

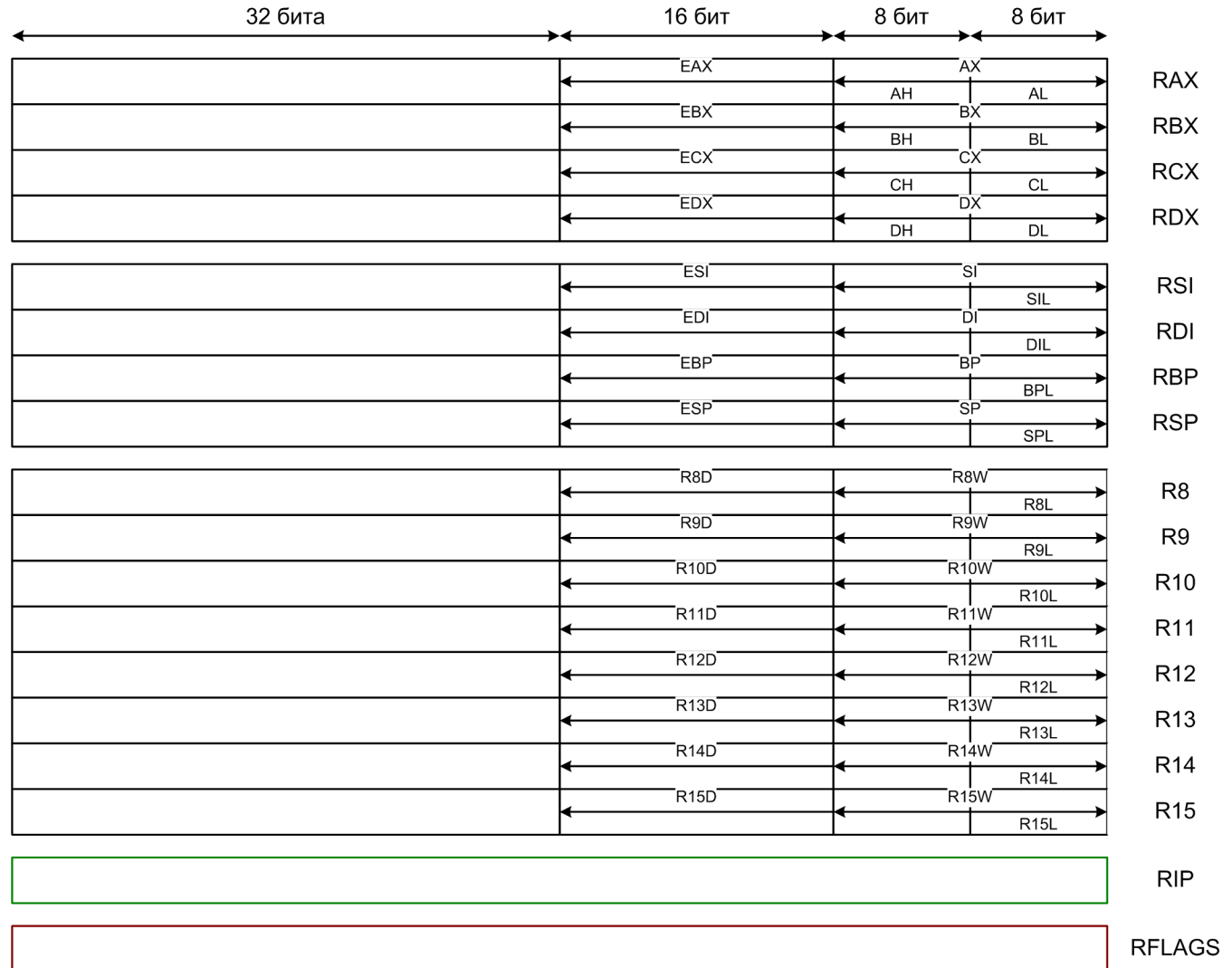
Лекция 0xE

26 марта

x86-64

Регистры x86-64

- Вдвое больше регистров
- Размер регистров удвоился
- Регистры доступны как целиком (64 разряда), так и в виде частей 8, 16, 32 разряда



