

Проверить, идет ли запись!





Преподаватель



Легкоступ Виктор

- Специализация: фильтрация данных, оценивание параметров систем, системы автоматического управления, обработка сигналов, численные методы.
- Рабочие инструменты: Matlab/Simulink, Mathematica, C++, Python
- Профессиональные интересы: БЛА, системы управления и измерения, моделирование на C++, Python, Matlab, программирование микроконтроллеров, IoT

Правила вебинара



Активно участвуем



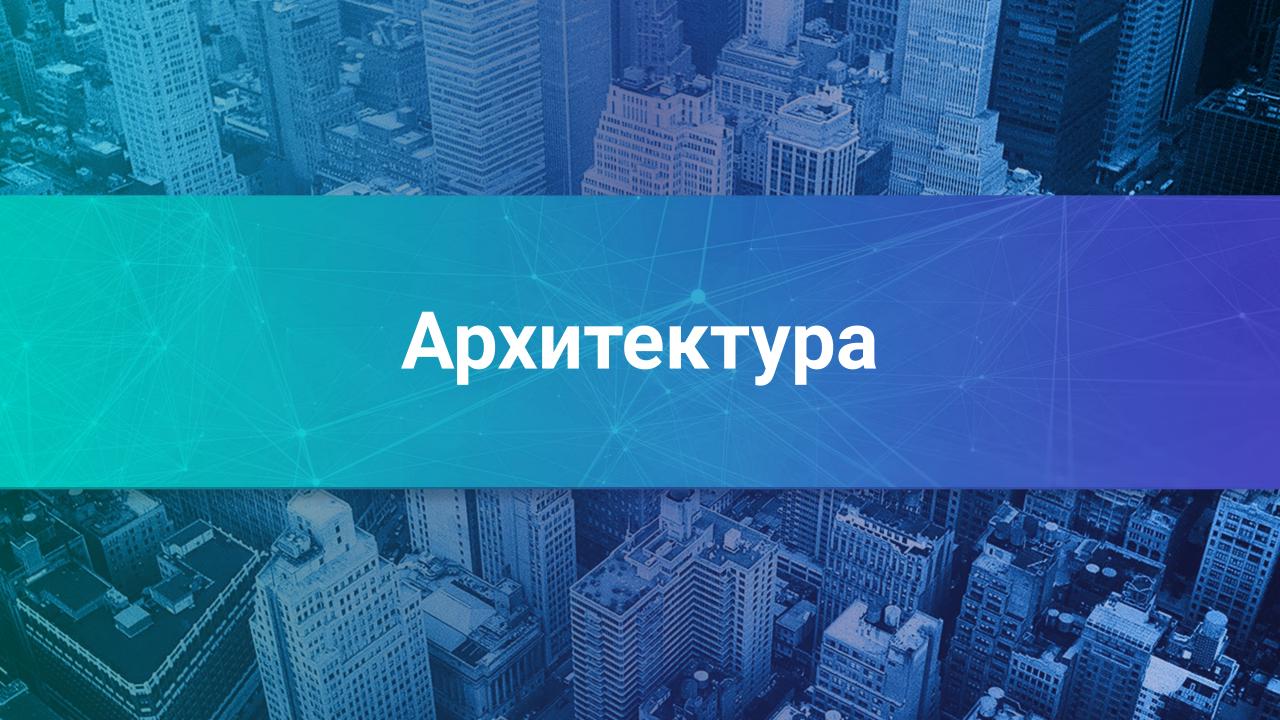
Задаем вопросы в чат или голосом



Off-topic обсуждаем в Slack #канал группы или #general



Вопросы вижу в чате, могу ответить не сразу



Архитектура семейства х86

Процессоры данного семейства имеют фон-неймановскую архитектуру устройства памяти (адресное пространства кода и данных является единым), что дает определенную гибкость при манипуляциях с данными и кодом.

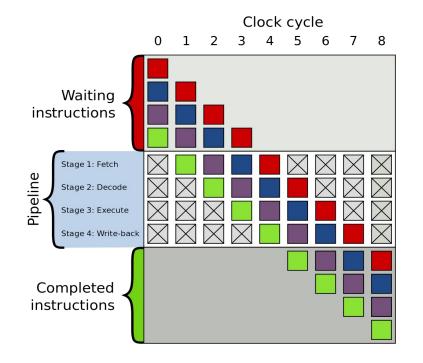
Система команд самого ядра является RISC (простая, то есть одна команда выполняет ровно одно действие), однако пользовательская система команд является CISC (комплексная, то есть одна машинная инструкция перед конвеером разбивается на несколько простейших). Фактически такая система команд является гибридной.

