

2018

# Машинно-зависимые ЯЗЫКИ И ОСНОВЫ КОМПИЛЯЦИИ

МГТУ им. Н.Э. Баумана

Факультет Информатика и системы управления

Кафедра Компьютерные системы и сети

Лектор: д.т.н., проф.

Иванова Галина Сергеевна

# Структура дисциплины

## Лекции (34 часа):

- структура процессора IA-32 и система машинных команд;
- язык ассемблера (среда RADAsm для Masm32);
- связь разноязыковых модулей;
- основы построения компиляторов;
- макросредства ассемблера

**Семинары (8 занятий):** подготовка к лабораторным работам.

**Лабораторные работы:** 4 занятия по 4 часа – 5 лабораторных работ.

**Домашние задания:** 1-е – 10 неделя, 2-е – 16 неделя.

## Контроль знаний:

- |   |                  |
|---|------------------|
| <b>Рк1:</b> Структура машинной команды (6 неделя)         | – 6..10 баллов.  |
| <b>КР1:</b> Ветвления и циклы (10 неделя)                 | – 15..25 баллов. |
| <b>Рк2:</b> Правила передачи параметров (13 неделя)       | – 6..10 баллов.  |
| <b>КР2:</b> Основы конструирования компиляторов (16 нед.) | – 15..25 баллов. |

**Экзамен** - 18..30 баллов.

# Цели и задачи дисциплины

## *Цель дисциплины:*

изучение программирования на языках низкого уровня и основ конструирования компиляторов

## *Задачи дисциплины:*

- знакомство с программной моделью и системой машинных команд процессора семейства IA-32;
- освоение основ программирования на ассемблере (Masm32);
- изучение основ связи разноязыковых модулей;
- изучение основ конструирования компиляторов;
- изучение макросредств ассемблера.

# Литература не покрывает курса!

## Основная литература

1. Г.С. Иванова, Т.Н. Ничушкина. Главы 1-4. Учебные пособия в эл. виде.

## Дополнительно:

1. Юров В.И. Assembler. Учебник для вузов. – СПб.: Питер, 2010. – 637 с.
2. Пирогов В.Ю. Ассемблер. Учебный курс. – СПб.: БХВ-Петербург, 2003.
3. Пирогов В.Ю. Ассемблер для Windows. – СПб.: БХВ-Петербург, 2007.
4. Ирвин К. Язык ассемблера для процессоров Intel. – М.: ИД «Вильямс», 2005.
5. Грис Д. Конструирование компиляторов для цифровых вычислительных машин. – М.: Мир, 1975.
6. Ахо А., Ульман Дж. Теория синтаксического анализа, перевода и компиляции.
7. Аблязов Р. Программирование на ассемблере на платформе x86-64. – М.: ДМК Пресс, 2011.
8. Зубков С.В. Assembler. Для Dos, Windows и Unix. – М.: ДМК Пресс, 2015.

2018

# **Глава 1 Организация ядра ЭВМ на базе IA-32**

МГТУ им. Н.Э. Баумана

Факультет Информатика и системы управления

Кафедра Компьютерные системы и сети

Лектор: д.т.н., проф.

Иванова Галина Сергеевна

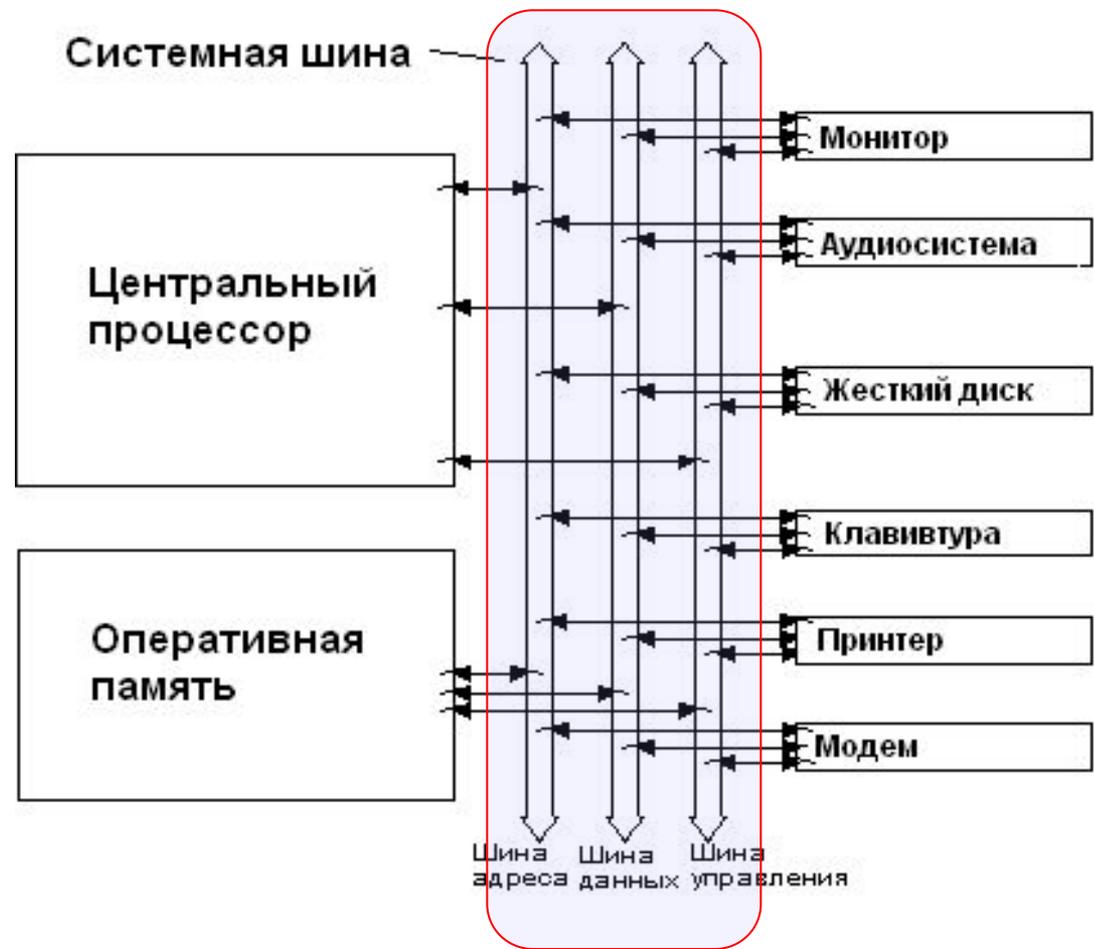
# 1.1 Архитектура вычислительной системы на базе процессоров IA-32

**Архитектурой ВС** называют совокупность основных характеристик системы, определяющих особенности ее функционирования.

**Архитектура «с общей шиной»** предполагает, что основные устройства ВС взаимодействуют через единственную шину, называемую *системной*, которая включает:

- шину адреса;
- шину данных;
- шину управления.

