Лабораторная работа 04

OC

**Задание 09.ответьте на следующие вопросы**

1. Что такое поток управления OS?
2. С помощью каких системных вызовов создаются потоки в Windows и Linux?
3. Что такое системные и пользовательские потоки?
4. Что такое многопоточность?
5. Чем отличаются приоритетная многопоточность от и кооперативной многопоточности?
6. Что такое диспетчеризация потоков управления OS?
7. Что такое контекст потока и для чего он нужен?
8. Перечислите состояния в которых может быть поток и поясните их назначение.
9. Что такое LWP?
10. Что такое потокобезопасность программного кода?
11. Что такое реентерабельность кода?
12. Что такое Fiber?
13. Дайте развернутое определение потока OS.

1.Что такое поток управления OS?

поток (управления) OS – объект ядра операционной системы, которому OS выделяет процессорное время. Наименьшая единица работы ядра OS. LWP ( light – weight process)

последовательность инструкций, выполняемых процессором в выделенные OS интервалы времени

2. С помощью каких системных вызовов создаются потоки в Windows и Linux?

CreateThread(Windows)

Pthread\_create(linux)

3. Что такое системные и пользовательские потоки?

Системный поток: выполняют различные сервисы операционной системы, запускаются ядром операционной системы

Пользовательские потоки: служат для решения пользовательских задач, запускаются приложением

4. Что такое многопоточность?

многопоточность – модель (парадигма) программирования (OS, системы программирования, программы) поддерживать потоки управления. Приоритетная и кооперативная многопоточность.

Многопоточность — это концепция, позволяющая одному процессу использовать множество потоков для выполнения нескольких задач одновременно.

5. Чем отличаются приоритетная многопоточность от кооперативной многопоточности?

КООПЕРАТИВНАЯ

Тип многозадачности, при котором следующая задача выполняется только после того, как текущая задача явно объявит себя готовой отдать процессорное время другим задачам.

Преимущества:

- отсутствие необходимости защищать все разделяемые структуры данных объектами типа критических секций и мьютексов, что упрощает программирование, особенно перенос кода из однозадачных сред в многозадачные

Недостатки:

- неспособность всех приложений работать в случае ошибки в одном из них, приводящей к отсутствию вызова операции «отдать процессорное время».

- затрудненная возможность реализации многозадачной архитектуры ввода-вывода в ядре ОС, позволяющей процессору исполнять одну задачу в то время, как другая задача инициировала операцию ввода-вывода и ждет её завершения.

ПРИОРИТЕТНАЯ:

* Операционная система принимает решение о том, когда следует прервать выполнение потока, чтобы передать управление другому потоку.
* Переключение между потоками может произойти в любой момент времени.

Вид многозадачности, в котором операционная система сама передает управление от одной выполняемой программы другой в случае завершения операций ввода-вывода, возникновения событий в аппаратуре компьютера, истечения таймеров и квантов времени, или же поступлений тех или иных сигналов от одной программы к другой. Процессор может быть переключен с исполнения одной программы на исполнение другой без всякого пожелания первой программы и буквально между любыми двумя инструкциями в её коде.

Преимущества:

- возможность полной реализации многозадачного ввода-вывода в ядре ОС, когда ожидание завершения ввода-вывода одной программой позволяет процессору тем временем исполнять другую программу;

- сильное повышение надежности системы в целом, в сочетании с использованием защиты памяти

- возможность полного использования многопроцессорных и многоядерных систем.

* Преимущество: система может гарантировать, что все потоки будут регулярно получать время на выполнение.
* Недостаток: может привести к проблемам с синхронизацией, таким как состояния гонки, из-за неожиданных переключений контекста.

Недостатки:

необходимость особой дисциплины при написании кода, особые требования к его реентерабельности, к защите всех разделяемых и глобальных данных объектами типа критических секций и мьютексов.

6. Что такое диспетчеризация потоков управления OS?

Диспетчеризация заключается в реализации найденного в результате планирования (динамического или статистического) решения, то есть в переключении процессора с одного потока на другой

Диспетчеризация сводится к следующему:

- сохранение контекста текущего потока, который требуется сменить;

- загрузка контекста нового потока, выбранного в результате планирования;

- запуск нового потока на выполнение

7. Что такое контекст потока и для чего он нужен?

контекст потока: данные, которые сохраняются при переключении процессов и предназначенные для продолжения работы

- программный код;

- набор регистров;

- стек памяти;

- стек ядра операционной системы;

- маркер доступа.

8. Перечислите состояния в которых может быть поток и поясните их назначение.

- модель пяти состояний: interrupt – прерывание по окончанию кванта, block – заблокировать до наступления события, unblock – ожидаемое событие наступило.

- модель семи состояний, Suspend – приостановить поток, Resume – возобновить поток.

- модель 12 состояний, sleep – остановить поток на заданное время, wakeup – возобновить работу.

1. **Запущен (Running):** Поток активно выполняется на процессоре. В каждый конкретный момент времени на одном процессоре может активно выполняться только один поток.
2. **Готов (Ready):** Поток готов к выполнению и ожидает доступа к процессору. Как только процессор освободится, один из потоков в состоянии готовности будет выбран для выполнения.
3. **Ожидание (Wait или Blocked):** Поток не может продолжить выполнение до тех пор, пока не будет выполнено некоторое условие (например, ожидание ресурса, завершение другого потока или наступление определенного времени). В этом состоянии поток не использует ресурсы процессора.
4. **Приостановлен (Suspended):** Поток временно приостановлен, обычно это делается внешним процессом или потоком. Поток остается в памяти, но не активен, пока его не возобновят.
5. **Завершен (Terminated):** Работа потока завершена, и он больше не выполняется. После завершения поток не может быть возобновлен.
6. **Переходное состояние (Transition):** Поток переходит из одного состояния в другое, например, из состояния ожидания в состояние готовности.
7. **Ожидание события (WaitSleepJoin):** Поток ожидает завершения другого потока или ждет, пока не наступит определенное время.