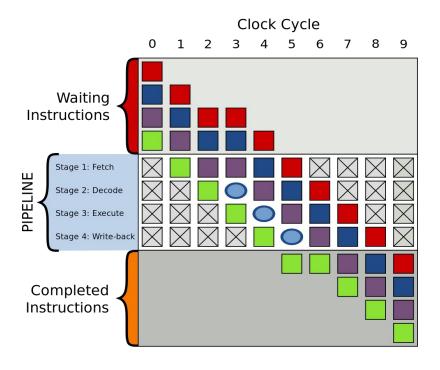
Традиционно в CISC процессорах имеется небольшое количество регистров общего назначения.

Простой вычислительный конвейер

```
int a, b;
int c = a + b;

mov edx, DWORD PTR [rbp-4] ; берем a
mov eax, DWORD PTR [rbp-8] ; берем b
add eax, edx ; складываем и помещаем результат в еах
mov DWORD PTR [rbp-12], eax ; записываем результат в с
```



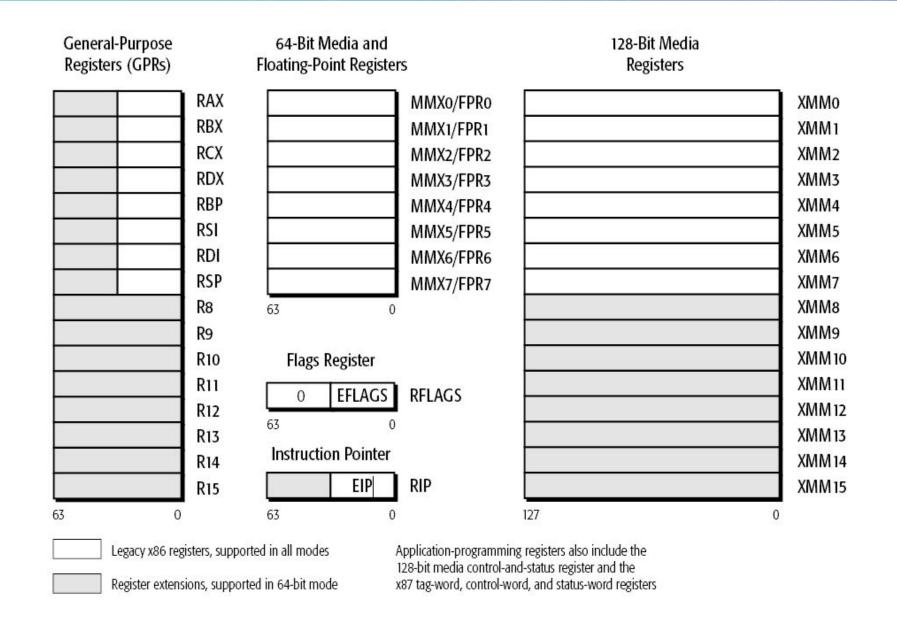


Что будет, если в конвейер попадет оператор условного перехода?