x86-64

Регистры x86-64: Соглашение по использованию при вызове функций

rax	Возвращаемое значение
rbx	Сохраняется вызванной функцией
rcx	Аргумент #4
rdx	Аргумент #3
rsi	Аргумент #2
rdi	Аргумент #1
rsp	Указатель стека
rbp	Сохраняется вызванной функцией

r8	Аргумент #5
r9	Аргумент #6
r10	Сохраняется вызывающей функцией
r11	Сохраняется вызывающей функцией
r12	Сохраняется вызванной функцией
r13	Сохраняется вызванной функцией
r14	Сохраняется вызванной функцией
r15	Сохраняется вызванной функцией

Регистры x86-64

- Аргументы передаются в функцию через регистры
 - Если целочисленных параметров более 6, остальные передаются через стек
 - Регистры-аргументы могут рассматриваться как сохраненные на стороне вызывающей функции
- Все обращения к фрейму организованы через указатель стека
 - Отпадает необходимость поддерживать значения EBP/RBP
- Остальные регистры
 - 6 регистров сохраняется вызванной функцией
 - 2 регистра сохраняется вызывающей функцией
 - 1 регистр для возвращаемого значения
может рассматриваться как регистр, сохраненный на стороне вызывающей функции
 - 1 выделенный регистр – указатель стека

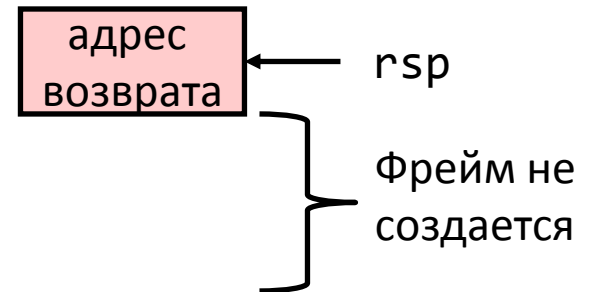
x86-64

Обмен значениями переменных long@x86-64

```
void swap_l(long *xp, long *yp) {  
    long t0 = *xp;  
    long t1 = *yp;  
    *xp = t1;  
    *yp = t0;  
}
```

```
swap:  
    mov    rdx,    qword [rdi]  
    mov    rax,    qword [rsi]  
    mov    qword [rdi],    rax  
    mov    qword [rsi],    rdx  
    ret
```

- Параметры передаются через регистры
 - Первый параметр (**xp**) был размещен в **rdi**, второй (**yp**) – в **rsi**
 - 64-разрядные указатели
- Никакие команды не работают со стеком (за исключением **ret**)
- Удалось полностью отказаться от использования стека
 - Все локальные данные размещены на регистрах



x86-64

Локальные переменные в «красной зоне»

Листовая функция

```

/*
 * Обмен через локальный массив
 */
void swap_a(long *xp, long *yp) {
    volatile long loc[2];
    loc[0] = *xp;
    loc[1] = *yp;
    *xp = loc[1];
    *yp = loc[0];
}

```

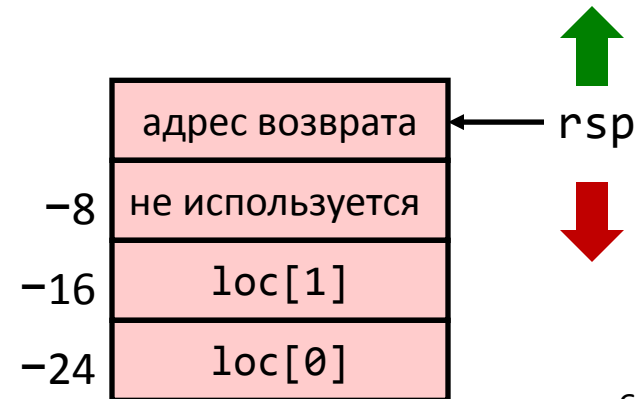
swap_a:

```

mov rax, qword [rdi]
mov qword [rsp-24], rax
mov rax, qword [rsi]
mov qword [rsp-16], rax
mov rax, qword [rsp-16]
mov qword [rdi], rax
mov rax, qword [rsp-24]
mov qword [rsi], rax
ret

