Лекция 13

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: BREG + OFFSET + IREG * 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 р загружен в %eax) movsbl (%eax), %eax // в %eax будет с

 Доступ к глобальному массиву unsigned short array[N]; int x = array[i]; (если і загружено в %esi) movzwl array(,%esi,2), %eax // результат в %eax

Примеры использования

Доступ к массиву int *p; int i;
 x = p[i];

// пусть р находится в %ebx, і 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 р 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

```
leal (%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 "в верху" 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 рор %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 х86

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

Пример:

• Coxpaнение 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 х86 (по историческим причинам) существует более 10 разных СС
- 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 XXXXXXXO (последняя 16-ричная цифра 0)
- Адрес возврата: ХХХХХХС
- Сохраненный ЕВР: 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

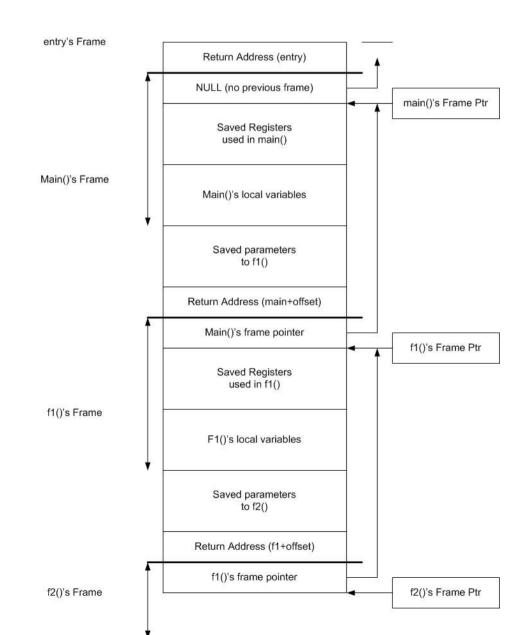
Стековый кадр (stack frame)

- 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
- Стандартый эпилог popl %ebp ret
- Так: (%ebp) это адрес стекового кадра предыдущей подпрограммы, ((%ebp)) предпредыдущей...
- 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 парам.
- Ниже %еbр 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 ddress размещаются «ниже» EBP + 16 адреса возврата

EBP + 12

-4(%ebp) // xx

-16(%ebp) // sum

%ebp-\$16 // &sum

high address		
EBP + 16	С	
EBP + 12	ь	
EBP + 8	а	
EBP + 4	return address	
EBP	saved ebp	◆ — EBP
EBP - 4	XX	
EBP - 8	уу	
EBP - 12	ZZ	
EBP - 16	sum	← ESP
low address		

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