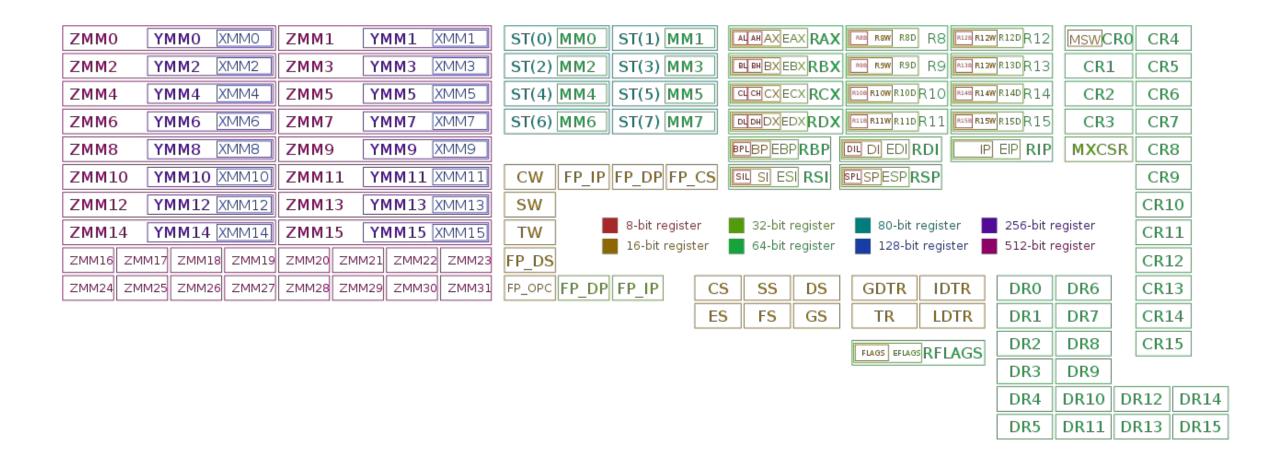
Регистры процессора общего назначения

q (8 bytes)		1 (4 bytes) w (2 bytes) b (1 byte	e)
%rax	%eax	%ax	accumulate
%rbx	%ebx	%bx	base
%rcx	%ecx	%сх	counter
%rdx	%edx	%dx	data
%rsi	%esi	%si	source index
%rdi	%edi	%di	destination index
%rsp	%esp	%sp	stack pointer
%rbp	%ebp	%bp	base pointer

Основные регистры процессора

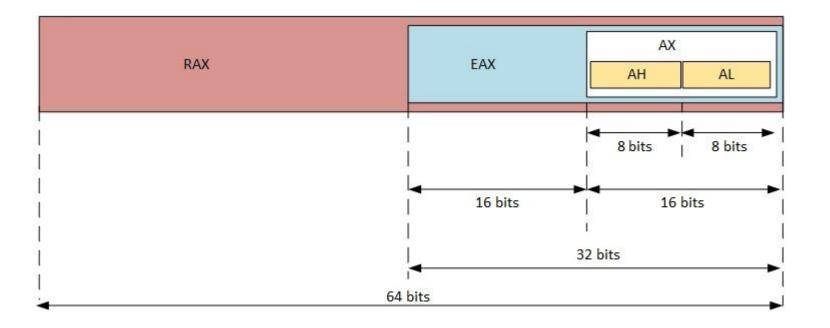


Все регистры (почти)



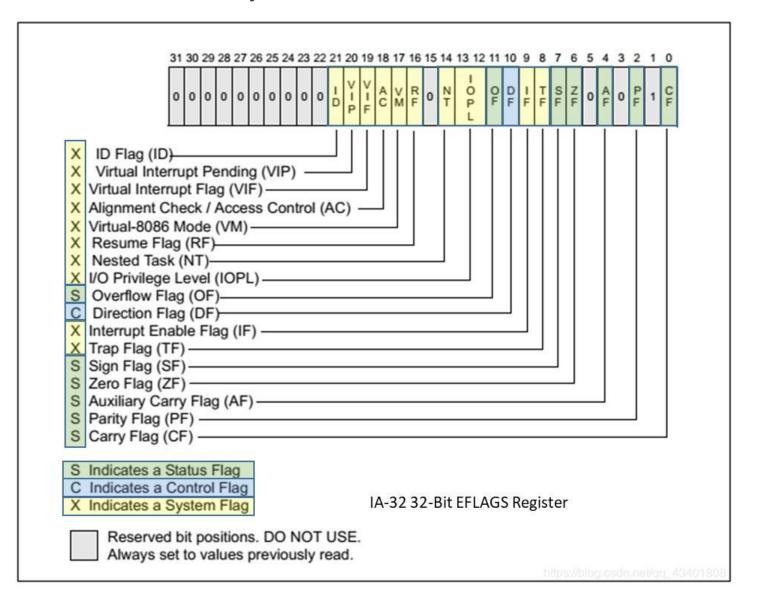
Структура регистра общего назначения

Расширение регистра RAX появилось в 64-битной версии процессоров архитектуры x86



Регистр флагов

Что такое флаги и для чего они нужны?