```

- Обходимся без изменения указателя стека
 - Все данные размещены во «фрейме», неявно организованным под текущим указателем стека



x86-64

Нелистовая функция без организации фрейма

```
/* Обмен a[i] и a[i+1] */  
void swap_ele(long a[], int i) {  
    swap(&a[i], &a[i+1]);  
}
```

- На период работы swap уже никаких значений сохранять на регистрах не требуется
- Не требуется сохранять регистры в качестве вызванной функции
- Команда (префикс) `rep` используется вместо команды `NOP`
 - Рекомендации компании AMD для K8

```
swap_ele:  
    movsx rsi, esi                ; знаковое расширение i  
    lea    rax, [rdi + 8*rsi + 8] ; &a[i+1]  
    lea    rdi, [rdi + 8*rsi]     ; &a[i] первый аргумент  
    mov    rsi, rax              ; второй аргумент  
    call   swap  
    rep                                ; пустая команда / НОП  
    ret
```

x86-64

Пример организации фрейма

```
long sum = 0;
/* Swap a[i] & a[i+1] */
void swap_ele_su
(long a[], int i) {
    swap(&a[i], &a[i+1]);
    sum += (a[i]*a[i+1]);
}
```

- Размещаем значения выражений `&a[i]` и `&a[i+1]` в регистрах, сохраняемых на стороне вызванной функции
- Необходимо сформировать фрейм для сохранения этих регистров

```
swap_ele_su:
    mov     [rsp-16], rbx
    mov     [rsp-8],  rbp
    sub     rsp, 16
    movsx   rax, esi
    lea     rbx, [rdi + 8*rax + 8]
    lea     rbp, [rdi + 8*rax]
    mov     rsi, rbx
    mov     rdi, rbp
    call    swap
    mov     rax, [rbx]
    imul    rax, [rbp]
    add     [rip + sum], rax
    mov     rbx, [rsp]
    mov     rbp, [rsp+8]
    add     rsp, 16
    ret
```

Для x86-64 может использоваться одна из четырех моделей построения кода
-mmodel=[small | medium | large | kernel]

x86-64

Как происходит работа с фреймом

swap_ele_su:

```
mov    [rsp-16], rbx    ; сохраняем rbx
mov    [rsp-8],  rbp    ; сохраняем rbp
sub    rsp, 16          ; выделяем на стеке место для фрейма
movsx  rax, esi         ; знаковое расширение i
lea    rbx, [rdi + 8*rax + 8] ; &a[i+1]
lea    rbp, [rdi + 8*rax]   ; &a[i]
mov    rsi, rbx          ; второй аргумент вызова
mov    rdi, rbp          ; первый аргумент вызова
call   swap
mov    rax, [rbx]         ; помещаем в rax a[i+1]
imul   rax, [rbp]         ; умножаем на a[i]
add    [rip + sum], rax   ; прибавляем к sum
mov    rbx, [rsp]         ; восстанавливаем значение rbx
mov    rbp, [rsp+8]       ; восстанавливаем значение rbp
add    rsp, 16           ; освобождаем место занятое фреймом
ret
```

Особенности работы с фреймом

- Выделение всего фрейма одной командой
 - Обращения к содержимому фрейма используют адресацию относительно `rsp`
 - Уменьшаем значение в указателе стека
 - Выделение памяти может выполняться не сразу, поскольку в определенных временных пределах хранить данные в «красной зоне» безопасно
- Простое освобождение фрейма
 - Увеличиваем значение в указателе стека
 - Указатель фрейма не требуется

A red starburst shape with a black outline, containing the text 'x86-64' in black.

