## Лекция 1

## Содержание

- Цели и задачи курса.
- Краткий обзор курса.
- Структура современной операционной системы.
- Режим ядра и пользовательский режим.
- Системные вызовы. Функции АРІ.
- Windows API. Особенности реализации C/C++ в Microsoft Visual C++. Документация MSDN.

# Содержание курса

<b>1. Архитектура современных ОС.</b> Структура ОС. Режим ядра и пользовательский режим. Системные вызовы. Интерфейсы прикладного программирования.	1
2. Windows API. Реализация C/C++ Microsoft Visual C++. Объекты ядра. Документация MSDN.	1
<b>3. Модель физической памяти</b> <i>IBM PC</i> . Адресное пространство. Виртуальная память. Страничная организация памяти. Таблица страниц. Преобразование виртуальных адресов в физические адреса. Диспетчер памяти. Свопинг.	2
<b>4. Процессы.</b> Таблица процессов. Создание и завершение процессов. Реализация процессов $\varepsilon$ <i>MS Windows</i> и <i>GNU/Linux</i> .	4
<b>5. Потоки.</b> Создание и реализация потоков в $GNU/Linux$ и $MS$ $Windows$ . Многопоточные приложения $GNU/Linux$ и $MS$ $Windows$ .	2
<b>6. Архитектура приложения</b> <i>Win32</i> <b>.</b> Оконные приложения. Диалоговые окна.	4
7. Обмен данными между процессами. Библиотеки динамической компоновки. Отображение файлов на память. Анонимные и именованные каналы. Сокеты.	6
<b>8.</b> Синхронизация потоков. Классические задачи синхронизации. Критические области. Семафоры, мьютексы, мониторы. Барьерная синхронизация. Взаимоблокировки. Реализация синхронизации в <i>POSIX</i> и <i>Windows API</i> .	6
<b>9. Файловые системы.</b> Атрибуты файлов. Реализации размещения файлов и доступа к ним. Операции с файлами. Журналируемые файловые системы. Файловые системы <i>MS Windows</i> и <i>GNU/Linux</i> .	2
<b>10. Безопасность.</b> Аутентификация и авторизация пользователей. Типы вирусных атак. Механизмы защиты.	2
<b>11.</b> Дополнительные вопросы. Ловушки <i>MS Windows</i> . Фоновые программы - службы, и их реализация в <i>MS Windows</i> и <i>GNU/Linux</i> . Приложения COM и COM+. Расширения графической оболочки <i>MS Windows</i> .	4

#### ПОЛЬЗОВАТЕЛИ



OC

## ОБОЛОЧКА

ЯДРО

Управление процессами Управление памятью Управление внешними устройствами



ВЫЧИСЛИТЕЛЬНАЯ СИСТЕМА

#### ПОЛЬЗОВАТЕЛИ



OC

ОБОЛОЧКА

**API** 

СИСТЕМНЫЕ ВЫЗОВЫ

Сервисы

Запуск программ

Коммуникации

Распределение ресурсов

Операции ввода/вывода

Работа с файлами

Управление учетными записями

Обеспечение безопасности Обнаружение ошибок



## Взаимодействие прикладных программ и ОС

**Режим ядра** (режим супервизора, привилегированный режим):

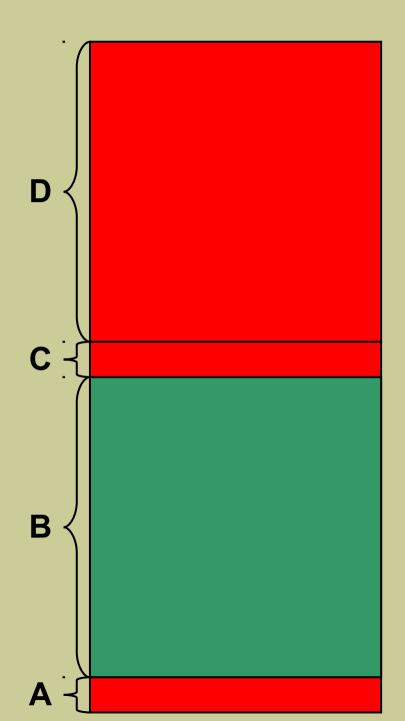
- полный доступ к командам процессора;
- обработка прерываний и исключений;
- доступ к объектам ядра.

### Пользовательский режим:

- ограниченный набор команд процессора;
- запрет на вызов обработчиков прерываний.