9. Что такое LWP?

Легковесный процесс — является средством достижения многозадачности в компьютерной операционной системе, поддерживающий работу потока пространства пользователя. Каждый поток пространства пользователя неразрывно связан с легковесным процессом. Процедура создания легковесного процесса отличается от процедуры создания обычного процесса;

* **Легковесный процесс (LWP):** Это сущность, которая находится внутри процесса и имеет свою собственную идентификацию в виде идентификатора потока, но она использует адресное пространство родительского процесса. Это позволяет LWPs (или потокам) обмениваться данными без необходимости использовать традиционные механизмы IPC. LWPs обычно используются в многопоточных приложениях.

LWPs являются промежуточным уровнем между потоками на уровне пользователя (как в Java или POSIX threads) и традиционными процессами. Они позволяют операционной системе лучше управлять многопоточностью на уровне ядра.

Таким образом, в многопоточных приложениях каждый поток на уровне пользователя будет связан с одним LWP, который, в свою очередь, будет запланирован на выполнение операционной системой, как если бы это был традиционный процесс.

10. Что такое потокобезопасность программного кода?

свойство программного кода (программы) корректно работать в нескольких потоках одновременно.

11. Что такое реентерабельность кода?

- свойство одной копии программного кода работать в нескольких потоках одновременно.

- всегда потокобезопасен.

- не использует статическую память и не изменяет сам себя, все данные сохраняются в динамической памяти.

Реентерабельность кода означает, что определенная функция или часть кода может быть повторно вызвана в то время как предыдущий вызов этой же функции ещё не завершился, и при этом ничего не "сломается" и не произойдёт конфликта данных.

Проще говоря, реентерабельный код можно представить как книгу в библиотеке. Если один человек читает книгу (вызывает функцию), другой человек может взять другой экземпляр той же книги и читать её одновременно без каких-либо проблем.

Для того чтобы функция была реентерабельной, она должна соответствовать нескольким условиям:

1. Не использовать глобальные или статические переменные для хранения состояния.
2. Не модифицировать свои аргументы.
3. Не вызывать другие нереентерабельные функции.

12. Что такое Fiber?

Fibers (Файберы, Фибра, волокна): Windows, Linux. Ручное планирование исполнение кода, механизм для ручного планирования выполнения кода в рамках потока

Fiber — это механизм, позволяющий разработчику вручную управлять порядком выполнения кода в рамках одного потока.

* В обычных потоках операционная система автоматически решает, когда и какой поток должен выполняться. Этот процесс называется преемптивной многозадачностью.
* Fiber, с другой стороны, предоставляет кооперативную многозадачность. Это означает, что код сам решает, когда передать управление другому участку кода внутри того же потока.

Fiber — это как "легковесный поток", который не управляется автоматически операционной системой, а управляется напрямую приложением. Представьте себе, что вы читаете книгу и в определенный момент решаете переключиться на другую книгу. С потоками операционная система решает, когда вы переключаетесь между книгами. С Fiber вы самостоятельно решаете, когда делать переключение. Это дает больше контроля, но и требует от вас больше внимания к процессу "чтения".

В контексте операционных систем "fiber" часто ассоциируется с "кооперативной многозадачностью", потому что переключение между fibers происходит только при явном вызове приложением, а не через преемптивное планирование, как в случае с потоками.

13. Дайте развернутое определение потока OS.

- поток – это объект OS

-поток – средство диспетчеризации доступа к процессорному времени (квант примерно 20мс);

- поток – последовательность команд процессора;

- поток – наименьшая единица работы ядра OS;

- процесс – контейнер для потоков;

- процесс имеет как минимум один поток (main);

- создание потока осуществляется с помощью системного вызова;

- потоки в рамках одного процесса не изолированы, все ресурсы кроме процессорного времени – общие;

- для работы с потоками в OS есть специальный API;

- каждый поток имеет свой идентификатор;

- состояния потока: исполняется, готов к исполнению, блокирован, спит; приостановлен;

- код потока – потоковая функция (специфицирована в OS);

- диспетчеризация потоков осуществляется OS или самим потоком;

- контекст потока – данные необходимые для возобновления работы потока при его приостановке (диспетчеризация, синхронизация): программный код, набор регистров, стек памяти, оперативная память, стек ядра, маркер доступа);

- поток может создавать дочерние потоки и их завершать;

- потоки могут создавать дерево потоков;

- завершение родительского потока приводит к завершению всех его дочерних (требуется ожидание дочернего завершение потока);

- многопоточность – парадигма программирования, поддерживается OS, приоритетная и корпоративная многопоточность;

- API в разных OS отличается; Linux IEEE POSIX, NPTL (Native POSIX Thread Library),

- потокобезопасность кода (программы) – свойство программного кода (программы) корректно работать в нескольких потоках одновременно;

- реентерабельность кода (программы) – свойство одной копии программного кода работать в нескольких потоках одновременно;

- фибра – механизм для ручного планирования выполнения кода в рамках потока.