

Семинар 11: Intel x86 assembly. Часть 4

11 февраля, 2020

Материалы семинаров на GitHub



Системные вызовы

- ▶ Способ общения с операционной системой
- ▶ В С выглядят как обычные функции
- ▶ Реализуются libc
- ▶ В ассемблере всё хитрее

Системные вызовы: механизм работы

- ▶ Все программы работают в непривилегированном режиме (ring3)
- ▶ В этом режиме нельзя напрямую работать с физической памятью, устройствами и портами ввода-вывода
- ▶ Как перейти в привилегированный режим (ring0)?

Прерывания процессора

- ▶ Прерывания — специальные события, которые «прерывают» исполнение команд
- ▶ Прерывание может произойти после любой инструкции, но не во время её выполнения
- ▶ Interrupt vector table — массив указателей на функции-обработчики прерываний (x86)

Прерывания процессора

- ▶ Hardware interrupts — железные события
- ▶ Software interrupts — события, сгенерированные программами
- ▶ Exceptions — исключительные ситуации процессора

Примеры прерываний

- ▶ События сетевой карты, клавиатуры, видеокарты, ...
- ▶ `int` и `syscall`
- ▶ Divide-by-Zero
- ▶ Page fault (double fault, triple fault)
- ▶ General Protection Fault
- ▶ Invalid Opcode
- ▶ x87 Floating-Point Exception
- ▶ SIMD Floating-Point Exception

Системные вызовы: x86

- ▶ Порядковый номер вызова записывается в **eax**
- ▶ Аргументы передаются в **регистрах**: **ebx**, **ecx**, **edx**, **esi**, **edi**
- ▶ Затем делается `int 0x80`

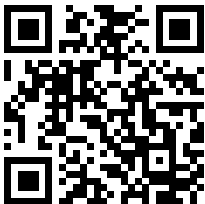
Таблица системных вызовов Linux x86



Системные вызовы: x86-64

- ▶ Порядковый номер вызова записывается в **rax**
- ▶ Аргументы передаются в **регистрах**: **rdi, rsi, rdx, r10, r8, r9**
- ▶ Затем делается **syscall**

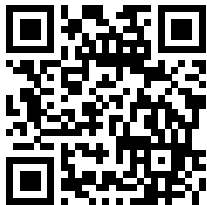
Таблица системных вызовов Linux x86-64



Red zone

- ▶ Область размером 128 байт **под** текущим **rsp**
- ▶ System V AMD64 ABI гарантирует, что это место не используется обработчиком прерывания
- ▶ Используется для оптимизации, например, последняя функция может не выделять полноценный фрейм, а использовать red zone

Что будет, если забыть про red zone?



Файлы

- ▶ Каждый файл имеет путь относительно /
- ▶ Передавать каждый раз путь в системный вызов – затратно
- ▶ Поэтому (и не только) изобрели *файловые дескрипторы*
- ▶ Файловый дескриптор – какое-то число, которое идентифицирует файл

Правило #1: всегда закрывать
файловые дескрипторы, после
завершения работы с ними!

Файловые дескрипторы

- ▶ 0 – stdin, 1 – stdout, 2 – stderr
- ▶ Выдаются последовательно
- ▶ Под файловым дескриптором может быть что угодно: регулярные файлы, именованные каналы, сокеты, linux-specific интерфейсы (epoll, signalfd, eventfd), ...
- ▶ Ограниченное количество, лимит задаётся на каждый процесс, увеличить можно с помощью ulimit
- ▶ Утекание файловых дескрипторов намного страшнее утечек памяти

Интерфейс Linux для файлов

```
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
int open(const char *pathname, int oflag, mode_t mode);
ssize_t read(int fd, void *buf, size_t nbytes);
ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t nbytes);
int close(int fd);
```

open

- ▶ «Открывает» файл с заданным режимом (на чтение/запись) и возвращает файловый дескриптор
- ▶ **O_RDONLY** – только чтение
- ▶ **O_WRONLY** – только запись
- ▶ **O_RDWR** – и чтение, и запись
- ▶ **O_CREAT** – создать файл, если он не существует (mode в этом случае – права на файл)
- ▶ **O_EXCL** – используется вместе **O_CREAT** и тогда гарантирует атомарность создания файла

read

- ▶ Копирует **ИЗ** файлового дескриптора **fd** не более **nbytes** в буфер **buf**
- ▶ Возвращает 0, если больше нечего «читать»
- ▶ Если произошла ошибка возвращает -1 и выставляет **errno**
- ▶ В противном случае заблокируется, пока данные не будут доступны на чтение
- ▶ Возвратит количество прочитанных байт

write

- ▶ Копирует в файловый дескриптор **fd** не более **nbytes** из буфера **buf**
- ▶ Возвращает -1, если произошла ошибка
- ▶ Возвращает количество записанных байт (всегда >0)
- ▶ Может заблокироваться, если файл под файловым дескриптором пока нельзя что-либо записать

close

- ▶ Закрывает (освобождает) файловый дескриптор
- ▶ Возвращает -1, если произошла ошибка – это бывает очень редко

Inline assembly

- ▶ Позволяют встраивать код на ассемблере внутрь C/C++
- ▶ Используют подстановки в специальном синтаксисе
- ▶ Обычно используются только в крайнем случае, когда нужно вставить особую процессорную инструкцию в тело функции (например, инструкцию, которая запрещает прерывания)

Как это отвратительно выглядит

```
asm ("mov %3, %0\n"  
    "mov %2, %1\n"  
    : "=r" (a), "=m"(b)    // выходные параметры  
    : "r" (c), "m"(d)      // входные параметры  
    : "rax", "rbx", "rdx")  // clobbers
```

Мануал по inline assembly



Дзякуй!