Сегментные регистры

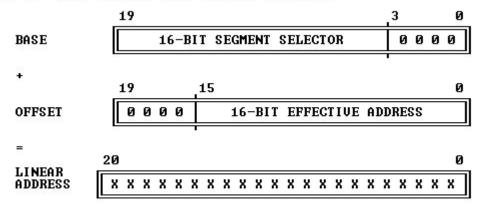
Pentium Registers (cont'd)

- Segment register
 - * Six 16-bit registers
 - * Support segmented memory architecture
 - * At any time, only six segments are accessible
 - * Segments contain distinct contents
 - » Code
 - » Data
 - » Stack

15		0
(CS	Code segment
I	OS	Data segment
	SS	Stack segment
I	ES	Extra segment
I	FS	Extra segment
(GS	Extra segment
	·	

Сегментная адресация памяти

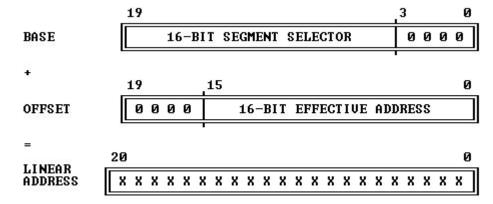
Figure 14-1. Real-Address Mode Address Formation

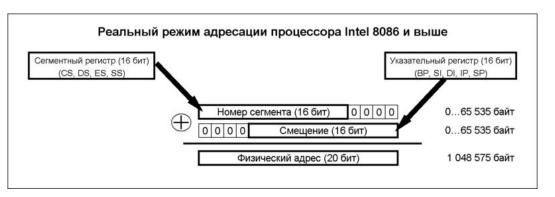




Сегментная адресация памяти

Figure 14-1. Real-Address Mode Address Formation



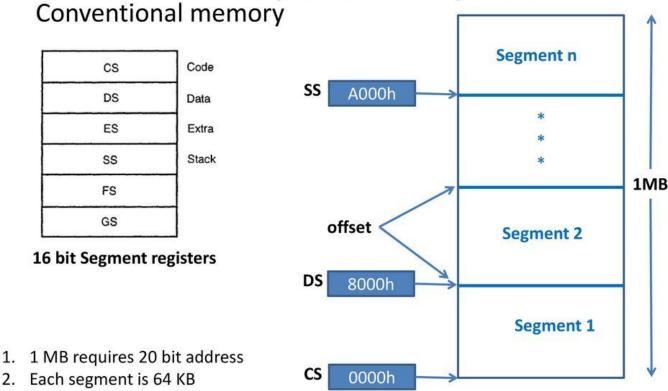


Real Mode Memory Addressing

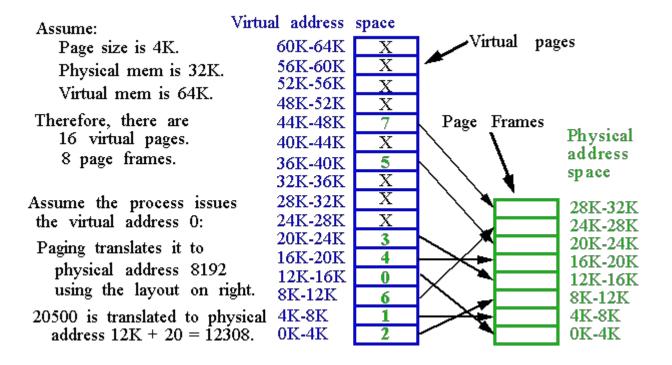
The first 1MB memory is Real memory or the

