

Лекция 15

31 марта

Ассемблерные вставки

- Нет единого стандарта
- Пример: gcc
 - Наиболее развитый механизм
 - Естественный синтаксис AT&T

```
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 */
     );
```

Вызов функций – заключение

- Порядок вызова функций образует стек (call / ret)
 - Если P вызывает Q, то Q завершается до завершения P
- Рекурсия (в том числе косвенная) корректно реализуется через общее соглашение о вызове функций
 - Фрейм используется для размещения локальных переменных и сохранения значений регистров
 - Аргументы для вызова очередной функции размещаются на «верхушке» стека
 - Результат возвращается через регистр eax
- Параметры передаются по значению



Сравнение строк

- CMPSB сравнение байт
- CMPSW сравнение 16-разрядных чисел
- CMPSD сравнение 32-разрядных чисел
- CLD/STD – очистить/установить флаг DF

```
Tmp = [ESI] - [EDI];
```

```
Установить статусные флаги согласно TMP;
```

```
If (DF == 0) {  
    ESI += sizeof(операнд);  
    EDI += sizeof(операнд);  
} else { // DF == 1  
    ESI -= sizeof(операнд);  
    EDI -= sizeof(операнд);  
}
```

Сравнение строк равного размера

```
%include 'io.inc'
```

```
BUFSIZE equ 32
```

```
section .data
```

```
  s1 db 'some text'
```

```
    times BUFSIZE-$+s1 db 0
```

```
  s2 db 'some text...'
```

```
    times BUFSIZE-$+s2 db 0
```

```
section .text
```

```
global CMAIN
```

```
CMAIN:
```

```
  push ebp
```

```
  mov  ebp, esp
```

```
  sub  esp, 12
```

```
  mov  dword [esp], s1
```

```
  mov  dword [esp + 4], s2
```

```
  mov  dword [esp + 8], BUFSIZE-1
```

```
  call my_strncmp ; возвращаем 0,
```

```
                ; если строки равны
```

```
                ; иначе - номер байта
```

```
                ; в котором встретилось
```

```
                ; различие (считаем с 1)
```

```
  PRINT_DEC 4, eax
```

```
  NEWLINE
```

```
  xor  eax, eax
```

```
  mov  esp, ebp
```

```
  pop  ebp
```

```
  ret
```

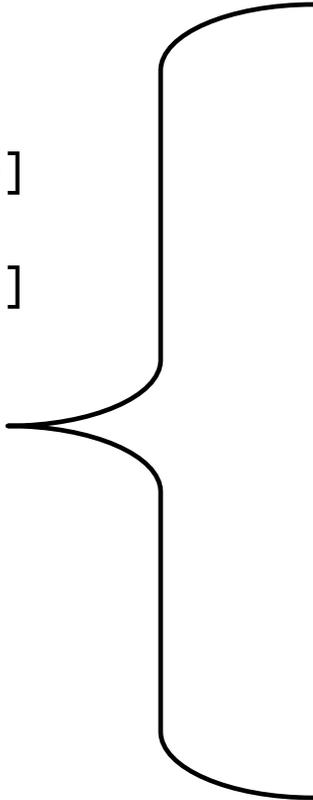
Сравнение строк равного размера

```

my_strncmp:
    push ebp
    mov  ebp, esp
    push esi
    push edi
    xor  eax, eax
    mov  ecx, dword [ebp + 16]
    mov  esi, dword [ebp + 8]
    mov  edi, dword [ebp + 12]
    ;...

    ;...
.end:
    pop  edi
    pop  esi
    mov  esp, ebp
    pop  ebp
    ret