Центральный процессор:  
IA-32, IA-64 и другие.



# 64 разрядные процессоры

Различают 2 совершенно разные, несовместимые друг с другом, микропроцессорные архитектуры:

- Intel 64 – это Pentium 4 (последние модели), ряд моделей Celeron D, семейство Core 2 и некоторые модели Intel Atom;
- IA-64 – это семейства Itanium и Itanium 2, предназначены для серверов.

Процессоры архитектуры Intel 64 поддерживают два режима работы:

- *Long mode* — позволяет выполнять 64-битные программы; есть поддержка выполнения 32-битных приложений, но устранены сегментная модель памяти, аппаратная поддержка мультизадачности и т.п.;
- *Legacy mode* («наследственный», режим совместимости с x86) — предоставляет полную совместимость с 32/16-битным кодом и операционными системами.

Таблица - Процессоры (февраль 2010)

Процессор	Тактовая частота, ГГц	Частота системной шины	Коэффициент умножения	Объем кэш-памяти второго уровня, Мбайт	Цена при поставке партиями по 1000 штук, долл.
Intel Pentium 4 Extreme Edition 3,73 ГГц	3,73	1066	14	2	999
Intel Pentium 4 660	3,60	800	18	2	605
Intel Pentium 4 650	3,40	800	17	2	401
Intel Pentium 4 640	3,20	800	16	2	273
Intel Pentium 4 630	3,00	800	15	2	224

# Оперативная память

Оперативная память ВС организована как последовательность байт, которым соответствуют номера – целые числа от 0: 0,1,2 и т.д.

Номер байта является его **физическим адресом**.

Для данного класса систем приняты следующие обозначения:

- **слово** (word) – 2 байта = 16 бит;
- **двойное слово** (double word - dword) – 2 слова = 32 бита;
- **четверенное слово** (qword) – 2 двойных слова = 64 бита.

Кроме этого используются:

- параграф – 16 байт;
- страница – 256 (512, 4096) байт.

**Младшие части чисел в оперативной памяти располагаются в младших адресах.** 

	Младший байт								Старший байт							
Номера бит в байте:	7	6	5	4	3	2	1	0	7	6	5	4	3	2	1	0
Номера бит в слове:	7	6	5	4	3	2	1	0	15	14	13	12	11	10	9	8

# Типы обрабатываемых данных

- **целые числа** – представляются в двоичной системе счисления, со знаком или без знака, длиной 1, 2, 4 байта, если число – со знаком, то старший бит содержит знак;
- **вещественные числа** – представляются в двоичной системе счисления в виде мантиссы со знаком и порядка общей длиной от 4 до 10 байт;
- **двоично-кодированные десятичные числа** со знаком, длиной до 16 байт – **тип больше не используется**;
- **символы** (ASCII, ANSI, Unicode), длиной 1 или 2 байта

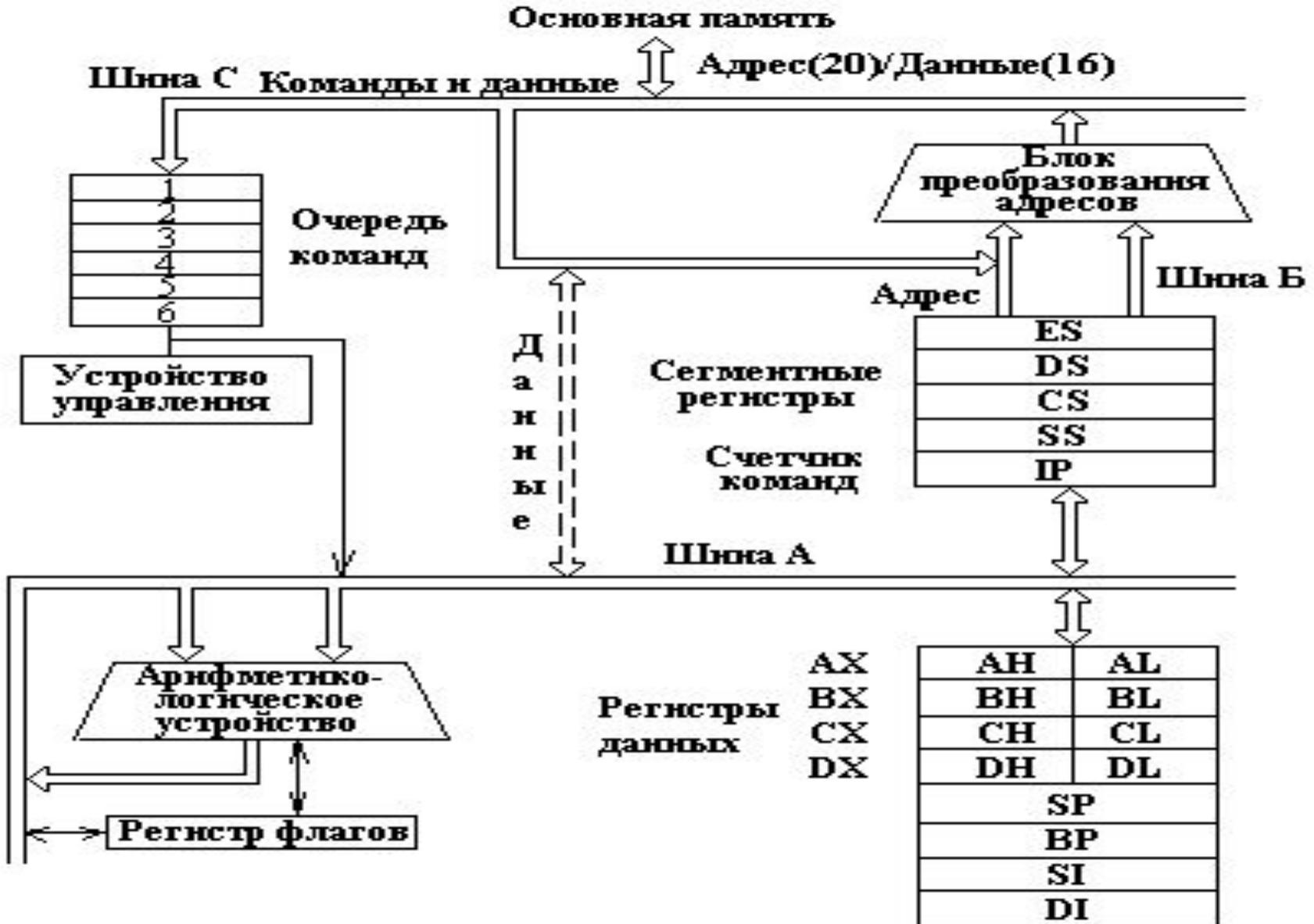
## 1.2 Программная модель процессора i8086