Offset address is 16 bit or 2 byte

Actual address = segment address # offset address m



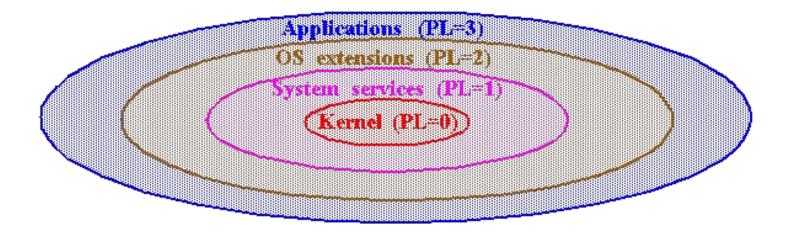
Страничная адресация памяти



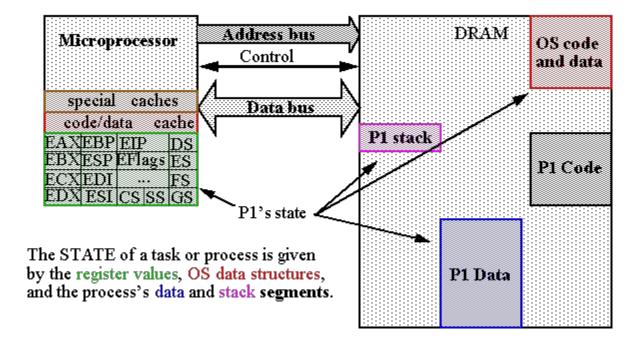
Режимы работы процессора

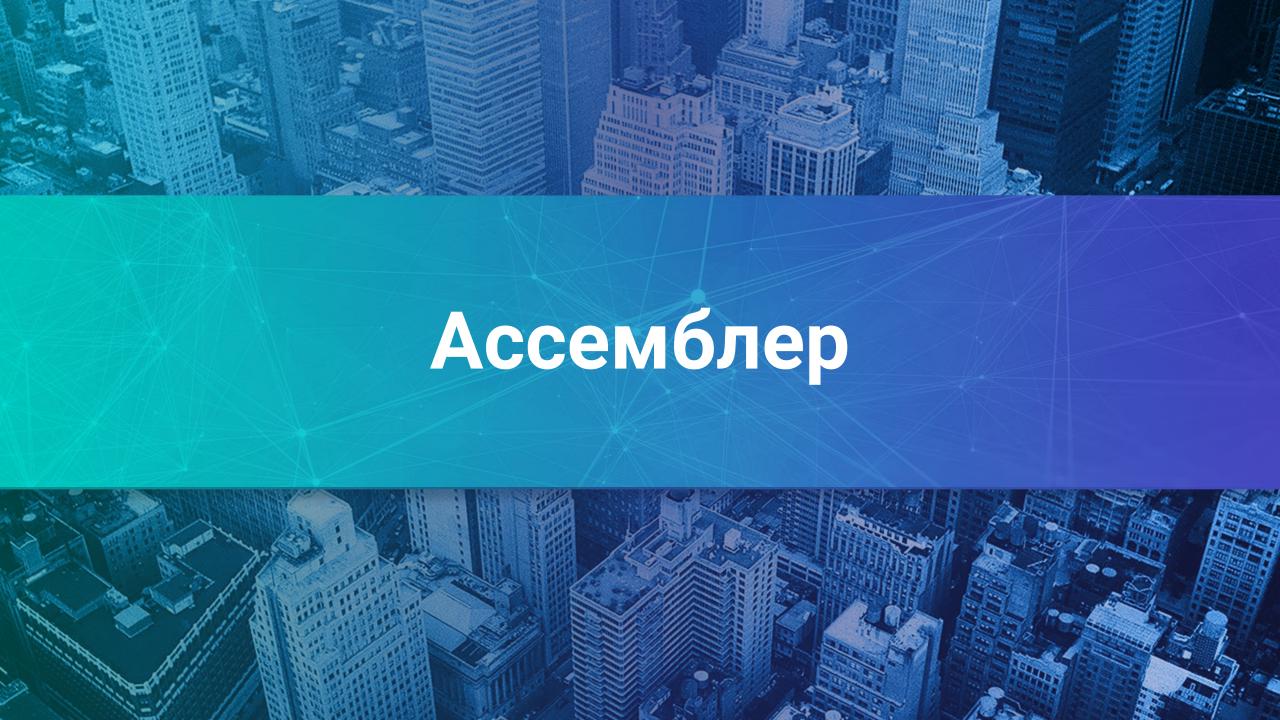
Старые процессоры работали в реальном режиме работы (real mode). Современные процессоры работают в защищенном (protected mode). Что это значит?