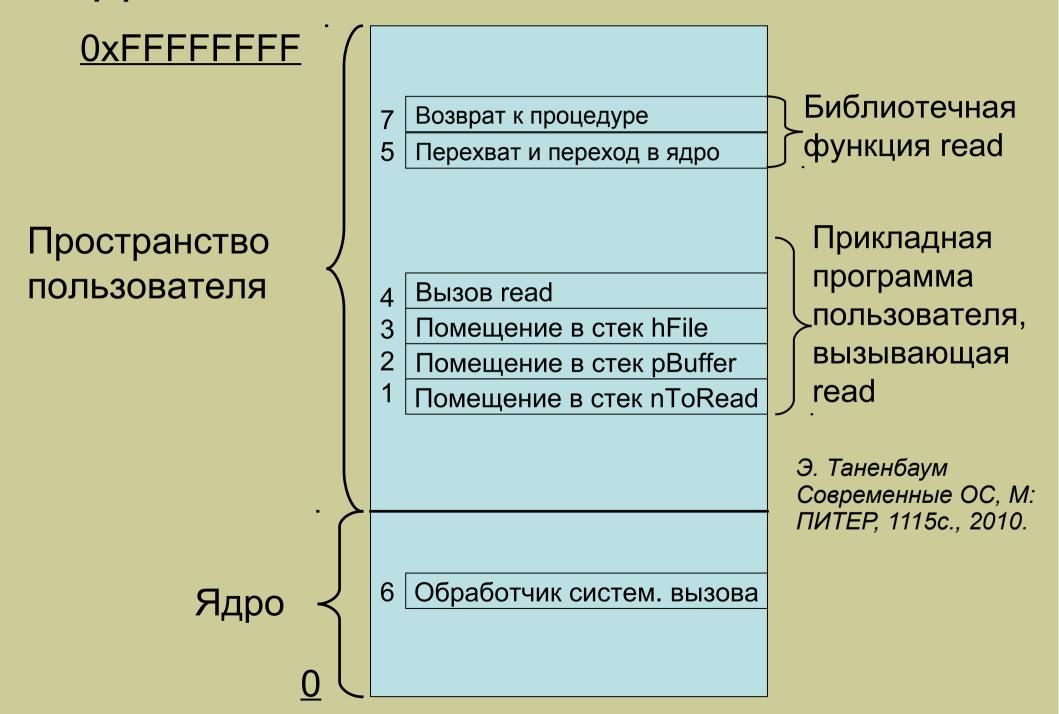
**Интерфейс системных вызовов** предоставляет контролируемый доступ прикладных программ к ресурсам компьютера посредством переход *из пользовательского режима в режим ядра*. Пример: *Win32 API*.

#### Пример структуры адресного пространства 32-разрядной ОС.



- А. 0x00000000 0x0000FFFF; используется для неинициализированных указателей; **недоступно** в пользовательском режиме.
- В. 0x00010000 0x7FFEFFF; адресное пространство процессов, содержит прикладные модули .exe и .dll, win32 (kernel32.dll, user32.dll и т.д.), файлы, отображаемые в память; *доступно* в пользовательском режиме.
- С. 0x7FFF0000 0x7FFFFFFF; используется для некорректно инициализированных указателей; *недоступно* в пользовательском режиме.
- D. 0x80000000 0xFFFFFFFF; зарезервировано ОС Windows для исполнительной системы, ядра и драйверов устройств; **недоступно** в пользовательском режиме.

read(hFile, pBuffer, nToRead) – библиотечная процедура *интерфейса системных вызовов*.



## Реализация системного вызова в Linux

#### write(int fd, const void \*buf, size\_t count);

- библиотечная функция

mov	edx, 1	;сколько байт записать
mov	ecx, hex	к ;буфер, откуда писать
mov	ebx, 1	;куда записывать, 1 - stdout
mov	eax, 4	;номер системного вызова
int	80h	;шлюз к ядру

(int 2Eh B Windows)

#### Таблица системных вызовов

%eax	Name	Source	%ebx	%ecx	%edx	%esx	%edi
1	sys_exit	kernel/exit.c	int	-	-	-	-
2	sys_fork	arch/i386/kernel/process.c	struct pt_regs	-	-	-	-
3	sys_read	fs/read_write.c	unsigned int	char *	size_t	-	-
4	sys_write	fs/read_write.c	unsigned int	const char *	size_t	-	-
5	sys_open	fs/open.c	const char *	int	int	-	-
6	sys_close	fs/open.c	unsigned int	-	-	-	-

# Интерфейс прикладного программирования Windows API\*

Особенности реализации языка С компании Microsot (компилятор *cl*).

Некоторые типы данных, поддерживаемые Microsoft Windows:

DWORD	typedef unsigned long DWORD
BOOL	typedef int BOOL;
BYTE	typedef unsigned char BYTE;
PVOID	typedef void *PVOID;
HANDLE	typedef PVOID HANDLE;

<sup>\*</sup> далее в основном Win 32 API

Чтобы обеспечить поддержку типов Microsoft Windows в программе, необходимо включить в нее заголовочный файл windows.h.

Этот файл также содержит объявления функций интерфейса системных вызовов *MS Windows Win32 API*.

## Пример объявления функции:

```
BOOL GetComputerName(
LPTSTR lpBuffer;
LPDWORD nSize;
);
```

LPSTR	typedef char *LPSTR
LPDWORD	typedef WORD *LPDWORD

```
#include <windows.h>
#include <stdio.h>
int main(){
 char Buffer[MAX COMPUTERNAME LENGTH+1];//[5];
 int size=sizeof(Buffer);
 if(!GetComputerName((LPTSTR)Buffer, (LPDWORD)&size)){
             printf("System error code: %i\n",GetLastError());
             return -1;
 fprintf(stdout,"The computer name is %s\n",Buffer);
 return 0;
```

# Аварийный выход (при задании размера буфера равным 5):

C:\2011-spring\Лекции\Лекция2\Лаб2с>1

System error code: 111

## Запись в таблице System Error Codes:

110	
111	ERROR_BUFFER_OVERFLOW
112	

### Нормальное выполнение:

C:\2011-spring\Лекции\Лекция2\Лаб2c>1
The computer name is EWGENIJ-PC

#### Упражнение:

Программно определить пути к системному каталогу Windows и каталогу временных файлов Windows, используя следующие функции Win32 API:

UINT GetWindowsDirectory( LPTSTR *lpBuffer*, UINT *uSize* );

DWORD GetTempPath( DWORD nBufferLength, LPSTR lpBuffer);

#### Замечание. Примеры венгерской нотации:

Префикс	Тип данных
u	беззнаковое целое
lp	дальний указатель (long pointer) (атавизм)
SZ	строка, заканчивающаяся нулевым байтом (с-строка)
n	короткое целое