Под **программной моделью** процессора понимается совокупность его характеристик, существенных для разработки программного обеспечения.

В общем случае, программная модель процессора включает описание:

- способов адресации памяти;
- регистров;
- форматов данных;
- системы команд

# Структура процессора i8086



# Сегментная модель 16-ти разрядной адресации памяти

Схема адресация «база + смещение»:  $A_{\text{ф}} = A_{\text{б}} + A_{\text{см}}$

0 1 2 3 4 5 6 7 ...

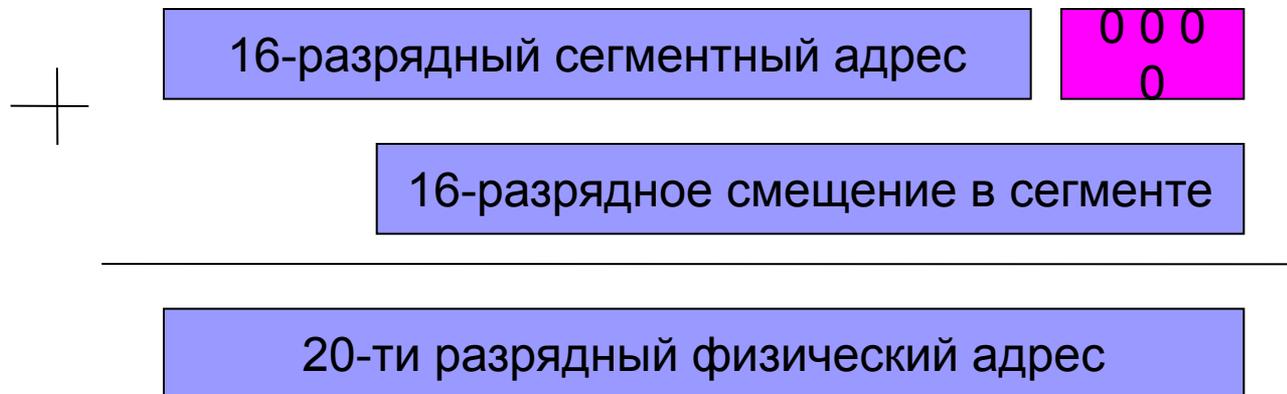


Адрес базы

Смещение

Добавляются аппаратно

Сегментная схема адресации микропроцессора i8086:



**Сегмент** при 16-ти разрядной адресации – фрагмент памяти размером не более 64 кбайт, который начинается с адреса, кратного 16.

# Адресация сегментов различных типов

Программа размещается в сегментах трех типов, каждый из которых адресуется одним из сегментных регистров и регистром или регистрами, содержащими смещение.

