

Лекции 14, 15  
Ассемблер, часть 2

# Метод адресации памяти

- Методы адресации – способы получения адреса операндов инструкции в памяти
- Общий вид обращения к памяти:  
OFFSET(BREG, IREG, SCALE)  
адрес вычисляется по формуле:  
$$\text{BREG} + \text{OFFSET} + \text{IREG} * \text{SCALE}$$
- BREG – базовый регистр (общего назн.)
- IREG – индексный регистр (общего назн.)
- SCALE – {1, 2, 4, 8}, по умолчанию 1
- OFFSET – базовый адрес в памяти или смещение

# Обращения к памяти

- Примеры:

`(%eax)` // адрес находится в `%eax`

`16(%esi)` // адрес равен `%esi + 16`

`array(%eax)` // адрес равен `array + %eax`

`array(,%eax,4)` // адрес равен `array + %eax*4`

`(%ebx,%eax,2)` // адрес: `%ebx + %eax * 2`

`-4(%ebx,%eax,8)` // адрес: `%ebx-4+%eax*8`

# Примеры использования

- Разыменование указателя

```
char *p; int c = *p;
```

(если p загружен в %eax)

```
movsbl (%eax), %eax // в %eax будет c
```

- Доступ к глобальному массиву

```
unsigned short array[N]; int x = array[i];
```

(если i загружено в %esi)

```
movzwl array(,%esi,2), %eax // результат в %eax
```

# Примеры использования

- Доступ к массиву

```
int *p; int i;
```

```
x = p[i];
```

// пусть p находится в %ebx, i в %esi

```
movl    (%ebx, %esi, 4), %eax // x – в %eax
```

- Если размер элемента массива не 1, 2, 4, 8, потребуется операция умножения или несколько сложений и сдвигов

# Примеры использования

- Доступ к полю структуры

```
struct Str { int f1; int f2; };
```

```
struct Str *p;
```

```
int x = p->f2;
```

// пусть p находится в %ebx

```
movl    4(%ebx), %eax // x в %eax
```

- Любой доступ к памяти может быть представлен как комбинация разыменования, доступа к элементу массива, доступа к полю структуры

# Инструкция lea

- Вместо обращения к памяти и сохранения в регистре значения из памяти в регистре сохраняется адрес

```
lea    (%eax, %eax, 8), %eax  
// %eax = %eax * 9
```

# Типизация в ассемблере

- В ассемблере целое число (32 бит) может быть:
  - Знаковым целым числом
  - Беззнаковым целым числом
  - Указателем любого типа
- Тип никак не привязан к ячейке/регистру, в котором хранится число
- Интерпретация числа зависит от выполняющейся инструкции



# Структура адресного пространства

- Код программы и данные, загружаемые из исполняемого файла (образ программы)
  - Содержит разные секции исполняемого кода, в том числе .text, .data, .bss
- Основной стек процесса
- Область динамической памяти (куча)

# Использование стека

- Область стека размещается “вверху” доступного адресного пространства
- Стек растет “вниз”
- На x86 в стек можно сохранять только 32-битные значения
- `%esp` – указывает на первый занятый элемент
- `push %eax` – можно условно расписать как  
`subl $4, %esp`  
`movl %eax, (%esp)`
- `pop %eax` – можно условно расписать как  
`movl (%esp), %eax`  
`addl $4, %esp`

# Вызов подпрограмм

- `call sub` // вызов подпрограммы:  
    `push %eip`  
    `mov $sub, %eip`  
    // это условный код, точнее будет  
    `add $(sub-%eip), %eip`
- `ret` // возврат из подпрограммы  
    `pop %eip`
- В стеке накапливаются адреса возврата для вызываемых подпрограмм
- Вложенные и рекурсивные вызовы, пока хватает стека

# Сохранение регистров

- Регистров немного, они очень нужны в программах
- По типу использования регистры делятся на:
  - 1) Для передачи параметров
  - 2) Для возврата значения
  - 3) “Рабочие” (scratch) регистры
  - 4) Сохраняемые (callee-saved) регистры

