

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

АФЕДРА <u>«Програм</u>	имное обеспечение	ЭВМ и информацион	нные технологии»
Курсовая	работа по	операционнь	ым системам
удент		пександр Денисович	
уппа		ИУ7-76Б	
Студент			Ковель А. Д.
реподаватель		подпись, дата	фамилия, и.о. Рязанова Н. Ю.
		подпись. дата	фамилия, и.о.

СОДЕРЖАНИЕ

BI	ВЕДЕ	СНИЕ	4
1	Аналитические раздел		
	1.1	Прерывания	5
	1.2	Обработчики аппаратных прерываний	5
	1.3	Очереди работ	6
2	Ко	нструкторская часть	9
3	Технологическая часть		
	3.1	Средства реализации	10
4	Ис	следовательская часть	11
3 <i>A</i>	КЛН	ОЧЕНИЕ	12
\mathbf{C}	ПИС	СОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	13

ВВЕДЕНИЕ

Цель работы — разработка загружаемого модуль ядра, вычисляющий хеш очередей сообщений с использованием API ядра.

Для достижения поставленной цели, необходимо решить следующие задачи:

- 1) определить структуры, связанные с поставленной задачей;
- 2) проанализировать и выбрать алгоритм шифрования, встроенного в ядро;
- 3) разработать алгоритм шифрования и расшиврования очередей сообщений;
- 4) реализовать программное обеспечение;
- 5) провести исследование скорости работы очередей сообщений с шифрованием и без.

1 Аналитические раздел

Перед тем как приступать к описанию очереди работ, необходимо описать прерывания.

1.1 Прерывания

Прерывания делятся на:

- исключения (деление на ноль, переполнение стека), данные тип прерывания является синхронным;
- системные вызовы (программные) вызываются с помощью команды из программы (int 21h), также являются синхронными;
- аппаратные прерывания (прерывания от системного таймера, клавиатуры), эти же прерывания асинхронные.

Прерывания разделяют на две группы: быстрые и медленные.

Для сокращения времени обработки медленных прерываний, они делятся на 2 части:

- 1) «top half» верхняя половина, запускается в результате получения процессором сигнала прерывания;
- 2) «bottom half» нижняя половина, отложенные вызовы. Существуют несколько способов реализации «bottom half» обработчиков:
- 1) softirq;
- 2) tasklet (тасклеты);
- 3) workqueue (очереди работы).

1.2 Обработчики аппаратных прерываний

Обработчик аппаратного прерывания призван минимизировать объем необходимых действий и обеспечить как можно более быструю завершаемость. В типичном сценарии, указанный обработчик прерывания осуществляет сохранение полученных данных от внешнего устройства в ядерном буфере. Однако, с целью полноценной обработки прерываний, обработчик аппаратного прерывания должен инициировать помещение отложенного действия в очередь для

его последующего выполнения.

Обработчики аппаратных прерываний представляют собой особые функции, которые вызываются операционной системой в ответ на возникновение прерывания от аппаратного устройства. Когда аппаратное в устройстве возникает прерывание (например, сигнализирует о завершении операции или возникновении ошибки), процессор прерывает текущее выполнение и передает управление на соответствующий обработчик прерывания.

Одной из основных задач обработчика аппаратного прерывания является сохранение состояния системы, осуществление необходимых операций для обработки прерывания и восстановление исходного состояния после завершения обработки. Обработчик может выполнять различные операции, такие как чтение данных из устройства, запись данных в память, обновление регистров и установка флагов. Кроме того, обработчик аппаратного прерывания может взаимодействовать с другими частями операционной системы, например, планировщиком задач, для оптимального распределения ресурсов и обработки прерываний в системе.

1.3 Очереди работ

Очереди работ представляют собой универсальный инструмент для отложенного выполнения операций, который позволяет функции обработчика блокироваться во время выполнения соответствующих действий. Очередь работ позволяет обработчику аппаратного прерывания добавлять необходимые операции для выполнения в очередь, вместо того чтобы выполнять их прямо внутри обработчика. Таким образом, функции обработчика могут блокироваться, ждать завершения определенных операций или условий, и продолжать работу только после их выполнения.

Листинг 1 – Структура workqueue_struct

```
struct workqueue_struct {
  struct list_head pwqs;  /* WR: all pwqs of this wq */
  struct list_head list;  /* PR: list of all workqueues */
```

```
mutex; /* protects this wg */
  struct mutex
         work_color; /* WQ: current work color */
         flush_color; /* WQ: current flush color */
  int
             nr_pwqs_to_flush; /* flush in progress */
  atomic t
  struct wq_flusher *first_flusher; /* WQ: first flusher */
  struct list_head flusher_queue; /* WQ: flush waiters */
  struct list_head flusher_overflow; /* WQ: flush overflow list */
  struct list_head maydays; /* MD: pwqs requesting rescue */
  struct worker *rescuer; /* MD: rescue worker */
          nr_drainers; /* WQ: drain in progress */
  int
          saved_max_active; /* WQ: saved pwq max_active */
  int
  struct workqueue_attrs *unbound_attrs; /* PW: only for unbound wqs */
  struct pool_workqueue *dfl_pwq; /* PW: only for unbound wqs */
#ifdef CONFIG SYSFS
  struct wq_device *wq_dev; /* I: for sysfs interface */
#endif
#ifdef CONFIG_LOCKDEP
           *lock_name;
  char
  struct lock_class_key key;
  struct lockdep_map lockdep_map;
#endif
           name[WQ_NAME_LEN]; /* I: workqueue name */
  char
  /*
  * Destruction of workqueue_struct is RCU protected to allow walking
  * the workqueues list without grabbing wq_pool_mutex.
  * This is used to dump all workqueues from sysrq.
  */
  struct rcu_head rcu;
  /* hot fields used during command issue, aligned to cacheline */
                 flags ____cacheline_aligned; /* WQ: WQ_* flags */
  unsigned int
  struct pool_workqueue __percpu *cpu_pwqs; /* I: per-cpu pwqs */
  struct pool_workqueue __rcu *numa_pwq_tbl[]; /* PWR: unbound pwqs indexed by
     node */
```

};

Листинг 2 – Структура work struct

```
struct work_struct {
  atomic_long_t data;
  struct list_head entry;
  work_func_t func;
#ifdef CONFIG_LOCKDEP
  struct lockdep_map lockdep_map;
#endif
};
```

Работа может инициализироваться двумя способами:

- статически DECLARE_WORK(name, void func), где: name имя структуры work_struct, func функция, которая вызывается из workqueue обработчик «bottom half»;
- динамически INIT_WORK(struct work_struct *work, void func).

После того, как будет инициализирована структура для объекта work, следующим шагом будет помещение этой структуры в очередь работ. Этом можно сделать несколькими способами. Во-первых, можно добавить работу (объект work) в очередь работ с помощью функции queue_work, которая назначает работу текущему процессу. Во-вторых, можно с помощью функции queue_work_on указать процессор, на котором будет выполняться обработчик.

2 Конструкторская часть

3 Технологическая часть

3.1 Средства реализации

Для реализации ПО был выбран язык C [1]. В данном языке есть все требующиеся инструменты для данной лабораторной работы. В качестве среды разработки была выбрана среда VS code [2].

4 Исследовательская часть

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе выполнения данной работы были выполнены следующие задачи:

1)

Поставленная цель достигнута.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Язык программирования С [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://www.youtube.com/watch?v=mj8zoGEdhhM. дата обращения: 12.11.2023.
- 2. Vscode [Электронный ресурс]. https://code.visualstudio.com/. дата обращения: 12.11.2023.