1. **Сегмент кода:** **Сегментный адрес** **CS: IP**

2. **Сегмент стека:** **SS:SP**

3. **Основной и дополнительный сегменты данных:**

**BX + DI + <Непосредственное смещение>**

**BX + SI + <Непосредственное смещение>**

**BP + DI + <Непосредственное смещение>**

**DS: BP + SI + <Непосредственное смещение>**

**ES: BX + <Непосредственное смещение>**

**BP + <Непосредственное смещение>**

**SI + <Непосредственное смещение>**

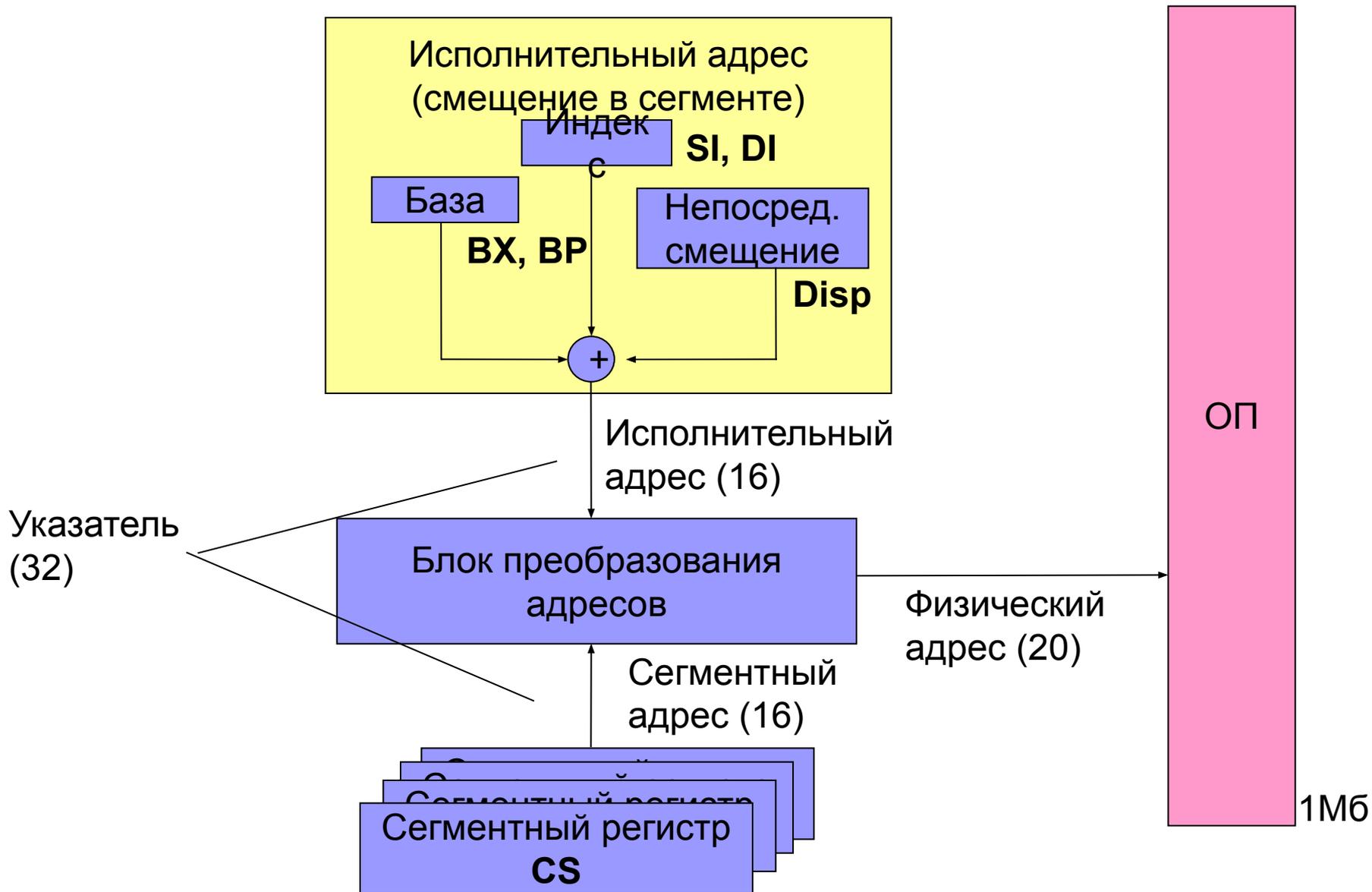
**DI + <Непосредственное смещение>**

Смещение  
в сегменте

База

Индекс

# Схема 16-ти разрядной адресации памяти



# Система машинных команд i8086. Форматы команды MOV

Префиксы	Код операции	1 байт адресации	2 байта смещения	2 байта данных
----------	--------------	------------------	------------------	----------------

Рег-р/память ↔ регистр	<b>100010DW</b>	Mod Reg R/M	Смещение млад. байт	Смещение стар. байт	
Литерал → рег-р/память	<b>1100011W</b>	Mod <b>000</b> R/M	Смещение млад. байт	Смещение стар. байт	Данные

**D** - 1- в регистр, 0 - из регистра  
**W** - 1- операнды-слова, 0 - байты

**Mod** - 00 – смещение Disp=0 байт  
 01 – смещение Disp=1 байт  
 10 – смещение Disp=2 байта  
 11 – операнды-регистры

	W=1	W=0	Sr	
Reg 000	AX	000 AL	00	ES
001	CX	001 CL	01	CS
010	DX	010 DL	10	SS
011	BX	011 BL	11	DS
100	SP	100 AH		
101	BP	101 CH		
110	SI	110 DH		
111	DI	111 BH		

<b>M</b> = 000	EA= (BX) + (SI) +Disp
001	EA= (BX) + (DI) +Disp
010	EA= (BP) + (SI) +Disp
011	EA= (BP) + (DI) +Disp
100	EA= (SI) + Disp
101	EA= (DI) + Disp
110	EA= (BP) + Disp *
111	EA= (BX) + Disp

# Примеры машинных команд

Примеры:

1) `mov BX, CX`

89	CB
----	----

100010DW Mod Reg Reg

**10001001 11 001 011**

2) `mov CX, 6[BX]`

8B	4F	06
----	----	----

100010DW Mod Reg Mem См.мл.байт

**10001011 01 001 111 00000110**

3) `mov byte ptr 6[BX], 10`

C6	47	06	0A
----	----	----	----

1100011W Mod 000 Mem См.мл.байт Данные

**11000110 01 000 111 00000110 00001010**

Команды с регистрами AL, AX имеют особый формат!

# Семейство процессоров IA-32

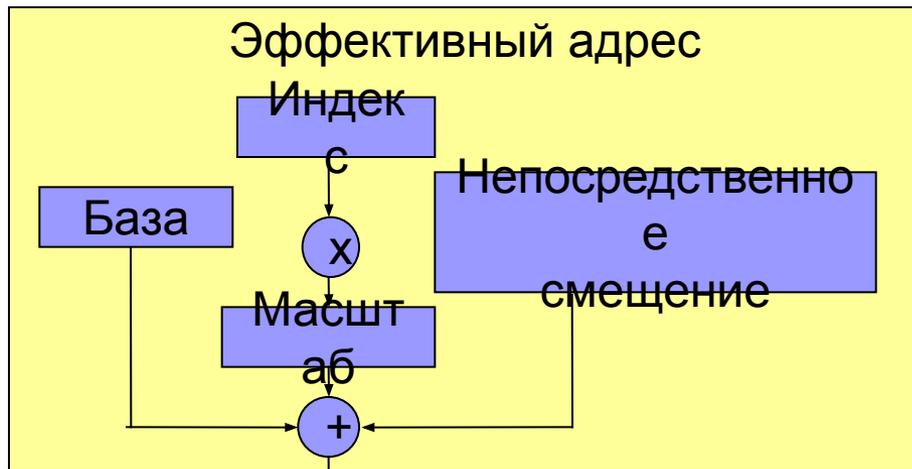
Модель (Intel)	РОны/ Данные/ Адрес	Основные характеристики
I8086 (1978) - I80186	16/16/20	4-8 МГц, 1 Мб
I80286 (1982)	16/16/24	8-20 МГц, защищенный режим
I80386 (1985)	32/32/32	20-40 МГц, виртуальный режим
I80486 (1989)	32/32/32	20-100 МГц, внутренний сопроцессор
Pentium (1993)	32/64/32	60-150 МГц, конвейерные и суперскалярные схемы
Pentium Pro (1995)	32/64/32	100-200 МГц
Pentium II (1997)	32/64/32	233-300 МГц
Pentium III (1999)	32/64/36	450-500 МГц
Pentium IV (2001)	32/64/36	2.8 ГГц
Pentium IV 3,2 (2003)	32/64/36	3.2 ГГц
Pentium Core 2 Extreme QX9775 (2008)	32/64/36	3.2 (до 3.73) ГГц, двухядерные, частота системной шины до 1.6 ГГц
Pentium 4 670		3.8 ГГц, одноядерный
Pentium Core i7 970 Extreme		3.33 (до 3.6) ГГц, шестиядерный, частота системной шины 6.400 ГГц