# Вызывающий код

call    subroutine

- После возврата из подпрограммы 'subroutine' регистры
  - 2) содержат возвращенное значение
  - Значение регистров 1) не определено
  - Значение регистров 3) не определено
  - Значение регистров 4) сохраняется
- Если подпрограмма использует регистры 4), они должны быть сохранены в начале и восстановлены перед возвратом из нее

# Регистры на x86

- Возвращаемое значение хранится в %eax или в %eax:%edx (если 64 бита, %eax – младшая половина, %edx – старшая)
- (если не используются для возврата значения) %eax, %ecx, %edx – рабочие (scratch) регистры
- %ebx, %esi, %edi, %ebp – сохраняемые регистры

# Пример:

- Сохранение регистров:  
push %ebp  
push %ebx  
push %esi  
push %edi
- Восстановление регистров:  
pop %edi  
pop %esi  
pop %ebx  
pop %ebp
- Не обязательно сохранять/восстанавливать все регистры, достаточно только те, которые будут использоваться

# Передача параметров

- Один из возможных вариантов: через стек
- Если размер меньше 32 бита, преобразовывается к int  
pushl \$'\n'  
call putchar
- 64-битные значения передаются так, чтобы в памяти хранились как LE-значения  
pushl \$0  
pushl \$1  
// сохранили в стек число 1LL



# Очистка стека после возврата

- Тот код, который вызвал подпрограмму, должен очистить стек после возврата из этой подпрограммы

```
pushl $'a'
```

```
call   putchar
```

```
add     $4, %esp
```

- Если забыть почистить стек, целостность стека будет нарушена – программа скорее всего упадет

# Передача нескольких параметров

- Параметры заносятся в стек в обратном порядке, то есть в стеке они размещаются в прямом порядке

```
push    $10
```

```
push    $str
```

```
call    printf
```

```
add     $8, %esp
```

```
...
```

```
str: .asciz "%d\n"
```

# Соглашение о вызовах

- Соглашение о вызовах (calling convention) – правила взаимодействия подпрограмм по вызовам
  - Правила использования регистров процессора
    - Регистры, используемые для возврата значения
    - Регистры, используемые для передачи параметров
    - Рабочие регистры
    - Сохраняемые регистры
  - Правила использования стека процессора
    - Порядок занесения аргументов в стек
    - Порядок очистки стека
    - Требования на выравнивание регистра указателя стека
  - Как передаются и возвращаются структуры

# Calling convention на x86

- Для x86 (по историческим причинам) существует более 10 разных CC
- Стандартное соглашение на Linux (cdecl):
  - %eax или %eax:%edx для возврата значения
  - %eax, %ecx, %edx – scratch
  - %ebx, %esi, %edi, %ebp – callee-saved
  - Параметры передаются через стек
  - Параметры заносятся в обратном порядке
  - Стек очищается тем, кто вызвал (caller-cleaned)

# Выравнивание стека

- Linux x86 не требует но рекомендует, а MacOS требует **выравнивания стека** по 16 байтам
- При вызове подпрограммы первый аргумент должен находиться по адресу, кратному 16  
XXXXXXXX0 – (последняя 16-ричная цифра 0)
- Адрес возврата: XXXXXXXXC
- Сохраненный EBP: XXXXXXXX8
- Если выравнивание стека неизвестно:  
and \$-16, %esp  
смещает ESP вниз на правильную границу

# Необходимость Calling Convention

- Ключевой элемент ABI для обеспечения совместимости бинарных компонент системы
- Следование Calling Conventions необходимо для вызова подпрограмм стандартных библиотек и для того, чтобы подпрограммы могли быть вызваны из стандартных библиотек