Уровни привилегий исполняемого кода



Взаимодействие процесса с ОС

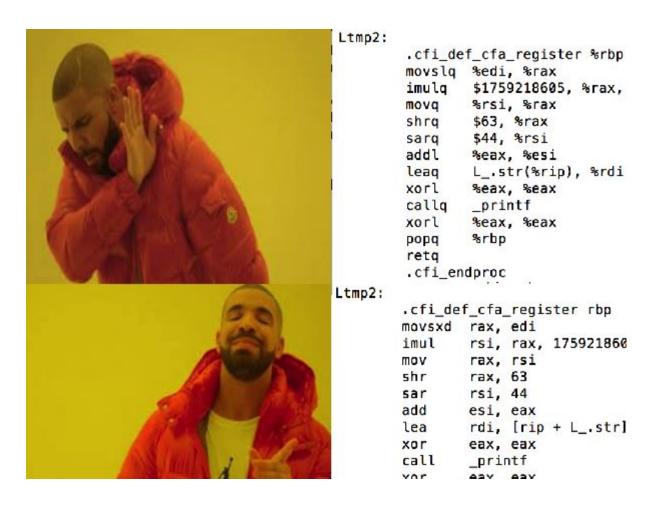




Типы представления

AT&T

Intel



Типы представления

	Intel/Microsoft	AT&T/GNU as	
Operand order: op a,b	a = a op b (dst first)	b = a op b (dst last)	
Memory address	[baseregister+offset] offset(baseregister)		
Instruction mnemonics	mov, add, push,	movl, addl, pushl [operand size is added to end]	
Register names	eax, ebx, ebp, esp,	%eax, %ebx, %ebp, %esp,	
Constants	17, 42	\$17, \$42	
Comments	; to end of line	# to end of line or /* */	

Перемещение данных:

mov eax, ebx

mov ebp, byte ptr [var]

lea edx, [edx*2 + eax - 48]

Перемещение данных:

mov eax, ebx

mov ebp, byte ptr [var]

lea edx, [edx*2 + eax - 48]

Работа со стэком:

push eax

pop edi

pushf

popf

Перемещение данных:

mov eax, ebx

mov ebp, byte ptr [var]

lea edx, [edx*2 + eax - 48]

Работа со стэком:

push eax

pop edi

pushf

popf

Вызов подпрограмм:

call label

ret

int number

Перемещение данных:

mov eax, ebx

mov ebp, byte ptr [var]

lea edx, [edx*2 + eax - 48]

Работа со стэком:

push eax

pop edi

pushf

popf

Вызов подпрограмм:

call label

ret

int number

Арифметические операции:

add rcx, rax

sub rcx, rax

inc edx

dec ebp

neg ax

imul rax, rcx

idiv rcx, rdx

Перемещение данных:

mov eax, ebx

mov ebp, byte ptr [var]

lea edx, [edx*2 + eax - 48]

Работа со стэком:

push eax

pop edi

pushf

popf

Вызов подпрограмм:

call label

ret

int number

Арифметические операции:

add rcx, rax

sub rcx, rax

inc edx

dec ebp

neg ax

imul rax, rcx

idiv rcx, rdx

Логические операции

and rbx, rdx

not rdx

or rax, rdx

xor ax, ax

cmp ax, bx

test ax, bx:

```
Переходы:
је label ;перейти, если равны (equal)
jl label ;перейти, если знаково меньше (less)
jb label ;перейти, если беззнаково меньше (below)
jg label ;перейти, если знаково больше (greater)
ja label ;перейти, если беззнаково больше (above)
jne, jnl, jnb, jng, jna, ... - инвертированные версии
ПРИМЕР:
test rax, rdx
jz a ; перейти, если rax == 0
js b; перейти, если rax < 0
a:
; какой-то код
b:
; какой-то еще код
```

"Hello world!" для транслятора NASM

```
global _start
section .rodata
  hello_world: db "Hello world!", 0x0
section .text
_start:
  mov eax, 0x04
  mov ebx, 0x1
  mov ecx, hello_world
  mov edx, 14
  int 0x80
  mov eax, 0x01
  mov ebx, 0
  int 0x80
```