Промежуточные итоги

x86-64 : организация вызова функций

- Активное использование регистров
 - Передача параметров
 - Больше регистров – больше возможностей вычислять временные значения и их повторно использовать
- Минимальное использование стека
 - Иногда удастся вообще его не использовать
 - Создание/освобождение всего фрейма
- Доступные оптимизации
 - В каком виде будет создан фрейм?
 - Как именно будет выполняться создание?

Ассемблерные вставки

- Нет единого стандарта
- Пример: gcc
 - Наиболее развитый механизм
 - Естественный синтаксис ассемблера для компилятора gcc - **AT&T**

```
int f() { /* тоже самое для синтаксиса Intel
int a = 10, b;
__asm(".intel_syntax noprefix\n"
      "mov eax, %1\n"
      "mov %0, eax\n"
      ".att_syntax\n" /* ассемблерная вставка */
      : "=r"(b)        /* выходные операнды */
      : "r"(a)         /* входные операнды */
      : "%eax"         /* разрушаемые регистры */
      );
return b;
}
```

```
__asm("mov %1, %%eax\n"
      "mov %%eax, %0\n"
      ...
```

```
f:
    push    ebp
    mov     edx, 10
    mov     ebp, esp
    # 3 "asm_inline.c" 1
    .intel_syntax noprefix
    mov     eax, edx
    mov     edx, eax
    # 0 "" 2
    #NO_APP
    pop     ebp
    mov     eax, edx
    ret
```

... либо меняем синтаксис опцией компилятора
-masm=intel во время сборки программы

Ассемблерные вставки и встроенные функции компилятора

```
__attribute__((fastcall)) unsigned f(unsigned u) {  
    return __builtin_bswap32(u);  
}
```

```
__attribute__((fastcall)) unsigned h(unsigned u) {  
    __asm(".intel_syntax noprefix\n"  
        "bswap %0\n"  
        ".att_syntax\n"  
        : "=r"(u)  
        : "0" (u)  
        );  
    return u;  
}
```

- Ассемблерная вставка мешает работе компилятора
 - Часть регистров «портится»
 - Области кода, в рамках которых распределяются регистры, разбиваются на части меньшего размера, что ухудшает качество распределения
- Многие полезные низкоуровневые функциональности ЦПУ (команды) доступны в виде встроенных функций

Ассемблерные вставки и встроенные функции компилятора

```
__attribute__((fastcall)) unsigned f(unsigned u) {  
    return __builtin_bswap32(u);  
}
```

```
f:  
    mov     eax, ecx  
    bswap   eax  
    ret
```

```
__attribute__((fastcall)) unsigned h(unsigned u) {  
    __asm(".intel_syntax noprefix\n"  
        "bswap %0\n"  
        ".att_syntax\n"  
        : "=r"(u)  
        : "0" (u)  
        );  
    return u;  
}
```

```
h:  
    mov     eax, ecx  
    bswap   eax  
    ret
```

gcc предоставляет дополнительные возможности по встраиванию ассемблерного кода (для тех, кто понимает, т.е. системных программистов).

Пример: можно явно указывать регистры, которые будут использоваться для размещения операндов ассемблерных вставок.

```
__asm(".intel_syntax noprefix\n"
      "bswap %0\n"
      ".att_syntax\n"
      : "=r"(u)
      : "0" (u)
      );
```

```
h:
    mov     eax, ecx
    bswap   eax
    ret
```

Код	Регистр
a	EAX
b	EBX
c	ECX
d	EDX
S	ESI
D	EDI

```
__asm(".intel_syntax noprefix\n"
      "bswap %0\n"
      ".att_syntax\n"
      : "=c"(u)
      : "0" (u)
      );
```

```
h:
    bswap   ecx
    mov     eax, ecx
    ret
```

- В прикладных программах ассемблерные вставки не приняты, поскольку из-за них программа не переносима
- В системных программах, если вставки и есть, объем ассемблерного кода стараются свести к минимуму

Далее...