## 1.3 Программная модель процессоров IA-32

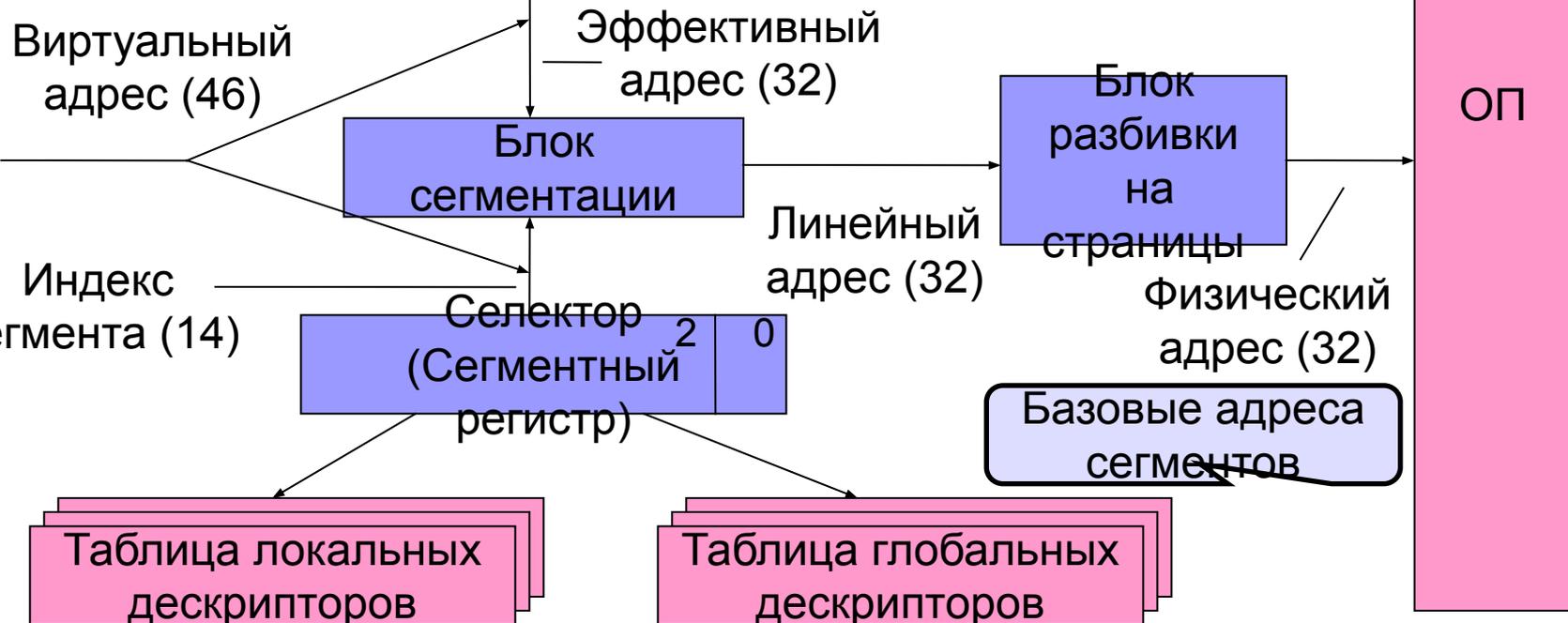
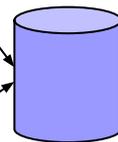
Процессоры IA-32 могут функционировать в одном из трех режимов:

- **реальной адресации (Real address mode)** – процессор работает как процессор i8086, адресует только 1 Мб памяти, с использованием 32-х разрядных расширений, например, 32-х разрядных регистров или команд перехода в защищенный режим;
- **защищенном (Protected mode)** – процессор работает с 32-х разрядными адресами и при этом использует сегментную и, как правило, страничную модели памяти;
- **управления системой (System Management mode)** – для выполнения действий с возможностью их полной изоляции от прикладного программного обеспечения и операционной системы. Переход в режим возможен только аппаратно. Используется для выполнения таких операции, как переход в энергосберегающее состояние.

# Схема 32-х разрядной адресации



Страницы по 4 Кб



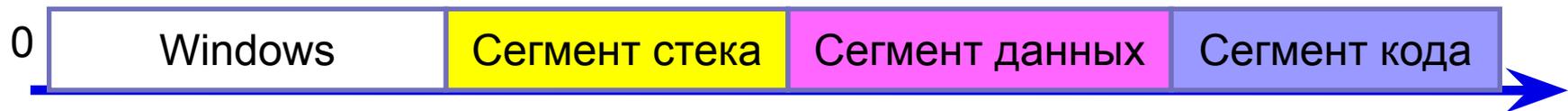
# Плоская модель памяти Flat

Модель памяти Flat используется в приложениях Windows:

- база = 0;
- граница совпадает с объемом доступной оперативной памяти;
- сегмент кода, сегмент данных и сегмент стека располагаются в одном и том же пространстве адресов, которое разделено между указанными сегментами.