```



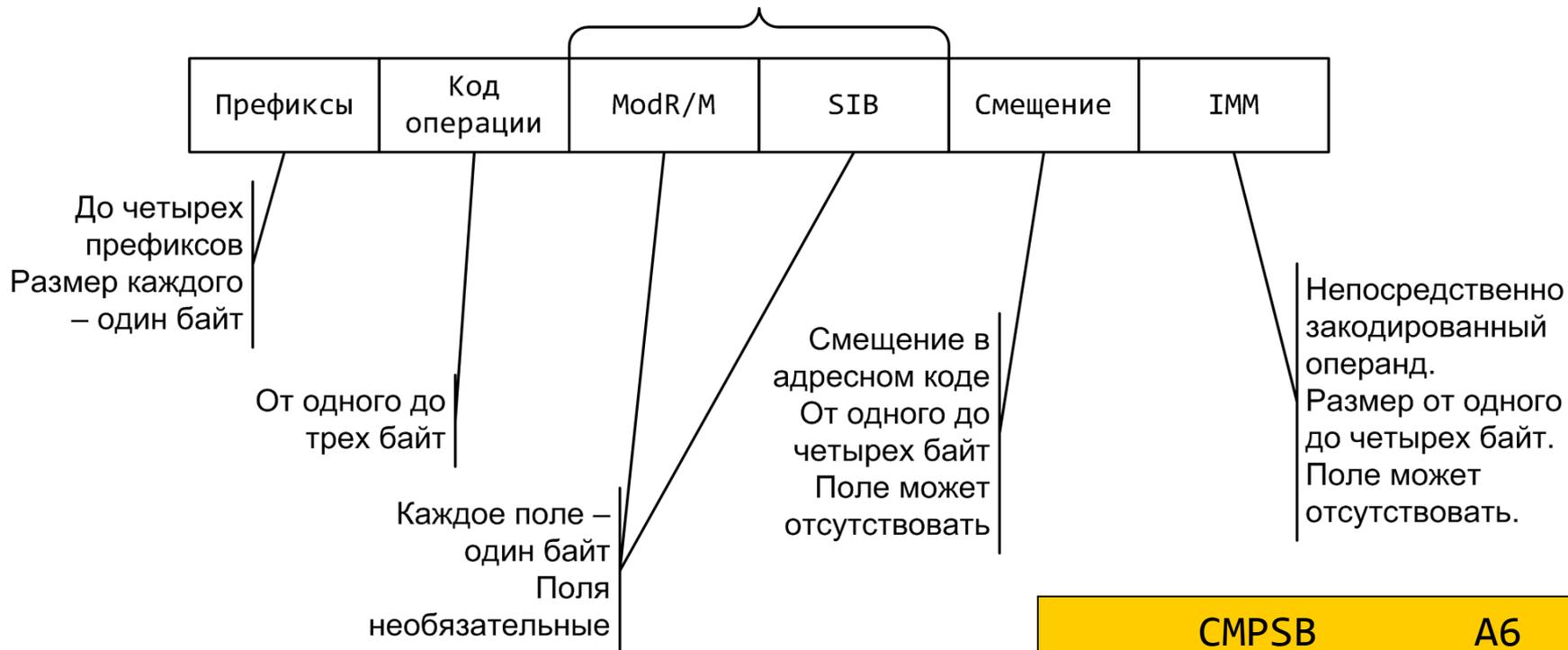
```

    ; ...
    cld
    jecxz .end
.loop:
    cmpsb
    jne .ne
    loop .loop
    jmp .end
.ne:
    mov  eax, dword [ebp + 16]
    sub  eax, ecx
    inc  eax
.end:
    ; ...