- **Функции**
 - Рекурсия
 - Выравнивание стека
 - Различные соглашения о вызове функций
 - cdecl/stdcall/fastcall, отказ от указателя фрейма
 - Соглашение вызова для x86-64
 - Переменное число параметров
 - Вызов по указателю
 - Ассемблерные вставки
 - **Переполнение буфера, эксплуатация ошибок, механизмы защиты**
- Операции над строками / Строковые команды
- Динамическая память
- Числа с плавающей точкой

«Заглянуть за горизонт»

```
void f(int i) {
    int a[3] = {1, 2, 3};
    printf("%x\n", a[i]);
}
```

i	Вывод на экран
0	1
1	2
2	3
3	b7ff1030
4	8049ff4
5	bffff748
6	804844b
7	7
8	b7fccff4
9	8048470

массив a

«мусор»

сохраненный ebp
адрес возврата

фактический аргумент

содержимое фрейма
вызывающей функции

```
f:
    push    ebp
    mov     ebp, esp
    sub     esp, 40
    mov     eax, dword [ebp+8]
    mov     dword [ebp-20], 1
    mov     dword [ebp-16], 2
    mov     dword [ebp-12], 3
    mov     eax, dword [ebp-20+eax*4]
    mov     dword [esp], .LC0
    mov     dword [esp+4], eax
    call    printf
    leave
    ret
```

```
#include <stdio.h>
```

gcc 4.9.2

```
void f() {
    char buf[5];
    int *ret;

    ret = (int*)(buf + 1);
    (*ret) += 8;
}

void main() {
    int x = 0;

    f();
    x = 1;
    printf("%d\n", x);
}
```

f:

```
push    ebp
mov     ebp, esp
sub     esp, 16
lea     eax, [ebp-9]
add     eax, 1
mov     dword [ebp-4], eax
mov     eax, dword [ebp-4]
mov     eax, dword [eax]
lea     edx, [eax+8]
mov     eax, dword [ebp-4]
mov     dword [eax], edx
leave
ret
```

```
$gcc -O0 -o retrape retrape.c
$objdump -d -M intel retrape
$ ./retrape
0
$
```

- Можно ли поменять адрес возврата?
- Какие константы (выделены красным) на самом деле должны использоваться?

08048439 <main>:

```
...
8048451:    e8 c5 ff ff ff      call    804841b <f>
8048456:    c7 45 f4 01 00 00 00 mov     DWORD PTR [ebp-0xc],0x1
804845d:    83 ec 08            sub     esp,0x8
8048460:    ff 75 f4            push   DWORD PTR [ebp-0xc]
8048463:    68 00 85 04 08      push   0x8048500
8048468:    e8 83 fe ff ff      call    80482f0 <printf@plt>
...
```

Цель: выполнить шелл-код

- Имеется способ передать управление на произвольный адрес
- До каких пределов можно расширить доступный функционал программы?
 - Превращаем ее в командный интерпретатор (шелл)
 - Можем делать все, что система разрешает пользователю (владельцу программы)

```
#include <stdio.h>

void main() {
    char *name[2];

    name[0] = "/bin/sh";
    name[1] = NULL;
    execve(name[0], name, NULL);
}
```

```
#include <unistd.h>
int execve(const char *filename, char *const argv [], char *const envp[]);
```

execve() выполняет программу, заданную параметром *filename*.

argv -- это массив строк, аргументов новой программы.

envp -- это массив строк в формате **key=value**, которые передаются новой программе в качестве окружения (environment).

Как *argv*, так и *envp* завершаются нулевым указателем.

...