Начальные адреса памяти отводятся для размещения операционной системы. В связи с этим все модули компоуются не с начальных адресов, а с базового адреса в сегменте - 0x400000. в PE формате, несмотря на то, что сам формат позволяет выравнивать секции на 512 байт, используется выравнивание секций на границу 4 кб, меньшее выравнивание в Windows не считается корректным.

Адресное пространство приложения

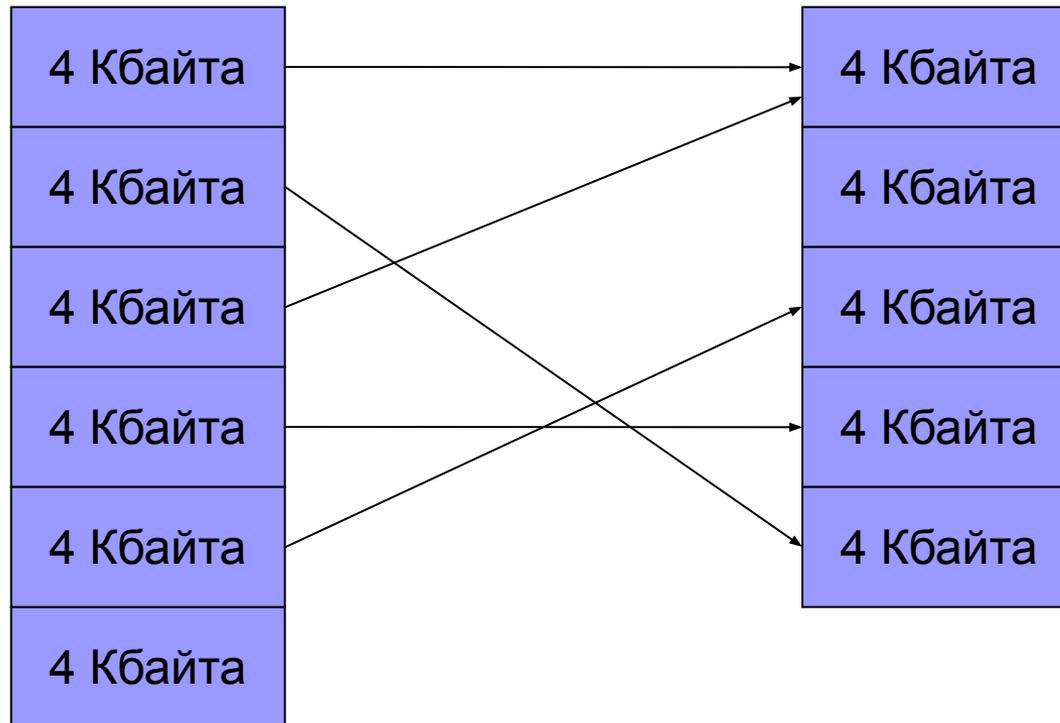


Поскольку аналогично адресуются все приложения, защита сегментов не работает (нельзя писать в сегмент кода, но можно в сегмент данных, расположенный в том же пространстве). Работает только *защита страниц*.