```

Формат инструкции

Поля кодируют операнды инструкции



	CMPSB	A6
REP	CMPSB	F3 A6
REPNE	CMPSB	F2 A6 7

Префикс повтора

- REPE = REPZ = REP
- REPNE = REPNZ

```
WHILE (ECX != 0) {  
    Выполнить соответствующую строковую инструкцию;  
    ECX = (ECX - 1);  
    IF (ECX == 0)  
        break;  
    IF (((Префикс повтора == REPZ или REPE) и  
        (ZF == 0)) или  
        ((Префикс повтора == REPNZ) и (ZF == 1) ))) {  
        break;  
    }  
}
```

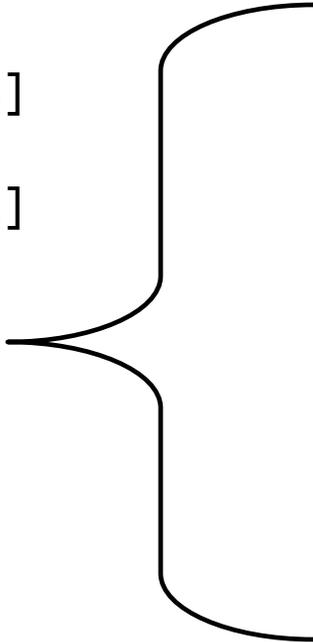
Сравнение строк равного размера

```

my_strncmp:
  push ebp
  mov ebp, esp
  push esi
  push edi
  xor eax, eax
  mov ecx, dword [ebp + 16]
  mov esi, dword [ebp + 8]
  mov edi, dword [ebp + 12]
  ;...

  ;...
.end:
  pop edi
  pop esi
  mov esp, ebp
  pop ebp
  ret

```



```

; ...
cld
repe cmpsb
je .end
mov eax, 1
mov ecx, -1
cmovl eax, ecx
.end:
; ...

```

Приводим поведение функции к стандартному виду

- меньше -1
- равно 0
- больше 1

Остальные строковые команды

- SCAS(B | W | D)
 - Сравниваем аккумулятор со строкой [EDI]
- MOVS(B | W | D)
 - Копируем строки [EDI] \leftrightarrow [ESI]
- STOS(B | W | D)
 - Выгружаем аккумулятор по адресу [EDI]
- LODS(B | W | D)
 - Загружаем в аккумулятор из адреса [ESI]
 - Комбинировать с префиксом повтора не целесообразно

strlen

```
#include <string.h>
size_t strlen(const char *s, size_t maxlen);
```

strlen:

```
    push ebp
    mov  ebp, esp
    push edi
    xor  eax, eax
    mov  ecx, dword [ebp + 12]
    mov  edi, dword [ebp + 8]
    repne scasb
    mov  eax, dword [ebp +12]
    sub  eax, ecx
    dec  eax
    pop  edi
    mov  esp, ebp
    pop  ebp
    ret
```

memset

```
#include <string.h>
void *memset(void *s, int c, size_t n);
```

memset:

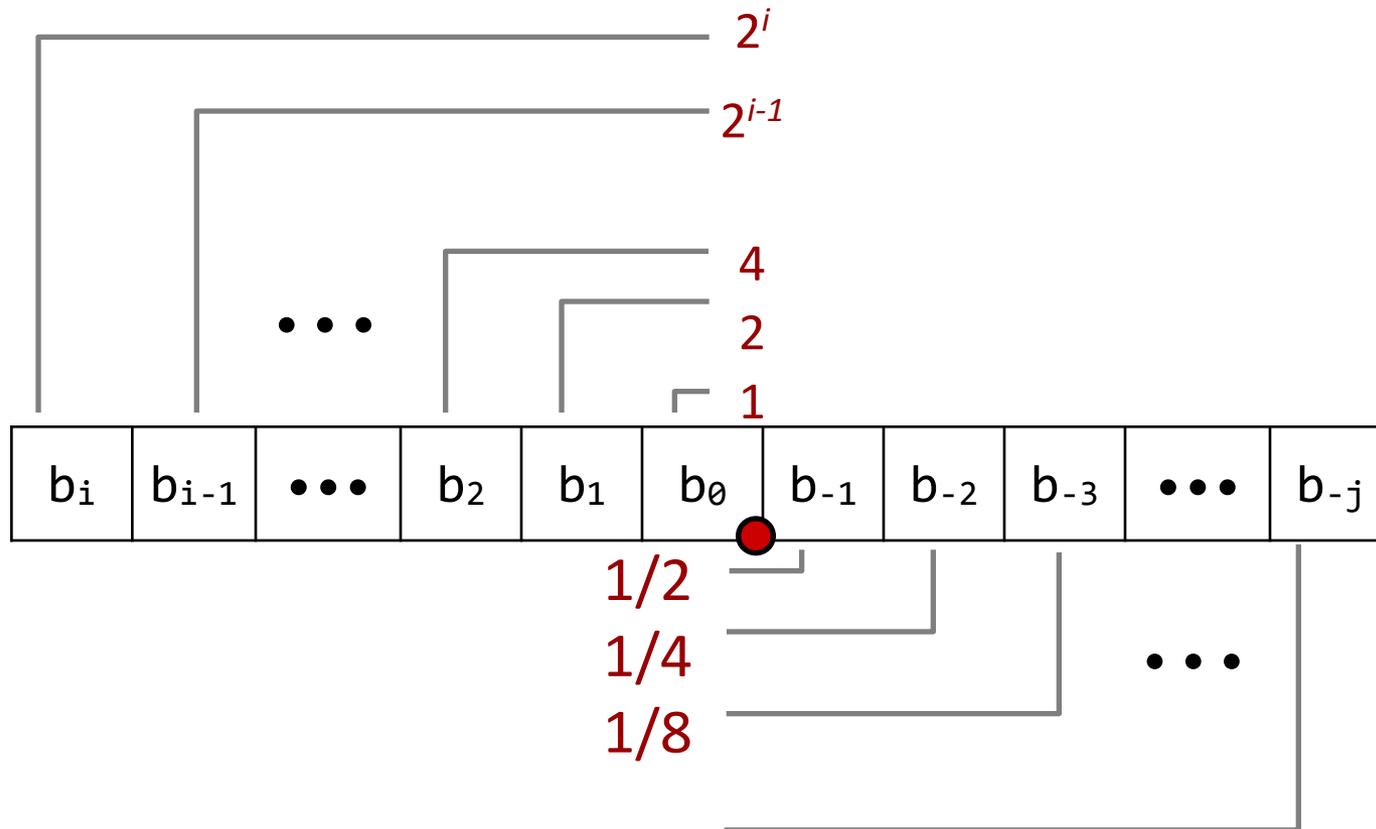
```
    push ebp
    mov  ebp, esp
    push edi
    mov  ecx, dword [ebp + 16]
    mov  esi, dword [ebp + 8]
    mov  al, byte  [ebp + 12]
    rep stosb
    pop  edi
    mov  esp, ebp
    pop  ebp
    ret
```

Компактные функции
стандартной библиотеки
компилятор может встроить
непосредственно в место
вызова

Далее

- Представления для вещественных чисел
 - Дробные двоичные числа
 - Числа с плавающей точкой
- Сопроцессор x87
 - Устройство
 - Примеры программ

Дробные двоичные числа



- Представление числа 2^{-j}

- Биты справа от “двоичной точки” представляют отрицательные степени 2

- Точное представление для рациональных чисел вида : $\sum_{k=-j}^i b_k \times 2^k$ 14

Примеры дробных двоичных чисел

Число	Представление
$5 \frac{3}{4}$	101.11_2
$2 \frac{7}{8}$	10.111_2
$\frac{63}{64}$	0.111111_2

- Деление на 2 может выполняться сдвигом вправо, ...
- ... а умножение на 2 – сдвигом влево
- Числа вида $0.11111..._2$
 - На один «шаг» меньше чем 1.0
 - Используется специальное обозначение $1.0 - \epsilon$

Представимые рациональные числа

- Ограничение
 - Можно представить рациональные числа только вида $x/2^k$
 - Другие рациональные числа представляются повторяющимися группами бит
- Число Представление
 - 1/3 0.0101010101[01]...₂
 - 1/5 0.001100110011[0011]...₂
 - 1/10 0.0001100110011[0011]...₂