`(gdb) set disassembly-flavor intel``(gdb) disassemble main`

Dump of assembler code for function main:

```

0x08048bbc <+0>:      lea      ecx,[esp+0x4]
0x08048bc0 <+4>:      and      esp,0xffffffff0
0x08048bc3 <+7>:      push    DWORD PTR [ecx-0x4]
0x08048bc6 <+10>:     push    ebp
0x08048bc7 <+11>:     mov     ebp,esp
0x08048bc9 <+13>:     push    ecx
0x08048bca <+14>:     sub     esp,0x14
=> 0x08048bcd <+17>:     mov     DWORD PTR [ebp-0x10],0x80bcfc8
0x08048bd4 <+24>:     mov     DWORD PTR [ebp-0xc],0x0
0x08048bdb <+31>:     mov     eax,DWORD PTR [ebp-0x10]
0x08048bde <+34>:     sub     esp,0x4
0x08048be1 <+37>:     push    0x0
0x08048be3 <+39>:     lea     edx,[ebp-0x10]
0x08048be6 <+42>:     push    edx
0x08048be7 <+43>:     push    eax
0x08048be8 <+44>:     call    0x806c550 <execve>
0x08048bed <+49>:     add     esp,0x10
0x08048bf0 <+52>:     mov     ecx,DWORD PTR [ebp-0x4]
0x08048bf3 <+55>:     leave
0x08048bf4 <+56>:     lea     esp,[ecx-0x4]
0x08048bf7 <+59>:     ret

```

End of assembler dump.

```

$gcc -static -ggdb -00 -o execve execve.c
$gdb execve

```

#include <stdio.h>

```

void main() {
    char *name[2];

    name[0] = "/bin/sh";
    name[1] = NULL;
    execve(name[0], name, NULL);
}

```

- Функция `execve` – обертка над вызовом функции операционной системы (системный вызов)
- В системных вызовах используется другое соглашение вызова, параметры передаются через регистры

Регистр	Содержимое
EAX	Номер функции
EBX	Адрес строки с именем файла
ECX	Массив строк, аргументы запуска программы
EDX	Массив строк с переменными окружения

```
$gcc -static -ggdb -O0 -o execve execve.c
$gdb execve
```

```
#include <stdio.h>

void main() {
    char *name[2];

    name[0] = "/bin/sh";
    name[1] = NULL;
    execve(name[0], name, NULL);
}
```

(gdb) disassemble execve

Dump of assembler code for function execve:

```
0x0806c550 <+0>:      push    ebx
0x0806c551 <+1>:      mov     edx,DWORD PTR [esp+0x10]
0x0806c555 <+5>:      mov     ecx,DWORD PTR [esp+0xc]
0x0806c559 <+9>:      mov     ebx,DWORD PTR [esp+0x8]
0x0806c55d <+13>:     mov     eax,0xb
0x0806c562 <+18>:     call    DWORD PTR ds:0x80edab0 ←
0x0806c568 <+24>:     pop     ebx
0x0806c569 <+25>:     cmp     eax,0xffffffff
0x0806c56e <+30>:     jae     0x80700e0 <__syscall_error>
0x0806c574 <+36>:     ret
```

End of assembler dump.

Вызов еще одной функции-обертки, отвечающей за выполнение конкретной команды передачи управления на код ОС. В современных версиях Linux это команда `sysenter`, в «старых» - `int 0x80`.

Что необходимо для запуска шелла?

- Расположить где-то в памяти
 - Ограниченную нулем строку `"/bin/sh"`
 - Массив из двух указателей: адрес строки `"/bin/sh"`, нулевой адрес
- Поместить `0xb` в `EAX`
- Поместить адрес `"/bin/sh"` в `EBX`
- Поместить адрес массива указателей в `ECX`
- Поместить `0x0` в `EDX`
- Выполнить команду `int 0x80`
 - «Старый» способ вызова функций ОС все еще работает
- Ограничиваем выполнение шелл-кода бесконечным циклом