# Страничная организация памяти

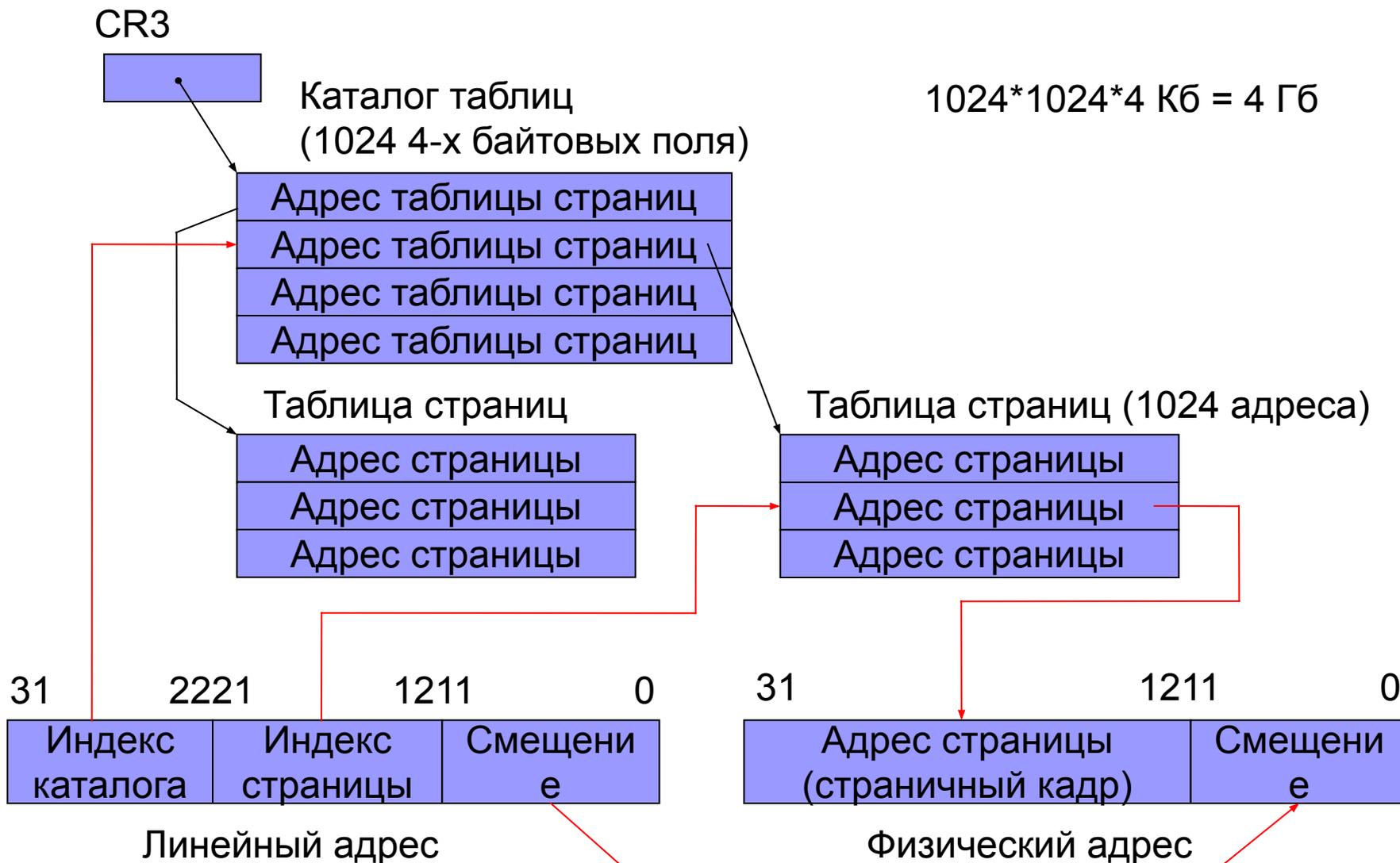
Линейное адресное пространство

Физическое адресное пространство

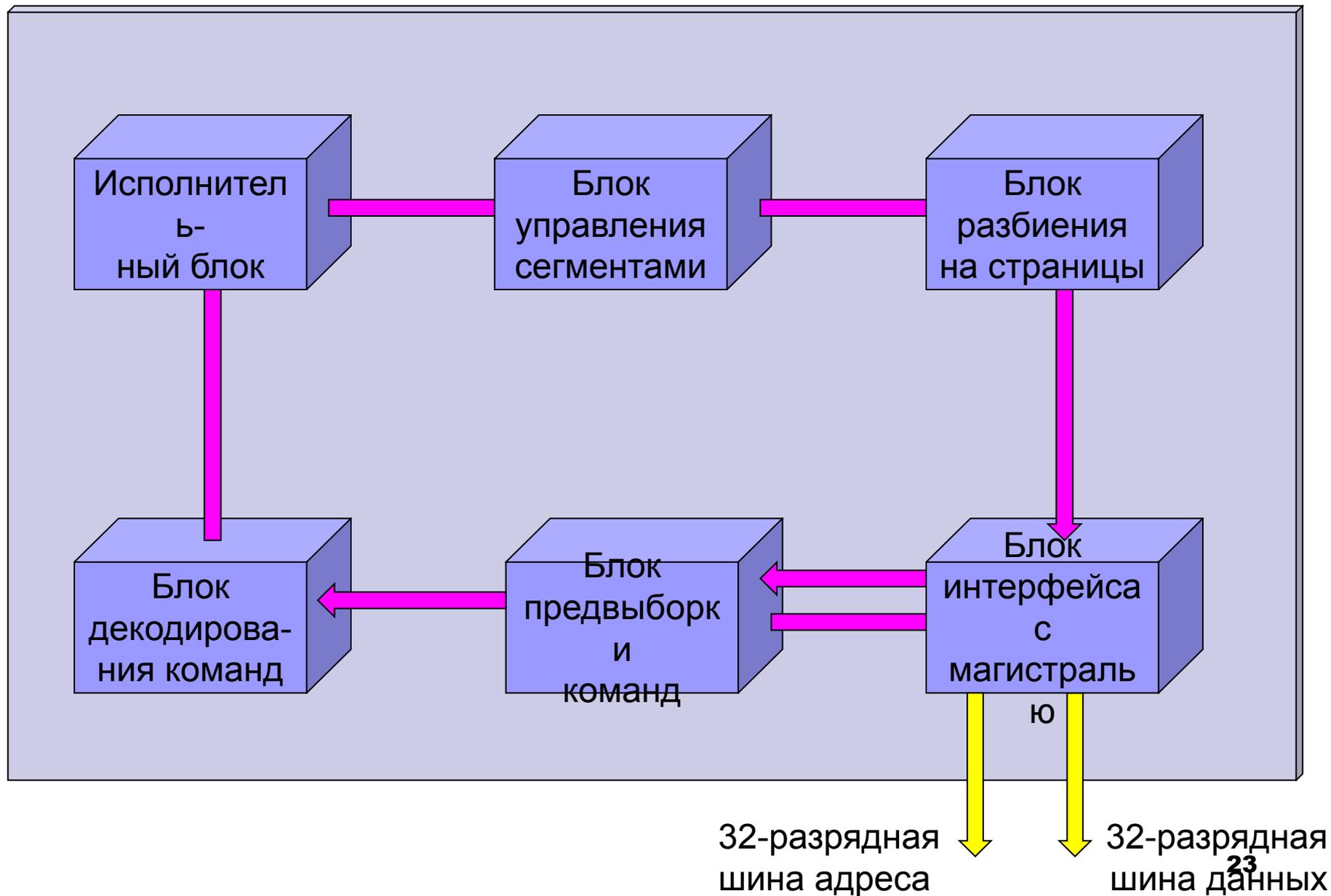


Линейное пространство отображается в физическое пространство посредством специальной таблицы, отдельной для каждого приложения

# Схема страничной адресации



# Основные блоки процессора IA-32



# Регистры процессоров семейства IA-32

1. **Регистры данных** (32-х разр.):

	AH	AL	EAX
	BH	BL	EBX
	CH	CL	ECX
	DH	DL	EDX
	SI		ESI
	DI		EDI
	BP		EBP
	SP		ESP

2. **Селекторы** (16-ти разр.):

CS
SS
DS
ES
FS
GS

3. **Регистр указатель команд** (32):



4. **Слово системных флагов** (32):