Передача параметров системному вызову int 0x80

eax	ebx	есх	edx
Номер системного вызова	arg1	arg2	arg3

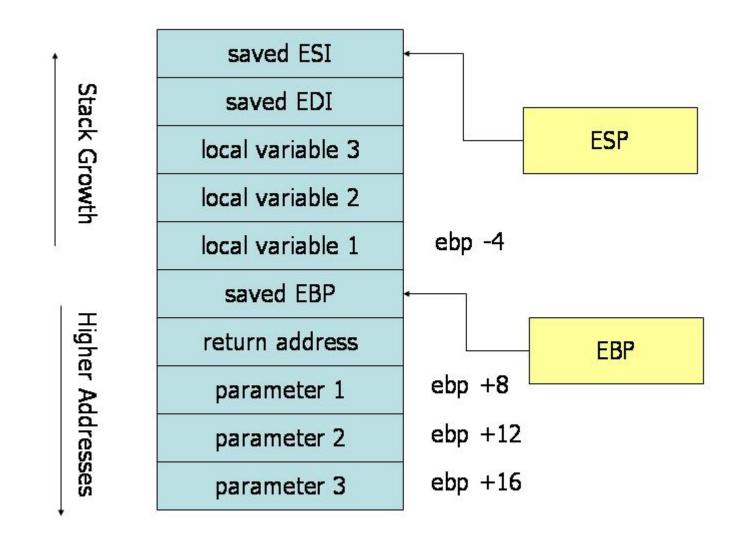
https://habr.com/ru/post/423077/

Передача параметров при cdecl-соглашении

```
_cdecl int MyFunction1(int a, int b)
{
  return a + b;
}
```

```
push 3
push 2
call _MyFunction1
add esp, 8
_MyFunction1:
push ebp
mov ebp, esp
mov eax, [ebp + 8]
mov edx, [ebp + 12]
add eax, edx
pop ebp
ret
```

Кадр стэка



3

Пролог и эпилог функций

```
mov esp, ebp ; Put the stack pointer back where it was when this function ; was called.

pop ebp ; Restore the calling function's stack frame.

ret ; Return to the calling function.
```

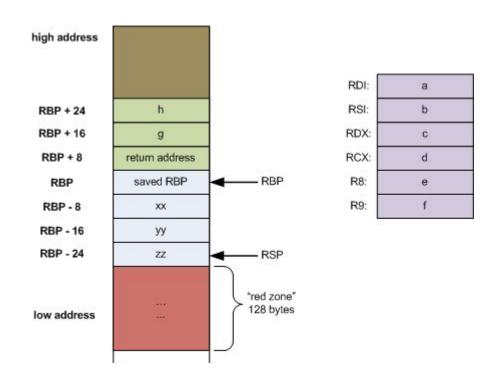
Структура стэка (AMD64 ABI)

```
long myfunc(long a, long b, long c, long d, long e, long f, long g, long h)
{
    long xx = a * b * c * d * e * f * g * h;
    long yy = a + b + c + d + e + f + g + h;
    long zz = utilfunc(xx, yy, xx % yy);
    return zz + 20;
}
```

Как по вашему мнению будут передаваться параметры в функцию?

Структура стэка (AMD64 ABI)

```
long myfunc(long a, long b, long c, long d, long e, long f, long g, long h)
{
    long xx = a * b * c * d * e * f * g * h;
    long yy = a + b + c + d + e + f + g + h;
    long zz = utilfunc(xx, yy, xx % yy);
    return zz + 20;
}
```



Пример

func(int a, int b, int c) { return a+b+c; } main() { int x, y=3; x=func(y,2,1); }

Passing parameters to functions

```
func:
                               main:
  push ebp
                                    push ebp
       ebp, esp
                                         ebp, esp
                                    mov
       eax, DWORD PTR [ebp+8]
  mov
                                    sub
                                         esp, 28
       eax, DWORD PTR [ebp+12]
  add
                                         DWORD PTR [ebp-8], 3
                                    mov
       eax, DWORD PTR [ebp+16]
  add
                                         DWORD PTR [esp+8], 1
                                    mov
       ebp
  pop
                                         DWORD PTR [esp+4], 2
                                    mov
  ret
                                         eax, DWORD PTR [ebp-8]
                                    mov
                  ebp (2)
                                         DWORD PTR [esp], eax
                 address
                                    mov
 EBP
                                    call func
                                         DWORD PTR [ebp-4], eax
                                    mov
                                    leave
                                    ret
 EBP
                  ebp (1)
 ESP
```

Как выглядит С код в ассемблере

Онлайн транслятор С в ассемблер: https://godbolt.org/

Домашнее задание

1 Домашнее задание приведено на сайте Отус





Рефлексия



С какими основными мыслями и инсайтами уходите с вебинара

Каких целей вебинара не удалось достичь

Список материалов для изучения

https://eax.me/assembler-basics/ - хороший гайд по основам

Столяров - Азы программирования

Отладка Windows приложений

https://ravesli.com/uroki-assemblera/