# Стековый кадр (stack frame)

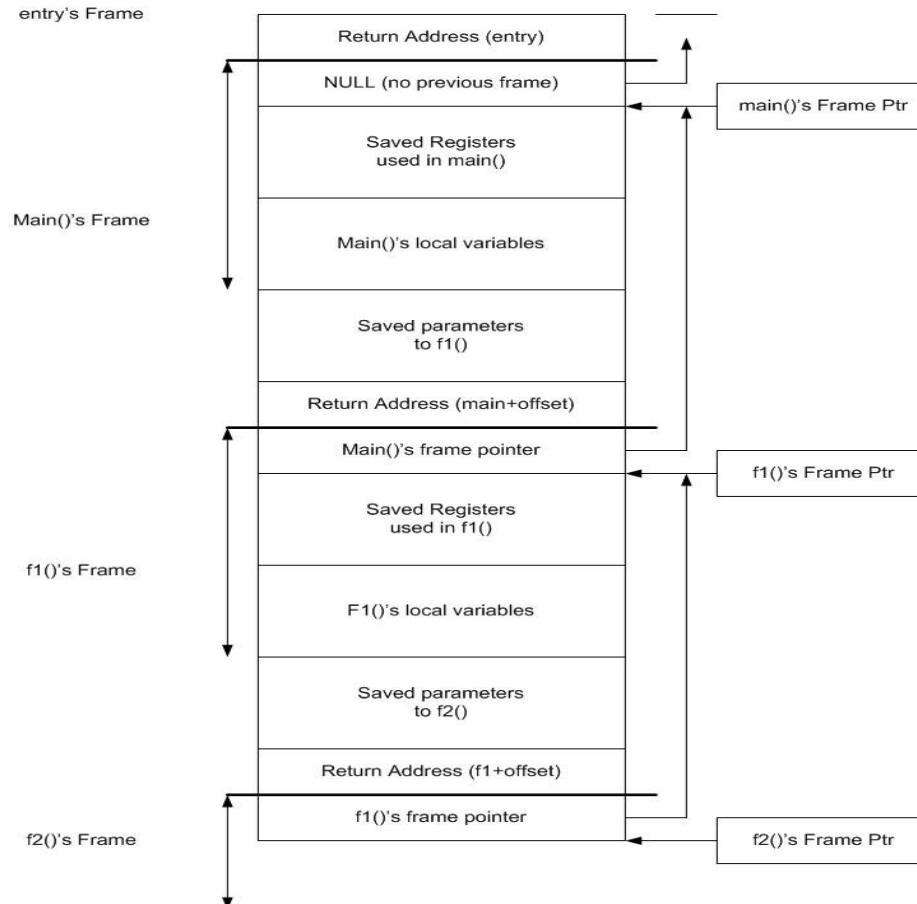
- Организуют блоки данных каждой из подпрограмм на стеке в виде списка
- Позволяют получить всю цепочку вызовов от текущей точки и до подпрограммы самого внешнего уровня
- Необходимы:
  - Когда нужно проходить по цепочке вызовов (C++ exception handling)
  - Для отладки
  - При выделении памяти заранее неизвестного размера на стеке

# Организация стекового кадра

- Регистр `%ebp` хранит адрес стекового кадра текущей подпрограммы
- Стандартный пролог (prologue)  
`pushl %ebp`  
`movl %esp, %ebp`
- Стандартный эпилог  
`popl %ebp`  
`ret`
- Так: `(%ebp)` – это адрес стекового кадра предыдущей подпрограммы, `((%ebp))` – пред-предыдущей...
- Самый внешний стековый кадр хранит 0



# Цепочки ВЫЗОВОВ



# Использование стекового кадра

- Для доступа к параметрам подпрограммы используются положительные смещения относительно `%ebp`:  
`movl 8(%ebp), %eax // доступ к 1-му параметру.`
- Ниже `%ebp` хранятся сохраненные регистры и область под локальные переменные

# Локальные переменные

- Выделение памяти:

```
pushl %ebp
```

```
movl    %esp, %ebp
```

```
subl    $16, %esp
```

```
// выделено 16 байт под лок. Переменные
```

- Освобождение:

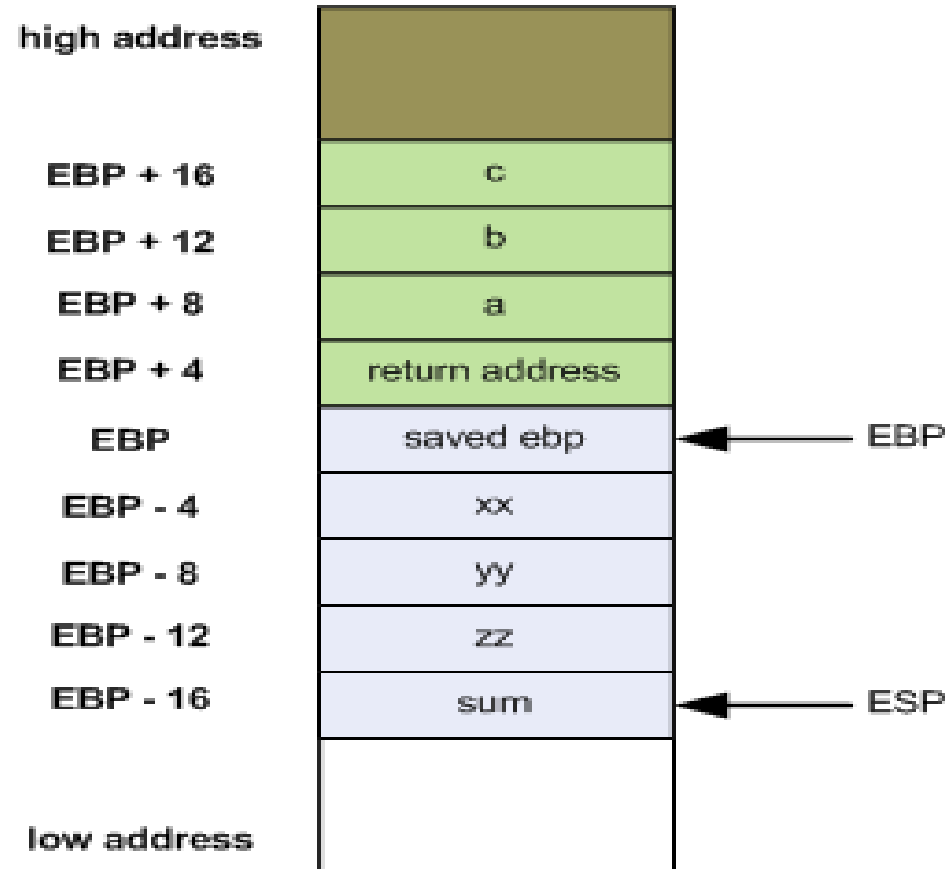
```
movl    %ebp, %esp
```

```
popl    %ebp
```

```
ret
```

# Локальные переменные

- Локальные переменные размещаются «ниже» адреса возврата
- 
- `-4(%ebp) // xx`
- `-16(%ebp) // sum`
- `%ebp-$16 // &sum`



# Выделение памяти на стеке

- В Си есть функция `void *alloca(size_t sz);`
- Массивы переменного размера
- Достоинства:
  - Очень быстрое выделение (1 инструкция)
  - Автоматическое освобождение
- Недостатки:
  - Нельзя контролировать время жизни (освобождается автоматически при выходе)
  - Сложно контролировать нехватку памяти
  - Стек, как правило, имеет ограниченный размер

# X86\_64 calling convention

- Первые 6 целых/указателей: rdi, rsi, rdx, rcx, r8, r9
- Первые 8 floating point: xmm0 ... xmm7
- Последующие аргументы: на стеке
- Rax – число floating-point аргументов в функциях с переменным числом аргументов (...)
- Rbx, rbp, r12 ... r15 – callee-saved
- Остальные регистры: scratch: (rax, rcx, rdx, rdi, rsi, r8 ... r11)
- Возвращаемое значение: rax (<= 64 бита), rax:rdx (128 бит), xmm0 – floating point
- Red zone 128 байт – гарантируется сохранность при “асинхронных” событиях (для leaf-функций)