Представление чисел с плавающей точкой

- Численное представление

$$(-1)^s \times M \times 2^E$$

- Знаковый бит s определяет, является число положительным или отрицательным
- Мантисса M – дробное число в полуинтервале $[1.0, 2.0)$.
- Порядок E определяет степень 2 в третьем множителе

- Кодировка

- Наибольший значащий бит s – знаковый бит s
- Поле exp кодирует порядок E
- Поле frac кодирует мантиссу M



Размеры чисел

- Одинарная точность: 32 бита. Тип – float.
 - Знак s 1 бит
 - Мантисса M 23 бита
 - Порядок E 8 битов
- Двойная точность: 64 бита. Тип – double.
 - Знак s 1 бит
 - Мантисса M 52 бита
 - Порядок E 11 битов
- Нормализация чисел
 - Нормализованное значение – порядок не принимает «крайние» значения (одни нули или одни единицы)
 - Денормализованное значение – порядок либо ноль, либо 11...11

Нормализованное число

- Значение: float $f = 15213.0$;

$$15213_{10} = 11101101101101_2$$

$$= 1.1101101101101_2 \times 2^{13}$$

- Мантисса

$$M = 1.1101101101101_2$$

$$\text{frac} = 11011011011010000000000_2$$

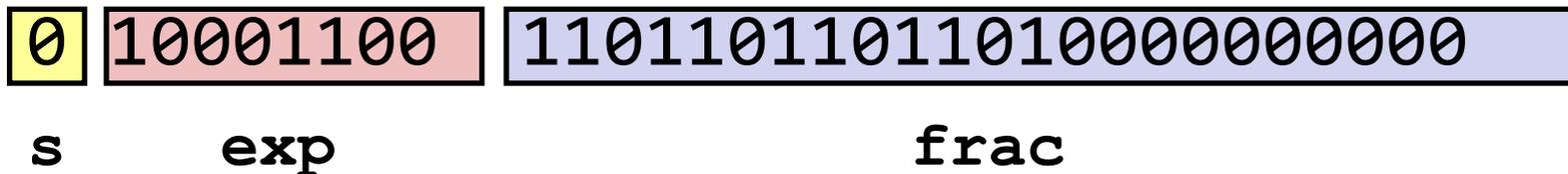
- Порядок

$$E = 13$$

$$\text{Смещение} = 127$$

$$\text{Exp} = E + \text{Смещение} = 140 = 10001100_2$$

- Итого:



Денормализованное число

- Условие: $\text{exp} = 000\dots 0$
- Значение порядка: $E = -\text{Смещение} + 1$
(вместо $E = 0 - \text{Смещение}$)
- Мантисса кодируется с ведущим 0: $M = 0.x_1x_2\dots x_n$
– $x_1x_2\dots x_n$: биты поля `frac`
- Примеры
 - $\text{exp} = 000\dots 0, \text{frac} = 000\dots 0$
 - Представляет число ноль
 - Различные кодировки для +0 и -0
 - $\text{exp} = 000\dots 0, \text{frac} \neq 000\dots 0$
 - Кодируются числа близкие к 0.0
 - Распределены по числовой прямой с равным шагом

Особые числа

- Условие: $\text{exp} = 111\dots 1$
- Пример: $\text{exp} = 111\dots 1, \text{frac} = 000\dots 0$
 - Представляет бесконечно большое число ∞
(как положительное, так и отрицательное)
 - Требуется для операций в которых может произойти переполнение
 - $1.0/0.0 = -1.0/-0.0 = +\infty$
 - $1.0/-0.0 = -\infty$
- Пример: $\text{exp} = 111\dots 1, \text{frac} \neq 000\dots 0$
 - Not-a-Number (NaN)
 - Используется в ситуациях, когда значение операции не определено
 - $\text{sqrt}(-1)$
 - $\infty - \infty$
 - $\infty \times 0$

Диапазоны значений

