        exit(1);
    printf("Main: pid = %d, chid = %d\n", mypid, chid);
    int pid = fork();
    if (pid == 0) {
        secondary(mypid, chid);
        _exit(0);
    } else if (pid == -1) {
        exit(1);
    }
    printf("Main: secondary running as pid = %d\n", pid);
    int ravid, data;
    while ((rauid = MsgReceive(chid, &data, sizeof(data), NULL)) >= 0) {
        if (rauid == 0) {
            printf("Main: Pulse ignored");
        }
    }
}
```



```

    } else {
        printf("Main: rcvid = %d, data = %d\n", rcvid, data);
        ++data;
        int ret = MsgReply(rcvid, EOK, &data, sizeof(data));
        if (ret != -1) {
            printf("Main: reply Ok\n");
        }
        break; // только одно сообщение
    }
}
printf("Waiting for secondary\n");
waitpid(pid, NULL, WEXITED);
ChannelDestroy(chid);
return 0;
}

```

Критерии оценивания:

- включение необходимых заголовочных файлов
- корректное порождение и ожидание завершения дочернего процесса
- канал время жизни канала по отношению к дочернему процессу
- правильное ожидание сообщение с игнорированием пульсов
- наличие ответа от сервера

Компетенции (индикаторы): ОПК-14.3, ПК-3.2

3. Напишите программу, моделирующую решение проблемы «производитель-потребитель» с применением POSIX механизма условных переменных. Производитель работает в основном потоке, подготовка данных занимает 700 мсек., общее число блоков данных – 2. Обработка данных занимает 1300 мсек., по этому используется четырехпроцессорная система с тремя потребителями в дополнительных POSIX потоках. Порядок обработки блоков данных не существен. Производитель должен выводить предупредительное сообщение в случае перегрузки системы. Убедитесь что последний блок данных будет обработан.

Время выполнения – 65 мин.

Ожидаемый результат:

```

#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
const int producer_delay = 700;
const int consumer_delay = 1300;
pthread_cond_t cond = PTHREAD_COND_INITIALIZER;
pthread_mutex_t mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
const int END_OF_DATA = -1;
const int NO_DATA_YET = 0;
volatile int the_data = NO_DATA_YET;

```

```

void *consumer(void *arg) {
    char *name = (char*)arg;
    printf("Consumer %s started \n", name);
    for (;;) {
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        while (the_data == NO_DATA_YET) {
            printf("Consumer %s waiting for new data\n", name);
            pthread_cond_wait(&cond, &mutex);
        }
        int local_data = the_data;
        if (local_data > 0) {
            printf("Consumer %s accept data\n", name);
            the_data = NO_DATA_YET;
        }
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
        if (local_data == END_OF_DATA)
            break;
        printf("Consumer %s processing data block %d\n", name, local_data);
        delay(consumer_delay);
    }
    printf("Consumer %s done, name);
}

int main() {
    pthread_t tid1, tid2, tid3;
    pthread_create(&tid1, NULL, consumer, (void*)"A");
    pthread_create(&tid2, NULL, consumer, (void*)"B");
    pthread_create(&tid3, NULL, consumer, (void*)"C");
    for (int i = 1; i <= 10; ++i) {
        printf("Producer acquiring data block %d\n", i);
        delay(producer_delay);

        printf("New data ready, posting\n");
        pthread_mutex_lock(&mutex);
        if (the_data != NO_DATA_YET)
            printf("WARNING: system overloaded!\n");
        the_data = i;
        pthread_cond_signal(&cond);
        pthread_mutex_unlock(&mutex);
    }
    printf("Let consumer peak up last block\n");
    while (the_data != NO_DATA_YET)
        delay(producer_delay);
    printf("Broadcasting STOP request\n");
    pthread_mutex_lock(&mutex);

```

```

        the_data = END_OF_DATA;
        pthread_cond_broadcast(&cond);
    pthread_mutex_unlock(&mutex);
    printf("Main: waiting for consumers to finish\n");
    pthread_join(tid1, NULL);
    pthread_join(tid2, NULL);
    pthread_join(tid3, NULL);
    return 0;
}

```

Критерии оценивания:

- включение заголовочных файлов для потоков и синхронизации POSIX
- корректная инициализация мьютекса и условной переменной
- умение запустить поток и дождаться завершения
- корректное ожидание данных
- корректная сигнализация готовности, в т.ч. использование broadcast
- применение механизм pthread для финальной синхронизации

Компетенции (индикаторы): ПК-3.2, ОПК-14.3

4. Напишите программу, моделирующую синхронизацию двух дополнительных потоков с основным, с применение механизмов барьеров. Работа потоков должна состоять из трех последовательных стадий с синхронизацией на границе. Выполняемую потоками работу имитировать вызовом delay() с задержками 700 и 1200 мсек. Основной поток выводит информацию о текущем прогрессе.

Время выполнения – 60 мин.

Ожидаемый результат:

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <pthread.h>
```

```
#include <unistd.h>
```

```
const int STAGE_COUNT = 3;
```

```
int delay1 = 700, delay2 = 1300;
```

```
pthread_barrier_t bar;
```

```
void *worker(void *arg) {
```

```
    int delay = *(int*)arg;
```

```
    int tid = pthread_self();
```

```
    printf("Worker %d started\n", tid);
```

```
    for (int i = 1; i <= STAGE_COUNT; ++i) {
```

```
        ::delay(delay);
```

```
        printf("Worker %d finished stage %d\n", tid, i);
```

```
        pthread_barrier_wait(&bar);
```

```
    }
```

```
    printf("Worker %d is done\n", tid);
```

```
}
```

```

int main() {
    pthread_barrier_init(&bar, NULL, 3);
    pthread_t id1, id2;
    pthread_create(&id1, NULL, worker, &delay1);
    pthread_create(&id2, NULL, worker, &delay2);
    for (int i = 1; i <= STAGE_COUNT; ++i) {
        printf("Main thread waiting for stage %d\n", i);
        pthread_barrier_wait(&bar);
    }
    pthread_join(id1, NULL);
    pthread_join(id2, NULL);
    pthread_barrier_destroy(&bar);
    return 0;
}

```

Критерии оценивания:

- включение заголовочных файлов для потоков с барьерами и задержки
- инициализация и разрушение барьерной переменной
- умение запустить поток и передать в него данные
- использование механизмов барьеров для промежуточной синхронизации
- применение механизм pthread для финальной синхронизации

Компетенции (индикаторы): ПК-3.2, ОПК-14.3

Экспертное заключение

Представленный комплект оценочных материалов по дисциплине «Операционные системы реального времени» соответствует требованиям ФГОС ВО.

Предлагаемые оценочные материалы адекватны целям и задачам реализации основной профессиональной образовательной программы по направлению подготовки 15.03.06 Мехатроника и робототехника.

Виды оценочных средств, включенные в представленный фонд, отвечают основным принципам формирования ФОС.

Разработанные и представленные для экспертизы оценочные материалы рекомендуются к использованию в процессе подготовки обучающихся по указанному направлению.

Председатель учебно-методической
комиссии института компьютерных
систем и информационных
технологий



Н.Н. Ветрова

Лист изменений и дополнений

№ п/п	Виды дополнений и изменений	Дата и номер протокола заседания кафедры (кафедр), на котором были рассмотрены и одобрены изменения и дополнения	Подпись (с расшифровкой) заведующего кафедрой (заведующих кафедрами)
1	В фонд оценочных средств добавлен комплект оценочных материалов	26.02.2025 г., №14	 А.И. Горбунов