5. **Управляющие регистры: CR0..CR3**

6. **Регистры системных адресов:**

**GDTR** – регистр адреса таблицы глобальных дескрипторов;

**LDTR** – регистр адреса таблицы локальных дескрипторов;

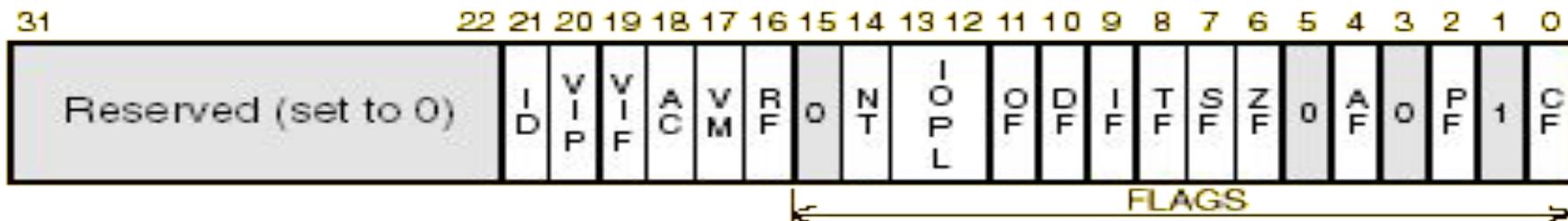
**IDTR** – регистр адреса таблицы дескрипторов прерываний;

**TR** – регистр состояния задачи;

7. **Отладочные регистры**

8. **Тестовые регистры**

# Системные флаги



Флаги статуса CF, PF, AF, ZF, SF и OF отражают статус выполнения арифметических инструкций (таких как ADD, SUB, MUL, DIV).

- **CF** – флаг переноса (*Carry Flag*).
- **PF** – флаг четности (*Parity Flag*).
- **AF** – флаг вспомогательного переноса (*Adjust Flag*).
- **ZF** – флаг нуля (*Zero Flag*).
- **SF** – флаг знака (*Sign Flag*).
- **OF** – флаг переполнения (*Overflow Flag*).
- **DF** – флаг направления (*Direction Flag*).

Системные флаги и поле IOPL влияют на процесс исполнения задачи, и поэтому не должны изменяться прикладной программой.

# Система команд семейства процессоров IA-32

Размер команды от 1 до 15 байт:

Команды с регистрами AL, AX, EAX имеют особый формат!



**d** – направление: 1 – в регистр, 0 – из регистра;  
**w** – 1 – операнды - **двойные слова**, 0 – байты;  
**mod** - 00 - Disp=0 – смещение в команде 0 байт;  
01 - Disp=1 – смещение в команде 1 байт;  
10 - Disp=2 – смещение в команде **4 байта**;  
11 - операнды-регистры.

Sib присутствует, если:

- операнд находится в памяти;
- поле m = 100.

# Регистровые команды

W=1		W=0	
000	EAX	000	AL
001	ECX	001	CL
010	EDX	010	DL
011	EBX	011	BL
100	ESP	100	AH
101	EBP	101	CH
110	ESI	110	DH
111	EDI	111	BH

## Примеры:

1) `mov EBX, ECX`



100010DW Mod Reg Reg  
**10001001 11 001 011**

В режиме use32 префикс 66h определяет 16-ти разрядный операнд

2) `mov BX, CX`



префикс1 100010DW Mod Reg Reg  
**01100110 10001001 11 001 011**

# Определение размера операнда

Размер операнда или адреса определяется на основе режима работы, бита размера операнда D дескриптора используемого сегмента и наличия в инструкции префиксов:

## Режимы работы:

RM, V86, SMM				PM			
0	0	0	0	1	1	1	1
нет	нет	есть	есть	нет	нет	есть	есть
нет	есть	нет	есть	нет	есть	нет	есть
16	16	32	32	32	32	16	16
16	32	16	32	32	16	32	16

Бит размера операнда

Префикс размера оп. (066h)

Префикс размера адр. (067h)

Размер операнда

Размер адреса

# Схемы адресации памяти без байта Sib

Поле r/m	Эффективный адрес второго операнда		
	mod = 00B	mod = 01B	mod = 10B
000B	EAX	EAX+Disp8	EAX+Disp32
001B	ECX	ECX+Disp8	ECX+Disp32
010B	EDX	EDX+Disp8	EDX+Disp32
011B	EBX	EBX+Disp8	EBX+Disp32
100B	Определяется Sib	Определяется Sib	Определяется Sib
101B	Disp32	SS:[EBP+Disp8]	SS:[EBP+Disp32]
110B	ESI	ESI+Disp8	ESI+Disp32
111B	EDI	EDI+Disp8	EDI+Disp32

1) `mov ECX,DS:6[EBX]`

100010DW Mod Reg m См.мл.байт

10001011 01 001 011 00000110



2) `mov CX,DS:6[EBX]`

префикс 100010DW Mod Reg m См.мл.байт

01100110 10001011 01 001 011 00000110



3) `mov CX,ES:6[EBX]`

префикс1 префикс2 100010DW Mod Reg m Смещение мл.байт

01100110 00100110 10001011 01 001 011 00000110



# Схемы адресации памяти с байтом Sib

Поле base	Эффективный адрес второго операнда		
	mod = 00B	mod = 01B	mod = 10B
000B	EAX+ss*index	EAX+ss*index +Disp8	EAX+ss*index +Disp32
001B	ECX+ss*index	ECX+ss*index +Disp8	ECX+ss*index +Disp32
010B	EDX+ss*index	EDX+ss*index +Disp8	EDX+ss*index +Disp32
011B	EBX+ss*index	EBX+ss*index +Disp8	EBX+ss*index +Disp32
100B	SS:[ESP+ ss*index]	SS:[ESP+ ss*index]+ Disp8	SS:[ESP+ ss*index] +Disp32
101B	Disp32+ss*index	SS:[EBP+ss*index +Disp8]	SS:[EBP+ss*index +Disp32]
110B	ESI+ss*index	ESI+ss*index +Disp8	ESI+ss*index +Disp32
111B	EDI+ss*index	EDI+ss*index +Disp8	EDI+ss*index +Disp32

**ss** – масштаб;  
**index** – индексный регистр;  
**base** – базовый регистр

Особый случай: адрес операнда не зависит от содержимого EBP (прямая адресация)

Пример:

```
mov ECX, 6 [EBX+EDI*4]
```

8B	4C	BB	06
----	----	----	----

100010DW Mod Reg Mem **SS** **Ind** **Base** См.мл.байт

**10001011 01 001 100 10 111 011 00000110**

